

Komentovaný výpis MDOsu

verze 1.0 a jeho opravy

© 1995 KVAKSOFT

1. Jako obvykle začneme úvodem

Je to již několik let, co se mezi nás dostala disketová jednotka, pojmenovaná D40 nebo D80. Za tu dobu se velice rychle stala jednou z nejpoužívanějších periférií, připojených k našemu starému ZX Spectru nebo novějšímu Didaktiku ze Skalice, kde se také uvedená disketová jednotka vyrábí (spíše vyráběla, protože v současné době už to je v útlumu). Za tu dobu na ní vzniklo i mnoho software, ať lepší nebo horší kvality, který uměl s danou disketovou jednotkou pracovat, a tím i zvyšovat její použitelnost. Tím nechci říci, že se s ní pracuje špatně. Pracuje se s ním velice dobře, ale posuďte sami, že když kopírujete soubory pomocí DISKCOPY a pomocí MOVE, tak je v tom přece jen nějaký rozdíl. Jsou to hlavně tools, disk doktory, vznikl tabulkový procesor, slovník, textový editor. A hlavně dochází k úpravám her, převážně dílových. Odpadá tak věčné nahrávání každého dílu z kazety. To, co vzniklo za tyto roky, je obrovský kus práce. Jenomže pořád tady něco chybí. Ano, je to **komentovaný výpis obsahu ROM** v disketové jednotce. Každý autor programu pro D40 si musel udělat sám nějaký takový výpis, aby vůbec zjistil, jak D40 pracuje. A takových výpisů jistě existuje velké množství. Někdo přišel na to, někdo na ono. Samotný autor nedal výpis nikomu k dispozici. Na mých několik dotazů mi bylo vždy odpovězeno, že obsah podléhá autorským právům a že mi ho tedy nemohou poskytnout (prodávají výrobek a neposkytnou o něm informace, aby se mohl vytvořit software), a po rozmluvě s jedním ze spolupracovníků autora mi bylo dokonce řečeno, že ho nevlastní ani autor (on ho sice má, ale komentáře jsou jenom asi 2 řádky) – takže „pomoz si sám“. Samozřejmě, že došlo k publikaci různých adres, kde jsou uloženy některé podprogramy (v ZX Magazínu, kniha Rutiny ROM D40), ale to jsou jenom takové zlomky (je to asi stejné, jako publikace několika adres v ZX ROM) a ještě jsou některé věci nepřesné (to není výtka autorům, snažili se). Právě to mě vedlo k tomu, že jsem se pokusil o vytvoření celkového popisu disketové jednotky a okomentování celého MDOSu (tak se jmenuje operační systém, který ovládá D40). Chtěl bych touto cestou poděkovat Standovi Skapovi, který mi dal assemblerový výpis (já už jsem si ho musel okomentovat), a Jardovi Krejčímu, který mi vnuknul tento nápad – „Bylo by dobré, kdyby to někdo udělal“. No a nejvíce sám sobě, že jsem u toho vydržel a neshodil to ze stolu (aspoň bych si tam uklidil). Doufám, že Vám tato pomůcka pomůže k tvorbě dalších kvalitních programů na ZX Spectrum nebo Didaktik s touto disketovou jednotkou.

KVAKSOFT

PS: Tento komentovaný výpis jsem však musel psát v Microsoft Wordu, protože do Spectra se mi nevešel (a to mám ve Specy 272 KB).

1.1. Disketová jednotka D40/80

Co to vůbec je disketová jednotka? Je to zařízení, které slouží k uložení dat na vnější paměti – diskety. Nahrazuje nám tak kazetový magnetofon. Rychlost přenosu dat je o mnoho rychlejší než u kazetového magnetofonu a cena médií se v přepočtu na 1 byte liší jen o směšnou částku. Roste i spolehlivost ukládaných dat (jak se to vezme, protože i diskety mají své mouchy).

1.2. Operační systém MDOS

Operační systém MDOS (M Disk Operating System) nám umožňuje používat příkazy jazyka BASIC pro komunikaci s disketovou jednotkou. Je umístěn v paměti ROM disketové jednotky. Je trochu odlišný od jiných operačních systémů (MICRODRIVE, DISCIPLINE, BETADISK atd.) a nespolupracuje s programy, které mají svůj syntaktický analyzátor – např. SKYLINE BASIC (tam si ale jde dodefinovat), MEGA BASIC, BETA BASIC atd. Popis příkazů operačního systému MDOS si uvedeme přímo v komentovaném výpisu.

2. Technické údaje o disketové jednotce

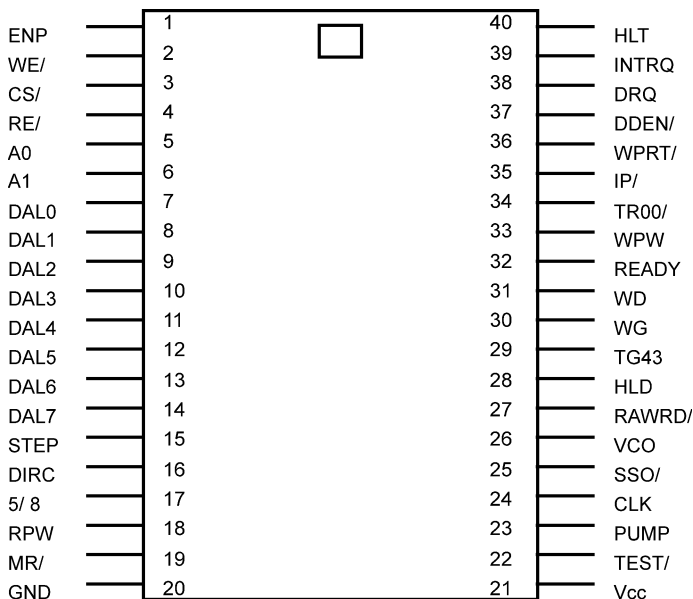
2.1. Řídící jednotka

Základ tvoří řadič WD2797, paměť EPROM 16 KB, paměť SRAM 2 KB a obvod 8255. Řadič zabezpečuje komunikaci mezi počítačem a mechanikami. Řídící jednotka umožňuje připojení dvou mechanik, přestože řadič WD2797 umí ovládat až 4 mechaniky. Paměť EPROM obsahuje operační systém MDOS a je od adresy 0 do #37FF. Paměť SRAM je od #3800 do #3FFF (překrývá EPROM) a slouží k uložení pomocných dat disketové jednotky. Obvod 8255 slouží jako interface pro připojení ostatních periférií.

2.2. Řadič WD2797

WD2797 můžeme považovat za sloučení obvodů FD1771 a FD179x, je kompatibilní s formátem IBM 3740 v režimu jednoduché hustoty a s formátem IBM 34 v režimu dvojité hustoty. Je zabudován v disketových jednotkách D40 a D80 s verzí MDOSu 1.0 a jeho opravách.

Rozhraní procesoru se skládá z 8-mi bitové oboustrané sběrnice pro přenos dat, stavu a řídicího slova.



Obrázek č. 0 – rozmístění vývodů obvodu WD2797

2.2.1. Popis vývodů

Tabulku s popisem jednotlivých vývodů naleznete na další straně

Pin	Signál	Označení	Popis
1	ENABLE PRECOMP	ENP	,0' na tomto vstupu umožní zápis prekompenzace pro použití režimu dvojité hustoty při zápisu dat
19	MASTER RESET/	MR/	,0' (T>50 μ s) na tomto vstupu provede reset zařízení a nastaví 3 do registru příkazu. Během aktivního MR/ je nulován bit „Not ready“. Když MR/ signál přejde do ,1' a je proveden příkaz RESTORE nezávisle na stavu signálu READY od drívu a do sektoru registru je nastavena hodnota ,1'.
20	GROUND	GND	Zem napájení.
21	POWER	Vcc	Kladný pól napájení (+5V)
Rozhraní počítače			
2	WRITE ENABLE/	WE/	,0' na tomto vstupu oznamuje platná data na DAL vodičích pokud CS=,0'.
3	CHIP SELECT/	CS/	,0' na tomto vstupu způsobí připojení obvodu a umožní komunikaci s procesorem
4	READ ENABLE/	RE/	,0' na tomto vstupu řídí sejmutí dat z vybraného registru dat na vodiče DAL při CS=,0'.
5, 6	REGISTR SELECT LINES	A0, A1	Výběr registru pro I/O
7-14	DATA ACCES LINES	DAL0-7	8-bitová obousměrná sběrnice pro přenos dat, příkazu a stavu.
24	CLOCK	CLK	Tento vstup vyžaduje hodinový signál pro vnitřní časování (2 MHz pro 8" a 1 MHz pro 5 1/4").
38	DATA REQUEST	DRQ	Tento výstup informuje, že v data registru jsou připravena data (čtení) nebo že data registr je volný (zápis). Signál je nulován, pokud procesor data převezme nebo dodá.
39	INTER. REQUEST	INTRQ	Tento výstup je nastaven při dokončení výkonu příkazu a je nulován po přečtení status registru nebo zápisem příkazu.
Rozhraní disku			
15	STEP	STEP	Výstup kroku. Vytváří puls pro každý krok mezi stopami.
16	DIRECTION	DIRC	Výstup směru kroku. Pro krok ke kraji je ,0'.
17	5 1/4", 8" SELECT	5/8	Vstup pro výběr kmitočtu VCO pro použití 5 1/4" nebo 8" drívu.
18	READ PULSE WIDTH	RPW	Vstup pro vnější potenciometr pro nastavení fázového komparátoru pro datový separátor.
22	TEST/	TEST/	,0' na tomto vstupu umožňuje nastavení trimru VCO, RPW, WPW.
23	PUMP	PUMP	Vysokoimpedanční výstupní signál pro regulaci VCO.
25	SIDE SELECT OUTPUT	SSO	Logická úroveň výstupu výběru strany je přímo řízena od příznaku ,S' v příkazech I a II, pokud U=log. 1 SSO je nastaven také na log. 1.
27	RAW READ/	RAWRD/	Vstup signálu dat přímo z drívu.
28	HEAD LOAD	HLD	Výstup řídicí nastavení hlavy k médiu při R/W operacích.
29	TRACK GATHER	TG43	Výstup informuje drive, že hlava je umístěna mezi stopou 44 a vnitřními stopami. Je nastaven pouze při provádění R/W operací.
30	WRITE GATE	WG	Výstup oznamuje drívu, že data na WD jsou platná.
31	WRITE DATA	WD	Výstup dat do drívu.
32	READY	READY	Tento vstup indikuje připravenost drívu. Před provedením operace R/W musí být ,1', jinak nejsou operace provedeny a je generováno přerušování. Tento vstup je v invertovaném tvaru obsazen ve status registru.
33	WRITE PRECOMP	WPW	Vstup pro připojení potenciometru pro řízení prekompenzace zápisu.
34	TRACK 00/	TR00/	Vstup, kterým drive oznamuje, že hlava se nachází nad stopou 0.
35	INDEX PULS/	IP/	Signál z diskety. Nulový puls znamená indexovou drívu.
36	WRITE PROTECT/	WP/	Vstup je vyhodnocován při operaci zápisu. Pokud je zde ,0', operace nebude provedena a je nastaven „Write prt“ bit ve status registru.
37	DOUBLE DENSITY/	DDEN/	Tímto vstupem se vybírá dvojitá ,0' nebo jednoduchá ,1' hustota.
40	HEAD LOAD TIMING	HLT	Pokud je zde ,1', považuje řadič hlavu za přiloženou.

2.2.2. Organizace řadiče

Posuvný registr dat – 8-bitový registr, je použit jako registr, který během R/W operací převádí data sériová na paralelní a naopak.

Registr dat – 8-bitový registr spolupracující s posuvným registrem. Tento registr je naplněn z DAL pod řízením procesoru.

Registr stopy – 8-bitový registr, obsahuje aktuální číslo stopy. To je zvyšováno pokaždé, když je hlava posunuta ke středu diskety a snižováno, když hlava krokuje směrem k okraji. Obsah registru je porovnáván se zaznamenaným číslem stopy v ID poli během R/W a verifikačních operací. Registr stopy může být naplněn z DAL. Registr nemůže být naplněn pokud zařízení není připraveno.

Registr sektoru – 8-bitový registr, obsahuje adresu pozice ve stopě (číslo sektoru). Obsah registru je porovnáván se zaznamenaným číslem sektoru v ID poli během R/W operací. Registr sektoru nemůže být naplněn, pokud zařízení není připraveno.

Registr příkazu – 8-bitový registr, obsahuje příkaz, který má být zanedlouho proveden. Tento registr nelze nastavit, pokud není zařízení připraveno. Výjimkou je příkaz násilného přerušování. Zápis je možný přes DAL, ale není možné příkaz číst.

Stavový registr – 8-bitový registr, obsahuje informace o stavu zařízení. Stav registru je funkcí typu právě provedeného příkazu. Registr se čte pomocí DAL, ale nelze ho zapsat.

CRC logika – tato logika je použita pro zjištění chyby a generování 16-bitového kontrolního součtu (CRC). CRC zahrnuje všechny informace počínaje ID polem až do CRC znaku.

Dále je zde *aritmeticko logická jednotka, časování a řízení, datový separátor.*

2.2.3. Rozhraní procesoru

Je zjednodušeno na 8-bitovou sběrnici DAL a odpovídajících řídicích signálů. DAL vodiče jsou použity pro přenos dat, stavu a řídicího slova mezi procesorem a řadičem. DAL je třístavová a je vyhodnocena jako výstupní při CS=,0' a RE=,0' a jako vstupní při CS=,0' a WE=,0'. Při přenášení dat mezi CPU a řadičem vybíráme registry pomocí vodičů A0, A1 v kombinaci RE a WE.

A1	A0	čtení (RE=,0')	zápis (WE=,0')
0	0	stav	příkaz
0	1	stopa	stopa
1	0	sektor	sektor
1	1	data	data

Jsou dosažitelné délky sektoru 128, 256, 512, 1024 bytů. Délka sektoru je nastavena v ID poli v době formátování.

Označení délky sektoru	Počet bytů dat v sektoru
00	128
01	256
02	512
03	1024

2.2.4. Popis příkazů řadiče

WD2797 akceptuje 11 příkazů. Příkaz může být nastaven do registru příkazů, když je bit „BUSY“ ve stavovém slově ,0' s výjimkou příkazu násilného přerušování. Vždy, když je příkaz prováděn, je „BUSY“ bit stavového slova nastaven na ,1'. Po dokončení příkazu je generováno přerušování a bit je nulován. Stavový registr vždy indikuje kompletní dokončení operace nebo chybu. Pro snadnější rozlišení jsou příkazy rozděleny do čtyř typů (viz tabulka na další straně).

Typ	Příkaz	7	6	5	4	3	2	1	0
I	Restore	0	0	0	0	h	V	r1	r0
I	Seek	0	0	0	1	h	V	r1	r0
I	Step	0	0	1	T	h	V	r1	r0
I	Step in	0	1	0	T	h	V	r1	r0
I	Step out	0	1	1	T	h	V	r1	r0
II	Read sector	1	0	0	m	L	E	U	0
II	Write sector	1	0	1	m	L	E	U	a0
III	Read address	1	1	0	0	0	E	U	0
III	Read track	1	1	1	0	0	E	U	0
III	Write track	1	1	1	1	0	E	U	0
IV	Force interrupt	1	1	0	1	i3	i2	i1	i0

Vysvětlivky

r0, r1	rychlost krokování									
V	ověřování čísla stopy	V=0	bez ověření							
		V=1	ověření čtením čísla stopy							
h	přiložení hlavy	h=0	hlava nepřiložena							
		h=1	hlava přiložena							
T	definice stopy	T=0	není							
		T=1	definována registrem stopy							
a0	značka adresy dat	a0=0	#FB (DAM)							
		a0=1	#F8 (vypuštěná DAM)							
U	definice strany	U=0	strana 0							
		U=1	strana 1							
E	zařazení prodlevy	E=0	není prodleva							
		E=1	je vložena prodleva 15 ms							
L	délka sektoru	ID	00	01	01	11				
		L=0	256	512	1024	128				
		L=1	128	256	512	1024				
m	vícenásobný záznam	m=0	jednoduchý záznam							
		m=1	vícenásobný záznam							
i0, i1, i2, i3	podmínky pro přerušení	i0=1	přechod do připravenosti							
		i1=1	přechod do nepřipravenosti							
		i2=1	index puls							
		i3=1	přímé přerušení							
		i0-i3=0	zastaví bez přerušení							

2.2.4.1. Příkazy typu I

RESTORE – Příkaz, který nastaví hlavu na stopu 0. Je vykonáván po tu dobu, kdy je TR00=,0'. Jestliže je TR00=,1', je hlava nad stopou 0, do registru stopy je zapsána 0 a je generováno přerušení. Pokud TR00=,0' i po 255 krokovacích pulsech, WD2797 zastaví činnost a konec je hlášen bitem „Seek error“ ve stavovém slově. Pokud V=,1', je provedeno ověření stopy čtením. Bit „h“ řídicího slova umožňuje přitáhnout hlavu hned na začátku příkazu.

SEEK – Příkaz porovná obsah registru stopy a registru dat obsahující číslo požadované stopy. WD2797 definuje registr stopy a vydává krokovací pulsy v potřebném směru, dokud obsah registru stopy není roven obsahu datového registru. V případě V=,1' je provedeno ověření stopy. Pokud h=,1', je hned na začátku příkazu provedeno přiložení hlavy. Po úplném dokončení příkazu je generováno přerušení. Při řízení více drivů jedním řadičem musí být číslo stopy vždy definováno před výkonem příkazu SEEK, protože řadič používá jeden registr dat pro všechny mechaniky (nemá pro každou mechaniku jeden registr – je důležité si to uvědomit).

STEP – Provádí posun hlavy o jeden krok. Při provádění tohoto příkazu vydá WD2797 krokovací puls do drivu. Směr krokování je stejný jako v předchozím příkazu krokování. Pokud $V=,1'$, potom po době definované polem r_1, r_0 je provedeno ověření. Pokud $T=,1'$, je registr stopy definován. Bit „h“ umožňuje přiložení hlavy na začátku příkazu. Po kompletním ukončení příkazu je generováno přerušení.

STEP IN – Provádí posun hlavy o jeden krok směrem od stopy 0. Při provádění tohoto příkazu pošle WD2797 krokovací puls a předtím nastaví směr krokování od stopy 0. Pokud $T=,1'$, je registr stopy zvýšen o 1. Po době, definované r_0, r_1 , je při $V=,1'$ provedeno ověření stopy. Bit „h“ umožňuje přiložení hlavy na začátku příkazu. Po kompletním ukončení příkazu je generováno přerušení.

STEP OUT – Provádí posun hlavy o jeden krok směrem k stopě 0. Při provádění tohoto příkazu pošle WD2797 krokovací puls a předtím nastaví směr krokování k stopě 0. Pokud $T=,1'$, je registr stopy snížen o 1. Po době, definované r_0, r_1 , je při $V=,1'$ provedeno ověření stopy. Bit „h“ umožňuje přiložení hlavy na začátku příkazu. Po kompletním ukončení příkazu je generováno přerušení.

2.2.4.2. Příkazy typu II

Sem patří příkazy READ SECTOR a WRITE SECTOR. První, co řadič udělá po převzetí těchto příkazů je, že naplní sektor registr číslem požadovaného sektoru. Dokud je příkaz typu II prováděn, je nastaven „BUSY“ bit ve status registru. S ID polem na disku se porovnává registr stopy. Pokud srovnání nevyšlo, je provedeno načtení dalšího ID pole a znovu porovnání. Pokud je nyní vpořádku, je porovnán regist sektoru s ID, a pokud nevyšlo, je čteno další ID a provedeno nové porovnání. Pokud ID pole i CRC je odpovídající, následuje datové pole pro zápis nebo čtení podle druhu příkazu. Řadič musí najít ID pole během 5 otáček diskety. V opačném případě je nastaven bit „RNF“, příkaz je zastaven a je generováno přerušení.

READ SECTOR – Při provádění příkazu je přiložena hlava, nastaven „BUSY“ bit stavového slova a po nalezení odpovídajícího ID pole jsou data z disku předávána procesoru. Značka adresy dat datového pole musí být nalezena uvnitř 30 bytů pro SD nebo 43 bytů pro DD v posledním ID poli. Pokud se tak nestane, je vyhledávání opakováno. Když je první byte z datového pole nahrán do posuvného registru, je přenesen do datového registru a je aktivováno DRQ. Když je další byte načten do posuvného registru, je přenesen do datového registru a je znovu aktivováno DRQ. Pokud procesor nepřechel do té doby obsah datového registru, jsou data ztracena a je nastaven bit „Lost data“. Tento postup je opakován až do kompletního přečtení datového pole. Jestliže je na konci nalezen chybný CRC součet, je nastaven bit CRC error ve stavovém registru a příkaz je zastaven. Na konci čtení je ve stavovém registru v 5. bitu zaznamenán typ značky dat: ‚1‘ = vypuštěna datová značka, ‚0‘ = datová značka.

WRITE SECTOR – Při vykonávání příkazu je přiložena hlava a nastaven „BUSY“ bit ve stavovém slově. Když je nalezeno odpovídající ID pole, je generován signál DRQ. Řadič odpočítá 11 (SD) nebo 22 (DD) bytů a aktivuje vstup WG, pokud bylo DRQ obslouženo (procesorem byla dodána data). Pokud se tak nestalo, je nastaven „Lost data“ bit (data ztracena) a je generováno přerušení. Jestli bylo DRQ obslouženo, je WG aktivován a 6 nulových bytů (SD) nebo 12 bytů (DD) je zapsáno na disk. V té době je zapsána značka adresy dat tak, jak je určeno a0 bitem příkazu. Pro $a_0=,1'$ je vypuštěna značka dat, $a_0=,0'$ je značka dat. WD2797 potom zapiše datové pole a generuje DRQ pro procesor. Pokud nejsou v potřebné době dodána nová data, je nastaven bit „Lost data“ a na disk jsou zapsány nuly. Příkaz není zastaven. Po zapsání posledních dat na disk jsou řadičem zapsány dva byty CRC následované bytem #FE. WG výstup je pasivován.

2.2.4.3. Příkazy typu III

READ ADDRESS – Při vykonávání příkazu je přiložena hlava a nastaven „BUSY“ bit. Z disku je načteno následující ID pole a 6 datových bytů ID pole je přeneseno do datového registru a je generováno DRQ pro každý tento byte. Pořadí je na následující: číslo stopy, číslo sektoru, číslo strany, délka sektoru, CRC LSB, CRC MSB.

Všechny CRC znaky jsou přeneseny do počítače, WD2797 je kontroluje a při nesouhlasu je nastaven „CRC error“ bit. Číslo stopy je přeneseno do registru. Na konci činnosti je generováno přerušení a je nulován „BUSY“ bit.

READ TRACK – Při výkonu tohoto příkazu je přiložena hlava a nastaven „BUSY“ bit. Čtení začíná úvodním synchronizačním pulsem za prvním index pulsem a pokračuje až do následujícího index pulsu. Všechny mezery a hlavičky jsou přeneseny do datového registru a DRQ je generováno pro každý byte. Po kompletním provedení příkazu je generováno přerušení. Tento příkaz nelze použít pro kopírování celých stop vzhledem k synchronizačním problémům.

WRITE TRACK – Příkaz k formátování stopy. Při provádění příkazu je přiložena hlava a nastaven „BUSY“ bit. Zápis začíná zavedením synchronizace po prvním index pulsu a pokračuje až do následujícího index pulsu, kdy je generováno přerušení. DRQ je aktivován ihned po zadání příkazu, ale zápis nezačne dříve, než je dodán první byte do datového registru. Pokud datový registr není naplněn (v době tří bytů), je činnost zastavena, řadič se ohlásí „Not busy“, je nastaven „Lost data“ bit a generováno přerušení. Jestliže není v potřebné době registr naplněn, jsou dosazeny nuly.

2.2.4.4. Příkaz typu IV

FORCE INTERRUPT – Příkaz násilného přerušení je zejména použit pro zastavení vícenásobného čtení/zápisu sektoru nebo pro zabezpečení typu I stavu ve stavovém registru. Tento příkaz může být nahran do registru příkazů kdykoliv. Jestli je nějaký příkaz vykonáván („BUSY“ bit je ‚1‘), bude tento příkaz zastaven a „BUSY“ bude nulován. Nižší 4 bity příkazu určují podmínky přerušení.

2.2.5. Stavový registr

Při vykonávání jakéhokoliv příkazu, mimo násilného přerušení, je „BUSY“ bit nastaven na ‚1‘ a stavové bity jsou definovány pro nový příkaz. Jestliže je přijato násilné přerušení, je „BUSY“ nulován a stavové bity nejsou změněny. Pokud je příkaz přerušení přijat, když není žádný příkaz vykonáván, je „BUSY“ nulován a stavové bity jsou definovány. V tom případě stav odpovídá vykonání příkazu typu I. Uživatel má možnost číst stavový registr pomocí programového řízení nebo použití DRQ s DMA nebo přerušovací metodou. Když je čten datový registr, je DRQ ve stavovém slově i DRQ výstup automaticky nulován. Zápis do datového registru působí stejně. „Busy“ bit stavového slova může být sledován uživatelským programem pro určení, zda je příkaz kompletní, v případě, že nepoužijeme INTRQ. Při použití INTRQ není doporučeno zjišťovat stav „BUSY“ bitu, protože testování „BUSY“ by znamenalo nulování INTRQ výstupu. Pro správné programové řízení je třeba znát časové prodlevy, proto si teď uvedeme tabulku pro 2 MHz.

činnost	následující činnost	prodleva FM	prodleva MFM
zápis příkazu	čtení BUSY bitu 0	12 μ s	6 μ s
zápis příkazu	čtení stavu 1–7	28 μ s	14 μ s
zápis do registru	čtení z jiného registru	0 μ s	0 μ s

Nyní si uvedeme tabulku stavového registru

Bit	Typ I	Read address	Read sector	Read track	Write sector	Write track
7	Not ready	Not ready	Not ready	Not ready	Not ready	Not ready
6	Write protect	0	0	0	Write protect	Write protect
5	Head load	0	Rec type	0	0	0
4	Seek error	RNF	RNF	0	RNF	0
3	CRC error	CRC error	CRC error	0	CRC error	0
2	Track 0	Lost data	Lost data	Lost data	Lost data	Lost data
1	INDEX	DRQ	DRQ	DRQ	DRQ	DRQ
0	BUSY	BUSY	BUSY	BUSY	BUSY	BUSY

Vysvětlivky

Not ready	Tento bit indikuje, že drive není připraven. Pokud je ‚0‘, je drive připraven. Jeho stav je určen negací READY vstupu a logickým součtem s MR.
Write protect	Pokud je bit nastaven, je disketa chráněná proti zápisu. Stav je určen negací vstupu WRPT.
Head load	Pokud je nastaven, je hlava přiložena k médiu. Bit je dán logickým součinem stavů HLT a HLD.
Seek error	Pokud je nastaven, nebylo úspěšné požadované ověření nastavení stopy.
CRC error	CRC načtené v ID poli není v pořádku.
TRACK 0	Bit indikuje, že se hlava nachází nad stopou 0.
INDEX	Bit informuje, že byla z drivu načtena indexová značka. Bit je určen negací vstupu ID.
BUSY	Nastaven, pokud řadič právě vykonává příkaz.
Rec type	Při čtení záznamu vrací značku dat: ‚0‘ = datová značka, ‚1‘ = bez datové značky.
RNF	Nastavený bit hlásí, že sektor nebyl nalezen.
Lost data	Při nastavení informuje, že nebyla dodržena spolupráce řadiče a procesoru (DRQ a DAL) a byla ztracena data.
DRQ	Bit kopíruje stav DRQ výstupu. Nastavení znamená, že datový registr je volný pro zápis nebo připraven pro čtení.

2.3. WD2797 v D40

Řadič pracuje v režimu dvojité hustoty (MFM) a dvoustranné diskety. Signál „READY“ není zapojen, MDOS si připravenost diskety zjišťuje programově. Pokud se podíváte do schématu zapojení disketové jednotky a dáte si tu práci, že si zjistíte ovládací porty, dojdete k následujícím výsledkům:

Výběr mechanik je na portu #89 (137).	DS0 – 0. bit
	DS1 – 1. bit
	MO0 – 2. bit
	MO1 – 3. bit
	NMI – 6. bit

(DS=drive select; MO=motor on)

Ke čtení status registru a zadání příkazu řadiči je port #81 (129).

Zaslání čísla stopy je na portu #83 (131).

Zaslání čísla sektoru je na portu #85 (133).

Jistě Vás zarazilo, že na 6. bitu výběru mechanik je NMI. Nespletl jsem se. Tento bit je velice důležitý při vykonávání čtení a zápisu na disketu v MDOSu. Tyto operace totiž fungují v MDOSu přes NMI! Pro každý byte, který je načten nebo zapsán, je vyvoláno NMI. Funguje to následovně: při požadavku čtení nebo zápisu se při vybírání a roztáčení mechaniky nastaví 6. bit. Nyní se pošle řadiči příkaz pro čtení nebo zápis na disketu. Jak bylo výše uvedeno v popisu těchto operací, jestliže signál DRQ je ve stavu 1, je řadič připraven přijmout byte pro zapsání na disketu nebo má v datovém registru načten další byte z diskety. Jakmile je DRQ roven 1 a byl nastaven 6. bit při výběru mechaniky, je vyvoláno NMI, které skáče na adresu #0066. Zde je v MDOSu skok na adresu v registru IX, kde se buď provede zápis bytu do datového registru řadiče nebo načtení byte z datového registru řadiče. Po provedení operace se řízení vrátí zpět do místa, kde došlo k vyvolání přerušení. Toto se opakuje 512 krát. Po provedení operace se 6. bit zase vynuluje – je to důležité, protože např. při operaci SEEK, RESTORE a dalších typu I je taky nastaven DRQ a NMI by nám stejně bylo k ničemu (spíše by nadělalo více problémů než užítku).

Zdá se to být sice trochu komplikované, ale zato geniální řešení a asi ten nejrychlejší a nejspolehlivější způsob provádění R/W operací (tento způsob trvá nejméně taktů).

2.4. Paměť EPROM a SRAM

Paměť EPROM obsahuje operační systém MDOS, který nám rozšiřuje standartní BASIC o novou třídu příkazů, které pracují s disketovou jednotkou. Začíná na adrese #0000 a končí na #37FF. Jak vůbec dochází k tomu, že lze používat tuto paměť?

Řídící jednotka obsahuje obvod, který je ovládaný dekodérem instrukcí a který pracuje takto: při čtení instrukce z adres #0000 nebo #0008 se přepne na výběr vnější paměti – EPROM a při čtení instrukce z adresy #1700 se přepne na výběr vnitřní paměti – ZX ROM. Adresy #0000 a #0008 jsou vstupní brány do EPROM ze ZX ROM a adresa #1700 je vstupní brána do ZX ROM z EPROM. Nemusí se tedy provádět žádný OUT, ale přepínání je zajištěno hardwarem. Jak se zpracovávají příkazy MDOSu? Pokud jste alespoň trochu seznámeni se ZX ROM a syntaktickou analýzou BASIC příkazů v ní, tak to pro Vás nebude nic složitějšího. Při analýze příkazu MDOSu ZX ROM dojde k tomu, že takovou syntaxi příkazu nezná a skáče na adresu #0008 pro výpis chyby. Jenomže tato adresa slouží jako vstupní brána do EPROM, kde je umístěn MDOS. Takže při skoku na adresu #0008 dojde k přestránkování a místo ZX ROM je MDOS v ROM D40. A ten začne zpracovávat příkaz od místa, kde analyzátor BASICu v ZX ROM přestal. Pokud daný příkaz zná, zpracuje ho a vykoná nebo vypíše chybu a vrátí řízení ZX ROM.

Spolu s EPROM je v řídicí jednotce paměť SRAM, která je od adresy #3800 do adresy #3FFF. Přepíná se společně s pamětí EPROM. MDOS si do ní ukládá potřebné informace, aby nezabíraly zbytečné místo v paměti počítače.

2.5. Tlačítko SNAP

Celkem zajímavé zařízení, které slouží k záznamu celého obsahu paměti včetně registů a přerušení na disk do souboru. Abych to řekl správně, tak tlačítko vyvolá nemaskované přerušení NMI, kdy je vygenerován skok na adresu #0066. Tady je v ZX ROM uložena rutina, která obsluhuje nemaskované přerušení NMI. Jak jistě víte, tak tato rutina v ZX Spectru obsahuje chybu, ale v Didaktiku Gama už je opravena. Ale i tak by nám to bylo na nic – maximálně pro skok do BASICu. Jenomže nám se uloží obsah paměti na disketu. Jak? K tomu právě slouží druhá část obvodu, který nám stránkuje EPROM. Při stisknutí tlačítka se sice provede skok na adresu #0066, ale daný obvod vnutí na tuto adresu instrukci RST 0 (skok na adresu #0000) místo skutečné instrukce, která je na této adrese uložena (a tam je PUSH AF). Takže po skoku na adresu #0066 se místo instrukce PUSH AF provede RST 0 a tak se skočí na adresu #0000, která slouží jako vstupní brána do EPROM. Je to podobné jako u RST 8. A tady už si MDOS zjistí, že došlo k stisknutí tlačítka SNAP (podle návratové adresy na vrcholu zásobníku, kde je #0067) a provede uložení obsahu paměti na disketu. Potom se řízení vrátí zpět na to místo, kde došlo k přerušení tlačítkem SNAP a program pokračuje dále. Takto to ale funguje jen tehdy, pokud je od adresy #0000 ZX ROM. Pokud je od #0000 ROM D40, funguje NMI normálně. Někdy se však může stát, že se program po návratu ze snapu zablokuje. Důvod je ten, že v okamžiku, kdy došlo k stisknutí tlačítka SNAP, program právě prováděl nějakou specifickou operaci se zásobníkem (například nějakou modifikaci programu pomocí zásobníku). Protože při vyvolání NMI se na zásobník ukládá návratová adresa a další registry, mohlo dojít k přepsání dat, která jsou pro program důležitá, a tak se po návratu z NMI mohl zhroutit. Takže i data, která jsme si pomocí NMI uložili na disketu jsou taky neplatná (když si totiž nahrajete snap zpět do paměti, dostanete se do úplně stejné situace). Proto se doporučuje používat tlačítko SNAP v té době, kdy program čeká např. na stisk klávesy. Tlačítko SNAP lze v jednom programu používat vícekrát. Paměť se ukládá do souboru se jménem SNAPSHOTXX.S, kde XX je pořadové číslo snapu od resetu počítače. Pokud již takový snap soubor na disketě existuje, je přepsán bez dotazu na přepsání.

2.6. Obvod 8255

Jak už jsem uvedl, tak slouží k připojení ostatních periférií. Tento obvod tvoří základ mnoha rozhraní (UR 4, M/P atd). Aby nedošlo ke kolizi s jiným obvodem 8255 (např. u Didaktiku GAMA, kde je obvod 8255 zabudován uvnitř), je možné tento obvod v D40 zablokovat. Příkaz na odblokování je **OUT 153, 16** a na zablokování je **OUT 153, 0**. Konektor INTERFACE je shodný s konektorem rozhraní M/P. Porty obvodu jsou umístěny na těchto adresách:

- adresa 31 (#1F) – port A
- adresa 63 (#3F) – port B
- adresa 95 (#5F) – port C
- adresa 127 (#7F) – řídicí slovo

Mimo samotného zablokování a odblokování obvodu 8255 lze ještě povolit a zakázat odblokování obvodu. Příkaz **OUT 145, 0** zakáže odblokování obvodu 8255 a **OUT 145, 32** povolí odblokování obvodu. Bližší popis tohoto obvodu můžete najít v Amatérském rádiu nebo ZX Magazin.

2.7. Mechaniky

Vcelku se dá říci, že nemůžete připojit libovolnou mechaniku. Sami výrobci totiž museli pečlivě vybírat z velkého počtu mechanik. Problém se Vám neprojeví, pokud budete připojovat pouze jednu mechaniku. Jestli však budete připojovat dvě mechaniky (a z nich bude alespoň jedna 5 1/4" DD mechanika), můžete (ale nemusíte) se dostat do problémů. Když zapojíte dvě mechaniky, můžou pracovat okamžitě a bez problémů nebo nebudou pracovat vůbec – při resetu se rozběhnou, ale nepřihlásí se (přijdete o to nádherné hrkání s hlavou). Jedná se právě o 5 1/4" DD mechaniky (360 KB). Jak by se dal tento problém vyřešit? Jako první Vám doporučím vyhledat odborný servis, to pokud jste slabší povahy. Jestli jste však trochu odvážnější, můžete se pokusit o vlastní opravu. Když se podíváte na mechaniku (ještě jednou připomínám, že se jedná pouze o 5 1/4", mechaniky, u 3,5" mechanik to není), najdete na místě, kde se připojuje kabel malý obvod s 8-mi vývody. Je to „hybridní“ rezistor a jestli už ho neodstranil výrobce, musíte ho odstranit vy (pokud se vám ho nechce odpájet, ulomte ho neustálým vikláním. Jestli máte 5 1/4" DD mechaniku přímo od výrobce, tak se podívejte, jestli ho tam máte (já ho u originální mechaniky neměl). Pokud ani po této drastické operaci nebudou mechaniky spolupracovat, musíte vyhledat servisní středisko – já jsem to zkoušel a fungovalo to (myslím to odstranění obvodu). Jak jsem již předtím uvedl, dají se připojit pouze dvě mechaniky, což je dáno obvodem pro výběr mechanik (celkem lze k WD2797 připojit 4 mechaniky, k D40 by se daly připojit 3 mechaniky, protože místo pro 3. mechaniku na portu 137 je – 4. a 5. bit). Záznam na mechaniky se provádí v režimu MFM, mechaniky pracují s formátem DD (double density). Můžete tedy připojit DD nebo HD mechaniku 5 1/4", nebo 3,5" mechaniku. Pokud připojíte HD mechaniku, bude pracovat v režmu DD (takže žádných 1,44 MB, ale jen 720 KB). Standardně se dodává pouze jedna mechanika. Druhou si lze připojit přes konektor EXTENDED. Při připojování druhé mechaniky musí být její piny zapojeny úplně stejně jako u první mechaniky (např. pokud je pin č. 5 první mechaniky připojen na nějaký vývod řídicí jednotky, je zde připojen i pin č. 5 druhé mechaniky). Jediná výjimka je u pinů DS0, DS1, MO0, MO1. Piny MO0 a MO1 u druhé mechaniky musíte vždy zaměnit (tam, kde je u první mechaniky zapojen pin MO0, je u druhé mechaniky zapojen pin MO1). Tyto signály slouží k roztočení motoru mechaniky. Pokud byste je nezaměnili, rozeběhly by se Vám obě mechaniky najednou nebo by se nerozoběhla ani jedna. U pinů DS0 a DS1 máme dvě možnosti. Buď je připojíme stejně jako u první mechaniky a potom, když budeme nastavovat pořadí mechanik, tak první nastavíme jako A a druhou jako B, nebo piny DS0 a DS1 u druhé mechaniky zaměníme a obě mechaniky nastavíme jako A. Signál DSx nám totiž vybírá mechaniku, se kterou se bude pracovat. Všechny ostatní piny u druhé mechaniky mají stejný význam jako u první, takže musí být zapojeny stejně.

Toto byl tedy základní popis technické stránky disketové jednotky D40. Samozřejmě nebyl úplně vyčerpávající, ale to není úkolem této knihy. Nyní se budeme spíše věnovat popisu operačního systému MDOS a prostředků, které používá.

3. Disketa

Disketa je magnetický kotouč, který je buď jednostranný nebo dvoustranný, je rozdělen na soustředné kružnice, kterým se říká stopy. Každá stopa je rozdělena na bloky – sektory. Formát MDOSu je 40 (80) stop na jednu stranu, 9 sektorů na stopu, 512 bytů na sektor. Není to však dáno, protože si můžete naformátovat disketu, jak chcete (42 stop, 8 sektorů nebo jinak). Pouze počet bytů na sektor je dán pevně – ani to však být nemusí (např. 256 bytů), ale MDOS takovou disketu neumí přečíst (WD2797 však ano, a když si napíšete vlastní rutinu na čtení, můžete přečíst libovolný formát diskety). Stopy jsou číslovány od 0, sektory od 1. Nyní si ukážeme, jak to na disketě může vypadat:

obrázek naleznete na další straně

obr. 1

1
2
3
4
5
6
7
8
9

obr. 2

0
1
2
3
4
5
6
7
8

obr. 3

1
2
3
4
5
6
7
8
9
10

obr. 4

1
5
9
4
8
3
7
2
6

obr. 5

1
3
5
7
9
2
4
6
8

obr. 6

0	2	4	6
1	3	5	7

obr. 7

0	1	2	3
---	---	---	---

Na obrázku 1. je ukázáno fyzické číslování sektorů na stopě při formátu 9 sektorů na stopu – formát MDOSu. Na obrázku č. 2 je ukázáno, jak číslování sektory MDOS. Nečísluje je od 1, ale od 0. Na obrázku č. 3 je ukázáno fyzické číslování sektorů při formátu 10 sektorů na stopu. Dále budeme rozlišovat dva druhy číslování sektorů: fyzické a logické. Fyzické je dáno číslem stopy (0–79/159) a sektoru ve stopě (1–9), logické je dáno pouze číslem sektoru (0–719/1439). Na obrázku č. 4 a č. 5 je ukázán formát 9 sektorů na stopu. Jistě jste si však všimli, že pořadí sektorů je promícháno. Tomu se říká INTERLEAVE (sektor prokládání). Je to počet otáček, na kolik se přečte najednou celá stopa. Klasický MDOS používá 1 : 1 (na jednu otáčku se přečte jedna stopa). Na obrázku č. 4 je 1 : 4 a na obrázku č. 5 je 1 : 2. Řeknete si, proč používat 1 : 4, když můžu používat 1 : 1 a stopa se mi načte rychleji? Ono to není zase tak jednoduché. Představte si, že máme sektor prokládání 1 : 1 a že budete číst sektor po sektoru z jedné stopy. Když načtete jeden sektor, tak se hlava nachází nad začátkem dalšího sektoru. Nyní vám vznikne krátká pauza (např. nějaký výpočet) a potom budete chtít číst další sektor, který se nachází hned za předchozím, který jsme načteli předtím. Jenomže než se provedl daný výpočet, ujela nám hlava, takže se nyní nenachází nad začátkem tohoto sektoru, ale třeba někde uprostřed sektoru. Takže nyní musíme čekat celou jednu otáčku, než se hlava dostane zpět na začátek požadovaného sektoru, a až nyní ho můžeme načíst. Kdyby jste třeba používali sektor prokládání 1 : 2, tak nemusíte čekat celou jednu otáčku, ale pouze čekáte, až hlava dojede na konec sektoru a vesele teď čtete požadovaný sektor. Teď si ale zase řeknete, proč používá MDOS sektor prokládání 1 : 1, když to vlastně může zdržovat práci? Autoři na to mysleli a zkrátili pauzu mezi čtením sektorů na minimum, takže se to všechno stihne. Pokud by jste třeba chtěli používat systém CP/M, tak by bylo vhodné použít sektor prokládání 1 : 2, protože tam výpočet mezi čtením jednotlivých sektorů trvá celkem dost dlouho (DATAPUTER má 1 : 2). Tento sektor prokládání nemá vliv na programovou podporu (že by se to muselo nějak hlídat). Je to jenom fyzická záležitost uspořádání sektorů na disketě. Vytváří se při formátování diskety. Na obrázku č. 6 je ukázáno číslování stop při dvoustranném formátu. Vidíte, že na jedné straně jsou sudé stopy a na straně druhé jsou liché stopy. Na obrázku č. 7 je číslování stop při jednostranném formátu.

Jak už jsem uvedl výše, je formát MDOSu 40 (80) stop na jedné straně, 9 sektorů na stopu, 512 bytů na sektor. Můžete si však formát změnit. Pokud budete zvětšovat počet sektorů, tak se jich na jednu stopu vejde maximálně 10 (více to už skutečně nejde) a nejméně 1 – to však nezkoušejte, protože s takovou disketou Vám MDOS nebude určitě pracovat, protože předpokládá, že na jedné stopě je alespoň 6 sektorů (z důvodů uložení FAT tabulky). Pokud budete měnit počet stop, tak nejvíce jich je asi 43 (83) na jedné straně. Pokud budete chtít více, tak už nelze ručit za kvalitu uložených dat nehledě na to, že si můžete zničit mechaniku (jako jistý MB&DG, který utrl hlavičku). Pokud chcete zmenšit počet stop, tak minimálně to je jedna stopa (to však bude taky dělat problémy MDOSu). Myslím, že nejlepší je dodržovat klasický formát a tím se vyhnete všem problémům.

4. Struktura diskety MDOSu

Disketa se dělí na čtyři oblasti:

- BOOT
- FAT tabulka
- adresář
- datová oblast

4.1. BOOT

1. sektor na 0. stopě (podle MDOSu 0. sektor na 0. stopě), kde jsou uloženy informace o disketě – jméno, formát, parametry diskety a systém, pod kterým byla naformátována. Proč je na tomto místě? Protože na každé disketě je tento sektor na stejném fyzickém a logickém místě. Jeho struktura je následující:

+128	48 bytů	informace o všech mechanikách, které byly připojeny v době formátování
+176	12 bytů	informace o disketě a mechanice
+192	10 bytů	jméno diskety
+202	2 byty	dva náhodné byty
+204	4 byty	text „SDOS“

Informace o všech připojených mechanikách v době formátování není důležitá (nikde se v MDOSu nevyužívá). Jediné využití vidím v tom, že pokud dojde k nějaké chybě v sektoru a informace o disketě budou poškozená, dalo by se to obnovit z těchto informací. Ale vážně pochybuji o tom, že to půjde, protože může dojít k poškození i těchto dat a potom jsou na nic. Nevím, z jakého důvodu tam autoři tyto informace vložili. Informace o disketě a mechanice obsahují formát diskety a další informace. Strukturu těchto informací si popíšeme později. Dále je jméno diskety, které má deset znaků. A za ním následují dva náhodně vygenerované byty (no náhodně, vezmou se prostě z registru R), takže pokud budete mít dvě diskety se stejným jménem, tak ještě půjdou rozlišit podle těchto dvou bytů (pravděpodobnost je 1 : 65535). No a poslední informací je značka, pod kterým systémem byla disketa naformátována. MDOS zde má text „SDOS“. Všechny ostatní byty v BOOTu jsou vyplněny hodnotou 0. Můžete si sem uložit některé svoje informace, ale musíte dát pozor, abyste si něco nepřepsali.

4.2. FAT

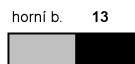
Je uložena v sektorech 2, 3, 4, 5, 6 (podle MDOSu 1, 2, 3, 4, 5) nulté stopy. FAT (File Allocation Table) je tabulka umístění souborů na disketě. Zabírá pět sektorů a obsahuje 1705 položek. Tabulka je 12-ti bitová, takže každá položka zabírá 1,5 byte, což je trochu neobvyklé. Každá položka je přiřazena jednomu sektoru. Jak to vůbec funguje? Soubor je umístěn v sektorech na disketě. Sektory jdou v nějaké řadě. Této řadě budeme říkat stezka. Jak projít tuto stezku? Nejdříve vyzvedneme číslo prvního sektoru uložení souboru. Z této hodnoty se vypočte adresa odpovídající položky ve FAT. A na této adrese je uloženo číslo následujícího sektoru souboru. Vyzvedneme číslo tohoto sektoru a opakujeme celý cyklus, dokud nenarazíme na značku konce souboru. Nyní si ukážeme, jak jsou uloženy položky ve FAT.

Na obrázku č. 8 vidíte způsob uložení položek ve FAT. Do 3 bytů jsou uloženy dvě položky. Do jednoho sektoru se tedy vejde 341 položek FAT a ještě nám zůstane půl bytu. Tento je vyplněn hodnotou 13. Tomuto půlbytu se říká zalomení FATky (když to tak pojmenoval GEORGE K., tak to ponechme). Druhá polovina je normálně využita. Zalomení FATky se nachází na lichých adresách. Také si všimněte, že sudé položky začínají na sudých adresách a liché na lichých adresách. Jak se ukládá hodnota do položky FAT tabulky? Řekněme, že chceme uložit do 1. položky nějakou hodnotu. Hodnotu vydělíme 256, výsledek si uložíme do B, zbytek do A. Na adresu 0 uložíme A, do A si vyzvedneme obsah adresy 1, ponecháme jen dolní 4 bity, registr B vynásobíme 16, přičteme k A a uložíme na adresu 1. Pokud chceme uložit do 2. položky nějakou hodnotu, tak hodnotu vydělíme 256, výsledek si dáme do B, zbytek do A, na adresu 2 uložíme A, do A vyzvedneme obsah adresy 1, ponecháme horní 4 bity, přičteme B a uložíme A na adresu 1. Největší číslo, které můžeme uložit do jedné položky FAT, je 4095 (to nás nijak neomezuje, protože máme pouze 1075 položek FAT).

obr. 8



obr. 9



Hodnoty, které jsou použity systémem a které mají nějaký význam:

<u>Vyšší půlbyte</u>	<u>Nižší byte</u>	<u>Celková hodnota</u>
%1101 (13)	%11011101 (221)	3549

Tato hodnota značí, že daný sektor je obsazen systémem (je v nich uložen BOOT, FAT, adresář) a sektory, které už nejsou dostupné (např. při formátu 40 stop, 9 sektorů to jsou sektory 720–1704)

%1101 (13)	%11111111 (255)	3583
------------	-----------------	------

Tato hodnota značí, že daný sektor je vadný a nelze ho nijak použít. Takto se označuje při formátování diskety.

%1100 (12)	%00000000 (0)	3072
------------	---------------	------

Tato hodnota značí, že délka dat v tomto sektoru je nulová a sektor patří souboru s nulovou délkou nebo souboru, při jehož ukládání na disk došlo k chybě (musel se nějak ukončit).

%0000 (0)	%00000000 (0)	0
-----------	---------------	---

Tato hodnota značí, že sektor je nepoužit, takže do něj mohou být zapsána data.

Teď si ještě řekneme, jak se vytváří značka konce souboru. Vezmeme délku dat v posledním sektoru (je to vlastně zbytek po dělení délky souboru hodnotou 512). K vyššímu půlbytu přičteme %00001110 (14) – to neplatí pro prázdné soubory – a dostaneme tak značku konce souboru. Tuto hodnotu uložíme do poslední položky souboru ve FAT.

4.3. Adresář

Je uložen v sektorech 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14 (podle MDOSu 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13). Jsou zde uloženy všechny hlavičky souborů. Délka jedné hlavičky je 32 bytů, do jednoho sektoru se jich vejde 16, takže můžete mít na disketě až 128 souborů.

Struktura hlavičky:

- 0 přípona souboru (P, C, N, B, S, Q) nebo hodnota 229, pokud je položka prázdná
- 1–10 jméno souboru, je-li kratší než 10 znaků, je doplněno nulami
- 11–12 první dva byty délky souboru (0 – 65535)
- 13–14 počáteční adresa souboru, u BASIC programu to je startovní řádek
- 15–16 u BASIC programu délka programu bez proměnných
- 17–18 číslo prvního sektoru souboru
- 19 nula
- 20 atributy souboru
- 21 třetí byte délky souboru pokud je délka větší než 65535
- 22–31 bez využití, zaplněno hodnotou 229

Pokud srovnáte s páskovou hlavičkou, je prvních 17 bytů stejných (až na první byte, kde je jiné kódování přípony). ‚P‘ odpovídá programu v BASICu, ‚C‘ odpovídá znakovému poli, ‚N‘ odpovídá číselnému poli, ‚B‘ odpovídá bloku bytů, ‚S‘ je snapshot a ‚Q‘ je sekvenční soubor. Třetí byte délky souboru je použit z důvodu zavedení sekvencí, protože mohou být delší než 65535 bytů. Pokud je uložena v příponě hodnota 229 (#E5), je položka adresáře označena jako prázdná.

Dále systém MDOS rozlišuje 8 atributů (je 8 bitů):

- | | |
|---|--|
| 7. bit H–Hidden – příkaz CAT nevypisuje | 3. bit R–Readable – soubor je možné číst |
| 6. bit S–System – není nikde použito | 2. bit W–Writeable – do souboru je možno zapisovat |
| 5. bit P–Protected – není nikde použito | 1. bit E–Executeable – soubor je možné spustit |
| 4. bit A–Archive – není nikde použito | 0. bit D–Deleteable – soubor je možné smazat |

4.4. Datová oblast

Začíná od sektoru 15 (podle MDOSu 14) a zde jsou již uložena data. Její délka je: **počet_stop_na_stranu x počet_sektorů_na_stopu x počet_stran – počet_system_sektorů + – počet_vadných_sektorů** sektorů.

5. Informace o disketě a mechanice

Každá mechanika má v paměti SRAM vyhrazeno 12 bytů pro uložení technických informací o ní a o disketě, která je v ní vložená.

Pro tyto informace je v paměti SRAM vyhrazeno 48 bytů (12 bytů pro 4 mechaniky). Začínají na adrese #3E00 (DRPARZN). Za těmito informacemi je vyhrazeno pro každou mechniku místo pro jméno diskety v mechanice (12 bytů – jméno drivu).

Byte	Bit	Informace				
1.	0.	informace, jestli je mechanika připojena	1 – mechanika je připojena 0 – mechanika není připojena			Parametry diskety
	1.	informace, jestli při poslední operaci s mechanikou došlo k chybě nebo byly zastaveny mechaniky	1 – nedošlo k chybě a mechaniky běží 0 – došlo k chybě nebo byly zastaveny mechaniky			
2.	2.	informace, jaká je to mechanika (A nebo B)	0 – mechanika A 1 – mechanika B			
	3.	informace, kolika stopá je mechanika	0 – D80 1 – D40			
	4.	informace, kolika stranná disketa je v mechanice	0 – jednostranná 1 – oboustranná			
	5.	jaká je disketa v mechanice	0 – 40/80-ti stopá disketa v 40/80-ti stopé mechanice 1 – 40-ti stopá disketa v 80-ti stopé mechanice			
	6., 7.	rychlost krokování mechaniky				
	7. bit	6. bit	2 MHz	1 MHz		
	0	0	3 ms	6 ms		
	0	1	6 ms	12 ms		
	1	0	10 ms	20 ms		
	1	1	15 ms	30 ms		
3.	Zde je uložen počet stop na straně diskety (pokud je zde 0, disk není definován).					
4.	Zde je uložen počet sektorů na stopě diskety.					
5.	Zde se ukládá číslo stopy, kam byla naposledy vystavena hlava mechaniky.					
6.	Jsou zde uloženy stejné parametry jako v 2. bytu mimo 5. bitu. Ten se týká pouze mechaniky.					
7.	Zde je uložen počet stop mechaniky.					
8.	Zde je uložen počet sektorů na stopě mechaniky.					
9.–11.	Vyplněno nulami.					
					Par. mechanik	

6. Opravy a úpravy MDOSu

Protože žádný učený z nebe nespádl, má systém MDOS i několik malých chyb, na které bylo už upozorňováno v ZX Magazínu (ale jsou i další). První verze MDOSu, který nese datum 17. května 1991, obsahuje všechny publikované chyby (i ty nepublikované). Časem, když se na ně přišlo (na publikované, o nepublikovaných nikdo neví), tak byly některé opraveny (MDOS nese datum 1. září 1992). Samotné opravy však nezpůsobují nekompatibilitu MDOSů. Opravy MDOSu jsou v komentovaném výpisu zvýrazněny.

7. Komentovaný výpis MDOSu

RST #00

Základní vstupní bod do ROM D40. Při čtení instrukce z adresy #0000 je místo ZX ROM přistránkována ROM D40. Zde se vstupuje při RESETu, tisku chybového hlášení, čtení/zápisu znaku z/do sekvenčního souboru, SNAPu a návratu z rutin ZX ROM zpět do ROM D40.

0000 START	NOP		;taková nic neříkající instrukce
0001	JR	#0068, START1	;skoč na testování, jaká operace se provádí
0003	DB	#FF, #FF, #FF, #FF, #FF	;nevyužito

RST #08

Druhý vstupní bod do ROM D40. Sem se skáče při interpretaci příkazů pro práci s disketovou jednotkou. ZX ROM rozpozná, že nezná danou syntaxi příkazu a zavolá RST #08. Při čtení instrukce z adresy #0008 dojde k přestránkování a začne se kontrolovat syntaxe příkazu v ROM D40. Pokud ani ROM D40 nezná daný příkaz, řízení se vrací zpět do ZX ROM a je generováno chybové hlášení.

0008 SYNTAX	LD	HL, (#5C5D) CH_ADD	;do HL dej adresu znaku pro dekódování
000B	JP	#0215, SYNTAX1	;skoč na výběr a kontrolu příkazů
000E	DB	#FF, #FF	;nevyužito

RST #10

Tisk znaku v registru A. Má stejný význam jako RST #10 v ZX ROM. Přes tento podprogram ale nelze vysílat znaky do sekvenčních souborů.

IN: A kód znaku, který se bude tisknout

OUT: vytiskne znak na otevřený kanál

0010 PRINTA	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0011	DW	#0010	;podprogram PRINT-A-1 tisk znaku v A
0013	RET		;vrať se
0014	DB	#FF, #FF, #FF, #FF	;nevyužito

RST #18

Načte do registru A obsah místa adresovaného systémovou proměnnou CH_ADD. Návrat, jestli se jedná o znak použitelný k tisku, jinak je obsah CH_ADD zvětšen a vše se opakuje. Má stejný význam jako RST #18 v ZX ROM.

IN: -

OUT: A obsah místa adresovaného systémovou proměnnou CH_ADD

0018 SET-CHAR	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0019	DW	#0018	;podprogram SET-CHAR načtení znaku
001B	RET		;vrať se
001C	DB	#FF, #FF, #FF, #FF	;nevyužito

RST #20

Načte do A další znak při interpretaci BASIC řádku. Má stejný význam jako RST #20 v ZX ROM.

IN: -

OUT: A znak pro dekódování

0020	NEXT-CHAR	RST #28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0021		DW #0020	;podprogram NEXT-CHAR načtení dalšího znaku
0023		RET	;vrať se
0024		DB #FF, #FF, #FF, #FF	;nevyužito

RST #28

Velice důležitá rutina. Slouží k volání rutiny v ZX ROM přímo z ROM D40. Za příkazem RST #28 následuje adresa rutiny, který se bude volat v ZX ROM. Po návratu z rutiny se zpět přestránuje do ROM D40 a program pokračuje za adresou rutiny v ZX ROM. Vypadá to takto:

```
RST #28
DW adresa rutiny v ZX ROM
... (tady pokračuje program po návratu z rutiny ZX ROM a je přistránkována ROM D40)
```

0028	CALLZXROM	JP #003B, CALLZX1	;skoč na podprogram volající rutiny ze ZX ROM
002B		DB #FF, #FF, #FF, #FF, #FF	;nevyužito

RST #30

Slouží k testování, jestli se provádí test syntaxe příkazu nebo se provádí příkaz, podle 7. bitu proměnné FLAGS.

IN: -

OUT: **NZ** vykonává se příkaz

Z provádí se kontrola syntaxe příkazu

0030	TESTSYN	BIT 7, (IY+#01) FLAGS	;testuj, jestli je kontrola syntaxe nebo provedení příkazu
0034		RET	;vrať se
0035		DB #FF, #FF, #FF	;nevyužito

RST #38

Podprogram pro obsluhu přerušeni od ULA v případě, že je přestránkováno do ROM D40 a přerušeni je povoleno. Platí pouze pro IM 1. Tam se totiž volá každou padesátinu sekundy RST #38. Aby nedošlo k zamrznutí počítače, je zde krátký prográmeček, který to ošetřuje. Pokud tedy budete používat rutiny ROM D40 a přerušeni IM 1, nemusíte po přestránkování zakazovat přerušeni.

0038	MASK-INT	JP #25CE, INTERRUPT	;skoč na obsluhu přerušeni
------	----------	---------------------	----------------------------

Zde se provádí volání rutin ZX ROM (adresa rutiny se nachází za voláním podprogramu).

003B	CALLZX1	PUSH AF	;schovej si A a příznaky
003C		LD A, (#3EEE) SNAPINF	;vzvedni informaci o snapu
003F		AND A	;a otestuj, jestli se provádí snap

Pokud se provádí snap, nelze volat rutiny ze ZX ROM.

0040		JP NZ, #034A, SNPRET	;ano → skoč na návrat přes snap
0043		POP AF	;obnov AF

Nyní vyzvedneme adresu volané rutiny.

0044		EX (SP), HL	;nastav HL na uložení adresy rutiny, která se bude volat
0045		LD (#3E66), DE SAVEDE	;schovej si na chvíli DE
0049		LD E, (HL)	;vezmi do DE adresu požadované rutiny
004A		INC HL	
004B		LD D, (HL)	

004C INC HL ;v HL je nyní návratová adresa do volajícího programu

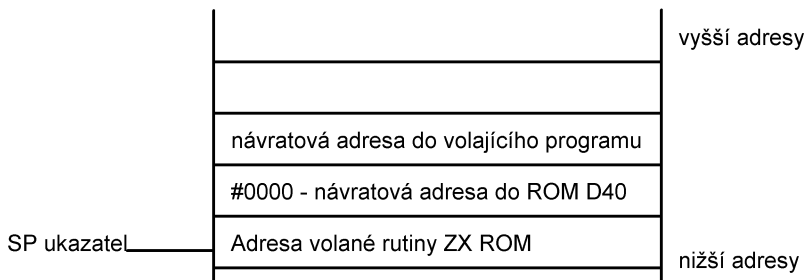
Nastavíme si adresy na zásobník.

004D EX (SP), HL ;ulož si návratovou adresu do volajícího programu zpět
;na zásobník
004E PUSH HL ;ulož si HL
004F LD HL, #3EF7 SYSFLAG ;do HL adresa uložení kódu činnosti
0052 LD (HL), #4F ;nastav činnost „volání rutiny ZX ROM“
0054 LD HL, #0000 START ;do HL dej návratovou adresu z rutiny ZX ROM do
;ROM D40 (po návratu se bude skákat na adresu #0000,
;kde se podle obsahu SYSFLAG provede návrat do
;volajícího programu)
0057 EX (SP), HL ;ulož ji na zásobník a obnov HL
0058 PUSH DE ;ulož adresu volané rutiny na zásobník
0059 LD DE, (#3E66) SAVEDE ;obnov si DE

A provedeme rutinu s návratem do ROM D40.

005D JP #1700, STANDROM ;skoč na přestránkování do ZX ROM

Pořadí položek na zásobníku



0060 DB #FF, #FF, #FF, #FF, #FF, #FF ;nevyužito

NMI

Tento podprogram se používá při přenosu dat z/do mechaniky. Je vyvolán při požadavku DRQ a INTRQ řadiče, jsou-li povoleny (6. bit na portu 137). Při přenosu dat je 512-krát (pro každý byte) vyvoláváno hardwarové přerušení NMI, které skáče na tuto adresu. V registru IX je adresa, kam se bude skákat.

IN: IX adresa podprogramu, kam se bude skákat

OUT: načtení/zápis byte z/na disketu do/z paměti

0066 NMI JP (IX) ;skoč na adresu v IX

Zde se testuje, jaká operace se provádí (RESET, návrat z volání rutiny ZX ROM, SNAP, čtení/zápis z/do sekvenčního souboru, tisk chybového hlášení). Danou operaci určuje buď kód v SYSFLAG nebo návratová adresa do volajícího programu.

0068 START1 EX (SP), HL ;vezmi návratovou adresu do programu, ulož ji do HL
;a ulož si HL na zásobník
0069 PUSH BC ;ulož si BC
006A PUSH AF ;a AF

Uložíme si stav přerušeni a vektor přerušeni.

006B	LD	A, I	;vezmi horní byte vektoru přerušeni a stav IFF (stav ;přerušeni, jestli bylo povoleno nebo zakázáno)
006D	DI		;zakaž přerušeni
006E	PUSH	AF	;ulož horní byte vektoru přerušeni a stav přerušeni
006F	POP	BC	;a vyzveni vše do BC
0070	LD	(#3EEC), BC	IREG2 ;a ulož do paměti SRAM
0074	PUSH	HL	;ulož si návratovou adresu do programu na zásobník

Nyní zkontrolujeme, jestli jsou v pořádku kontrolní byty. Pokud nejsou v pořádku, inicializuje se MDOS.

0075	LD	HL, #3EEF	SYSMRK ;do HL adresa začátku tabulky kontrolních bytů
0078	LD	B, #08	;celkem tvoří tabulku 8 bytů
007A	CHCOLD	LD	A, H ;vytvoř obraz bytu
007B	XOR	L	
007C	CP	(HL)	;souhlasí s obsahem tabulky?
007D	JR	NZ, #00B4,	COLD ;ne → skoč na inicializaci MDOSu
007F	INC	HL	;posuň se na další byte v tabulce
0080	DJNZ	#007A,	CHCOLD ;opakuj B-krát

Tabulka je v pořádku, otestujeme nyní, jaká činnost se bude provádět podle obsahu SYSFLAG.

0082	LD	A, (HL)	;vezmi kód činnosti ze SYSFLAG
0083	LD	(HL), #20	;nastav kód činnosti „žádná činnost“
0085	CP	#4F	;je kód činnosti „návrat z rutiny ZX ROM“?
0087	JP	Z, #013A,	ROMRET ;ano → skoč na návrat do volajícího programu
008A	CP	#45	;je kód činnosti „výpis chybového hlášení“?
008C	JP	Z, #0140,	ERRCOD ;ano → skoč na výpis chybového hlášení MDOSu nebo ;ZX ROM
008F	POP	HL	;obnov do HL návratovou adresu do programu

Nyní je zde něco, čemu jsem nepřišel na kloub. Vypadá to jako pozůstatek ladící rutiny. Pokud za skokem na adresu #0000 následují znaky „*“ a „=“, je změněn border podle 3. bytu, vypsan obsah registru HL (v době volání RST #00) do otevřeného kanálu a řízení se vrací zpět do volajícího programu za 3. byte.

0090	LD	A, (HL)	;vezmi byte za volání adresy #0000
0091	CP	„*“	;je to hvězdička?
0093	JP	Z, #01B0,	SPECCOMM ;ano → skoč na interpretaci speciálního příkazu

Nyní se provede kontrola návratové adresy, odkud byl skok na adresu #0000, podle tabulky, ve které jsou uloženy povolené návratové adresy. Pokud některá z těchto adres odpovídá návratové adrese do volajícího programu, neprovádí se RESET, ale určitý typ operace. Jsou to čtení/zápis z/do sekvenčního souboru a SNAP.

0096	PUSH	DE	;ulož si DE
0097	LD	B, H	;ulož si návratovou adresu do BC pro porovnání
0098	LD	C, L	
0099	LD	HL, #019A	IORTAB ;do HL začátek tabulky povolených návratových adres
009C	TESTROUT	LD	E, (HL) ;vezmi návratovou adresu z tabulky do DE
009D	INC	HL	
009E	LD	D, (HL)	
009F	INC	HL	
00A0	EX	DE, HL	;předej do HL a polohu v tabulce dej do DE
00A1	LD	A, H	;je konec tabulky?
00A2	OR	L	
00A3	JR	Z, #00B4,	COLD ;ano → skoč na inicializaci MDOSu

00A5	SBC	HL, BC	;porovnej HL s návratovou adresou do programu
00A7	EX	DE, HL	;ukazatel v tabulce dej zpět do HL
00A8	LD	E, (HL)	;vezmi do DE adresu rutiny z tabulky, která se bude ;volat, pokud je návratová adresa povolena
00A9	INC	HL	
00AA	LD	D, (HL)	
00AB	INC	HL	
00AC	JR	NZ, #009C, TESTROUT	;adresy nesouhlasí → skoč na otestování další položky ;tabulky

Pokud byla návratová adresa nalezena v tabulce, obnovíme všechny registry do původního stavu a provedeme skok na vybranou rutinu.

00AE	EX	DE, HL	;adresu rutiny do HL
------	----	--------	----------------------

Obnovíme registry do původního stavu.

00AF	POP	DE	;obnov DE
00B0	POP	AF	;obnov AF
00B1	POP	BC	;obnov BC
00B2	EX	(SP), HL	;adresu rutiny ulož na zásobník a obnov HL
00B3	RET		;skoč do rutiny

Inicializační rutina. Provádí se při resetu. Testuje RAM, inicializuje kontrolní byty, testuje připojené mechaniky a nastavuje jejich parametry, nastavuje systémové proměnné MDOSu a inicializuje připojený obvod 8255.

Nejdříve se otestuje SRAM, jestli není vadná.

00B4 COLD	LD	HL, #0000	;začátek MDOSu do HL
00B7	LD	DE, #3800	;začátek SRAM do DE
00BA	LD	BC, #0800	;délka SRAM je 2 KB
00BD	LDIR		;presuň do paměti SRAM

Porovnáme obsah MDOS ROM a SRAM.

00BF	LD	HL, #0000	;začátek MDOSu do HL
00C2	LD	DE, #3800	;začátek SRAM do DE
00C5	LD	BC, #0800	;délka SRAM je 2 KB
00C8 RAMTEST	LD	A, (DE)	;vezmi obsah buňky SRAM do A
00C9	INC	DE	;a posuň se na adresu další buňky
00CA	CPI		;porovnej s obsahem MDOS ROM
00CC	JR	NZ, #012F, RAMERR	;nesouhlasí → skoč na chybu RAM
00CE	JP	PE, #00C8, RAMTEST	;opakuj BC krát

Nyní provedeme vymazání paměti SRAM (dosadíme nuly do všech buněk).

00D1	LD	HL, #3800	;začátek SRAM do HL
00D4	LD	D, H	;okopíruj do DE
00D5	LD	E, L	
00D6	INC	DE	;a posuň se na další adresu
00D7	LD	BC, #0800	;délka je 2 KB (maže se o 1 byte více, ale tady to nevadí)
00DA	LD	(HL), #00	;plňící hodnota je nula
00DC	LDIR		;vyplň všechny buňky nulou

Vytvoříme tabulku kontrolních bytů.

00DE	LD	HL, #3EEF SYSMRK	;adresa tabulky kontrolních bytů do HL
00E1	LD	B, #08	;celkem 8 bytů
00E3 SETMRK	LD	A, H	;vytvoř hodnotu

00E4	XOR L	
00E5	LD (HL), A	;a ulož ji do tabulky
00E6	INC HL	;posuň se na další buňku
00E7	DJNZ #00E3, SETMRK	;opakuj B-krát

Nastavíme systémové proměnné MDOSu.

00E9	LD (HL), #20	;nastav na SYSFLAG kód činnosti „žádná činnost“
------	--------------	---

Nyní se zde nachází celkem zbytečná část, kterou autoři zapoměli při odladění vymazat. Pokud při resetu budete držet klávesy SPACE-M-B, uloží se do systémové proměnné DEBUG nenulová hodnota a budou se Vám při operacích vypisovat kontrolní tisky některých důležitých proměnných. Tato část programu testuje stisknutou trojici kláves.

00EB	LD A, #7F	;do A dej horní byte portu
00ED	IN A, (#FE)	;přečti hodnotu z portu #7FFE
00EF	RRA	;bylo stisknuto SPACE?
00F0	JR C, #0101, NODEB	;ne → přeskoč testy ostatních kláves
00F2	RRA	;byl stisknut SYMBOL SHIFT?
00F3	JR NC, #0101, NODEB	;ano → přeskoč ostatní testy
00F5	RRA	;bylo stisknuto M?
00F6	JR C, #0101, NODEB	;ne → přeskoč ostatní testy
00F8	RRA	;bylo stisknuto N?
00F9	JR NC, #0101, NODEB	;ano → přeskoč poslední test
00FB	RRA	;bylo stisknuto B?
00FC	JR C, #0101, NODEB	;ne → nebyl trojmat, skoč
00FE	LD (#3E60), A DEBUG	;ulož informaci „byl trojmat“

Nyní nastavíme výchozí parametry disků A: a B:

0101	NODEB	LD DE, #3E00 DRPARZN	;do DE začátek tabulek disků v SRAM
0104		LD HL, #0EF8 ROMDRPAR	;adresa standardních parametrů v ROM D40 do HL
0107		LD BC, #18	;24 bytů (2 × 12 bytů) pro dvě mechaniky
010A		LDIR	;přesuň do SRAM
010C		LD A, „A“	;jméno aktuálního drivu bude „A“
010E		LD (#3EAA), A ACDRIVE	;ulož do jména aktuálního drivu
0111		LD HL, #5800	;do HL adresu začátku atributů obrazovky
0114		LD DE, #5801	;do DE adresu začátku atributů obrazovky plus 1
0117		LD BC, #0300	;délka je 768 bytů (zase se vyplňuje o 1 byte více)
011A		LD (HL), #12	;PAPER červený, INK červený
011C		LDIR	;a teď nám zčervená obrazovka
011E		LD A, #02	;BORDER bude taky červený
0120		OUT (#FE), A	;už je
0122		LD SP, #4000	;zásobník nastav až na konec SRAM
0125		CALL #2216, HWINIT	;testuj mechaniky a port 8255

Test disketové jednotky proběhl, takže se vrátíme do ZX ROM, aby se mohlo pokračovat v inicializaci počítače. Návrat je proveden zajímavým způsobem. Zásobník je nastaven na adresu #1019, kde je uložena hodnota #0001 v ZX ROM. Tato hodnota je tam vždy, takže při návratu se skáče na adresu #0001, kde se pokračuje v inicializaci. Nemůžeme se vrátit na adresu #0000, protože by došlo k zacyklení.

0128	DI	;zakaž přerušení pro inicializaci ZX ROM
0129	LD SP, #1019	;návratová adresa do ZX ROM je #0001 (abychom se nezacykli) a ta je na adrese #1019 v ZX ROM

012C JP #1700, STANDROM ;skoč na přestránkování do ZX ROM a pokračování
;v inicializaci počítače

RAMERR

Zde se skáče, jestli při testu SRAM dojde k chybě (vadná SRAM, špatně zapojený kabel, atd.). Mění se border a počítač nějakou dobu vrčí. Potom se znovu zkusí reset.

012F RAMERR	XOR A	;na začátku je v A nula
0130 CYCLE	DEC A	;sniž A
0131	OUT (#FE), A	;nastav BORDER a repro
0133	EX (SP), HL	;časová prodleva
0134	EX (SP), HL	;trvá 38 taktů
0135	JR NZ, #0130, CYCLE	;opakuj A-krát
0137	JP #0000, START	;zkus znovu reset

Zde dochází k návratu z rutin ROM D40 a z volání rutin ZX ROM. Důležité je, že zůstane přistránkována ROM D40.

013A ROMRET	POP HL	;vezmi návratovou adresu do HL
013B	POP AF	;obnov registry
013C	POP BC	
013D	EX (SP), HL	;ulož návratovou adresu na zásobník a obnov HL
013E	EI	;povol přerušení
013F	RET	;vrať se zpět do volajícího programu

Sem se skáče, pokud dojde k návratu z chybového hlášení. Pokud při nějaké operaci dojde k chybě, volá se chybové hlášení na #0204 (obdoba RST #08 v BASICu) s kódem chyby v A. Tam se přepíše obsah adresy v ERR_SP nulou, proměnná SYSFLAG je nastavena na činnost „tisk chybového hlášení“ a provede se návrat do ZX ROM na adresu #000B. Dojde k vyzvednutí kódu chyby, vyčištění zásobníku a dalších proměnných a řízení se vrací na adresu, na kterou ukazuje proměnná ERR_SP. Protože sem MDOS uložil 0, provede skok na adresu #0000, kde dojde k přestránkování znovu do ROM D40, kde se podle SYSFLAG provede skok na ERRCOD, kde je opsán kus programu ze ZX ROM s malými změnami (v BASICu se tam vrací řízení po nalezení chyby), který vytiskne buď chybové hlášení MDOSu a provede návrat do ZX ROM za tisk chybového hlášení, nebo provede skok do ZX ROM před tisk chybového hlášení, pokud je to hlášení BASICu. Potom již pokračuje program v ZX ROM. To vše se děje za předpokladu, že ERR_SP ukazuje na adresu, na níž je uložena hodnota #1303. Pokud tam taková hodnota není, znamená to, že je v paměti program na ošetření chybových hlášení. Není tedy přepsán obsah adresy, na kterou ukazuje ERR_SP, ale provede se pouze návrat na adresu #000B, kde dojde k vyčištění zásobníku, proměnných BASICu, vyzvednutí kódu chyby a provede se skok do do rutiny ošetřující chybové hlášení (je vynechán skok na adresu #0000 a tisk hlášení).

0140 ERRCOD	POP HL	;vezmi návratovou adresu do HL
0141	POP AF	;obnov registry
0142	POP BC	
0143	EX (SP), HL	;ulož návratovou adresu na zásobník a obnov HL
0144	EI	;povol přerušení

Nyní je opsán kus programu ze ZX ROM s malými změnami.

0145	HALT	;čekej na přerušení
0146	RES 5, (IY+#01) FLAGS	;nastav signál „možno další klávesu“
014A	BIT 1, (IY+#30) FLAGS2	;byl použit buffer tiskárny?
014E	JR Z, #0153, NOCOPYBUF	;ne → přeskoč čištění bufferu
0150	RST #28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0151	DW #0ECD	;podprogram COPY-BUFF vyčištění bufferu tiskárny

0153	NOCOPYBUF	LD	A, (#5C3A) <i>ERR_NR</i>	;vezmi číslo chyby do A
0156		INC	A	;zvyš o 1
0157		PUSH	AF	;a ulož si tuto hodnotu
0158		LD	HL, #0000	;nuluj systémové proměnné
015B		LD	(IY+#37), H <i>FLAGX</i>	;FLAGX, X_PTRhi, DEFADD
015E		LD	(IY+#26), H <i>X_PTRhi</i>	
0161		LD	(#5C0B), HL <i>DEFADD</i>	
0164		INC	HL	;zajisti, aby proud 0
0165		LD	(#5C16), HL <i>STRMS6</i>	;ukazoval na kanál „K“
0168		RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0169		DW	#16B0	;podprogram SET-MIN vyčištění všech pracovních ;oblastí a kalkulátorový zásobník
016B		RES	5, (IY+#37) <i>FLAGX</i>	;nastav režim EDIT
016F		RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0170		DW	#0D6E	;podprogram CLS-LOWER smazání dolní obrazovky
0172		SET	5, (IY+#02) <i>TVFLAG</i>	;nastav signál „vyčistit dolní část obrazovky“
0176		CALL	#217B, ERAVAR	;vymaž pomocné proměnné MDOSu
0179		POP	AF	;vyzvedni hodnotu hlášení
017A		CP	#1C	;byl kód chyby < #1C (hlášení ZX ROM)?
017C		JR	NC, #0185, ERRMDOS	;ne → skoč na výpis chyby MDOSu
017E		LD	HL, #1335	;do HL návratová adresa do ZX ROM, bude se tisknout ;chybové hlášení ZX ROM

Provádí se návrat do ZX ROM na adresu v HL.

0181	HLROMRET	PUSH	HL	;ulož návratovou adresu do ZX ROM na zásobník
0182		JP	#1700, STANDROM	;skoč na přeštránkování do ZX ROM

Vytiskneme chybové hlášení MDOSu.

0185	ERRMDOS	LD	B, A	;kód chyby ulož do B
0186		ADD	A, #07	;uprav na znak
0188		RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0189		DW	#15EF	;podprogram OUT-CODE vyslání znaku v A do kanálu
018B		LD	A, ,, “	;mezera
018D		RST	#10	;tiskni mezeru
018E		LD	A, B	;vezmi pořadí požadovaného hlášení
018F		LD	DE, #03AF <i>SYMSG</i>	;do DE začátek systémových hlášení
0192		CALL	#01C8, PRTMES	;piš požadované hlášení
0195		LD	HL, #1349	;návratová adresa do ZX ROM, budeme pokračovat už ;v ZX ROM za výpisem chybového hlášení
0198		JR	#0181, HLR0MRET	;ulož ji na zásobník a přeštránkuj zpět do ZX ROM

Tady se nachází tabulka povolených návratových adres, odkud se může volat RST #00 (nedojde při tom k inicializaci D40 a resetu) a odpovídajících rutin. V komentovaném výpisu ZX ROM sice na těchto adresách nenajdete přímo příkaz RST #00, ale věřte, že tam je. První slovo je návratová adresa do ZX ROM a druhé slovo je adresa rutiny v ROM D40.

019A	IORTAB	DW	#22C3	;návratová adr. do ZX ROM při čtení znaku z kanálu
019C		DW	#0DD9	;adresa rutiny v ROM D40 pro čtení znaku z kanálu
019E		DW	#25AC	;návratová adr. do ZX ROM pro zápis znaku do kanálu
01A0		DW	#0E23	;adresa rutiny v ROM D40 pro zápis znaku do kanálu
01A2		DW	#27A6	;návratová adr. do ZX ROM pro čtení znaku z kanálu
01A4		DW	#0DD9	;adresa rutiny v ROM D40 pro čtení znaku z kanálu

01A6	DW	#27AD	;návrátová adr. do ZX ROM pro zápis znaku do kanálu
01A8	DW	#0E1E	;adresa rutiny ROM D40 pro zápis znaku do kanálu
01AA	DW	#0067	;návrátová adr. do ZX ROM při NMI (snapu)
01AC	DW	#02E7	;adresa rutiny ROM D40 pro uložení snapu
01AE	DW	#0000	;konec tabulky

Nyní následuje tělo programu, které je pokračováním onoho záhadného pozůstatku z ladění, kdy se testuje 2. znak „,“; pokud není, provede se reset, pokud je, provede se výpis obsah registru HL v době volání RST #00, změní se border a program se regulérně vrátí zpět

01B0	SPECCOMM	INC	HL	;posuň se na 2. byte za RST #00
01B1		LD	A, (HL)	;vzvedni obsah adresy do A
01B2		CP	„,“	;je tam rovnítko?
01B4		JP	NZ, #00B4, COLD	;ne → skoč na inicializaci MDOSu
01B7		INC	HL	;posuň se na 3. byte za RST #00
01B8		LD	A, (HL)	;vzvedni obsah adresy do A
01B9		INC	HL	;posuň se na další byte a tak vytvoř návratovou adresu
01BA		POP	BC	;vzvedni dvě hodnoty ze zásobníku (AF a BC)
01BB		POP	BC	
01BC		EX	(SP), HL	;ulož návratovou adresu na zásobník a obnov HL
01BD		EI		;povol přerušení
01BE		OUT	(#FE), A	;změň border
01C0		LD	C, L	;dej návratovou adresu z HL do BC
01C1		LD	B, H	
01C2		CALL	#0FA6, BCPRT	;vypiš obsah BC na právě otevřený kanál
01C5		JP	#1700, STANDROM	;skoč na přeštránkování do ZX ROM

PRTMES

Podprogram pro tisk položky z tabulky textů. Každá položka končí znakem, jehož 7. bit je nastaven na 1. Samotná tabulka začíná invertovaným znakem.

IN: A číslo položky (od nuly)

DE začátek tabulky, která začíná invertovaným znakem

OUT: výpis položky na obrazovku

01C8	PRTMES	EX	DE, HL	;dej začátek tabulky do HL
01C9		INC	A	;zvyš A o 2
01CA		INC	A	

Budeme hledat požadovanou položku.

01CB	SETMESS	DEC	A	;sníž číslo položky
01CC		JR	Z, #01D5, PMESSAGE	;položka nalezena → skoč na výpis položky
01CE	SETNMESS	BIT	7, (HL)	;konec položky?
01D0		INC	HL	;posuň se na další znak
01D1		JR	Z, #01CE, SETNMESS	;není konec → hledej konec položky
01D3		JR	#01CB, SETMESS	;zkontroluj další položku textu

Nyní vytiskneme text položky na obrazovku.

01D5	PMESSAGE	LD	A, (HL)	;vezmi znak z textu do A
01D6		PUSH	HL	;ulož si adresu znaku
01D7		RES	7, A	;zruš 7. bit

Otestujeme, jestli se v textu nebude vypisovat jméno disku nebo souboru. Pokud se v textu vyskytne hodnota

#23, tiskne se jméno disku uložené v DNZONE1, při hodnotě #40 se tiskne jméno souboru v FNZONE1.

01D9	CP	#23	;má se vložit jméno disku?
01DB	LD	HL, #3E80 DNZONE1	;do HL adresa 1. jména disku pro I/O
01DE	JR	Z, #01F1, PRNAME	;ano → skoč na tisk jména disku
01E0	CP	#40	;má se vložit jméno souboru?
01E2	LD	HL, #3E8A FNZONE1	;do HL adresa 1. jména souboru pro I/O
01E5	JR	Z, #01F1, PRNAME	;ano → skoč na tisk jména souboru
01E7	POP	HL	;vzvedni adresu uložení znaku
01E8	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
01E9	DW	#0C3B	;podprogram PO-SAVE tisk znaku v A
01EB	BIT	7, (HL)	;je konec položky?
01ED	RET	NZ	;ano → vrať se z výpisu
01EE PNEXTCH	INC	HL	;posuň se na další znak v položce
01EF	JR	#01D5, PMESSAGE	;pokračuj ve výpisu položky

Pokud vznikne požadavek vytisknout v textu jméno disku nebo jméno souboru, je proveden skok sem, odkud se po vytištění vrátíme zpět do tisku položky. V HL je adresa uložení buď jména souboru nebo disku. Je tištěno buď 10 znaků nebo dokud se nenarazí na 0 (znak „konec jména“).

01F1 PRNAME	PUSH	BC	;schovej si BC
01F2	LD	B, #0A	;délka jména je až 10 bytů
01F4 PRNAMEL	LD	A, (HL)	;vezmi znak
01F5	AND	A	;je konec jména?
01F6	JR	Z, #0200, STOPPRNM	;ano → skoč na konec výpisu jména
01F8	INC	HL	;posuň se na další znak ve jméně
01F9	PUSH	BC	;schovej si počet znaků k tisku
01FA	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
01FB	DW	#0C3B	;podprogram PO-SAVE tisk znaku v A
01FD	POP	BC	;obnov počet znaků k tisku
01FE	DJNZ	#01F4, PRNAMEL	;opakuj B-krát

Bylo vytištěno celé jméno.

0200 STOPPRNM	POP	BC	;obnov BC a HL
0201	POP	HL	
0202	JR	#01EE, PNEXTCH	;skoč na pokračování tisku položky

ERRR

Zde je vstupní bod, když dojde k nějaké chybě. Je to vlastně obdoba RST #08. Lze volat jak chyby MDOSu, tak i chyby ZX BASICu.

IN: A číslo chyby

OUT: je vytištěno chybové hlášení a řízení se vrací zpět do ZX ROM

0204 ERRR	PUSH	AF	;ulož si kód chyby
-----------	------	----	--------------------

Nejdříve otestujeme, jestli nedošlo k chybě při snapu, protože potom se nevypisuje žádné chybové hlášení, ale vrací se zpět přes návrat ze snapu.

0205	LD	A, (#3EEE) SNAPINF	;vzvedni informaci, jestli není snap
0208	AND	A	;je snap?
0209	JP	NZ, #034A, SNPRET	;ano → skoč na návrat do ZX ROM přes snap
020C	POP	AF	;vzvedni zpět kód chyby
020D	LD	HL, #5C3A ERR_NR	;adresa uložení kódu chyby do HL
0210	LD	(HL), A	;ulož kód chyby do ERR_NR
0211	PUSH	HL	;ulož si adresu ERR_NR

SYNTAX1

Toto je vstupní bod pro dekodování příkazu MDOSu a skok na podprogramy, které vykonávají daný příkaz MDOSu.

0215 SYNTAX1 POP BC ;vzvedni návratovou adresu do ZX ROM do BC

Pokud probíhá snap, nekontroluje se syntaxe, ale vrací se zpět přes návrat ze snapu.

0216 LD A, (#3EEE) *SNAPINF* ;vzvedni informace, jestli je snap
 0219 AND A ;je snap?
 021A JP NZ, #034A, *SNPRET* ;ano → skoč na návrat do ZX ROM přes snap
 021D LD A, (#3E60) *DEBUG* ;byl při resetu trojmat?
 0220 AND A
 0221 JR Z, #0266, *COMMAND* ;ne → přeskoč výpis laďících tisků

Zase zapomenutá rutina laďících tisků. Je vytištěna návratová adresa do ZX ROM při volání RST #08, adresa tvaru příkazu v tabulce syntaxe a výška zásobníku při volání RST #08.

0223 PUSH BC ;ulož si návratovou adresu
 0224 LD HL, (#5C65) *STKEND* ;vezmi adresu vrcholu zásobníku kalkulátoru do HL
 0227 LD DE, #000A ;posuň o 10 bytů
 022A ADD HL, DE ;vrchol zásobníku kalkulátoru
 022B LD (#5C65), HL *STKEND* ;ulož nový vrchol
 022E LD A, #02 ;kanál 2 (horní část obrazovky)
 0230 RST #28 ;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
 0231 DW #1601 ;podprogram CHAN-OPEN otevření kanálu
 0233 POP BC ;vzvedni návratovou adresu
 0234 PUSH BC ;a znovu ji ulož
 0235 CALL #0FA6, *BCPRT* ;piš obsah BC na obrazovku
 0238 LD A, ,, “ ;mezera do A
 023A RST #10 ;vytiskni mezeru
 023B LD BC, (#5C74) *T_ADDR* ;adresa další položky v tabulce syntaxe do BC
 023F CALL #0FA6, *BCPRT* ;piš obsah BC na obrazovku
 0242 LD A, ,, “ ;mezera
 0244 RST #10 ;vytiskni mezeru
 0245 LD HL, #0000 ;vezmi hodnotu SP do HL
 0248 ADD HL, SP
 0249 LD DE, (#5C3D) *ERR_SP* ;adresa položky na zásobníku při chybě do DE
 024D DEC DE ;sniž o dvě
 024E DEC DE
 024F EX DE, HL ;dej do HL
 0250 AND A ;nuluj CY před odčítáním
 0251 SBC HL, DE ;odečti, v HL je teď výška zásobníku i pro daný příkaz je
 ;to vlastně počet návratových adres při kontrole syntaxe
 ;daného příkazu
 0253 LD B, H ;dej ji do BC
 0254 LD C, L
 0255 CALL #0FA6, *BCPRT* ;piš obsah BC na obrazovku
 0258 LD A, #0D ;nový řádek
 025A RST #10 ;posuň se na nový řádek
 025B LD HL, (#5C65) *STKEND* ;vezmi adresu vrcholu zásobníku kalkulátoru
 025E LD BC, #FFF6 ;do BC dej -10

0261	ADD	HL, BC	;sniž na původní hodnotu
0262	LD	(#5C65), HL	STKEND ;ulož nový vrchol zásobníku kalkulátoru
0265	POP	BC	;vzvedni návratovou adresu

Nyní určíme podle návratové adresy, adresy v tabulce syntaxe a výšky zásobníku při RST #08, kde došlo k chybě a jaký příkaz má být vykonán. Postupně budeme procházet tabulku, ve které jsou všechny návratové adresy, kam by se vrátilo řízení po RST #08 při chybě v syntaktické analýze daného příkazu.

0266	COMMAND	LD	IX, #05FF	SYNTAB ;adresa tabulky chybových adres do IX
026A	SETCOMM	LD	L, (IX+#00)	;vezmi adresu příkazu v tabulce syntaxe z tabulky do
026D		LD	H, (IX+#01)	;HL
0270		LD	A, H	;je konec tabulky?
0271		OR	L	
0272		JR	Z, #02A3, NOCOM	;ano → skoč na výpis chyby
0274		LD	DE, (#5C74) T_ADDR	;adresa položky v tabulce syntaxe do DE, kde došlo ;k nalezení chyby
0278		SBC	HL, DE	;porovnáme, jestli jsou shodné
027A		JR	NZ, #029C, NEXTCOM	;ne → skoč na posun na další položku v tabulce
027C		LD	L, (IX+#02)	;vzvedni návratovou adresu z tabulky
027F		LD	H, (IX+#03)	
0282		SBC	HL, BC	;porovnáme, jestli jsou stejné návratové adresy
0284		JR	NZ, #029C, NEXTCOM	;ne → skoč na posun na další položku v tabulce
0286		LD	HL, #0000	;vezmi hodnotu SP do HL
0289		ADD	HL, SP	
028A		LD	DE, (#5C3D) ERR_SP	;adresa položky na zásobníku při chybě do DE
028E		EX	DE, HL	;dej ji do HL
028F		AND	A	;nuluj CY a odečti –
0290		SBC	HL, DE	;dostaneme počet vnoření, než bylo zavoláno RST #08
0292		LD	E, (IX+#04)	;vzvedni výšku zásobníku z tabulky do DE
0295		LD	D, (IX+#05)	
0298		SBC	HL, DE	;porovnej je
029A		JR	Z, #02CB, DOCOM	;výška zásobníku stejná → skoč na provedení příkazu

Posuneme se na další položku v tabulce.

029C	NEXTCOM	LD	DE, #0008	;každý příkaz zabírá 8 bytů v tabulce
029F		ADD	IX, DE	;posuň se na další příkaz
02A1		JR	#026A, SETCOMM	;pokračuj v hledání příkazu v tabulce

Sem se jde, pokud nebyl daný příkaz nalezen. Musí se vytisknout chybové hlášení a řízení se vrací zpět do ZX ROM. Nejdříve se provedou základní operace v ZX ROM, potom se řízení vrátí do ROM D40, kde se tiskne požadované hlášení MDOSu a řízení se vrátí zpět do ZX ROM. Pokud se jedná o chybu ZX ROM, vrací se řízení zpět do ZX ROM o něco dříve pro tisk chyby ZX ROM.

02A3	NOCOM	PUSH	BC	;ulož si adresu uložení chyby (při chybě syntaxe to je ;návratová adresa do ZX ROM, při chybě v MDOSu to ;je ERR_NR)
02A4		LD	HL, #000B	;vrať se budeme na adresu #000B, abychom se
02A7		PUSH	HL	;nezacyklii a uložíme ji na zásobník

Nyní otestujeme, jestli se při chybě vrací řízení přímo do BASICu na adresu #1303 nebo byla tato návratová adresa přepsána (obsah adresy adresované proměnnou ERR_SP). Pokud je adresa #1303 a je chyba MDOSu, tiskne se hlášení na obrazovku a řízení se vrací zpět do BASICu. Pokud byla tato adresa přepsána a došlo k chybě MDOSu

nebo ZX ROM, vrací se řízení na tuto adresu bez toho, že by se tisklo jakékoliv hlášení. Využívá se pro ON ERROR GOTO. Je třeba dát pozor, že nedošlo k nulování některých důležitých systémových proměnných MDOSu, které mohou způsobit dost závažné problémy (dokonce i chybný zápis na disketu).

02A8	LD	HL, (#5C3D) <i>ERR_SP</i>	;adresa položky na zásobníku při chybě do HL
02AB	LD	E, (HL)	;do DE adresa, kam se skáče při chybovém hlášení
02AC	INC	HL	
02AD	LD	D, (HL)	
02AE	EX	DE, HL	;dej ji do HL

Nejdříve otestujeme, jestli někdo nepřepsal návratovou adresu do BASICu, protože používá ošetření chybových hlášení.

02AF	LD	BC, #1303	;do BC adresu MAIN-4 v ZX ROM
02B2	AND	A	;nuluj CY
02B3	SBC	HL, BC	;jsou adresy shodné?
02B5	JR	NZ, #02C2, <i>ERROR</i>	;ne → skoč na návrat do ZX ROM bez tisku ch. hlášení
02B7	EX	DE, HL	;do HL dej adresu položky na zásobníku při chybě

Není přepsána návratová adresa do BASICu, bude se tedy tisknout chybové hlášení na obrazovku.

02B8	LD	(HL), #00	;nuluj obsah adresy
02BA	DEC	HL	
02BB	LD	(HL), #00	;po obslužení chyby v ZX ROM se řízení vrací na adresu #0000 pro obslužení chyby v MDOSu
02BD	LD	HL, #3EF7 <i>SYSFLAG</i>	;do HL adresa kódu činnosti
02C0	LD	(HL), #45	;ulož kód činnosti „výpis chybového hlášení“
02C2 <i>ERROR</i>	CALL	#2536, <i>DSKSTP</i>	;zastav mechaniky
02C5	LD	HL, (#5C5D) <i>CH_ADD</i>	;do HL adresa znaku pro dekódování – nutné pro návrat do ZX ROM
02C8	JP	#1700, <i>STANDROM</i>	;skoč na přestránkování zpět do ZX ROM

Zde se pokračuje po nalezení příkazu v tabulce. Je vyzvednuta adresa rutiny, která daný příkaz provádí a je proveden skok na daný podprogram.

02CB <i>DOCOM</i>	LD	SP, (#5C3D) <i>ERR_SP</i>	;adresa položky na zásobníku při chybě do SP – ;vyčistíme zásobník
02CF	LD	HL, #1B76 <i>STMT-RET</i>	;do HL návratová adresa do ZX ROM při ukončení ;příkazu MDOSu
02D2	PUSH	HL	;ulož ji na zásobník
02D3	LD	HL, #02E1 <i>RETURN</i>	;návratová adresa z rutiny vykonávající příkaz MDOSu
02D6	PUSH	HL	;ulož ji také na zásobník
02D7	LD	(#5C74), HL <i>T_ADDR</i>	;a změň adresu další položky v tabulce syntaxe
02DA	LD	L, (IX+#06)	;vzvedni adresu podprogramu vykonávajícího
02DD	LD	H, (IX+#07)	;příkaz do HL
02E0	JP	(HL)	;skoč na daný podprogram

RETURN

Tento podprogram zastaví mechaniky a přestránkuje do ZX ROM. Vrací se zde řízení po vykonání příkazu MDOSu.

02E1 <i>RETURN</i>	CALL	#2536, <i>DSKSTP</i>	;vypni mechaniky
02E4	JP	#1700, <i>STANDROM</i>	;přestránkuj zpět do ZX ROM

SNAPR

Tento program slouží k uložení SNAP souboru na disk. Při stisku tlačítka SNAP je hardwarově vnučena na adresu #0066 instrukce RST #00. Při procházení tabulky návratových adres se zjistí, že došlo k SNAPu (návratová adresa je #67). Snapování je uložení obsahu paměti na disk do souboru s příponou „S“. Velikost souboru je #C080 (49280) bytů. Počáteční adresa je #3F80 (16256). Obsah paměti se nahrává i s obsahy všech registrů. Velice jednoduše si můžete vyrobit svůj vlastní snap programově:

```
LD HL, návratová adresa, kam se program vrátí po provedení snapu
PUSH HL
LD HL, #0067
PUSH HL
JP #0000
```

Tento krátký programek vám vytvoří na disketě snap soubor. Ale nyní již snap v ROM D40.

```
02E7 SNAPR LD (#3FFE), SP SAVESP ;ulož hodnotu SP do SRAM
02EB LD SP, #3FFE SAVESP ;nastav SP do oblasti, kam se postupně uloží obsahy
02EE PUSH AF ;všech registrů
02EF PUSH BC
02F0 PUSH DE
02F1 PUSH HL
02F2 EXX
02F3 EX AF, AF' ;včetně druhé banky
02F4 PUSH AF
02F5 PUSH BC
02F6 PUSH DE
02F7 PUSH HL
02F8 PUSH IX
02FA PUSH IY
02FC LD BC, (#3EEC) IREG2 ;vyzvedni vektor přerušení a stav přerušení do BC
0300 PUSH BC ;a ulož ho na zásobník
0301 IM 1 ;nastav režim přerušení IM 1
0303 LD A, #FF ;ulož informaci o tom, že se provádí SNAP
0305 LD (#3EEE), A SNAPINF ;na SNAPINF tedy uložíme nenulovou hodnotu
```

Nastavíme jméno disku, na který se bude ukládat snap a jméno souboru.

```
0308 LD HL, #3EAA ACDRIVE ;do HL adresa jména drivu, který je aktuální
030B LD DE, #3E80 DNZONE1 ;do DE adresa 1. jména disku pro I/O
030E LD BC, #000A ;má délku 10 znaků
0311 LDIR ;přenes jako jméno aktuálního disku
0313 LD HL, #03A4 SNAPNM ;adresa textu „SNAPSHOT00S“ v ROM D40 do HL
0316 LD DE, #3E8A FNZONE1 ;do DE adresa 1. jména souboru pro I/O
0319 LD BC, #000B ;délka je 11 bytů
031C LDIR ;přenes jako jméno pracovního souboru
031E LD A, (#3E61) SNPCOUNT ;vyzvedni počítadlo snapshotů do A
0321 INC A ;zvyš o 1
0322 LD (#3E61), A SNPCOUNT ;ulož novou hodnotu do počítadla
```

Upravíme číslo snapu na ASCII vyjádření pro uložení do jména souboru

```
0325 DEC A ;uprav zpět na aktuální číslo
0326 LD B, #00 ;do B dáme počítadlo desítek
-----
0328 DECLOP SUB #0A ;odečti od čísla snapu 10
032A JR C, #032F, DECOK ;je zbytek < 10? ano → skoč
```

032C	INC	B	;zvyš desítky
032D	JR	#0328, DECLOP	;pokračuj v převodu
032F DECOK	ADD	A, #3A	;přičti zpět 10 a uprav na ASCII
0331	LD	(#3E93), A <i>SNONMB2</i>	;ulož do názvu souboru jako nižší číslici
0334	LD	A, B	;do A dej desítky
0335	ADD	A, #30	;a uprav je na ASCII
0337	LD	(#3E92), A <i>SNONMB1</i>	;ulož do názvu souboru jako vyšší číslici
033A	EI		;povol přerušení
033B	LD	HL, #3F80	;počáteční adresa dat ukládaných na disk do HL
033E	LD	(#3E74), HL <i>STARTADR</i>	;a do hlavičky

Provedeme zápis souboru.

0341	LD	DE, #C080	;délka ukládaných dat je 49280 bytů
0344	CALL	#1A00, SAVRUN	;ulož soubor na disk
0347	CALL	#2536, DSKSTP	;vypni mechaniky

Provedeme návrat ze snapu. Není celkem v pořádku, protože pokud jste používali přerušení IM 1 a změnili jste hodnotu registru I (tzn. není #3F), je špatně nastaveno přerušení (místo IM 1 je nastaveno IM 2) a počítač se ve většině případů zhroutí. Další nedostatek je, že se neuchovává obsah registru R, takže pokud je v programu test na jeho obsah, při nahrávání snapu do paměti Vám nebude program fungovat. Celkové řešení návratu ze snapu také není zrovna to pravé, protože k vůli jedné instrukce mít kus programu dvakrát je dost velký přepych, když je k dispozici paměť SRAM. Jistě by se to dalo řešit elegantněji.

034A SNPRET	CALL	#2536, DSKSTP	;vypni mechaniky
034D	DI		;zakaz přerušení
034E	LD	SP, #3FE8 <i>SVREG</i>	;nastav zásobník pro obnovení registrů
0351	XOR	A	;informace o ukončení snapu
0352	LD	(#3EEE), A <i>SNAPINF</i>	;ulož na SNAPINF
0355	POP	AF	;čti stav a mód přerušení
0356	JP	PE, #0376, SNPRT1	;bylo povolené přerušení? ano → skoč

Při snapu bylo zakázané přerušení.

0359	LD	I, A	;obnov I registr
035B	CP	#3F	;byl nastaven na #3F (přerušení IM 1)?
035D	JR	Z, #0361, NOIM2	;ano → přeskoč změnu režimu přerušení
035F	IM	2	;nastav režim IM 2
0361 NOIM2	POP	IY	;obnov registry procesoru z druhé banky
0363	POP	IX	
0365	POP	HL	
0366	POP	DE	
0367	POP	BC	
0368	POP	AF	
0369	EX	AF, AF'	;a teď z první banky
036A	EXX		
036B	POP	HL	
036C	POP	DE	
036D	POP	BC	
036E	POP	AF	
036F	LD	SP, (#3FFE) <i>SAVESP</i>	;obnov nastavení zásobníku
0373	JP	#1700, <i>STANDROM</i>	;skoč na přestránkování zpět do ZX ROM a návrat do přerušeného programu

Při snapu bylo povoleno přerušeni.

0376	SNPTR1	LD	I, A	;obnov I registr
0378		CP	#3F	;byl nastaven na #3F (IM 1)?
037A		JR	Z, #037E, NOIM21	;ano → přeskoč změnu režimu přerušeni
037C		IM	2	;nastav mód IM 2
037E	NOIM21	POP	IY	;obnov registry procesoru z druhé banky
0380		POP	IX	
0382		POP	HL	
0383		POP	DE	
0384		POP	BC	
0385		POP	AF	
0386		EX	AF, AF'	;a teď z první banky
0387		EXX		
0388		POP	HL	
0389		POP	DE	
038A		POP	BC	
038B		POP	AF	
038C		LD	SP, (#3FFE) SAVESP	;obnov nastavení zásobníku
0390		EI		;povol přerušeni
0391		JP	#1700, STANDROM	;skoč na přeštránkování zpět do ZX ROM a návrat do ;přerušeno programu

SNPLOA

Tento program nám natáhne snap do paměti. Jméno snapu je ve FNZONE1.

IN: jméno snapu ve FNZONE1

OUT: natažení a spuštění snapu

0394	SNPLOA	LD	SP, #3F80	;nastav zásobník pod první byte snapu
0397		LD	IX, #3F80	;do IX počáteční adresa dat
039B		LD	DE, #C080	;délka dat je 49280 bytu
039E		CALL	#19AE, LOABLK	;načti soubor
03A1		JP	#034A, SNPRET	;skoč na spuštění snapu přes návrat ze snapu

SNAPNM

Text „SNAPSHOT00S“.

03A4	SNAPNM	53 4E 41 50 53 48 4F 54 30 30 53	;SNAPSHOT00S
------	--------	----------------------------------	--------------

SYSMSG

Tabulka textů chybových hlášení pro MDOS. Začíná invertovaným znakem (#AA) a každé hlášení končí invertovaným znakem. Hlášení 0-R jsou hlášení ZX ROM, byty #AA slouží na doplnění pro výpočet hlášení MDOSu.

03AF	SYSMSG	DB	#AA	;invertovaný znak
03B0		AA	AA AA AA AA AA AA AA AA	
03B8		AA	AA AA AA AA AA AA AA AA	
03C0		AA	AA AA AA AA AA AA AA AA	
03C8		AA	AA AA AA AA	
03CC	REP-S	46 69 6C 65 20 6E 6F 74 20 66 6F 75 6E	E4	;File not found
03DA	REP-T	46 69 6C 65 20 65 78 69 73 74	F3	;File exists
03E5	REP-U	44 69 73 6B 20 66 75 6C	EC	;Disk full

03EE REP-V	44 69 72 65 63 74 6F 72 79 20 66 75 6C EC	;Directory full
03FC REP-W	41 64 76 61 6E 63 65 64 20 66 65 61 74 75 72 E5	;Advanced feature
040C REP-X	42 61 64 20 64 65 76 69 63 65 20 74 79 70 E5	;Bad device type
041B REP-Y	44 65 76 69 63 65 20 69 64 65 6E 74 20 6D 69 73 73 69 6E E7	;Device ident mis ;sing
042F REP-Z	44 65 76 69 63 65 20 75 6E 61 76 61 69 6C 61 62 6C E5	;Device unavailab ;le
Hodnoty #A0 vyplňují mezeru mezi „Z“ a „a“ v kódu ASCII.		
0441	A0 A0 A0 A0 A0 A0	
0447 REP-a	44 65 76 69 63 65 20 49 2F 4F 20 65 72 72 6F F2	;Device I/O error
0457 REP-b	42 61 64 20 76 6F 6C 75 6D 65 20 6E 61 6D E5	;Bad volume name
0466 REP-c	42 61 64 20 66 69 6C 65 20 74 79 70 E5	;Bad file type
0473 REP-d	56 6F 6C 75 6D 65 20 6E 6F 74 20 66 6F 75 6E E4	;Volume not found
0483 REP-e	46 69 6C 65 20 69 73 20 72 65 61 64 20 70 72 6F 74 65 63 74 65 E4	;File is read prot ;ected
0499 REP-f	46 69 6C 65 20 69 73 20 77 72 69 74 65 20 70 72 6F 74 65 63 74 65 E4	;File is write pro ;ected
04B0 REP-g	46 69 6C 65 20 69 73 20 6E 6F 74 20 65 78 65 63 75 74 61 62 6C E5	;File is not execu ;table
04B6 REP-h	46 69 6C 65 20 69 73 20 64 65 6C 65 74 65 20 70 72 6F 74 65 63 74 65 E4	;File is delete pr ;otected
04DE REP-i	42 61 64 20 72 65 63 6F 72 64 20 6E 75 6D 62 65 F2	;Bad record number
04EF REP-j	49 6D 70 6F 73 73 69 62 6C 65 20 74 6F 20 52 45 4E 41 4D C5	;Impossible to REN ;AME
0503 REP-k	49 6D 70 6F 73 73 69 62 6C 65 20 74 6F 20 43 4F 50 D9	;Impossible to COP ;Y
0515 REP-l	43 6F 72 72 75 70 74 65 64 20 46 41 54 20 73 74 72 75 63 74 75 72 E5	;Corrupted FAT stru ;cture
052C REP-m	53 74 72 65 61 6D 20 61 6C 72 65 61 64 79 20 6F 70 65 EE	;Stream already op ;en
053F REP-n	44 72 69 76 65 20 69 73 20 6E 6F 74 20 72 65 61 64 F9	;Drive is not read ;y
0551 REP-o	53 65 65 6B 20 65 72 72 6F F2	;Seek error
055B REP-p	53 65 63 74 6F 72 20 6E 6F 74 20 66 6F 75 6E E4	;Sector not found
056B REP-q	43 52 43 20 65 72 72 6F F2	;CRC error
0574 REP-r	44 69 73 6B 20 69 73 20 77 72 69 74 65 20 70 72 6F 74 65 63 74 65 E4	;Disk is write pro ;ected
058B REP-s	49 6E 74 65 72 6E 61 6C 20 65 72 72 6F F2	;Internal error
0599 TEXT1	50 6C 65 61 73 65 20 69 6E 73 65 72 74 20 76 6F 6C 75 6D 65 20 23 8D	;Please insert vol ;ume /zde se vloží jméno diskety/
05B0 TEXT2	45 72 61 73 65 20 61 6C 6C 20 66 69 6C 65 73 20 BF	;Erase all files?
05B1 TEXT3	52 65 77 72 69 74 65 20 6F 6C 64 20 66 69 6C 65 20 BF	;Rewrite old file?
05D3 TEXT4	41 6C 6C 20 64 61 74 61 20 77 69 6C 6C 20 62 65 20 64 69 73 63 61 72 64 65 64 20 21 20 20 A0	;All data will be ;discarded!
05F2 REP-x	46 69 6C 65 20 74 6F 6F 20 6C 6F 6E E7	;File too long

SYNTAB

Nyní následuje tabulka, podle které se rozlišuje, jaký příkaz má být vykonán. Má následující strukturu:

- DW adresa příkazu v tabulce syntaxe v ZX ROM
- DW návratová adresa, odkud byl volán RST #08

DW výška zásobníku při volání RST #08
DW adresa programu vykonávající příkaz

Příkaz CAT			
05FF	DW	#1B15, #1726	:REPORT O „Invalid stream“
0603	DW	#0002, #11DF	
Příkaz CAT			
0607	DW	#1B15, #1C8B	:REPORT C „Nonsense in BASIC“
060B	DW	#0000, #11DF	
Příkaz ERASE			
060F	DW	#1B12, #1726	:REPORT O „Invalid stream“
0613	DW	#0002, #12D3	
Příkaz POKE			
0617	DW	#1AB2, #1C8B	:REPORT C „Nonsense in BASIC“
061B	DW	#000A, #06C1	
Příkaz MOVE			
061F	DW	#1B0E, #1726	:REPORT O „Invalid stream“
0623	DW	#0002, #1A54	
Příkaz MOVE			
0627	DW	#1B0C, #1C8B	:REPORT C „Nonsense in BASIC“
062B	DW	#0004, #1306	
Příkaz FORMAT			
062F	DW	#1B08, #1726	:REPORT O „Invalid stream“
0633	DW	#0002, #1320	
Příkaz SAVE			
0637	DW	#1A00, #1C8B	:REPORT C „Nonsense in BASIC“
063B	DW	#0008, #1701	
Příkaz LOAD			
063F	DW	#1A01, #1C8B	:REPORT C „Nonsense in BASIC“
0643	DW	#0008, #1704	
Příkaz MERGE			
0647	DW	#1A03, #1C8B	:REPORT C „Nonsense in BASIC“
064B	DW	#0008, #1707	
Příkaz LET			
064F	DW	#1A7B, #1C8B	:REPORT C „Nonsense in BASIC“
0653	DW	#0006, #06F0	
Příkaz LIST			
0657	DW	#1AAF, #1C8B	:REPORT C „Nonsense in BASIC“
065B	DW	#0008, #086F	
Příkaz LLIST			
065F	DW	#1ADD, #1C8B	:REPORT C „Nonsense in BASIC“
0663	DW	#0008, #086F	
Příkaz READ			
0667	DW	#1ACA, #1C8B	:REPORT C „Nonsense in BASIC“
066B	DW	#0006, #0A50	
Příkaz RESTORE			
066F	DW	#1AD0, #1C8B	:REPORT C „Nonsense in BASIC“
0673	DW	#000A, #0A4B	
Příkaz OPEN #			
0677	DW	#1B00, #1766	:REPORT F „Invalid file name“
067B	DW	#0006, #0AC9	

Příkaz OPEN #			
067F	DW	#1B00, #1766	;REPORT F „Invalid file name“
0683	DW	#0008, #0AC9	
Příkaz OPEN #			
0687	DW	#1B00, #1C8B	;REPORT C „Nonsense in BASIC“
068B	DW	#0000, #0BDB	
Příkaz OPEN #			
068F	DW	#1AFF, #1C8B	;REPORT C „Nonsense in BASIC“
0693	DW	#0008, #0B7B	
Příkaz CLOSE #			
0697	DW	#1B04, #1766	;REPORT F „Invalid file name“
069B	DW	#0006, #0C14	
Příkaz CLOSE #			
069F	DW	#1B03, #1C8B	;REPORT C „Nonsense in BASIC“
06A3	DW	#0008, #0C2D	
Příkaz RUN			
06A7	DW	#1AAC, #1BB1	;REPORT 0 „OK“
06AB	DW	#0000, #1139	
Příkaz PRINT			
06AF	DW	#1A9D, #1C8B	;REPORT C „Nonsense in BASIC“
06B3	DW	#000A, #07E5	
Příkaz LPRINT			
06B7	DW	#1ADA, #1C8B	;REPORT C „Nonsense in BASIC“
06BB	DW	#000A, #07E5	
06BF	DW	#0000	;konec tabulky

Nyní jsou podprogramy provádějící příkazy MDOSu.

POKE

Příkaz pro zápis dat do SRAM. Může se zapisovat do 512-ti bytů od adresy #3E00.

Syntaxe: POKE # adresa, byte

adresa je v rozsahu 0–511, je to relativní hodnota

byte je v rozsahu 0–255 a je to hodnota, která se na danou adresu запиše.

Slouží k zápisu hodnoty do paměti SRAM. Příkaz POKE použijte jen v případech, kdy změněná data nepůsobí zhroucení MDOSu. Následně může dojít i k narušení dat na disketě.

Nejdříve zkontrolujeme znak „#“, jestli se nejedná o chybu v klasickém příkazu POKE BASICu ZX ROM.

06C1	POKE	RST	#18	;načti aktuální znak
06C2		CP	„#“	;je to znak „#“?
06C4		JR	Z, #06CB, HASHOK	;ano → v pořádku, skoč na pokračování

Není to příkaz POKE #, tiskne se hlášení a provede se návrat do ZX ROM.

06C6	REPORTC	LD	A, #0B	;REPORT C „Nonsense in BASIC“
06C8		JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Budeme analyzovat parametry příkazu POKE #.

06CB	HASHOKRST	#20		;načti další znak
06CC		RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
06CD		DW	#1C82	;podprogram EXPT-NUM1 ohodnocení číselného výrazu – v zásobníku kalkulátoru je teď uložena adresa, kam se bude ukládat
06CF		RST	#18	;načti aktuální znak

06D0	CP	„,“	;je to čárka?
06D2	JR	NZ, #06C6, REPORTC	;ne → skoč na REPORT C „Nonsense in BASIC“
06D4	RST	#20	;načti další znak
06D5	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
06D6	DW	#1C82	;podprogram EXPT-NUM1 ohodnocení číselného výrazu – v zásobníku kalkulátoru je teď uložena hodnota, která se bude ukládat do SRAM
06D8	CALL	#1057, ISSYNCONTR	;otestuj, jestli není kontrola syntaxe

Pokud se neprovádí kontrola syntaxe, provedeme příkaz. Nejdříve zkontrolujeme adresu, musí být menší než 512. Můžeme totiž zapisovat jen do 512-ti bytů.

06DB	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
06DC	DW	#1E85	;podprogram TWO-PARAM vyzvednutí dvou hodnot ;ze zásobníku kalkulátoru, BC=adresa, A=data
06DE	PUSH	AF	;schovej si data
06DF	LD	A, B	;dej B do A
06E0	CP	#02	;je adresa < 512?
06E2	JR	C, #06E9, NOOUT	;ano → v pořádku, skoč

Adresa je mimo povolený rozsah.

06E4	LD	A, #0A	;REPORT B „Integer out of range“
06E6	JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Vypočteme adresu a uložíme data do paměti.

06E9	NOOUT	POP	AF	;obnov data
06EA	LD	HL, #3E00	DRPARZN	;počáteční adresa pro ukládání dat je #3E00 (15872)
06ED	ADD	HL, BC		;přičti relativní posun (adresu) k HL
06EE	LD	(HL), A		;ulož data do SRAM
06EF	RET			;vrať se přes RETURN do ZX ROM

LET FN

Příkaz na změnu jména souboru. Změní původní jméno souboru na nové. Nemění příponu. Pokud existuje na disketě soubor, který má jméno stejné jako je nové jméno souboru, příkaz se neprovede a je hlášena chyba.

Syntaxe: LET FN ("StaréJménoSouboru")="NovéJménoSouboru"

LET ATTR

Příkaz na změnu atributů u vybrané skupiny souborů. Změní u všech souborů, jejichž jméno a přípona odpovídá vložené masce, atributy.

Syntaxe: LET ATTR("MaskaSouboru")="Atributy"

Oba tyto příkazy mají stejný vstupní bod do programu. Část programu pro kontrolu syntaxe mají společnou. Podle FN/ATTR se potom určí, co se bude provádět.

06F0	LETFNATTR	RST	#18	;načti aktuální znak
06F1	CP	#AB		;je požadováno ATTR?
06F3	LD	HL, #0723	LETATTR	;do HL adresa obslužné rutiny pro LET ATTR
06F6	JR	Z, #0702, SELLET		;ano → skoč
06F8	CP	#A8		;je požadováno FN?
06FA	LD	HL, #0778	LETFN	;do HL adresa obslužné rutiny pro LET FN
06FD	JR	Z, #0702, SELLET		;ano → skoč

Není to žádný z nich.

06FF	GOREPC	JP	#06C6, REPORTC	;skoč na REPORT C „Nonese in BASIC“
------	--------	----	----------------	-------------------------------------

Ted je společná část programu pro vyzvednutí parametrů obou příkazů.

0702 SELLET	LD	(#3E78), HL VALSYX	;ulož si adresu rutiny obsluhy příkazu
0705	RST	#20	;načti další znak
0706	CP	„(“	;je to levá závorka?
0708	JR	NZ, #06FF, GOREPC	;ne → skoč na REPORT C „Nonsense in BASIC“
070A	RST	#20	;načti další znak
070B	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
070C	DW	#1C8C	;podprogram EXPT-EXP vyhodnocení řetězce ;je vyzvednuto 1. jméno souboru
070E	RST	#18	;načti aktuální znak
070F	CP	„)“	;je to pravá závorka?
0711	JR	NZ, #06FF, GOREPC	;ne → skoč na REPORT C „Nonsense in BASIC“
0713	RST	#20	;načti další znak
0714	CP	„=“	;je to rovnítko?
0716	JR	NZ, #06FF, GOREPC	;ne → skoč na REPORT C „Nonsense in BASIC“
0718	RST	#20	;načti další znak
0719	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
071A	DW	#1C8C	;podprogram EXPT-EXP vyhodnocení řetězce ;je vyzvednuto buď jméno souboru nebo atributy
071C	CALL	#1057, ISSYNCONTR	;otestuj, jestli není kontrola syntaxe

Pokud se neprovádí kontrola syntaxe, provedem příkaz.

071F	LD	HL, (#3E78) VALSYX	;adresa obslužné rutiny příkazu do HL
0722	JP	(HL)	;skoč na danou obslužnou rutinu

LET ATTR

Ze se již zajišťuje provedení příkazu LET ATTR. V zásobníku kalkulátoru jsou na vrcholu parametry uložené řetězce atributů a pod nimi jsou uloženy parametry řetězce jména souboru.

0723 LETATTR	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0724	DW	#2BF1	;podprogram STK-FETCH vyzvednutí 5 bytů ze ;zásobníku, které tvoří parametry řetězce atributů
0726	LD	A, B	;dej do A horní byte délky atributů
0727	AND	A	;je řetězec atributů dlouhý?
0728	JR	NZ, #0743, REPORTA	;ano → skoč na REPORT A „Invalid argument“
072A	LD	B, C	;do B dej nižší byte délky řetězce atributů
072B	LD	C, #00	;na začátku nebude žádný atribut
072D	LD	A, B	;délka řetězce atributů do A
072E	AND	A	;je nulová?
072F	JR	Z, #074E, ATRNAME	;ano → skoč na zpracování jména souboru s tím, ;že nejsou žádné atributy (v A je 0)

Protože byly zadány atributy, zjistíme, které byly vloženy a které z nich jsou definovány v tabulce atributů. Na začátku je v C nula, což znamená, že žádný atribut není vložen.

0731 ANALATR	LD	HL, #127B DEFATTR	;do HL adresa tabulky atributů souboru v ROM D40
0734	LD	A, (DE)	;vyzvedni první atribut z řetězce
0735	AND	#DF	;převed' na velká písmena
0737	INC	DE	;posuň ukazatel na další atribut v řetězci
0738	PUSH	DE	;ulož ukazatel
0739	LD	E, #80	;do E dáme %10000000

Prohlédneme tabulku definovaných atributů a rotujeme obsahem E, kde bude uložen v případě nalezení bitové umístění daného atributu.

073B	RFINDATR	CP	(HL)	;je definován takový atribut v tabulce?
073C		INC	HL	;posuň se na další v tabulce
073D		JR	Z, #0748, SETATR	;je definován → skoč na zařazení
073F		RRC	E	;posuň se na další bit
0741		JR	NC, #073B, RFINDATR	;není poslední → opakuj pro další

Atribut není definován v tabulce.

0743	REPORTA	LD	A, #09	;REPORT A „Invalid argument“
0745		JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Když ho najdeme, přidáme ho do C jako bit v E.

0748	SETATR	LD	A, C	;do A dej prozatímní atributy
0749		OR	E	;přidej nalezený atribut
074A		LD	C, A	;uschovej prozatímní atributy do C
074B		POP	DE	;obnov ukazatel na řetězec
074C		DJNZ	#0731, ANALATR	;opakuj B-krát

Nyní provedeme analýzu řetězce v zásobníku. V A jsou uloženy nové atributy, které bude mít daný soubor.

074E	ATRNAME	EX	AF, AF'	;ulož si nové atributy do druhé banky
074F		CALL	#0FCF, DIVSTRING	;rozděl řetězec na zásobníku na jméno disku a souboru
0752		CALL	#0F9E, TESTNM	;otestuj, jestli bylo zadáno jméno souboru
0755		CALL	#107C, ARRANGNM	;uprav jméno souboru ve FNZONE1 na masku

Najdeme a rozběhneme mechaniku se jménem v DNZONE1.

0758		CALL	#1043, SETWDM	;nastav jméno disku v DNZONE1 pro I/O
075B		CALL	#1C8F, SETACT	;roztoč mechaniku, která má stejné jméno jako ;v DNZONE1
075E		CALL	#212B, FIRSTMASK	;načti 1. položku adresáře vyhovující masce v FNZONE1
0761		JP	NZ, #1FB1, REPORTS	;nenalezena → skoč na REPORT S „File not found“
0764	WATTR	EX	AF, AF'	;vrať zpět atributy do A a ulož si číslo položky
0765		PUSH	HL	;ulož si ukazatel na položku v buferu adresáře
0766		EX	(SP), IX	;dej ukazatel do IX
0768		LD	(IX+#14), A	;zapiš atribut na místo pro atributy v hlavičce
076B		EX	(SP), IX	;vrať zpět ukazatel
076D		POP	HL	;do HL
076E		CALL	#1E65, WSCADR	;zapiš sektor adresáře v buferu
0771		EX	AF, AF'	;ulož si znovu atribut a do A číslo položky, od které se ;bude pokračovat v hledání dalšího souboru
0772		CALL	#212D, NEXTMASK	;načti další položku adresáře vyhovující masce ;v FNZONE1
0775		RET	NZ	;nenalezena → vrať se přes RETURN do ZX ROM
0776		JR	#0764, WATTR	;skoč na zápis atributu a hledání další položky

LET FN

Zde se zajišťuje provedení příkazu LET FN. Na vrcholu zásobníku kalkulátoru jsou parametry 2. jména souboru a pod nimi jsou parametry 1. jména souboru.

0778	LETFN	CALL	#07C9, ANSTRING	;analyzuj 2. řetězec a nastav jméno disku a souboru do ;FNZONE1 a DNZONE1
077B		CALL	#1C8F, SETACT	;roztoč mechaniku, která má stejné jméno jako ;v DNZONE1

Nejdříve zjistíme, jestli již na disketě neexistuje soubor se stejným jménem, jako je nové jméno souboru.

077E	CALL #212B, FIRSTMASK	;načti 1. položku adresáře vyhovující masce v FNZONE1
0781	JR NZ, #0788, NOEXIST	;nenašel → skoč

Takové jméno souboru, jako je nové jméno souboru, už existuje.

0783	LD A, #1C	;REPORT T „File exists“
0785	JP #0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Schováme si jméno disku a nové jméno souboru.

0788	LD HL, #3E80 DNZONE1	;do HL adresa 1. jména disku pro I/O
078B	LD DE, #3E95 DNZONE2	;do DE adresa 2. jména disku pro I/O
078E	LD BC, #15	;délka 21 bytů
0791	LDIR	;uschovej si nové jméno souboru a jméno disku
0793	CALL #07C9, ANSTRING	;analyzuj 1. řetězec a nastav jméno disku a souboru do ;FNZONE1 a DNZONE1

Porovnáme přípony, protože musí zůstat stejné.

0796	LD HL, #3E94 EXTE1	;do HL adresa přípony starého jména souboru
0799	LD A, (#3EA9) EXTE2	;vyzvedni příponu nového jména souboru
079C	CP (HL)	;porovnej je se starým
079D	JR Z, #07A4, EXTISSOME	;jsou stejné → skoč

Jsou rozdílné přípony.

079F	REPORTj	LD A, #32	;REPORT j „Impossible to RENAME“
07A1	JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Porovnáme, jestli jsou shodné jména disků. Musí být stejná, protože příkaz LET FN slouží pouze k přejmenování souboru, který se nachází na jedné disketě.

07A4	EXTISSOME	LD HL, #3E80 DNZONE1	;do HL adresa jména prvního disku
07A7	LD DE, #3E95 DNZONE2	;do DE adresa jména druhého disku	
07AA	LD BC, #000A	;10 bytů	
07AD	CALL #1F0E, VERIFY	;teď je porovnej	
07B0	JR NZ, #079F, REPORTj	;rozdílné → skoč na REPORT j „Impossible to ;RENAME“	
07B2	CALL #212B, FIRSTMASK	;načti 1. položku adresáře vyhovující masce v FNZONE1	
07B5	JP NZ, #1FB1, REPORTS	;neexistuje → skoč na REPORT S „File not found“	
07B8	INC HL	;posuň se na jméno souboru v hlavičce	
07B9	LD DE, #3E9F FNZONE2	;do DE adresa nového jména souboru	
07BC	LD BC, #000A	;10 bytů	
07BF	EX DE, HL	;přehod ukazatele	
07C0	LDIR	;přesuň nové jméno do hlavičky	
07C2	CALL #1E65, WSCADR	;zapiš sektor adresáře v buferu	
07C5	CALL #217B, ERAVAR	;vymaž pomocné proměnné MDOSu	
07C8	RET	;vrať se přes RETURN do ZX ROM	

ANSTRING

Rozdělí a analyzuje řetězec na zásobníku, nastaví disk se stejným jménem a upraví jméno souboru na masku. Potom provede kontrolu přípony a jestli nebyla vložena, hlásí chybu. Chyba se také hlásí, pokud bylo použito wildchars.

IN: parametry řetězce na vrcholu zásobníku kalkulátoru

OUT: nastavení disku a masky souboru do DNZONE1 a FNZONE1 a kontrola přípony

07C9 ANSTRING	CALL #0FCF, DIVSTRING	;rozděl řetězec na zásobníku na jméno disku a souboru
07CC	CALL #1043, SETWDNM	;nastav jméno disku v DNZONE1 pro I/O
07CF	CALL #10E2, ANALWDNM	;analyzuj jméno disku v DNZONE1
07D2	INC A	;bylo chybně vloženo jméno disku?
07D3	JP Z, #2337, REPORTX	;ano → skoč na REPORT X „Bad device type“
07D6	CALL #107C, ARRANGNM	;uprav jméno souboru v FNZONE1 na masku
07D9	JP C, #1019, REPORTF	;bylo použito wildchars → skoč na REPORT F „Invalid file name“
07DC	LD A, (#3E94) EXTEI	;vyzvedni příponu masky
07DF	CP „?“	;je to „?“?
07E1	JP Z, #1019, REPORTF	;ano → skoč na REPORT F „Invalid file name“, protože přípona musí být vložena.
07E4	RET	;vrať se

PRINT, LPRINT

Příkazy pro výpis obsahu sekvenčního souboru na obrazovku nebo na tiskárnu.

Syntaxe: PRINT "JménoSouboru"
LPRINT "JménoSouboru"

Umožňuje vypisovat pouze soubory s příponou „Q“. Vstupní bod obou příkazů je stejný, liší se otevřený kanál.

07E5 L-PRINT	RST #18	;načti aktuální znak
07E6	CP „*“	;je to hvězdička?
07E8	JP NZ, #06C6, REPORTC	;ne → skoč na REPORT C „Nonsense in BASIC“

Vyzvedneme a analyzujeme parametr příkazu.

07EB	RST #20	;načti další znak
07EC	RST #28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
07ED	DW #1C8C	;podprogram EXPT-EXP vyhodnocení řetězce –
		;vyhodnotí vložené jméno disku a souboru
07EF	CALL #1057, ISSYNCONTR	;otestuj, jestli není kontrola syntaxe

Pokud se neprovádí kontrola syntaxe, provedeme příkaz. Jako první nastavíme jméno disku a souboru.

07F2	CALL #0FCF, DIVSTRING	;rozděl řetězec na zásobníku na jméno disku a souboru
07F5	CALL #1043, SETWDNM	;nastav jméno disku v DNZONE1 pro I/O
07F8	CALL #10E2, ANALWDNM	;analyzuj jméno disku v DNZONE1
07FB	INC A	;bylo chybně vloženo jméno disku?
07FC	JP Z, #2337, REPORTX	;ano → skoč na REPORT X „Bad device type“
07FF	CALL #107C, ARRANGNM	;uprav jméno souboru v FNZONE1 na masku
0802	JP C, #1019, REPORTF	;bylo použito wildchars → skoč na REPORT F „Invalid file name“
0805	JR Z, #080F, LPSETEXT	;nebyla vložena přípona → skoč

Provedeme test přípony na „Q“.

0807	LD A, (#3E94) EXTEI	;vyzvedni příponu souboru do A
080A	CP „Q“	;je to „Q“?
080C	JP NZ, #1019, REPORTF	;ne → skoč na REPORT F „Invalid file name“
080F LPSETEXT	LD A, “Q“	;přípona bude „Q“
0811	LD (#3E94), A EXTEI	;ulož příponu souboru do masky
0814	CALL #1C8F, SETACT	;roztoč mechaniku, která má stejné jméno jako v DNZONE1
0817	CALL #212B, FIRSTMASK	;načti 1. položku adresáře vyhovující masce v FNZONE1
081A	JP NZ, #1FB1, REPORTS	;neexistuje → skoč na REPORT S „File not found“

Zkontrolujeme, jestli soubor není chráněn proti čtení.

081D	CALL #1283, GETATR	;vyzvedni atributy souboru
0820	BIT 3, A	;je READ PROTECTED?
0822	JP Z, #1FBD, REPORTE	;ano → skoč na REPORT e „File is read protected“
0825	LD A, #11	;do A relativní adresa uložení prvního sektoru
		;v hlavičce souboru
0827	CALL #0FAD, ADDHLA	;přičti k HL
082A	LD E, (HL)	;vyzvedni číslo prvního sektoru, ve kterém je uložen
082B	INC HL	;soubor, do DE
082C	LD D, (HL)	
082D	EX DE, HL	;přesuň ho do HL

Nyní budeme načítat sektor po sektoru a vypisovat jeho obsah. Toto je hlavní vykonávací procedura. V registru HL je číslo prvního sektoru souboru.

082E PRINTSEC	CALL #1CF1, GETWTEST	;načti obsah položky ve FAT a otestuj chybu ve FAT
0831	LD A, D	;vyšší byte obsahu do A
0832	CP #0C	;nulová délka souboru?
0834	RET Z	;ano → vrať se
0835	LD (#3E78), DE VALSYX	;ulož si obsah DE (číslo dalšího sektoru)
0839	CALL #1DF9, LOGFYZ	;převeď logický sektor na fyzický sektor a stopu
083C	LD DE, #0101	;1 sektor, žádné opakování
083F	LD HL, #3A00 AUXBUF	;do HL adresa bufferu
0842	CALL #22A2, BREADA	;načti sektor
0845	LD DE, (#3E78) VALSYX	;vyzvedni zpět obsah položky do DE
0849	LD A, D	;vyšší byte do A
084A	CP #0E	;poslední sektor?
084C	JR C, #0854, PRINTALL	;ne → skoč
084E	AND #01	;ponech bit pro zjištění počtu bytů v sektoru
0850	LD D, A	;dej zpět do D
0851	OR E	;je menší než 512 bytů?
0852	JR NZ, #0857, PRINTBUFF	;ano → skoč
0854 PRINTALL	LD DE, #0200	;tisknu celý sektor – délka 512 bytů
0857 PRINTBUFF	LD HL, #3A00 AUXBUF	;počáteční adresa bufferu do HL

Vypíšeme ze sektoru DE bytů.

085A PRNTLOOP	PUSH DE	;ulož si počet tisknutých bytů
085B	PUSH HL	;ulož si ukazatel v bufferu
085C	LD A, (HL)	;vyzvedni znak
085D	RST #10	;vytiskni ho
085E	POP HL	;obnov ukazatele do bufferu
085F	POP DE	;a čítač
0860	INC HL	;posuň se na další znak
0861	DEC DE	;sniž čítač o jedničku
0862	LD A, D	;už jsi vypsal celý buffer?
0863	OR E	
0864	JR NZ, #085A, PRNTLOOP	;ne → opakuj
0866	LD HL, (#3E78) VALSYX	;vyzvedni obsah posledně čtené položky do HL
0869	LD A, H	;dej vyšší byte do A
086A	CP #0E	;byl to poslední sektor?
086C	RET NC	;ano → vrať se přes RETURN do ZX ROM
086D	JR #082E, PRINTSEC	;skoč na tisk dalšího sektoru

LIST, LLIST

Příkazy pro výpis informací o počítačové sestavě (verzi operačního systému MDOS, kolik je připojeno mechanik, jména drivů, který drive je aktuální, kolik je volné paměti, délka proměnných, délka BASIC programu hodnota RAMPTOP)

Syntaxe: LIST *
 LLIST *

Vstup těchto příkazů je stejný, liší se pouze otevřený kanál.

086F	L-LIST	RST #18	;vezmi aktuální znak
0870		CP „*“	;je to hvězdička?
0872		JP NZ, #06C6, REPORTC	;ne → skoč na REPORT C „Nonsense in BASIC“
0875		RST #20	;vezmi další znak
0876		CALL #1057, ISSYNCONTR	;otestuj, jestli není kontrola syntaxe

Pokud není kontrola syntaxe, provedeme příkaz. Toto je hlavní prováděcí procedura.

0879		LD A, #0D	;nový řádek
087B		RST #10	;tiskni
087C		XOR A	;položka 0 – „MDOS Release: 1.0 (17-May-91) © ;Didaktik Skalica 1991“
087D		LD DE, #0971 <i>INFMES</i>	;do DE adresa tabulky textů příkazů LIST, LLIST
0880		CALL #01C8, PRTMES	;vypiš položku textu
0883		LD A, #1	;položka 1 – „Drives defined:“
0885		LD DE, #0971 <i>INFMES</i>	;do DE adresa tabulky textů příkazů LIST, LLIST
0888		CALL #01C8, PRTMES	;vypiš položku textu
088B		LD A, „A“	;začíná se mechanikou A
088D		LD IX, #3E00 <i>DRPARZN</i>	;do IX začátek tabulek parametrů mechanik

Vytiskneme všechny mechaniky, které lze připojit.

0891	RINFO2	PUSH IX	;ulož si ukazatel na tabulku parametrů
0893		PUSH AF	;ulož si mechaniku
0894		LD A, (IX+#02)	;je definována mechanika?
0897		AND A	
0898		JR Z, #08A5, RINFO1	;ne → skoč
089A		POP AF	;obnov ASCII kód drivu
089B		PUSH AF	;a znovu ho ulož
089C		RST #10	;piš označení mechaniky
089D		LD A, #02	;položka 2 – „:“, “
089F		LD DE, #0971 <i>INFMES</i>	;do DE adresa tabulky textů příkazů LIST, LLIST
08A2		CALL #01C8, PRTMES	;vypiš položku textu
08A5	RINFO1	POP AF	;obnov si ASCII kód drivu
08A6		POP IX	;obnov si ukazatel na tabulky parametrů mechanik
08A8		LD DE, #000C	;posuň se na parametry další mechaniky
08AB		ADD IX, DE	
08AD		INC A	;posuň se na další mechaniku
08AE		CP „E“	;už byly zkontrolovány všechny čtyři mechaniky?
08B0		JR C, #0891, RINFO2	;ne → opakuj
08B2		LD A, #03	;položka 3 – „:“, Drives instaled:“
0894		LD DE, #0971 <i>INFMES</i>	;do DE adresa tabulky textů příkazů LIST, LLIST
0897		CALL #01C8, PRTMES	;vypiš položku textu
089A		LD A, „A“	;začíná se mechanikou A
089C		LD IX, #3E00 <i>DRPARZN</i>	;do IX začátek tabulek parametrů mechanik

Vytiskneme všechny připojené mechaniky.

08C0 RINFO4	PUSH IX	;ulož si ukazatel na tabulky parametrů
08C2	PUSH AF	;a ASCII kód drivu
08C3	BIT 0, (IX+#00)	;je drive připojen?
08C7	JR Z, #08D4, RINFO3	;není → skoč
08C9	POP AF	;obnov ASCII kód drivu
08CA	PUSH AF	;a zase ho ulož
08CB	RST #10	;tiskni označení mechaniky
08CC	LD A, #02	;položka 2 – „, „
08CE	LD DE, #0971 <i>INFMES</i>	;do DE adresa tabulky textů příkazů LIST, LLIST
08D1	CALL #01C8, PRTMES	;vypiš položku textu
08D4 RINFO3	POP AF	;obnov si ASCII kód drivu
08D5	POP IX	;a ukazatel na tabulky parametrů mechanik
08D7	LD DE, #000C	;posuň se na parametry další mechaniky
08DA	ADD IX, DE	
08DC	INC A	;a posuň se na další mechaniku
08DD	CP „E“	;už byly zkontrolovány všechny čtyři mechaniky?
08DF	JR C, #08C0, RINFO4	;ne → skoč
08E1	LD A, #04	;položka 4 – „Current Device:“
08E3	LD DE, #0971 <i>INFMES</i>	;do DE adresa tabulky textů příkazů LIST, LLIST
08E6	CALL #01C8, PRTMES	;vypiš položku textu

Vytiskneme jméno drivu, který je nastaven jako aktuální.

08E9	LD HL, #3EAA <i>ACDRIVE</i>	;do HL adresa jména drivu, který je aktuální
08EC	CALL #128D, PRTSTR	;vytiskni jméno
08EF	LD A, #05	;položka 5 – „Volumes available:“
08F1	LD DE, #0971 <i>INFMES</i>	;do DE adresa tabulky textů příkazů LIST, LLIST
08F4	CALL #01C8, PRTMES	;vypiš položku textu

Vytiskneme jména všech připojených drivů.

08F7	CALL #1F49, INITALLDR	;načti a nastav parametry všech připojených drivů
08FA	LD B, #04	;maximálně 4 disky
08FC	LD HL, #3E30 <i>DRNAMES</i>	;do HL adresa uložení jmen drivů
08FF RINFO5	PUSH BC	;ulož si počítadlo
0900	PUSH HL	;a ukazatel na jména disků
0901	LD A, (HL)	;vzvedni první znak jména
0902	AND A	;je jméno?
0903	JR Z, #0913, RINFO6	;není → skoč
0905	LD A, #20	;mezera
0907	RST #10	;tiskni
0908	LD A, #20	;mezera
090A	RST #10	;tiskni
090B	POP HL	;obnov ukazatel na jména drivů
090C	PUSH HL	;a zase ho ulož
090D	CALL #128D, PRTSTR	;vytiskni jméno drivu
0910	LD A, #0D	;nový řádek
0912	RST #10	;tiskni
0913 RINFO6	POP HL	;obnov ukazatel na jména drivů
0914	POP BC	;a obnov počítadlo mechanik
0915	LD A, #0C	;posuň ukazatel na další jméno drivu
0917	CALL #0FAD, ADDHLA	
091A	DJNZ #08FF, RINFO5	;opakuj B-krát

Vytiskneme systémové proměnné BASICu.

091C	LD A, #06	;položka 6 – „Length of Program:“
091E	LD DE, #0971 <i>INFMES</i>	;do DE adresa tabulky textů příkazů LIST, LLIST
0921	CALL #01C8, PRTMES	;vypiš text položky
0924	LD HL, (#5C4B) <i>VAR\$</i>	;do HL začátek proměnných
0927	PUSH HL	;ulož na zásobník
0928	LD DE, (#5C53) <i>PROG</i>	;do DE začátek programu v BASICu
092C	AND A	;nuluj CY
092D	SBC HL, DE	;v HL je délka BASIC programu (<i>VAR\$-PROG</i>)
092F	LD C, L	;dej ji do BC
0930	LD B, H	
0931	CALL #0FA6, BCPRT	;vypiš délku BASIC programu
0934	LD A, #07	;položka 7 – „Length of Variables:“
0936	LD DE, #0971 <i>INFMES</i>	;do DE adresa tabulky textů příkazů LIST, LLIST
0939	CALL #01C8, PRTMES	;vypiš text položky
093C	LD HL, (#5C59) <i>E_LINE</i>	;do HL adresa konce proměnných
093F	POP DE	;obnov začátek proměnných
0940	AND A	;nuluj CY
0941	SBC HL, DE	;do HL délka proměnných (<i>E_LINE-VARS</i>)
0943	LD C, L	;dej ji do BC
0944	LD B, H	
0945	CALL #0FA6, BCPRT	;vypiš délku proměnných
0948	LD A, #08	;položka 8 – „Top of RAM:“
094A	LD DE, #0971 <i>INFMES</i>	;do DE adresa tabulky textů příkazů LIST, LLIST
094D	CALL #01C8, PRTMES	;vypiš text položky
0950	LD BC, (#5CB2) <i>RAMTOP</i>	;do BC adresa posledního byte pro BASIC
0954	CALL #0FA6, BCPRT	;vypiš hodnotu <i>RAMTOPu</i>
0957	LD A, #09	;položka 9 – „Free memory:“
0959	LD DE, #0971 <i>INFMES</i>	;do DE adresa tabulky textů příkazů LIST, LLIST
095C	CALL #01C8, PRTMES	;vypiš text položky
095F	RST #28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0960	DW #1F1A	;podprogram FREE-MEM zjištění obsazené paměti
0962	LD HL, #FFFF	;do HL 65535
0965	AND A	;nuluj CY
0966	SBC HL, BC	;odečti BC, v HL je velikost volné paměti
0968	LD C, L	;dej ji do BC
0969	LD B, H	
096A	CALL #0FA6, BCPRT	;piš volnou paměť
096D	LD A, #0D	;nový řádek
096F	RST #10	;tiskni
0970	RET	;vrať se přes RETURN do ZX ROM

INFMES

Tabulka textů pro příkazy LIST * a LLIST *. Začíná invertovaným znakem.

0971 INFMES	DB #80	;invertovaný znak
Položka 0		
0972	4D 44 4F 53 20 52 65 6C 65 61 73 65	;MDOS Release
	3A 20 31 2E 30 20 28 31 37 2D 4D	;:1.0 (17-M
	61 79 2D 39 31 29 0D 28 43 29 20 44	;ay-91) (C) D
	69 64 61 6B 74 69 6B 20 53 6B 61 6C	;idaktik Skal
	69 63 61 20 31 39 39 31 0D 8D	;ica 1991

V opravené verzi MDOSu 1.0 je změněno hlášení na MDOS Release: 1.0 (01-Sep-92) (C) Didaktik Skalica 1992. Potom to vypadá takto:

0972	4D 44 4F 53 20 52 65 6C 65 61 73 65 3A 20 31 2E 30 20 28 30 31 2D 53 65 70 2D 39 32 29 0D 28 43 29 20 44 69 64 61 6B 74 69 6B 20 53 6B 61 6C 69 63 61 20 31 39 39 32 0D 8D	;MDOS Release ;;1.0 (01-S ;ep-92) (C) D ;idaktik Skal ;ica 1992
------	--	---

Položka 1		
09AB	44 72 69 76 65 73 20 44 65 66 69 6E 65 64 20 20 3A A0	;Drives defin ;ed:
Položka 2		
09BD	3A 2C A0	;;
Položka 3		
09C0	08 08 20 0D 44 72 69 76 65 73 20 49 6E 73 74 61 6C 6C 65 64 3A A0	;Drives I ;nstalled:
Položka 4		
09D6	08 08 20 0D 43 75 72 72 65 6E 74 20 44 65 76 69 63 65 20 20 3A A0	;Current ;Device:
Položka 5		
09EC	3A 0D 0D 56 6F 6C 75 6D 65 73 20 41 76 61 69 6C 61 62 6C 65 3A 8D	;; Volumes ;available:
Položka 6		
0A02	4C 65 6E 67 74 68 20 6F 66 20 50 72 6F 67 72 61 6D 20 20 3A A0	;Lenght of Pr ;ogram:
Položka 7		
0A17	0D 4C 65 6E 67 74 68 20 6F 66 20 56 61 72 69 61 62 6C 65 73 3A A0	;Lenght of V ;ariables:
Položka 8		
0A2D	0D 0D 54 6F 70 20 6F 66 20 52 41 4D 20 3A A0	;Top of RA ;M:
Položka 9		
0A3C	0D 46 72 65 65 20 6D 65 6D 6F 72 79 3A A0 A0	;Free memory ;;

RESTORE

Příkaz pro zápis obsahu paměti do specifikovaného sektoru.

Syntaxe: RESTORE *"*Zařízení* nebo *JménoSouboru*", sektor, adresa

Zapiše obsah paměti od adresy do logického sektoru. Pokud se použije „*Zařízení*“, začíná logický sektor od 1. logického sektoru na disketě a končí posledním přístupným sektorem na disketě (1. logický sektor je 1. fyzický sektor na 0. stopě, 2. logický sektor je 2. fyzický sektor na 0. stopě atd.). Lze tak tedy zapsat na jakémkoliv místě diskety (pokud je přístupné). Pokud se použije jméno souboru, začíná logický sektor od prvního sektoru uložení souboru na disketě a končí posledním sektorem uložení souboru. Je to stezka souboru (1. logický sektor je první sektor uložení souboru, 2. logický sektor je druhý sektor uložení souboru atd.).

0A4B RESTORE	LD	HL, #2296	BWRITE	;adresa rutiny příkazu WRITESECTOR
0A4E	JR	#0A53, RRPRG		;jdi na společnou část

READ

Příkaz pro načtení specifikovaného sektoru do paměti.

Syntaxe: READ * "*Zařízení* nebo *JménoSouboru*", sektor, adresa

Načte logický sektor z diskety do paměti na adresu. Číslování sektorů je stejné jako u příkazu RESTORE.

0A50 READ	LD	HL, #22A5 BREAD	;adresa rutiny příkazu READSECTOR
-----------	----	-----------------	-----------------------------------

Protože mají příkazy RESTORE a READ stejnou syntaxi a liší se pouze v tom, že příkaz RESTORE zapisuje a příkaz READ čte, je jejich vykonávací program společný. Liší se pouze ve skoku na prováděnou operaci čtení/zápis sektoru.

0A53 RRPRG	LD	(#3E78), HL VALSYX	;ulož si adresu rutiny na dobu kontroly syntaxe
0A56	RST	#18	;načti aktuální znak
0A57	CP	„*“	;je to hvězdička?
0A59 JMPREPC	JP	NZ, #06C6, REPORTC	;ne → skoč na REPORT C „Nonsense in BASIC“

Provedeme syntaktickou analýzu parametrů příkazu. Jako první to je jméno zařízení nebo souboru.

0A5C	RST	#20	;načti další znak
0A5D	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0A5E	DW	#1C8C	;podprogram EXPT-EXP vyhodnocení řetězce – ;je vyzvednuto buď jméno souboru nebo zařízení
0A60	LD	B, #02	;budeme analyzovat dva parametry

Vyzvedneme dva parametry příkazu. První je číslo logického sektoru a druhé je adresa uložení sektoru v paměti.

0A62 RRPRGPAR	PUSH	BC	;ulož si čítač parametrů
0A63	RST	#18	;načti aktuální znak
0A64	CP	„,“	;je to čárka?
0A66	JR	NZ, #0A59, JMPREPC	;ne → skoč na REPORT C „Nonsense in BASIC“
0A68	RST	#20	;načti další znak
0A69	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0A6A	DW	#1C82	;podprogram EXPT-EXP vyhodnocení číselného výrazu
0A6C	POP	BC	;obnov čítač parametrů
0A6D	DJNZ	#0A62, RRPRGPAR	;opakuj B-krát
0A6F	CALL	#1057, ISSYNCONTR	;otestuj, jestli není kontrola syntaxe

Není kontrola syntaxe, provedeme proto příkaz.

0A72	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0A73	DW	#1E99	;podprogram FIND-INT2 vyzvednutí čísla do BC ;vyzvedni 2. parametr – adresu uložení
0A75	LD	(#3E7A), BC VALSYY	;ulož si ji do SRAM
0A79	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0A7A	DW	#1E99	;podprogram FIND-INT2 vyzvednutí čísla do BC ;vyzvedni 1. parametr – číslo logického sektoru
0A7C	PUSH	BC	;ulož si ho na zásobník
0A7D	CALL	#0FCF, DIVSTRING	;rozděl řetězec na zásobníku na jméno disku a souboru
0A80	CALL	#1043, SETWDNM	;nastav jméno disku v DNZONE1 pro I/O
0A83	CALL	#1C8F, SETACT	;roztoč mechaniku, která má stejné jméno jako ;v DNZONE1
0A86	LD	A, (#3E8A) FNZONE1	;přečti první znak jména souboru v FNZONE1
0A89	AND	A	;bylo vloženo jméno?
0A8A	JR	Z, #0AB4, RRINDISK	;ne → skoč

Budeme hledat logický sektor souboru.

0A8C	CALL	#107C, ARRANGNM	;uprav jméno souboru v FNZONE1 na masku
0A8F	JP	C, #1019, REPORTF	;bylo použito wildchars → skoč na REPORT F „Invalid ;file name“

0A92	CALL #212B, FIRSTMASK	;načti 1. položku adresáře vyhovující masce v FNZONE1
0A95	JP NZ, #1FB1, REPORTS	;neexistuje → skoč na REPORT S „File not found“
0A98	LD A, #11	;posuň se na adresu uložení 1. sektoru
0A9A	CALL #0FAD, ADDHLA	
0A9D	LD A, (HL)	;vyzvedni do HL první sektor uložení souboru
0A9E	INC HL	
0A9F	LD H, (HL)	
0AA0	LD L, A	
0AA1	POP BC	;číslo hledaného logického sektoru do BC

Nyní najdeme požadované číslo logického sektoru ve stezce souboru.

0AA2 RRFINDSC	LD A, B	;už byl nalezen?
0AA3	OR C	
0AA4	JR Z, #0AB5, RRFINDOK	;ano → skoč
0AA6	DEC BC	;sniž počítadlo o jedničku
0AA7	CALL #1CF1, GETWTEST	;načti položku FAT a otestuj chybu ve FAT
0AAA	EX DE, HL	;dej obsah do HL
0AAB	BIT 3, H	;už jsi na konci souboru?
0AAD	JR Z, #0AA2, RRFINDSC	;ne → skoč

Soubor není uložen v tolika sektorech. Logický sektor je tedy mimo rozsah.

0AAF	LD A, #31	;REPORT i „Bad record number“
0AB1	JP #0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Je to logický sektor drivu a ne souboru.

0AB4 RRINDISK	POP HL	;číslo logického sektoru do HL
---------------	--------	--------------------------------

Nyní načteme nebo zapíšeme daný sektor.

0AB5 RRFINDOK	CALL #1DF9, LOGFYZ	;převed logický sektor na fyzický sektor a stopu
0AB8	LD DE, #0100	;1 sektor, 255 opakování
0ABB	CALL #217B, ERAVAR	;vymaž pomocné proměnné MDOSu
0ABE	LD A, (#3E6B) WORKDR	;do A drive, se kterým se pracuje
0AC1	LD HL, (#3E78) VALSYX	;dej adresu rutiny pro čtení nebo zápis do HL
0AC4	PUSH HL	;a ulož ji na zásobník
0AC5	LD HL, (#3E7A) VALSYY	;do HL dej adresu, kam zapisovat/číst
0AC8	RET	;proved operaci a vrať se přes RETURN do ZX ROM

Sekvenční soubory

MDOS nám poskytuje rozšíření práce se sekvenčními soubory. Umožňuje připojit na kanál soubor pro vstup dat z nebo do kanálu. K otevření kanálu slouží příkaz OPEN a k uzavření příkazy CLOSE. Pro vstup a výstup do/z kanálu se používají klasické příkazy PRINT a INPUT.

Příkaz OPEN slouží k otevření kanálu.

Syntaxe: OPEN #n,["JménoSouboru1[.PříponaSouboru1]"],["JménoSouboru2[.PříponaSouboru2]"]

Příkaz otevře kanál n. Soubor JménoSouboru1 je připojen jako vstup do kanálu a soubor JménoSouboru2 jako výstup z kanálu. Takže ze JménoSouboru1 lze číst a do JménoSouboru2 lze zapisovat. Samozřejmě si můžeme otevřít soubor jenom pro vstup nebo pro výstup. Při otevření souboru pro vstup nebo výstup si MDOS vytvoří pro každý soubor bufer, přes který se děje veškerá komunikace. Do něj si vždy buď nahrává sektor, pokud se jedná o vstupní soubor, a čte z něj data. Až dojde na konec buferu, načte si další sektor. Pokud se jedná o výstupní soubor, data do něj zapisuje a až je bufer plný, je zapsán na disk a zapisuje se znovu od začátku buferu. Bufer tedy tvoří jakousi vyrovnávací paměť, která když se zaplní, je zapsána na disk, nebo když je prázdná, je zaplněna z disku (caching). Velikost buferu pro každý soubor je 544 bytů. Skládá se z hlavičky (32 bytů) a z oblasti pro uložení dat (512 bytů).

Struktura hlavičky:

adresa rutiny pro zápis znaku do kanálu	2 byty
adresa rutiny pro čtení znaku z kanálu	2 byty
kód kanálu	1 byte
číslo drivu, kde je uložen soubor připojený na kanál	1 byte
jméno disku, kde je uložen soubor připojený na kanál	12 bytů
číslo fyz. stopy a sektoru, kde je uložena hlavička souboru v adresáři	2 byty
adresa uložení hlavičky souboru v buferu adresáře	2 byty
délka souboru	3 byty
číslo sektoru, který se zrovna používá jako poslední sektor souboru	2 byty
počet znaků ke čtení/zapsaných	2 byty
ukazatel na aktuální pozici v buferu	2 byty
nevyužito	1 byte

Bufery se ukládají za systémové proměnné BASICu před začátek BASIC programu. Pokud budete chtít otevřít soubor se jménem „K“, „P“ nebo „S“ a bude bez přípony, tak to nepůjde (obejít se to dá přidáním přípony, aby nebyl název souboru dlouhý jeden znak, protože jsou tyto kódy rezervovány). Je taky nebezpečné připojovat soubor na kanál 0, protože při volání chybového hlášení (chyby nebo hlášení OK) nebo editoru je adresa kanálu 0 „tvrdě“ přepsána, takže se ztratí ukazatel na bufer a soubor už bude nepřístupný. Dále nejde přeměrovat výstup příkazů MDOSu do kanálu v důsledku struktury MDOSu.

Příkaz CLOSE slouží k uzavření kanálu.

Syntaxe: CLOSE #n

Příkaz uzavře kanál n. Pokud byl na tento kanál připojen soubor pro výstup, je jeho bufer uložen na disk jako poslední sektor souboru.

OPENIN

Vstupní bod, pokud chceme připojit na kanál soubor pro vstup (čtení).

0AC9 OPENINPUT	LD HL, (#5C65) STKEND	;vezmi adresu konce zásobníku kalkulátoru
0ACC	LD DE, #000A	;o 10 bytů
0ACF	ADD HL, DE	;posuň konec zásobníku kalkulátoru
0AD0	LD (#5C65), HL STKEND	;ulož nový konec zásobníku kalkulátoru
0AD3	RST #28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0AD4	DW #171E	;podprogram STR-DATA vyzvedni data pro číslo ;proudu, které je na zásobníku kalkulátoru

Zjistíme, jestli už daný kanál není otevřen.

0AD6	LD (#3E78), HL VALSYX	;ulož si adresu kanálu v oblasti proudových dat
0AD9	LD A, B	;je kanál otevřen?
0ADA	OR C	
0ADB	JR Z, #0AEB, STRNOOPEN	;ne → skoč na otevření
0ADD	LD A, B	;do A vyšší byte posunu
0ADE	AND A	;už mu byl přiřazen nějaký soubor?
0ADF	JR NZ, REPORTm	;ano → skoč na REPORT m „Stream already open“
0AE1	LD A, C	;do A nižší byte posunu
0AE2	CP #11	;byl už mu přiřazen některý z kanálů „K“, „S“, „R“, „P“?
0AE4	JR C, #0AEB, STRNOOPEN	;ano → skoč

Na kanál už byl připojen jiný soubor.

0AE6 REPORTm	LD A, #35	;REPORT m „Stream already open“
0AE8	JP #0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Otevře soubor pro čtení

0AEB	STRNOOPEN	CALL #0D14, ANAOPENM	;rozlož řetězec na zásobníku na jméno souboru a disku
0AEE		PUSH IX	;ulož si IX
0AF0		CALL #0DB5, SETSTRNM	;nastav jméno disku v DNZONE1 a otestuj příponu
			;souboru na „B“ a „Q“ a použití wildchars
0AF3		CALL #1C8F, SETACT	;roztoč mechaniku, která má stejné jméno jako
			;v DNZONE1
0AF6		CALL #212B, FIRSTMASK	;načti 1. položku adresáře vyhovující masce v FNZONE1
0AF9		JP NZ, #1FB1, REPORTS	;menašel → skoč na REPORT S „File not found“

Otestujeme, jestli soubor není chráněn proti čtení.

0AFC		CALL #1283, GETATR	;vyzvedni atributy souboru
0AFF		BIT 3, A	;je READ PROTECTED?
0B01		JP Z, #1FBD, REPORTe	;ano → skoč na REPORT e „File is read protected“

Nyní si vytvoříme bufer v RAM a nastavíme kanálové informace otevíraného kanálu.

0B04		PUSH HL	;ulož si adresu položky v buferu adresáře
0B05		CALL #0D6F, MAKE544B	;vytvoř si volné místo pro bufer daného kanálu
0B08		PUSH HL	;ulož si začátek buferu
0B09		CALL #0D21, SETSTRBUF	;vypočti offset buferu a ulož ho od tabulky informací
			;o kanálech
0B0C		POP HL	;obnov adresu začátku buferu
0B0D		LD (#3E7A), HL VALSYY	;ulož si začátek buferu

Budeme vytvářet hlavičku buferu. Nejdříve si uložíme adresy rutin pro výstup a vstup a kód kanálu.

0B10		LD DE, #15C4	;do DE adresa rutiny pro zápis znaku
------	--	--------------	--------------------------------------

Protože je tento soubor otevřen pouze pro čtení, je při pokusu o zápis vyvoláno chybové hlášení na adrese #15C4 v ZX ROM.

0B13		CALL #0D67, LD(HL)DE	;ulož do hlavičky buferu
0B16		LD DE, #22C2	;do DE adresa rutiny pro načtení znaku

Na této adrese je v ZX ROM příkaz RST #0, který vyvolá přestránkování do ROM D40, kde se podle návratové adresy určí, že je volána rutina pro čtení znaku z kanálu.

0B19		CALL #0D67, LD(HL)DE	;ulož do hlavičky buferu
0B1C		LD A, #EB	;do A kód názvu kanálu – určuje, že je připojen soubor
0B1E		CALL #0D6C, LD(HL)A	;ulož do hlavičky buferu

Nyní nastavíme informace o souboru.

0B21	MAKEHBUF	LD A, (#3E6B) WORKDR	;do A drive, se kterým se pracuje
0B24		CALL #0D6C, LD(HL)A	;ulož číslo drive do hlavičky buferu
0B27		EX DE, HL	;do DE ukazatel do hlavičky buferu
0B28		PUSH IX	;do HL adresu parametrů drivu z IX
0B2A		POP HL	
0B2B		LD A, #30	;posuň se na jméno disku, se kterým se pracuje
0B2D		CALL #0FAD, ADDHLA	
0B30		LD BC, #000C	;12 bytů (jméno + dva náhodné byty)
0B33		LDIR	;přesuň do hlavičky buferu
0B35		EX DE, HL	;vrať ukazatel do hlavička buferu zpět do HL
0B36		LD DE, (#3E6F) ADRSCTR	;vyzvedni číslo stopy a sektoru naposledy načteného
			;do buferu adresáře

0B3A	CALL #0D67, LD(HL)DE	;a ulož si ho do hlavičky
0B3D	POP DE	;obnov si adresu položky v buferu adresáře
0B3E	PUSH DE	;a znovu ji ulož
0B3F	CALL #0D67, LD(HL)DE	;a ulož ji ještě do hlavičky buferu
0B42	EX (SP), IX	;dej adresu položky v buferu adresáře do IX a ulož si IX
0B44	LD A, (IX+#0B)	;vzvedni délku souboru
0B47	CALL #0D6C, LD(HL)A	;a ulož ji do hlavičky buferu
0B4A	LD A, (IX+#0C)	
0B4D	CALL #0D6C, LD(HL)A	
0B50	LD A, (IX+#15)	
0B53	CALL #0D6C, LD(HL)A	
0B56	LD E, (IX+#11)	;vzvedni číslo prvního sektoru uložení souboru do DE
0B59	LD D, (IX+#12)	
0B5C	CALL #0D67, LD(HL)DE	;a ulož do hlavičky buferu
0B5F	POP IX	;obnov IX
0B61	LD DE, #0000	;počet znaků ke čtení je na začátku nula
0B64	CALL #0D67, LD(HL)DE	;ulož do hlavičky buferu
0B67	LD E, L	;dej ukazatel do hlavičky buferu do DE
0B68	LD D, H	
0B69	INC DE	;a zvyš ji o tři
0B6A	INC DE	
0B6B	INC DE	;v DE je začátek uložení dat v buferu
0B6C	CALL #0D67, LD(HL)DE	;a ulož do hlavičky buferu
0B6F	CALL #217B, ERAVAR	;vymaž pomocné proměnné MDOSu
0B72	POP IX	;obnov IX

Nyní se vrátíme zpět do ZX ROM na pokračování provádění příkazu OPEN.

0B74	LD HL, #1B00	;do HL adresa v tabulce parametrů příkazů v ZX ROM ;pro pokračování příkazu OPEN
0B77	LD (#5C74), HL T_ADDR	;ulož ji do adresy jako další položku v tabulce syntaxe
0B7A	RET	;a vrať se na další zpracování příkazu OPEN

OPENOUT

Vstupní bod, pokud se na kanál připojuje pouze soubor pro výstup (OPEN #n,,JménoSouboru“).

0B7B ONLYOUT	RST #30	;je kontrola syntaxe?
0B7C	JR Z, #0B93, NOOPEN1	;ano → skoč

Provádí se příkaz, proto otestujeme, jestli už daný kanál není otevřen.

0B7E	RST #28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0B7F	DW #171E	;podprogram STR-DATA vyzvednutí dat pro daný kanál
0B81	LD (#3E78), HL VALSYX	;ulož si adresu kanálu v oblasti proudových dat
0B84	LD A, B	;už je kanál otevřen?
0B85	OR C	
0B86	JR Z, #0B93, NOOPEN1	;ne → skoč
0B88	LD A, B	;do A vyšší byte posunu
0B89	AND A	;byl už mu přiřazen nějaký soubor?
0B8A	JP NZ, #0AE6, REPORTm	;ano → skoč na REPORT m „Stream already open“
0B8D	LD A, C	;do A nižší byte posunu
0B8E	CP #11	;byl už mu přiřazen některý z kanálů „K“, „S“, „R“, „P“?
0B90	JP NC, #0AE6, REPORTm	;ne → skoč na REPORT m „Stream already open“

Provedeme kontrolu parametrů příkazu

0B93	NOOPEN1	RST #18	;vezmi aktuální znak
0B94		CP „,“	;je to čárka?
0B96		JP NZ, #06C6, REPORTC	;ne → skoč na REPORT C „Nonsense in BASIC“
0B99		RST #20	;vezmi další znak
0B9A		RST #28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0B9B		DW #1C8C	;podprogram EXPT-EXP vyhodnocení řetězce
0B9D		CALL #1057, ISSYNCONTR	;otestuj, jestli není kontrola syntaxe

Neprovádí se kontrola syntaxe, provedeme příkaz.

0BA0		CALL #0FCF, DIVSTRING	;rozděl řetězec na zásobníku na jméno disku a souboru
------	--	-----------------------	---

Otevřeme soubor pro zápis se jménem ve FNZONE1 a jménem disku v DNZONE1. Na začátku je nastaven jako soubor s nulovou délkou.

0BA3	OPENOUTF	PUSH IX	;ulož si IX
0BA5		CALL #0DB5, SETSTRNM	;nastav jméno disku a souboru, otestuj příponu souboru
0BA8		CALL #1C8F, SETACT	;roztoč mechaniku, která má stejné jméno jako ;v DNZONE1

Zjistíme, jestli takový soubor již neexistuje.

0BAB		CALL #212B, FIRSTMASK	;načti 1. položku adresáře vyhovující masce v FNZONE1
0BAE		JR NZ, #0BBB, OPENNULF	;nenalezena → skoč
0BB0		CALL #1283, GETATR	;vyzvedni atributy souboru
0BB3		BIT 2, A	;je WRITE PROTECTED?
0BB5		JP Z, #1A10, REPORTf	;ano → skoč na REPORT f „File is write protected“

Vymažeme existující soubor, neptáme se na přepsání souboru.

0BB8		CALL #1F88, DFILER	;proved smazání vyhledaného souboru
------	--	--------------------	-------------------------------------

Vytvoříme soubor s nulovou délkou.

0BBB	OPENNULF	CALL #0D31, SETEMPTYF	;vytvoř soubor se jménem v FNZONE1 jako soubor ;s nulovou délkou
0BBE		PUSH HL	;ulož si ukazatel na položku adresáře v buferu
0BBF		CALL #0D6F, MAKE544B	;vytvoř si místo pro bufer o velikosti 544 bytů
0BC2		PUSH HL	;ulož si adresu začátku buferu
0BC3		CALL #0D21, SETSTRBUF	;vypočti offset buferu a ulož ho do tabulky informací ;o kanálech
0BC6		POP HL	;obnov adresu buferu
0BC7		LD DE, #25AB	;do DE adresa rutiny pro zápis znaku
0BCA		CALL #0D67, LD(HL)DE	;ulož do hlavičky buferu

Na této adrese v ZX ROM je instrukce RST #0, která vyvolá přestránkování do ROM D40. Tam se podle návratové adresy do volajícího programu určí skok na rutinu pro výstup znaku do sekvenčního souboru.

0BCD		LD DE, #15C4	;do DE adresa rutiny pro čtení znaku
0BD0		CALL #0D67, LD(HL)DE	;ulož do hlavičky buferu

Protože je tento soubor otevřen pouze pro zápis, je na místo adresy rutiny uložen skok na chybové hlášení v ZX ROM.

0BD3		LD A, #EB	;do A kód názvu kanálu – určuje, že je připojen soubor
0BD5		CALL #0D6C, LD(HL)A	;ulož do hlavičky buferu
0BD8		JP #0B21, MAKEHBUF	;vytvoř zbytek hlavičky a vrať se do ZX ROM

OPENIO

Vstupní bod, pokud chceme připojit na kanál soubor jako výstup z kanálu, přičemž už je na něj připojen soubor pro vstup. (OPEN #n, "JmenoSouboru1", "JmenoSouboru2").

0BDB OPENIO	RST #18	;vezmi aktuální znak
0BDC	CP ,, ,"	;je to čárka?
0BDE	JP NZ, #06C6, REPORTC	;ne → skoč na REPORT C „Nonsense in BASIC“
0BE1	RST #20	;vezmi další znak
0BE2	RST #28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0BE3	DW #1C8C	;podprogram EXPT-EXP vyhodnocení řetězce
		;vzvedneme JmenoSouboru2
0BE5	CALL #1057, ISSYNCONTR	;test, jestli není kontrola syntaxe

Není kontola syntaxe, provedeme příkaz.

0BE8	CALL #0FCF, DIVSTRING	;rozděl řetězec na zásobníku na jméno disku a souboru
0BEB	CALL #0BA3, OPENOUTF	;otevři výstupní soubor se jménem ve FNZONE1
0BEE	LD HL, (#3E7A) VALSYY	;do HL adresu buferu souboru, který slouží pro vstup

Je třeba přepsat adresy rutin pro vstup a výstup, protože jsou otevřeny soubory jak pro vstup, tak i pro výstup. Tyto adresy se zapisují do hlavičky buferu souboru pro vstup, protože odtud budou vyzvedávány systémem v ZX ROM.

0BF1	LD DE, #27AC	;do DE adresu rutiny pro zápis znaku
0BF4	CALL #0D67, LD(HL)DE	;ulož ji do hlavičky buferu
0BF7	LD DE, #27A5	;do DE adresu rutiny pro načtení znaku
0BFA	CALL #0D67, LD(HL)DE	;ulož ji do hlavičky buferu
0BFD	LD A, #EB	;do A kód názvu kanálu – určuje, že je připojen soubor
0BFF	CALL #0D6C, LD(HL)A	;ulož do hlavičky buferu

Protože při otvírání souboru pro výstup došlo k přepsání kanálových informací u souboru, který je připojen na stejný kanál a je otevřen pro vstup, (offset teď ukazuje na bufer souboru, který je otevřen pro zápis), musíme odečíst 544 bytů (délka buferu), aby offset ukazoval zpět na bufer souboru pro vstup. Lze to provést, protože oba buferu jsou vždy za sebou.

0C02	LD HL, (#3E78) VALSYX	;do HL adresu kanálu v oblasti proudových dat
0C05	CALL #0DB0, LDDE(HL)	;vzvedni obsah do DE
0C08	LD BC, #FDE0	;do BC dej -544
0C0B	EX DE, HL	;do HL offset buferu
0C0C	ADD HL, BC	;přičti BC (odečti 544)
0C0D	EX DE, HL	;a dej zpět do DE
0C0E	DEC HL	;nastav adresu kanálu do původního stavu
0C0F	DEC HL	
0C10	CALL #0D67, LD(HL)DE	;a ulož tam nový offset
0C13	RET	;vrať se přes RETURN do ZX ROM

CLOSESTR

Tento podprogram zavírá proud. V A je číslo kanálu

IN: A číslo kanálu (0-15)

OUT: uzavře daný kanál, vyprázdní bufer souboru na disk

0C14 CLOSESTR	LD HL, (#5C65) STKEND	;vezmi adresu vrcholu zásobníku kalkulátoru do HL
0C17	LD DE, #0005	;posuň o 5 bytů
0C1A	ADD HL, DE	
0C1B	LD (#5C65), HL STKEND	;a ulož nový vrchol zásobníku kalkulátoru

Vyzvedneme parametr a otestujeme ho.

0C1E	RST #28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0C1F	DW #1E94	;podprogram FIND-INT1 vyzvednutí čísla do A ;vyzvedneme číslo proudu
0C21	RST #28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0C22	DW #1721	;podprogram pro kontrolu rozsahu čísla proudu ;zkontroluj, jestli je číslo v rozsahu 0 až 15

Uzavřeme soubor otevřený pro zápis s vyprázdněním buferu a uzavřeme kanál.

0C24	CLOUTSTRF	PUSH HL	;ulož si adresu proudových dat pro daný kanál
0C25	CALL	#0C4B, CLOPENF	;uzavři soubory připojené na kanál
0C28	POP	HL	;obnov si adresu
0C29	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0C2A	DW	#16EB	;podprogram zavří proud
0C2C	RET		;vrať se přes RETURN do ZX ROM

CLOSEALLSTR

Uzavře všechny kanály, na které je připojen sekvenční soubor.

0C2D	CLOSEALL	CALL #1057, ISSYNCONTR	;otestuj, jestli není kontrola syntaxe
------	----------	------------------------	--

Není kontrola syntaxe, provedeme příkaz.

0C30	XOR	A	;začíná se kanálem 0
------	-----	---	----------------------

Budeme postupně zavírat kanály, na které je připojen sekvenční soubor.

0C31	CLOSEALL1	PUSH AF	;ulož si číslo zavíraného kanálu
0C32	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0C33	DW	#1721	;podprogram vyzvednutí dat pro kanál v A
0C35	PUSH	HL	;ulož si adresu oblasti proudových dat pro daný kanál
0C36	LD	HL, (#5C4F) CHANS	;do HL adresa, kde jsou uloženy informace o kanálech
0C39	ADD	HL, BC	;posuň se na data o kanálu
0C3A	INC	HL	;posuň se na kód kanálu
0C3B	INC	HL	
0C3C	INC	HL	
0C3D	LD	A, (HL)	;dej kód kanálu do A
0C3E	POP	HL	;obnov adresu oblasti proudových dat pro daný kanál
0C3F	CP	#EB	;je na tento kanál připojen soubor?
0C41	CALL	Z, #0C24, CLOUTSTRF	;ano → uzavři soubory připojené na daný kanál
0C44	POP	AF	;obnov čítač kanálů
0C45	INC	A	;posuň se na další
0C46	CP	#10	;uzavřeno všech 16 kanálů?
0C48	JR	C, #0C31, CLOSEALL1	;ne → opakuj
0C4A	RET		;vrať se přes RETURN do ZX ROM

CLOPENF

Uzavře soubory připojené na kanál. V BC je offset buferu.

0C4B	CLOPENF	LD	A, B	;je už proud zavřen?
0C4C		OR	C	
0C4D		RET	Z	;ano → vrať se
0C4E		LD	HL, (#5C4F) CHANS	;do HL adresa, kde jsou uloženy informace o kanálech
0C51		ADD	HL, BC	;posuň se na hlavičku buferu

0C52	LD	D, (HL)	;vzvedni adresu rutiny pro zápis znaku
0C53	DEC	HL	;do DE
0C54	LD	E, (HL)	
0C55	EX	DE, HL	;a dej ji do HL
0C56	LD	BC, #25AB	;do BC adresa rutina pro zápis znaku, když je otevřen ;pouze soubor pro zápis
0C59	SBC	HL, BC	;jsou stejné?
0C5B	JR	Z, #0C72, CLOSEOUTF	;ano → skoč na uzavření souboru otevřeného pro ;zápis s vyprázdnění buferu
0C5D	LD	BC, #0201	;do BC 513, v HL je buď #201, pokud byly otevřeny ;soubory pro zápis i pro čtení nebo #F019, pokud byl ;otevřen pouze soubor pro čtení
0C60	AND	A	;nuluj CY
0C61	SBC	HL, BC	;odečti BC od HL
0C63	JR	Z, #0C6D, CLOSEOF1	;byly otevřeny soubory pro zápis i pro čtení → skoč

Zrušíme daný prostor. V HL je začátek buferu.

0C65 CLOERROOM	EX	DE, HL	;dej do HL ukazatel na začátek buferu
0C66	LD	BC, #0220	;544 bytů
0C69	CALL	#0D80, DESTBYTE	;zruš prostor a uprav adresy kanálů
0C6C	RET		;vrať se

Zrušíme bufer souboru pro čtení. V HL je adresa buferu.

0C6D CLOSEOF1	PUSH	DE	;ulož ukazatel na začátek buferu
0C6E	CALL	#0C65, CLOERROOM	;vymaž nejdříve bufer, ve kterém byl soubor na čtení
0C71	POP	DE	;obnov ukazatel na začátek buferu – teď ukazuje na ;bufer souboru, který byl otevřen pro zápis

CLOSEOUTF

Uzavře soubor, který byl otevřen pro zápis, s uložením buferu na disk.

0C72 CLOSEOUTF	PUSH	IX	;ulož si IX
0C74	EX	DE, HL	;do HL ukazatel na hlavičku buferu

Nejdříve nastavíme parametry diskety a souboru.

0C75	INC	HL	;posuň se na jméno disku
0C76	INC	HL	
0C77	INC	HL	
0C78	INC	HL	
0C79	INC	HL	
0C7A	INC	HL	
0C7B	LD	DE, #3E80 DNZONE1	;do DE adresa 1. jména disku pro I/O
0C7E	LD	BC, #000A	;10 znaků
0C81	LDIR		;přesuň jméno disku, na kterém je uložen soubor, který ;byl otevřen pro zápis
0C83	INC	HL	;posuň se na uložení sektoru a stopy adresáře, ve kterém
0C84	INC	HL	;je uložena hlavička souboru
0C85	CALL	#1C8F, SETACT	;roztoč mechaniku, která má stejné jméno jako ;v DNZONE1
0C88	CALL	#0DB0, LDDE(HL)	;vzvedni sektor a stopu adresáře do DE
0C8B	LD	C, E	;a zkopíruj je do BC
0C8C	LD	B, D	

0C8D	LD (#3E6F), DE <i>ADRSTR</i>	;ulož jako číslo sektoru a stopy adresáře, který byl ;naposledy načten z disku
0C91	LD A, (#3E6B) <i>WORKDR</i>	;do A drive, se kterým se pracuje
0C94	LD (#3E71), A <i>ADRDR</i>	;ulož jako drive, ze kterého se naposledy četl adresář
0C97	LD DE, #0101	;jeden sektor, žádné opakování
0C9A	PUSH HL	;ulož si ukazatel na hlavičku buferu
0C9B	LD HL, #3800 <i>DIRBUF</i>	;do HL adresa uložení buferu adresáře
0C9E	CALL #22A2, <i>BREADA</i>	;načti sektor
0CA1	POP HL	;obnov si ukazatel na hlavičku buferu
0CA2	CALL #0DB0, <i>LDDE(HL)</i>	;vzvedni adresu položky v buferu adresáře do DE
0CA5	PUSH DE	;a ulož si ji
0CA6	POP IX	;do IX

Vypočteme délku souboru.

0CA8	CALL #0DB0, <i>LDDE(HL)</i>	;vzvedni první dva byty délky souboru z buferu do DE
0CAB	PUSH DE	;a ulož si je
0CAC	LD C, (HL)	;vzvedni třetí byte délky souboru z buferu do C
0CAD	INC HL	;posuň se na další byte hlavičky buferu
0CAE	CALL #0DB0, <i>LDDE(HL)</i>	;vzvedni číslo naposledy zapisovaného sektoru do DE
0CB1	EX DE, HL	;a dej ho do HL
0CB2	EX (SP), HL	;ulož si ho na zásobník a vzvedni první dva byty délky ;souboru ze zásobníku
0CB3	PUSH HL	;a znovu je ulož
0CB4	EX DE, HL	;do HL vrať zpět ukazatel na hlavičku buferu
0CB5	CALL #0DB0, <i>LDDE(HL)</i>	;vzvedni počet zapsaných znaků v buferu do DE
0CB8	LD (IX+#0B), E	;ulož do prvního bytu délky souboru nižší byte počtu ;zapsaných znaků
0CBB	POP AF	;vzvedni druhý byte délky souboru, první je vždy nula
0CBC	ADD A, D	;přičti vyšší byte počtu zapsaných znaků
0CBD	LD (IX+#0C), A; a ulož jako	druhý byte délky souboru
0CC0	LD A, C	;do A dej třetí byte délky souboru
0CC1	ADC A, #00	;a přičti příznak přetečení
0CC3	LD (IX+#15), A	;ulož jako třetí byte délky souboru

Zapišeme hlavičku souboru na disk.

0CC6	CALL #1E65, <i>WSCADR</i>	;zapiš sektor adresáře
0CC9	CALL #21A1, <i>DRVSYS</i>	;zjistí adresu parametrů drivu, se kterým se pracuje

Nyní provedeme zápis posledního sektoru. Musíme rozlišit dvě možnosti. Jestli už byl do souboru zapsán nějaký sektor (stezka obsahuje koncovou značku) nebo nebyl zapsán ještě žádný sektor (soubor je nastaven jako soubor s nulovou délkou).

0CCC	LD A, D	;byl zapsán nějaký znak do buferu?
0CCD	OR E	
0CCE	EX (SP), HL	;vzvedni číslo naposledy zapisovaného sektoru buferu ;a ulož si ukazatel na hlavičku
0CCF	JR Z, #0D03, <i>CLOSEEND</i>	;ne → skoč na zrušení prostoru, protože se nic nezapisuje
0CD1	PUSH DE	;ulož si počet zapsaných znaků v buferu
0CD2	CALL #1CF1, <i>GETWTEST</i>	;načti položku FAT a otestuj chybu ve FAT
0CD5	LD A, D	;do A vyšší byte obsahu
0CD6	CP #0C	;byl vůbec zapsán nějaký sektor souboru?
0CD8	JR Z, #0CE7, <i>CLEMPYF</i>	;ne → skoč na vytvoření koncové značky

Do souboru byl zapsán sektor, má tedy koncovou značku. Najdeme další sektor, který vložíme do stezky souboru.

0CDA	PUSH HL	;ulož si číslo sektoru
0CDB	CALL #20F6, FIEMPTYFAT	;najdi první prázdnou položku FAT od HL
0CDE	JP NZ, #20BC, RETREP	;nenalezena → skoč na REPORT U „Disk full“
0CE1	POP DE	;obnov číslo naposledy zapisovaného sektoru
0CE2	EX DE, HL	;a přehod sektory
0CE3	CALL #1D1E, WRTOFAT	;zapiš do položky FAT obsah DE
0CE6	EX DE, HL	;a znovu je přehod

Vytvoříme koncovou značku. V HL je číslo posledního sektoru, do kterého se zapíše obsah buferu.

0CE7 CLEPTYF	POP DE	;obnov si počet zapsaných znaků v buferu
0CE8	LD A, D	;do A vyšší byte
0CE9	OR #0E	;vytvoř značku konec souboru
0CEB	LD D, A	;dej ji zpět do D
0CEC	CALL #1D1E, WRTOFAT	;zapiš do položky FAT obsah DE
0CEF	CALL #1D9D, WFATIFCH	;zapiš FAT, pokud byla změněna
0CF2	CALL #1DF9, LOGFYZ	;převod logický sektor na fyzický sektor a stopu
0CF5	POP HL	;obnov ukazatel na bufer
0CF6	PUSH HL	;a znovu ho ulož
0CF7	INC HL	;posuň se na začátek dat
0CF8	INC HL	
0CF9	INC HL	

Uložíme obsah buferu do posledního sektoru souboru.

0CFA	LD DE, #0100	;jeden sektor, 255 opakování
0CFD	LD A, (#3E6B) <i>WORKDR</i>	;do A drive, se kterým se pracuje
0D00	CALL #2296, BWRITE	;zapiš sektor

Zrušíme prostor pro bufer souboru otevřeného pro zápis.

0D03 CLOSEEND	POP HL	;obnov ukazatel do hlavičky buferu
0D04	LD DE, #FFE3	;do DE -29
0D07	ADD HL, DE	;odečti od HL – v HL je adresa začátku hlavičky buferu
0D08	LD BC, #0220	;délka je 544 bytů
0D0B	CALL #0D80, DESTRBYTE	;zruš prostor a uprav adresy kanálů
0D0E	CALL #217B, ERAVAR	;vymaž pomocné proměnné MDOSu
0D11	POP IX	;obnov IX
0D13	RET	;vrať se přes RETRUN do ZX ROM

ANALOPENNM

Vyzvedne řetězec ze zásobníku, zkontroluje, jestli jeho délka není nulová a rozdělí ho na jméno disku a souboru

IN: na zásobníku kalkulátoru je řetězec

OUT: NZ – v DNZONE1 je jméno disku a v FNZONE1 je jméno souboru

0D14 ANAOPENM	RST #28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0D15	DW #2BF1	;podprogram STK-FETCH vyzvednutí parametrů řetězce
0D17	LD A, B	;je prázdný?
0D18	OR C	
0D19	JP Z, #1019, REPORTF	;ano → skoč na REPORT F „Invalid file name“
0D1C	CALL #, 0FB2, ANALSTE	;rozděl řetězec na zásobníku na jméno souboru a disku
0D1F	AND A	;nastav NZ
0D20	RET	;vrať se

SETSTRBUF

Vypočte relativní adresu buferu pro otevíraný kanál a a uloží ho do informací o otevíraném kanále.

**IN: HL začátek buferu
na VALSYX je uložena adresa, kde jsou uloženy informace o otevíraném kanálu**

**OUT: DE relativní adresa buferu
offset je uložen do informacích o kanále**

0D21	LD	DE, (#5C4F) CHANS	;do DE adresa, kde jsou uloženy informace o kanálech
0D25	AND	A	;nuluj CY
0D26	SBC	HL, DE	;odečti adresu začátku kanálových dat od adresy ;začátku prostoru
0D28	INC	HL	;zvysť o jedničku
0D29	EX	DE, HL	;a ulož rozdíl do DE
0D2A	LD	HL, (#3E78) VALSYX	;do HL adresa kanálu proudových dat pro otevřený kanál
0D2D	LD	(HL), E	;ulož si sem relativní posun na začátek buferu pro daný
0D2E	INC	HL	;kanál
0D2F	LD	(HL), D	
0D30	RET		;vrať se

SEEMPTYFIL

Vytvoří soubor s nulovou délkou

**IN: ve FNZONE1 je jméno souboru
IX adresa parametrů drivu**

OUT: je vytvořen soubor se jménem ve FNZONE1 s nulovou délkou

0D31 SEEMPTYF CALL #202C, FINDANDFILL ;najdi první neprázdnou položku adresáře a dej do ní
;jméno souboru z FNZONE1

Vynulujeme informace o délce a počáteční adrese souboru

0D34	LD	B, #06	;6 bytů
0D36	CLSHEADINF LD	(HL), #00	;nastav délku souboru, počáteční adresu a délku ;proměnných na nulu
0D38	INC	HL	;posuň se na další byte položky adresáře
0D39	DJNZ	#0D36, CLSHEADINF	;opakuj B-krát

Najdeme první sektor a označíme ho jako sektor souboru s nulovou délkou.

0D3B	PUSH	HL	;ulož si ukazatel do položky adresáře v buferu
0D3C	LD	HL, #0000	;budeme prohledávat FAT od začátku
0D3F	CALL	#20F6, FIEMPTYFAT	;najdi první prázdnou položku FAT od HL
0D42	JP	NZ, #20BC, RETREP	;nenalezena → skoč na REPORT U „Disk full“
0D45	EX	DE, HL	;dej číslo volného sektoru do DE
0D46	POP	HL	;obnov ukazatel do položky adresáře do HL
0D47	LD	(HL), E	;a ulož nalezený sektor jako číslo prvního sektoru ;souboru
0D48	INC	HL	
0D49	LD	(HL), D	
0D4A	INC	HL	
0D4B	PUSH	HL	;ulož si ukazatel do položky adresáře v buferu
0D4C	EX	DE, HL	;do HL číslo prvního sektoru
0D4D	LD	DE, #0C00	;do DE příznak délka souboru nulová

0D50	CALL #1D1E, WRTOFAT	;zapiš do položky FAT v HL obsah DE
0D53	POP HL	;obnov ukazatel do položky adresáře do HL
0D54	LD (HL), #00	;ulož si do hlavičky nulu
0D56	INC HL	;a posuň se na další byte
0D57	LD (HL), #0F	;ulož atributy RWED
0D59	INC HL	;posuň se na další byte
0D5A	LD (HL), #00	;ulož do informace o délce souboru nulu
0D5C	LD DE, #FFEB	;do DE dej -21
0D5F	ADD HL, DE	;odečti od HL
0D60	CALL #1E65, WSCADR	;zapiš sektor adresáře v buferu
0D63	CALL #1D9D, WFATIFCH	;zapiš FAT, pokud byla změněna
0D66	RET	;vrať se

LD(HL)DE

Uloží na (HL) registr E a (HL+1) registr D.

IN: DE ukládaná hodnota

HL adresa, kam se bude ukládat

OUT: obsah DE se uloží na (HL) a (HL+1) a obsah HL je zvětšen o 2

0D67	LD (HL)DE LD (HL), E	;ulož E
0D68	INC HL	;posuň se na další adresu
0D69	LD (HL), D	;ulož D
0D6A	INC HL	;posuň se na další adresu
0D6B	RET	;vrať se

LD(HL)A

Uloží na (HL) registr A.

IN: A ukládaná hodnota

HL adresa, kam se bude ukládat

OUT: obsah A se uloží na (HL) a obsah HL je zvětšen o 1

0D6C	LD (HL)A LD (HL), A	;ulož A
0D6D	INC HL	;posuň se na další adresu
0D6E	RET	;vrať se

MAKE544B

Vytvoří prostor 544 bytů za systémovými proměnnými BASICu před BASIC programem.

IN: -

OUT: vytvořeno 544 bytů volného místa

HL adresa začátku volného místa

0D6F	MAKE544B LD BC, #0220	;prostor 544 bytů
0D72	JR #0D77, MAKEROOM	;skoč na vytvoření prostoru

MAKE1088B

Vytvoří prostor 1088 bytů za systémovými proměnnými BASICu před BASIC programem.

IN: -

OUT: vytvořeno 1088 bytů volného místa

HL adresa začátku volného místa

0D74	MAKE1044B LD BC, #0440	;prostor 1088 bytů
------	------------------------	--------------------

Vytvoříme prostor. V registru BC je počet volných bytů.

0D77	MAKEROOM	LD HL, (#5C53) <i>PROG</i>	;do HL začátek programu v BASICu
0D7A	DEC	HL	;sníží o jedničku
0D7B	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0D7C	DW	#1655	;podprogram MAKE-ROOM vytvoření prostoru BC bytů
0D7E	INC	HL	;posuň se na první byte prostoru
0D7F	RET		;vrať se

DESTRBYTE

Zruší prostor BC bytů a nastaví kanálové informace. Používá se např. při rušení buferu souboru připojeného na kanál. Pokud je takový bufer rušen, musí se změnit relativní adresy všech buferů, které jsou uloženy za rušeným buferem (relativní adresa se zmenší o 544 bytů). Je to důležité, protože pokud by se nezměnily, ukazatele na tyto buferu v kanálových informacích by byly neplatné (ukazovaly by jinam).

**IN: HL adresa začátku rušeného prostoru
BC délka rušeného prostoru**

OUT: zruší daný prostor a nastaví kanálové informace

0D80	DESTRBYTE	PUSH HL	;ulož si ukazatel na začátek prostoru
0D81	PUSH	BC	;ulož si počet bytů
0D82	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0D83	DW	#19E8	;podprogram RECLAIM-2 zrušení prostoru BC bytů
0D85	POP	BC	;obnov počet bytů
0D86	POP	HL	;a ukazatel na začátek prostoru
0D87	LD	DE, (#5C4F) <i>CHANS</i>	;do DE adresa, kde jsou uloženy informace o kanálech
0D8B	AND	A	;nuluj CY
0D8C	SBC	HL, DE	;odečti – v HL je relativní adresa zrušeného prostoru
0D8E	INC	HL	;zvyš o 1
0D8F	PUSH	HL	;ulož si relativní adresu
0D90	LD	HL, #5C10 <i>STRMS</i>	;do HL adresy kanálů
0D93	LD	A, #13	;19 kanálů

Posuneme všechny relativní adresy buferů, které byly uloženy za zrušeným prostorem (došlo ke smazání prostoru).

0D95	CRECTADR	CALL #0DB0, LDDE(HL)	;vzvedni relat. adresu buferu do DE
0D98	EX	(SP), HL	;do HL relat. adresu začátku prostoru
0D99	SBC	HL, DE	;odečti délku buferu
0D9B	ADD	HL, DE	;a znovu ho přičti
0D9C	JR	NC, #0DAA, NOCRECT	;je menší → skoč na další kanál
0D9E	EX	DE, HL	;dej relat. adresu prostoru do DE a relat. adr. buferu do HL

Protože daný kanál ukazuje na bufer, který se nachází za rušeným prostorem, musíme snížit relativní adresu buferu.

0D9F	AND	A	;nuluj CY
0DA0	SBC	HL, BC	;odečti délku prostoru
0DA2	EX	DE, HL	;vrať zpět adresy
0DA3	EX	(SP), HL	;do HL zpět adresu kanálů a ulož relat. adresu prostoru
0DA4	DEC	HL	;dej do původního stavu
0DA5	DEC	HL	
0DA6	CALL	#0D67, LD(HL)DE	;a ulož novou relativní adresu buferu
0DA9	EX	(SP), HL	;do HL dej relativní adresu prostoru a ulož adresu kanálů
0DAA	NOCRECT	EX (SP), HL	;do HL adresu kanálů

0DAB	DEC	A	;už byly zkontrolovány všechny kanály?
ODAC	JR	NZ, #0D95, CRECTADR	;ne → opakuj
ODAE	POP	HL	;obnov si ukazatel na začátek prostoru
ODAF	RET		;vrať se

LDDE(HL)

Vyzvedne DE z (HL) a (HL+1).

IN: HL adresa, odkud se bude vyzvedávat

OUT: DE v E je obsah z (HL) a v D obsah z (HL+1)

HL obsah HL je zvětšen o 2

0DB0 LDDE(HL)	LD	E, (HL)	;vem obsah adresy do E
0DB1	INC	HL	;posuň se na další adresu
0DB2	LD	D, (HL)	;vem obsah adresy do D
0DB3	INC	HL	;posuň se na další adresu
0DB4	RET		;vrať se

SETSTRNM

Analyzuje jméno souboru a disku pro otevření sekvenčního souboru a otestuje příponu pro sekvenční soubor. Provádí se také test na wildchars a pokud byly použity, hlásí se chyba.

IN: jméno disku v DNZONE1 a jméno souboru ve FNZONE1

OUT: nastavené jméno disku a jméno souboru na masku, kontrola na přípony

„B“ a „Q“

0DB5 SETSTRNM	CALL	#1043, SETWDNM	;nastav jméno disku v DNZONE1 pro I/O
0DB8	CALL	#10E2, ANALWDNM	;analyzuj jméno disku v DNZONE1
0DBB	INC	A	;bylo vloženo chybné jméno disku?
0DBC	JP	Z, #2337, REPORTX	;ano → skoč na REPORT X „Bad device type“
0DBF	CALL	#107C, ARRANGNM	;uprav jméno souboru v FNZONE1 na masku
0DC2	JP	C, #1019, REPORTF	;bylo použito wildchars → skoč na REPORT F „Invalid file name“
0DC5	LD	A, (#3E94) EXTEI	;vyzvedni příponu souboru
0DC8	CP	„B“	;je to „B“?
0DCA	RET	Z	;ano → vrať se
0DCB	CP	„Q“	;je to „Q“?
0DCD	RET	Z	;ano → vrať se
0DCE	CP	„?“	;je to „?“ (přípona nebyla zadána)?
0DD0	JP	NZ, #1019, REPORTF	;ne → skoč na REPORT F „Invalid file name“

Přípona nebyla určena, nastavíme ji tedy na „Q“.

0DD3	LD	A, „Q“	;přípona bude „Q“
0DD5	LD	(#3E94), A EXTEI	;ulož příponu souboru
0DD8	RET		;vrať se

READFROMSTR

Rutina pro načtení znaku ze sekvenčního souboru do A. Je volána z adres #22C2 a #27A5.

IN: DE adresa začátku hlavičky buferu

OUT: A znak ze sekvenčního souboru, který je připojen na aktuální kanál

0DD9 RDFROMSTR	EI		;povol přerušení
0DDA	RES	3, (IY+#02) TVFLAG	;zruš režim edit

Do registru BC vyzvedneme adresu, kam se vrací program po provedení podprogramu WAIT-KEY (načtení znaku z aktuálního kanálu). Je to proto, aby po načtení znaku z připojeného souboru nedošlo k pípnutí jako po stisknutí klávesy, pokud se WAIT-KEY volá z procedury EDITOR, obsluhující příkaz INPUT.

0DDE	LD HL, (#5C3D) ERR_SP	;do HL adresa položky na zásobníku při chybě
0DE1	DEC HL	;sniž ji
0DE2	LD B, (HL)	;vyzvedni horní byte do B
0DE3	DEC HL	;sniž ji
0DE4	PUSH HL	;a ulož na zásobník
0DE5	LD C, (HL)	;vyzvedni dolní byte do C – v BC je návratová adresa, ;kam se vrátí řízení z podprogramu WAIT-KEY
0DE6	LD HL, #0F3B	;návratová adresa po načtení znaku do podprogramu ;EDITOR
0DE9	AND A	;nuluj CY
0DEA	SBC HL, BC	;porovnej s adresou na zásobníku
0DEC	POP HL	;obnov ukazatel na adresu v zásobníku
0DED	JR NZ, #0DF1, NOINPUT	;nebyly stejné → skoč
0DEF	LD (HL), #48	;změň návratovou adresu do podprogramu EDITOR ;(přeskoč pípnutí klávesnice)

Nyní provedeme načtení znaku ze souboru.

0DF1 NOINPUT	LD HL, #0018	;do HL 24
0DF4	ADD HL, DE	;přičti k ukazateli na hlavičku, v HL je teď ukazatel na ;počet znaků v buferu, kolik jich lze ještě číst
0DF5	LD E, (HL)	;vyzvedni do DE počet znaků ke čtení
0DF6	INC HL	
0DF7	LD D, (HL)	
0DF8	INC HL	
0DF9	LD C, (HL)	;a do BC aktuální pozici v buferu
0DFA	INC HL	
0DFB	LD B, (HL)	
0DFC	LD A, D	;je ještě nějaký znak ke čtení?
0DFD	OR E	
0DFE	JR NZ, #0E10, NOEMPTBF	;ano → skoč

Protože byl bufer přečten, musíme načíst další sektor souboru.

0E00	PUSH HL	;ulož si ukazatel na hlavičku
0E01	CALL #0E42, STRRDNSEC	;načti další sektor souboru do buferu
0E04	POP HL	;obnov ukazatel na hlavičku
0E05	JR C, #0E0C, STRNEXT	;není konec souboru → skoč
0E07	OR #FF	;nastav NC, NZ – REPORT 8 „End of file“
0E09	JP #1700, STANDROM	;skoč na přeštránkování a návrat do ZX ROM

Nastavíme aktuální pozici v buferu na začátek buferu.

0E0C STRNEXT	LD C, L	;zkopíruj ukazatel na hlavičku do BC
0E0D	LD B, H	
0E0E	INC BC	;a posuň ho v BC na začátek dat
0E0F	INC BC	

Snižíme počet bytů a načteme znak.

0E10 NOEMPTBF	DEC DE	;sniž počet znaků ke čtení
0E11	LD A, (BC)	;vyzvedni znak z buferu

Uložíme ukazatele do hlavičky buferu a provedeme návrat do ZX ROM.

0E12	INCPOINTERS	INC	BC	;posuň ukazatel na další znak
0E13		LD	(HL), B	;a ulož si ho do hlavičky
0E14		DEC	HL	
0E15		LD	(HL), C	
0E16		DEC	HL	
0E17		LD	(HL), D	;taky si ulož počet znaků ke čtení
0E18		DEC	HL	
0E19		LD	(HL), E	
0E1A		SCF		;nastav C
0E1B		JP	#1700, STANDROM	;skoč na přeštránkování do ZX ROM

WRITOSTR

Rutina pro zápis znaku do kanálu. Zde se vstupuje, pokud je na kanál připojen soubor pro čtení i pro zápis. Je volána z adresy #27AC.

IN: DE adresa začátku hlavičky buferu
A zapisovaný znak

0E1E	WRTOSTR2	LD	HL, #023A	;nastav posun na druhý bufer
0E21		JR	#0E26, WRTOSTR	;skoč do společné části

Stejně jako u WRTOSTR2, ale s tím rozdílem, že na kanál je připojen pouze soubor pro zápis. Je volána z adresy #25AB.

0E23	WRTOSTR1	LD	HL, #001A	;nastav se na první bufer (druhý není)
------	----------	----	-----------	--

Toto je společná část zápisu znaku do sekvenčního souboru.

0E26	WRTOSTR	EI		;povol přeřučení
0E27		ADD	HL, DE	;nastav ukazatel do hlavičky patřičného buferu
0E28		LD	E, (HL)	;vyzvedni počet zapsaných znaků do DE
0E29		INC	HL	
0E2A		LD	D, (HL)	
0E2B		INC	HL	
0E2C		LD	C, (HL)	;a aktuální pozici v buferu do BC
0E2D		INC	HL	
0E2E		LD	B, (HL)	
0E2F		LD	(BC), A	;ulož A do buferu na (BC)
0E30		INC	DE	;zvyš počítadlo zapsaných znaků
0E31		BIT	1, D	;už bylo zapsáno 512 znaků?
0E33		JR	Z, #0E12, NOFULLBUF	;ne → skoč

Protože je bufer plný, musíme ho zapsat na disk.

0E35		PUSH	HL	;ulož si ukazatel do hlavičky buferu
0E36		CALL	#0E9B, WFLSTRSC	;zapiš vyplněný bufer na disk a najdi další volný sektor
0E39		POP	HL	;obnov si ukazatel do hlavičky
0E3A		LD	C, L	;zkopíruj ho do BC
0E3B		LD	B, H	
0E3C		INC	BC	;posuň se na adresu, kde je uložen počet zapsaných znaků
0E3D		LD	DE, #0000	;do DE ulož nulu (žádný znak zapsán v buferu)
0E40		JR	#0E12, INCPOINTERS	;skoč na nastavení ukazatelů a jejich uložení

STRRDNSEC

Načte další sektor souboru do buferu. Vrací C, pokud ještě takový je.

IN: HL adresa uložení 2. byte aktuální pozice v buferu v hlavičce

OUT: C ještě není konec souboru

DE délka dat v načteném sektoru

do buferu je načten další sektor souboru

0E42	STRRDNSEC	PUSH IX	;ulož si IX
0E44	INC	HL	;posuň se na začátek dat v buferu
0E45	INC	HL	
0E46	PUSH	HL	;ulož si začátek dat v buferu
0E47	CALL	#0E86, STRDRNMSC	;nastav z hlavičky jméno disku a vyzvedni číslo ;naposledy čteného sektoru
0E4A	PUSH	HL	;ulož si ukazatel na hlavičku buferu – ukazuje na číslo ;naposledy čteného sektoru
0E4B	EX	DE, HL	;dej do HL číslo naposledy čteného sektoru
0E4C	BIT	3, H	;poslední sektor?
0E4E	JR	NZ, #0E80, ISLAST	;ano → skoč

Načteme další sektor souboru.

0E50	CALL	#1C8F, SETACT	;roztoč mechaniku, která má stejné jméno jako ;v DNZONE1
0E53	CALL	#1CF1, GETWTEST	;načti položku FAT a otestuj chybu
0E56	CALL	#217B, ERAVAR	;vymaž pomocné proměnné MDOSu
0E59	CALL	#1DF9, LOGFYZ	;převed logicky sektor na fyzický sektor a stopu
0E5C	POP	HL	;obnov ukazatel na hlavičku buferu
0E5D	CALL	#0D67, LD(HL)DE	;ulož číslo nového načteného sektoru v buferu
0E60	LD	A, D	;do A vyšší číslo sektoru
0E61	CP	#0C	;je to sektor souboru s nulovou délkou?
0E63	JR	Z, #0E81, ISEMPY	;ano → skoč
0E65	BIT	3, D	;je to poslední sektor souboru?
0E67	JR	Z, #0E70, IS512B	;ne → skoč
0E69	LD	A, D	;do A znovu vyšší číslo sektoru
0E6A	AND	#01	;ponech 0. bit
0E6C	LD	D, A	;a vrať zpět do D – v DE je teď délka dat v posledním ;sektoru
0E6D	OR	E	;je 512 bytů?
0E6E	JR	NZ, #0E73, NO512B	;ne → skoč

Délka dat v sektoru je 512 bytů.

0E70	IS512B	LD	DE, #0200	;délka načtených dat v sektoru je 512 bytů
------	--------	----	-----------	--

Provedeme načtení sektoru do buferu.

0E73	NO512B	POP	HL	;obnov ukazatel na začátek dat v buferu
0E74	PUSH	DE		;ulož si délku dat
0E75	LD	DE, #0100		;jeden sektor, 255 opakování
0E78	CALL	#22A2, BREADA		;načti sektor
0E7B	POP	DE		;obnov registry
0E7C	POP	IX		
0E7E	SCF			;nastav C
0E7F	RET			;vrať se

Už není žádný sektor ke čtení.
0E80 ISLAST POP HL ;obnov ukazatel do hlavičky buferu

Návrat s tím, že byl překročen konec souboru.
0E81 ISEMPY POP HL ;obnov registry
0E82 POP IX
0E84 AND A ;nastav NC
0E85 RET ;vrať se

STRDRNMSC

Nastaví jméno disku, na kterém se nachází soubor připojený ke kanálu a vrací v DE číslo naposledy čteného nebo zapsaného sektoru pro zápis do buferu.

IN: HL adresa počátku uložení dat v buferu

OUT: v DNZONE1 je jméno disku, na kterém je uložen daný soubor

DE číslo naposledy čteného nebo zapsaného sektoru

HL adr. uložení naposledy čteného nebo zapsaného sektoru v hlavičce buferu

0E86 STRDRNMSC LD DE, #FFE6 ;do DE dej -26
0E89 ADD HL, DE ;odečti od HL - v HL je adresa uložení jména disku
0E8A LD DE, #3E80 DNZONE1 ;do DE adresa 1.jména disku pro I/O
0E8D LD BC, #000A ;10 znaků
0E90 LDIR ;přesuň jméno disku, na kterém je uložen soubor
;připojený ke kanálu
0E92 LD DE, #0009 ;do DE 9
0E95 ADD HL, DE ;přičti zpět k HL
0E96 LD E, (HL) ;do DE vyzvedni číslo sektoru, který byl naposledy
0E97 INC HL ;načten do buferu nebo zapsán na disketu
0E98 LD D, (HL)
0E99 DEC HL ;v HL je ukazatel na číslo sektoru v hlavičce buferu
0E9A RET ;vrať se

WFULLSTRSC

Zapíše vyplněný bufer do sektoru na disk a najde další prázdný sektor.

IN: HL adresa uložení 2. bytu aktuální pozice v buferu

OUT: zapíše bufer na disk do souboru a najde další volný sektor

0E9B WFLSTRSC PUSH IX ;ulož si IX
0E9D INC HL ;posuň se na začátek dat v buferu
0E9E INC HL
0E9F PUSH HL ;a ulož si ukazatel na začátek dat
0EA0 CALL #0E86, STRDRNMSC ;nastav jméno disku a vyzvedni číslo naposledy
;zapsaného sektoru
0EA3 LD (#3E78), HL VALSYX ;ulož si ukazatel na hlavičku buferu (je v ní adresa
;uložení naposledy zapsaného sektoru)
0EA6 PUSH DE ;ulož si číslo naposledy zapsaného sektoru
0EA7 CALL #1C8F, SETACT ;roztoč mechaniku, která má stejné jméno jako
;v DNZONE1
0EAA POP HL ;do HL vyzvedni číslo naposledy zapsaného sektoru

Nyní otestujeme, jestli už byl zapisován nějaký sektor do souboru nebo je to soubor s nulovou délkou.
0EAB CALL #1CF1, GETWTEST ;načti položku FAT a otestuj chybu

0EAE	LD	A, D	;do A dej vyšší byte obsahu položky
0EAF	CP	#0C	;byl už zapsán nějaký sektor?
0EB1	JR	Z, #0EC6, NULENGTH	;ne → skoč

Najdeme tedy nový volný sektor, který přidáme na konec stezky souboru, zapíšeme do něj obsah buferu a uložíme ho jako poslední zapsaný sektor.

0EB3	PUSH	HL	;ulož si číslo naposledy zapsaného sektoru
0EB4	CALL	#20F6, FIEMPTYFAT	;najdi prázdnou položku FAT od HL
0EB7	JP	NZ, #20BC, RETREP	;nenalezena → skoč na REPORT U „Disk full“
0EBA	POP	DE	;do DE číslo naposledy zapsaného sektoru

Vložíme nalezený nový sektor do stezky souboru.

0EBB	EX	DE, HL	;do HL dej číslo naposledy zapsaného sektoru a do DE číslo nalezeného sektoru
0EBC	CALL	#1D1E, WRTOFAT	;zapiš do položky FAT obsah DE
0EBF	LD	HL, (#3E78) VALSYX	;vyzvedni ukazatel do hlavičky buferu
0EC2	CALL	#0D67, LD(HL)DE	;ulož si nové číslo naposledy zapsaného sektoru
0EC5	EX	DE, HL	;dej do HL číslo nového sektoru

Vytvoříme koncovou značku souboru.

0EC6 NULENGTH	LD	DE, #0E00	;do DE značka konec souboru
0EC9	CALL	#1D1E, WRTOFAT	;zapiš do položky FAT obsah DE
0ECC	CALL	#1DF9, LOGFYZ	;převeď logický sektor na fyzický sektor a stopu

Zapíšeme bufer do sektoru a stopy v BC.

0ECF	POP	HL	;obnov ukazatel na začátek dat
0ED0	PUSH	HL	;a znovu si ho ulož
0ED1	LD	DE, #0100	;jeden sektor, 255 opakování
0ED4	LD	A, (#3E6B) WORKDR	;do A drive, se kterým se pracuje
0ED7	CALL	#2296, BWRITE	;zapiš sektor
0EDA	POP	HL	;obnov ukazatel na začátek dat

Zvětšíme délku souboru o 512 bytů.

0EDB	LD	DE, #FFF7	;do DE dej -9
0EDE	ADD	HL, DE	;odečti od HL - v HL je adresa uložení 2. byte délky souboru
0EDF	LD	A, (HL)	;vyzvedni druhý byte
0EE0	ADD	A, #02	;přičti k němu 2 (512 bytů)
0EE2	LD	(HL), A	;a ulož ho zpět
0EE3	JR	NC, #0EEB, STRWOK	;pokud nedošlo k posunu → skoč
0EE5	INC	HL	;posuň se na další byte
0EE6	INC	(HL)	;a zvýš obsah o 1
0EE7	JR	NZ, #0EEB, STRWOK	;nedošlo k posunu → skoč

A nyní je chyba, která se však nikdy neprojeví. Nedovolí nám to kapacita diskety. Jde tady o zvýšení 4. bytu délky souboru, který však není k dispozici (tam už je uloženo číslo naposledy zapsaného sektoru). To by však šlo pouze za předpokladu, že na disketě je více než 32768 sektorů a pokud by jsme vytvořili soubor, který by zabíral více než oněch 32768 sektorů. To však nejde.

0EE9	INC	HL	;posuň se na čtvrtý byte
0EEA	INC	(HL)	;a zvýš jeho obsah o 1

Zapišeme změny FAT, inicializujeme proměnné MDOSu a provedeme návrat.

0EEB STRWOK	CALL #1D9D, WFATIFCH	;zapiš FAT, pokud byla změněna
0EEE	CALL #217B, ERAVAR	;vymaž pomocné proměnné MDOSu
0EF1	POP IX	;obnov IX
0EF3	RET	;vrať se

CLOSEZEROSTR

Uzavře kanál 0. Tento podprogram není odnikud volán, takže ho můžete používat jen jako rutinu MDOSu.

0EF4 CLOSE0STR	XOR A	;kanál 0
0EF5	JP #0C24, CLOUTSTRF	;uzavří kanál

ROMDRPAR

Tabulka základních parametrů disků A: a B: (24 bytů) přesunovaná do SRAM na DRPARZN.

Disk A:

0EF8 ROMDRPAR	DB	00 00 00 00 00	;parametry diskety v A: jsou při inicializaci prázdné
0EFD	DB	#18	;%00011000 – parametry mechaniky (6. byte)
0EFE	DB	#28	;40-ti stopá mechanika
0EFF	DB	#09	;9 sektorů na stopu
0F00	DB	00 00 00 00	;zbývající byty, nevyužité

Disk B:

0F04	DB	00 00 00 00 00	;parametry diskety v B: jsou při inicializaci prázdné
0F09	DB	#14	;%00010100 – parametry mechaniky (6. byte)
0F0A	DB	#50	;80-ti stopá mechanika
0F0B	DB	#09	;9 sektorů na stopu
0F0C	DB	00 00 00 00	;zbývající byty, nevyužité

TXTSDOS

Text SDOS.

0F10 TXTSDOS	DB	53 44 4F 53	;SDOS
--------------	----	-------------	-------

NUM24B

Převede 24 bitové číslo na řetězec a vytiskne ho na obrazovku.

IN: IX adresa uložení čísla (3 byty) a pomocné proměnné (další 3 byty)
(v MDOSu to je SV24NM)

OUT: číslo je vytištěno na otevřený kanál
v ASCIIIM je uloženo ASCII vyjádření čísla (8 znaků)

0F14 NUM24B	LD	C, #08	;bude osm znaků
0F16	LD	HL, #3EDA ASCIIIM	;do HL adresa uložení ASCII vyjádření čísla v SRAM

Nejdříve si vypočteme řády.

0F19 CALCDIV	PUSH HL	;ulož si ukazatel na ASCII vyjádření
--------------	---------	--------------------------------------

Inicializujeme pomocné proměnné.

0F1A	LD	(IX+#03), #01	;budeme začínat od jednotek
0F1E	LD	(IX+#04), #00	;tedy #000001
0F22	LD	(IX+#05), #00	
0F26	LD	A, C	;do A počet znaků
0F27	DEC	A	;sníží o 1
0F28	JR	Z, #0F53, SETNUM	;poslední znak? ano → skoč

0F2A	LD	B, A	;ulož si počet znaků do A
0F2B	LD	A, (IX+#03)	;vzvedni si do „registru HLA“ řády
0F2E	LD	L, (IX+#04)	
0F31	LD	H, (IX+#05)	

Vynásobíme registr HLA deseti B-krát → dostaneme řád.

0F34	MULT10	ADD	A, A	
0F35		ADC	HL, HL	
0F37		ADD	A, A	
0F38		ADC	HL, HL	
0F3A		ADD	A, (IX+#03)	
0F3D		LD	E, (IX+#04)	
0F40		LD	D, (IX+#05)	
0F43		ADC	HL, DE	
0F45		ADD	A, A	
0F46		ADC	HL, HL	
0F48		LD	(IX+#03), A	;a ulož si obsah „registru HLA“ do pomocné
0F4B		LD	(IX+#04), L	;proměnné
0F4E		LD	(IX+#05), H	
0F51		DJNZ	#0F34, MULT10	;opakuj B-krát

Nyní budeme od vypisovaného čísla odečítat řády a získáme tak číslici řádu.

0F53	SETNUM	POP	HL	;obnov si ukazatel na ASCII vyjádření
0F54		LD	(HL), #30	;uložíme si tam znak „0“
0F56		PUSH	HL	;uložíme si ukazatel na ASCII vyjádření
0F57	SUBNUM	LD	A, (IX+#00)	;do „registru HLA“ si vyzvedneme vypisované číslo
0F5A		LD	L, (IX+#01)	
0F5D		LD	H, (IX+#02)	
0F60		SUB	(IX+#03)	;a odečteme řády
0F63		LD	E, (IX+#04)	
0F66		LD	D, (IX+#05)	
0F69		SBC	HL, DE	
0F6B		JR	C, #0F7B, ISLOW	;je výsledek záporný? ano → skoč
0F6D		LD	(IX+#00), A	;ulož si výsledek jako nové číslo
0F70		LD	(IX+#01), L	
0F73		LD	(IX+#02), H	
0F76		POP	HL	;obnov ukazatel na ASCII vyjádření čísla
0F77		INC	(HL)	;zvyš kód znaku
0F78		PUSH	HL	;a ulož si ukazatel na ASCII vyjádření
0F79		JR	#0F57, SUBNUM	;skoč na další odečtení řádu

Získali jsme číslici řádu, posuneme se tady na další pozici v ASCII vyjádření, snížíme řád a opakujeme.

0F7B	ISLOW	POP	HL	;obnov ukazatel na ASCII
0F7C		INC	HL	;posuň se na další znak
0F7D		DEC	C	;sníž počet znaků a řád
0F7E		JR	NZ, #0F19, CALCDIV	;ještě nejsou všechny → skoč
0F80		LD	HL, #3EDA <i>ASCII</i> NM	;do HL adresa začátku ASCII vyjádření čísla v SRAM
0F83		LD	B, #07	;budeme kontrolovat 7 znaků

Odstraníme nevýznamné nuly na začátku čísla a nahradíme je mezerami.

0F85	CLSNUL	LD	A, (HL)	;vzvedni znak
0F86		CP	#30	;je to nula?

0F88	JR	NZ, #0F8F, PRNUM	;ne → skoč
0F8A	LD	(HL), #20	;ulož místo nuly mezeru
0F8C	INC	HL	;posuň se na další znak
0F8D	DJNZ	#0F85, CLSNUL	;opakuj B-krát

A vytiskneme číslo na obrazovku.

0F8F PRNUM	LD	HL, #3EDA <i>ASCII</i>	;do HL adresa ASCII vyjádření čísla
0F92	LD	B, #08	;tiskni 8 znaků
0F94 PRNUM1	LD	A, (HL)	;vyzvedni znak
0F95	PUSH	HL	;ulož si ukazatel
0F96	PUSH	BC	;a čítač
0F97	RST	#10	;piš znak
0F98	POP	BC	;obnov čítač
0F99	POP	HL	;a ukazatel
0F9A	INC	HL	;posuň se na další znak
0F9B	DJNZ	#0F94, PRNUM1	;opakuj B-krát
0F9D	RET		;vrať se

TESTNM

Zjistí, jestli je ve FNZONE1 vloženo jméno souboru.

IN: ve FNZONE1 jméno souboru

OUT: Z – je vloženo jméno souboru ve FNZONE1

0F9E TESTNM	LD	A, (#3E8A) <i>FNZONE1</i>	;vyzvedni první znak jména souboru
0FA1	AND	A	;je prázdné?
0FA2	JP	Z, #1019, REPORTF	;ano → skoč na REPORT F „Invalid file name“
0FA5	RET		;vrať se

BCPRT

Rutina pro výpis obsahu registru BC do otevřeného kanálu.

IN: BC číslo 0 – 65535

OUT: vystup čísla BC do otevřeného kanálu

0FA6 BCPRT	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0FA7	DW	#2D2B	;podprogram STACK-BC uložení registru BC do ;zásobníku kalkulátoru
0FA9	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0FAA	DW	#2DE3	;podprogram PRINT-FP výpis čísla ze zásobníku ;kalkulátoru
0FAC	RET		;vrať se

ADDHLA

Přičte k registru HL obsah registru A.

IN: HL 1. číslo

A 2. číslo

OUT: HL=HL+A

0FAD ADDHLA	ADD	A, L	;přičti L k A
0FAE	LD	L, A	;dej A do L
0FAF	RET	NC	;jestli nedošlo k přetečení, vrať se
0FB0	INC	H	;přičti k H jedničku
0FB1	RET		;vrať se

ANALSTE

Vymaže oblast pro uložení jména disku a souboru a pokračuje ve rozdělení řetězce, jehož parametry jsou v BC a DE, na jméno souboru a disku.

IN: DE adresa uložení řetězce

BC délka řetězce

OUT: v DNZONE1 je jméno disku, v FNZONE1 jméno souboru

0FB2	LD	HL, #3E80 DNZONE1	;do HL adresa 1. jména disku pro I/O
0FB5	PUSH	BC	;ulož si parametry řetězce
0FB6	PUSH	DE	
0FB7	LD	B, #15	;21 bytů (jméno disku + jméno souboru)
0FB9	CALL	#104B, BNULHL	;vymaž oblast
0FBC	POP	DE	;obnov parametry řetězce
0FBD	POP	BC	
0FBE	JR	#0FDA, DIVSTRING1	;pokračuj v rozdělení řetězce na jméno souboru a disku

DIVSTRINGCAT

Otestuje, jestli byly nějaké parametry, pokud ano, zpracuje je (rozdělí řetězec na zásobníku na jméno souboru a disku, uloží je do pracovních oblastí FNZONE1 a DNZONE1), pokud ne, nastaví jméno aktuálního disku do DNZONE1 a FNZONE1 vyplní znakem „?“.

0FC0	DIVSTRCAT	RST	#18	;vezmi aktuální znak
0FC1	CP	#0D		;konec řádku?
0FC3	JR	Z, #1027, NOPARCAT		;ano → skoč na vyplnění znakem „?“
0FC5	CP	„:“		;další příkaz?
0FC7	JR	Z, #1027, NOPARCAT		;ano → skoč na vyplnění znakem „?“
0FC9	RST	#28		;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0FCA	DW	#1C8C		;podprogram EXPT-EXP vyhodnocení řetězce
				;vyzvedne parametr příkazu
0FCC	CALL	#1051, TESTSYN1		;otestuj, jestli není kontrola syntaxe

DIVSTRING

Tento podprogram vyzvedne parametry řetězce ze zásobníku, rozdělí ho na jméno disku a jméno souboru, které uloží do DNZONE1 a FNZONE1.

IN: parametry řetězce na zásobníku kalkulátoru

OUT: v DNZONE1 je jméno disku, v FNZONE1 jméno souboru

0FCF	DIVSTRING	LD	HL, #3E80 DNZONE1	;do HL adresa 1. jména disku pro I/O
0FD2	LD	B, #15		;jméno disku a jméno souboru je celkem 21 bytů
0FD4	CALL	#104B, BNULHL		;vymažeme tuto oblast
0FD7	RST	#28		;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
0FD8	DW	#2BF1		;podprogram STK-FETCH vyhodnocení řetězce
				;ze zásobníku je vyzvednut řetězec, v BC je délka, v DE
				;je adresa uložení

Vyhodnotíme řetězec, v DE je adresa uložení, v BC je délka řetězce, jméno disku se uloží do DNZONE1 a jméno souboru do FNZONE1.

0FDA	DIVSTRING1	EX	DE, HL	;dej do HL začátek řetězce
0FDB	INC	B		;zvyš horní byte délky o 1
0FDC	DEC	B		;je řetězec dlouhý?
0FDD	JP	NZ, #1019, REPORTF		;ano → skoč na REPORT F „Invalid file name“
0FE0	LD	B, C		;do B dej délku řetězce

0FE1	INC B	;zvysť o jedničku
0FE2 DIVLOOP	DEC B	;je koniec řetězce?
0FE3	RET Z	;ano → vrať se
0FE4	LD DE, #3E80 DNZONE1	;do DE adresa 1. jména disku pro I/O
0FE7	CALL #1064, GETNAME	;vzvedni první jméno po znaky „:“, „:“, „:“ nebo do ;konce řetězce

Nyní zjistíme, co bylo vybráno jako první (jméno disku nebo souboru).

0FEA	JR NZ, #0FF6, MOVENAME	;je koniec řetězce → skoč
0FEC	JR NC, #100A, NEXTANAL	;bylo první jméno disku → skoč

Bylo vybráno jméno souboru.

0FEE	LD A, (HL)	;vzvedni příponu souboru
0FEF	LD (#3E94), A EXTE1	;a ulož ji do jména souboru ve FNZONE1
OFF2	DEC B	;sniž B o 2 (tečka a přípona)
OFF3	DEC B	;jestli není koniec řetězce → skoč na REPORT F „Invalid
OFF4	JR NZ, #1019, REPORTF	;file name“, protože za jménem souboru jsou ještě znaky

Protože nebylo vloženo jméno disku a jako první bylo vybráno jméno souboru, které je uloženo ve DNZONE1, je třeba ho přesunout do FNZONE1.

OFF6 MOVENAME	LD HL, #3E80 DNZONE1	;do HL adresa uložení analyzovaného jména
OFF9	LD DE, #3E8A FNZONE1	;do DE adresa 1. jména souboru pro I/O
OFFC	LD BC, #000A	;délka je 10 znaků
OFFF	LDIR	;přesuň jméno souboru na správné místo
1001	LD HL, #3E80 DNZONE1	;do HL adresa 1. jména disku pro I/O
1004	LD B, #0A	;10 znaků
1006	CALL #104B, BNULHL	;vymaž jméno disku, protože nebylo vloženo
1009	RET	;vrať se

Jako první bylo vloženo jméno disku, proto budeme pokračovat.

100A	LD A, C	;do A délka zpracovaného řetězce
100B	AND A	;je délka nulová
100C	JR Z, #0FE2, DIVLOOP	;ano → skoč na pokračování ve výběru
100E	DEC B	;sniž délku zpracovaného řetězce o jedničku (:)
100F	RET Z	;byl už zpracovaný celý řetězec → vrať se

Vybereme zbývající část řetězce.

1010	LD DE, #3E8A FNZONE1	;do DE adresa 1. jména souboru pro I/O
1013	CALL #1064, GETNAME	;vzvedni jméno po znaky „:“, „:“, „:“ nebo do konce ;řetězce
1016	JR C, #101E, ANALFNM	;byl to jméno souboru → skoč
1018	RET NZ	;byl koniec řetězce → vrať se

Jméno souboru bylo dlouhé.

1019 REPORTF	LD A, #0E	;REPORT F „Invalid file name“
101B	JP #0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM
101E ANALFNM	LD A, (HL)	;vzvedni příponu z řetězce
101F	LD (#3E94), A EXTE1	;a ulož ji do jména souboru v FNZONE1
1022	DEC B	;sniž B o 2 (tečku a příponu)
1023	DEC B	
1024	RET Z	;všechny znaky zpracovány → vrať se
1025	JR #1019, REPORTF	;skoč na REPORT F „Invalid file name“

NOPARCAT

Vyplní FNZONE1 znakem „?“ a nastaví jméno aktuálního disku do DNZONE1.

IN: -

OUT: FNZONE1 je vyplněn znakem „?“ a v DNZONE1 je jméno aktuálního disku

1027 NOPARCAT CALL #1051, TESTSYN1 ;otestuj, jestli není kontrola syntaxe

Neprovádí se kontrola syntaxe, provedeme operaci.

102A LD HL, #3E8A FNZONE1 ;do HL adresa 1. jména souboru pro I/O
102D LD DE, #3E8B ;do DE adresa dalšího znaku v FNZONE1
1030 LD (HL), „?“ ;vyplníme FNZONE1 i s příponou znakem „?“
1032 LD BC, #000A ;11 znaků
1035 LDIR ;vyplň

Vyplní DNZONE1 jménem aktuálního disku.

1037 MOVEWDM LD HL, #3EAA ACDRIVE ;do HL adresa jména aktuálního drivu
103A LD DE, #3E80 DNZONE1 ;do DE adresa 1. jména disku pro I/O
103D LD BC, #000A ;délka 10 znaků
1040 LDIR ;přesuň
1042 RET ;vrať se

SETWDM

Zkontroluje, jestli je jméno disku pro I/O v DNZONE1. Pokud ne, je zde vloženo jméno aktuálního drivu.

IN: jméno disku pro I/O v DNZONE1

OUT: jméno disku pro I/O v DNZONE1

1043 SETWDM LD HL, #3E80 DNZONE1 ;do HL adresa 1. jména disku pro I/O
1046 LD A, (HL) ;vezmi první znak ze jména
1047 AND A ;je jméno prázdné?
1048 RET NZ ;ne → vrať se
1049 JR #1037, MOVEWDM ;skoč na vyplnění jménem aktuálního disku

BNULHL

Uloží B nul od adresy v HL.

IN: HL adresa uložení

B počet nulovaných bytů

OUT: vynuluje B bytů od adresy v HL

104B BNULHL LD (HL), #00 ;ulož na adresu v HL nulu
104D INC HL ;posuň se na další adresu
104E DJNZ #104B, BNULHL ;opakuj B-krát
1050 RET ;vrať se

TESTSYN1

Testuje, jestli nejde o kontrolu syntaxe. Pokud ano, vyzvedne se jednu návratovou adresu více (kontrola je volána z procedur využívaných programy) a jde se zpět do ZX ROM.

1051 TESTSYN1 RST #30 ;testuj bit
1052 RET NZ ;jestli se provádí příkaz, vrať se zpět
1053 POP BC ;vyzvedni návratovou adresu z procedury
1054 NOP ;tady si odpočih
1055 JR #1059, SYNCRET ;pokračuj v návratu do ZX ROM

ISSYNCONTR

Testuje, jestli nejde o kontrolu syntaxe. Pokud ano, vyzvedne návratové adresy a vrátí se zpět do ZX ROM. Tento test se volá přímo z programů, které provádějí příkazy.

1057	ISSYNCONTR	RST	#30	;testuj bit
1058		RET	NZ	;jestli se provádí příkaz, vrať se
1059	SYNCRET	POP	BC	;vzvedni ze zásobníku návratové adresy
105A		POP	BC	
105B		POP	BC	;tyto dvě instrukce tady vůbec nemusely být. První
105C		PUSH	HL	;vzvedává návratovou adresu a druhá ukládá na
				;zásobník nějakou hodnotu
105D		LD	HL, #1BF4 STMT-NEXT	;návratová adresa do ZX ROM
1060		EX	(SP), HL	;ulož ji na zásobník
1063		JP	#1700, STANDROM	;skoč na přestránkování do ZX ROM

GETNAME

Tento podprogram vyzvedne jméno souboru nebo disku z řetězce buď po znaky „.“ a „:“ nebo až je do konce řetězce, pokud není jméno delší než 10 znaků.

IN: **HL** začátek řetězce
DE adresa, kam se bude ukládat jméno disku nebo souboru
B délka řetězce
OUT: **Z, NC** bylo vybráno jméno disku
Z, C bylo vybráno jméno souboru
NZ, NC byl konec řetězce
B zbývající znaky řetězce
C délka vybraného řetězce

1064	GETNAME	LD	C, #00	;nastav na začátku počítadlo znaků na 0
1066	MAKENAME	LD	A, (HL)	;vzvedni znak z řetězce
1067		INC	HL	;posuň se na další znak v řetězci
1068		CP	„:“	;je to „:“?
106A		RET	Z	;ano → vrať se s příznaky Z, NC
106B		CP	„.“	;je to „.“?
106D		SCF		;nastav CY
106E		RET	Z	;ano → vrať se s příznaky Z, C
106F		LD	(DE), A	;ulož znak do jména
1070		INC	DE	;posuň se na další znak ve jménu
1071		INC	C	;zvyš délku jména
1072		LD	A, C	;dej délku do A
1073		CP	#0B	;je jméno delší než 10 znaků?
1075		JP	NC, #1019, REPORTF	;ano → skoč na REPORT F „Invalid file name“
1078		DJNZ	#1066, MAKENAME	;sniž v B délku řetězce a vezmi další znak
107A		AND	A	;nastav NC, NZ
107B		RET		;vrať se

ARRANGNM

Tento podprogram upraví jméno souboru ve FNZONE1 na masku. Převede „*“ na otazníky do konce jména.

IN: **ve FNZONE1** jméno souboru
OUT: **ve FNZONE1** jméno souboru upravené na masku
C bylo použito wildchars
NZ byla vložena přípona
Z nebyla vložena přípona

107C ARRANGNM LD HL, #3E8A FNZONE1 ;do HL adresa jména souboru

Nejdříve otestujeme, jestli bylo vůbec vloženo jméno souboru. Pokud ne, upravíme ho na „,*“.

107F	LD	A, (HL)	;vzvedni první znak ze jména
1080	AND	A	;bylo vloženo jméno?
1081	JR	NZ, #1085, ARNGNM1	;ano → skoč
1083	LD	(HL), „,*“	;dej jako první znak „,*“ – wildchars,
1085 ARNGNM1	LD	B, #0A	;budeme analyzovat deset znaků
1087	LD	C, #00	;počítadlo znaku je na začátku 0
1089 ARRLOPPLD	A, (HL)		;vzvedni znak jména
108A	AND	A	;je konec?
108B	JR	Z, #109A, ARRANGEXT	;ano → skoč na úpravu přípony
108D	CP	„,*“	;je to hvězdička?
108F	JR	Z, #10A1, FILLMARK	;ano → skoč na vyplnění otazníky
1091	CP	„,*“	;je to otazník?
1093	JR	NZ, #1097, NOWILD	;ne → skoč
1095	SET	0, C	;nastav příznak „použito wildchars“
1097 NOWILD	INC	HL	;posuň se na další znak jména
1098	DJNZ	#1089, ARRLOPP	;opakuj B-krát
109A ARRANGEXT	CALL	#10B3, SETEXT	;nastav příponu
109D	AND	A	;nastav NC
109E	RR	C	;nastav C, jestli bylo použito wildchars a Z, jestli nebyla
10A0	RET		;vložena přípona a vrať se

Doplníme jméno souboru znakem „,*“ místo „,*“.

10A1 FILLMARK	LD	(HL), „,*“	;nahraď znak „,*“ znakem „,*“
10A3	INC	HL	;posuň se na další znak
10A4	DEC	B	;sniž počítadlo
10A5 FILLMARK1	LD	A, (HL)	;vzvedni znak ze jména
10A6	LD	(HL), „,*“	;ulož místo něj „,*“
10A8	INC	HL	;posuň se na další znak
10A9	AND	A	;bylo něco za „,*“ vloženo?
10AA	JP	NZ, #1019, REPORTF	;ano → skoč na REPORT F „Invalid file name“
10AD	DJNZ	#10A5, FILLMARK1	;opakuj B-krát
10AF	SET	0, C	;nastav příznak „použito wildchars“
10B1	JR	#109A, ARRANGEXT	;pokračuj v úpravě přípony souboru

SETEXT

Nastaví příponu v EXTE1.

IN: #3E94 (EXTE1) přípona souboru
OUT: #3E94 (EXTE1) upravená přípona („,*“ a „,*“)
1. bit reg. C=1 byla vložena přípona
1. bit reg. C=0 nebyla vložena přípona

10B3 SETEXT	SET	1, C	;nastav signál „přípona použita“
10B5	LD	A, (#3E94) EXTE1	;vzvedni příponu souboru do A
10B8	CALL	#1118, UPPER	;převeď ji na velké písmeno
10BB	CP	„,*“	;je to hvězdička?
10BD	JR	Z, #10C4, SETMARK	;ano → skoč
10BF	AND	A	;přípona nebyla zadána?
10C0	JR	NZ, #10C6, EXTIS	;ne → skoč
10C2	RES	1, C	;nastav signál „není přípona“

10C4 SETMARK LD A, „?“ ;jako příponu uložíme „?“

Prohlédneme tabulku povolených přípon a zjistíme, jestli je vložena přípona povolena.

10C6 EXTIS	LD	(#3E94), A EXTEI	;ulož příponu souboru
10C9	PUSH	HL	;ulož HL
10CA	PUSH	BC	;ulož BC
10CB	LD	HL, #10DB EXTTAB	;do HL tabulka povolených přípon
10CE	LD	BC, #0007	;7 možných přípon
10D1	CPIR		;porovnej vloženou příponu s tabulkou
10D3	POP	BC	;obnov HL
10D4	POP	HL	;obnov BC
10D5	RET	Z	;přípona existuje → vrať se zpět
10D6	LD	A, #2B	;REPORT c „Bad file type“
10D8	JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

EXTTAB

Programové přípony používané MDOSem.

10DB EXTTAB DB 50 4E 43 42 51 53 3F ;P N C B Q S ?

ANALWDNM

Tento podprogram analyzuje jméno disku v DNZONE1 pro I/O.

IN: jméno disku v DNZONE1

OUT: Z, C není jméno v DNZONE1

NZ, C v DNZONE1 je normální jméno disku

NZ, NC v DNZONE1 je jméno disku uvedeno jako mechanika (A, B, C, D)

v A je číslo mechaniky (0, 1, 2, 3)

pokud reg. A=255, bylo špatně vloženo jméno disku

10E2 ANALWDNM	LD	HL, #3E80 DNZONE1	;do HL adresa 1. jména disku pro I/O
10E5 ANALWNM	LD	B, #0A	;délka jména je 10 bytů

Nejdříve zjistíme, jestli jméno disku v DNZONE1 neobsahuje nějaký špatný znak.

10E7 ANALWDCH	LD	A, (HL)	;vezmi znak ze jména do A
10E8	AND	A	;konec jména?
10E9	JR	Z, #10F3, ANALWDEN	;ano → skoč
10EB	CALL	#111F, ISALFNUM	;je to alfanumerický znak?
10EE	JR	NC, #1113, REPORTb,	;ne → skoč na REPORT b „Bad volume name“
10F0	INC	HL	;posuň se na další znak jména
10F1	DJNZ	#10E7, ANALWDCH	;opakuj B-krát

Nyní otestujeme, jaké jméno disku bylo vloženo.

10F3 ANALWDEN	LD	HL, #3E80 DNZONE1	;do HL adresa 1. jména disku pro I/O
10F6	LD	A, (HL)	;vezmi první znak ze jména do A
10F7	AND	A	;bylo vůbec vloženo?
10F8	RET	Z	;ne → vrať se s Z, NC

Otestujeme, jestli je délka jména 1 nebo více znaků.

10F9	INC	HL	;posuň se na další znak
10FA	LD	A, (HL)	;vezmi druhý znak ze jména do A
10FB ANALWDNM1	AND	A	;je konec jména?
10FC	SCF		;nastav C

10FD RET NZ ;ne → vrať se NZ, C

Jméno disku tvoří jeden znak. Zjistíme, jestli to není určení mechaniky (A, B, C, D). Je zde však malý nedostatek, protože tato kontrola neumožní používat disketu se jménem „E“.

10FE DEC HL ;jdi o jeden znak zpět
10FF LD A, (HL) ;vyzvedni první znak jména
1100 CALL #1118, UPPER ;převěď na velké písmeno
1103 SUB „A“ ;odečti 65
1105 RET C ;bylo menší než „A“ → vrať se s NZ, C
1106 CP #05 ;nastav Z pro určení kombinace
1108 JR Z, #10FB, ANALWDM1;není určení mechaniky → skoč na návrat s NZ, C
110A CCF ;neguj CY
110B RET C ;není určení mechaniky → vrať se s NZ, C
110C CP #04 ;je to znak „A“–“D“?
110E CCF ;neguj CY
110F RET NZ ;je → vrať se s NZ, NC, v A je číslo mechaniky

Byla vložena špatná mechanika.

1110 OR #FF ;nastav NZ, NC, A=255
1112 RET ;vrať se
1113 REPORTb LD A, #2A ;REPORT b „Bad volume name“
1115 JP #0204, ERRR ;piš hlášení a skoč do ZX ROM

UPPER

Pokud je znak v A alfabetický, převede ho na velké písmeno.

IN: A znak

OUT: A pokud je alfabetický, je zde převeden na velké písmeno

1118 UPPER CALL #1124, ISALFABET ;testuj, jestli to je alfabetický znak
111B RET NC ;není → vrať se
111C AND #DF ;převěď na velké písmeno
111E RET ;vrať se

ISALFNUM

Testuje, je-li znak v A alfanumerický.

IN: A znak

**OUT: C je alfanumerický
NC není alfanumerický**

111F ISALFNUM CALL #1132, ISNUM ;je to číslice?
1122 CCF ;neguj C
1123 RET C ;ano → vrať se s C

ISALFABET

Testuje, je-li znak v A alfabetický.

IN: A znak

**OUT: C je alfabetický
NC není alfabetický**

1124 ISALFABET CP „A“ ;je menší než znak „A“?
1126 CCF ;neguj C
1127 RET NC ;ano → vrať se s NC

1128	CP	„Z“+1	;je mezi znaky „A“-„Z“?
112A	RET	C	;ano → vrať se s C
112B	CP	„a“	;je menší než znak „a“ a větší než znak „Z“?
112D	CCF		;neguj C
112E	RET	NC	;ano → vrať se s NC
112F	CP	„z“+1	;je mezi znaky „a“-„z“?
1131	RET		;vrať se s příznakem C

ISNUM

Testuje, je-li znak v A číslice.

IN: A znak

OUT: NC je číslice

C není číslice

1132	ISNUM	CP	„0“	;je menší než znak „0“?
1134	RET	C		;ano → vrať se s C
1135	CP	„9“+1		;je větší než znak „9“?
1137	CCF			;neguj příznak C
1138	RET			;vrať se

RUN

Příkaz pro nahrání BASIC souboru se jménem „run“ do paměti. Pokud byl uložen s parametrem LINE, je také spuštěn.

Syntaxe: RUN

Příkaz prohledá adresář až najde soubor se jménem „run.p“ nebo „run.s“ a natáhne ho do paměti. V paměti nesmí být žádný jiný BASIC program, protože by ho příkaz RUN spustil, místo aby hledal soubor.

Vytvoříme si prostor v paměti pro uložení jména souboru.

1139	RUN	LD	BC, #0005	;velikost prostoru je 5 bytů
113C		RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
113D		DW	#0030	;podprogram BC-SPACES vytvoř prostor BC bytů ;vytvoříme prostor pro jméno souboru

Přesuneme jméno do paměti.

113F		LD	HL, #1157 TXTRUN	;adresa názvu „run“ v ROM D40
1142		LD	BC, #0003	;délka je 3 byty
1145		PUSH	DE	;ulož si začátek jména souboru v RAM
1146		LDIR		;přesuň jméno do vytvořeného prostoru
1148		LD	BC, #0003	;délka stringu je 3
114B		POP	DE	;obnov adresu začátku jména souboru

Uložíme parametry jména souboru na zásobník kalkulátoru.

114C		RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
114D		DW	#2AB2	;podprogram STK-ST-0 uložení registry do zásobníku ;kalkulátoru – uložíme počáteční adresu jména a délku ;jména na zásobník kalkulátoru

A provedeme příkaz LOAD.

114F		LD	A, #01	;do A příznak „LOAD“ souboru
1151		LD	(#5C74), A T_ADDR	;ulož si příznak operace
1154		JP	#1716, SMLSTART	;skoč na LOAD souboru

TXTRUN

Text „,run“.

1157 TXTRUN DB 72 75 6E ;run

CATNOINF

Tento podprogram zajišťuje provádění příkazu CAT, pokud byl použit znak „,““. Vypisuje katalog bez informací o souborech.

115A CATNOINF RST #20 ;vezmi další znak

Nastavíme jméno drivu a masku souborů.

115B CALL #0FC0, DIVSTRCAT ;vyzvedni parametry příkazu a zpracuj je
115E CALL #1043, SETWDNM ;nastav jméno disku v DNZONE1 pro I/O
1161 CALL #107C, ARRANGNM ;uprav jméno souboru v FNZONE1 na masku
1164 CALL #1C8F, SETACT ;roztoč mechaniku, která má stejné jméno, jako
;v DNZONE1
1167 LD A, #02 ;kanál 2 (horní část obrazovky)
1169 RST #28 ;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
116A DW #1601 ;podprogram CHAN-OPEN otevření kanálu

Vytiskneme hlavičku a jméno diskety v drivu.

116C XOR A ;položka 0 – „Catalogue of “
116D LD DE, #12AD TXTCAT2 ;tabulka textů příkazu CAT
1170 CALL #01C8, PRTMES ;piš položku textu
1173 CALL #2199, NAMEDISK ;do HL adresa jména drivu, na jehož parametry ukazuje IX
1176 CALL #128D, PRTSTR ;vytiskni jméno diskety
1179 LD A, #0D ;nový řádek
117B RST #10 ;tiskni
117C LD A, #0D ;nový řádek
117E RST #10 ;tiskni

Nyní postupně vytiskneme všechny neprázdné položky adresáře.

117F LD A, #FF ;začneme od první položky adresáře
1181 LD C, #00 ;v C bude čítač počtu obsazených položek adresáře

1183 CATNOLOOP CALL #212D, NEXTMASK ;načti neprázdnou položku adresáře od A vyhovující
;masce v FNZONE1
1186 JR NZ, #11A2, PRINTINF ;už žádná není → skoč
1188 INC C ;zvyš počet souborů na disketě
1189 PUSH BC ;ulož si čítač
118A PUSH AF ;a číslo položky v adresáři

Otestujeme, jestli nemá nastaven atribut HIDDEN.

118B CALL #1283, GETATR ;vyzvedni atributy souboru
118E BIT 7, A ;je HIDDEN?
1190 JR NZ, #119E, ISHIDEEN ;ano → nevypisuje se – skoč

Vytiskneme příponu a jméno.

1192 LD A, (HL) ;vyzvedni příponu souboru
1193 INC HL ;posuň se na první znak jména souboru
1194 RST #10 ;tisknim příponu
1195 LD A, #20 ;mezera

1197	RST #10	;tiskni
1198	CALL #128D, PRTSTR	;vytiskni jméno souboru
119B	LD A, #06	;posun na další tabulační pozici
119D	RST #10	;tiskni
119E ISHIDDEN	POP AF	;obnov registry
119F	POP BC	
11A0	JR #1183, CATNOLOOP	;opakuj pro další položku

PRINTINF

Vytiskne počet souborů na disketě a volnou kapacitu diskety.

IN: C počet souborů na disketě

OUT: vytiskne počet souborů a volnou kapacitu

11A2 PRINTINF	PUSH BC	;ulož si počet souborů na disku
11A3	LD A, #0D	;nový řádek
11A5	RST #10	;tiskni
11A6	LD A, #0D	;nový řádek
11A8	RST #10	;tiskni
11A9	POP BC	;obnov počet souborů na disku
11AA	LD B, #00	;do B dej 0
11AC	CALL #0FA6, BCPRT	;piš počet souborů na disketě na obrazovku
11AF	LD DE, #12AD TXTCAT2	;tabulka textů příkazu CAT
11B2	LD A, #01	;položka 1 – „File(s), “
11B4	CALL #01C8, PRTMES	;piš text položky
11B7	CALL #1DC2, FREECOUNT	;spočítej počet volných sektorů na disketě
11BA	PUSH IX	;ulož si IX
11BC	LD IX, #3ED4 SV24NM	;do IX adresu místa pro výpočet kapacity disku
11C0	SLA C	;BC vynásob dvěma (násobení 512-ti)
11C2	RL B	
11C4	LD (IX+#00), #00	;první byte je nula
11C8	LD (IX+#01), C	;druhý byte je C
11CB	LD (IX+#02), B	;třetí byte je B
11CE	CALL #0F14, NUM24B	;převeď a tiskni kapacitu diskety
11D1	POP IX	;obnov si IX
11D3	LD A, #02	;položka 2 – „Bytes free.“
11D5	LD DE, #12AD TXTCAT2	;tabulka textů příkazu CAT
11D8	CALL #01C8, PRTMES	;piš text položky
11DB	CALL #217B, ERAVAR	;vymaž pomocné proměnné MDOŠu
11DE	RET	;vrať se přes RETURN do ZX ROM

CAT

Příkaz pro výpis souborů uložených na disketě.

Syntaxe: CAT [-] ["[Zařízení:][MaskaSouboru]"]

Příkaz vypíše soubory uložené na disketě. Znak „-“ znamená, že se nebudou vypisovat podrobnější informace o souborech (atributy a délka souboru). „Zařízení“ určuje drive, pro který se příkaz provede („A:“, „disk:“ atd.). „MaskaSouboru“ určuje, které soubory se budou vypisovat. Pokud není vloženo, vypisují se všechny (ekvivalentní použití „*.*“). Příklad: „*.P“, „DOP*.B“, „DAT?.*“ atd. Může se tedy používat wildchars (hvězdičková konvence). Výsledek příkazu nelze přesměrovat do sekvenčního souboru.

Nejdříve otestujeme znak „-“.

11DF CATFN	RST #18	;vezmi aktuální znak
11E0	CP „-“	;je to mínus?

11E2 JP Z, #115A, CATNOINF ;ano → skoč na výpis adresáře souborů bez informací

Budeme tedy vypisovat všechno.

11E5 CALL #0FC0, DIVSTRCAT ;vzvedni parametry příkazu a zpracuj je
11E8 CALL #1043, SETWDNM ;nastav jméno disku v DNZONE1 pro I/O
11EB CALL #107C, ARRANGNM ;uprav jméno souboru na masku v FNZONE1
11EE CALL #1C8F, SETACT ;roztoč mechaniku, která má stejné jméno jako
;v DNZONE1
11F1 LD A, #02 ;kanál 2 (horní část obrazovky)
11F3 RST #28 ;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
11F4 DW #1601 ;podprogram CHAN-OPEN otevření kanálu

Vytiskneme hlavičku a jméno diskety.

11F6 XOR A ;položka 0 – „Directory of “
11F7 LD DE, #129E TXTCAT/ ;tabulka textů příkazu CAT
11FA CALL #01C8, PRTMES ;piš text položky
11FD CALL #2199, NAMEDISK ;do HL adresa jména drivu, na jehož parametry ukazuje IX
1200 CALL #128D, PRSTSTR ;vytiskni jméno diskety
1203 LD A, #0D ;nový řádek
1205 RST #10 ;tiskni
1206 LD A, #0D ;nový řádek
1208 RST #10 ;tiskni

Nyní postupně vytiskneme všechny neprázdné položky adresáře.

1209 LD A, #FF ;začneme od 1. položky adresáře
120B LD C, #00 ;v C bude počítadlo souborů na disketě

120D CATFNLOOP CALL #212D, NEXTMASK ;načti neprázdnou položku adresáře od A vyhovující
;masce v FNZONE1
1210 JR NZ, #11A2, PRINTINF ;žádná není → skoč na výpis zbývajících informací
1212 INC C ;zvyš počítadlo souborů
1213 PUSH AF ;ulož si číslo položky

Zjistíme, jestli není HIDDEN.

1214 CALL #1283, GETATR ;vzvedni atributy souboru
1217 BIT 7, A ;je HIDDEN?
1219 LD B, A ;ulož atributy do B
121A PUSH BC ;a ulož je na zásobník
121B JR NZ, #1276, FNISHID ;ano → nevypisuje se – skoč
121D PUSH HL ;ulož si ukazatel na položku adresáře v buferu
121E LD A, (HL) ;vzvedni příponu souboru
121F INC HL ;posuň se na první znak jména souboru
1220 RST #10 ;tiskni příponu
1221 LD A, #20 ;mezera
1223 RST #10 ;tiskni
1224 CALL #128D, PRSTSTR ;vytiskni jméno souboru
1227 POP HL ;obnov ukazatel na položku adresáře
1228 LD A, #0B ;1. byte velikosti souboru je v hlavičce na +11
122A CALL #0FAD, ADDHLA ;posuň se tam

Vytiskneme velikost souboru.

122D PUSH IX ;ulož si IX

122F	LD	IX, #3ED4 SV24NM	;do IX adresa pro výpočet velikosti souboru
1233	LD	A, (HL)	;vzvedni 1. byte velikosti souboru
1234	LD	(IX+#00), A	;ulož ho
1237	INC	HL	;posuň na 2. byte velikosti souboru
1238	LD	A, (HL)	;vzvedni ho
1239	LD	(IX+#01), A	;a ulož ho
123C	LD	A, #09	;3. byte velikosti souboru je v hlavičce na +9
123E	CALL	#0FAD, ADDHLA	;posuň tam ukazatel
1241	LD	A, (HL)	;vzvedni 3. byte velikosti souboru
1242	LD	(IX+#02), A	;ulož ji na 3. byte
1245	LD	A, #17	;tabelátor
1247	RST	#10	;tiskni
1248	LD	A, #0E	;na čtrnáctou pozici
124A	RST	#10	;nastav kurzor
124B	XOR	A	;do A nulu
124C	RST	#10	;pošli jako 2. parametr příkazu TAB
124D	CALL	#0F14, NUM24B	;tiskni velikost souboru
1250	POP	IX	;obnov IX
1252	LD	A, #17	;tabelátor
1254	RST	#10	;tiskni
1255	LD	A, #17	;na 23. pozici
1257	RST	#10	;nastav kurzor
1258	XOR	A	;do A nulu
1259	RST	#10	;pošli jako 2. parametr příkazu TAB
125A	POP	BC	;obnov atribut souboru
125B	PUSH	BC	;a znovu ulož
125C	LD	HL, #127B DEFATTR	;do HL adresa tabulky znaků pro atributy souboru
125F	LD	E, #08	;8 různých atributů

Postupně projdeme atributy a pokud je nastaven, je vypsán jeho kód, jinak se tiskne pomlčka.

1261	CATFNATT	RL	B	;zarotuj atribut do C
1263		LD	A, (HL)	;vezmi znak atributu
1264		INC	HL	;posuň se na další znak
1265		JR	C, #1269, CATFNAPR	;atribut nastaven → skoč
1267		LD	A, ,, - "	;atribut nenastaven – vypiš pomlčku

Vytiskneme atribut.

1269	CATFNAPR	PUSH	HL	;ulož si registry
126A		PUSH	DE	
126B		PUSH	BC	
126C		RST	#10	;piš znak pro atribut
126D		POP	BC	;obnov registry
126E		POP	DE	
126F		POP	HL	
1270		DEC	E	;všechny atributy?
1271		JR	NZ, #1261, CATFNATT	;ne → testuj a piš další
1273		LD	A, #0D	;nový řádek
1275		RST	#10	;tiskni
1276	FNISHID	POP	BC	;obnov registry
1277		POP	AF	
1278		JP	#120D, CATFNLOOP	;skoč na pokračování pro další položku

DEFATTR

Tabulka znaků pro atributy souboru.

H hidden (skrýlý)	S system (systémový)
P program (programový)	A archive (archivní)
R readable (čtení povoleno)	W writeable (zápis povolen)
E executable (proveditelný)	D deleteable (smazatelný)

127B DEFATTR DB 48 53 50 41 52 57 45 44 ;H S P A R W E D

GETATR

Vyzvedne atributy souboru.

IN: HL adresa položky v buferu adresáře

OUT: A atributy souboru

1283 GETATR	PUSH HL	;ulož ukazatel na položku v adresáři
1284	EX (SP), IX	;nyňi ho dej do IX
1286	LD A, (IX+#14)	;vyzvedni atribut do A
1289	EX (SP), IX	;a vrať ukazatel zpět do HL
128B	POP HL	
128C	RET	;vrať se

PRTSTR

Vytiskne řetězec deseti znaků od HL na obrazovku. Používá se k tisku jména diskety nebo souboru.

IN: HL adresa uložení jména

OUT: jméno je vytištěno (buď 10 znaků nebo do znaku CHR\$ 0)

128D PRTSRT	PUSH BC	;ulož si BC
128E	LD B, #0A	;tiskni až 10 znaků
1290 PRTSTRLOOP	LD A, (HL)	;vyzvedni znak do A
1291	AND A	;konec textu?
1292	JR Z, #129C, ENDPRTSTR	;ano → skoč
1294	PUSH HL	;ulož si ukazatel
1295	PUSH BC	;a čítač
1296	RST #10	;vytiskni znak
1297	POP BC	;obnov čítač
1298	POP HL	;a ukazatel
1299	INC HL	;posuň se na další znak
129A	DJNZ #1290, PRTSTRLOOP	;opakuji B-krát
129C ENDPRTSTR	POP BC	;obnov BC
129D	RET	;vrať se

TXTCAT

Tabulka textů příkazu CAT.

129E TXTCAT1	DB #FF	;invertovaný znak
Položka 0 – používá se, pokud je tištěn výpis s informacemi o souboru		
129F	OD 44 69 72 65 63 74 6F 72 79 20 6F 66 A0	;Directory of
12AD TXTCAT2	DB #FF	;invertovaný znak
Položka 0 – používá se, pokud je tištěn výpis bez bližších informací o souboru		
12AE	OD 43 61 74 61 6C 6F 75 65 20 6F 66 A0	;Catalogue of
Položka 1 – zbývající texty jsou pro obě varianty stejné		
12BC	20 46 69 6C 65 28 73 29 2C A0	;File(s),

ERASE

Příkaz pro vymazání souborů z disku.

Syntaxe: ERASE "[Zařízení:]MaskaSouboru"

Příkaz slouží ke smazání jednoho nebo více souborů z disku. „Zařízení“ určuje disk a „MaskaSouboru“ určuje, které soubory z disku vymazat. Lze používat wildchars (hvězdičkovou konvenci) pro smazání skupiny souborů. Je možno mazat pouze ty soubory, které mají nastaven atribut D. Pokud budete chtít smazat všechny soubory z disku (použijete „*.*“), systém se Vás zeptá: **Erase all files? (Proceed = P)**. Pokud stisknete klávesu P (nebo R), příkaz se provede. Jestli stisknete jinou klávesu, neprovede se.

12D3 ERASE	CALL #0FCF, DIVSTRING	;rozděl řetězec na zásobníku na jméno disku a souboru
12D6	CALL #0F9E, TESTNM	;otestuj, jestli bylo zadáno jméno souboru
12D9	CALL #1043, SETWDNM	;nastav jméno disku v DNZONE1 pro I/O
12DC	CALL #107C, ARRANGNM	;uprav jméno souboru v FNZONE1 na masku
12DF	JP Z, #1019, REPORTF	;chybné → skoč na REPORT F „Invalid file name“
12E2	LD HL, #3E8A FNZONE1	;do HL adresa 1. jména souboru pro I/O
12E5	LD B, #0A	;10 bytů

Zjistíme, jestli nebylo použito jako masky souboru „*.*“.

12E7 ERASEALL	LD A, (HL)	;vzvedni první znak ze jména souboru
12E8	INC HL	;posuň ukazatel na další znak
12E9	CP „?“	;je to „?“ (jestli se nemažou všechny soubory)
12EB	JR NZ, #12F8, ERANOALL	;není → skoč
12ED	DJNZ #12E7, ERASEALL	;opakuj B-krát

Protože jde o mazání všech souborů, zeptáme se uživatele, jestli je chce všechny skutečně smazat.

12EF	LD A, #BD	;do A číslo hlášení „Erase all files?“ ;a dotaz „(Proceed = P)“
12F1	LD DE, #03AF SYMSG	;do DE tabulka systémových hlášení
12F4	CALL #21BF, KEYMSG	;tiskni a čekej na klávesu
12F7	RET NC	;nebylo stisknuto P nebo R → vrať se

Provedeme mazání.

12F8 ERANOALL	CALL #1F66, DELALLFIL	;smaž všechny soubory, vyhovující masce v FNZONE1
12FB	PUSH AF	;ulož příznak
12FC	CALL #217B, ERAVAR	;vymaž pomocné proměnné MDOSu
12FF	POP AF	;obnov příznak
1300	RET Z	;vše v pořádku. → vrať se přes RETURN do ZX ROM

Na disketě požadovaný soubor není.

1301	LD A, #1B	;REPORT S „File not found“
1303	JP #0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

MOVE

První varianta příkazu MOVE, nastavuje implicitní zařízení.

Syntaxe: MOVE "Zařízení:"

Příkaz slouží k nastavení aktuálního disku. S tímto diskem se potom budou vykonávat všechny operace, u kterých není přímo zadán disk. Jako „Zařízení“ lze použít buď jméno drivu nebo určení A:, B:.

1306 MOVEACT	CALL #1057, ISSYNCONTR	;otestuj, jestli není kontrola syntaxe
--------------	------------------------	--

Neprovádí se kontrola syntaxe, provedeme změnu implicitního zařízení.

1309	CALL #0FCF, DIVSTRING	;rozděl řetězec na zásobníku na jméno disku a souboru
130C	CALL #10E2, ANALWDNM	;analyzuj jméno disku v DNZONE1
130F	LD HL, #3E80 DNZONE1	;do HL adresa 1. jména disku pro I/O
1312	LD A, (HL)	;vzvedni první znak ze jména disku
1313	AND A	;nebylo zadáno jméno disku?
1314	JP Z, #1113, REPORTb	;ano → skoč na REPORT b „Bad volume name“
1317	LD DE, #3EAA ACDRIVE	;do DE adresa jména aktuálního disku
131A	LD BC, #000A	;délka jména je 10 bytů
131D	LDIR	;přesuň nové jméno
131F	RET	;vrať se přes RETURN do ZX ROM

FORMAT

Příkaz pro formátování disket.

Syntaxe: `FORMAT "Zařízení:JménoDisku[.S]"`

Příkaz naformátuje disketu vloženou v „Zařízení“. „Zařízení“ je typu A: nebo B: Potom následuje jméno disku, které bude mít naformátovaná disketa. Vhodnými pouky můžete libovolně měnit formát diskety. Pokud použijete „.S“, bude disketa naformátována jako jednostranná. Klasická formát je 512 bytů na sektor, 9 sektorů na stopu, 40/80 stop na stranu. Po vykonání příkazu jsou na obrazovku vtištěny informace o disketě (počet dobrých a špatných sektorů, kapacita diskety). Před začátkem formátování se systém zeptá otázkou: **All data will be discarded!** Pokud stisknete P nebo R, bude se provádět formátování. Po formátování jsou všechny data na disketě ztracena a nelze je již nijak obnovit.

1320	FORMAT	CALL #0FCF, DIVSTRING	;rozděl řetězec na zásobníku na jméno disku a souboru
1323		CALL #10E2, ANALWDNM	;analyzuj jméno disku v DNZONE1
1326		JR Z, #132A, REPORTY	;nebylo vloženo jméno mechaniky. → skoč na ;REPORTY „Device ident missing“
1328		JR NC, #132F, FORDROK	;bylo vloženo určení mechaniky → skoč
132A	REPORTY	LD A, #21	;REPORT Y „Device ident missing“
132C		JP #0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM
132F	FORDROK	INC A	;bylo určení mechaniky správné?
1330		JR NZ, #1337, FORDISK	;ano → skoč
1332		LD A, #20	;REPORT X „Bad device type“
1334		JP #0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM
1337	FORDISK	DEC A	;vrať zpět číslo mechaniky
1338		LD (#3E6B), A WORKDR	;ulož jako drive, se kterým se pracuje
133B		CALL #21AC, DRVCMP	;zjistí adresu parametrů mechaniky v A
133E		JR NZ, #1345, FORMAT1	;je připojena → skoč
1340		LD A, #22	;REPORT Z „Device unavailable“
1342		JP #0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Nastavíme výchozí parametry diskety z parametrů mechaniky a nastavíme formát diskety (jednostranný nebo oboustranný).

1345	FORMAT1	CALL #107C, ARRANGNM	;uprav jméno diskety v FNZONE1
1348		LD HL, #3E8A FNZONE1	;do HL adresa uložení jména diskety
134B		CALL #10E5, ANALWNM	;analyzuj jméno diskety na nežádoucí znaky
134E		JP C, #1113, REPORTb	;chybné → skoč na REPORT b „Bad volume name“
1351		LD A, (IX+#05)	;okopíruj informace z parametrů mechaniky
1354		LD (IX+#01), A	;do informací o disketě
1357		LD A, (IX+#06)	;okopíruj počet stop na straně z parametrů mechaniky
135A		LD (IX+#02), A	;do parametrů diskety
135D		LD A, (IX+#07)	;okopíruj počet sektorů na stopu z informací o mechanice

1360	LD	(IX+#03), A	;do parametrů diskety
1363	LD	A, (#3E94) <i>EXTEI</i>	;vzvedni počet stran, kolik se má formátovat
1366	CP	„S“	;jednostranný formát?
1368	JR	NZ, #136E, RFO401	;ne → skoč
136A	RES	4, (IX+#01)	;nastav příznak jednostranný formát

Tiskneme dotaz a čekáme na odpověď.

136E RFO41	CALL	#217B, ERAVAR	;vymaž pomocné proměnné MDOSu
1371	PUSH	HL	;ulož si registry
1372	PUSH	DE	
1373	LD	DE, #03AF <i>SYMSG</i>	;do DE adresa tabulky systémových hlášení
1376	LD	A, #BF	;do A číslo hlášení „All data will be discarded!“ ;a dotaz „(Proceed = P)“
1378	CALL	#21BF, KEYMSG	;tiskni a čekej na klávesu
137B	POP	DE	;obnov registry
137C	POP	HL	
137D	RET	NC	;nebylo stisknuto P nebo R → vrať se
137E	LD	A, (#3E6B) <i>WORKDR</i>	;do A číslo disku, se kterým se pracuje
1381	CALL	#254B, DRVSEL	;roztoč mechaniku a nastav stopu podle (IX+#04)
1384	CALL	#234B, HOME	;vystav hlavu na 0-tou stopu

Nastavíme počet formátovaných stop. Pokud je oboustranný formát, musí se počet zdvojnásobit.

1387	LD	C, (IX+#02)	;do C počet stop na stranu
138A	BIT	4, (IX+#01)	;jednostranný formát?
138E	JR	Z, #1392, RFORM5	;ano → skoč
1390	RLC	C	;zdvojnásob počet stop
1392 RFORM5	LD	B, #00	;v B bude počítadlo stop

Naformátujeme stopu.

1394 RFORM6	PUSH	BC	;ulož si počítadlo a počet stop
1395	LD	DE, #0100	;jeden zápis, 255 opakování
1398	LD	A, (#3E6B) <i>WORKDR</i>	;do A drive, se kterým se pracuje
139B	CALL	#229C, BFORMA	;formátuj stopu
139E	POP	BC	;obnov čítač a počet stop
139F	INC	B	;zvyš počet zformátovaných stop
13A0	LD	A, B	;dej do A počet zformátovaných stop
13A1	CP	C	;už byly naformátovány všechny?
13A2	JR	NZ, #1394, RFORM6	;ne → opakuj
13A4	DEC	B	;uprav počet stop na rozsah 0–39/79/159

Nyní otestujeme všechny sektory, jestli jsou v pořádku. Provádíme to tak, že do zásobníku si dáme koncovou značku a postupně kontrolujeme sektory. Pokud je vadný, uložíme si jeho číslo na zásobník. Postupujeme od posledního k prvnímu sektoru. Je třeba tedy dát pozor, že pokud budeme mít nízkou zásobník a budeme formátovat disketu, která bude mít hodně vadných sektorů, může nám zásobník přetéct a systém se zhroutit.

13A5 FORMTEST	LD	HL, #FFFF	;do HL koncová značka špatných sektorů
13A8	PUSH	HL	;ulož ji na zásobník
13A9 FORMTEST1	LD	C, #00	;nastav nulový sektor
13AB FORMTST2	PUSH	BC	;ulož si čítač sektorů a stop
13AC	LD	HL, #4900	;do HL adresa, kam budeme zapisovat sektor
13AF	LD	DE, #0001	;jeden sektor, žádné opakování
13B2	LD	A, C	;podle sektoru změníme border

13B3	OUT	(#FE), A	;teď
13B5	LD	A, (#3E6B) <i>WORKDR</i>	;do A drive, se kterým se pracuje
13B8	CALL	#236A, DREAD	;načti sektor
13BB	LD	A, #02	;do A příznak „testování chybových bitů při čtení“
13BD	CP	B	;bylo provedeno čtení?
13BE	JR	Z, #13C5, FORMNTEST	;ano→skoč

Došlo k chybě při hledání stopy.

13C0	LD	A, #29	;REPORT a „Device I/O error“
13C2	JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM
13C5 FORMNTEST	LD	A, #85	;do A bity technických chyb
13C7	AND	C	;byla technická chyba?
13C8	JR	Z, #13CF, FNOTECH	;ne → skoč

Došlo k chybě v komunikaci s řadičem.

13CA	LD	A, #3B	;REPORT s „Internal error“
13CC	JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Nyní zkontrolujeme, jestli nedošlo k chybě při čtení sektoru.

13CF FNOTECH	LD	A, #18	;do A bity chyb při čtení sektoru
13D1	AND	C	;byla chyba při čtení?
13D2	POP	BC	;obnov číslo stopy a sektoru
13D3	JR	Z, #13DB, FORMSOK	;ne → skoč

Sektor je špatný, proto ho převedeme na logický a uložíme do zásobníku.

13D5	PUSH	BC	;ulož si číslo sektoru a stopy
13D6	CALL	#1DE9, FYZLOG	;převeď fyzický sektor a stopu na logický sektor
13D9	POP	BC	;obnov číslo stopy a sektoru
13DA	PUSH	HL	;ulož špatný sektor do zásobníku

Provedeme posun na další sektor.

13DB FORMSOK	INC	C	;posuň se na další sektor
13DC	LD	A, (IX+#03)	;do A počet sektorů na stopu
13DF	CP	C	;byly všechny sektory na stopě testovány?
13E0	JR	NZ, #13AB, FORMTST2	;ne → skoč na test dalšího
13E2	DJNZ	#13A9, FORMTEST1	;opakuj B-krát

Nyní vytvoříme v SRAM BOOT diskety a uložíme ho na disketu do 0. sektoru 0. stopy pro MDOS (1. sektoru 0. stopy pro WD)

13E4	LD	HL, #3C00 <i>FATBUF</i>	;do HL adresa buferu pro vytvoření BOOTu
13E7	LD	E, L	;dej ji i do DE
13E8	LD	D, H	
13E9	INC	DE	;ale posuň ji v DE o jednu dále
13EA	LD	(HL), #00	;vyplníme bufer hodnotou 0
13EC	LD	BC, #01FF	;511 byte
13EF	LDIR		;vyplň bufer
13F1	LD	DE, #3C80	;do DE místo v BOOTu pro informace o všech připojených mechanikách
13F4	LD	HL, #3E00 <i>DRPARZN</i>	;do HL začátek tabulek parametrů disků
13F7	LD	BC, #0030	;48 bytů
13FA	LDIR		;přesuň do BOOTu
13FC	PUSH	IX	;ulož ukazatel na parametry disku, se kterým se pracuje

13FE	POP HL	;a dej ho do HL
13FF	LD BC, #000C	;12 bytů informací o disketě
1402	LDIR	;přesň do BOOTu
1404	LD DE, #3CC0	;do DE adresa uložení jména diskety v BOOTu
1407	LD HL, #3E8A <i>FNZONE1</i>	;do HL adresa uložení jména diskety v paměti
140A	LD BC, #000A	;délka 10 znaků
140D	LDIR	;přesuň do BOOTu
140F	LD A, R	;ulož dva náhodné byty
1411	LD (DE), A	;do BOOTu
1412	INC DE	
1413	HALT	;čekej na přerušení mezi jednotlivými byty
1414	LD A, R	
1416	LD (DE), A	
1417	INC DE	
1418	LD HL, #0F10 <i>TXTSDOS</i>	;do HL adresa uložení textu „SDOS“ v ROM
141B	LD BC, #0004	;4 byty
141E	LDIR	;přesň do BOOTu
1420	LD DE, #0101	;1 sektor, žádné opakování
1423	LD HL, #3C00 <i>FATBUF</i>	;do HL adresa uložení BOOTu v SRAM
1426	LD BC, #0000	;nultý sektor, nultá stopa
1429	LD A, (#3E6B) <i>WORKDR</i>	;do A číslo drivu, se kterým se pracuje
142C	CALL #2296, BWRITE	;zapiš BOOT
142F	LD HL, #3C00 <i>FATBUF</i>	;do HL adresa buferu pro FAT v SRAM
1432	PUSH HL	;ulož si ji na zásobník
1433	LD DE, #3C01	;do DE adresa buferu +1
1436	LD (HL), #DD	;vyplň hodnotou #DD
1438	LD BC, #01FF	;511 bytů
143B	LDIR	;vyplň
143D	POP HL	;obnov adresu na bufer
143E	LD C, #01	;do C číslo prvního sektoru FAT

Vyplníme všechny položky FAT tabulky hodnotou #0DDD (3549) (systémový sektor nebo nedostupný) a zapíšeme na disketu.

1440	WEMPFAT	PUSH HL	;ulož si adresu buferu
1441		LD DE, #0101	;1 sektor, žádné opakování
1444		LD B, #00	;stopa 0
1446		PUSH BC	;ulož si číslo sektoru a stopy
1447		LD A, (#3E6B) <i>WORKDR</i>	;do A číslo drivu, se kterým se pracuje
144A		CALL #2296, BWRITE	;zapiš sektor
144D		POP BC	;obnov číslo sektoru a stopy
144E		POP HL	;obnov adresu buferu
144F		INC C	;posuň se na další sektor
1450		LD A, #06	;do A počet sektorů FAT +1
1452		CP C	;byly už zapsány všechny sektory?
1453		JR NZ, #1440, WEMPFAT	;ne → opakuj
1455		CALL #1DDC, SECPERDISK	;vypočti počet sektorů na disketě
1458		AND A	;nuluj CY
1459		LD DE, #000EH	;do DE 14 sektorů pro systém
145C		SBC HL, DE	;odečti od celkového počtu
145E		EX DE, HL	;a dej celkový počet do DE a do HL číslo prvního sektoru, který se bude testovat.
145F		PUSH DE	;ulož si počítadlo sektorů

Nyní budeme postupně zapisovat do všech přístupných položek FAT pro uložení dat hodnoty 0 (volný sektor) a zapíšeme je na disk.

1460	WTESTFAT	PUSH DE	;ulož si počítadlo sektorů
1461		LD DE, #0000	;do DE hodnota „sektor volný“
1464		CALL #1D1E, WRTOFAT	;zapiš do položky FAT v HL obsah DE
1467		POP DE	;obnov počítadlo sektorů
1468		INC HL	;posuň se na další sektor
1469		DEC DE	;a sniž počítadlo sektorů
146A		LD A, D	;už byly zapsány všechny?
146B		OR E	
146C		JR NZ, #1460, WTESTFAT	;ne → skoč
146E		POP BC	;obnov si počet sektorů
146F		LD DE, #0000	;do DE počítadlo vadných sektorů

Nyní budeme vyzvedávat ze zásobníku čísla sektorů, které jsou vadné, až do koncové značky a budeme do jejich umístění ve FAT zapisovat informaci, že jsou vadné.

1472	WFAILSEC	POP HL	;vyzvedni číslo vadného sektoru ze zásobníku
1473		LD A, H	;je to koncová značka?
1474		AND L	
1475		INC A	
1476		JR Z, #1484, WFATEND	;ano → skoč
1478		PUSH DE	;ulož si počet vadných sektorů
1479		LD DE, #DFF	;do DE hodnotu „vadný sektor“
147C		CALL #1D1E, WRTOFAT	;zapiš do položky FAT v HL obsah DE
147F		POP DE	;obnov si počet vadných sektorů
1480		INC DE	;zvyš počet vadných sektorů
1481		DEC BC	;sniž počet dobrých sektorů
1482		JR #1472, WFAILSEC	;skoč na testování dalšího
1484	WFATEND	CALL #1D9D, WFATIFCH	;zapiš FAT, pokud byla změněna

Nyní vypíšeme informace o dobrých a špatných sektorech a volnou kapacitu disku.

1487		PUSH DE	;ulož si počet vadných sektorů
1488		PUSH BC	;ulož si počet dobrých sektorů
1489		RST #28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
148A		DW #0D6B	;podprogram CLS smazání obrazovky
148C		LD A, #FE	;kanál - 2 (horní část obrazovky)
148E		RST #28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
148F		DW #1601	;podprogram CHAN-OPEN otevření kanálu
1491		XOR A	;položka 0 - „Format complete. Formatted“
1492		LD DE, #14E1 <i>TXTFORM</i>	;tabulka textů příkazu FORMAT
1495		CALL #01C8, PRTMES	;piš text položky
1498		POP BC	;obnov počet dobrých sektorů
1499		PUSH BC	;a zase ho ulož
149A		CALL #0FA6, BCPRT	;a vytiskni ho na obrazovku
149D		LD A, #01	;položka 1 - „, good blocks and“
149F		LD DE, #14E1 <i>TXTFORM</i>	;tabulka textů příkazu FORMAT
14A2		CALL #01C8, PRTMES	;piš text položky
14A5		POP BC	;obnov počet dobrých sektorů
14A6		POP DE	;a počet vadných sektorů
14A7		PUSH BC	;ulož si počet dobrých sektorů
14A8		LD B, D	;dej počet vadných sektorů do BC

14A9	LD	C, E	
14AA	CALL	#0FA6, BCPRT	;piš počet vadných sektorů na obrazovku
14AD	LD	A, #02	;položka 2 – „ bad blocks. Total capacity is “
14AF	LD	DE, #14E1 <i>TXTFORM</i>	;tabulka textů příkazu FORMAT
14B2	CALL	#01C8, PRTMES	;piš text položky
14B5	POP	BC	;obnov počet dobrých sektorů
14B6	SLA	C	;vynásob dvěma (násobení 512-ti)
14B8	RL	B	
14BA	LD	IX, #3ED4 <i>SV24NM</i>	;do IX adresa pro výpočet kapacity disku
14BE	LD	(IX+#00), #00	;první byte bude 0
14C2	LD	(IX+#01), C	;druhý byte je C
14C5	LD	(IX+#02), B	;třetí byte je B
14C8	CALL	#0F14, NUM24B	;tiskni kapacitu disku
14CB	LD	A, #03	;položka 3 – „ Bytes.“
14CD	LD	DE, #14E1 <i>TXTFORM</i>	;tabulka textů příkazu FORMAT
14D0	CALL	#01C8, PRTMES	;piš text položky
14D3	CALL	#217B, ERAVAR	;vymaž pomocné proměnné MDOSu
14D6	LD	A, (#5C8D) <i>ATTR_P</i>	;do A nastavené barvy BASICu
14D9	RRCA		;zarotuj
14DA	RRCA		
14DB	RRCA		
14DC	OR	#F8	;ponech barvy pro border
14DE	OUT	(#FE), A	;a nastav zpět BORDER
14E0	RET		;vrať se

TXTFORM

Tabulka textů příkazu FORMAT

14E1 TXTFORM	DB	#FF	;invertovaný znak
Položka 0			
14E2	46 6F 72 6D 61 74 20 63 6F 6D 70 6C 65 74 65 2E 0D		;Format complete.
14F3	46 6F 72 6D 61 74 74 65 64 A0		;Formatted
Položka 1			
14FD	20 67 6F 6F 64 20 62 6C 6F 63 6B 73 0D 61 6E 64 A0		;good blocks and
Položka 2			
150E	20 62 61 64 20 62 6C 6F 63 6B 73 2E 0D		;bad blocks
151B	54 6F 74 61 6C 20 63 61 70 61 63 69 74 79 20 69 F3		;Total capacity is
Položka 3			
152C	20 42 79 74 65 73 2E 8D		;Bytes.

NOTUSED

1534	DS	#01CC	;oblast délky 460 bytů vyplněná hodnotou 0. Nevyužitá.
------	----	-------	--

STANDROM

Tato rutina na první pohled nevykoná nic, ale má veliký význam. Pokud je přistránkována ROM D40, dojde při skoku na tento podprogram k přestránkování do ZX ROM. Je to tedy vstupní brána z ROM D40 do ZX ROM. V ZX ROM je také na adrese #1700 instrukce RET.

1700 STANDROM	RET		;přestránkuj do ZX ROM
---------------	-----	--	------------------------

RSAVE

Příkaz pro uložení bloku dat na disketu.

Syntaxe: SAVE * "[Zařízení:] JménoSouboru [.PříponaSouboru]" [LINE n] [CODE adresa, délka] [DATA pole] [SCREEN\$]

Slouží k uchování dat na disketě. Má stejnou syntaxi jako pro ukládání dat na pásku, ale musí obsahovat znak „*“. Nelze ukládat bezhlavičkové soubory. Každý soubor má jméno. Nesmí obsahovat wildchars. Na disketě nelze mít dva soubory se stejným jménem.

```
1701 RSAVE      LD   A, #00          ;do A příznak SAVE
```

Nyní je to velice zajímavé. Tím, že je zde byte #33, jsou další vstupní body změněny na neškodné instrukce LD HL, hodnota.

```
1703           DB   #33
```

Místo vstupních bodů příkazů LOAD a MERGE je to:

```
1703      LD   HL, #013E
1706      LD   HL, #033E
```

RLOAD

Příkaz pro nahrání bloku dat ze souboru do paměti.

Syntaxe: LOAD * "[Zařízení:] JménoSouboru [.PříponaSouboru]" [DATA pole] [SCREEN\$] [CODE [adresa] [, délka]]

Slouží k nahrání dat do paměti. Musí být vloženo jméno souboru. Nesmí obsahovat wildchars.

```
1704 RLOAD      LD   A, #01          ;do A příznak LOAD
```

Nyní je použito něco podobného jako u vstupního bodu příkazu SAVE.

```
1706           DB   #33
```

Takže místo vstupního bodu pro MERGE je zde

```
1706      LD   HL, #033E
```

RMERGE

Příkaz pro přehraní dat do paměti.

Syntaxe: MERGE * "[Zařízení:] JménoSouboru [.PříponaSouboru]"

Slouží k přehraní BASIC programu, k už k existujícímu programu v paměti, se jménem JménoSouboru. Nelze použít wildchars.

```
1707 RMERGE     LD   A, #03          ;do A příznak MERGE
```

Společná část pro rutiny SAVE, LOAD, MERGE. kontroluje se syntaxe a povolené kombinace. Vychází se z ZX ROM.

```
1709 SLMSTRTX  LD   (#5C74), A T_ADDR ;ulož si kód operace
170C          RST  #18                ;vezmi aktuální znak
170D          CP   „*“                ;je to hvězdička?
170F          JP   NZ, #06C6, REPORTC ;ne → skoč na REPORT C „Nonsense in BASIC“
1712          RST  #20                ;vezmi další znak
1713          RST  #28                ;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
1714          DW  #1C8C               ;podprogram EXPT-EXP vyhodnocení řetězce
```

Zkontrolujeme povolené kombinace.

```
1716 SLMSTART  RST  #30                ;otestuj, jestli je kontrola syntaxe
```

1717	JR	Z, #1739, SAVEDATA	;ano → skoč
1719	LD	BC, #0011	;prostor 17 bytů pro hlavičku operace SAVE
171C	LD	A, (#5C74) T_ADDR	;do A typ operace
171F	AND	A	;je SAVE?
1720	JR	Z, #1724, SAVESPACE	;ano → skoč
1722	LD	C, #22	;prostor 34 bytu pro hlavičku operací LOAD, MERGE
1724 SAVESPACE	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
1725	DW	#0030	;podprogram BC-SPACE vytvoření BC prostoru pro ;hlavičku v pracovní oblasti
1727	PUSH	DE	;ulož si ukazatel na začátek vytvořeného prostoru
1728	POP	IX	;a dej ho do IX
172A	LD	B, #0B	;délka názvu souboru je 11 bytů
172C	LD	A, #20	;vyplň mezerami
172E SAVEBLANK	LD	(DE), A	;ulož mezeru
172F	INC	DE	;posuň se na další byte
1730	DJNZ	#172E, SAVESPACE	;opakuj B-krát
1732	LD	(IX+#01), #FF	;jako první znak jména si ulož 255
1736	CALL	#1A3D, SLMASSTR	;rozděl řetězec na zásobníku na jméno disku a souboru
1739 SAVEDATA	RST	#18	;vezmi aktuální znak
173A	CP	#E4	;DATA?
173C	JR	NZ, #1788, SAVESCRN	;ne → testuj další možnosti
173E	LD	A, (#5C74) T_ADDR	;do A kód operace
1741	CP	#03	;je MERGE?
1743	JP	Z, #06C6, REPORTC	;ano → skoč na REPORT C „Nonsense in BASIC“ ;MERGE DATA je nepřipustná kombinace
1746	RST	#20	;vezmi další znak
1747	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
1748	DW	#28B2	;podprogram LOOK-VARS hleděj proměnnou podle ;CH_ADD – najdeme adresu uložení pole v paměti
174A	SET	7, C	;nastav 7. bit v názvu pole
174C	JR	NC, #175C, SAVEOLD	;existuje už taková proměnná → skoč
174E	LD	HL, #0000	;do HL signál – „užití nového pole“
1751	LD	A, (#5C74) T_ADDR	;do A kód operace
1754	DEC	A	;je LOAD?
1755	JR	Z, #176D, SAVENEW	;ano → skoč

Pokud jede o SAVE neexistujícího pole, tiskne se chybové hlášení.

1757	LD	A, #01	;REPORT 2 „Variable not found“
1759	JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Pokračujeme v práci s existujícím polem.

175C SAVEOLD	JP	NZ, #06C6, REPORTC	;není to pole nebo řetězec → skoč na REPORT C ;„Nonsense in BASIC“
175F	RST	#30	;otestuj, jestli je kontrola syntaxe
1760	JR	Z, #177A, SAVEDATA1	;ano → skoč
1762	INC	HL	;nižší byte délky pole
1763	LD	A, (HL)	;dáme do A
1764	LD	(IX+#0B), A	;a uložíme do hlavičky jako délku souboru
1767	INC	HL	;nyní vyšší byte délky proměnné
1768	LD	A, (HL)	;dáme do A
1769	LD	(IX+#0C), A	;a uložíme do hlavičky jako délku souboru
176C	INC	HL	

Další část je stejná pro „nová“ i „stará“ pole.

176D	SAVENEW	LD	(IX+#0E), C	;kopie jména pole do hlavičky
1770		LD	A, #01	;do A typ pole – „číselné pole“
1772		BIT	6, C	;bylo pole číselné?
1774		JR	Z, #1777, SAVETYPE	;ano → skoč
1776		INC	A	;do A typ pole – „znakové pole“
1777	SAVETYPE	LD	(IX+#00), A	;ulož typ pole do hlavičky na první adresu

Test poslední části příkazu.

177A	SAVEDATA1	EX	DE, HL	;ulož ukazatele do DE
177B		RST	#20	;vezmi další znak
177C		CP	„)“	;je to pravá závorka?
177E		JR	NZ, #175C, SAVEOLD	;ne → skoč na REPORT C „Nonsense in BASIC“
1780		RST	#20	;vezmi další znak
1781		CALL	#1057, ISSYNCONTR	;otestuj, jestli není kontrola syntaxe
1784		EX	DE, HL	;začátek uložení dat zpět do HL
1785		JP	#1842, SAVEALL	;skoč na výběr operace

Test na SCREEN\$.

1788	SAVESCRN	CP	#AA	;SCREEN\$?
178A		JR	NZ, #17AB, SAVECODE	;ne → skoč na další možnosti
178C		LD	A, (#5C74) T_ADDR	;do A kód operace
178F		CP	#03	;je MERGE?
1791		JP	Z, #06C6, REPORTC	;ano → skoč na REPORT C „Nonsense in BASIC“
				;MERGE SCREEN\$ je nepřipustná kombinace
1794		RST	#20	;vezmi další znak
1795		CALL	#1057, ISSYNCONTR	;otestuj, jestli není kontrola syntaxe
1798		LD	(IX+#0B), #00	;do hlavičky ulož délku dat 6912 bytů
179C		LD	(IX+#0C), #1B	
17A0		LD	HL, #4000	;do HL počáteční adresa 16384
17A3		LD	(IX+#0D), L	;ulož do hlavičky jako počátek dat
17A6		LD	(IX+#0E), H	
17A9		JR	#17F8, SAVETYPE3	;skoč na nastavení typu dat a výběr operace

Test na CODE.

17AB	SAVECODE	CP	#AF	;CODE?
17AD		JR	NZ, #17FE, SAVELINE	;ne → skoč na další možnosti
17AF		LD	A, (#5C74) T_ADDR	;do A kód operace
17B2		CP	#03	;je MERGE?
17B4		JP	Z, #06C6, REPORTC	;ano → skoč na REPORT C „Nonsense in BASIC“
				;MERGE CODE je nepřipustná kombinace
17B7		RST	#20	;vezmi další znak
17B8		RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
17B9		DW	#2048	;podprogram PR-ST-END test konce příkazu
17BB		JR	NZ, #17C9, SAVECODE1	;není konec → skoč

Příkaz nemá parametry.

17BD		LD	A, (#5C74) T_ADDR	;do A kód operace
17C0		AND	A	;je SAVE?
17C1		JP	Z, #06C6, REPORTC	;ano → skoč na REPORT C „Nonsense in BASIC“
				;při SAVE musí být parametry
17C4		RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM

17C5	DW	#1CE6	;podprogram USE-ZERO uložení 0 na zásobník pro ;startovací adresu
17C7	JR	#17D8, SAVECODE2	;skoč na zpracování počtu bytů
Hledání startovací adresy.			
17C9 SAVECODE1	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
17CA	DW	#1C82	;podprogram EXPT-1NUM vyhodnocení číselného ;výrazu
17CC	RST	#18	;vezmi aktuální znak
17CD	CP	„,“	;čárka?
17CF	JR	Z, #17DD, SAVECODE3	;ano → skoč
17D1	LD	A, (#5C74) T_ADDR	;do A kód operace
17D4	AND	A	;je SAVE?
17D5	JP	Z, #06C6, REPORTC	;ano → skoč na REPORT C „Nonsense in BASIC“ ;při SAVE musí být uvedena délka souboru
17D8 SAVECODE2	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
17D9	DW	#1CE6	;podprogram USE-ZERO uložení nuly na zásobník jako ;počet bytů
17DB	JR	#17E1, SAVECODE4	;skoč na zpracovávání délky dat
Zjištění počtu bytů.			
17DD SAVECODE3	RST	#20	;vezmi další znak
17DE	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
17DF	DW	#1C82	;podprogram EXPT-1NUM vyhodnocení číselného ;výrazu
17E1 SAVECODE4	CALL	#1057, ISSYNCONTR	;otestuj, jestli není kontrola syntaxe
17E4	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
17E5	DW	#1E99	;podprogram FIND-INT2 vyzvednutí čísla do BC ;v BC je délka dat
17E7	LD	(IX+#0B), C	;ulož délku dat do hlavičky
17EA	LD	(IX+#0C), B	
17ED	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
17EE	DW	#1E99	;podprogram FIND-INT2 vyzvednutí čísla do BC ;v BC je počáteční adresa dat
17F0	LD	(IX+#0D), C	;ulož počáteční adresu do hlavičky
17F3	LD	(IX+#0E), B	
17F6	LD	H, B	;zkopíruj do HL počáteční adresu
17F7	LD	L, C	
SCREEN a CODE jsou stejného typu.			
17F8 SAVETYPE3	LD	(IX+#00), #03	;ulož typ dat – „kód“
17FC	JR	#1842, SAVEALL	;skoč na výběr operace
Zjištění přítomnosti LINE a dalších možných parametrů.			
17FE SAVELINE	CP	#CA	;LINE?
1800	JR	Z, #180B, SAVELINE1	;ano → skoč
1802	CALL	#1057, ISSYNCONTR	;otestuj, jestli není kontrola syntaxe
1805	LD	(IX+#0E), #80	;ulož „nejdou další parametry“
1809	JR	#1822, SAVETYPE0	;skoč na nastavení BASIC parametrů
Zjistíme číslo, které musí následovat po LINE.			
180B SALINE1	LD	A, (#5C74) T_ADDR	;do A kód operace

180E	AND A	;je SAVE?
180F	JP NZ, #06C6, REPORTC	;ne → skoč na REPORT C „Nonsense in BASIC“ ;LOAD LINE nebo MERGE LINE jsou nepřipustné
1812	RST #20	;vezmi další znak
1813	RST #28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
1814	DW #1C82	;podprogram EXPT-1NUM vyhodnocení číselného ;výrazu – číslo startovního řádku
1816	CALL #1057, ISSYNCONTR	;otestuj, jestli není kontrola syntaxe
1819	RST #28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
181A	DW #1E99	;podprogram FIND-INT2 vyzvednutí čísla do BC
181C	LD (IX+#0D), C	;ulož číslo startovního řádku do hlavičky
181F	LD (IX+#0E), B	

LINE a žádný parametr jsou typu 0.

1822	SAVETYPE0 LD (IX+#00), #00	;ulož typ dat typ dat BASIC program
------	----------------------------	-------------------------------------

Vyzvedneme parametry určující BASIC program a uložíme je do hlavičky

1826	LD HL, (#5C59) <i>E-LINE</i>	;do HL adresa konce oblasti proměnných
1829	LD DE, (#5C53) <i>PROG</i>	;do DE adresa začátku BASIC programu
182D	SCF	;nastav CY
182E	SBC HL, DE	;vypočti délku BASIC programu (BASIC+proměnné)
1830	LD (IX+#0B), L	;ulož do hlavičky jako délku dat
1833	LD (IX+#0C), H	
1836	LD HL, (#5C4B) <i>VAR5</i>	;do HL adresa začátek proměnných
1839	SBC HL, DE	;vypočti délku BASIC programu bez proměnných
183B	LD (IX+#0F), L	;ulož do hlavičky
183E	LD (IX+#10), H	
1841	EX DE, HL	;přesuň ukazatel do HL

Byly vytvořeny hlavičkové informace.

Tvar hlavičky:

IX+#00 – typ dat

IX+#01 – 10 – jméno souboru

IX+#0B – 12 – počet bytů

IX+#0D – 16 – různé parametry, které záleží na typu dat

Nyní se separuje jedna z operací

1842	SAVEALL LD A, (#5C74) <i>T_ADDR</i>	;do A kód operace
1845	AND A	;je SAVE?
1846	JP Z, #19FA, SAVECONTR	;ano → skoč

V případě dalších operací je prvních 17 bytů hlavičkové části pracovní oblasti vybaveno informacemi, jak bylo uvedeno výše.

1849	PUSH HL	;ulož ukazatel na začátek dat
184A	LD BC, #0011	;formování 1. adresy
184D	ADD IX, BC	;do IX adresa 2. hlavičkové oblasti
184F	PUSH IX	;ulož si ukazatel na 2. hlavičkovou oblast
1851	CALL #196B, LOAR01	;zjistí, jestli je soubor na disketě, načti jeho hlavičku do ;2. hlavičkové oblasti
1854	POP IX	;obnov ukazatel na 2. hlavičku
1856	POP HL	;obnov ukazatel na začátek dat

V IX je ukazatel na 2. hlavičku, v HL je 0, jestli se jedná o nové pole nebo začátek BASIC programu.

1857	LD	A, (IX+#00)	;vzvedni typ dat
185A	CP	#03	;je to CODE?
185C	JR	Z, #186A, VERIFYCONT	;ano → skoč
185E	LD	A, (#5C74) T_ADDR	;do A kód příkazu
1861	DEC	A	;je LOAD?
1862	JP	Z, #189E, LOADCONT	;ano → skoč
1865	CP	#02	;je MERGE?
1867	JP	Z, #1949, MERGECONT	;ano → skoč

Proces verifikace.

186A VERIFYCONT	PUSH	HL	;ulož si ukazatel na začátek dat
186B	LD	L, (IX-#06)	;vzvedni počet bytů ze staré hlavičky do HL
186E	LD	H, (IX-#05)	
1871	LD	E, (IX+#0B)	;a vzvedni počet bytů z nové hlavičky do DE
1874	LD	D, (IX+#0C)	
1877	LD	A, H	;je délka neurčena?
1878	OR	L	
1879	JR	Z, #1888, VERCONT1	;ano → skoč dále
187B	SBC	HL, DE	;porovnej délky
187D	JR	C, #1899, REPORTx	;je větší než je požadováno → skoč na REPORT x „File too long“
187F	JR	Z, #1888, VERCONT1	;jsou shodné → skoč
1881	LD	A, (IX+#00)	;chyba se bude také tisknout, jestli budeme nahrávat
1884	CP	#03	;blok s nestejnou délkou
1886	JR	NZ, #1899, REPORTx	;ne → skoč na REPORT x „File too long“
1888 VERCONT1	POP	HL	;obnov ukazatel na začátek dat
1889	LD	A, H	;je roven nule?
188A	OR	L	
188B	JR	NZ, #1893, VERCONT2	;ne → skoč
188D	LD	L, (IX+#0D)	;vzvedni nový začátek dat z hlavičky
1890	LD	H, (IX+#0E)	

Nahrájeme blok dat.

1893 VERCONT2	PUSH	HL	;přesuň ukazatel na začátek dat
1894	POP	IX	;do IX
1896	JP	#19AE, LOADBLOCK	;skoč na nahrání souboru do paměti
1899 REPORTx	LD	A, #40	;REPORT x „File too long“
189B	JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Tento podprogram řídí čtení basicovského programu včetně proměnných

189E LOADCONT	LD	E, (IX+#0B)	;vzvedni do DE délku bloku z nové hlavičky
18A1	LD	D, (IX+#0C)	
18A4	PUSH	HL	;ulož si ukazatel na začátek dat
18A5	LD	A, H	;je čteno již deklarované pole?
18A6	OR	L	
18A7	JR	NZ, #18AF, LOADCNT1	;ano → skoč
18A9	INC	DE	;přidej 3 byty pro novou proměnnou
18AA	INC	DE	;místo pro jméno a délku proměnné
18AB	INC	DE	
18AC	EX	DE, HL	;dej délku bloku do HL, do DE začátek dat
18AD	JR	#18BB, LOADCONT2	;skoč na test volného místa

Nyní je v paměti dost místa pro blok dat.

18AF	LOADCNT1	LD	L, (IX-#06)	;do HL vezmi délku existujícího BASIC programu
18B2		LD	H, (IX-#05)	;v paměti včetně proměnných
18B5		EX	DE, HL	;a dej ji do DE
18B6		SCF		;nastav CY
18B7		SBC	HL, DE	;je vyžadována paměť navíc?
18B9		JR	C, #18C4, LOADDATA	;ne → skoč

Otestuje volné místo.

18BB	LOADCONT2	LD	DE, #0005	;5 bytů navíc
18BE		ADD	HL, DE	;přičti k počtu bytů, které jsou navíc
18BF		LD	B, H	;výsledek dej do BC
18C0		LD	C, L	
18C1		RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
18C2		DW	#1F05	;podprogram TEST-ROOM test, jestli je dost prostoru
18C4	LOADDATA	POP	HL	;obnov ukazatel na začátek dat
18C5		LD	A, (IX+#00)	;do A typ souboru
18C8		AND	A	;čte se BASIC program?
18C9		JR	Z, #1909, LOADPRG	;ano → skoč
18CB		LD	A, H	;čte se nové pole?
18CC		OR	L	
18CD		JR	Z, #18E2, LOADDATA1	;ano → skoč
18CF		DEC	HL	;vezmi do BC délku existujícího pole
18D0		LD	B, (HL)	
18D1		DEC	HL	
18D2		LD	C, (HL)	
18D3		DEC	HL	;ukazatel posuň na jméno
18D4		INC	BC	;přičti 3 byty pro délku a jméno
18D5		INC	BC	
18D6		INC	BC	
18D7		LD	(#5C5F), IX X_PTR	;ulož si IX po dobu rušení staré proměnné
18DB		RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
18DC		DW	#19E8	;podprogram RECLAIM-2 zrušení prostoru – proměnné
18DE		LD	IX, (#5C5F) X_PTR	;obnov si IX

Nyní je vyhrazeno místo pro novou proměnnou – na konci platné oblasti pro data.

18E2	LOADDATA1	LD	HL, (#5C59) E-LINE	;do HL konec oblasti proměnných
18E5		DEC	HL	;který je označen bytem #80
18E6		LD	C, (IX+#0B)	;do BC ulož délku nového pole
18E9		LD	B, (IX+#0C)	
18EC		PUSH	BC	;ulož si délku
18ED		INC	BC	;nyní přičti 3 byty pro jméno a délku
18EE		INC	BC	
18EF		INC	BC	
18F0		LD	A, (IX-#03)	;zjistí název pole
18F3		PUSH	AF	;a uschovej ho
18F4		RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
18F5		DW	#1655	;podprogram MAKE-ROOM vytvoř prostor pro proměnnou – bude zabírat BC bytů
18F7		INC	HL	;HL nyní ukazuje na 1. byte pole, kam bude uloženo jméno pole

18F8	POP	AF	;vzvedni jméno pole
18F9	LD	(HL), A	;a ulož ho
18FA	POP	DE	;vzvedni délku pole
18FB	INC	HL	;posuň ukazatel na adresu uložení délky pole
18FC	LD	(HL), E	;ulož délku pole
18FD	INC	HL	
18FE	LD	(HL), D	
18FF	INC	HL	;HL ukazuje na adresu, kam se už bude ukládat obsah
1900	PUSH	HL	;pole, přesuň ho do IX
1901	POP	IX	
1903	SCF		;signál LOAD
1904	LD	A, #FF	;signál blok dat
1906	JP	#19AE, LOADBLOCK	;pokračuj nahráním souboru do paměti

LOAD BASICovského programu a jeho proměnných.

1909	LOADPROG	EX DE, HL	;uschovej si 1. adresu začátku programu do DE
190A	LD	HL, (#5C59) <i>E-LINE</i>	;do HL adresa konce oblasti proměnných
190D	DEC	HL	;který je označen bytem #80
190E	LD	(#5C5F), IX <i>X_PTR</i>	;ulož si IX
1912	LD	C, (IX+#0B)	;do BC vyzvedni délku programu
1915	LD	B, (IX+#0C)	
1918	PUSH	BC	;ulož si délku programu
1919	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
191A	DW	#19E5	;podprogram RECLAIM-1 zrušení prostoru zruší starý ;BASIC program
191C	POP	BC	;obnov délku dat
191D	PUSH	HL	;ulož ukazatel programové oblasti a délku programu
191E	PUSH	BC	
191F	RST	#28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
1920	DW	#1655	;podprogram MAKE-ROOM vytvoření prostoru ;pro BASIC program a jeho proměnné
1922	LD	IX, (#5C5F) <i>X_PTR</i>	;obnov IX
1926	INC	HL	
1927	LD	C, (IX+#0F)	;vzvedni délku BASIC programu bez proměnných
192A	LD	B, (IX+#10)	;do BC
192D	ADD	HL, BC	;přičti k začátku uložení BASIC programu
192E	LD	(#5C4B), HL <i>VARs</i>	;nastav novou adresu začátku proměnných
1931	LD	H, (IX+#0E)	;otestuj, jestli
1934	LD	A, H	;byl přítomen příkaz LINE?
1935	AND	#C0	
1937	JR	NZ, #1943, LOADPRG1	;ne → skoč

Nastavíme číslo řadku a spustíme program.

1939	LD	L, (IX+#0D)	;vzvedni do HL číslo řádky, odkud se bude startovat
193C	LD	(#5C42), HL <i>NEWPPC</i>	;a ulož ho systémových proměnných
193F	LD	(IY+#0A), #00 <i>NSPPC</i>	;nastav pořadová číslo příkazu v řádce na první příkaz

Nyní můžeme načíst blok dat.

1943	LOADPRG1	POP DE	;obnov délku souboru
1944	POP	IX	;obnov ukazatel na první byte uložení souboru
1946	JP	#19AE, LOADBLOCK	;pokračuj nahráním souboru do paměti

Nahráje soubor do WORKSPACE a vrátí řízení do ZX ROM pro provedení ostatních kroků příkazu MERGE.

1949	MERGECONT	LD C, (IX+#0B)	;vzvedni délku nového bloku do BC
194C		LD B, (IX+#0C)	
194F		PUSH BC	;ulož ji
1950		INC BC	;vytvoř prostor délka+1
1951		RST #28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
1952		DW #0030	;podprogram BC-SPACES vytvoření BC prostoru
1954		LD (HL), #80	;do bytu „navíc“ ulož #80 (koncový znak)
1956		EX DE, HL	;přesuň začátek volného místa do HL
1957		POP DE	;obnov délku souboru
1958		PUSH HL	;ulož si začátek volného místa
1959		PUSH HL	;a ještě jednou
195A		POP IX	;a dej ho do IX
195C		CALL #19AE, LOADBLOCK	;nahráj soubor do paměti
195F		CALL #2536, DSKSTP	;zastav mechaniky
1962		POP HL	;vzvedni adresu začátku uložených dat
1963		PUSH HL	;a znovu hu ulož
1964		LD HL, #08CE	;návrátová adresa do počítače, kde se dále zpracuje
			;nahraný soubor
1967		EX (SP), HL	;dej ji na zásobník a obnov do HL začátek uložených dat
1968		JP #1700, STANDROM	;skoč na přeštránkování do ZX ROM

LOAR01

Zjistí, jestli je soubor na disketě.

IN: IX adresa hlavičky hledaného souboru +17. Hlavička je pásková
BC musí obsahovat hodnotu 17

ve DNZONE1 je jméno disku, ve FNZONE1 je jméno hledaného souboru

OUT: prohledá adresář a hledá soubor, pokud existuje, natáhne od adresy v IX
hlavičku (prvních 17 byte z diskové hlavičky)
#3E72 (SVADRA) adresa položky adresáře v buferu

196B	LOAR01	PUSH HL	;ulož si HL
196C		PUSH IX	;a ukazatel na hlavičku
196E		LD A, (IX-#11)	;do A přeči páskový typ souboru z 1. hlavičky
1971		LD (IX+#00), A	;ulož ji pro převod do 2. hlavičky
1974		CALL #19D0, FINTYP	;převeď páskovou příponu na diskovou příponu
1977		CALL #1C8F, SETACT	;roztoč mechaniku, která má stejné jméno jako ;v DNZONE1
197A		CALL #212B, FIRSTMASK	;načti položku adresáře vyhovující masce v FNZONE1
197D		JR NZ, #1995, TSTSNP	;neexistuje → skoč
197F		LD (#3E72), HL SVADRA	;ulož adresu položky adresáře v buferu do SRAM
1982		POP IX	;obnov ukazatel na hlavičku
1984		PUSH IX	;a znovu ho ulož
1986		POP DE	;a vzvedni do DE
1987		LDIR	;přenes 17 bytů položky do 2. hlavičky
1989		LD L, (IX-#11)	;příponu páskové hlavičky z 1. hlavičky
198C		LD (IX+#00), L	;ulož do 2. hlavičky
198F		XOR A	;do A nulu
1990		LD (#3E6A), A VARIA3	;ulož, není ale nijak použito
1993		POP HL	;obnov HL
1994		RET	;vrať se

Soubor nebyl nalezen. Jestli byl hledán program v BASICu, zkusíme ještě hledat soubor s příponou „S“.

1995 TESTSNP	LD	A, (#3E94) EXTEI	;vzvedni příponu souboru z diskové hlavičky
1998	CP	„P“	;je to „P“ (hlavička programu v BASICu)?
199A	JP	NZ, #1FB1, REPORTS	;ne → skoč na REPORT S „File not found“
199D	LD	A, „S“	;zkus to se snapem
199F	LD	(#3E94), A EXTEI	;ulož novou příponu souboru do diskové hlavičky
19A2	CALL	#212B, FIRSTMASK	;načti položku adresáře vyhovující masce v FNZONE1
19A5	JP	NZ, #1FB1, REPORTS	;neexistuje → skoč na REPORT S „File not found“
19A8	LD	(#3E72), HL SVADRA	;ulož adresu položky adresáře v buferu do SRAM
19AB	JP	#0394, SNPLOA	;skoč na LOAD snapu

LOADBLOCK

Nahráje soubor do paměti. V IX je adresa začátku dat, v DE je délka dat, na adrese #3E72 je adresa uložení položky adresáře v buferu.

IN: IX adresa začátku uložení dat
DE délka dat
#3E72 (SVADRA) adresa položky adresáře v buferu
v DNZONE1 je jméno disku
OUT: nahraje blok do paměti

19AE LOADBLOCK	LD	(#3E74), IX STARTADR	;ulož si počáteční adresu uložení dat
19B2	LD	(#3E76), DE LENDAT	;ulož si délku dat
19B6	CALL	#1C8F, SETACT	;roztoč mechaniku, která má stejné jméno jako ;v DNZONE1
19B9	LD	HL, (#3E74) STARTADR	;do HL počáteční adresu dat
19BC	LD	DE, (#3E76) LENDAT	;do DE délku dat
19C0	CALL	#1FA5, LOAFND	;nahrej data ze souboru

Zvýšíme adresu uložení dat o délku dat.

19C3 LOADBEND	LD	IX, (#3E74) STARTADR	;do IX počáteční adresu uložení dat
19C7	LD	DE, (#3E76) LENDAT	;do DE délku dat
19CB	ADD	IX, DE	;přičti délku k počáteční adrese
19CD	XOR	A	;nastav NZ a A=0
19CE	SCF		;nastav C
19CF	RET		;vrať se

FINTYP

Převede páskovou příponu na diskovou.

IN: IX adresa páskové hlavičky souboru
OUT: A disková přípona
EXTE1 zde je také uložena disková přípona

19D0 FINTYP	LD	A, (IX+#00)	;do A dej typ dat z páskové hlavičky
19D3	LD	HL, #10DB EXTAB	;do HL adresu přípon v ROM
19D6	CALL	#0FAD, ADDHLA	;posuň se na znak přípony
19D9	LD	A, (HL)	;vzvedni znak přípony
19DA	LD	(#3E94), A EXTEI	;ulož příponu souboru
19DD	RET		;vrať se

SAVESETPAR

Nastaví příponu souboru a vyzvedne parametry bloku dat.

IN: IX adresa páskové hlavičky souboru
OUT: DE délka dat
#3E78 (VALSYX) počáteční adresa
#3E7A (VALSYY) délka BASIC programu

19DE	SAVESETPAR	CALL #19D0, FINTYP	;převéd typ na diskovou příponu
19E1	LD	L, (IX+#0D)	;do HL vyzvedni počáteční adresu uložených dat
19E4	LD	H, (IX+#0E)	
19E7	LD	(#3E78), HL VALSYX	;a ulož ji do SRAM
19EA	LD	L, (IX+#0F)	;do HL vyzvedni délku BASIC programu
19ED	LD	H, (IX+#10)	
19F0	LD	(#3E7A), HL VALSYY	;a ulož ji do SRAM
19F3	LD	E, (IX+#0B)	;do DE vyzvedni délku souboru
19F6	LD	D, (IX+#0C)	
19F9	RET		;vrať se

SAVECONTR

Podprogram pro uložení bloku dat na disk.

IN: IX adresa páskové hlavičky souboru
HL adresa začátku ukládaných dat
v DNZONE1 je jméno disku a **v FNZONE1** je jméno souboru
OUT: data jsou uložena do souboru, na jehož páskovou hlavičku ukazuje **IX**

Vyzvedneme základní parametry z hlavičky.

19FA	SAVECONTR	LD (#3E74), HL STARTADR	;ulož si začátek dat
19FD	CALL	#19DE, SAVESETPAR	;nastav příponu jména souboru a parametry bloku
1A00	SAVRUN	PUSH DE	;ulož si délku dat
1A01	CALL	#1C8F, SETACT	;roztoč mechaniku, která má jméno jako v DNZONE1
1A04	CALL	#212B, FIRSTMASK	;načti 1. položku adresáře vyhovující masce v FNZONE1
1A07	JR	NZ, #1A33, SAVNODEL	;nenalezena → skoč

Protože už existuje soubor se stejným jménem, otestujeme, jestli se do něj může zapisovat.

1A09	CALL	#1283, GETATR	;vyzvedni atributy souboru
1A0C	BIT	2, A	;je WRITE PROTECTED?
1A0E	JR	NZ, #1A15, SAVRUN1	;ne → skoč
1A10	REPORTf	LD A, #2E	;REPORT f „File is write protected“
1A12	JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Nyní otestujeme, jestli se tiskne dotaz na přepsání souboru. Pokud ne, je přímo přepsán, jinak se systém zeptá.

1A15	SAVRUN1	LD A, (#3EEE) SNAPINF	;vyzvedni informaci, jestli jde o uložení snapu
1A18	AND	A	;je to uložení snapu?
1A19	JR	NZ, #1A30, SAVNOASK	;ano → skoč přímo na přepsání bez dotazu
1A1B	LD	A, (#3E62) AIFASK	;vyzvedni informaci, jestli se ptát na přepsání souboru
1A1E	AND	A	;ptát se?
1A1F	JR	NZ, #1A30, SAVNOASK	;ne → skoč

Provedeme dotaz na přepsání souboru.

1A21	PUSH	HL	;ulož si parametry
1A22	PUSH	DE	
1A23	LD	DE, #03AF SYSMMSG	;do DE adresa systémových hlášení
1A26	LD	A, #BE	;do A číslo položky „Rewrite old file?“ ;a dotaz „(Proceed = P)“

1A28	CALL #21BF, KEYMSG	;tiskni a čekej na klávesu
1A2B	POP DE	;obnov parametry
1A2C	POP HL	
1A2D	JP NC, #1019, REPORTF	;nepřepsat → skoč na REPORT F „Invalid file name“
1A30 SAVNOASK	CALL #1F88, DFILER	;smaž starý soubor z diskety

Uložíme soubor na disketu.

1A33 SAVNODEL	POP DE	;obnov si délku dat
1A34	LD HL, (#3E74) STARTADR	;do HL adresa začátku uložení dat
1A37	CALL #2046, SAVEFILE	;ulož soubor
1A3A	JP #19C3, LOADBEND	;skoč na ukončení rutiny a nastavení registrů

SLMANALSTR

Rozdělí řetězec na zásobníku na jméno disku a souboru a analyzuje je pro příkazy SAVE, LOAD, MERGE.

1A3D SLMASSTR	CALL #0FCF, DIVSTRING	;rozděl řetězec na zásobníku na jméno disku a souboru
1A40	CALL #1043, SETWDNM	;nastav jméno disku v DNZONE1 pro I/O
1A43	CALL #10E2, ANALWDNM	;analyzuj jméno disku v DNZONE1
1A46	JR Z, #1A49, SLMNODR	;nebylo vloženo jméno disku → skoč
1A48	INC A	;nyní měl asi být test na správnost mechaniky, ale není

Tady mělo být **JP Z, #2337, REPORTX.**

1A49 SLMNODR	EX AF, AF ⁷	;nic neznamenající instrukce, ani autor sám neví
1A4A	CALL #107C, ARRANGNM	;uprav jméno souboru v FNZONE1 na masku
1A4D	JP NZ, #1019, REPORTF	;nebylo vloženo → skoč na REPORT F „Invalid file name“
1A50	JP C, #1019, REPORTF	;použity wildchars → skoč na REPORT F „Invalid file
1A53	RET	;name“, vrať se

MOVE

Druhá varianta příkazu MOVE, kopíruje soubory.

Syntaxe: MOVE "JménoDisku1:MaskaSouboru1", "JménoDisku2:[JménoSouboru2]"

Příkaz slouží ke kopírování souborů z diskety na disketu. „JménoDisku1“ je jméno zdrojového disku, JménoDisku2 je jméno cílového disku. Jsou zkopírovány všechny soubory, které vyhovují první masce. Pokud není „JménoSouboru2“ zadáno, je soubor uložen pod stejným jménem na cílovém disku. V „MasceSouboru“ lze použít wildchars (hvězdičkovou konvenci).

1A54 COPYF	CALL #1C6B, SETCOPYNM	;analyzuj druhý řetězec
1A57	PUSH AF	;ulož si příznaky zpracování cílové masky souboru
1A58	LD HL, #3E80 DNZONE1	;do HL adresa 1. jména disku pro I/O
1A5B	LD DE, #3E95 DNZONE2	;do DE adresa 2. jména disku pro I/O
1A5E	LD BC, #15	;jméno disku a maska má 21 bytů
1A61	LDIR	;přenes jméno cílového disku a nové jméno souboru
1A63	CALL #1C6B, SETCOPYNM	;zpracuj první řetězec
1A66	PUSH AF	;ulož si příznaky zpracování zdrojové masky souboru
1A67	LD HL, #3E80 DNZONE1	;do HL adresa jména zdrojového disku
1A6A	LD DE, #3E95 DNZONE2	;do DE adresa jména cílového disku
1A6D	LD BC, #0A	;délka jména disku je 10 bytů
1A70	CALL #1F0E, VERIFY	;porovnej je
1A73	JR NZ, #1A9A, COPYF2	;rozdílné → skoč

Kopíruje se na jedné disketě. Zkontrolujeme použití wildchars, protože při kopírování na jedné disketě se nesmí používat.

1A75	POP	AF	;obnov příznaky zpracování 1. masky
1A76	JP	C, #1019, REPORTF	;byly použity wildchars →skoč na REPORT F „Invalid ;file name“
1A79	POP	AF	;obnov příznaky zpracování 2. masky
1A7A	JP	C, #1019, REPORTF	;byly použity wildchars → skoč na REPORT F „Invalid ;file name“

Nyní porovnáme jména souborů, protože při kopírování na jedné disketě nesmí být stejné.

1A7D	LD	HL, #3E8A FNZONE1	;do HL adresa první masky
1A80	LD	DE, #3E9F FNZONE2	;do DE adresa druhé masky
1A83	LD	BC, #0A	;délka jména je 10 znaků
1A86	CALL	#1F0E, VERIFY	;porovnej je
1A89	JP	Z, #1019, REPORTF	;stejně → skoč na REPORT F „Invalid file name“

Nyní porovnáme přípony, protože ty musí zůstat taky stejné.

1A8C	LD	A, (#3E94) EXTE1	;vyzvedni příponu první masky
1A8F	LD	HL, #3EA9 EXTE2	;do HL adresa přípony druhé masky
1A92	CP	(HL)	;porovnej je
1A93	JP	NZ, #1019, REPORTF	;různé → skoč na REPORT F „Invalid file name“
1A96	LD	B, #FF	;do B příznak kopírování jednoho souboru
1A98	JR	#1AA9, COPYF4	;pokračuj v provádění příkazu

Kopíruje se z diskety na disketu. Nastavíme počet kopírovaných souborů.

1A9A COPYF2	POP	AF	;obnov příznaky zpracování 1. masky
1A9B	LD	B, #00	;do B příznak kopírování více souborů
1A9D	JR	C, #1AA5, COPYF3	;byly použity wildchars? ano → skoč
1A9F	POP	AF	;obnov příznaky zpracování 2. masky
1AA0	JR	C, #1AA9, COPYF4	;byly použity wildchars? ano → skoč
1AA2	DEC	B	;do B příznak kopírování jednoho souboru
1AA3	JR	#1AA9, COPYF4	;pokračuj v provádění
1AA5 COPYF3	POP	AF	;obnov příznaky zpracování 2. masky
1AA6	JP	NC, #1019, REPORTF	;nejsou wildchars → skoč na REPORT F „Invalid file ;name“

Nyní zkopírujeme soubory. V B je buď #FF pro kopírování jednoho souboru, nebo #00 pro kopírování více souborů.

1AA9 COPYF4	LD	C, #00	;nuluj počítadlo zkopírovaných souborů
1AAB	LD	(#C000H), BC	;toto je jedna z nejhrošších chyb v MDOSu. Sám autor ;by snad musel být v nedefinovaném stavu, aby zde ;tohle vložil. Jaké následky toto má, to si vydedukujte ;samí (jsou však hrozné)

V opravené verzi MDOSu 1.0 je tato instrukce opravena. Vypadá to takto:

1AAB	NOP
1AAC	NOP
1AAD	NOP
1AAE	NOP

Nyní zjistíme velikost volné paměti, kterou můžeme využívat při kopírování.

1AAF	PUSH	BC	;ulož si počítadlo kopírovaných souborů
1AB0	LD	DE, (#5C65) STKEND	;do DE začátek volné paměti

1AB4	LD	HL, (#5CB2) RAMTOP	;do HL adresa posledního byte pro BASIC
1AB7	DEC	H	;sniž HL o 256
1AB8	SBC	HL, DE	;odečti začátek volné paměti
1ABA	JR	NC, #1AC1, COPYF5	;je nějaká volná paměť? ano → skoč
1ABC REPROT4	LD	A, #03	;REPORT 4 „Out of memory“
1ABE	JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Otestujeme, jestli se nám tam vejde alespoň jeden sektor.

1AC1 COPYF5	LD	A, H	;dej H do
1AC2	SRL	A	;vyděl dvěma – je to alespoň 512 bytů?
1AC4	JR	Z, #1ABC, REPORT4	;ne → skoč na REPORT 4 „Out of memory“
1AC6	LD	(#3E78), A VALSYXlo	;ulož si počet sektorů, kolik jich jde načíst do paměti
1AC9	LD	(#3E7A), DE VALSY	;a ulož si začátek buferu pro kopírování
1ACD	LD	A, #FF	;prohledávej od první položky adresáře
1ACF	LD	(#3E79), A VALSYXhi	;ulož si do SRAM

Najdeme soubor, který vyhovuje 1. masce.

1AD2 COPYLOOP	CALL	#1C8F, SETACT	;roztoč zdrojovou mechaniku, která má stejné jméno jako v DNZONE1
1AD5	LD	A, (#3E79) VALSYXhi	;do A číslo položky, od které budeme prohledávat zdrojový disk
1AD8	CALL	#212D, NEXTMASK	;načti položku adresáře od A vyhovující 1. masce
1ADB	LD	(#3E79), A VALSYXhi	;ulož si číslo nalezené položky
1ADE	JP	NZ, #1C06, ENDCOPY	;nenalezena → skoč
1AE1	CALL	#1283, GETATR	;vyzvedni atributy souboru
1AE4	BIT	3, A	;je READ PROTECTED?
1AE6	JP	Z, #1FBD, REPORTe	;ano → skoč na REPORT e „File is read protected“

Uložíme si hlavičku nalezeného souboru z buferu do SRAM.

1AE9	LD	DE, #3EB4 SVHEAD	;do DE adresa pro schování hlavičky položky v SRAM
1AEC	LD	BC, #0020	;délka jedné položky je 32 bytů
1AEF	LDIR		;zkopíruj ji do SRAM
1AF1	LD	HL, #3EC5 SVFSC	;do HL adresa prvního sektoru souboru souboru
1AF4	LD	E, (HL)	;vyzvedni ho do DE
1AF5	INC	HL	
1AF6	LD	D, (HL)	
1AF7	LD	(#3E74), DE STARTADR	;a ulož ho do SRAM
1AFB	CALL	#1C56, CHNGDRNM	;zaměň jména zdrojového a cílového disku a masky
1AFE	POP	BC	;obnov si počítadlo kopírovaných souborů a příznak
1AFF	PUSH	BC	;a zase ho ulož
1B00	INC	B	;kopíruje se jenom jeden soubor?
1B01	JR	Z, #1B13, COPYF6	;ano → skoč
1B03	LD	HL, #3EB4 SVHEAD	;do HL adresa uložení hlavičky položky v SRAM
1B06	LD	A, (HL)	;vyzvedni příponu do A
1B07	LD	(#3E94), A EXTEI	;a ulož příponu souboru do masky cílového disku
1B0A	INC	HL	;posuň se na jméno souboru
1B0B	LD	DE, #3E8A FNZONEI	;do DE adresa masky souboru cílového disku
1B0E	LD	BC, #000A	;10 znaků
1B11	LDIR		;zkopíruj jméno
1B13 COPYF6	CALL	#1C8F, SETACT	;roztoč cílovou mechaniku, která má stejné jméno jako v DNZONE1
1B16	CALL	#217B, ERAVAR	;vymaž pomocné proměnné MDOSu

1B19	CALL #1F66, DELALLFIL	;smaž soubor odpovídající 2. masce na cílovém disku
1B1C	CALL #215C, FIRSTEMPTY	;najdi 1. volnou položku adresáře od začátku
1B1F	JP NZ, #2031, REPORTV	;není → skoč na REPORT V „Directory full“
1B22	POP BC	;obnov si počítadlo zkopírovaných souborů a příznak
1B23	PUSH BC	;a zase ho ulož
1B24	PUSH HL	;ulož si ukazatel na volnou položku adresáře v buferu
1B25	EX DE, HL	;a dej ji do DE
1B26	INC B	;kopíruje se jeden soubor?
1B27	JR Z, #1B33, COPYFONE	;ano → skoč

Přesuneme uchovanou hlavičku do volné položky adresáře.

1B29	LD HL, #3EB4 SVHEAD	;do HL adresa uložení hlavičky položky v SRAM
1B2C	LD BC, #0020	;délka položky je 32 bytů
1B2F	LDIR	;přesuň ji do volné položky adresáře
1B31	JR #1B48, COPYFILE	;skoč na přesun souboru

Přesuneme do volné položky adresáře novou hlavičku, jako jméno a příponu však použijeme cílovou masku.

1B33 COPYFONE	LD A, (#3E94) EXTEI	;vyzvedni příponu cílové masky
1B36	LD (DE), A	;a ulož ji do přípony v adresáři v buferu
1B37	INC DE	;posuň se na jméno souboru v adresáři v buferu
1B38	LD HL, #3E8A FNZONEI	;do HL adresa uložení cílového jména souboru
1B3B	LD BC, #000A	;kopírujeme jenom 10 znaků
1B3E	LDIR	;zkopíruj jméno
1B40	LD HL, #3EBF SVINF	;do HL adresa informací o načtené položce v SRAM
1B43	LD BC, #0015	;délka zbývajících informací je 21 bytů
1B46	LDIR	;přesuň je do volné položky adresáře

Najdeme první volný sektor ve FAT a vytvoříme si cílový soubor jako soubor s nulovou délkou.

1B48 COPYFILE	LD HL, #0000	;FAT tabulku budeme prohledávat od začátku
1B4B	CALL #20F6, FIEMPTYFAT	;najdi prázdnou položku FAT od HL na cílovém disku
1B4E	JP NZ, #20BC, RETREP	;neexistuje → skoč na REPORT U „Disk full“
1B51	LD (#3E76), HL LENDAT	;ulož si číslo prvního sektoru na cílovém disku do SRAM
1B54	LD DE, #0C00	;do DE příznak „soubor s nulovou délkou“
1B57	CALL #1D1E, WRTOFAT	;zapiš do položky FAT obsah DE na cílovém disku
1B5A	EX DE, HL	;dej do DE číslo prvního sektoru
1B5B	POP HL	;obnov ukazatel na položku adresáře v buferu, kterou
1B5C	LD A, #11	;vyplňujeme a posuň se na adr. uložení prvního sektoru
1B5E	CALL #0FAD, ADDHLA	
1B61	LD (HL), E	;uloží si číslo prvního sektoru
1B62	INC HL	;do položky adresáře
1B63	LD (HL), D	
1B64	CALL #1E65, WSCADR	;zapiš sektor adresáře na cílovém disku
1B67	CALL #1D9D, WFATIFCH	;zapiš FAT na cílovém disku, pokud byla změněna
1B6A COPYRD	CALL #1C56, CHNGDRNM	;zaměň jména zdrojového a cílového disku a masky
1B6D	CALL #1C8F, SETACT	;roztoč zdrojovou mechaniku, která má stejné jméno jako v DNZONE1
1B70	CALL #217B, ERAVAR	;vymaž pomocné proměnné MDOSu
1B73	LD DE, (#3E7A) VALSYY	;do DE adresa buferu v paměti
1B77	LD HL, (#3E74) STARTADR	;do HL číslo prvního sektoru uložení souboru na zdrojovém disku
1B7A	LD A, (#3E78) VALSYXlo	;do A počet sektorů, kolik jich jde načíst do paměti

Naplňíme bufer ze zdrojového disku.

1B7D	COPYRDSC	PUSH AF	;ulož si počet sektorů
1B7E		PUSH HL	;a číslo sektoru
1B7F		CALL #1DF9, LOGFYZ	;převod logický sektor na fyzický sektor a stopu
1B82		EX DE, HL	;dej do HL adresu pro uložení sektoru
1B83		LD DE, #0100	;jeden sektor, 255 opakování
1B86		CALL #22A2, BREADA	;načti sektor
1B89		EX (SP), HL	;vyzvedni číslo sektoru a ulož si adresu uložení dat
1B8A		CALL #1CF1, GETWTEST	;načti položku FAT a otestuj chybu
1B8D		BIT 3, D	;poslední sektor?
1B8F		JR NZ, #1B9C, CPYRDLST	;ano → skoč
1B91		EX DE, HL	;dej do HL číslo dalšího sektoru
1B92		POP DE	;obnov adresu uložení
1B93		POP AF	;a počítadlo sektorů
1B94		DEC A	;sniž počítadlo
1B95		JR NZ, #1B7D, COPYRDSC;	ještě není plný bufer → skoč na načtení dalšího sektoru
1B97		LD (#3E74), HL STARTADR	;ulož si číslo dalšího sektoru, který se bude číst ze zdrojového disku
1B9A		JR #1BB2, CPYFULB	;skoč na uložení buferu na cílový disk

Byl načten poslední sektor souboru, nastavíme parametry pro ukončení souboru.

1B9C	CPYRDLST	PUSH DE	;ulož si obsah poslední položky
1B9D		CALL #1C56, CHNGDRNM	;zaměň jména zdrojového a cílového disku a masky
1BA0		CALL #1C8F, SETACT	;roztoč cílovou mechaniku, která má stejné jméno jako v DNZONE1
1BA3		CALL #217B, ERAVAR	;vymaž pomocné proměnné MDOSu
1BA6		POP DE	;obnov si obsah poslední položky
1BA7		POP AF	;vyzvedni hodnotu ze zásobníku
1BA8		POP AF	;vyzvedni počítadlo sektorů
1BA9		PUSH DE	;ulož si obsah poslední položky
1BAA		LD B, A	;dej počítadlo sektorů do B
1BAB		LD A, (#3E78) VALSYXlo	;a vyzvedni počet sektorů, které se vejdou do buferu
1BAE		SUB B	;odečti počítadlo – v A je počet načtených sektorů
1BAF		INC A	;zvyš o jedničku
1BB0		JR #1BC2, COPYBUF	;skoč na vyprázdnění buferu na disk

Je plný bufer, nastavíme parametry pro vyprázdnění na cílový disk.

1BB2	CPYFULB	CALL #1C56, CHNGDRNM	;zaměň jména zdrojového a cílového disku a masky
1BB5		CALL #1C8F, SETACT	;roztoč cílovou mechaniku, která má stejné jméno jako v DNZONE1
1BB8		CALL #217B, ERAVAR	;vymaž pomocné proměnné MDOSu
1BBB		LD HL, #8C00	;do HL příznak „nebyl konec souboru“
1BBE		PUSH HL	;a ulož na zásobník
1BBF		LD A, (#3E78) VALSYXlo	;do A počet sektorů, které jdou načíst do buferu (nyní je bufer plný)

Uložíme bufer na disk.

1BC2	COPYBUF	LD DE, (#3E7A) VALSYY	;vyzvedni adresu začátku buferu
1BC6		LD HL, (#3E76) LENDAT	;a číslo prvního sektoru, který se bude zapisovat na cílový disk
1BC9		PUSH AF	;ulož si počítadlo souborů

Budeme postupně zapisovat sektory z buferu.

1BCA COPYWSC	PUSH HL	;ulož číslo sektoru
1BCB	CALL #1DF9, LOGFYZ	;převod logický sektor na fyzický sektor a stopu
1BCE	EX DE, HL	;dej do HL adresu v buferu
1BCF	LD DE, #0100	;jeden sektor, 255 opakování
1BD2	LD A, (#3E6B) WORKDR	;do A drive, se kterým se pracuje
1BD5	CALL #2296, BWRITE	;zapiš sektor
1BD8	POP DE	;do DE číslo sektoru
1BD9	POP AF	;obnov počítadlo sektorů
1BDA	DEC A	;sníž o jeden
1BDB	JR Z, #1BEF, COPYIFALL	;byl zapsán poslední sektor → skoč
1BDD	PUSH AF	;ulož si počítadlo
1BDE	EX DE, HL	;dej do DE adresu v buferu a do HL číslo sektoru

Najdeme další volnou položku ve FAT a připojíme ji do stezky souboru.

1BDF	PUSH DE	;ulož si adresu v buferu
1BE0	PUSH HL	;a číslo naposledy zapisovaného sektoru
1BE1	CALL #20F6, FIEMPTYFAT	;najdi prázdnou položku FAT od HL
1BE4	JR NZ, #1C1C, COPYNOEM;	neexistuje → skoč
1BE6	POP DE	;obnov číslo naposledy zapisovaného sektoru
1BE7	EX DE, HL	;zaměň čísla sektorů
1BE8	CALL #1D1E, WRTOFAT	;zapiš do položky FAT obsah DE
1BEB	EX DE, HL	;do HL dej číslo sektoru, který se bude teď zapisovat
1BEC	POP DE	;obnov si adresu v buferu
1BED	JR #1BCA, COPYWSC	;skoč na zapsání dalšího sektoru

Byl zapsán celý bufer.

1BEF COPYIFALL	EX DE, HL	;do HL adresu v buferu
1BF0	POP DE	;vzvedni obsah poslední položky
1BF1	BIT 7, D	;byl konec souboru?
1BF3	RES 7, D	;zruš 7. bit
1BF5	JR NZ, #1C29, CPYNOEND;	ne → skoč

Při naplňování buferu se narazilo na konec souboru. Musíme tedy zapsat koncovou značku souboru.

1BF7	CALL #1D1E, WRTOFAT	;zapiš do položky FAT obsah DE
1BFA	CALL #1D9D, WFATIFCH	;zapiš FAT, pokud byla změněna
1BFD	CALL #1C56, CHNGDRNM	;zaměň jména zdrojového a cílového disku a masky
1C00	POP BC	;obnov čítač zkopírovaných souborů a příznak
1C01	INC C	;zvyš počet zkopírovaných souborů
1C02	PUSH BC	;a ulož na zásobník
1C03	JP #1AD2, COPYLOOP	;a skoč na kopírování dalšího souboru

Konec kopírování, výpis konečných informací.

1C06 ENDCOPY	LD A, #FE	;kanál -2 (horní část obrazovky)
1C08	RST #28	;volej podprogram pro volání rutiny ZX ROM
1C09	DW 1601	;podprogram CHAN-OPEN otevření kanálu
1C0B	LD A, #0D	;nový řádek
1C0D	RST #10	;tiskni
1C0E	POP BC	;vzvedni počítadlo kopírovaných souborů
1C0F	LD B, #00	;do B nula
1C11	CALL #0FA6, BCPRT	;piš BC na obrazovku
1C14	XOR A	;položka 0 - „File(s) copied.“

1C15	LD	DE, #1C44	<i>TXTMOVE</i>	;do DE adresa tabulky příkazu MOVE
1C18	CALL	#01C8,	PRTMES	;piš text položky
1C1B	RET			;vrať se přes RETURN do ZX ROM

Pokud dojde k chybě při zápisu, je stezka souboru regulérně ukončena (aby na disketě nevznikl zmatek) – do posledního sektoru se zapíše #0C00.

1C1C	COPYNOEM	POP	HL	;vyzvedni číslo posledního sektoru
1C1D	LD	DE, #0C00		;do DE příznak soubor s nulovou délkou
1C20	CALL	#1D1E,	WRTOFAT	;zapiš do položky FAT obsah DE
1C23	CALL	#1D9D,	WFATIFCH	;zapiš FAT, pokud byla změněna
1C26	JP	#20BC,	RETREP	;skoč na REPORT U „Disk full“

Byl zapsán celý bufer, ale ještě nebyl zkopírován celý soubor. Ukončíme prozatím stezku souboru (aby při nějaké chybě při čtení nevznikl na cílové disketě zmatek) a pokračujeme na naplnění buferu.

1C29	CPYNOEND	PUSH	HL	;ulož si číslo naposledy zapsaného sektoru
------	----------	------	----	--

Najdeme volný sektor na cílové disketě.

1C2A	CALL	#20F6,	FIEMPTYFAT	;najdi prázdnou položku FAT od HL
1C2D	JR	NZ, #1C1C,	COPYNOEM	;není → skoč
1C2F	POP	DE		;do DE číslo naposledy zapsaného sektoru
1C30	EX	DE, HL		;zaměň čísla sektorů
1C31	CALL	#1D1E,	WRTOFAT	;zapiš do položky FAT obsah DE
1C34	EX	DE, HL		;zaměň čísla zpět

Ukončíme stezku souboru pro bezpečnost.

1C35	LD	DE, #0C00		;do DE příznak soubor s nulovou délkou	
1C38	CALL	#1D1E,	WRTOFAT	;zapiš do položky FAT obsah DE	
1C3B	LD	(#3E76),	HL	<i>LENDAT</i>	;ulož do SRAM jako sektor, do kterého se bude zapisovat
1C3E	CALL	#1D9D,	WFATIFCH	;zapiš FAT, pokud byla změněna	
1C41	JP	#1B6A,	COPYRD	;skoč na načtení dalších sektorů do buferu	

TXTMOVE

Tabulka textů příkazu MOVE.

1C44	TXTMOVE	DB	#FF	;invertovaný znak
			Položka 0	
1C45			20 46 69 6C 65 28 73 29 20 63 6F 70 69 65 64 2E 8D	;File(s) copied.

CHANGEDRNM

Zamění jména zdrojového a cílového disku i s maskami.

IN: jm. disku v DNZONE1 a DNZONE2, masky souborů v FNZONE1 a FNZONE2
OUT: jm. disku a masky jsou zaměněny

1C56	CHNGDRNM	LD	HL, #3E80	<i>DNZONE1</i>	;do HL adresa jména zdrojového disku
1C59	LD	DE, #3E95	<i>DNZONE2</i>		;do DE adresa jména cílového disku
1C5C	LD	BC, #0015			;21 znaků
1C5F	PUSH	AF			;ulož si A

Provedeme přesun.

1C60	CHANGDR1	LD	A, (DE)	;vyzvedni znak jména disku a masky z DNZONE2
1C61	LDI			;přesuň znak z DNZONE1 do DNZONE2
1C63	DEC	HL		;posuň ukazatel o jeden zpět v DNZONE1

1C64	LD	(HL), A	;a ulož znak z DNZONE2 do DNZONE1
1C65	INC	HL	;další znak ve jménu disku a souboru v DNZONE1
1C66	JP	PE, #1C60, CHANGDR1	;opakuj BC-krát
1C69	POP	AF	;obnov AF
1C6A	RET		;vrať se

SETCOPYNM

Rozdělí řetězec na zásobníku na jméno souboru a disku do FNZONE1 a DNZONE1, analyzuje jméno disku a souboru pro příkaz MOVE.

1C6B SETCOPYNM	CALL	#0FCF, DIVSTRING	;rozděl řetězec na zásobníku na jméno disku a souboru
1C6E	CALL	#1043, SETWDNM	;nastav jméno disku v DNZONE1 pro I/O
1C71	CALL	#10E2, ANALWDNM	;analyzuj jméno disku v DNZONE1
1C74	JR	C, #1C7B, SETCOPYNI	;bylo vloženo jméno disku → skoč
1C76	LD	A, #2A	;REPORT b „Bad volume name“
1C78	JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM
1C7B SETCOPYNI	INC	A	;chybná identifikace disku?
1C7C	JP	Z, #2337, REPORTX	;ano → skoč na report

Nastavíme a zkontrolujeme jméno souboru a použití wildchars v příponě.

1C7F	CALL	#107C, ARRANGNM	;uprav jméno souboru v FNZONE1 na masku
1C82	PUSH	AF	;ulož si příznaky úprav
1C83	LD	A, (#3E94) EXTEI	;vzvedni příponu masky
1C86	CP	„?“	;je to otazník?
1C88	JR	NZ, #1C8D, SETCPYN2	;ne → skoč
1C8A	POP	AF	;obnov příznaky úprav
1C8B	SCF		;nastav příznak „použito wildchars“
1C8C	RET		;vrať se
1C8D SETCPYN2	POP	AF	;obnov příznaky
1C8E	RET		;vrať se

SETACT

Tento podprogram nastaví drive podle jména v DNZONE1 jako drive, se kterým se bude pracovat. Prohledá všechny jména drivů a pokud nenajde hledané, načte parametry všech připojených drivů z disket a zkusí to znovu.

IN: DNZONE1 jméno hledaného drivu
OUT: Z takový drive byl nalezen
NZ drive s takovým jménem není

1C8F SETACT	PUSH	BC	;ulož si registry
1C90	PUSH	DE	
1C91	PUSH	HL	
1C92	PUSH	AF	
1C93	XOR	A	;nyní je nulování systémových proměnných, které ale
1C94	LD	(#3E68), A VARIA1	;nejsou nijak systémem použity. Asi je to pozůstatek
1C97	LD	(#3E69), A VARIA2	;z ladících rutin.
1C9A	DEC	A	;do A dej 255
1C9B	LD	(#3E6A), A VARIA3	;taky bez významu
1C9E	CALL	#10E2, ANALWDNM	;analyzuj jméno disku v DNZONE1
1CA1	JR	NZ, #1CA8, OKANALW	;je v pořádku → skoč

V DNZONE1 není jméno disku.

1CA3	LD	A, #3B	;REPORT s „Internal error“
------	----	--------	----------------------------

1CA5	JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM
1CA8 OKANALW	JR	C, #1CB9, SETNAME	;nebylo vloženo určení mechanika A–D → skoč
1CAA	INC	A	;otestuj, jestli byla vložena správná mechanika
1CAB	JR	NZ, #1CB2, SETDRIVE	;ano → skoč na změnu mechaniky
1CAD	LD	A, #20	;REPORT X „Bad device type“
1CAF	JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Protože jako jméno mechaniky bylo použito určení mechaniky A–D, je třeba udělat změnu mechaniky, se kterou se pracuje.

1CB2 SETDRIVE	DEC	A	;uprav číslo mechaniky na rozsah 0–3
1CB3	LD	(#3E6B), A <i>WORKDR</i>	;nastav jako disk, se kterým se bude pracovat
1CB6	JP	#1EA5, GETPARI	;načti BOOT a nastav parametry disku

Nyní se musíme nastavit disk, se kterým se bude pracovat, podle jména disku.

1CB9 SETNAME	CALL	#1F16, SETDRV	;hledej drive se stejným jménem jako v DNZONE1
1CBC	JR	Z, #1CEB, SETRET	;našel drive → skoč na návrat
1CBE	CALL	#1F49, INITALLDR	;nastav parametry všech připojených disků z BOOTů
1CC1	CALL	#1F16, SETDRV	;hledej drive se stejným jménem jako v DNZONE1
1CC4	JR	Z, #1CEB, SETRET	;našel → skoč
1CC6	LD	DE, #03AF <i>SYMSG</i>	;do DE tabulka chybových hlášení
1CC9	LD	A, #3C	;REPORT „Please insert volume“ a dotaz „(Retry = R)“
1CCB	CALL	#21BF, KEYMSG	;tiskni hlášení a čekej na klávesu P nebo R
1CCE	JR	C, #1CB9, SETNAME	;stisknuto P, R → skoč na opakování
1CD0	LD	A, #2C	;REPORT d „Volume not found“
1CD2	JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

CMPDSK

Načte BOOT z diskety a porovná jméno diskety se jménem disku v SRAM. Pokud jsou rozdílné, nastaví ho jako nové jméno disku a nastaví nové parametry z BOOTu.

IN: –

OUT: Z jméno diskety v drivu a jméno drivu je stejné

NZ jméno diskety bylo jiné, musely se nastavit parametry z BOOTu

1CD5 CMPDSK	PUSH	BC	;ulož si registry
1CD6	PUSH	DE	
1CD7	PUSH	HL	
1CD8	PUSH	AF	
1CD9	CALL	#1E7E, RDBOOT	;načti BOOT z diskety drivu, se kterým se pracuje
1CDC	CALL	#2199, NAMEDISK	;do HL adresa jména drivu v SRAM
1CDF	LD	DE, #3AC0	;do DE adresa jména diskety v BOOTu
1CE2	LD	BC, #000C	;porovnáme 12 byte (jméno + dva náhodné byty)
1CE5	CALL	#1F0E, VERIFY	;porovnej je
1CE8	JP	NZ, #1EAB, SETPARAM	;jsou rozdílné → skoč na nastavení parametrů z BOOTu
1CEB SETRET	POP	AF	;obnov registry
1CEC	POP	HL	
1CED	POP	DE	
1CEE	POP	BC	
1CEF	CP	A	;nastav Z – jméno diskety v drivu je stejné jako jméno
1CF0	RET		;drivu v SRAM vrať se

GETWITHTEST

Načte obsah položky v HL ve FAT a zjistí, jestli není poškozená FAT.

IN: HL číslo položky FAT tabulky
OUT: DE obsah položky HL ve FAT tabulce
HL číslo položky FAT tabulky

1CF1 GETWTEST CALL #1D04, GETFAT ;vzvedni obsah položky v HL do DE

Nyní otestujeme, jestli to není vadný, systémový nebo prázdný sektor.

1CF4	PUSH AF	;schovej si AF
1CF5	LD A, D	;do A vyšší byte obsahu položky
1CF6	CP #0D	;systémový nebo vadný sektor?
1CF8	JR Z, #1CFF, REPORT1	;ano → skoč na REPORT 1 „Corrupted FAT structure“
1CFA	OR E	;volný sektor?
1CFB	JR Z, #1CFF, REPORT1	;ano → skoč na REPORT 1 „Corrupted FAT structure“
1CFD	POP AF	;obnov AF
1CFE	RET	;vrať se
1CFF REPORT1	LD A, #34	;REPORT 1 „Corrupted FAT structure“
1D01	JP #0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

GETFAT

Vyzvedává obsah položky v HL z tabulky FAT bez testu chyby ve FAT.

IN: HL číslo položky FAT
OUT: DE obsah položky HL ve FAT tabulce
HL číslo položky FAT

1D04 GETFAT	PUSH HL	;schovej si číslo položky
1D05	CALL #1D46, READFATSC	;načti sektor FAT tabulky, kde se nachází daná položka ;a vypočti adresu uložení položky
1D08	JR C, #1D16, IFODD	;lichá adresa → skoč

Obsah položky začíná na sudé adrese.

1D0A	LD E, (HL)	;nižší byte obsahu položky do E
1D0B	INC HL	;posuň se na byte
1D0C	LD A, (HL)	;vyšší byte položky do A
1D0D	AND #F0	;vyber horní 4 bity
1D0F	RRCA	;posuň je dolů
1D10	RRCA	
1D11	RRCA	
1D12	RRCA	
1D13	LD D, A	;předej do D, v DE je obsah položky
1D14	POP HL	;obnov HL
1D15	RET	;vrať se

Obsah položky začíná na liché adrese.

1D16 IFODD	LD A, (HL)	;vyšší byte obsahu položky do A
1D17	AND #0F	;vyber dolní 4 bity
1D19	LD D, A	;předej do D
1D1A	INC HL	;posuň se na nižší
1D1B	LD E, (HL)	;nižší byte obsahu položky do E, v DE je obsah položky
1D1C	POP HL	;obnov HL
1D1D	RET	;vrať se

WRTOFAT

Zapiše do FAT obsah DE do položky v HL.

**IN: HL číslo logického sektoru, do něhož se bude zapisovat ve FAT
DE hodnota, která se do FAT zapiše**

OUT: zapiše DE do položky FAT v HL

1D1E WRTOFAT	PUSH HL	;ulož registry
1D1F	PUSH DE	
1D20	CALL #1D46, READFATSC	;načti sektor FAT tabulky, kde je uložen sektor v HL
1D23	LD A, #FF	;do A příznak „FAT tabulka změněna“
1D25	LD (#3E6C), A <i>CHNGFLAG</i>	;ulož
1D28	POP DE	;obnov obsah DE
1D29	PUSH DE	;a zase ho ulož
1D2A	JR C, #1D3C, WISODD	;lichá položka → skoč

Číslo sektoru v HL je sudé, zapisuje se do vyšších bytů.

1D2C	LD (HL), E	;ulož nižší část
1D2D	INC HL	;posuň se na vyšší část
1D2E	LD A, D	;dej ji do A
1D2F	RRCA	;posuň ji nahoru
1D30	RRCA	
1D31	RRCA	
1D32	RRCA	
1D33	LD D, A	;dej ji do D
1D34	LD A, (HL)	;vyzvedni do A informace z vedlejší položky
1D35	AND #0F	;ponech jen spodní bity
1D37	OR D	;přidej vyšší část
1D38	LD (HL), A	;ulož ji zpět do FAT
1D39	POP DE	;obnov registry
1D3A	POP HL	
1D3B	RET	;vrať se

Číslo sektoru v HL je liché, zapisuje se do nižších bitů.

1D3C WIFODD	LD A, (HL)	;vyzvedni informace z vedlejší položky
1D3D	AND #F0	;ponech horní bity
1D3F	OR D	;přidej nižší část
1D40	LD (HL), A	;ulož ji do FAT
1D41	INC HL	;posuň se na vyšší část
1D42	LD (HL), E	;ulož vyšší část
1D43	POP DE	;obnov registry
1D44	POP HL	
1D45	RET	;vrať se

READFATSC

Načte sektor FAT, ve kterém je uložen daná položka v HL, do buferu.

IN: HL číslo položky ve FAT

OUT: sektor FAT, ve kterém se nachází daná položka, je načten do FATBUF

HL adresa uložení položky v FATBUF

NC sudá

C lichá

Nejdříve otestujeme, jestli vůbec existuje taková položka FAT.

1D46	READFATSC	PUSH BC	;ulož si BC
1D47	LD	BC, #06A9	;do BC 1705 – počet položek FAT tabulky
1D4A	AND	A	;nuluj CY
1D4B	SBC	HL, BC	;odečti BC od HL
1D4D	JR	C, #1D54, NOHIGHER	;je číslo položky větší než je maximum? ne → skoč

Taková položka neexistuje.

1D4F	LD	A, #3B	;REPORT s „Internal error“
1D51	JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Najdeme požadovaný sektor.

1D54	NOHIGHER	ADD HL, BC	;přičti BC zpět k HL
1D55	LD	C, #00	;v C bude počítadlo sektorů – na začátku nula
1D57	LD	DE, #0155	;do DE 341-počet položek v jednom sektoru FAT
1D5A	AND	A	;nuluj příznak CY

1D5B	CALCSCFAT	INC C	;zvětší číslo sektoru
1D5C	SBC	HL, DE	;odečti od HL počet položek jednoho sektoru
1D5E	JR	NC, #1D5B, CALCSCFAT	;ještě to není ten sektor → skoč
1D60	ADD	HL, DE	;přičti zpět

Vypočteme relativní adresu uložení položky v buferu.

1D61	LD	D, H	;dej relativní položku do DE
1D62	LD	E, L	
1D63	ADD	HL, HL	;vynásob HL třemi
1D64	ADD	HL, DE	
1D65	SRL	H	;a vyděl dvěma
1D67	RR	L	;v HL je nyní adresa položky v paměti

Nyní zkontrolujeme, jestli již takový sektor není v buferu.

1D69	PUSH AF		;ulož si příznak sudá/lichá
1D6A	LD	A, (#3E6E) FATDR	;do A číslo drivu pro poslední práci s FAT
1D6D	LD	B, A	;ulož do B
1D6E	LD	A, (#3E6B) WORKDR	;do A číslo drivu, se kterým se pracuje
1D71	CP	B	;jsou stejné?
1D72	JR	NZ, #1D7A, MUSTREAD	;ne → skoč na načtení sektoru
1D74	LD	A, (#3E6D) FATSC	;do A číslo naposledy čteného sektoru FAT
1D77	CP	C	;porovnej s vypočítaným
1D78	JR	Z, #1D96, RDFATPOL	;stejně → skoč

Musíme načíst sektor FAT do buferu.

1D7A	MUSTREAD	PUSH HL	;ulož registry
1D7B		PUSH BC	
1D7C	CALL	#1D9D, WFATIFCH	;zapiš FAT, pokud byla změněna
1D7F	POP	BC	;obnov číslo sektoru
1D80	LD	A, C	;dej číslo sektoru do A
1D81	LD	(#3E6D), A FATSC	;ulož číslo sektoru FAT jako naposledy čtený
1D84	LD	B, #00	;číslo stopy 0
1D86	LD	DE, #0101	;jeden sektor, žádné opakování
1D89	LD	HL, #3C00 FATBUF	;do HL adresa pro uložení
1D8C	CALL	#22A2, BREADA	;načti sektor FAT

1D8F	POP	HL	;obnov relativní adresu položky
1D90	LD	A, (#3E6B) <i>WORKDR</i>	;do A drive, se kterým se pracuje
1D93	LD	(#3E6E), A <i>FATDR</i>	;ulož ho jako drive pro práci s FAT

Vypočteme absolutní adresu uložení položky v paměti.

1D96	RDFATPOL	LD	DE, #3C00 <i>FATBUF</i>	;do DE adresa uložení FAT sektoru
1D99	ADD	HL, DE		;přičti k relativní adrese, v HL je teď adresa uložení ;položky
1D9A	POP	AF		;obnov příznak sudá/lichá
1D9B	POP	BC		;obnov BC
1D9C	RET			;vrať se

WFATIFCH

Zapíše sektor FAT, pokud byly informace v buferu změněny.

IN: -

OUT: **zapiše bufer FAT na disketu, pokud od jeho posledního načtení bylo do něj zapisováno**

1D9D	WFATIFCH	PUSH	BC	;ulož si registry
1D9E		PUSH	DE	
1D9F		PUSH	HL	
1DA0		PUSH	AF	

Zkontrolujeme, jestli byl od posledního zápisu nebo načtení sektoru FAT do buferu, zapisováno do buferu.

1DA1	LD	A, (#3E6C) <i>CHNGFLAG</i>	;vyzvedni informaci, jestli bylo zapisováno do buferu FAT
1DA4	AND	A	;bylo zapisováno do buferu FAT?
1DA5	JR	Z, #1DBD, NOWFAT	;ne → skoč

Musíme zapsat změny na disk.

1DA7	LD	A, (#3E6D) <i>FATSC</i>	;vyzvedni číslo sektoru FAT, který byl naposledy načten	
1DA8	LD	C, A	;a dej ho C	
1DAB	LD	A, (#3E6E) <i>FATDR</i>	;vyzvedni číslo drivu, ze kterého byla naposledy čtena FAT	
1DAE	LD	DE, #0101	;1 sektor, žádná opakování	
1DB1	LD	HL, #3C00 <i>FATBUF</i>	;do HL adresa začátku uložení buferu	
1DB4	LD	B, #00	;stopa 0	
1DB6	CALL	#2296, BWRITE	;zapiš sektor na disk	
1DB9	XOR	A	;příznak „nebyly změny v buferu FAT“	
1DBA	LD	(#3E6C), A <i>CHNGFLAG</i>	;ulož ho CHNGFLAG	
1DBD	NOWFAT	POP	AF	;obnov registry
1DBE		POP	HL	
1DBF		POP	DE	
1DC0		POP	BC	
1DC1		RET		;vrať se

FREECOUNT

Spočítá všechny volné sektory na disketě.

IN: -

OUT: **BC počet volných sektorů**

1DC2	FREECOUNT	LD	BC, #0000	;počet volných sektorů je na začátku nula
1DC5		LD	HL, #000E	;začni od sektoru č.14

Postupně projdeme všechny sektory od prvního sektoru datové oblasti až po první nevyužitý sektor na konci diskety.

1DC8	FRCOUNT1	CALL #1D04, GETFAT	;vyzvedni obsah položky do DE	
1DCB	INC	HL	;a posuň se na další sektor	
1DCC	LD	A, D	;do A vyšší část obsahu	
1DCD	CP	#0D	;systémový nebo vadný sektor?	
1DCF	JR	NZ, #1DD6, NOSYS	;ne → skoč	
1DD1	LD	A, E	;do A nižší část obsahu	
1DD2	CP	#DD	;systémový sektor na konci diskety?	
1DD4	RET	Z	;ano → konec prohledávání – vrať se	
1DD5	OR	D	;volný sektor?	
1DD6	NOSYS	OR	E	;volný sektor?
1DD7	JR	NZ, #1DC8, FRCOUNT1	;ne → skoč	
1DD9	INC	BC	;zvýš počet volných sektorů	
1DDA	JR	#1DC8, FRCOUNT1	;skoč na testování dalšího sektoru	

SECPERDSK

Vypočte, kolik sektorů je na disketě.

IN: IX adresa parametrů disku

OUT: HL počet sektorů na disketě

1DDC	SECPERDSK	LD	B, (IX+#02)	;do B počet stop na disketě
1DDF	BIT	4, (IX+#01)	;jednostranný formát?	
1DE3	JR	Z, #1DE7, SECPD1	;ano → skoč	
1DE5	RLC	B	;vynásob počet stop dvěma	
1DE7	SECPD1	LD	C, #00	;nastav počet sektorů na nulu

FYZLOG

Převede fyzický sektor a stopu na logický sektor.

IN: B číslo stopy

C číslo sektoru

IX adresa parametrů disku

OUT: HL logický sektor

1DE9	FYZLOG	PUSH	DE	;ulož si DE
1DEA	LD	E, (IX+#03)	;do E počet sektorů na stopu z parametrů diskety	
1DED	LD	D, #00	;do D nula	
1DEF	LD	H, D	;do H taky nula	
1DF0	LD	L, C	;do L číslo sektoru	
1DF1	INC	B	;zvýš číslo stopy	
1DF2	JR	#1DF5, CALCLOG1	;skoč na výpočet	

Budeme postupně přičítat počet sektorů na stopu.

1DF4	CALCLOG	ADD	HL, DE	;přičti počet sektorů na stopu
1DF5	CALCLOG1	DJNZ	#1DF4, CALCLOG	;opakuj B-krát
1DF7	POP	DE	;obnov DE	
1DF8	RET		;vrať se	

LOGFYZ

Přepočte logický sektor na fyzický sektor a stopu.

IN: HL logický sektor

IX adresa parametrů disku

OUT: B číslo stopy
C číslo sektoru ve stopě

1DF9 LOGFYZ	PUSH DE	;ulož si DE
1DFA	LD E, (IX+#03)	;do E počet sektorů na stopu z parametrů diskety
1DFD	LD D, #00	;do D dej nulu
1DFE	LD B, #FF	;v B bude počítadlo stop, začnem od -1 (stopy se
1E01	AND A	;totiž číslují od 0), nuluj CY

Nyní budeme odčítat počet sektorů na stopu od logického sektoru a posunovat počítadlo stop, dokud nebude výsledek záporný.

1E02 CALCLF	INC B	;zvys počítadlo stop o 1
1E03	SBC HL, DE	;odečti počet sektorů na stopu
1E05	JR NC, #1E02, CALCLF	;ještě málo → skoč

Upravíme zpět na sektory.

1E07	ADD HL, DE	;přičti zpět
1E08	LD C, L	;do C dej číslo sektoru
1E09	POP DE	;obnov DE
1E0A	RET	;vrať se

READADR

Náčte sektor adresáře, ve kterém se nachází položka adresáře do buferu a vrátí adresu uložení položky v buferu.

IN: A číslo položky-1

IX adresa parametrů drivu

OUT: HL adresa uložení položky v buferu adresáře

Z taková položka existuje

A číslo dané položky

1E0B READADR	INC A	;zvys číslo položky o 1
1E0C	BIT 7, A	;je více než 128 položek? (0 – 127)
1E0E	RET NZ	;ano → vrať se
1E0F	PUSH AF	;ulož registry
1E10	PUSH BC	
1E11	PUSH DE	
1E12	LD B, A	;uschovej si číslo položky do B
1E13	AND #0F	;nech zbytek po dělení 16 (počet položek v jednom sek.)
1E15	LD C, A	;ulož ho do C
1E16	PUSH BC	;ulož BC
1E17	LD A, B	;dej do A zpět číslo položky
1E18	AND #70	;A vydělíme 16
1E1A	RLCA	;vynásob A dvěma
1E1B	RLA	;znovu vynásob A dvěma a 8. bit dej do příznaku C
1E1C	PUSH AF	;ulož příznak C
1E1D	RLCA	;vynásob A dvěma
1E1E	RLCA	;a ještě jednou dvěma
1E1F	LD B, A	;ulož si A do B
1E20	POP AF	;obnov si příznak C
1E21	LD A, B	;dej B zpět do A
1E22	RLA	;a zarotuj

A jsem vynásobil 32-mi a přičetl nulu nebo jedničku podle toho, jestli se položka nachází v lichém nebo sudém sektoru), v A je teď relativní adresa sektoru, ve kterém se nachází daná položka

1E23	LD	HL, #0006	;adresář je od 6. sektoru
1E26	CALL	#0FAD, ADDHLA	;přičti A k HL, v HL je teď logický sektor
1E29	CALL	#1DF9, LOGFYZ	;převeď logický sektor na fyzický sektor a stopu

Nyní porovnáme, jestli není daný sektor adresáře v buferu adresáře.

1E2C	LD	A, (#3E6B) <i>WORKDR</i>	;do A drive, se kterým se pracuje
1E2F	LD	H, A	;ulož do H
1E30	LD	A, (#3E71) <i>ADRRD</i>	;vzvedni drive, z kterého byl naposledy přečten adresář
1E33	CP	H	;porovnej, jestli jsou stejné
1E34	JR	NZ, #1E3D, <i>RDSFDR</i>	;rozdílné → skoč na načtení sektoru adresáře
1E36	LD	HL, (#3E6F) <i>ADRSCTR</i>	;vzvedni číslo stopy a sektoru adresáře, který byl ;naposledy načten
1E39	SBC	HL, BC	;porovnej s vypočtenými hodnotami
1E3B	JR	Z, #1E50, <i>RDADRCALC</i>	;stejně → skoč

Musíme načíst sektor adresáře.

1E3D	<i>RDSFDR</i>	LD	A, (#3E6B) <i>WORKDR</i>	;do A, se kterým se pracuje
1E40		LD	(#3E71), A <i>ADRRD</i>	;ulož si ho jako drive, z kterého byl naposledy přečten ;adresář
1E43		LD	(#3E6F), BC <i>ADRSCTR</i>	;ulož si číslo sektoru a stopy adresáře, který se načte ;jako poslední z disku
1E47		LD	HL, #3800 <i>DIRBUF</i>	;do HL adresa, kam se bude ukládat sektor adresáře
1E4A		LD	DE, #0101	;jeden sektor, žádné opakování
1E4D		CALL	#22A2, <i>BREADA</i>	;načteme sektor

Sektor máme v paměti. Vypočteme nyní adresu položky.

1E50	<i>RDADRCALC</i>	POP	BC	;obnov BC
1E51		LD	A, C	;dej do A zbytek po dělení 16
1E52		RLCA		;vynásobíme 16-ti
1E53		RLCA		
1E54		RLCA		
1E55		RLCA		
1E56		LD	D, #00	;do D dej 0
1E58		RLA		;vynásob dvěma a příznak přetečení do CY
1E59		LD	E, A	;do E dej tedy nižší adresu
1E5A		RL	D	;posuň CY do D – v DE je relativní adresa položky
1E5C		LD	HL, #3800 <i>DIRBUF</i>	;do HL začátek dat adresáře
1E5F		ADD	HL, DE	;přičti relativní adresu k HL
1E60		POP	DE	;obnov registry
1E61		POP	BC	
1E62		POP	AF	
1E63		CP	A	;nastav Z – položka nalezena
1E64		RET		;vrať se

WSCADR

Zapíše sektor adresáře.

IN: **ADRRD** číslo drivu, kam se bude zapisovat
ADRSCTR číslo stopy a sektoru, který se bude zapisovat
OUT: zapíše se daný sektor na disk

1E65	WSCADR	PUSH	AF	;ulož si registry
1E66		PUSH	BC	

1E67	PUSH DE	
1E68	PUSH HL	
1E69	LD A, (#3E71) <i>ADRDR</i>	;vyzvedni drive, na který se bude zapisovat sektor adresáře
1E6C	LD BC, (#3E6F) <i>ADRSTR</i>	;vyzvedni číslo sektoru a stopy do BC
1E70	LD DE, #0101	;1 sektor, žádné opakování
1E73	LD HL, #3800 <i>DIRBUF</i>	;do HL adresa, kde je uložen začátek sektoru adresáře
1E76	CALL #2296, BWRITE	;zapiš sektor
1E79	POP HL	;obnov registry
1E7A	POP DE	
1E7B	POP BC	
1E7C	POP AF	
1E7D	RET	;vrať se

RDBOOT

Náčte BOOT z disku, se kterým se pracuje do AUXBUF a porovná, jestli disketa v drivu je MDOSovská.

IN: -

OUT: načtený **BOOT v AUXBUF**

1E7E RDBOOT	LD HL, #3A00 <i>AUXBUF</i>	;do HL adresa, kam nahrát BOOT v SRAM
1E81	LD DE, #0101	;1 sektor, žádné opakování
1E84	LD BC, #0000	;0. sektor, 0. stopa
1E87	CALL #22A2, BREADA	;načti sektor
1E8A	LD HL, #3ACC	;do HL adresa, kde je uložen text „SDOS“ v BOOTu
1E8D	LD DE, #0F10 <i>TXSDOS</i>	;do DE adresa, kde je uložen text „SDOS“ v paměti
1E90	LD BC, #0004	;délka je 4 byty
1E93	CALL #1F0E, VERIFY	;porovnej je
1E96	RET Z	;jsou stejné → vrať se

Disketa v drivu není MDOSovská.

1E97	LD A, #FF	;do A dej 255
1E99	LD (#3E6E), A <i>FATDR</i>	;zruš číslo drivu, ze kterého byla naposledy čtena FAT
1E9C	LD A, #20	;REPORT X „Bad device type“
1E9E	JP #0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

GETPAR

Přečte BOOT, nastaví parametry, z BOOTu, uloží jméno drivu do SRAM pro disk, se kterým se pracuje.

IN: **#3E6B (WORKDR)** číslo drivu, odkud číst **BOOT a nastavovat parametry**

OUT: **NZ**

nastavené parametry a jméno drivu

1EA1 GETPAR	PUSH BC	;ulož si registry
1EA2	PUSH DE	
1EA3	PUSH HL	
1EA4	PUSH AF	
1EA5 GETPAR1	CALL #21A1, DRVSYS	;zjistí adresu parametrů disku, se kterým se pracuje
1EA8	CALL #1E7E, RDBOOT	;načti BOOT do paměti a porovnej značku „SDOS“

Nastavíme parametry a jméno diskety z BOOTu, který je načten v BOOTBUF, jako parametry drivu, na jehož parametry ukazuje IX.

1EAB SETPARAM	LD A, (IX+#05)	;vyzvedni informace o mechanice
1EAE	LD (IX+#01), A	;ulož do informací o disketě
1EB1	BIT 4, (IX+#05)	;jaký je formát mechaniky? (jednostranný/oboustranný)

1EB5	JR	NZ, #1EBE, DSIDE	;oboustranný → skoč
1EB7	LD	A, (#3AB1)	;vyzvedni informace z BOOTu
1EBA	BIT	4, A	;je disketa jednostranná?
1EBC	JR	NZ, #1F09, REPORTX	;ne → skoč na REPORT X „Bad device type“
1EBE DSIDE	LD	A, (#3AB2)	;do A počet stop z BOOTu
1EC1	CP	(IX+#06)	;porovnej s počtem stop mechaniky
1EC4	JR	Z, #1ED2, TRACKOK	;stejně → skoč
1EC6	JR	C, #1ED2, TRACKLOW	;disketa má méně stop → skoč

Zjistíme, jestli není 80-ti stopá disketa v 40-ti stopé mechanice.

1EC8	SUB	(IX+#06)	;odečti počet stop mechaniky
1ECB	CP	#08	;je rozdíl větší než 8 (nejvíce může být 8 stop navíc)
1ECD	JR	NC, #1F09, REPORTX	;ano → skoč na REPORT X „Bad device type“
1ECF	LD	A, (#3AB2)	;vyzvedni počet stop z BOOTu
1ED2 TRACKOK	LD	(IX+#02), A	;ulož počet stop z BOOTU do parametrů diskety

Nyní otestujeme, jestli není v 40-ti stopá disketa v 80-ti stopé mechanice. Tento test však vylučuje možnost, kdy je disketa naformátována na poloviční počet stop.

1ED5	ADD	A, A	;vynásob počet stop na disketě dvěma
1ED6	CP	(IX+#06)	;porovnej s počtem stop mechaniky
1ED9	JR	NZ, #1EDF, NOLINH	;různé → skoč
1EDB	SET	5, (IX+#01)	;nastav bit v 80-ti stopé mechanice je 40-ti stopá disketa
1EDF NOLINH	LD	A, (#3AB1)	;do A informace o disketě z BOOTu
1EE2	AND	#13	;%00010011 (ponech pouze potřebné bity pro disketu)
1EE4	LD	B, A	;dej do B
1EE5	LD	A, (IX+#01)	;vyzvedni informace o disketě z SRAM
1EE8	AND	#EC	;%11101100 (ponech pouze potřebné bity pro mechaniku)
1EEA	OR	B	;přidej informace o disketě
1EEB	LD	(IX+#01), A	;ulož nové informace pro disketu
1EEE	LD	A, (#3AB3)	;počet sektorů z BOOTu do A
1EF1	LD	(IX+#03), A	;ulož do SRAM

Nyní přesuneme jméno diskety do jména drivu.

1EF4	CALL	#2199, NAMEDISK	;vypočti adresu jména drivu v SRAM podle IX
1EF7	EX	DE, HL	;dej ji do DE
1EF8	LD	HL, #3AC0	;do HL adresa jména diskety v BOOTu
1EFB	LD	BC, #000C	;12 bytů (jméno + náhodné byty)
1EFE	LDIR		;přesuň nové jméno drivu
1F00	POP	AF	;obnov A
1F01	LD	L, A	;uschovej A do L
1F02	OR	#FF	;nastav NZ
1F04	LD	A, L	;obnov A z L
1F05	POP	HL	;obnov registry
1F06	POP	DE	
1F07	POP	BC	
1F08	RET		;vrať se
1F09 REPORTX	LD	A, #20	;REPORT X „Bad device type“
1F0B	JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

VERIFY

Porovnává 2 bloky o délce BC bytů.

IN: BC počet porovnávaných bytů
HL adresa 1. bloku
DE adresa 2. bloku
OUT: Z bloky jsou stejné
NZ bloky nejsou stejné

1F0E VERIFY	LD	A, (DE)	;vzvedni obsah do A z (DE)
1F0F	INC	DE	;posuň na se na další
1F10	CPI		;porovnej A s obsahem (HL)
1F12	RET	NZ	;různé obsahy → vrať se s NZ
1F13	RET	PO	;je B=0 → vrať se s Z
1F14	JR	#1F0E, VERIFY	;pokračuj pro další byte

SETDRV

Nastaví drive, se kterým se bude pracovat, podle jména drivu v DNZONE1.

IN: jméno disku v DNZONE1

OUT: Z disk s takovým jménem byl nalezen

NZ disk s takovým jménem nebyl nalezen
na #3E6B (WORKDR) je uloženo číslo drivu

1F16 SETDRV	XOR	A	;budeme prohledávat od mechaniky A:
1F17 FINDNMDR	PUSH	AF	;uschovej si číslo disku
1F18	LD	(#3E6B), A WORKDR	;nastav ho jako disk, se kterým se bude pracovat
1F1B	CALL	#21AC, DRVCMP	;zjistí adresu parametrů drivu
1F1E	JR	Z, #1F3B, NEXTNM	;mechanika není připojena → skoč
1F20	CALL	#2199, NAMEDISK	;do HL adresa jména drivu
1F23	LD	DE, #3E80 DNZONE1	;do DE adresa 1. jména disku pro I/O
1F26	LD	BC, #000A	;délka jmen je 10 bytů
1F29	CALL	#1F0E, VERIFY	;porovnáme je
1F2C	JR	NZ, #1F3B, NEXTNM	;rozdílné → skoč

Našel drive se stejným jménem.

1F2E	LD	A, (#3E6B) WORKDR	;do A číslo nalezeného drivu
1F31	CALL	#256D, TESTDR	;je drive připraven?
1F34	JR	Z, #1F3B, NEXTNM	;není → skoč
1F36	CALL	#1CD5, CMPDSK	;porovnej jméno diskety s jménem disku, pokud je různé
			;načti BOOT a nastav parametry a jméno diskety z BOOTu
1F39	JR	Z, #1F43, FINDNMOK	;byly shodné → skoč

Jméno nesouhlasí, zkusíme tedy otestovat další jméno disku.

1F3B NEXTNM	POP	AF	;obnov číslo disku
1F3C	INC	A	;posuň se na další disk
1F3D	CP	#04	;už byly 4 disky?
1F3F	JR	C, #1F17, FINDNMDR	;ne → opakuj
1F41	OR	A	;nastav NZ
1F42	RET		;vrať se

1F43 FINDNMOK	POP	AF	;obnov číslo disku
1F44	LD	(#3E6B), A WORKDR	;nastav ho jako drive, se kterým se bude pracovat
1F47	CP	A	;nastav Z
1F48	RET		;vrať se

INITALLDR

Nastaví parametry všech připojených drivů z BOOTů disket

IN: -

OUT: nastavené parametry všech drivů z BOOTů

1F49	INITALLDR	XOR A	;začíná se od mechaniky A
1F4A	INITDR	PUSH AF	;uschovej si číslo drivu
1F4B		CALL #21AC, DRVCMP	;zjistí adresu parametrů drivu v A
1F4E		JR Z, #1F5F, NOINITDR	;není připojen → skoč
1F50		POP AF	;vyzvedni si číslo drivu
1F51		PUSH AF	;ještě si ho uschovej
1F52		CALL #256D, TESTDR	;je drive připraven?
1F55		JR Z, #1F5F, NOINITDR	;není → skoč
1F57		POP AF	;vyzvedni číslo drivu
1F58		PUSH AF	;a znovu ho ulož
1F59		LD (#3E6B), A WORKDR	;nastav ho jako drive, se kterým se pracuje
1F5C		CALL #1EA1, GETPAR	;načti BOOT a nastav parametry
1F5F	NOINITDR	POP AF	;vyzvedni číslo drivu
1F60		INC A	;posuň se na další
1F61		CP #04	;už byly čtyři
1F63		JR C, #1F4A, INITDR	;ne → opakuj
1F65		RET	;vrať se

DELALLFIL

Smaže všechny soubory vyhovující masce z disku.

IN: ve FNZONE1 je maska souboru
v DNZONE1 je jméno disku

OUT: Z byl nalezen nějaký soubor

NZ na disketě nebyl žádný soubor se jménem, které by vyhovovalo masce

1F66	DELALLFIL	CALL #1C8F, SETACT	;roztoč mechaniku, která má jméno jako v DNZONE1
1F69		CALL #212B, FIRSTMASK	;načti 1. položku adresáře vyhovující masce v FNZONE1
1F6C		RET NZ	;není taková → vrať se

Postupně vymažeme všechny soubory.

1F6D	DELFIND	PUSH AF	;ulož si číslo položky
1F6E		CALL #1283, GETATR	;vyzvedni atributy souboru
1F71		BIT 0, A	;je chráněn proti smazání?
1F73		JR NZ, #1F7A, NODELPR	;ne → skoč
1F75		LD A, #30	;REPORT h „File is delete protected“
1F77		JP #0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM
1F7A	NODELPR	CALL #1F88, DFILER	;proved' vymazání vyhledaného souboru v adresáři i FAT
1F7D		POP AF	;obnov číslo položky
1F7E		CALL #212D, NEXTMASK	;načti další položku adresáře (od A) vyhovující masce ;v FNZONE1
1F81		JR Z, #1F6D, DELFIND	;našel → skoč
1F83		CALL #1D9D, WFATIFCH	;zapiš FAT, pokud byla změněna
1F86		XOR A	;nastav Z
1F87		RET	;vrať se

DFILER

Provede smazání vyhledané položky adresáře.

IN: HL adresa položky adresáře v buferu
OUT: soubor je smazán z diskety

Nejdříve vymažeme soubor z adresáře.

1F88 DFILER	LD (HL), #E5	;ulož do hlavičky příznak „prázdná položka“
1F8A	CALL #1E65, WSCADR	;zapiš sektor adresáře
1F8D	LD DE, #0011	;do DE relativní adresa uložení prvního sektoru v hlavičce
1F90	ADD HL, DE	;posuň ukazatel na hlavičku
1F91	LD A, (HL)	;do HL dej číslo prvního sektoru souboru
1F92	INC HL	
1F93	LD H, (HL)	
1F94	LD L, A	

Nyní vymažeme soubor z FAT. V HL je číslo prvního sektoru.

1F95 DFILER1	CALL #1CF1, GETWTEST	;načti položku z FAT a otestuj chybu ve FAT
1F98	PUSH DE	;ulož si obsah položky
1F99	LD DE, #0000	;do DE nulu – „prázdný sektor“
1F9C	CALL #1D1E, WRTOFAT	;zapiš do položky FAT v HL obsah DE
1F9F	POP HL	;vyzvedni si obsah položky
1FA0	BIT 3, H	;poslední sektor?
1FA2	RET NZ	;ano → vrať se
1FA3	JR #1F95, DFILER1	;opakuji pro další sektor

LOAFND

Nahrává data ze souboru.

IN: HL počáteční adresa uložení dat v paměti
DE délka dat
IX adresa parametrů disku, ze kterého se budou načítat data
#3E72 (SVADRA) adresa uložení položky adresáře v buferu
v buferu je načten sektor adresáře, ve kterém jsou informace o souboru
OUT: nahraje data ze souboru do paměti

1FA5 LOAFND	PUSH HL	;ulož si počáteční adresu dat
1FA6	LD HL, (#3E72) SVADRA	;do HL adresa položky adresáře v buferu
1FA9	JR #1FB6, LOAFND1	;pokračuj v nahrávání

LOAWITHF

Vyhledá soubor se jménem ve FNZONE1 a nahraje data ze souboru.

IN: HL počáteční adresa uložení dat v paměti
DE délka dat
IX adresa parametrů disku
ve FNZONE1 je jméno souboru
OUT: vyhledá daný soubor na disketě a nahraje ho do paměti

1FAB LOAWITHF	PUSH HL	;ulož si počáteční adresu dat
1FAC	CALL #212B, FIRSTMASK	;najdi 1. položku adresáře vyhovující masce v FNZONE1
1FAF	JR Z, #1FB6, LOAFND1	;našel → skoč
1FB1 REPORTS	LD A, #1B	;REPORT S „File not found“
1FB3	JP #0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Vstupní bod pro nahrávání souboru. Na zásobníku je uložena počáteční adresa uložení dat, v DE je délka dat, v HL je adresa položky adresáře v buferu a v IX je ukazatel na parametry disku, ze kterého se budou načítat data.

1FB6 LOAFND1	CALL #1283, GETATR	;načti atributy souboru
1FB9	BIT 3, A	;je READ PROTECTED?
1FBB	JR NZ, #1FC2, LOAFND2	;ne → skoč
1FBD REPORTe	LD A, #2D	;REPORT e „File is read protected“
1FBF	JP #0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM
1FC2 LOAFND2	LD A, #11	;do A posun na číslo prvního sektoru
1FC4	CALL #0FAD, ADDHLA	;posuň ukazatel na číslo prvního sektoru
1FC7	LD A, (HL)	;vzvedni číslo prvního sektoru do HL
1FC8	INC HL	
1FC9	LD H, (HL)	
1FCA	LD L, A	

Nyní budeme postupně načítat sektory nebo skupiny sektorů, pokud následují za sebou.

1FCB LOAFNDLP	PUSH HL	;ulož si číslo prvního sektoru
1FCC	CALL #1DF9, LOGFYZ	;převeď logický sektor na fyzický sektor a stopu
1FCF	POP HL	;obnov logické číslo prvního sektoru
1FD0	PUSH BC	;a ulož si fyzické číslo sektoru a stopy
1FD1	CALL #20C4, COUNTCSEC	;spočítej počet sektorů souboru následujících za sebou
1FD4	EX DE, HL	;ulož si číslo prvního sektoru mimo posloupnost do HL
1FD5	BIT 3, H	;testuj, jestli je to poslední sektor souboru
1FD7	LD D, B	;do D počet sektorů jdoucích za sebou
1FD8	LD E, #00	;do E 255 opakování
1FDA	POP BC	;obnov fyzické číslo stopy a sektoru
1FDB	JR NZ, #1FE4, LOAFND4	;je to poslední sektor souboru → skoč
1FDD	EX (SP), HL	;vzvedni si adresu uložení dat a ulož si číslo prvního sektoru mimo posloupnost
1FDE	CALL #22A2, BREADA	;načti sektor
1FE1	EX (SP), HL	;ulož si adresu uložení dat a obnov číslo sektoru
1FE2	JR #1FCB, LOAFNDLP	;skoč na hledání další posloupnosti

Dočteme zbytek posloupnosti a načteme poslední sektor souboru.

1FE4 LOAFND4	BIT 1, H	;je to sektor souboru s nulovou délkou?
1FE6	JR Z, #201B, LFNDNULL	;ano → skoč
1FE8	LD A, H	;do A vrchní byte délky dat v sektoru
1FE9	AND #01	;ponech jen 0. bit
1FEB	LD H, A	;a vrať zpět do H – v HL je teď délka dat v posledním
1FEC	LD A, H	;sektoru – je rovna 512?
1FED	OR L	
1FEE	JR NZ, #1FF8, LOAFND3	;ne → skoč

Načteme zbytek posloupnosti a všech 512 bytů z posledního sektoru.

1FF0	POP HL	;vzvedni si adresu uložení dat
1FF1	CALL #22A2, BREADA	;načti zbývající sektory i s posledním
1FF4	CALL #217B, ERAVAR	;vymaž pomocné proměnné
1FF7	RET	;vrať se

V posledním sektoru je méně než 512 bytů.

1FF8 LOAFND3	DEC D	;sníž počet sektorů v posloupnosti o 1
1FF9	JR Z, #2000, LOAFNDLS	;byl jenom jeden → skoč

Musíme dohrát posloupnost zbývajících sektorů bez posledního.

1FFB	EX (SP), HL	;vzvedni adresu uložení dat
------	-------------	-----------------------------

1FFC	CALL #22A2, BREADA	;načti zbývající sektory bez posledního
1FFF	EX (SP), HL	;ulož zpět adresu uložení dat

Nyní načteme poslední sektor do buferu a přeneseme jen potřebnou část.

2000	LOAFNDLS	PUSH HL	;ulož si délku dat v posledním sektoru
2001	LD	HL, (#3E7E) SVFRSC	;vezmi do HL číslo posledního sektoru souboru
2004	CALL	#1DF9, LOGFYZ	;převeď logický sektor na fyzický sektor a stopu
2007	LD	HL, #3A00 AUXBUF	;do HL adr. buferu v SRAM pro uložení posledního sek.
200A	LD	DE, #0101	;jeden sektor, žádné opakování
200D	CALL	#22A2, BREADA	;načti sektor
2010	POP	BC	;do BC délka dat v posledním sektoru
2011	POP	DE	;do DE adresa uložení dat
2012	LD	HL, #3A00 AUXBUF	;od začátku buferu
2015	LDIR		;přesuň do paměti jen potřebné byty
2017	LOAFNDEND	CALL #217B, ERAVAR	;vymaž pomocné proměnné MDOSu
201A	RET		;vrať se

Návrat, pokud je poslední sektor bez dat (soubor s nulovou délkou).

201B	LFNDNULL	POP HL	;vzvedni adresu uložení dat
201C	JR	#2017, LOAFNDEND	;skoč na dohrání posloupnosti sektorů

TRANSTOSEC

Vypočte, kolik sektorů zabere soubor na disku.

IN: DE délka souboru

OUT: B počet sektorů

DE délka dat v posledním sektoru

201E	TRANSTOSEC	LD A, D	;dej do A vrchní byte délky dat
201F		AND #FE	;zruš 0. bit
2021		RRCA	;a vyděl A dvěma – v A je nyní počet sektorů, které zabere
			;soubor na disku a které jsou zcela vypněny
2022		LD B, A	;dej počet sektorů z A do B
2023		LD A, D	;dej do A vrchní byte délky dat
2024		AND #01	;ponech pouze 0. bit
2026		LD D, A	;dej zpět do D – v DE je nyní zbytek po dělení 512
			;je to vlastně počet bytů v posledním sektoru
2027		LD A, D	;je délka dat v posledním sektoru nulova?
2028		OR E	
2029		RET Z	;ano → vrať se
202A		INC B	;zvyš počet sektorů o poslední sektor
202B		RET	;vrať se

FINDANDFILL

Najde první prázdnou položku adresáře a přesune do položky adresáře v buferu jméno souboru z FNZONE1.

IN: jméno ve FNZONE1

IX adresa parametrů drivu

OUT: HL ukazatel za jméno souboru v položce v buferu adresáře

202C	FINDANDFILL	CALL #215C, FIRSTEMPTY	;najdi 1. prázdnou položku adresáře od začátku
202F		JR Z, #2036, IFFIND	;nalezena → skoč
2031	REPORTV	LD A, #1E	;REPORT V „Directory full“
2033		JP #0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Přesuneme jméno a příponu z FNZONE1 do nalezené prázdné hlavičky.

2036	IFFIND	LD	A, (#3E94) EXTEI	;vyzvedni příponu souboru
2039		LD	(HL), A	;uloži ji na první místo v položce adresáře
203A		INC	HL	;posuň se na další znak
203B		LD	DE, #3E8A FNZONE1	;do DE adresa 1. jména souboru pro I/O
203E		LD	BC, #000A	;10 znaků
2041		EX	DE, HL	;zaměň ukazatele
2042		LDIR		;přesuň jméno do položky
2044		EX	DE, HL	;a vrať zpět ukazatele
2045		RET		;vrať se

SAVEFILE

Uloží soubor na disk.

IN: HL adresa začátku dat

DE délka dat

IX adresa parametrů drivu

#3E78 (VALSYX) počáteční adresa uložení dat

#3E7A (VALSY) délka BASICu pez proměnných

ve FNZONE1 je jméno souboru

OUT: data jsou z paměti uložena do souboru se jménem ve FNZONE1

Vytvoříme diskovou hlavičku souboru.

2046	SAVEFILE	PUSH	HL	;ulož si adresu uložení dat
2047		PUSH	DE	;a délku dat
2048		CALL	#202C, FINDANDFILL	;najdi první neprázdnou položku adresáře a dej do ní jméno souboru z FNZONE1
204B		POP	DE	;obnov délku dat
204C		LD	(HL), E	;a ulož ji do hlavičky položky adresáře
204D		INC	HL	
204E		LD	(HL), D	
204F		INC	HL	
2050		LD	BC, (#3E78) VALSYX	;vyzvedni počáteční adresu
2054		LD	(HL), C	;a ulož ji do hlavičky položky adresáře
2055		INC	HL	
2056		LD	(HL), B	
2057		INC	HL	
2058		LD	BC, (#3E7A) VALSYY	;vyzvedni délku BASIC programu bez proměnných
205C		LD	(HL), C	;a ulož do hlavičky položky adresáře
205D		INC	HL	
205E		LD	(HL), B	
205F		INC	HL	
2060		PUSH	HL	;ulož si ukazatel do hlavičky položky adresáře
2061		INC	HL	;posuň se 2 byte položky adresáře
2062		INC	HL	
2063		LD	A, (#3E7C) HEAD20	;vyzvedni hodnotu do A (je zde 0)
2066		LD	(HL), A	;a ulož ji do položky adresáře
2067		INC	HL	;posuň se na atributy
2068		LD	(HL), #0F	;ulož atributy „RWED“
206A		INC	HL	;posuň se na třetí byte délky souboru
206B		LD	(HL), #00	;ulož tam nulu
206D		CALL	#201E, TRANSTOSEC	;vypočti počet sektorů, které zabere soubor, a počet bytů v posledním sektoru

2070	OR	B	;zapisuje se nějaký sektor?
2071	LD	A, D	;do A vyšší byte počtu bytů v posledním sektoru
2072	JR	NZ, #2079, SAVEFILE1	;zapisuje → skoč

Je to soubor s nulovou délkou.

2074	LD	A, #0C	;do A příznak soubor s nulovou délkou
2076	INC	B	;bude se zapisovat 1 sektor
2077	JR	#207B, SAVEFILE2	;skoč na zápis souboru

V posledním sektoru budou data.

2079	SAVEFILE1	OR	#0E	;přidej značku poslední sektor souboru
207B	SAVEFILE2	LD	D, A	;dej do D obsah A – DE obsahuje hodnotu, která se ;zapiše do posledního sektoru stezky souboru
207C	CALL	#210A, FINDBESEC		;zjistí, jestli na disketě existuje blok volných sektorů ;jdoucích za sebou o délce B
207F	JR	Z, #2089, SAVEFILE3		;ano → skoč

Protože není takový dlouhý blok, musíme soubor rozházet do více bloků.

2081	LD	HL, #0000	;budeme prohledávat FAT od první položky FAT
2084	CALL	#20F6, FIEMPTYFAT	;najdi prázdnou položku FAT od HL
2087	JR	NZ, #20BC, RETREP	;nenalezena → skoč na REPORT U „Disk full“

Zapišeme číslo prvního sektoru do hlavičky souboru.

2089	SAVEFILE3	EX	DE, HL	;dej číslo prvního nalezeného sektoru do DE
208A	EX	(SP), HL		;do HL adresa hlavičky položky adresáře
208B	LD	(HL), E		;ulož do ní číslo prvního sektoru
208C	INC	HL		
208D	LD	(HL), D		
208E	CALL	#1E65, WSCADR		;zapiš sektor adresáře na disk
2091	EX	DE, HL		;vrať do HL číslo prvního sektoru

Nyní zapišeme stezku souboru do FAT.

2092	POP	DE		;do DE délku dat v posledním sektoru
2093	PUSH	HL		;ulož si číslo prvního sektoru
2094	CALL	#20DB, SAVETOFAT		;ulož stezku souboru do FAT
2097	INC	B		;byly zapsány všechny sektory do FAT?
2098	DEC	B		
2099	JR	NZ, #20BC, RETREP		;ne → skoč na REPORT U „Disk full“
209B	POP	HL		;obnov číslo prvního sektoru

Nyní uložíme soubor na disketu do vytvořené stezky. Budeme postupně zapisovat soubor do vytvořených bloků.

209C	SAVEFILE4	PUSH	HL	;ulož si číslo sektoru
209D	CALL	#1DF9, LOGFYZ		;převeď logický sektor na fyzický sektor a stopu
20A0	POP	HL		;obnov si číslo logického sektoru
20A1	PUSH	BC		;ulož si fyzickou stopu a sektor
20A2	CALL	#20C4, COUNTCSEC		;spočti sektory následující za sebou ve stezce souboru
20A5	PUSH	DE		;ulož si číslo posledního sektoru
20A6	LD	D, B		;do D počet sektorů za sebou
20A7	LD	E, #00		;do E 255 opakování
20A9	POP	HL		;obnov si počet bytů v posledním sektoru
20AA	POP	BC		;obnov si fyzickou stopu a sektor
20AB	EX	(SP), HL		;ulož obsah HL a vyzvedni adresu dat

20AC	LD	A, (#3E6B) <i>WORKDR</i>	;do A drive, se kterým se pracuje
20AF	CALL	#2296, <i>BWRITE</i>	;zapiš sektory
20B2	EX	(SP), HL	;ulož si adresu uložení dat a vyzvedni číslo posledního sektoru bloku
20B3	BIT	3, H	;je to poslední sektor souboru?
20B5	JR	Z, #209C, <i>SAVEFILE4</i>	;ne → skoč
20B7	POP	HL	;obnov číslo sektoru
20B8	CALL	#217B, <i>ERAVAR</i>	;vymaž pomocné proměnné MDOSu
20BB	RET		;vrať se
20BC	RETREP	CALL #217B, <i>ERVAR</i>	;vymaž pomocné proměnné MDOSu
20BF	LD	A, #1D	;REPORT U „Disk full“
20C1	JP	#0204, <i>ERRR</i>	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

COUNTCSEC

Vypočte počet sektorů ve stezce souboru, které jdou souvisle za sebou (22, 23, 24, 25, ...).

IN: HL číslo sektoru, od kterého se bude začínat

OUT: HL číslo prvního sektoru v posloupnosti

DE číslo prvního sektoru mimo posloupnost nebo obsah posledního sek.

B počet sektorů ve stezce jdoucích za sebou

#3E7E (SVFRSC) číslo posledního sektoru

20C4	COUNTCSEC	LD	B, #00	;v B bude počítadlo sektorů
20C6		PUSH	HL	;ulož si číslo logického sektoru

Budeme hledat první sektor, který již nenásleduje těsně po předchozím.

20C7	COUNTSEC1	LD	(#3E7E), HL <i>SVFRSC</i>	;ulož si číslo sektoru do SRAM
20CA		CALL	#1CF1, <i>GETWTEST</i>	;načti položku FAT a otestuj chybu
20CD		DEC	DE	;sníž číslo následujícího sektoru ve stezce o 1
20CE		AND	A	;nuluj CY
20CF		SBC	HL, DE	;odečti od aktuálního sektoru snížený následující sektor
20D1		ADD	HL, DE	;a přičti zpět
20D2		INC	DE	;vrať do původního stavu následující sektor
20D3		INC	HL	;a posuň číslo sektoru
20D4		PUSH	AF	;ulož si příznak
20D5		INC	B	;zvyš počítadlo sektorů
20D6		POP	AF	;obnov příznak
20D7		JR	Z, #20C7, COUNTSEC1	;sektory jdou za sebou → skoč na opakování
20D9		POP	HL	;obnov číslo
20DA		RET		;vrať se

SAVETOFAT

Zapíše cestu souboru do FAT.

IN: HL číslo počátečního sektoru

DE obsah posledního sektoru FAT

B počet sektorů

OUT: zapíše stezku souboru do FAT, počáteční sektor je v HL

B počet nezapsaných sektorů

20DB	SAVETOFAT	PUSH	DE	;ulož si obsah položky posledního sektoru
------	-----------	------	----	---

Budeme postupně zapisovat všechny sektory do FAT.

20DC	SAVE2FLP	PUSH	HL	;ulož si číslo sektoru
------	----------	------	----	------------------------

20DD	DEC B	;sníž počítadlo sektorů
20DE	JR Z, #20ED, SAVETOF1	;zapsány všechny → skoč
20E0	CALL #20F6, FIEMPTYFAT	;najdi prázdnou položku FAT od HL
20E3	JR NZ, #20ED, SAVETOF1	;nenalezena → skoč
20E5	EX DE, HL	;dej číslo nového sektoru do DE
20E6	POP HL	;obnov číslo starého sektoru
20E7	CALL #1D1E, WRTOFAT	;zapiš do položky FAT obsah DE
20EA	EX DE, HL	;zameň čísla sektorů
20EB	JR #20DC, SAVE2FLP	;opakuj zápis do FAT tabulky
20ED SAVETOF1	POP HL	;obnov číslo posledního sektoru
20EE	POP DE	;obnov obsah položky posledního sektoru
20EF	CALL #1D1E, WRTOFAT	;zapiš do položky FAT obsah DE
20F2	CALL #1D9D, WFATIFCH	;zapiš FAT, pokud byla změněna
20F5	RET	;vrať se

FINDEMPYFAT

Najde prázdnou položku FAT tabulky od HL.

IN: HL logický sektor, od kterého se bude prohledávat FAT

OUT: HL logický sektor, který je prázdný

Z taková položka existuje

NZ taková položka neexistuje

20F6 FIEMPTYFAT PUSH DE ;ulož si DE

Postupně budeme načítat obsahy položek od HL, dokud nenarazíme na prázdnou.

20F7 FINDEFAT1	INC HL	;zvyš číslo logického sektoru
20F8	CALL #1D04, GETFAT	;vyzvedni obsah položky
20FB	LD A, D	;je prázdná?
20FC	OR E	
20FD	JR Z, #2107;IFFATEMPTY	;ano → skoč
20FF	LD DE, #06A8	;do DE počet položek FAT
2102	SBC HL, DE	;už byla prohlédnuta poslední položka?
2104	ADD HL, DE	;přičti zpět
2105	JR C, #20F7, FINDEFAT1	;ne → skoč
2107 IFFATEMPTY	AND A	;nastav Z podle výsledku
2108	POP DE	;obnov DE
2109	RET	;vrať se

FINDBESEC

Hledá ve FAT, jestli v ní není B volných sektorů nepřetržitě za sebou.

IN: B počet hledaných sektorů.

OUT: HL číslo prvního sektoru v posloupnosti

Z taková posloupnost existuje

210A FINDBESEC PUSH DE ;ulož si registry
 210B PUSH BC
 210C LD HL, #0000 ;budeme prohledávat FAT od začátku

Hledáme posloupnost.

210F FINDBE1 CALL #20F6, FIEMPTYFAT ;najdi prázdnou položku FAT od HL
 2112 JR NZ, #2123, FINDBEERR;nenalezena → skoč
 2114 PUSH HL ;ulož si číslo položky ve FAT

2115	FINDBE2	DEC	B	;sníž čítač počtu sektorů
2116		JR	Z, #2122, FINDBEOK	;už jsi našel takový blok → skoč
2118		INC	HL	;zvyš číslo položky ve FAT
2119		CALL	#1D04, GETFAT	;vzvedni obsah položky
211C		LD	A, D	;je následující položka FAT prázdná?
211D		OR	E	
211E		JR	Z, #2115, FINDBE2	;ano → skoč na test další položky
2120		JR	#2126, FINDBNBL	;nenašel B volných→ skoč

Našel takovou posloupnost.

2122	FINDBEOK	POP	HL	;vzvedni do HL číslo první volné položky
2123	FINDBERR	POP	BC	;obnov registry
2124		POP	DE	
2125		RET		;vrať se

Pokud blok není dlouhý B sektorů, nastavíme počítadlo na původní stav a zkusíme hledat další blok.

2126	FINDBNBL	POP	BC	;vzvedni hodnotu ze zásobníku
2127		POP	BC	;vzvedni počet hledaných sektorů v bloku
2128		PUSH	BC	;a znovu ho ulož
2129		JR	#210F, FINDBE1	;a zkus hledat znovu

FIRSTMASK

Načte první položku adresáře, která vyhovuje masce souboru v FNZONE1.

- IN: maska ve FNZONE1**
IX adresa parametrů drivu
OUT: HL adresa uložení položky v buferu adresáře
Z byla nalezena
NZ taková položka není
A číslo dané položky

212B	FIRSTMASK	LD	A, #FF	;začínáme od první položky
------	-----------	----	--------	----------------------------

NEXTMASK

Načte další položku od A vyhovující masce v FNZONE1.

- IN: maska ve FNZONE1**
A číslo položky-1, od které se bude prohledávat
IX adresa parametrů drivu
OUT: HL adresa uložení položky v buferu adresáře
Z byla nalezena
NZ taková položka není
A číslo dané položky

Postupně budeme procházet všechny neprázdné položky a testovat je na masku.

212D	NEXTMASK	CALL	#216C, RDNOEMPTY	;načti 1. neprázdnou položku adresáře od A
2130		RET	NZ	;není → vrať se
2131		CALL	#2137, TESTMSK	;vyhovuje jméno souboru masce v FNZONE1?
2134		JR	NZ, #212D, NEXTMASK;ne	→ skoč na opakování hledání
2136		RET		;vrať se

TESTMSK

Zjistí, jestli jméno souboru adresovaného HL odpovídá masce v FNZONE1.

IN: maska v FNZONE1
HL adresa jména souboru
OUT: Z vyhovuje masce

2137	TESTMSK	PUSH HL	;ulož si registry
2138		PUSH BC	
2139		PUSH DE	

Nejdříve porovnáme příponu.

213A	LD	C, A	;ulož si číslo položky do C
213B	LD	A, (#3E94) EXTEI	;vzvedni příponu masky
213E	CP	„?“	;je to otazník?
2140	JR	Z, #2145 , TESTNM	;ano → skoč (přeskočíme test přípony)
2142	CP	(HL)	;porovnej s příponou ve jméně souboru
2143	JR	NZ, #2157, NONAME	;různé → skoč

Nyní porovnáme jméno.

2145	TESTNM	INC HL	;posuň se na první znak ve jméně
2146		LD B, #0A	;porovnáme deset znaků
2148		LD DE, #3E8A FNZONEI	;do DE adresa masky
214B	TSTNMLOOP	LD A, (DE)	;vzvedneme znak z masky
214C		CP „?“	;otazník?
214E		JR Z, #2153 , NEXTTEST	;ano → skoč
2150		CP (HL)	;porovnej se znakem ve jméně souboru
2151		JR NZ, #2157, NONAME	;různé → skoč
2153	NEXTTEST	INC DE	;posuň se na další znak v masce
2154		INC HL	;posuň se na další znak ve jméně souboru
2155		DJNZ #214B, TSTNMLOOP	;opakuj B-krát
2157	NONAME	LD A, C	;obnov si číslo položky
2158		POP DE	;obnov si registry
2159		POP BC	
215A		POP HL	
215B		RET	;vrať se

FIRSTEMPTY

Najde první volnou položku v adresáři od začátku adresáře.

IN: IX adresa parametrů drivu
OUT: A číslo položky, která je první
HL adresa položky v buferu adresáře
Z položka byla nalezena
NZ položka nebyla nalezena

215C	FIRSTEMPTY	LD A, #FF	;začínáme od první položky adresáře
------	------------	-----------	-------------------------------------

NEXTEPTY

Najde další volnou položku v adresáři od položky v A.

IN: A číslo položky -1, od které se bude prohledávat adresář
IX adresa parametrů drivu
OUT: A číslo nalezené položky v adresáři
HL adresa položky v buferu adresáře
Z položka byla nalezena
NZ položka nebyla nalezena

Budeme postupně procházet všechny položky adresáře, dokud nenarazíme na prázdnou.

215E	NXTEMPT	CALL #1E0B, READADR	;načti položku adresáře v A
2161		RET NZ	;neexistuje → vrať se
2162		PUSH BC	;ulož si BC
2163		LD B, A	;ulož si číslo položky do B
2164		LD A, (HL)	;vyzvedni příponu
2165		CP #E5	;je to prázdná položka?
2167		LD A, B	;obnov číslo položky
2168		POP BC	;a BC
2169		JR NZ, #215E, NXTEMPT	;ne → skoč na hledání další položky
216B		RET	;vrať se

RDNOEMPTY

Přečte od A první neprázdnou položku adresáře.

IN: A číslo položky -1, od které se bude prohledávat
IX adresa parametrů drivu
OUT: HL adresa položky v buferu adresáře
Z byla nalezena
NZ nebyla nalezena
A číslo položky

216C	RDNOEMPTY	CALL #1E0B, READADR	;načti danou položku v A adresáře z disku
216F		RET NZ	;neexistuje → vrať se
2170		PUSH BC	;ulož BC
2171		LD B, A	;ulož si číslo položky do B
2172		LD A, (HL)	;vyzvedni první znak z názvu
2173		CP #E5	;prázdná položka adresáře?
2175		LD A, B	;vrať číslo položky zpět do A
2176		POP BC	;obnov BC
2177		JR Z, #216C, RDNOEMPTY	;je prázdná → skoč na hledání další
2179		CP A	;nastav Z
217A		RET	;vrať se

ERAVAR

Vymaže pomocné proměnné MDOSu pro práci s adresářem a FAT.

IN: -
OUT: vymazání všech proměnných MDOSu

217B		XOR A	;nastav do A nulu
217C		LD (#3E6D), A FATSC	;nuluj číslo poslední čteného sektoru FAT
217F		LD (#3E6C), A CHNGFLAG	;nastav příznak „žádné změny ve FAT“
2182		LD (#3E6F), A ADRSCTRhi	;nuluj sektor, odkud byl naposledy čten adresář
2185		LD (#3E70), A ADRSCTRlo	;nuluj stopu, odkud byl naposledy čten adresář
2188		LD (#3E68), A VARIA1	;bez významu
218B		LD (#3E69), A VARIA2	;bez významu
218E		DEC A	;do A dej 255
218F		LD (#3E6A), A VARIA3	;bez významu
2192		LD (#3E6E), A FATDR	;nuluj číslo drivu, ze kterého byla naposledy čtena FAT
2195		LD (#3E71), A ADRDR	;vymaž číslo disku, odkud byl naposledy čten adresář
2198		RET	

NAMEDISK

Do HL vypočte adresu jména diskety v drivu, na jehož parametry ukazuje IX.

IN: IX adresa parametrů drivu

OUT: HL adresa uložení jeho jména

2199 NAMEDISK	PUSH IX	;přenes ukazatel na parametry drivu do HL
219B	POP HL	
219C	LD DE, #0030	;do DE dej 48 (délka parametrů drivů)
219F	ADD HL, DE	;přičti k HL
21A0	RET	;vrať se

DRVSYS

Vypočte adresu tabulky parametrů disku, se kterým se pracuje.

IN: WORKDR číslo drivu, se kterým se pracuje

OUT: IX adresa parametrů disku

21A1 DRVSYS	PUSH BC	;ulož si registry
21A2	PUSH AF	
21A3	LD A, (#3E6B) <i>WORKDR</i>	;do A drive, se kterým se pracuje
21A6	CALL #21AC, DRVCMP	;zjistí adresu parametrů drivu v A
21A9	POP AF	;obnov registry
21AA	POP BC	
21AB	RET	;vrať se

DRVCMP

Vypočte adresu tabulky parametrů disku.

IN: A číslo drivu

OUT: IX adresa tabulky parametrů drivu

Z drive není připojen

NZ drive je připojen

21AC DRVCMP	RLCA	;délka parametrů jednoho disku je 12 bytů
21AD	RLCA	;vynásobíme tedy číslo drivu dvanácti
21AE	LD C, A	;získáme tak relativní adresu začátku parametrů
21AF	RLCA	;drivu v A
21B0	ADD A, C	
21B1	LD C, A	;dáme ji do BC
21B2	LD B, #00	
21B4	LD IX, #3E00 <i>DRPARZN</i>	;do IX začátek tabulek parametrů disku
21B8	ADD IX, BC	;přičti relativní adresu
21BA	BIT 0, (IX+#00)	;testuj, jestli je mechanika připojena
21BE	RET	;vrať se

KEYMSG

Tiskne hlášení a dotaz v A a čeká na stisk klávesy R nebo P.

IN: A 0. až 6. bit určují číslo hlášení v systémových hlášeních a 7. bit určuje typ dotazu

DE tabulka systémových hlášení

OUT: vytiskne hlášení s dotazem na obrazovku a čeká na stisk klávesy

C bylo stisknuto P nebo R

NC nebylo stisknuto ani P ani R

Dotaz 0		
21FC	20 28 52 65 74 72 79 20 3D 20 52 A9	;(Retry-R)
Dotaz 1		
2208	20 28 50 72 6F 63 65 65 64 20 3D 20 50 A9	;(Proceed-P)

HWINIT

Test disketových mechanik, zjištění počtu stop, inicializace obvodu 8255.

IN: -

OUT: nastavení parametrů mechanik a inicializace obvodu 8255

Nejdříve inicializujeme řadič.

2216 HWINIT	LD A, #D0	;příkaz přerušeni činnosti řadiče
2218	OUT (#81), A	;vyšli příkaz řadiči
221A	XOR A	;bude se testovat od mechaniky A

Nyní budeme postupně testovat jednotlivé mechaniky a zapisovat jejich parametry do SRAM.

221B HWINI0	PUSH AF	;schovej si číslo mechaniky
221C	CALL #21AC, DRVCMP	;vypočti adresu parametrů mechaniky v A
221F	PUSH IX	;předej ji do HL
2221	POP HL	
2222	INC HL	;zvyš ji o 1, ukazuje teď na parametry diskety
2223	LD E, L	;a dej ji do DE
2224	LD D, H	
2225	INC HL	;zvyš ji o 4, ukazuje teď na parametry mechaniky
2226	INC HL	
2227	INC HL	
2228	INC HL	
2229	LD BC, #0003	;zkopíruj 3 parametry z 5. na 1.
222C	LDIR	
222E	RES 0, (IX+#00)	;nastav signál drive nepřipojen
2232	RES 7, (IX+#00)	;nastav příznak neporovnávat číslo stopy s registrem ;řadiče (tady to je z důvodů inicializace mechanik)
2236	LD A, (IX+#02)	;vyzvedni počet stop do A
2239	AND A	;je drive definován?
223A	JR Z, #2271, HWINI1	;ne → skoč
223C	POP AF	;obnov si číslo mechaniky
223D	PUSH AF	;a znovu si ho schovej
223E	CALL #254B, DRVSEL	;roztoč mechaniku
2241	CALL #234B, HOME	;pošli hlavu na stopu 0
2244	OUT (#87), A	;vyšli získaný status jako číslo stopy do registru řadiče
2246	AND #04	;je disk připojen? (test signálů BUSY a TRACK 00)
2248	JR Z, #2271, HWINI1	;ne → skok na test dalšího disku
224A	SET 0, (IX+#00)	;nastav signál disk připojen
224E	LD (IX+#04), #00	;ulož informaci, že hlava je na stopě nula

Nyní probíhá zajímavě zjišťování, o jakou mechaniku se vlastně jedná. Jestli o 40-ti nebo 80-ti stopou mechaniku. Probíhá to asi tak, že se nejdříve vystaví hlava na 54 stopu a potom hned na 2 stopu. Pokud je mechanika 40-ti stopá, hlásí ve statusu, že je na stopě 0. To, co slyšíte při resetu počítače (hrk, hrk, hrk, vrrrrr...) je vystavování hlavy právě na stopu 54. Tam už totiž žádná 40-ti stopá mechanika nedosáhne. A to se potom může zbláznit.

2252	LD A, #36	;do A stopa 54
2254	LD D, #10	;do D příkaz SEEK (nastav na stopu)

2256	CALL #2340, SEEK	;proved' vystavení na stopu 54
2259	LD A, #02	;stopa 2
225B	LD D, #10	;do D příkaz SEEK (nastav na stopu)
225D	CALL #2340, SEEK	;proved' vystavení na stopu 2
2260	AND #04	;byla vystavení hlavy v pořádku?
2262	LD A, #28	;do A si dáme 40 stop
2264	JR NZ, #2268, TRK40	;ne → skoč na disk 40 stop
2266	LD A, #50	;disk má 80 stop
2268 TRK40	LD (IX+#06), A	;ulož informaci o počtu stop do parametrů drivu
226B	LD (IX+#03), A	;a také do parametrů diskety
226E	CALL #234B, HOME	;proved' vystavení hlavy na stopu 0, ať se 40-ti stopé ;mechaniky dají dohromady
2271 HWINI1	POP AF	;obnov číslo mechaniky
2272	INC A	;posuň na další mechaniku
2273	CP #02	;už byly otestovány dva disky?
2275	JR C, #221B, HWINI0	;ne → testuj další
2277	CALL #2536, DSKSTP	;vypni mechaniky

Nyní otestujeme, jestli není připojen nějaký jiný obvod 8255. Pokud ano, je obvod v mechanice zablokovaný. Tento test je ale chybný, protože ať je nebo není připojen jiný obvod 8255, dojde vždy k zablokování obvodu v disketové jednotce.

227A	LD A, #88	;inicializační hodnota interface v D40 ;A0, PA=výstupní, PCH=vstupní, B0, PB=výstupní, ;PCL=výstupní. Toto však není nejlepší. Spíše by mělo ;být LD A, #80
227C	OUT (#7F), A	;inicializuj obvod 8255
227E	LD A, #0F	;nastav PC7=1
2280	OUT (#7F), A	
2282	LD A, #0B	;nastav PC5=1
2284	OUT (#7F), A	
2286	IN A, (#5F)	;čti PC
2288	AND #F0	;ponech PC4 – PC7
228A	CP #A0	;byl zjištěn jiný 8255?
228C	LD A, #9B	;všechny porty jako vstupní
228E	OUT (#7F), A	
2290	RET Z	;ano → vrať se při jiném 8255
2291	LD A, #20	;povol činnost portu
2293	OUT (#91), A	
2295	RET	;vrať se

V opravené verzi MDOSu 1.0 je test obvodu 8255 zrušen. Vypadá to takto:

227A	LD A, #C7	;význam těchto instrukcí mi není znám
227C	LD (#0066), A	;toto je skutečně nějaká...
227F	RET	;ale tady už to dává smysl, je to návrat zpět
2280	DB #FF, #FF, #FF, #FF, #FF	
2285	DB #FF, #FF, #FF, #FF, #FF	
228A	DB #FF, #FF, #FF, #FF, #FF	
2290	DB #FF, #FF, #FF, #FF, #FF	
2295	RET	

Komentovaný výpis MDOSu – skvělý zdroj informací

BWRITE

Zapíše sektor nebo řadu sektorů na disk.

- IN:** **H**L adresa, odkud zapisovat
B číslo stopy
C číslo sektoru
D kolik sektorů se má zapisovat
E počet opakování při chybě CRC
A číslo drivu, na který se bude zapisovat

2296 BWRITE	PUSH HL	;ulož si datový ukazatel
2297	LD HL, #23BE <i>DWRITE</i>	;do HL adresa rutiny pro načtení sektoru
229A	JR #22A9, BRWR0	;skoč na společnou část

BFORMA

Formátuje stopu, parametry jsou shodné jako u BWRITE (mimo počet sektorů a čísla sektoru).

229C BFORMA	PUSH HL	;ulož si datový ukazatel
229D	LD HL, #23D8 <i>DFORMA</i>	;do HL adresa rutiny pro formátování stopy
22A0	JR #22A9BRWR0	;skoč na společnou část

BREADA

Načte sektor nebo řadu sektorů z disku. Parametry jsou shodné jako u BWRITE až na registr A.

22A2 BREADA	LD A, (#3E6B) <i>WORKDR</i>	;do A drive, se kterým se pracuje
-------------	-----------------------------	-----------------------------------

BREAD

Má stejnou funkci jako BREADA, ale v registru A je číslo drivu, ze kterého se bude číst.

22A5 BREAD	PUSH HL	;ulož si datový ukazatel
22A6	LD HL, #236A <i>DREAD</i>	;do HL adresa rutiny pro čtení sektoru

Vytvoříme si v SRAM skok na požadovanou rutinu.

22A9 BRWR0	LD (#3E64), HL <i>MODJPA2</i>	;nastav skok na rutinu přes SRAM
22AC	LD HL, #3E63 <i>MODJP1</i>	;na adresu #3E63
22AF	LD (HL), #C3	;ulož kód instrukce JP
22B1	POP HL	;obnov datový ukazatel

Provedeme operaci pro jeden sektor.

22B2 BRWL0	PUSH BC	;ulož si registry
22B3	PUSH AF	
22B4	PUSH DE	
22B5	PUSH HL	
22B6	CALL #3E63, MODJP1	;zavolej rutinu čtení/zápis/formatování
22B9	INC C	;byla nějaká chyba??
22BA	DEC C	
22BB	JR Z, #22E7, BREAD1	;ne → skoč
22BD	DEC B	;budeme testovat základní chyby?
22BE	JR NZ, #2300, BREAD2	;ne → skoč
22C0	BIT 7, C	;byla vložena diskety v mechanice?
22C2	JR Z, #22D3, BREAD3	;ano → skoč

V mechanice nebyla disketa.

22C4 BREA71	LD	A, #36	;REPORT n „Drive is not ready“ a dotaz „(Retry = R)“
22C6 BREA72	LD	DE, #03AF SYMSG	;do DE adresa systémových hlášení
22C9 BREAD6	CALL	#21BF, KEYMSG	;tiskni hlášení a čekej na stisk klávesy
22CC	JR	C, #22E1, BREAD4	;bylo stisknuto P nebo R → skoč na opakování operace
22CE	LD	A, #29	;REPORT a „Device I/O error“
22D0	JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Otestujeme chyby při operaci.

22D3 BREAD3	LD	A, C	;dej výsledek operace do A
22D4	AND	#18	;nastaven signál SEEK error, CRC error nebo RNF?
22D6	JR	NZ, #22DD, BREA31	;ano → skoč

Technická chyba řadiče nebo mechaniky.

22D8 ERR45	LD	A, #3B	;REPORT s „Internal error“
22DA	JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Tiskni chybu při hledání stopy nebo sektoru a čekej na stisk klávesy pro opakování operace.

22DD BREA31	LD	A, #37	;REPORT o „Seek error“
22DF	JR	#22C6, BREA72	;skoč na tisk hlášení s volbou

Bylo stisknuto R nebo P, proto obnovíme registry a opakujeme operaci.

22E1 BREAD4	POP	HL	;obnov si registry
22E2	POP	DE	
22E3	POP	AF	
22E4	POP	BC	
22E5	JR	#22B2, BRWL0	;zkus to znovu

Tudy se jde, pokud byla operace v pořádku.

22E7 BREAD1	POP	HL	;obnov si registry
22E8	POP	DE	
22E9	POP	AF	
22EA	LD	BC, #0200	;zvyš adresu dat o 512
22ED	ADD	HL, BC	;a přitom stačilo jen INC H, INC H
22EE	POP	BC	;obnov číslo stopy a sektoru
22EF	PUSH	AF	;schovej si číslo drivu
22F0	INC	C	;posuň se na další sektor
22F1	LD	A, (IX+#03)	;do A počet sektorů na stopu
22F4	CP	C	;jsi na konci stopy?
22F5	JR	NZ, #22FA, BREA11	;ne → skoč
22F7	LD	C, #00	;do C dej nultý sektor
22F9	INC	B	;a posuň se na další stopu
22FA BREA11	POP	AF	;obnov číslo drivu
22FB	DEC	D	;načteny všechny sektory?
22FC	JP	NZ, #22B2, BRWL0	;ne → opakuj
22FF	RET		;vrať se
2300 BREAD2	DEC	B	;testování chyb příkazu READ SECTOR?
2301	JR	NZ, #231C, BREAD7	;ne → skoč dál

Budeme testovat chyby při čtení sektoru.

2303	LD	A, C	;dej výsledek operace do A
------	----	------	----------------------------

2304	AND	#9D	;byla nějaká chyba při operaci READ SECTOR?
2306	JR	Z, #22E7, BREAD1	;ne → skoč
2308 BREA81	BIT	7, C	;testuj, jestli byla vložena disketa
230A	JR	NZ, #22C4, BREA71	;ano → skoč
230C	BIT	4, C	;byl nalezen sektor?
230E	JR	Z, #2314, BREAD8	;ano → skoč
2310	LD	A, #38	;REPORT p „Sector not found“
2312	JR	#22C6, BREA72	;skoč na tisk hlášení s volbou
2314 BREAD8	BIT	3, C	;byl CRC error?
2316	JR	Z, #22D8, ERR45	;ne → skoč
2318	LD	A, #39	;REPORT q „CRC error“
231A	JR	#22C6, BREA72	;skoč na tisk hlášení s volbou
231C BREAD7	DEC	B	;testování chyb při příkazu WRITE SECTOR?
231D	JR	NZ, #232A, BREAD9	;ne → skoč dál

Budeme testovat chyby při zápisu sektoru.

231F	LD	A, C	;dej výsledek operace do A
2320	AND	#DD	;byla nějaká chyba při operaci WRITE SECTOR?

Tady chybí **JR Z, BREAD1**. Nemá to však žádný vliv na práci.

2322	BIT	6, C	;byla disketa chráněna proti zápisu?
2324	JR	Z, #2308, BREA81	;ne → skoč

A toto je asi nejzákeřnější chyba, která se zde vyskytuje (je snad ještě horší, než v příkazu MOVE). Pokud totiž máte v mechanice disketu, která je chráněná proti zápisu, a budete si chtít něco uložit, systém vám hlásí, že v mechanice je disketa chráněná proti zápisu, a čeká na stisk klávesy R nebo P. Pokud nyní disketu vyměníte a stisknete klávesu R nebo P, stane se něco velice nepříjemného. Dojde totiž k přepsání sektoru adresáře. V buferu je totiž uložen celý sektor a když vy vyměníte disketu, zapíše se tento sektor. Takže místo souborů, které byly na nové disketě, se vám při výpisu objeví soubory ze zalepené diskety. Nabídka volby s návratem je zde proto, aby byla možnost disketu zbavit ochrany. Uživatel si to musí pamatovat.

2326	LD	A, #3A	;REPORT r „Disk is write protected“
2328	JR	#22C6, BREA72	;skoč na tisk hlášení s volbou

Správně mělo být **JP #0204, ERRR**.

Tady se testují chyby, ke kterým došlo při FIND TRACK a jsou způsobeny hardwarovou chybou při komunikaci mezi řadičem a mechanikou.

232A BREAD9	BIT	0, C	;nedošlo k chybě v komunikaci s mechanikou?
232C	JR	Z, #2333, BREA91	;ne → skoč
232E	LD	A, #22	;REPORT Z „Device unavailable“
2330	JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM
2333 BREA91	BIT	1, C	;je disketa vůbec formátována pod MDOsem (512 bytů ;na sektor)?
2335	JR	Z, #22D8, ERR45	;ano → skoč
2337 BADTYP	LD	A, #20	;REPORT X „Bad device type“
2339	JP	#0204, ERRR	;piš hlášení a skoč do ZX ROM

Toto je zapomenutý kód.

233C	OR	#01
233E	EI	
233F	RET	

SEEK

Nastaví hlavu na stopu.

IN: A číslo stopy
D příkaz SEEK
IX adresa parametrů drivu
OUT: nastaví hlavu na požadovanou stopu
A výsledek operace

2340 SEEK	OUT (#87), A	;pošli číslo stopy do registru řadiče
2342	AND A	;je to stopa 0?
2343	JR Z, #234B, HOME	;ano → skoč na povel RESTORE
2345	CALL #25C7, DELAY	;časová prodleva
2348	LD A, D	;vezmi příkaz pro řadič z D
2349	JR #234D, TRACKSEEK	;proved příkaz

HOME

Pošle hlavu disku na stopu 0.

IN: IX adresa parametrů drivu
OUT: hlava je vystavena na stopu 0
A výsledek operace

234B HOME	LD A, #08	;do A příkaz RESTORE (vystav hlavu na stopu 0)
-----------	-----------	--

Provedme vystavení hlavy.

234D TRACKSEEK	LD B, A	;dej příkaz do B
234E	LD A, (IX+#01)	;vezmi parametr diskety
2351	AND #C0	;ponech rychlost krokování
2353	RLCA	;a posuň je do 0. a 1. bitu
2354	RLCA	
2355	OR B	;přidej příkaz pro řadič
2356	OUT (#81), A	;vyšli příkaz do řadiče
2358	CALL #25C7, DELAY	;časová prodleva

Nyní budeme čekat na ukončení operace.

235B WAITBUSY	IN A, (#81)	;čti status
235D	BIT 0, A	;je konec operace?
235F	JR NZ, #235B, WAITBUSY	;ne → čekej

A ještě chvíli počkáme.

2361	LD BC, #000F	;časová prodleva po skončení BUSY
2364 WAITHOME	DJNZ #2364, WAITHOME	;opakuj B-krát
2366	DEC C	;sníž C
2367	JR NZ, #2364, WAITHOME	;a ještě C-krát
2369	RET	;vrať se

DREAD

Načte jeden sektor z diskety.

IN: B číslo stopy
C číslo sektoru
E počet opakování při chybě
HL adresa uložení dat
OUT: C výsledek operace

B hodnota 2
načte sektor do paměti

236A DREAD	CALL #2493, FINDTRACK	;najdi stopu
236D	JR NC, #23BA, DOOPRET	;nenalezena → skoč
236F	LD A, #88	;do A příkaz READ SECTOR
2371	LD B, #02	;do B příznak pro testování výsledných bitů příkazu ;READ SECTOR
2373	LD IX, #25EA, REANMI	;do IX adresa programu pro čtení dat

DOWDCOM

Rutina pro vykonání povelu řadiče WD2797.

IN: A povel pro WD2797
B 02 – READ SECTOR
03 – WRITE SECTOR
E počet opakování při chybě
HL adresa uložení dat
IX použitá rutina #25EA INI+RET
#25ED OUTI+RET

Nejdříve nastavíme podmínky přenosu a stranu diskety.

2377 DOWDCOM	PUSH AF	;ulož si povel
2378	LD A, (#3EE9) SELSTAI	;do A bity výběru a rozběhnutí mechaniky
237B	SET 6, A	;povol NMI
237D	CALL #25BC, OUTTODR	;nastav podmínky NMI
2380	POP AF	;vyzvedni příkaz pro řadič
2381	PUSH HL	;schovej adresu buferu dat
2382	LD HL, #3EEB SVSIDE	;do HL adr. uložení informace o používané straně diskety
2385	OR (HL)	;vlož tuto informaci do povelu
2386	POP HL	;vyzvedni adresu buferu dat

Provedeme příkaz.

2387 DOWDCREP	PUSH AF	;ulož si registry
2388	PUSH HL	
2389	PUSH DE	
238A	PUSH BC	
238B	LD C, #87	;nastav C na datový registr řadiče
238D	LD D, #01	;do D maska pro signál BUSY
238F	LD B, C	;dej do B nenulovou hodnotu
2390	OUT (#81), A	;vyšli povel do řadiče

Nyní budeme čekat na zahájení operace.

2392 DOWDL1	IN A, (#81)	;čti status operace
2394	LD B, C	;dej do B nenulovou hodnotu
2395	AND D	;začala probíhat operace?
2396	JR Z, #2392, DOWDL1	;ne → čekej na zahájení operace

Nyní je zahájen provoz smyčky, která čeká na konec operace. Během jejího provozu dochází k požadavku DRQ, který vyvolá NMI a samotná operace přístupu na disk je provedena na adrese (IX). Po ukončení operace se řízení vrátí opět sem.

2398 DOWDL2	IN A, (#81)	;čti status operace
239A	LD B, C	;dej do B nenulovou hodnotu

239B	AND D	;probíhá operace?
239C	JR NZ, #2398, DOWDL2	;ano → čekej na konec operace

Operace je u konce, zrušíme požadavek NMI a otestujeme chybu CRC.

239E	LD A, (#3EE9) SELSTA I	;do A stav NMI a mechanik
23A1	RES 6, A	;nuluj požadavek NMI
23A3	CALL #25BC, OUTTODR	;a odešli ho řadiči, mechaniky se nezastaví
23A6	IN A, (#81)	;čti výsledek operace
23A8	POP BC	;obnov registry
23A9	POP DE	
23AA	POP HL	
23AB	LD D, A	;ulož výsledek do A
23AC	IN A, (#85)	;načti číslo sektoru z registru řadiče do A
23AE	DEC A	;sniž o jeden (posuneme se zpět na daný sektor)
23AF	OUT (#85), A	;a odešli ho zpět do registru řadiče
23B1	POP AF	;obnov AF
23B2	BIT 3, D	;byla chyba CRC?
23B4	JR Z, #23B9, DONOCRC	;ne → skoč
23B6	DEC E	;sniž počet opakování
23B7	JR NZ, #2387, DOWDCREP	;další pokus? ano → skoč

Operace je u konce.

23B9 DONOCRC	LD C, D	;předej status do C
23BA DOOPRET	CALL #2520, DISKRET	;uved' do původního stavu NMI a IX
23BD	RET	;vrať se

DWRITE

Zapíše jeden sektor na disketu.

IN: B číslo stopy
C číslo sektoru
E počet opakování při chybě
HL adresa uložení dat
OUT: C výsledek operace
B hodnota 3
zapiše sektor na disketu

23BE DWRITE	CALL #2493, FINDTRACK	;nastav hlavu na stopu v B
23C1	JR NC, #23B9, DONOCRC	;nenalezena → skoč
23C3	BIT 5, (IX+#01)	;otestuj, jestli je 40-ti stopá disketa v 80-ti stopé mechanice
23C7	JR Z, #23CE, DWRITE1	;ne → skoč

Nelze tedy zapsat na takovou disketu.

23C9 ERR40IN80	LD BC, #0402	;do B chyba při FINDTRACK a do C příznak chyby ;„Internal error“
23CC	JR #23BA, DOOPRET	;skoč na nastavení NMI, IX a vrať se zpět
23CE DWRITE1	LD IX, #25ED, WRINMI	;do IX adresa programu pro zápis dat
23D2	LD A, #A8	;do A příkaz WRITE SECTOR
23D4	LD B, #03	;budou se testovat výsledné bity příkazu WRITE SECTOR
23D6	JR #2377, DOWDCOM	;skoč na vykonání příkazu

DFORMA

Vytvoří obraz stopy ve VIDEORAM a formátuje stopu disku.

IN: B číslo stopy
E počet opakování při chybě
OUT: C výsledek operace
B hodnota 3
naformátuje stopu

23D8 DFORMA	CALL #2518, FORFINDTR	;nastav hlavu na stopu v B
23DB	JR NC, #23BA, DOOPRET	;nenalezena → skoč
23DD	BIT 5, (IX+#01)	;otestuj, jestli je 40-ti stopá disketa v 80-ti stopé mechanice
23E1	JR NZ, #23C9, ERR40IN80	;ano → skoč

Nelze tedy ani formátovat takovouto disketu.

Nastavíme stejnou barvu podkladu a inkoustu v attributech.

23E3	PUSH BC	;ulož si číslo stopy
23E4	LD HL, #5800	;do HL adresa začátku atributů obrazovky
23E7	LD A, (#5C8D) ATTR_P	;vezmi platný atribut do A
23EA	AND #38	;vyber PAPER
23EC	LD B, A	;schovej si ho do B
23ED	RRCA	;posuň na INK
23EE	RRCA	
23EF	RRCA	
23F0	OR B	;a přidej PAPER – PAPER=INK
23F1	LD BC, #0003	;celá obrazovka
23F4 FSECOLOR	LD (HL), A	;změň atribut
23F5	INC HL	;posuň se na další
23F6	DJNZ #23F4, FSECOLOR	;opakuj B-krát
23F8	DEC C	;sníž počítadlo třetin
23F9	JR NZ, #23F4, FSECOLOR	;nebyly všechny → skoč

Nyní ve VIDEORAM vytvoříme obraz stopy.

23FB	LD HL, #4000	;do HL adresa buferu pro vytvoření obrazu stopy ;je použit bufer obrazovky
23FE	IN A, (#83)	;načti do A číslo stopy z registru řadiče
2400	OUT (#FE), A	;nastav BORDER podle čísla stopy

sudé stopy mají fyzické pořadí sektorů 1-2-3-4-5-6-7-8-9

liché stopy mají fyzické pořadí sektorů 5-6-7-8-9-1-2-3-4

2402	AND #01	;vyber 1. bit čísla stopy
2404	RLCA	;vynásob pěti
2405	RLCA	;A×4
2406	INC A	
2407	LD E, A	;počáteční číslo sektoru do E
2408	LD D, #00	;nuluj čítač sektorů na stopě

Příprava dat pro formátování stopy.

240A MKFDATA	LD A, #4E	;úvodní mezera na stopě
240C	LD B, #0A	;deset bytů

Úvodní mezera před prvním sektorem je dost malá, takže může dojít k tomu, že nenačtete první sektor na stopě.

240E	CALL #248E, FILLCONST	;ulož do dat
2411	LD A, #00	;volné místo
2413	LD B, #0C	;12 bytů

2415	CALL #248E, FILLCONST	;ulož do dat
2418	LD A, #F5	;příznak – zapisuje 0A1
241A	LD B, #03	;tři byty
241C	CALL #248E, FILLCONST	;ulož do dat
241F	LD A, #FE	;adresová značka ID pole
2421	LD (HL), A	;ulož do dat
2422	INC HL	;a posuň se na další
2423	IN A, (#83)	;načti do A číslo stopy z registru řadiče
2425	LD (HL), A	;ulož do dat
2426	INC HL	;a posuň se na další

Nyní se do ID pole zapisuje číslo strany. Na první pohléd se to zdá v pořádku (MDOS pracuje normálně). Ale pokud budete chtít takto naformátovanou disketu číst na počítači PC (Personal Computer), tak to nepůjde. Abych to upřesnil, tak nepůjde přečíst 2. strana diskety. U 1. strany to není problém, protože se zde ukládá 0, ale pro 2. stranu se zde ukládá 2. MDOSu to nevádí, protože neprovádí kontrolu strany, ale MS-DOS ji provádí a pro něj je tato hodnota nepřijatelná (správně by tam měla být 1). Takže pokud budete chtít diskety D40 používat na PC, musíte si napsat vlastní formátovací rutinu, která už bude upravená.

2427	LD A, (#3EEB) <i>SVSIDE</i>	;vzvedni číslo strany
242A	LD (HL), A	;ulož do dat
242B	INC HL	;a posuň se na další
242C	LD A, E	;do A číslo sektoru
242D	LD (HL), A	;ulož do dat
242E	INC HL	;a posuň se na další
242F	LD A, #02	;údaj délky sektoru (512 bytů)
2431	LD (HL), A	;ulož do dat
2432	INC HL	;a posuň se na další
2433	LD A, #F7	;příznak pro vyvolání uložení CRC pro ID pole
2435	LD (HL), A	;ulož do dat
2436	INC HL	;a posuň se na další
2437	LD A, #4E	;byty oddělující hlavičku sektoru od dat
2439	LD B, #16	;22 bytů
243B	CALL #248E, FILLCONST	;ulož do dat
243E	LD A, #00	;volné místo
2440	LD B, #0C	;12 bytů
2442	CALL #248E, FILLCONST	;ulož do dat
2445	LD A, #F5	;příznak zapisování 0A1
2447	LD B, #03	;tři byty
2449	CALL #248E, FILLCONST	;ulož do dat
244C	LD A, #FB	;adresová značka pole dat
244E	LD (HL), A	;ulož do dat
244F	INC HL	;a posuň se na další
2450	LD A, #E5	;místo pro uložení dat
2452	LD B, #00	;512 bytů
2454	CALL #248E, FILLCONST	;ulož 256 do dat
2457	CALL #248E, FILLCONST	;ulož 256 do dat
245A	LD A, #F7	;vyvolá uložení CRC pro data
245C	LD (HL), A	;ulož do dat
245D	INC HL	;a posuň se na další
245E	LD A, #4E	;mezera mezi sektory
2460	LD B, #28	;40 bytů
2462	CALL #248E, FILLCONST	;ulož do dat
2465	LD A, E	;dej číslo sektoru do A

2466	INC	E	;zvyš číslo sektoru
2467	CP	(IX+#03)	;je větší, než počet sektorů na stopu?
246A	JR	C, #246E, MAKENEXT	;ne → skoč
246C	LD	E, #01	;nastav číslo sektoru na 1
246E MAKENEXT	INC	D	;zvyš čítač sektorů
246F	LD	A, D	;dej čítač do A
2470	CP	(IX+#03)	;už byly vytvořeny ID pole pro všechny sektory?
2473	JR	NZ, #240A, MKFDATA	;ne → připrav ID pro další sektor
2475	LD	A, #4E	;do konce stopy vyplníme hodnotou
2477	LD	B, #00	;celkem 512 bytů
2479	CALL	#248E, FILLCONST	;ulož 256 bytů
247C	CALL	#248E, FILLCONST	;ulož 256 bytů
247F	POP	BC	;obnov číslo stopy a sektoru
2480	LD	HL, #4000	;do HL adresa začátku dat pro formátování
2483	LD	IX, #25ED, WRINMI	;do IX adresa programu pro zápis dat
2487	LD	A, #F0	;do A příkaz WRITE TRACK
2489	LD	B, #03	;budou se testovat výsledné bity příkazu WRITE ;SECTOR – pokud si říkáte, že spíše WRITE TRACK, ;tak je to jedno, protože mají vcelku stejné příznaky ;(WRITE TRACK má o dva míň, ale ty jsou vždy ;nastaveny na nulu)
248B	JP	#2377, DOWDCOM	;skoč na vykonání příkazu

FILLCONST

Rutina pro naplnění úseku paměti od HL dlouhého B bytů konstantou v A.

IN: HL adresa, odkud se bude vyplňovat
B počet bytů
A hodnota, kterou se bude vyplňovat
OUT: B bytů je od HL vyplněno hodnotou v A

248E FILLCONST	LD	(HL), A	;ulož A na adresu v HL
248F	INC	HL	;posuň se na další byte
2490	DJNZ	#248E, FILLCONST	;opakuj B-krát
2492	RET		;vrať se

FINDTRACK

Najde hlavou na stopu a nastaví do registru řadiče číslo sektoru.

IN: B číslo stopy
C číslo sektoru
OUT: BC výsledek operace
C stopa nalezena
NC stopa nenalezena

2493 FINDTRACK	PUSH	HL	;ulož si registry
2494	PUSH	DE	
2495	PUSH	BC	
2496	LD	D, #1C	;příkaz SEEK s testem čísla stopy a s příloženou hlavou
2498 FINDTRACK1	LD	A, (#3E6B) WORKDR	;do A dej drive, se kterým se pracuje
249B	CALL	#254B, DRVSEL	;spuší mechaniku a nastav hlavu na stopu podle (IX+#04)
249E	BIT	0, (IX+#00)	;otestuj, jestli je drive připojen
24A2	LD	BC, #0401	;do B chyba při FINDTRACK a do C chyba „Device ;unavailable“

24A5	JR	Z, #24B5, FINDTRRET	;není → skoč na návrat s chybou
24A7	LD	HL, #0000	;do HL dej nulu
24AA	LD	A, (#3E6B) WORKDR	;do A drive, se kterým se pracuje
24AD	CALL	#256D, TESTDR	;otestuj připravenost drivu
24B0	JR	NZ, #24B9, FINDTRRD	;je připraven? ano → skoč
24B2	LD	BC, #0180	;do B příznak pro základní test a do C chyba „Drive is ;not ready“

Tady chybí **LD (#3EE7), IX.**

24B5 FINDTRRET	POP	HL	;vyzvedni hodnoty ze zásobníku
24B6	POP	HL	
24B7	POP	HL	
24B8	RET		;vrať se

Nastavíme hlavu na stopu.

24B9 FINDTRRD	POP	BC	;obnov číslo stopy a sektoru
24BA	INC	C	;zvyš číslo sektoru (číslojí se od 1)
24BB	LD	A, C	;dej číslo sektoru do A
24BC	OUT	(#85), A	;a pošli je registru řadiči
24BE	XOR	A	;nuluj A
24BF	BIT	4, (IX+#01)	;je disketa jednostranná?
24C3	JR	Z, #24C9, FINDTRSVS	;ano → skoč
24C5	RR	B	;vyděl B dvěma a vem poslední bit z B (liché sektory
24C7	RLA		;jsou na 2 straně, sudé na 1 straně) a dej ho do A
24C8	RLCA		;na 1. bit
24C9 FINDTRSVS	LD	(#3EEB), A SVSIDE	;ulož si, se kterou stranou se bude pracovat (0=1. strana, ;2=2. strana)

Protože v 80-ti stopé mechanice je 80-ti stopá disketa (nebo ve 40-ti stopé mechanice je 40-ti stopá disketa), nastavíme zpět číslo stopy v registru na původní stav, protože nedojde k žádným komplikacím při vystavování hlavy na stopu (nemusí se dělat dvojnásobný posun hlavy), a také se provádí testování vyhledané stopy. Pokud by byla 40-ti stopá disketa v 80-ti stopé mechanice, musí se zvolit dvojnásobný posun hlavy (hlava se posune o dvojnásobnou vzdálenost, protože to je 40-ti stopá disketa a ne 80-ti stopá) a neprovádí se test vyhledané stopy.

24CC	BIT	5, (IX+#01)	;testuj, jestli je 40-ti stopá disketa v 80-ti stopé mechanice
24D0	JR	Z, #24DB, NOD40IN80	;ne → skoč

Musíme upravit obsah registru stopy a příkaz pro řadič.

24D2	LD	D, #18	;do D příkaz SEEK s přiloženou hlavou bez testu stopy
24D4	SLA	B	;vrať do původního stavu číslo stopy, protože se bude ;provádět dvojnásobný posun hlavy
24D6	IN	A, (#83)	;načti číslo stopy, na které se nachází hlava
24D8	ADD	A, A	;vynásob dvěma, aby to bylo v původním stavu
24D9	OUT	(#83), A	;a pošli číslo stopy zpět do registru řadiče

Nyní otestujeme, jestli při poslední operaci nedošlo k chybě nebo nebyly zastaveny mechaniky.

24DB NOD40IN80	BIT	7, (IX+#00)	;otestuj, jestli byla při poslední operaci chyba nebo byly ;zastaveny mechaniky
24DF	JR	Z, #24E6, FNDTRNOC	;ano → skoč

Pokud nebyla chyba nebo zastaveny mechaniky, porovnáme, jestli hlava není už na požadované stopě.

24E1	IN	A, (#83)	;přečti číslo stopy z registru řadiče
24E3	CP	B	;jsou shodné se stopu, kam chci vystavit hlavu?

24E4 JR Z, #2504, FINDTROP ;ano → skoč

Musíme vystavit hlavu.

24E6 FNDTRNOC LD A, B ;do A číslo stopy, kam chci vystavit hlavu
24E7 LD E, A ;ulož si do E číslo stopy
24E8 CALL #2340, SEEK ;nastav hlavu na stopu
24EB AND #98 ;byla chyba při vystavování hlavy?
24ED JR Z, #2504, FINDTROP ;ne → skoč
24EF CALL #234B, HOME ;pošli hlavu na nultou stopu
24F2 LD A, E ;do A obnov číslo stopy
24F3 CALL #2340, SEEK ;zkus znovu nastavit hlavu stopu
24F6 LD C, A ;dej příznaky chyb do C
24F7 AND #98 ;byla chyba při vystavování hlavy?
24F9 JR Z, #2504, FINDTROP ;ne → skoč
24FB RES 7, (IX+#00) ;nastav příznak neporovnávat číslo stopy s registrem
;řadiče (při operaci došlo k chybě)

Tady chybí

LD (#3EE7), IX.

24FF POP DE ;obnov registry
2500 POP HL
2501 LD B, #01 ;do B příznak pro základní testování chyb
2503 RET ;vrať se

2504 FINDTROP BIT 5, (IX+#01) ;otestuj, jestli není 40-ti stopá disketa v 80-ti stopé
;mechanice

2508 JR Z, #250F, NOD40IN801 ;ne → skoč

Vydělíme obsah registru řadiče dvěma, aby při dalším vystavování hlavy nedošlo k špatnému vystavení.

250A IN A, (#83) ;načti číslo stopy z registru řadiče
250C RRCA ;vyděl číslo stopy dvěma
250D OUT (#83), A ;a vyšli ho zpět do registru řadiče

250F NOD40IN801 DI ;zakaž přerušení
2510 LD (#3EE7), IX DOSIX2 ;ulož si adresu parametrů disku do SRAM
2514 POP DE ;obnov registry
2515 POP HL
2516 SCF ;nastav C
2517 RET ;vrať se

FORFINDTR

Tento vstupní bod na nastavení hlavy na stopu v registru B se používá při formátování, protože se vůbec netestuje stopa (ani to nejde, protože u nové diskety žádné stopy ještě nejsou).

IN: B číslo stopy

OUT: BC výsledek operace

C stopa nalezena

NC stopa nenalezena

2518 FORFINDTR PUSH HL ;ulož si registry
2519 PUSH DE
251A PUSH BC
251B LD D, #18 ;do D příkaz SEEK s přiloženou hlavou bez testu stopy
251D JP #2498, FINDTRACK1 ;pokračuj v hledání stopy

DISKRET

Návrat z operací READ, WRITE SECTOR a FORMAT TRACK.

2520	DISKRET	LD	IX, (#3EE7) <i>DOSIX2</i>	;vzvedni si adresu parametrů disku
2524		IN	A, (#83)	;načti číslo stopy z registru řadiče
2526		LD	(IX+#04), A	;ulož na (IX+#04) jako číslo stopy, kde se nachází hlava
2529		XOR	A	;nuluj počet průchodů při NMI
252A		LD	(#3EE2), A <i>INTCNT</i>	
252D		EI		;povol přerušení
252E		LD	A, C	;do A status
252F		AND	A	;byla chyba?
2530		RET	Z	;ne → vrať se zpět
2531		RES	7, (IX+#00)	;nastav příznak neporovnávat číslo stopy s registrem
2535		RET		;řadiče (při operaci došlo k chybě) a vrať se

DSKSTP

Vypne všechny mechaniky.

IN: -

OUT: zastaví všechny mechaniky

2536	DSKSTP	XOR	A	;do A nula pro zastavení mechanik
2537		CALL	#25BC, OUTTODR	;vypni mechaniky
253A		CALL	#21AC, DRVCMP	;zjistí adresu parametrů disku A
253D		RES	7, (IX+#00)	;nastav příznak neporovnávat číslo stopy s registrem řadiče (mechaniky jsou zastaveny)
2541		LD	A, #01	;nyní mechanika B:
2543		CALL	#21AC, DRVCMP	;zjistí adresu parametrů disku B
2546		RES	7, (IX+#00)	;nastav příznak neporovnávat číslo stopy s registrem
254A		RET		;řadičem (mechaniky jsou zastaveny) a vrať se

DRVSEL

Rozběhne mechaniku a nastaví stopu podle (IX+#04).

IN: A číslo mechaniky

OUT: roztočí mechaniku a nastaví registr řadiče na stopu, kde byla naposledy vystavena hlava

IX adresa parametrů drivu

254B	DRVSEL	PUSH	AF	;ulož registry
254C		PUSH	BC	
254D		PUSH	HL	
254E		CALL	#21AC, DRVCMP	;zjistí adresu systémových parametrů drivu v A
2551		BIT	2, (IX+#01)	;test mechaniky (A-0, B-1)
2555		LD	A, #05	;DS-0, MO-0 je mechanika A:
2557		JR	Z, #255A, DRVSELOUT	je to A? ano → skoč
2559		RLCA		;posuň pro mechaniku B: DS-1, MO-1
255A	DRVSELOUT	LD	C, A	;uschovej si A do C
255B		LD	A, (#3EE9) <i>SELSTAI</i>	;do A stav NMI a bity výběru mechaniky
255E		AND	#FC	;ponech bity
2560		OR	C	;přidej nový výběr mechaniky
2561		CALL	#25BC, OUTTODR	;zapni vybranou mechaniku
2564		LD	A, (IX+#04)	;do A číslo stopy, na které se teď nachází hlava
2567		OUT	(#83), A	;pošli číslo stopy do registru řadiče
2569		POP	HL	;obnov registry
256A		POP	BC	
256B		POP	AF	

TESTDR

Otestuje, jestli je mechaniky připravena.

IN: IX adresa parametrů drivu**OUT: Z** není připravena**NZ** je připravena

256D	TESTDR	EI	;musíme povolit přerušení
256E	BIT	7, (IX+#00)	;testuj, jestli byla při poslední operaci chyba nebo byly
2572	RET	NZ	;mechaniky vypnuté, ne → vrať se
2573	PUSH	BC	;ulož registry
2574	PUSH	HL	
2575	CALL	#254B, DRVSEL	;rozběhni mechaniku a nastav stopu podle (IX+#04)

Tady se na chvíli zastavíme. Autoři vymysleli zajímavý způsob testování připravenosti drivu. Protože není zapojen signál READY, musí se připravenost testovat programově. Probíhá to asi tak, že se řadiči vyšle příkaz násilného přerušení operace. Potom se čeká na odezvu z řadiče. Doba čekání je 100 cyklů přerušení (tedy 2 sekundy). Pokud do té doby nepřijde odezva z řadiče a čítač průchodů přerušením je 0, neukončí se přerušení normálně, ale je „násilně“ ukončeno a řízení se nevrací do čekací smyčky, ale zpět do programu s nastavenými příznaky.

2578	LD	HL, #25B6	INVALIDRET ;do HL adresu, kam se bude skákat, pokud dojde ;k přetečení přerušení při testu drivu
257B	LD	(#3EE3), HL	TERADR2 ;ulož ji do SRAM
257E	LD	A, #64	;počet přerušení je 100 (2 sekundy)
2580	LD	(#3EE2), A	INTCNT ;ulož ji do SRAM
2583	CALL	#2599, TESTDR	DRIVE ;testuj připravenost drive
2586	SET	7, (IX+#00)	;nastav příznak porovnávat číslo stopy s registrem ;řadiče (mechanika běží a je připravena)
258A	JR	NZ, #2596, TESTDR	RET;pokud je drive připraven → skoč
258C	CALL	#25BC, OUTTODR	;zastav drive
258F	LD	(IX+#30), A	;ulož do prvního znaku jména drivu nulu
2592	RES	7, (IX+#00)	;nastav příznak neporovnávat číslo stopy s registrem ;řadiče (při poslední operaci s drivem došlo k chybě)
2596	TESTDR	RET	;obnov registry
2597	POP	BC	
2598	RET		;vrať se

Čekací smyčka při testování drivu.

2599	TESTDR	LD	A, #D0 ;do A příkaz přerušení činnosti řadiče
259B	OUT	(#81), A ;vyšli příkaz řadiči	
259D	LD	(#3EE5), SP	HERRSP2 ;ulož si SP pro případnou obnovu při přetečení přerušení
25A1	LD	B, #02 ;proběhnou celkem dvě smyčky čekání na odezvy z řadiče	
25A3	LOOPISDRQ	CALL	#25C2, TESTDRQ ;testuj DRQ
25A6	JR	NZ, #25A3, LOOPISDRQ	;je → čekej na ukončení DRQ
25A8	LPNOTDRQ	CALL	#25C2, TESTDRQ ;testuj DRQ
25AB	JR	Z, #25A8, LPNOTDRQ	;není → čekej na DRQ
25AD	DJNZ	#25A3, LOOPISDRQ	;opakuj B-krát
25AF	XOR	A ;do A 0	
25B0	LD	(#3EE2), A	INTCNT ;nuluj počítadlo průchodů přerušením
25B3	DEC	A ;nastav signál drive je připraven (NZ)	
25B4	CCF	;nastav NC	
25B5	RET	;vrať se	

Sem se skáče, pokud dojde k přetečení přerušení

25B6	INVALRET	LD	SP, (#3EE5) <i>HERRSP2</i>	;obnov SP z SRAM
25BA		XOR	A	;nastav signál drive není připraven (Z)
25BB		RET		;vrať se

OUTTODR

Vyšle výběr mechaniky a podmínky pro NMI.

IN: A bity výběru mechaniky a NMI

OUT: je vybrána mechanika a podmínky NMI

25BC	OUTTODR	OUT	(#89), A	;vyber mechaniku a nastav podmínky NMI
25BE		LD	(#3EE9), A <i>SELSTAI</i>	;ulož si aktuální stav
25C1		RET		;vrať se

TESTDRQ

Načte hodnotu z řadiče a ponechá pouze informaci o DRQ.

IN: -

OUT: Z není DRQ

NZ je DRQ

25C2	TESTDRQ	IN	A, (#81)	;čtí status
25C4		AND	#02	;vyber pouze DRQ
25C6		RET		;vrať se

DELAY

Spožďovací smyčka pro aktivaci BUSY. Slouží pro čekání mezi jednotlivými příkazy a testy.

25C7	DELAY	PUSH	BC	;uschovej si BC
25C8		LD	B, #0A	;čekáme 10 smyček (celkem 163 taktů)
25CA	DELAYLOOP	DJNZ	#25CA, DELAYLOOP	;opakuj B-krát
25CC		POP	BC	;obnov BC
25CD		RET		;vrať se

Tady se provádí obsluha přerušení od ULA. Celkem se tady neděje nic vážného. Slouží k tomu, aby při povoleném přerušení nezamrzl počítač. Dále se využívá při testování připravenosti drivu. Pokud je obsah adresy NMICNT různý od hodnoty 0, je postupně snižen. Pokud je po snížení 0 (tzn. že došlo k přetečení přerušení), provede se návrat přes INVALRET. Tím se zamezí tomu, aby se při testování připravenosti drivu při čekání na odezvu z řadiče zablokoval systém.

25CE	INTERRUPT	PUSH	AF	;ulož si AF
25CF		LD	A, (#3EE2) <i>INTCNT</i>	;vzvedni počet průchodů při NMI
25D2		AND	A	;je nula? (neprovádí se testování připravenosti drivu)
25D3		JR	Z, #25E2, OKINTERR	;ano → skoč na nenásilný návrat z přerušení
25D5		DEC	A	;sniž o 1
25D6		LD	(#3EE2), A <i>INTCNT</i>	;a ulož zpět
25D9		JR	NZ, #25E2, OKINTERR	;není teď nula → skoč na nenásilný návrat z přerušení

Nyní došlo k přetečení přerušení a tak se skáče na adresu, která je uložena na #3EE3 (TERADR2).

25DB		LD	HL, (#3EE3) <i>TERADR2</i>	;adresa rutiny pro násilné přerušení testování drivu
25DE		LD	A, H	;je tam #0000?
25DF		OR	L	
25E0		JR	NZ, #25E6, GOINTERR	;ne → proved' rutinu
25E2	OKINTERR	POP	AF	;obnov AF

Provedeme návrat z přerušení.
25E3 ENDINTERR EI ;povol přerušení
25E4 RETI ;vrať se z přerušení

Provedeme násilný návrat z přerušení. V HL je adresa, kam se bude skákat.
25E6 GOINTERR POP AF ;obnov AF
25E7 EX (SP), HL ;adresa rutiny na zasobník a návratová do HL
25E8 JR #25E3, ENDINTERR ;proved' rutinu násilného ukončení přerušení

REANMI

Přenos dat z řadiče. Sem se skáče 512× při čtení dat z diskety.

25EA REANMI INI ;načtení dat z řadiče
25EC RET ;vrať se

WRINMI

Přenos dat do řadiče. Sem se skáče 512× při zápisu dat na disketu.

25ED WRINMI OUTI ;vyslání dat do řadiče
25EF RET ;vrať se

**Kdo se nezbaví PeCe včas,
ZEMŘE!**

©1997 Dron of K3L Team

**Už i klony ZX Spectra
lepší jsou než Opel Vectra**

©1997 someone on IRC

8. Systémové proměnné MDOSu a popis SRAM.

Adr.	Dél.	Jméno	Popis
3800	512	DIRBUF	– prostor pro práci s adresářem
3A00	512	AUXBUF	– prostor pro nahrání posledního sektoru souboru a pro práci s BOOTem
3C00	512	FATBUF	– prostor pro práci s FATkou a pro tvorbu BOOTu při formátování
3E00	48	DRPARZLN	– prostor pro uložení parametrů mechanik (12 bytů pro 1 mechaniku)
3E30	48	DRNAMES	– prostor pro uložení jmen připojených drivů (10 bytů jméno + 2 byty náhodné byty)
3E60	1	DEBUG	– pokud je zde uložena jiná hodnota než 0, vypisuje MDOS ladící tisky
3E61	1	SNPCOUNT	– počítadlo snapů
3E62	1	AIFASK	– pokud je zde nenulová hodnota, tak se MDOS při přepisování starého souboru nebude ptát na přepsání starého
3E63	1	MODJP1	– zde se ukládá kód instrukce JP při operacích čtení/zápis sektoru a formátování stopy
3E64	2	MODJPA2	– zde se ukládá adresa rutiny
3E66	2	SAVEDE	– místo pro dočasné uložení registru DE při volání rutiny v ZX ROM
3E68	1	VARIA1	– systém ji přepisuje, ale nijak je nevyužívá
3E69	1	VARIA2	– systém ji přepisuje, ale nijak je nevyužívá
3E6A	1	VARIA3	– systém ji přepisuje, ale nijak je nevyužívá
3E6B	1	WORKDR	– číslo drivu, se kterým se pracuje
3E6C	1	CHNGFLAG	– nula znamená, že sektor FAT ve FATBUF není třeba zapisovat
3E6D	1	FATSC	– číslo načteného sektoru FAT ve FATBUF (0 – žádný)
3E6E	1	FATDR	– číslo drivu, ze kterého byla naposledy čtena FAT
3E6F	2	ADRSCTR	– uložení čísla a stopy, odkud byl naposledy čten adresář do DIRBUF
3E71	1	ADRDR	– číslo drivu, odkud byl naposledy čten adresář do DIRBUF
3E72	2	SVADRA	– adresa nalezené položky adresáře v DIRBUF
3E74	2	STARTADR	– místo pro adresu začátku bloku dat při LOAD, SAVE bloku dat
3E76	2	LENDAT	– místo pro uložení délky bloku při LOAD, SAVE
3E78	2	VALSYX	– pomocná proměnná MDOSu
3E7A	2	VALSYY	– pomocná proměnná MDOSu
3E7C	1	HEAD20	– obsah této proměnné se ukládá do hlavičky souboru na 20. byte
3E7D	1	NONE1	– nevyužito
3E7E	2	SVFRSC	– při LOAD souboru se zde ukládá číslo posledního sektoru bloku sektorů a po ukončení operace je zde číslo posledního sektoru ve stezce souboru
3E80	10	DNZONE1	– uložení 1. jména disku pro I/O
3E8A	10	FNZONE1	– uložení 1. jména souboru, se kterým se pracuje
3E92	–	SNONMB1	– uložení vyšší číslice snapu ve jménu (desítky)
3E93	–	SNONMB2	– uložení nižší číslice snapu ve jménu (jednotky)
3E94	1	EXTE1	– přípona souboru ve FNZONE1
3E95	10	DNZONE2	– uložení 2. jména disku pro I/O (např. při kopírování, přejmenování)
3E9F	10	FNZONE2	– uložení 2. jména souboru, se kterým se pracuje
3EA9	1	EXTE2	– přípona souboru ve FNZONE2
3EAA	10	ACDRIVE	– jméno aktuálního drivu (nastavený příkazem MOVE)
3EB4	32	SVHEAD	– prostor pro uložení hlavičky při kopírování
3EBF	–	SVINF	– začátek uložení informací v uchované hlavičce při kopírování
3EC5	–	SVFSC	– uložení prvního čísla sektoru v uchované hlavičce při kopírování
3ED4	3	SV24NM	– místo pro uložení 24-bitového čísla
3ED7	3	POM24NM	– pomocná proměnná pro převod 24-bitového čísla na ASCII vyjádření
3EDA	8	ASCIINM	– místo pro uložení ASCII kódové vyjádření 24-bitového čísla
3EE2	1	INTCNT	– počítadlo průchodů přerušení IM 1 při testování připravenosti drivu
3EE3	2	TERADR2	– adresa návratu při „násilném“ návratu z přerušení
3EE5	2	HERRSP2	– místo pro uložení registru SP při testování připravenosti drivu
3EE7	2	DOSIX2	– místo pro uschování registru IX při operacích čtení/zápis/formátování

3EE9 1 SELSTA1 – místo pro uložení bitů výběrů mechanik a stavu NMI
 3EEA 1 NONE2 – nevyužito
 3EEB 1 SVSIDE – místo pro uložení strany, se kterou se pracuje
 3EEC 2 IREG2 – místo pro uložení I registru a stavu přerušení při přestránkování ROMek
 3EEE 1 SNAPINF – pokud je zde nenulová hodnota, provádí se snap
 3EEF 8 SYSMRK – místo pro kontrolní tabulku, která se vytvoří při inicializaci MDOSu, pokud je narušená, provádí se reset
 3EF7 1 SYSFLAG – místo pro uložení důvodu přestránkování do ROM D40 (tisk chybového hlášení, návrat z rutiny ZX ROM)
 3EF8 240 NONE3–240 – nevyužito
 3FE8 22 SVREG – místo pro uložení registrů při snapu

Sled instrukcí PUSH a POP

```

PUSH AF
PUSH BC
PUSH DE
PUSH HL
EXX
EX AF, AF'
PUSH AF
PUSH BC
PUSH DE
PUSH HL
PUSH IX
PUSH IY
LD BC, (#3EEC) IREG2 ;do BC hodnota vektoru přerušení a stav přerušení
PUSH BC
  
```

... zde je program pro uložení snapu, který také při návratu vyzvedává hodnotu vektoru přerušení a stav přerušení, podle obsahu potom provede návrat zpět do programu

```

POP IY
POP IX
POP HL
POP DE
POP BC
POP AF
EX AF, AF'
EXX
POP HL
POP DE
POP BC
POP AF
  
```

3FFE 2 SAVESP – místo pro uložení registru SP při snapu

9. Jak používat rutiny MDOSu

První otázka, která se programátorovi naskytne, je, jak používat rutiny MDOSu. Klasicky se ovládá D40 z BASICu. Jak na to ale ve strojovém kódu? Varianty jsou dvě. Buď budu používat pouze příkazy BASICu a to tak, že si někde v paměti nasimuluji BASIC řádek a skočím na provedení příkazu. Toto nás však omezuje pouze používání příkazů BASICu. Pokud však budeme chtít využívat pouze určité podprogramy a některé kroky budeme chtít vynechat, musíme použít variantu druhou a to přeštránkování ROM D40 místo ZX ROM a volat dané podprogramy. Jak tedy stránkovat ZX ROM? Po prostudování struktury MDOSu zjistíte, že pokud se v proměnné SYSFLAG nachází hodnota #4F, provede se návrat z ROM D40 bez skoku na adresu #1700 (stránkování ZX ROM). Zůstane tedy přeštránkována ROM D40.

Samotné řešení problému stránkování již bylo publikováno několik. První dvě varianty vyšly v ZX Magazínu. První využívala BASIC příkazu **POKE #247,79**, které způsobí, že po provedení příkazu a po zavolání RST #00 zůstane přistránkována ROM D40. Vyžaduje však nutnost zachování systémových proměnných Spectra. Druhá varianta využívá přerušování **IM 2**, kdy se počítá čas od jednoho přerušování k druhému. Poté se tento čas použije k čekání a těsně před přerušováním se provede RST #08 a program se „odchytí“ už v ROM D40. Ani tato varianta není nejlepší (využívá se přerušování). Další varianta vyšla o něco později, ale zato je geniálnější.

```
TAB      DW #00
          DW #3EF7
START    LD A, #4F          ;do A a DE potřebné parametry
          LD DE, TAB-#001A
          CALL #25AB        ;skoč na zápis znaku
          LD HL, #00        ;nastav původní hodnoty v TAB
          LD (TAB), HL
          LD HL, #3EF7
          LD (TAB+#02), HL
          RST #00          ;proved přestránkování a vrať se s ROM D40
          RET
```

Jak tato krátká rutina funguje? Základ tvoří příkaz CALL #25AB, kde v ZX ROM je instrukce RST #00. ROM D40 podle návratové adresy zjistí, že se volá rutiny pro zápis znaku do kanálu (otevřeného sekvenčního souboru). Registr DE ukazuje na začátek hlavičky buferu +1 a v A je zapisovaný znak. Do registru HL se vypočte umístění parametrů v hlavičce (na 28. a 29. bytu hlavičky je uložen počet zapsaných znaků, na 30. a 31. bytu je místo uložení znaku do buferu), do DE se vyzvedne počet zapsaných znaků a do BC se vyzvedne adresa, kam se bude znak v A ukládat. Dojde k uložení znaku v A (#4F – návrat z rutiny ZX ROM) na adresu v BC (#3EF7 – SYSFLAG), otestuje se, jestli není už není zaplněn celý bufer (v DE je 0, takže se nic neděje) a pokud ne, vrátí se zpět s přistránkovanou ZX ROM (je to jakási obdoba příkazu POKE #247,79). Nyní však je na SYSFLAG uložena hodnota #4F, která nám po zavolání RST #00 zaručí návrat s přistránkovanou ROM D40 (viz. výpis ROM D40). Je ale třeba dát pozor na to, že se data v TAB změní, takže je třeba je nastavit před každým stránkováním na správné hodnoty. Jinak uvedená rutina nepotřebuje ani systémové proměnné BASICu, ani přerušování. Nemá taky žádný vedlejší vliv (kromě změny obsahu TAB). Jedinou nevýhodou této rutiny je to, že nerozpozná, jestli je připojena disketová jednotka D40/80. Pokud není, provede reset (první dvě varianty lze upravit tak, že pokud není připojena D40, může vrátit chybové hlášení a aplikace může nabízet pouze operace s kazetovým magnetofonem).

10. A co na závěr?

No co jiného než hodnocení. Samotná disketová jednotka je celkem kvalitní výrobek, který vlastně do té doby u nás chyběl nebo byl pouze pro ty schopnější, kteří si ho dokázali vyrobit sami. Tak se vlastně stala disketová jednotka volně přístupná všem, byl na ní servis, tvořily se pro ni programy. Některé konstrukční věci byly sice řešeny narychlo: možnost připojení pouze 2 mechanik místo 3, nevyužití celé paměti EPROM – co by se asi vešlo do 4 KB (*třeba DevastAce – pozn. Tritol&Pvl*), ale já jsem s ní celkově spokojen a zatím jsem s ní neměl velké problémy. Doporučuji ji všem, kteří se rozhodují nad koupí vhodné disketové jednotky ke svému Speccy nedo Didaktiku.

Mnoho úspěchů při tvorbě software

Vám přeje

ještě jednou

KVAKSOFT

Obsah

1. Jako obvykle začneme úvodem	2
1.1. Disketová jednotka D40/80	2
1.2. Operační systém MDOS	2
2. Technické údaje o disketové jednotce	3
2.1. Řídící jednotka	3
2.2. Řadič WD2797	3
2.2.1. Popis vývodů	3
2.2.2. Organizace řadiče	5
2.2.3. Rozhraní procesoru	5
2.2.4. Popis příkazů řadiče	5
2.2.4.1. Příkazy typu I	6
2.2.4.2. Příkazy typu II	7
2.2.4.3. Příkazy typu III	7
2.2.4.4. Příkaz typu IV	8
2.2.5. Stavový registr	8
2.3. WD2797 v D40	9
2.4. Pamět EPROM a SRAM	9
2.5. Tlačítko SNAP	10
2.6. Obvod 8255	10
2.7. Mechaniky	11
3. Disketa	11
4. Struktura diskety MDOSu	12
4.1. BOOT	13
4.2. FAT	13
4.3. Adresář	14
4.4. Datová oblast	14
5. Informace o disketě a mechanice	15
6. Opravy a úpravy MDOSu	15
7. Komentovaný výpis MDOSu	16

Vstupní body, inicializace a systémové rutiny

#0000 RST #00 – základní vstupní bod do ROMD40	16
#0008 RST #08 – interpretace příkazů pro práci s D40	16
#0010 RST #10 – tisk znaku v reg. A	16
#0018 RST #18 – načte do reg. A obsah místa adresovaného syst. prom. CH_ADD	16
#0020 RST #20 – načte do reg. A další znak při interpretaci BASIC řádku	16
#0028 RST #28 – slouží k volání rutiny v ZX ROM přímo z ROMD40	17
#0030 RST #30 – test jestli se provádí příkaz nebo kontrola syntaxe	17
#0038 RST #38 – podprogram pro obsluhu přerušení od ULA	17
#0066 NMI – podprogram pro přenos dat z/do mechaniky	18
#012F RAMERR – sem se skáče, dojde-li při testu SRAM k chybě	22
#01C8 PRTMES – podprogram pro tisk položky z tabulky textů	24

#0204	ERRR – vstupní bod dojde-li k nějaké chybě	25
#0215	SYNTAX1 – dekodování příkazu MDOSu a skok na dané podprogramy	26
#02E1	RETURN – zastavení mechanik a přestránkování do ZX ROM	28

Obsluha SNAPů

#02E7	SNAPR – uložení SNAPu na disk	29
#0394	SNPLOA – natažení SNAPu do paměti	31
#03A4	SNAPNM – text „SNAPSHOT00S“	31

Tabulky MDOSu

#03AF	SYMSG – tabulka textů chybových hlášení pro MDOS	31
#05FF	SYNTAB – tabulka příkazů MDOSu	32

Příkazy MDOSu

#06C1	POKE – příkaz pro zápis dat do SRAM	34
#06F0	LET FN – příkaz na změnu jména souboru (kontrola syntaxe)	35
#06F0	LET ATTR – příkaz na změnu atributů souboru (kontrola syntaxe)	35
#0723	LET ATTR – provedení příkazu LET ATTR	36
#0778	LET FN – provedení příkazu LET FN	37
#07C9	ANSTRING – analýza řetězce na zásobníku	38
#07E5	PRINT, LPRINT – příkazy pro výpis obsahu sekvenčního souboru	39
#086F	LIST, LLIST – příkazy pro výpis informací o počítačové sestavě	41
#0971	INFMES – tabulka pro příkazy LIST* a LLIST*	43
#0A4B	RESTORE – příkaz pro zápis obsahu paměti do specifikovaného sektoru	44
#0A50	READ – příkaz pro načtení specifikovaného sektoru do paměti	44

Sekvenční soubory

Obecný popis	46
#0AC9 OPENIN – připojení souboru pro čtení na kanál	47
#0B7B OPENOUT – připojení souboru pro zápis na kanál	49
#0BDB OPENIO – připojení souboru pro zápis na kanál (je-li již připojen soubor pro čtení) ..	51
#0C14 CLOSESTR – podprogram pro uzavření kanálu	51
#0C2D CLOSEALLSTR – uzavře všechny kanály	52
#0C4B CLOPENF – uzavře soubory připojené na kanál	52
#0C72 CLOSEOUTF – uzavře soubor otevřený pro zápis	53
#0D14 ANALOPENNM – rozdělí řetězec na zásobníku na jméno disku a souboru	55
#0D21 SETSTRBUF – vypočte relativní adresu buferu pro otevíraný kanál	56
#0D31 SETEMPTYFIL – vytvoří soubor s nulovou délkou	56
#0D67 LD(HL)DE – uloží na (HL) reg. E a na (HL+1) reg. D	57
#0D6C LD(HL)A – uloží na (HL) reg. A	57
#0D6F MAKE544B – vytvoří prostor 544 bytů	57
#0D74 MAKE1088B – vytvoří prostor 1088 bytů	57
#0D80 DESTRBYTE – zruší prostor BC bytů	58
#0DB0 LDDE(HL) – vyzvunde DE z (HL) a (HL+1)	59
#0DB5 SETSTRNM – analyzuje jméno souboru a disku pro otevření sekvenčního souboru	59

#0DD9	READFROMSTR – rutina pro načtení znaku ze sekvencního souboru	59
#0E1E	WRITETOSTR – rutina pro zápis znaku do kanálu	61
#0E42	STRRDNSEC – načte další sektor souboru do buferu	62
#0E86	STRDRNMSC – nastaví jméno disku, na kterém se nachází soubor	63
#0E9B	WFULLSTRSC – zpiše vyplněný bufer na disk	63
#0EF4	CLOSEZEROSTR – uzavře kanál 0	65

Podpůrné podprogramy

#0EF8	ROMDRPAR – tabulka základních parametrů disků	65
#0F10	TXTSDOS – text „SDOS“	65
#0F14	NUM24B – převede 24bitové číslo na řetězec a vytiskne ho	65
#0F9E	TESTNM – zjistí, je-li vloženo jméno souboru	67
#0FA6	BCPRT – rutina pro výpis obsahu reg. BC	67
#0FAD	ADDHLA – přičte k reg. HL obsah reg. A	67
#0FB2	ANALSTE – vymaže oblast pro uložení jména disku a souboru	68
#0FC0	DIVSTRINGCAT – zpracuje případné parametry	68
#0FCF	DIVSTRING – vyzvedne parametry řetězce, rozdělí ho na jméno disku a souboru	68
#1027	NOPARCAT – vyplní FNZONE1 znakem „?“	70
#1043	SETWDNM – zkontroluje je-li zadáno jméno disku	70
#104B	BNULHL – uloží B nul od adresy HL	70
#1051	TESTSYN1 – testuje, nejde-li o kontrolu syntaxe	70
#1057	ISSYNCONTR – testuje, nejde-li o kontrolu syntaxe (volán přímo z podprogramů) ..	71
#1064	GETNAME – vyzvedne jméno souboru nebo disku z řetězce	71
#107C	ARRANGNM – upraví jméno souboru na masku	71
#10B3	SETTEXT – nastaví příponu	72
#10DB	EXTTAB – tabulka programových přípon	73
#10E2	ANALWDNM – analyzuje jméno disku	73
#1118	UPPER – převede znak na velké písmeno	74
#111F	ISALFNUM – testuje, je-li znak alfanumerický	74
#1124	ISALFABET – testuje, je-li znak alfabetský	74
#1132	ISNUM – testuje, je-li znak číslice	75

Další příkazy MDOSu

#1139	RUN – příkaz pro nahrání souboru se jménem „run“ do paměti	75
#1157	TXTRUN – text „run“	76
#115A	CATNOINF – zajišťuje provádění příkazu CAT –	76
#11A2	PRINTINF – vytiskne počet souborů na disketě a volnou kapacitu diskety	77
#11DF	CAT – příkaz pro výpis obsahu diskety	77
#127B	DEFATTR – tabulka znaků pro atributy souboru	80
#1283	GETATR – vyzvedne atributy souboru	80
#128D	PRTSTR – vytiskne řetězec deseti znaků od HL	80
#129E	TXTCAT – tabulka textů příkazu CAT	80
#12D3	ERASE – příkaz pro vymazání souborů z disku	81
#1306	MOVE – první varianta příkazu (nastavení implicitního zařízení)	81

#1320	FORMAT – příkaz pro formátování disket	82
#14E1	TXTFORM – tabulka textů příkazu FORMAT	87
#1534	NOTUSED – nevyužitá oblast	87
#1700	STANDROM – při skoku na tuto adresu dojde k přestránkování do ZX ROM	87
#1701	RSAVE – příkaz pro uložení bloku dat na disketu	88
#1704	RLOAD – příkaz pro načtení bloku dat do paměti	88
#1707	RMERGE – příkaz pro přihrání dat do paměti	88
#196B	LOAR01 – zjistí, jestli je soubor na disketě	96
#19AE	LOADBLOCK – nahraje soubor do paměti	97
#19D0	FINTYP – převede páskovou hlavičku na diskovou	97
#19DE	SAVESETPAR – nastaví příponu souboru a vyzvedne parametry bloku dat	97
#19FA	SAVECONTR – podprogram pro uložení bloku dat na disk	98
#1A3D	SLMANALSTR – rozdělí řetězec na jméno disku a souboru (pro LOAD, SAVE)	99
#1A54	MOVE – druhá varianta příkazu (kopírování souborů)	99
#1C44	TXTMOVE – tabulka textů příkazu MOVE	105
#1C56	CHANGEDRNM – zamění jména zdrojového a cílového disku	105
#1C6B	SETCOPYNM – rozdělí řetězec na jméno souboru a disku (pro MOVE)	106

Další podpůrné podprogramy

#1C8F	SETACT – nastaví drive podle jména jako drive, se kterým se bude pracovat	106
#1CD5	CMPDSK – načte BOOT a porovná jméno diskety se jménem disku	107
#1CF1	GETWITHTEST – načte obsah položky ve FAT a zkontroluje ho	107
#1D04	GETFAT – vyzvedne obsah položky ve FAT bez testu	108
#1D1E	WRTOFAT – zapíše do FAT	109
#1D46	READFATSC – načte sektor FAT do buferu	109
#1D9D	WFATIFCH – zapíše sektor FAT z buferu	111
#1DC2	FREECOUNT – spočítá všechny volné sektory na disketě	111
#1DDC	SECPERDSK – vypočte, kolik sektorů je na disketě	112
#1DE9	FYZLOG – převede fyzický sektor a stopu na logický sektor	112
#1DF9	LOGFYZ – přepočte logický sektor na fyzický sektor a stopu	112
#1E0B	READADR – načte sektor adresáře a vrátí adresu první položky v buferu	113
#1E65	WSCADR – zapíše sektor adresáře	114
#1E7E	RDBOOT – načte BOOT z drivu a porovná, je-li disketa MDOSová	115
#1EA1	GETPAR – přečte BOOT a nastaví parametry	115
#1F0F	VERIFY – porovná dva bloky	116
#1F16	SETDRV – nastaví drive, se kterým se bude pracovat	117
#1F49	INITALLDR – nastaví parametry všech připojených drivů	118
#1F66	DELALLFIL – smaže všechny soubory vyhovující masce z disku	118
#1F88	DFILER – provede smazání vyhledané položky z adresáře	118
#1FA5	LOAFND – nahraje data ze souboru	119
#1FAB	LOAWITHF – vyhledá soubor a nahraje z něj data	119
#201E	TRANSTOSEC – vypočte, kolik sektorů zabere soubor na disku	121
#202C	FINDANDFILL – najde první prázdnou položku adresáře	121
#2046	SAVEFILE – uloží soubor na disk	122

#20C4	COUNTCSEC – vypočte počet sektorů, které jdou souvisle za sebou	124
#20DB	SAVETOFAT – zapíše cestu souboru do FAT	124
#20F6	FINDEMPTYFAT – najde prázdnou položku FAT	125
#210A	FINDBESEC – hledá ve FAT sektory jdoucí nepřetržitě za sebou	125
#212B	FIRSTMASK – načte první položku adresáře	126
#212D	NEXTMASK – načte další položku adresáře	126
#2137	TESTMSK – zjistí, jestli jméno souboru odpovídá masce	126
#215C	FIRSTEMPTY – najde první volnou položku v adresáři	127
#215E	NEXTEMPTY – najde další volnou položku v adresáři	127
#216F	RDNOEMPTY – přečte první neprázdnou položku adresáře	128
#217B	ERAVAR – vymaže pomocné proměnné MDOSu	128
#2199	NAMEDISK – vypočte adresu jména diskety v drivu	129
#21A1	DRVSYS – vypočte adresu tabulky parametrů aktivního disku	129
#21AC	DRVCMPT – vypočte adresu tabulky parametrů disku	129
#21BF	KEYMSG – tiskne hlášení s dotazem a čeká na stisk klávesy	129
#21FB	TXTQUE – tabulka textů dotazů	130
#2216	HWINIT – test mechanik, zjištění počtu stop, inicializace 8255	131

Podprogramy pro práci s řadičem

#2296	BWRITE – zapíše sektor nebo řadu sektorů na disk	133
#229C	BFORMA – formátuje stopu	133
#22A2	BREADA – načte sektor nebo řadu sektorů z disku	133
#22A5	BREAD – má podobnou funkci jako BREADA	133
#2340	SEEK – nastaví hlavu na stopu	136
#234B	HOME – pošle hlavu na stopu 0	136
#236A	DREAD – načte jeden sektor z diskety	136
#2377	DOWDCOM – rutina pro vykonání povelu řadiče	137
#23BE	DWRITE – zapíše jeden sektor na disketu	138
#23D8	DFORMA – formátuje stopu diskety	138
#248E	FILLCONST – vyplní úsek paměti konstantou	141
#2493	FINDTRACK – najede hlavou na stopu	141
#2518	FORFINDTR – najede hlavou na stopu (bez ověření čtením)	143
#2520	DISKRET – návrat z operací READ, WRITE, FORMAT	143
#2536	DSKSTP – vypne všechny mechaniky	144
#254B	DRVSEL – rozběhne mechaniky a nastaví stopu	144
#256D	TESTDR – otestuje, je-li mechanika připojena	145
#25BC	OUTTODR – vyšle výběr mechaniky a podmínky NMI	146
#25C2	TESTDRQ – načte hodnotu z řadiče a ponechá pouze informaci o DRQ	146
#25C7	DELAY – spožd'ovací smyčka	146
#25EA	REANMI – přenos dat z řadiče	147
#25ED	WRINMI – přenos dat do řadiče	147
8.	Systémové proměnné MDOSu a popis SRAM.	148
9.	Jak používat rutiny MDOSu	149
10.	A co na závěr?	150

Komentovaný výpis MDOSu verze 1.0 a jeho opravy

autor

© 1995 Kvaksoft

sazba

© 1997–98 Tritolsoft