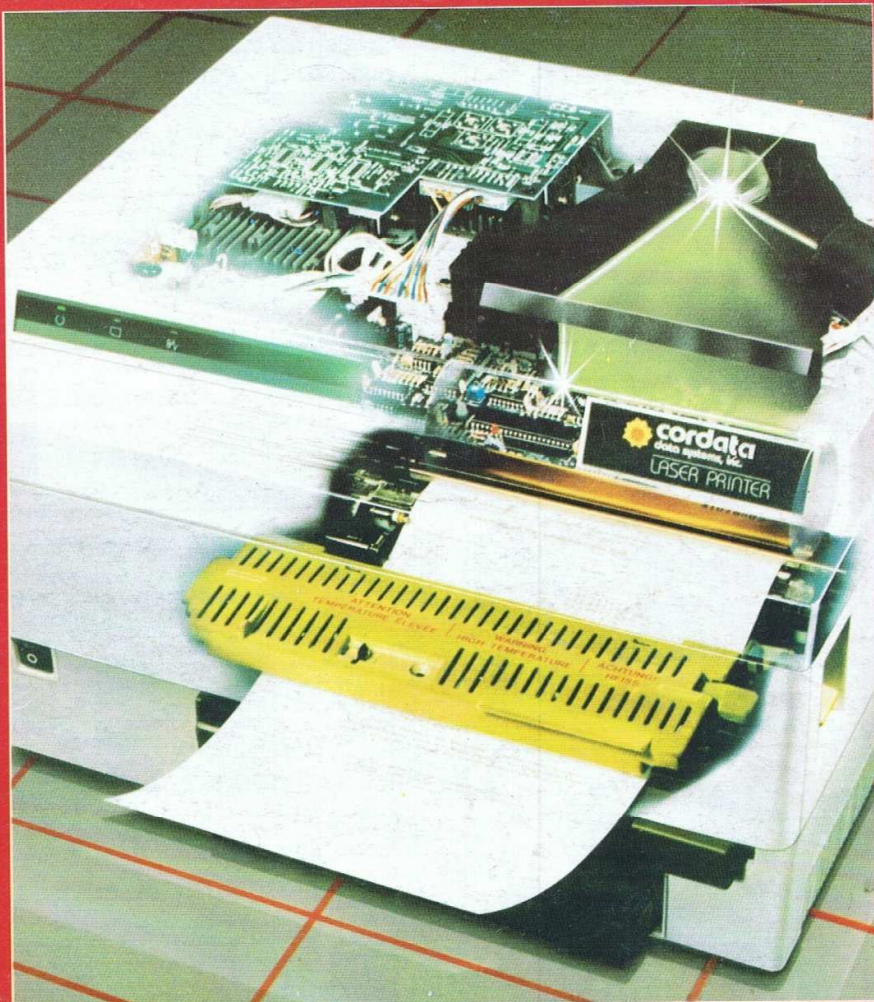


elektuur
extra

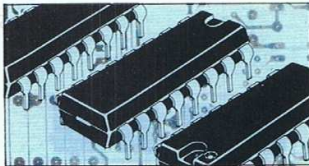
f 18,75/Bfrs. 370

COMPUTING



5e
speciale
computer-uitgave

laser-printers • 8 MHz Z80-kaart
256 KB SRAM-kaart • UCSD-p-systeem
muis-interfaces • CP/M op de Octopus



CP/M op de Octopus 65 (deel 1)

een Z80-coprocessorkaart voor een 6502-computer

Hardware

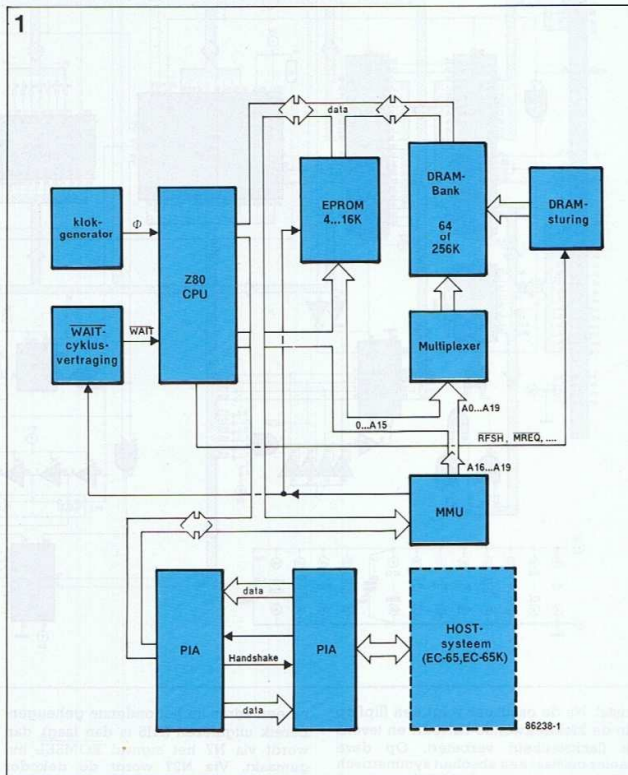
Wat kunt u als bezitter van een Octopus 65 met een tweede processorkaart doen? Deze vraag hebben we in de vorige special al opgehelderd: U kunt er CP/M-programma's mee laten lopen, maar met een beetje fantasie zult u er snel achter komen dat dit nog lang niet alles is. Zo kan men bij gekompliceerde rekenprogramma's beide CPU's gelijktijdig laten werken. Ook als men niet met CP/M werkt, hoeft de op de Z80-kaart aanwezige geheugenkapaciteit niet onbenut te blijven: deze kan als printer-spooler, als RAM-disk of als tijdelijk geheugen voor allerlei gegevens gebruikt worden.

Natuurlijk heeft men voor al deze toepassingen ook de bijbehorende software nodig, maar die zal men dan gedeeltelijk moeten schrijven. In deze *Elektuur Computing* vindt u wel alle programma's voor het werken met CP/M. Ook laten we in deze uitgave zien hoe de Z80-computer kan worden gebruikt voor tussentijdse data-opslag voor onze grafische kleurenkaart (er zijn dan minder repeterende berekeningen nodig, wat een wezenlijk hogere snelheid bij het weergeven van grafische beelden tot gevolg heeft). Het kreëren van een RAM-disk is nogal ingewikkeld. U zult daarvoor het OHIO-DOS moeten aanpassen, omdat dit DOS geen enkele functie kent voor het werken met een RAM-disk. We beperken ons hier dus tot CP/M.

Het concept

Laten we nu maar eens gaan kijken naar de hardware. De Z80-CPU-print is in de eerste plaats met het oog op de volgende punten ontwikkeld:

- De hele schakeling moest op een eurokaart passen.
 - Voor een snelle data-verwerking moest de mogelijkheid bestaan om een snelle CPU te kunnen toepassen.
 - Om dezelfde reden moest een grote geheugenkapaciteit ter beschikking staan, die men zonodig op een tweede print uitbreiden kan.
 - Uit plaatsgebrek en prijsoverwegingen moest de kaart zo compleet mogelijk zijn. Er komen namelijk geen verdere uitbreidingen voor het Z80-systeem.
- Wat wij hiervan verwezenlijkt hebben, kunt u zien in het kader met technische gegevens aan het einde van dit artikel. Daarin zijn de belangrijkste gegevens opgesomd. U kunt zien dat we niet alleen de schakeling, die oorspronkelijk over drie eurokaarten verdeeld was, sterk heb-



ben gekomprimeerd, maar daarnaast ook nog voor een hoge snelheid gezorgd hebben. Hiermee kunt u de Octopus 65 uitbouwen tot een van de snelste CP/M-computers die momenteel bestaan. Dat geldt vooral wanneer u het geheugen later tot 512 of 1024 Kbyte wilt uitbreiden. Dit extra geheugen kan bijvoorbeeld als disk-buffer worden gebruikt, waardoor de handelingen met de drives tot een absoluut minimum worden teruggebracht. Helaas vervallen dan wel de vele koffiepauzes die nu nog ontstaan bij het laden van de disk-files in RAM.

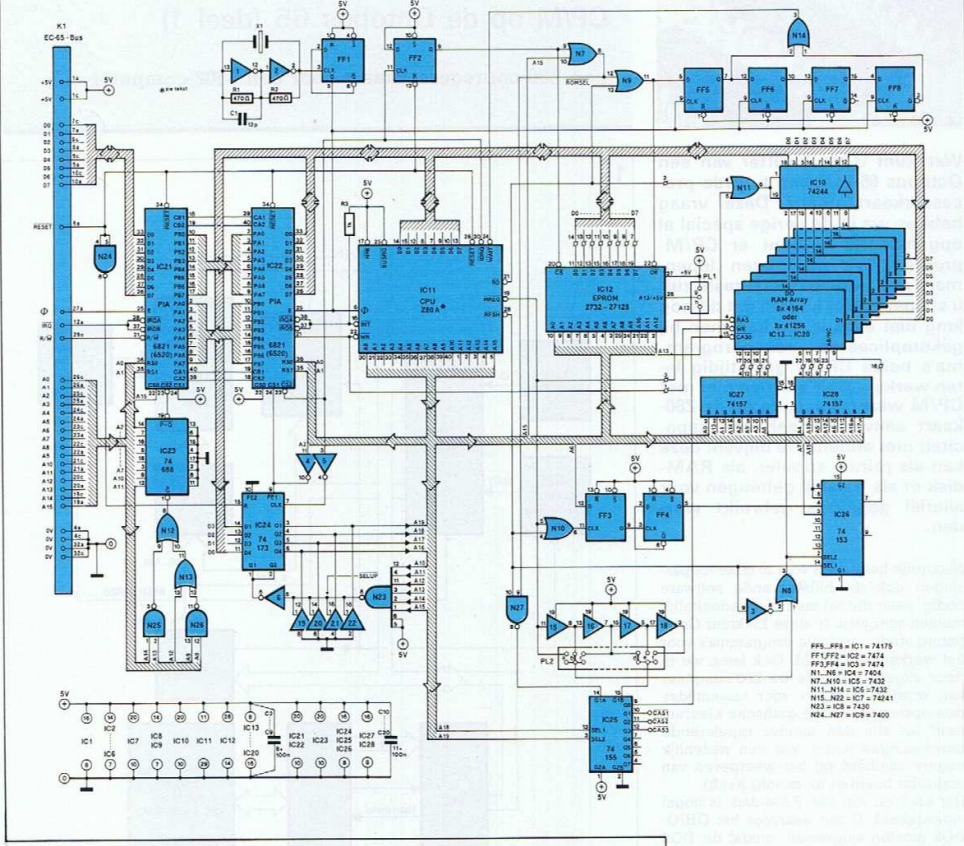
De schakeling

Laten we eens een blik op het blokschema (figuur 1) werpen. Daarin zijn voor de overzichtelijkheid alleen de belangrijkste verbindingen getekend. Bovenin bevindt zich de complete Z80-computer met CPU, RAM, ROM en I/O. De met twee PIA's opgebouwde FIFO verzorgt de verbinding tussen het Z80-systeem de Octopus.

Figuur 1. Het blokschema van de Z80-print. De communicatie tussen Octopus en Z80-print loopt via twee PIA's.

De moeite van het vermelden waard is nog het blokje MMU in het rechter gedeelte van het blokschema. Daar worden de adressen A16...A19 gegene-reerd, die nodig zijn om het systeem uit te kunnen bouwen tot één Megabyte. Verder schakelt de MMU de EPROM na het kopiëren in het RAM-bereik af, zodat altijd complete blokken van 64 Kbyte RAM geadresseerd kunnen worden. Dan komen we nu bij het eigenlijke schema (figuur 2). Linksboven bevindt zich de klok van het systeem. Deze is opgebouwd uit de poorten N1 en N2, alsmede twee weerstanden, een condensator en een

Elektuur Computing 25



- FF5, FF8 = IC1 = 74175
- FF1, FF2 = IC2 = 7474
- FF3, FF4 = IC3 = 7424
- N1...N6 = IC4 = 7404
- N7...N10 = IC5 = 7420
- N11...N14 = IC6 = 7432
- N15, N22 = IC7 = 7404
- N23 = IC8 = 7430
- N24...N27 = IC9 = 7400

kristal. Na de oscillator volgt een flipflop die de klokfrequentie halveert en tevens de flanksteilheid verbetert. Op deze manier ontstaat een absoluut symmetrisch kloksignaal, dat naar de klok-ingang van de CPU wordt gevoerd.

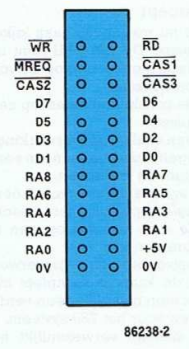
De beide ingangen \overline{NMI} en \overline{BUSRQ} van de CPU worden niet gebruikt en liggen dan ook continu aan +5 V. Het RESET-sig-naal wordt direct van de Octopus-bus afge-nomen. De flipflops FF5...FF8 zorgen er-voor dat bij iedere EPROM-adressering drie wachtcycli worden tussengevoegd. Daardoor kan men zelfs in een 8-MHz systeem met goedkope 350-ns- of 400-ns-EPROM's werken. Deze vertraging van het EPROM-geheugenbereik heeft geen nadelige invloed op de CPU-snelheid. Tenslotte wordt de EPROM immers na een RESET gekopieerd en dan uitge-schakeld.

RAM - ROM

Flipflop FF2 vormt het eerste deel van de MMU (Memory Managing Unit = geheugenbesturingseenheid). Na een RESET (dus bijv. na het inschakelen) wordt deze altijd op nul gezet, zodat de CS-ingang van de EPROM geactiveerd wordt. Wordt

nu een adres uit het onderste geheugen-bereik uitgelezen (A15 is dan laag), dan wordt via N7 het signaal ROMSEL nul gemaakt. Via N27 wordt de dekoder 74LS155 geblokkeerd, en daarmee ook het RAM-bereik. Wordt nu RD geakti-veerd, dan verandert het uitgangsnivo van N9 en wordt de EPROM geselecteerd. Wil de CPU zich toegang verschaffen tot de I/O, dan wordt het \overline{IORQ} -signaal even nul gemaakt, zodat FF2 getriggerd wordt. De uitgang van deze flipflop wordt "hoog" tot de volgende RESET. Daarmee is iedere toegang tot de EPROM onmogelijk gemaakt. Tegelijkertijd wordt de EPROM via de CS-ingang in de stroomsparende standby-mode gescha-keld. Op deze manier wordt in het onderste adresbereik in plaats van het ROM- altijd het RAM-geheugen geakti-veerd. In het bovenste geheugenbereik is dat altijd al het geval. Op deze manier kan men met behulp van een I/O-sig-naal na een RESET de EPROM uitschakelen en dan heeft men een computer met 64 Kbyte RAM. Daarmee is dan tegelij-k de opzet rond de EPROM verklaard. Rest ons nog te vertellen dat men met PL1 kan kiezen tussen de EPROM-typen 2732,

K2



86238-2

Figuur 2. De totale schakeling met CPU, ROM, RAM, MMU en I/O past op een enkele eurokaart.

2764 en 27128 (zie tabel 1). De 2732 wordt zodanig in de (voor hem te grote) voet geplaatst dat de aansluitpunten 1, 2, 27 en 28 vrij blijven.

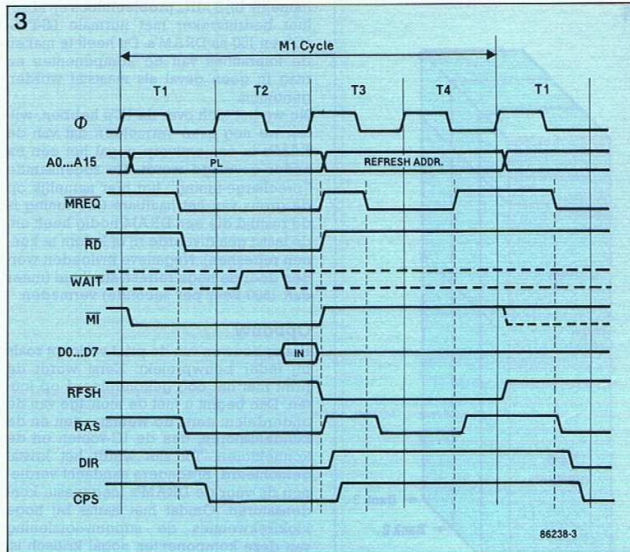
DRAM

Laten we nu eens kijken naar de besturing voor de dynamische RAM's. Naar keuze kunnen 64-K- of 256-K-typen gebruikt worden. Helaas vraagt het tweede type wat meer vermogen van de refresh-logika, maar hierover later meer.

Het RAS-sigitaal voor het geheugen wordt direct van MREQ afgeleid. Het signaleert de eerste (de onderste) helft van de geheugenadressen. Even later worden de multiplexers IC26...IC28 omgeschakeld, waarna het tweede gedeelte van het adres wordt aangeboden aan de RAM's. De vertragingstijd kan men instellen met PL2. Daarna wordt ingang G1B van de 74LS155 doorgeschakeld en een van de signalen CAS0 tot CAS3 geactiveerd. Dit signaal deelt de geselecteerde geheugenbank mee dat nu de tweede adres-helft stabiel is. De signalen op de ingangen SEL1 en SEL2 van de 74LS155 bepalen welke van de geheugenbanken 0 tot 3 is gekozen. Deze signalen zijn afkomstig van de adreslijnen A18 en A19. Elke geheugenbank kan maximaal 256 Kbyte groot zijn. Op deze manier krijgen we een adresbereik van maximaal 1 Mbyte. In verband met de beperkte ruimte kunnen op de print slechts acht geheugen-IC's ondergebracht worden, wat neerkomt op een capaciteit van 64 of 256 Kbyte. Het is overigens de moeite waard om meteen 256-K-RAM's toe te passen. Ten eerste zijn deze zo langzamerhand tegen beschaafde prijzen te koop en ten tweede is deze investering direct vanaf het begin lonend (niet alleen bij het gebruik van CP/M 3.0). Hierover meer in het software-gedeelte van dit artikel.

Refresh

Het hele refresh-gebeuren voor de DRAM's is tamelijk gecompliceerd, hoewel de CPU daarbij stevig meehelpt, zoals al eerder is opgemerkt. Na elke opcode-fetch, dus altijd wanneer de CPU met de dekodering van een pas geladen kommando bezig is, stuurt de Z80 een refresh-adres via de onderste helft van de adresbus. Daarbij worden RFSH en MREQ geactiveerd. Met MREQ nemen de RAM's het adres over en voeren dan de refresh uit. In de CPU wordt het laatste refresh-adres in een register opgeslagen en de volgende keer automatisch verhoogd. Helaas is het door de CPU geleverde adres maar zeven bits breed. Het achtste bit is altijd nul. Bij de meeste 64-K-chips is dat geen probleem, maar een 256-K-DRAM heeft beslist een acht-bits refresh nodig. Daarom moet de interne CPU-teller extern met een bit uitgebreid worden. Dat gebeurt met FF3 en FF4. FF3 neemt aan het eind van elke RFSH de waarde van het zevende bit over. De flip-flop vormt zo een tussengeheugen voor deze stand van de refresh-teller. FF4 is als deler geschakeld. Op zijn uitgang staat het gewenste achtste bit ter beschikking. De dekoder zet dit bit op ingang A7 van de RAM's zodra RFSH actief is en de onderste helft van de adresbus aangeboden wordt.



Figuur 3. Het tijdvolgordediagram voor de Z80-print.

De MMU

We hebben hierboven al gezien dat de CPU in onze schakeling maximaal 1 Mbyte aan geheugen kan adresseren. Daarvoor zijn 20 adreslijnen nodig. De Z80 zelf heeft er maar 16. De resterende vier worden op de kaart gemaakt, waardoor het mogelijk is om in totaal 16 geheugenbanken van 64 Kbyte per stuk (of beter: 63 Kbyte, zie onder) te adresseren. Laten we nu even kijken waar de toegevoegde adreslijnen vandaan komen.

Links onder in het schema (figuur 2) bevindt zich een 74LS173. Dat is een vier-voudige D-flipflop met tri-state-uitgangen. Op de ingangen zijn de datalijnen D0...D3 aangesloten en op de uitgangen de nieuwe adreslijnen A16...A19. De flip-flops nemen de data aan de ingangen over op het moment dat ze een positieve flank aan de kloking ontvangen en de beide ingangen FE1 en FE2 bovendien nul zijn. FE2 is dat altijd, FE1 alleen als A3 "1" is. Men kan dus data wegschrijven in deze flipflop door deze data bijvoorbeeld naar I/O-kanaal 8 te sturen. Op deze manier kan men (software-matig) de vier hoogste adreslijnen instellen.

Om te voorkomen dat de computer zichzelf "ophangt" als de geheugenbank plotseling omgeschakeld wordt, is er een zogenaamd COMMON-bereik aanwezig. Dit is een geheugenbereik dat niet door de hoogste adreslijnen omgeschakeld kan worden. Hier is dit bereik 1 Kbyte groot en het bevindt zich op \$FC00...\$FFFF. Het COMMON-bereik kan gebruikt worden om data van de ene 64-K-geheugenbank naar de andere te transporteren. Dit COMMON-bereik is gerealiseerd met behulp van N23, N6 en N19...N22. Wordt een van de adressen uit het COMMON-bereik op de adresbus aangeboden, dan zijn de adreslijnen A10...A15 logisch één. N23 wordt omgeschakeld en via N6 worden de uitgangen van de adres-flipflops in de hoogohmige toestand

geschakeld. Tegelijkertijd worden N19...N22 weer teruggeschakeld tot hun normale driver-functie. Hun ingangen liggen aan massa, zodat ook de adreslijnen A16...A19 "0" worden, onafhankelijk van de toestand van de flip-flops in de 74LS173.

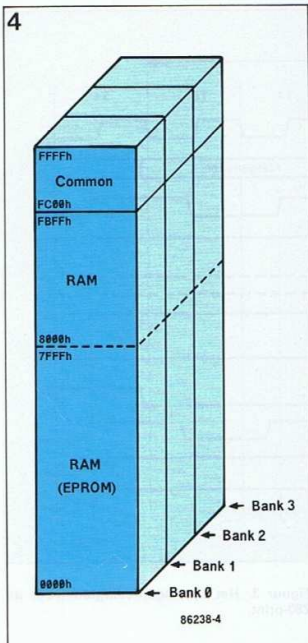
Figuur 4 verduidelijkt de betekenis van het COMMON-bereik.

PIA

Tenslotte blijft alleen nog het linker gedeelte van de schakeling over, dat de interface tussen de Octopus 65 en Z80 bevat. Veel valt daarover niet te vertellen. Het gaat hier om twee PIA's waarvan telkens één poort als ingang en de andere als uitgang geprogrammeerd wordt. Het schema toont de (geprogrammeerde) datarichting. Bovendien worden de handshake-lijnen gebruikt om de CPU's te laten weten dat aan de ingangen nieuwe data beschikbaar zijn en wanneer de data aan de uitgang overgenomen zijn. De als adresdekoder geschakelde poort N4 zorgt er voor dat de PIA alleen als uitgangskanaal kan worden geschakeld als de 74LS173 niet geselecteerd is. De PIA die het verkeer naar de Z80 verzorgt, bezet de I/O-kanalen 0...3. De PIA naar de 6502-kant gebruikt de adressen \$E300...\$E303. Hiervoor worden de poorten N25, N26, N12 en N13, alsmede de comparator 74LS688 als adresdekoder gebruikt.

4, 6 of 8 MHz?

Deze vraag moet men stellen voordat het opbouwen van de print wordt begonnen. Standaard is een Z80 met een 4-MHz-klok. 6 MHz halen momenteel maar enkele machines en met 8 MHz zit u zo onge-



Figuur 4. Zo ziet de geheugen-indeling er uit wanneer de print is uitgerust met 256 Kbyte RAM. In het bovenste gedeelte bevindt zich het COMMON-geheugen. In dit moet zich de CPU bevinden wanneer omgeschakeld wordt naar een andere geheugenbank. De EPROM wordt in alle geheugenbanken geduplicateerd. Direct na een RESET wordt de EPROM helemaal uitgeschakeld. De CPU werkt dan nog alleen maar met RAM.

veer het maximum van wat u op dit moment met een Z80 kunt bereiken. We zullen een voorzichtige vergelijking geven: MBASIC onder CP/M is op een Z80-CPU met 8 MHz bij rekenkundige routines (sin, cos, log, exp) meer dan twee keer zo snel als de Microsoft-BASIC van de Octopus met OSI-DOS en een 6502-klok van 2MHz!

Tabel twee laat zien welke componenten men voor welke klokfrequentie moet gebruiken. De CPU's en de DRAM's zijn zeer kritisch wat de timing betreft. Het is aan te bevelen om in ieder geval de aanbevelingen in de tabel op te volgen. Minder kritisch zijn de TTL-IC's, maar ook hier geldt: zeker is zeker.

Mocht u ondanks alles toch nog moeilijkheden bij zo'n hoge klokfrequentie hebben, dan kan het ook liggen aan de flanksteilheid van het kloksignaal. In dit geval is het nuttig om FFI (IC2) eenste te vervangen. In geval van nood kan men het LS-exemplaar ook vervangen door een F-type.

Indien u uw Octopus 65 met een klok van 2 MHz uitrust, dient u IC21 te vervangen door een 68B21 of door een 6520A.

Dat het hierbij enkel om "aanbevelingen" gaat, bewijst de Z80-print die voor dit artikel werd opgebouwd. De print werkt

namelijk bij 8 MHz probleemloos en absoluut bedrijfszeker met normale LS-TTL-IC's en 150-ns-DRAM's. Dit heeft te maken de toleranties van de componenten en mag in geen geval als maatstaf worden genomen.

Nu we het toch over de IC's hebben, willen we nog even vermelden dat van de RAM's in ons ontwerp nogal het een en ander gevraagd wordt. De zogenaamde "precharge-timing" ligt hier namelijk op de grens van het haalbare (die timing is de rusttijd die een DRAM nodig heeft om de laatst geactiveerde rij of kolom te kunnen refreshen). Negatieve invloeden worden door de hoge refresh-snelheid (meer dan 1500 keer per seconde) vermeden.

Opbouw

Het opbouwen van de print verloopt zoals bij ieder bouwproject: Eerst wordt de print met het oog gecontroleerd op fouten. Dan begint u met de montage van de onderdelen: eerst de weerstanden en de condensatoren, dan de IC-voeten en de konnektoren. Tot slot wordt het kristal gemonteerd. Bijzondere aandacht verdienen de voor de DRAM's toegepaste condensatoren. Omdat met name bij hoge klokfrequenties de stroomvoorziening van deze componenten nogal kritisch is, hebben we besloten deze condensatoren direct op de voedingsaansluitingen van de IC's te solderen. Vanuit technische oogpunt is dit de beste oplossing, die de bedrijfszekerheid van de print zeker ten goede komt. Natuurlijk vergt deze methode wat meer werk bij het opbouwen, maar we dachten dat dit geen al te grote problemen mag geven voor iemand die al eerder een totale Octopus in elkaar heeft gezet.

De voedingsaansluitingen zitten bij de DRAM's op de pennen 8 en 16. Wie het zekere voor het onzekere wil nemen, kan tantaal-elko's gebruiken, maar moet dan wel op de plus- en min-aansluiting letten: massa zit op pen 16 en pen 8 ligt aan +5V. Dus precies omgekeerd ten opzichte van TTL-IC's.

De condensatoren worden direct aan de onderzijde van de print gemonteerd. Het verdient aanbeveling om de aansluitdraden te isoleren met korte stukjes krimpkous of de kunststof isolatie van gewone koperdraad. Wie deze methoden niet

professioneel genoeg vindt, kan ook voetjes aanschaffen waarin de condensator al geïntegreerd zijn. In de industrie gebruikt men deze reeds lang.

Voor de eerste test moeten nog drie kortsluitstekertjes op de konnektoren PL1 en PL2 gezet worden. Over PL1 vindt u meer informatie in tabel 1. Op PL2 worden de jumpers voorlopig geplaatst zoals in het schema is aangegeven.

Omdat er maar weinig plaats is op onze print, en de printbanen nogal dun zijn, wordt aanbevolen om met een fijne soldeerbout met een niet te groot vermogen te werken; de dikke pook waarmee u gisteren nog de dakgoot heeft gerepareerd, kunt u beter in de kelder laten liggen. Bent u zover klaar met bouwen, werp dan eens een kritische blik op uw werkstuk. Als u nu een te grote soldeerkloeder of een slecht soldeerpunt aantreft, kan u dat later een hoop ergernis besparen.

Test, test, test

Nu is het zo ver dat de print in de Octopus kan worden gestoken (nog zonder IC's). U kunt de computer daarna inschakelen en een of ander programma laten lopen. Gedraagt de computer zich niet normaal, dan heeft u wellicht toch ergens een kortsluiting over het hoofd gezien. Het beste is dan om zo snel mogelijk deze kortsluiting op te sporen.

Daarna wordt de spanning op de verschillende IC-voeten gecontroleerd. Is dit allemaal in orde, dan kan men IC21, IC23, IC6 en IC9 in hun voetjes plaatsen. Als u de print nu in de Octopus schuift, moet het mogelijk zijn om de PIA via de geheugenplaatsen \$E300...\$E303 te programmeren. Vervolgens worden IC2 en IC4 geplaatst. Wie in het bezit van een frequentiemeter of een oscilloscoop is, kan testen of de klokgenerator goed werkt.

Hierna kan de print verder opgebouwd worden door het plaatsen van de resterende IC's. Na het inschakelen gaan we uitgang Q van FF2 bekijken (met behulp van een logic probe of een voltmeter, een scoop is hiervoor niet noodzakelijk). Na een RESET moet dit punt constant "1" zijn. Dit is naar alle waarschijnlijkheid het teken dat het monitorprogramma van EPROM naar RAM gekopieerd is en daar braaf zijn rondjes draait.

Technische gegevens

- * eurokaart voor de Octopus 65(of EC-65K)
- * bezet vier adresplaatsen (\$E300...\$E303)
- * Z80 CPU met 4, 6 of 8 MHz
- * maximaal te adresseren geheugenbereik: 1 Mbyte
- * DRAM op de print: 64 K of 256 K
- * bruikbare EPROM's: 2732, 2764 of 27128 (4K, 8K of 16K)
- * EPROM wordt na het opstarten uitgeschakeld
- * WAIT-logika maskt het mogelijk om langzame EPROM's toe te passen, zelfs bij 8 MHz
- * data-transport tussen de twee CPU's verloopt zeer snel door toepassing van twee PIA's als FIFO

Tabel 1. Met behulp van de instelling op konnektor PL1 wordt het gebruikte type EPROM aan de kaart kenbaar gemaakt.

EPROM	verbinding
2732	g
2764	geen
27128	h

Tabel 2. Hier ziet u welke onderdelen bij een bepaalde klokfrequentie moeten worden gebruikt. Bij de TTL-IC's kan men eventueel nog volstaan met LS-typen, maar bij de overige componenten moet men zich exact houden aan het voorgeschreven type.

komponent	4 MHz	6 MHz	8 MHz
IC5, IC6	74LS32	74LS32	74F32
IC11	Z80A	Z80B	Z80H
IC13...20 DRAM's	200 ns	150 ns	120 ns
IC22	6821	68A21	68B21
of	6520	6520A	6520A
IC25	74LS155	74LS155	74F155
IC26	74LS153	74F153	74F153
IC27, IC28	74LS157	74F157	74F157
X1, kristal	8 MHz	12 MHz	16 MHz

Figuur 5. Dit programma is nodig bij het testen van de schakeling. Het programma zorgt er voor dat de inhoud van de monitor-EPROM van de Octopus in het geheugen van de Z80-kaart geladen wordt. Daarna wordt de hele RAM-inhoud vergeleken met de EPROM.

Werk dit ondanks een foutloze opbouw niet, dan moet u de instelling van PL2 veranderen, zodat de timing van de DRAM aangepast wordt.

Software-hulp

Is alles tot zo ver goed gegaan, dan kunt u met een laatste test zekerheid krijgen of alles helemaal in orde is. Daarvoor typt u het kleine BASIC-programma van figuur 6 in. Voordat u het programma start, is het verstandig om het eerst op een diskette op te slaan. Is dit gebeurd, dan kunt het programma laten draaien op de Octopus en afwachten wat vervolgens op het scherm verschijnt. Na een kleine melding zal het beeldscherm een heleboel punten laten zien: één voor elk byte dat naar de Z80 gestuurd wordt. Is dit niet het geval, dan is er iets niet in orde met de handshaking van de machine, of u heeft een fout gemaakt bij het intypen van het programma. Daarna verschijnt nog een keer een korte boodschap en probeert de Octopus de data weer terug te lezen. Dat wat de computer leest, wordt met het origineel vergeleken en als alles in orde is, wordt per byte een punt op het scherm geschreven. Komen de verstuurde en ontvangen data niet overeen, dan verschijnt een uitroepteken in plaats van een punt op het scherm. Tot slot wordt nog het aantal bytes aangegeven dat niet overeenkomt. Verschijnt het getal nul, dan kunt u verder gaan met het software-gedeelte in dit nummer.

```

5
1 PRINT CHR$(27);"1";" TESTING EC-65 Z80-BOARD": PRINT
2 GOTO 100: REM skip header
3 :
10 *****
11 *
12 * Test Program FOR EC-65 Z80 Board at $E300 *
13 *
14 * Written 1986 by Frank Schmidt *
15 *
16 *****
17 :
18 REM === Initialisations ===
19 :
20 PRINT "... Initializing"
21 REM PIA Addresses
22 AD=50112: AC=AD+1: BD=AD+2: BC=AD+3
23 EPROM=61440: REM start of EPROM
24 GOSUB 9200: REM init PIA
25 POKE 23,79: REM Set terminal width for 80 columns
26 Z=0: REM counter for compare fails
27 :
28 :
29 REM === Move EPROM data to Z80 ===
30 :
31 PRINT "... Moving Data"
32 A=1: GOSUB 9000: REM Command: get 6502-data
33 A=16: GOSUB 9000: REM Store data from $1000 on
34 A=0: GOSUB 9000
35 A=INT(4096/256): GOSUB 9000: REM Handle 4 Kbytes
36 A=4096-256*INT(4096/256):GOSUB 9000
37 FOR I = EPROM TO EPROM+4095
38 : PRINT ".":
39 : A=PEEK(I): GOSUB 9000
40 NEXT: PRINT: PRINT
41 :
42 :
43 REM === Return data from Z80 and compare ===
44 :
45 PRINT "... Comparing Data ('!' means 'no match!)"
46 A=3: GOSUB 9000: REM Command: hand data to 6502
47 A=16: GOSUB 9000: REM Hand data from $1000 on
48 A=0: GOSUB 9000
49 A=INT(4096/256): GOSUB 9000: REM Handle 4 Kbytes
50 A=4096-256*INT(4096/256):GOSUB 9000
51 FOR I = EPROM TO EPROM+4095
52 : GOSUB 9100: REM get byte from Z80

```


Onderdelenlijst

Weerstanden:

R1,R2 = 470 Ω
R3 = 1 k

Kondensatoren:

C1 = 12 p
C2...C20 = 100 n

Halfgeleiders:

IC1 = 74LS175
IC2,IC3 = 74LS74 (+)
IC4 = 74LS04
IC5,IC6 = 74LS32 (*)
IC7 = 74LS241
IC8 = 74LS30
IC9 = 74LS00
IC10 = 74LS244
IC11 = Z80A (*)
IC12 = EPROM, 2732, 2764, 27128,
max. 400 ns
IC13...IC20 = 4164 of 41256, 200 ns (*) (+)
IC21,IC22 = 6821 of 6520 (*) (+)
IC23 = 74LS688
IC24 = 74LS173
IC25 = 74LS155 (*)
IC26 = 74LS153 (*)
IC27,IC28 = 74LS157 (*)

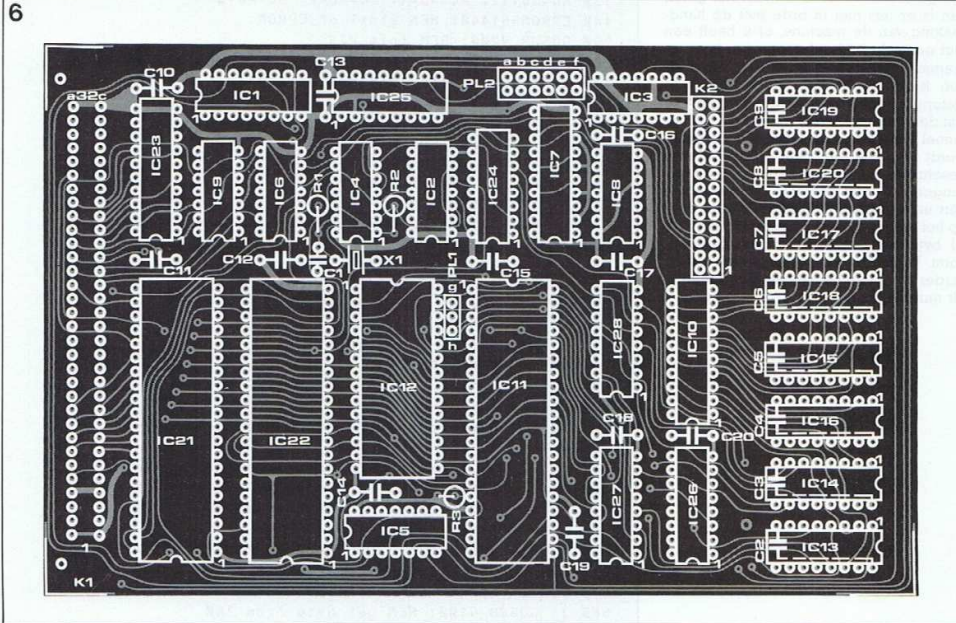
Diversen:

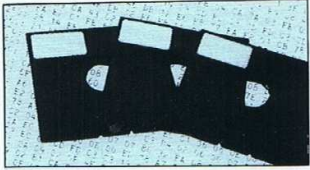
X1 = kristal 8 MHz (*)
K1 = 64-polige konektor, male, volgens
DIN 41612
K2 = 26-pens konektorstrip, twee rijen
PL1 = 3-pens konektorstrip, enkele rij pennen
PL2 = 12-pens konektorstrip, twee rijen
3 kortsluitstekert (jumper)
print EPS 86238
(*) geldt voor 4-MHz-versie, zie ook tabel 2
(+) zie tekst

```

590 : IF A=PEEK(I) THEN PRINT ".": GOTO 610
600 : PRINT "!"; Z=Z+1
610 NEXT
620 A=255: GOSUB 9000
630 PRINT
640 PRINT "... End of Test: ";Z;" compare fails
650 :
660 :
670 END
680 :
690 :
9000 REM === Output (A) to Z80 Port ===
9010 :
9020 REM Wait.until last byte accepted
9030 IF PEEK(BC)<128 GOTO 9030
9040 B=PEEK(BD): REM reset PBC flag
9050 POKE BD,A : REM store data
9060 RETURN
9070 :
9080 :
9100 REM === Read byte from Z80 Port to A ===
9110 :
9120 REM Wait until PIA contains new data
9130 IF PEEK(AC)<128 GOTO 9130
9140 A=PEEK(AD): REM store PIA data in A
9150 RETURN
9160 :
9170 :
9200 REM === Init PIA on Z80 Board ===
9210 :
9220 POKE AC,40: POKE AD,0: POKE AC,44
9240 POKE BC,40: POKE BD,255: POKE BC,44
9250 POKE BD,255
9260 FOR I=1 TO 20
9270 : A=PEEK(AD): NEXT
9280 RETURN
    
```

Figuur 6. Onderdelenopstelling voor de Z80-kaart.





CP/M op de Octopus 65 — deel 2

de systeem-software voor de coprocessor-kaart

software

Zonder software op disk kun je niet veel beginnen bij de Octopus 65. Vooral, wanneer hij moet kunnen communiceren met de in deze uitgave gepresenteerde Z80-kaart. Natuurlijk hebben we ook in dit geval gezorgd voor die noodzakelijke software. In dit artikel wordt daar het nodige over verteld.

Bij de meeste grotere computersystemen is bij het inschakelen van de computer nog geen operating-system in de machine aanwezig. Dat geldt vooral voor systemen die één of meer drives bezitten en geen vast ingebouwde hogere programmeertaal zoals BASIC bevatten. Na het inschakelen komt men in dat geval in een monitorprogramma terecht; van daaruit kunnen dan alle andere zaken vanaf schijf in het geheugen worden geladen: operating-system, hogere programmeertaal, etcetera. Zo werkte dat al bij onze oude junior computer en ook nog steeds bij de nieuwere systemen, zoals de Octopus 65, de EC-68 en de Big-Board II. In de EPROM op de Z80-kaart voor de Octopus bevindt zich ook een monitorprogramma, maar toch kan men hiermee niet werken zonder de nodige diskette-software. De reden daarvoor ligt eigenlijk voor de hand. De computer moet software krijgen om zowel met de 6502 als de Z80 te kunnen werken. Na het inschakelen "weet" de Octopus helemaal niet dat een Z80-kaart op zijn bus aanwezig is. Dat moet hem sowieso via software worden bijgebracht. En als dat toch moet gebeuren, dan kunnen we ook meteen een compleet operating-system laden! Tussen dit operating-system en het monitorprogramma kan men op elk willekeurig moment heen en weer springen. Meer daarover in het artikel "CP/M-software voor de Octopus 65" in deze Special. En aan welk operating-system denkt u als de naam Z80 valt? Juist, CP/M!

De rechten die we voor het gebruik van CP/M op de Octopus zouden moeten betalen, zijn echter enorm. Daarom hebben we hiervoor een andere oplossing gezocht en gevonden. Uit de Verenigde Staten komt het operating-system ZCPR2. Dit is, zoals Big-Board-fans al lang weten, een CP/M-kompatibel operating-system dat niet alleen comfortabeler in het gebruik is dan CP/M 2.2, maar ook nog "public domain" is. Dit betekent dat men het systeem voor privé-gebruik mag toepassen zonder dat hiervoor iets hoeft te worden betaald. Dit fraaie operating-system is nu ook geïmplementeerd op de Octopus 65 met Z80-kaart. U hebt daarmee in principe toegang tot een reusachtige

hoeveelheid CP/M-software die over de hele wereld praktisch gratis verkrijgbaar is.

Boorten

De ZCPR2-systeemdiskette is verkrijgbaar in een 40- en een 80-track-uitvoering (waarover ook meer verteld wordt in het artikel "CP/M-software voor de Octopus 65"). Het is aan te bevelen dat u van deze diskette meteen een kopie maakt, zodat het origineel op een veilige plaats kan worden opgeborgen. Het kopiëren doet u, zoals gewoonlijk bij de Octopus, met punt 8 van het BEXEC*menu (single of dual disk drive copier). Daarvoor gebruiken we dus het Ohio-operating-system. Wie dat niet heeft en de Octopus alleen als CP/M-machine wil gebruiken (wat ook mogelijk is), die moet nog even wachten met kopiëren en eerst dit artikel verder doorlezen voordat hij aan de slag gaat. Het booten van de nieuwe systeemschijf gebeurt net zoals bij een normale OSI-systeemschijf: computer inschakelen (of op RESET drukken), systeemdiskette in drive A steken en "b" intypen. Nu moet op het beeldscherm hetzelfde verschijnen als in figuur 1 te zien is. We moeten hierbij nog even opmerken dat het systeem zich meldt met "EC 65" en niet met "Octopus", zoals we dat gewend zijn. De ZCPR2-software is namelijk van Duitse afkomst, en bij onze oosterburen heeft ons systeem een andere naam meegekregen. Komt u voortaan de naam EC-65 tegen, dan weet u dus dat daarmee de Octopus wordt bedoeld. Verschijnt er iets anders op het scherm (ofschoon de Z80-kaart is gekontroleerd met behulp van het testprogramma en de Octopus verder ook probleemloos functioneert), dan ligt dat waarschijnlijk aan een onjuiste interrupt-verwerking van uw systeem. De normale software voor de Octopus werkt namelijk volledig zonder interrupts (met uitzondering van de tracer, maar die werkt met een niet-maskeerbare interrupt NMI) en dan kan het voorkomen dat op de IRQ-lijn van uw computer vreemde dingen gebeuren die gewoonlijk geen invloed hebben op de goede werking van het systeem. De CP/M-software maakt echter veelvuldig gebruik van de interrupt-mogelijkheden van de Octopus. Een tot nu toe niet ontdekte fout heeft dan alsnog gevolgen.

Werkt uw systeem niet goed, controleer na het booten dan eerst eens de IRQ-lijn. Ze zit op de bus op aansluiting 12a. Als deze lijn voortdurend "0" is, dan ligt hier hoogstwaarschijnlijk de fout. De software geeft alleen VIA A (zie het schema van de Octopus) de mogelijkheid om interrupts op te wekken. Waarschijnlijk zit ergens in het systeem nog een interrupt-bron die een ongewenst steentje bijdraagt.

U kunt de dader het gemakkelijkste opsporen door de IC's stuk voor stuk te verwijderen uit hun voetje. Na deze grove lokalisering van de fout kunt u dan gaan kijken waar ze zich exact bevindt en hoe deze kan worden opgelost.

Het is ook nog mogelijk dat uw machine zich ophangt zonder dat een extra interrupt-bron aanwezig is. Dat gebeurde ons namelijk op de redactie met een exemplaar. De fout zat daar in de monitor-EPROM. Om de een of andere reden was het laatste byte in de EPROM niet geprogrammeerd (dat is ook vaak moeilijk: moet je nu bij het programmeren het laatste adres instellen of het laatste adres + 1?). Op die plaats in de EPROM zit juist de vektor die naar de ISR (Interrupt Service Routine) voert. Als de Octopus die vektor niet vindt, dan laat hij het bij de eerste IRQ ook meteen afweten.

Taktisch

Misschien denkt u dat de melding "6502 speed: 2 MHz" alleen voor het oog op het scherm staat. Nou, dat is beslist niet waar! Tijdens het booten wordt namelijk de klokfrequentie van de processor "gemeten". Afhankelijk daarvan verschijnt op het scherm de mededeling "1 MHz" of "2 MHz" of "No standard 6502 speed!", als het systeem op een andere frequentie draait. De zin van deze meting wordt u misschien duidelijk als uw Octopus is "opgevoerd" tot 2 MHz. Bij de besturing van de drives moet een vaste timing in acht worden genomen. Wil men de drivebesturing goed laten verlopen bij twee verschillende klokfrequenties, dan heeft men daarvoor dus twee iets verschillende operating-systems nodig.

Bij onze CP/M-implementatie hoeft dat

```
1
== EC 65 CP/M system ==

6502 speed: 2 MHz

CBIOS65 vers 3.3
CBIOS80 vers 3.4
(C) Frank Schmidt

59k ZCPR2.3
(C) Richard Conn

A>
```

Figuur 1. Zo meldt de computer zich na het booten van de ZCPR2-diskette. De klokfrequentie van de 6502-CPU wordt daarbij automatisch "gemeten", waarna de timing voor de disk-routines hierop wordt aangepast. Een enkel operating-system is dus voldoende voor twee verschillende klokfrequenties.

Elektron Computing 61

overigens niet. Nadat de CPU-klok is gemeten, wordt de timing voor de drive-besturing daarop aangepast.

Verwisselen van diskettes

Voordat u zich nu gaat storten op het nieuwe operating-system, moet u het onderstaande stukje tekst beslist nog lezen, want dat kan u veel narigheid besparen.

Zoals alle dingen heeft ook ons CP/M-BIOS zijn schaduwkanten. In ons geval heeft dat betrekking op het verwisselen van diskettes. Bij de meeste CP/M-systemen geeft dat wel enige problemen, maar bij ons kan dat zelfs heel gevaarlijk zijn! Tenminste, als de onderstaande regels niet in acht worden genomen:

Voor en na elke diskette-wissel moet een warm-start worden gegeven (Ctrl-C)!

(Dat geldt niet als een programma u opdracht geeft om een diskette te wissen!) Niet navolgen van deze regel kan destructieve gevolgen voor de software tot gevolg hebben. De reden hiervoor zal in deel 3 worden gegeven. We willen hier alleen even vermelden dat de reden ligt in het gebruikte blocking/deblocking-algoritme, dat niet exakt volgens de aanbevelingen van Digital Research werkt, maar daarvoor het aantal disk-operaties wel aanzienlijk vermindert en zo de snelheid flink verhoogt. Er moeten nu eenmaal kompromissen gesloten worden.

Diskettes formatteren

Het kopiëren van CP/M-diskettes kunt u zonder problemen doen met behulp van het OHIO-DOS. Het initialiseren is echter niet meer mogelijk. Dat komt doordat de door OS68D voorbereide diskettes weliswaar beschrijfbaar zijn, maar nog niet gelezen kunnen worden (probeer het maar eens). Met de utility "INIDSK.COM" kunnen we nu verder werken. Figuur 2 toont hoe dat gaat. Eerst typt u in "INIDSK", dan drive-nummer en daarna het aantal tracks dat geïnitieerd moet worden. Momenteel zult u altijd punt 1 (40 tracks) of 3 (80 tracks) kiezen, later (als u met andere disk-formaten wilt werken) kunnen dat ook andere aantallen zijn. Pas hierbij wel op! Direct op het moment dat het nummer voor het aantal tracks wordt ingetikt, start ook de initialisering. Werk daarom altijd op de volgende manier: Eerst INIDSK starten. Vervolgens een lege diskette in het gewenste loopwerk steken (er hoeft in dit geval geen Ctrl-C te worden gegeven) en dan het drive-nummer intypen. Heeft u een type-foutje gemaakt? Geen nood, geef een CR en probeer het dan nog eens. Is alles in orde, dan drukt u op de toets met het cijfer 3 (of 1). Nu gebeurt het volgende:

Op het beeldscherm verschijnt het nummer van de track die momenteel wordt bewerkt. Kan deze track om de een of andere reden niet worden geïnitieerd, dan verschijnt achter dit nummer de melding "Cannot init track". Het programma gaat daarna verder met het volgende track-nummer. Verloopt het initialiseren naar wens, dan wordt het oude track-nummer op het scherm vervangen door het nieuwe nummer. Nadat alle tracks zo

```

2  A>inidsk

Disk Initialisation Utility
Created 02-86 by F. Schmidt

Init disk on which drive (A..D) ? c
Init how many tracks ?
35 (0), 40 (1), 77 (2), 80 (3) or 160 (4)
Enter number (0..4): 3

The whole disk is now initialised

Init disk on which drive (A..D) ? <CR>
A>
86265-2

```

```

3  A>sysgen

CP/M - SYSGEN for JUNIOR
Version 1.1 - 05-01-86
Copyright (C) 1986 by Frank Schmidt

Enter source drive name (or RETURN to skip) a
Source on drive A, then press RETURN <CR>

Enter destination drive name (or RETURN to skip) c
Destination on drive C, then press RETURN <CR>

- System generated -

Enter destination drive name (or RETURN to skip) <CR>
A>

```

zijn doorlopen, meldt het programma zich terug en kan een volgende schijf worden geïnitieerd. Het programma kan tussentijds worden gestopt met Ctrl-C of CR.

Systeem- en data-diskettes

Het CP/M-operating-system bevindt zich op de buitenste tracks van de diskette (het beslaat in ons geval 5 tracks). Staat het systeem op een schijf, dan is dit altijd een systeem-diskette. Hierbij maakt het niet uit wat verder nog op de schijf staat. Alle andere schijven zijn data-diskettes. Bij elke warm-start wordt een gedeelte van CP/M (BDOS en CCP) opnieuw in het geheugen geladen. Bij een standaard-CP/M-systeem moet in drive A altijd een systeem-schijf aanwezig zijn. Bij ons systeem hoeft dat niet. Alleen tijdens het booten moet in drive A een systeem-diskette zitten. Tijdens dit proces wordt het operating-system dan eenmaal geladen en in het 6502-geheugen opgeslagen. Bij elke nieuwe warm-start wordt het operating-system gewoon vanuit het 6502-geheugen naar het Z80-geheugen gekopieerd. Dat bespaart een hoop tijd en de drive hoeft niet meer zo vaak te werken.

U zult ook wel eens een nieuwe systeem-diskette moeten maken. Dat gebeurt met behulp van de utility "SYSGEN.COM". Deze werd speciaal geschreven voor de Octopus met Z80-kaart, maar ze werkt precies hetzelfde als de originele versie van Digital Research. Figuur 3 laat aan de hand van een praktijkvoorbeeld zien hoe

Figuur 2. Zo eenvoudig is het initialiseren van de diskettes (wat u moet intypen, is steeds onderstreept). Pas wel op! Zodra het cijfer voor het aantal tracks is ingedrukt, begint het programma direct met initialiseren. Eerst dus de lege diskette in de drive stoppen!

Figuur 3. Zo kan men de systeem-tracks kopiëren. Het kopiëren kan ook geschieden op één enkele drive als na het lezen van de tracks een nieuwe schijf in de drive wordt gestopt.

men met deze utility werkt. U kunt overigens ook de systeem-tracks kopiëren van drive A naar drive A, waarbij tussentijds dus van diskette wordt gewisseld. Ook in dit geval hoeft u bij het verwisselen geen Ctrl-C te geven.

Het is natuurlijk ook mogelijk om gewone files te kopiëren. Dat kunt u doen met de ZCPR2-utility "MCOPY.COM". Hoe deze utility exakt werkt, zou hier te ver voeren om te vertellen. Voorlopig is het voldoende om te weten dat u hiermee precies zo kunt werken als met de CP/M-utility "PIPCOM" (zie het artikel "CP/M in 90 minuten"). Verder kunt u met het kommando "MCOPY //" informatie over het programma opvragen.

Dat laatste geldt overigens voor alle ZCPR2-utilities. Als deze hulp-informatie bevatten, dan kan deze altijd met "\$\$" worden opgeroepen. Zo geeft het kommando "DIFF \$\$" bijvoorbeeld info over het programma "DIFFCOM".

Er is nog een derde mogelijkheid om

Figuur 4. Drive E is een RAM-floppy. Hiervoor wordt alle RAM-geheugen gebruikt dat behalve de standaard 64 K op de Z80-kaart aanwezig is. De uitdraai toont de diskparameters voor een configuratie van 256 Kbyte. De software bepaalt deze zelf aan de hand van de aanwezige geheugenbanken. Bij een geheugenkapaciteit van "slechts" 64 Kbyte wordt een foutmelding gegeven bij het oproepen van drive E.



ZCPR2-informatie te krijgen. Die is namelijk te vinden in het "Software-handbook" voor de Big-Board II. Dit boekwerkje van zo'n 300 pagina's bevat zeer veel nuttige informatie. Ook voor andere CP/M-gebruikers is dit boek interessant. Het beschijft uitgebreid de mogelijkheden van het ZCPR2-systeem en de installatie hiervan. Ook de omgang met dit softwarepakket wordt behandeld. Men kan dit systeem echter alleen installeren bij een Z80-systeem en met een goede kennis van de Z80-machinetal. Bovendien is een macro-assembler nodig. Dit even terzijde, nu weer terug naar ons eigen systeem.

Snelle schijven

Nu gaan we eens kijken naar een ander "feature" van onze CP/M-implementatie: de RAM-floppy.

CP/M kan standaard slechts 64 Kbyte RAM-geheugen beheren. De in deze uitgave beschreven CPU-kaart kan echter maximaal 1 megabyte adresseren. Zelfs in de basisversie heeft de kaart een adresbereik van 256 Kbyte.

We raden elke Z80-kaart-bouwer aan om meteen 256-k-DRAM's op zijn kaart te zetten. De resterende drie geheugenbanken van 64 K kunnen dan als RAM-disk worden gebruikt. Ze worden door het systeem ook helemaal beschouwd als "disk". Voor de gebruiker zijn er echter twee belangrijke verschillen tussen een "echte" floppy en een RAM-disk:

- Na het uitschakelen van de computer is de RAM-disk "leeg".
- De schrijf- en leestijden van de RAM-disk zijn aanzienlijk korter dan bij een echte disk.

Voor ons is vooral het tweede punt van belang. Maar daarover later meer.

De software herkent automatisch de hoeveelheid geheugen die ter beschikking staat en beschouwt alle geheugen dat boven de noodzakelijke 64 KB uitkomt als RAM-disk. Figuur 4 toont een "STAT DSK"-uitdraai van drive E - de RAM-disk - bij een RAM-konfiguratie van 256 Kbyte.

Als op de Z80-kaart slechts 64 Kbyte aanwezig is, verschijnt bij het oproepen van drive E een foutmelding. Maar zelfs in dit geval heeft men nog een soort RAM-disk tot zijn beschikking. Het geheugen van de 6802 bevat ongeveer 40 Kbytes die in de "CP/M-mode" niet worden benut. Die kunnen dus ook als een mini-RAM-disk

```

4
A>stat e:disk:

E: Drive Characteristics
1512: 128 Byte Record Capacity
189: Kilobyte Drive Capacity
64: 32 Byte Directory Entries
64: Checked Directory Entries
128: Records/Extent
8: Records/Block
24: Sectors/Track
0: Reserved Tracks

A>

```

worden gebruikt. De software hiervoor staat reeds op de systeem-schijf. Ze hoeft alleen maar te worden geactiveerd. Gewoonlijk wordt dit geheugenbereik als printer-spooler gebruikt; deze functie moet in dit geval dus worden uitgeschakeld. Ook dit zullen we straks nog nader toelichten. U kunt dus kiezen tussen een kleine RAM-disk en een printer-spooler. Waarvoor gebruikt men nu zo'n RAM-disk?

De meeste, onder CP/M werkende compilers, assemblers en andere "omzetters" werken als volgt: ze lezen een file in, vertalen deze en leveren als output dan een tweede file (of zelfs meerdere). De files worden niet netjes na elkaar gelezen of geschreven, maar net zoals dit het programma het beste past: een sektor van file A lezen, dan naar file B schrijven, etcetera (CP/M-sektoren zijn altijd 128 bytes lang). Aangezien de files op verschillende plaatsen op de schijf staan, moet de lees/schrijf-kop steeds tussen die files heen en weer worden gestuurd. Dat kost relatief veel tijd en is ook niet zo best voor de diskettes en de drives.

Bij een RAM-disk maakt dat allemaal niets uit. Daar is geen kop die op en neer moet fietsen, er hoeven maar een paar adressen te worden gegeven en we zitten al op de juiste plaats in het geheugen.

De snelle schijf is dan ook vooral geschikt voor het "vertalen" of bewerken van programma's. Ook is het verstandig om daarin veelgebruikte programma's op te slaan. En dan is er nog een derde toepassingmogelijkheid: het kopiëren van data-files via een enkele drive. Dat is bij CP/M namelijk niet mogelijk! De oplossing is simpel: file eerst in RAM-disk kopiëren, Ctrl-C, diskette omwisselen, Ctrl-C, file van RAM-disk naar andere diskette kopiëren. Klaar!

Tenslotte nog een paar getallen. Het assembleren van een bepaald programma duurt op een gewone diskette ongeveer 42 seconden. In de "kleine" RAM-disk zijn hiervoor maar 11 seconden nodig en in de "grote" RAM-disk slechts 9 seconden.

Input/output

We hebben zojuist al verteld dat de software voor de Octopus/Z80 ook een programma bevat dat de 40 Kbyte van het 6802-geheugen als printer-spooler laat functioneren (als dat geheugen tenminste

niet als mini-RAM-disk wordt gebruikt). De spooler funktioneert uitsluitend via de Centronics-uitgang. Deze uitgang wordt vanuit CP/M geadresseerd als LST-device. De RS-232-interface werkt hier als PUN: en RDR.

Het is mogelijk om in plaats van de VDU-kaart de grafische kleurenkaart te gebruiken voor de console-output. De software moet daartoe wel lichtelijk gemodificeerd worden. Ook dit zal behandeld worden in het derde deel dat u in deze uitgave kunt vinden. Voor het booten van ZCPR2 moet dan wel eerst de graphics-software worden geladen. Verder moet er voor worden gezorgd dat deze software niet kan worden overschreven (bijvoorbeeld door de printer-spooler). Men kan natuurlijk een "patch"-programma bedenken dat dit allemaal automatisch regelt.

De console-input is gebufferd (256 bytes). U kunt dus gerust al een nieuw commando intypen terwijl de computer nog bezig is met het uitvoeren van het vorige. Hierbij is één uitzondering: tijdens disk-access zijn interrupts verboden, zodat dan ook niet op het toetsenbord kan worden gewerkt.

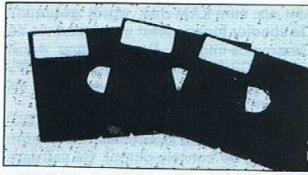
In de software zit nog een aardige vondst verwerkt. De meeste beeldscherm-georiënteerde tekstverwerkers (zoals Wordstar, maar ook de editor van "Turbo Pascal") hebben een terminal-functie nodig waarmee een directe cursor-adressering mogelijk is. Dat is zoiets als "PRINT AT" in BASIC. We hebben die functie meteen geïntegreerd. Zo wordt met \$27,\$11,x,y (x = 0...79, y = 0...23) de cursor in de x-de kolom en de y-de regel geplaatst.

Kompatibiliteit, een schone zaak

Helaas moeten we dit artikel beëindigen met een niet zo prettige mededeling: Er is momenteel nog geen enkel CP/M-disk-formaat dat door de Octopus kan worden gelezen. Er zullen wel CP/M-programma's voor de Z80-Octopus in omloop komen, maar dat is niet die enorme stapel die de gewone CP/M-gebruiker ter beschikking staat. Er wordt door enkele enthousiaste hobbyisten echter gewerkt aan een tweede floppy-controller, die in de toekomst misschien nog eens zal worden gepubliceerd in een Elektoor-uitgave.

Mocht u toch graag sommige CP/M-programma's op uw computer willen laten draaien, dan bestaat daarvoor een uiterst simpele oplossing. Ga met uw Octopus naar een kennis die een CP/M-machine bezit en koppel de computers aan elkaar via de RS232-interface. U kunt de bewuste programma's dan overspelen via dit seriële kanaal en ze vervolgens op schijf opslaan. En mocht die kennis wat verder weg wonen: wat dacht u van een koppeling via een modem?

Na al deze theorie kunt u eerst eens gaan experimenteren met ZCPR2. Veel plezier daarmee!



CP/M op de Octopus 65 — deel 3

de software-know-how voor de Z80-kaart

In het tweede deel van deze artikelenreeks hebben we al iets verteld over de opzet van de software voor de Z80-kaart. In dit derde deel gaan we deze software wat gedetailleerder bekijken en vertellen wat over de realisatie ervan. Daarbij wordt vooral gekeken naar het 6502-gedeelte van het systeem.

Het basisgedeelte van de software voor de Z80-kaart bestaat grofweg uit zeven delen:

- Octopus-65-EPROM-software (I/O-besturing, boot-routine)
- BIOS65, deel 1: I/O-handler
- BIOS65, deel 2: disk-routines voor Ohio-kompatible controllers
- BIOS65, deel 3: RAM-disk- en printer-spooler-routines (en eventuele software voor een tweede disk-controller)
- Z80-EPROM-software
- BIOS80
- operating-system (ZCPR2, CP/M, ...)

Deze delen sluiten "naadloos" op elkaar aan. Daartoe een klein voorbeeld. Stel dat we ZCPR2 hebben gestart en de computer wil dan de prompt "A" op het beeldscherm laten zien. Eerst worden de karakters overgedragen aan BIOS80. Van daaruit gaat het via de Z80-EPROM-routines naar de I/O-handler van BIOS65. Dit laatste vertaalt het door de Z80 van de console ontvangen kommando "teken naar console sturen" en stuurt de ontvangen data weer verder, in dit geval naar de video-handler in de Octopus-65-EPROM. Dat levert dan het gewenste resultaat.

De I/O-handler in het BIOS65 is zo'n beetje de "afdelingschef" van het 6502-systeem. Hij ontvangt kommando's "van boven" en zorgt er vervolgens voor, dat de daarvoor benodigde werkzaamheden worden verdeeld. Hij heeft hier dan ook een vrij centrale, belangrijke functie. Dat is de reden waarom we er straks nog wat meer over zullen vertellen.

De Z80-software valt eigenlijk buiten de opzet van dit verhaal; daar zal hier verder dan ook niet op worden ingegaan.

Software-schakelcentrale

In figuur 1 is de indeling gegeven van het 6502-geheugen. Zoals men kan zien, werd het BIOS in twee delen gesplitst. Dat is gedaan om het geheugenbereik optimaal te kunnen benutten. Hierbij komt een probleem om de hoek kijken. Pagina §23xx kan niet volledig worden gebruikt, omdat hierin de variabele AHOLD staat. Deze wordt door de diverse I/O-drivers gebruikt.

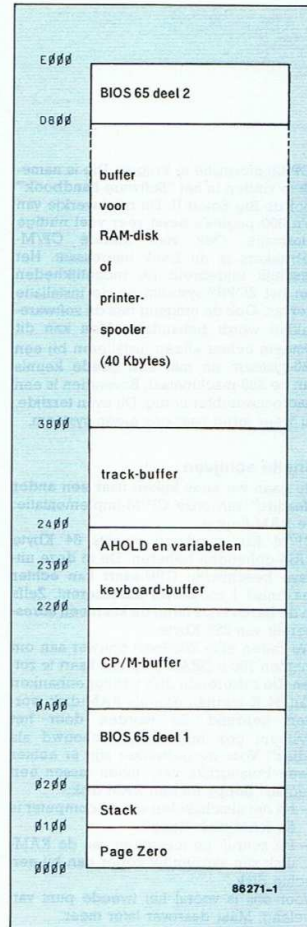
Helemaal aan het begin van het programma staan vektoren voor de verschillende I/O-routines. Deze vormen de "koppeling" wanneer men andere apparaten in

het systeem wil opnemen, bijvoorbeeld een grafische kaart. Enige voorzichtigheid is geboden bij de vektoren CI en CO:

CO springt gewoonlijk direkt naar de video-handler van de Octopus. Deze sprong wordt in de loop van het bootproces ge-"patched", dat wil zeggen overschreven. Dit gebeurt in regel 2160 en verder. Als de tweede track van de diskette wordt gelezen, dan staat een iets uitgebreidere VDU-driver ter beschikking, die ook een absolute cursor-adressering toestaat. Logischerwijs wordt de console-output in dat geval naar die driver omgeleid.

De sprong CI voert niet naar een ROM-routine. Hiermee wordt gewoon een karakter uit de keyboard-buffer gelezen. Staat er geen teken in de buffer, dan wordt gewacht tot eentje is binnengekomen. Deze wachttijd wordt tevens gebruikt om de printer-spooler te laten draaien (regel 6320 en verder). De keyboard-buffer wordt overigens via een interrupt-routine gevuld (regel 6550 e.v.). Als men de CI-vektor verandert, dan moet meestal ook de routine worden veranderd die de console-status aan de Z80 doorgeeft (regel 4680 e.v.). Dat is dan ook de reden waarom men de CI-vektor zo weinig mogelijk moet veranderen.

Vanaf het label "START" begint het zaakje pas echt goed te werken. Eerst komen een hele reeks initialiserings: stackpointer, PIA, verschillende pointers en variabelen, timers en keyboard-poort. Hierna wordt de directory van de RAM-disk gewist. Dan verschijnt de eerste systeemmelding. De klokkrequentie van de CPU wordt gemeten en de timing wordt, indien nodig, aangepast. Daarna verschijnt een tweede melding, de informatie over de klokkrequentie van het systeem. Vervolgens wordt de tweede helft van BIOS65 van schijf geladen en de CO-vektor veranderd. De nu aanwezige spooler wordt geïnitialiseerd en tenslotte worden de tracks 2, 3 en 4 in de CP/M-buffer geladen (regel 2270). Tenslotte wordt een kommando naar de Z80 gestuurd: voer een "cold start" uit. Dit betekent dat het kommando wordt overgedragen aan de Z80. Als afscheidsgroet verschijnt nog het versienummer van BIOS65 op het scherm, waarna de 6502 in een eindloze lus springt bij label "MAINLP" (regel 4460). Deze processor mag nu alleen nog maar bijzaken doen, namelijk het uitvoeren van kommando's die door de Z80 worden gegeven. De meeste van deze kommando's kunnen vrij gemakkelijk worden uitgevoerd en zijn dan ook vrij eenvoudig van opzet. Het wordt eigenlijk alleen gekompliceerd bij de disk-besturing. Dat gaan we nu bekijken.



Figuur 1. De geheugenindeling van de Octopus 65 als we werken met CP/M. Het hele geheugenbereik wordt hierbij optimaal benut.

Disk-handling

Het grote probleem bij de besturing van de disk-drives is het feit dat CP/M het beschrijven en lezen van de floppies altijd uitvoert met "porties" van 128 bytes. Het is echter raadzaam om het aantal sektoren per track zo klein mogelijk te houden. Anders is vrij veel ruimte nodig voor formatteringsinformatie, waardoor de tota-

le, werkelijk bruikbare capaciteit van de floppy sterk wordt verminderd. Dat is ook de reden waarom bij het Ohio-formaat de maximale sektorlengte 2 Kbyte bedraagt — sektor- en track-lengte zijn in dat geval identiek. We hebben dan ook een oplossing moeten bedenken om om de inkompatibiliteit wat betreft die sektorlengtes te kunnen overbruggen. Tegelijkertijd moest er op worden gelet dat het hierbij gebruikte omrekeningsalgoritme zoveel mogelijk bijdroeg tot een hoge verwerkingsnelheid bij disk-operaties.

Laten we eens kijken hoe het lezen van de schijf verloopt.

Voor het lezen van data van de zwarte schijf moet het operating-system drie parameters opgeven: het drive-nummer, de track en de (128-byte-)sektor. Het BIOS adresseert nu eerst de gekozen drive, positioneert de lees/schrijf-kop boven de gewenste track en laadt dan de hele track-inhoud in een buffer. Die buffer heeft een omvang van 5 Kbyte. Waarschijnlijk had u 2 Kbyte verwacht, maar die ruimte is wat groter gekozen in verband met eventuele afwijkende disk-formaten in de toekomst.

Het sektor-nummer wordt nu als index gebruikt om uit de hoeveelheid ingelezen informatie een blok van 128 bytes te kiezen dat dan naar de Z80 wordt gestuurd.

Wil het operating-systeem hierna nog meer data van de schijf lezen, dan worden eerst de opgegeven drive- en track-nummers vergeleken met de vorige. Als ze niet hetzelfde zijn, wordt de hierboven beschreven procedure herhaald. Zijn ze wel identiek, dan loont het de moeite dat we de hele track hebben ingelezen, want in dat geval hoeft niet opnieuw van de schijf te worden gelezen en kan de gewenste sektor direct vanuit de buffer naar de Z80 worden gestuurd. Deze procedure verhoogt de snelheid van de disk-routines aanzienlijk, als tenminste verschillende opeenvolgende sectoren moeten worden gelezen, zoals bijvoorbeeld bij het inlezen of wegschrijven van een programma. Bij het werken met compilers en assemblers ligt de zaak helaas niet zo eenvoudig. Daarvoor kunt u beter de RAM-disk gebruiken.

Er moet natuurlijk ook op de schijf geschreven kunnen worden. Dat gaat in principe op dezelfde wijze als het lezen. Eerst wordt de geselecteerde track in de buffer geladen, als dat nog tenminste nog niet is gebeurd. Uit het sektor-nummer wordt het start-adres van de sektor in de buffer berekend, waarna de Z80-data op

de aangegeven plaats in die buffer worden weggeschreven.

We wilden de data echter op de schijf zetten, niet in de buffer. De gehele, veranderde buffer-inhoud zou nu naar de schijf kunnen worden gekopieerd. Dat heeft echter een nadeel: Wil men op deze wijze 16 opeenvolgende sectoren naar de disk schrijven, dan moet daarvoor de hele buffer-inhoud 16 keer naar de disk worden gekopieerd. Dat kost veel tijd. We laten de data daarom voorlopig in de buffer staan en onthouden dat de inhoud later nog naar de schijf moet worden gekopieerd.

De kopieer-procedure vindt plaats als een nieuwe track in de buffer moet worden geladen of als dat uitdrukkelijk wordt bevolen door het operating-system — dat gebeurt bijvoorbeeld bij een warm-start van het operating-system.

Nu kan ook de waarschuwing uit het tweede deel worden verklaard:

Stel dat het kommando "ERA **" wordt gegeven. Het operating-system zal dan eerst de track laden waarop de directory staat. Alle zich daarin bevindende namen worden gewist, waarna de track-inhoud weer naar de schijf wordt geschreven. Aangezien bij deze procedure steeds dezelfde track wordt opgeroepen, wordt de drive zelf na de eerste maal inlezen niet meer geactiveerd. Na de uitvoering van het door ons gegeven wis-kommando staat de gewiste directory wel in de buffer, maar nog niet op schijf. Als u nu een andere schijf in de drive stopt en daarmee verder werkt, dan gaat het goed mis. Zodra het systeem met een andere track moet gaan werken of u een andere drive kiest, wordt de "oude" (lege) directory op de "nieuwe" schijf gekopieerd. De originele directory van de schijf gaat dan verloren en de schijf is zo goed als onbruikbaar geworden.

Een warm-start voor het wisselen van floppy heeft tot gevolg dat de buffer-inhoud op de oorspronkelijke schijf wordt weggeschreven. Nadat u een andere floppy in de drive hebt gestopt, zorgt een tweede warm-start er voor dat de directory van de nieuwe floppy in de buffer wordt gelezen.

Details

Van de buffer-inhoud moet een flinke hoeveelheid gegevens worden bijgehouden: het adres van de buffer-inhoud op de disk (drive- en track-nummer), de informatie dat de buffer zinvolle data bevat (of gewoon leeg is), en tenslotte de informatie dat de buffer-inhoud is veranderd en dus later weer moet worden weggeschre-

ven naar disk. De geheugenplaatsen die deze info bevatten, dragen de namen DRIVE, TRACK, TRFLAG en WRFLAG.

De hele verwerking van de track-buffers gebeurt door het subprogramma "SET" (regel 3000 ev.). Dit programma ontvangt de drive-, track- en sektorkode van de Z80 en zet deze in een tussengeheugen. Daarna wordt gecontroleerd of de buffer data bevat die nog van belang zijn. Is dat niet het geval, dan wordt naar label "SETB" gesprongen (regel 3320). Daar wordt de nieuwe track dan in de buffer geladen en worden de desbetreffende flags gezet. Daarmee heeft deze routine zijn werk gedaan.

Misschien bevat de buffer nog een waardevolle track, die echter niet de gewenste is. In dat geval wordt naar label "SETA" in regel 3220 gesprongen. Daar wordt, voordat een nieuwe track wordt ingelezen, eerst gecontroleerd welke info de variabele "WRFLAG" bevat. Een "0" in deze geheugenplaats geeft aan dat de oude track eerst naar de schijf moet worden geschreven voordat de nieuwe kan worden binnengehaald.

CP/M verwerkt alle data in binaire vorm. Het Ohio-DOS werkt daarentegen met BCD-kodes bij de track-nummers. In regel 3140 ev. wordt daarom gekeken of een Ohio-kompatible drive is geselecteerd (een van de eerste vier). Is dat zo, dan wordt de track-kode vertaald in een BCD-kode.

Bij het verlaten van de routine "SET" staat altijd de gekozen track in de buffer. Hoewel... het kan natuurlijk wel eens gebeuren dat in de geselecteerde drive geen floppy aanwezig is, of misschien kan een track door een vuiltje of een kras niet meer worden ingelezen. In zo'n geval wordt het Z-bit gereset, waarna de routine "SET" wordt verlaten en het overkoepelende programma een foutmelding doorgeeft aan CP/M.

Het omrekenen van het sektor-nummer naar het effectieve adres waarop de sektor in de buffer begint, wordt uitgevoerd door de routine "CALCTR" (regel 3500 ev.). "MOVSEC" en "RECPLS" zorgen voor het heen en weer verplaatsen van de bytes.

Het overige gedeelte van het programma is vrij normaal van opzet. Wie thuis is in de 6502-machinetaal en een woordje Engels verstaat (wie kent dat tegenwoordig niet?), die heeft verder beslist geen moeilijkheden bij het doorgronden van het programma dat hierna is afgedrukt.

```

10      ; *****
20      ; *
30      ; * CP/M BIOS for EC 65 / 6502 part *
40      ; *   File Nr. 0   *
50      ; *
60      ; * Main I/O handler for the Z80 CPU *
70      ; *   1 / 2 Mhz auto select *
80      ; *   program version 3.4 *
90      ; *   last revision date: 22/03/86 *
100     ; *
110     ; * Written 1985/86 by Frank Schaidt *
120     ; *
130     ; *****
140     ;
150     ;

160     ;
170     ;
180 0200 ;   = #0200
190     ;
200     ;
210     ; I/O Handling Addresses
220     ;
230 E101= VMAP = #E101 ; Port A data (keyb.)
240 E104= VATACL = #E104 ; timer 1, counter low
250 E105= VATACH = #E105 ;   counter high
260 E10B= VAACR = #E10B ; auxiliary control register
270 E10C= VAPCR = #E10C ; peripheral control register
280 E10D= VAIFR = #E10D ; Int. Flag Reg.
290 E10E= VAIER = #E10E ; Int. enable Reg.
300     ;

```



```

310 ;
320 ; Floppy Interface Addresses
330 ;
340 E002= FDRB = #E002 ; data/data dir reg B
350 ;
360 ;
370 ; DOS Locations
380 ;
390 2363= AHOLD = #2363 ; buffer for character
400 235E= SECTOR = #235E ; sector number
410 235C= DRIVE = #235C ; drive number
420 2370= VECLD = #2370 ; buffer for page 0 load vector
430 2371= VECHI = #2371
440 235D= TRACK = #235D ; track number
450 ;
460 0A00= CPMA = ##0B00 ; buffer for CP/M (6Kbytes)
470 2200= KEYBUF = ##2000 ; buffer for keyboard - input
480 2400= BLOCK = ##2200 ; buffer for actual track (5Kbytes)
490 3B00= RAMDSK = ##3B00 ; buffer for RAM - disk
500 DB00= PARTW0 = #DB00 ; 2nd part of program
510 ;
520 E7CB= IRDL = #E7CB
530 E7CC= IRQH = IRDL+1
540 ;
550 ;
560 ; I/O Handshaking Addresses
570 ;
580 E300= PAD = #E300 ; port A data/data direction
590 E301= PAC = PAD+1 ; port A control register
600 E302= PBD = PAD+2 ; port B data/data direction
610 E303= PBC = PAD+3 ; port B control register
620 ;
630 ;
640 ; Page Zero Addresses
650 ;
660 0000= POINTL = 0 ; universal pointer
670 0001= POINTH = 1
680 0207= MEFNTL = 2 ; memory pointer
690 0003= MEFPTH = 3
700 0004= WFLAG = 4 ; 0: data already on disk
710 0005= TRFLAG = 5 ; 0: data valid
720 0006= IODRV = 6 ; next access drive number
730 0007= IOTRK = 7 ; next access track number
740 0008= CIFLAG = 8 ; 0: data in keyboard buffer
750 0009= KEYPNT = 9 ; pointer into KEYBUF
760 000A= COUNTR = 10 ; counter for UNLDDD - timeout
770 00FE= MEMLO = #FE
780 00FF= MEMHI = #FF
790 ;
800 ;
810 0200 4C2302 JMP START
820 ;
830 ;
840 ; I/O Vector Table
850 ;
860 0203 201206 CI JSR GETCHA ; console input
870 0206 AD6323 LDA AHOLD
880 0209 60 RTS
890 ;
900 020A BD6323 CO STA AHOLD ; video output
910 0200 4C00F0 JMP #F000
920 ;
930 0210 2070F7 READER JSR #F770 ; serial input
940 0213 AD6323 LDA AHOLD
950 0216 60 RTS
960 ;
970 0217 BD6323 FUNCH STA AHOLD ; serial output
980 021A 4C7E77 JMP #F77E
990 ;
1000 021D BD6323 LIST STA AHOLD ; Centronics output
1010 0220 4C15D8 JMP INSDR ; change into #F7B0, if no
1020 ; ; printer-spooler used
1030 ;
1040 ;
1050 ; Start of Program
1060 ;
1070 0223 42FF START LDX #FF ; init stack pointer
1080 0225 9A TIX
1090 ;
1100 ;
1110 ; Init PID
1120 ;
1130 0226 A928 LDA #X00101000
1140 022B B001E3 STA PAC
1150 022B A900 LDA #0 ; all inputs
1160 022D B000E3 STA PAD
1170 0230 A92C LDA #X00101100
1180 0232 B001E3 STA PAC
1190 ;
1200 0235 A928 LDA #X00101000
1210 0237 B003E3 STA PBC
1220 023A A9FF LDA #FF ; all outputs
1230 023C B002E3 STA PBD
1240 023F A92C LDA #X00101100
1250 0241 B003E3 STA PBC
1260 0244 A9FF LDA #FF ; initialize handshaking
1270 0246 B002E3 STA PBD
1280 0249 A214 LDX #20
1290 ;
1300 024B A000E3 HANDSHK LDA PAD
1310 024E CA DEX
1320 024F D0FA BNE HANDSHK
1330 ;
1340 ;
1350 ; Other Initialisations
1360 ;
1370 0251 42FF LDX #FF
1380 0253 B608 STX CIFLAG ; no data in KEYBUF
1390 0255 E8 INX
1400 0256 B609 STX KEYPNT
1410 0258 B604 STX WFLAG ; all data on disk
1420 025A E8 INX
1430 025B B605 STX TRFLAG ; data in BLOCK not valid
1440 025D A935 LDA #GETISR ; init IRQ vector
1450 025F BDC8E7 STA IRDL
1460 0262 A906 LDA #GETISR/255
1470 0264 BDCCE7 STA ISDH
1480 0267 AD01E1 LDA VAPAD ; clear PA1 flag
1490 026A AD04E1 LDA VATACL ; clear TI flag
1500 026D AD08E1 LDA VAACR ; get auxiliary control reg
1510 0270 293F AND #43F ; reset bits 6 & 7;
1520 0272 B008E1 STA VAACR ; timer 1 one shot mode
1530 0275 A922 LDA #X11000010
1540 0277 B00EE1 STA VAIER ; enable timer & keyb IRQ
1550 027A 58 CLI
1560 027B A200 LDX #0 ; after booting, head
1570 027D B5D23 STA TRACK ; is on track zero,
1580 0280 B5C23 STX DRIVE ; drive A
1590 0283 A900 LDA #RAMDSK
1600 0285 0500 STA POINTL ; clear RAM - Directory
1610 0287 A938 LDA #RAMDSK/256
1620 0289 0501 STA POINTH
1630 028B A208 LDX #2048/256
1640 028D A900 LDY #0
1650 028F A9E5 LDA #4E5
1660 ;
1670 0291 9100 CLRMDI STA (POINTL),Y
1680 0293 C8 INY
1690 0294 D0FB BNE CLRMDI
1700 0296 E601 INC POINTH
1710 0298 CA DEX
1720 0299 D0FA BNE CLRMDI
1730 029B 200204 JSR FRMES
1740 029E 20C909 JSR COUNT ; get the CPU frequency
1750 02A1 18 CLC
1760 02A2 6907 ADC #7
1770 02A4 29F0 AND #4F0 ; mask off last bits
1780 02A6 0940 CMP #40 ; this is the 1 MHz count
1790 02A8 000B BNE TWOMHZ ; if not, 2 MHz?
1800 02AA A931 LDA #1
1810 02AC B05D04 STA FREQ
1820 02AF 201B04 JSR FRMES ; print message
1830 02B2 4CDA02 JMP MAIN ; continue
1840 ;
1850 02B5 09B0 TWOMHZ CMP #B0 ; 2 MHz count
1860 02B7 D00E BNE NOSTND ; no standart frequency
1870 02B9 20E03F JSR ADJTIM ; adjust timing for 2 MHz
1880 02BC A932 LDA #2
1890 02BE B05D04 STA FREQ
1900 02C1 201B04 JSR FRMES ; print message
1910 02C4 4CDA02 JMP MAIN ; continue
1920 ;
1930 02C7 1008 NOSTND BPL ONE400
1940 02C9 20E009 JSR ADJTIM ; adjust timing for 2 MHz

```



```

1950 020C A902      LDA #2      ; real frequency is higher
1960 020E 8D7E04   STA FREQAD ; than 2 MHz
1970
1980 0201 202204   ONEADP JSR FRADDP ; print a message
1990
2000
2010 0204 A900 MAIN LDA #0      ; select drive A
2020 0206 203007   JSR SETDRV ; if error occurs
2030 0209 D020     BNE ERROR ; RESET the system
2040 020B A901     LDA #1      ; move head on track 1
2050 020D 20EF06   JSR SETTK  ;
2060 020F D026     BNE ERROR ;
2070 0211 A900     LDA #PARTW0 ; init MEPTL to store
2080 0213 8502     STA MEPTL  ; 2nd part of program
2090 0215 A908     LDA #PARTW0/256
2100 0217 8503     STA MEPTH  ;
2110 0219 78      SETI         ; disable IRQ
2120 021B 209C07   JSR READ  ; read track into BLOCK
2130 021D 58      CLI         ; enable IRQ again
2140 021F D017     BNE ERROR ;
2150 0221 205B03   JSR SAVEBU ; save data to PARTW0
2160 0223 A90F     LDA #EXTVDU ; install extended VDU routines
2170 0225 8D0E02   STA CO+4  ; change this into NCPs.
2180 0227 A908     LDA #EXTVDU/256 ; if not used
2190 0229 8D0F02   STA CO+5  ;
2200 022B 201208   JSR INSPLR ; init spooler
2210 022D A902     LDA #2      ; put head on track 2
2220 022F 20EF06   JSR SETTK  ;
2230 0231 F003     BEQ MAINA  ; branch if no error
2240
2250 0308 60CF07   ERROR JMP (#FFFC) ; JMP via RESET vector
2260
2270 030B A903 MAINA LDA #3      ; read next 3 tracks
2280 030D 8500     STA POINTL ;
2290 030F A908     LDA #CPMA ; store data from CPMA on
2300 0311 8502     STA MEPTL  ;
2310 0313 A90A     LDA #CPMA/256
2320 0315 8503     STA MEPTH  ;
2330
2340 0317 78      LDCPM SETI         ;
2350 0319 209C07   JSR READ  ; read one track
2360 031B 58      CLI         ;
2370 031D D0E4     BNE ERROR ;
2380 031F 205B03   JSR SAVEBU ;
2390 0321 C400     DEC POINTL ; next track
2400 0323 A502     BEQ MAINB  ; was it last track?
2410 0325 A503     LDX TRACK ;
2420 0327 E8      INX         ;
2430 0329 8A      TXA         ;
2440 032B 20EF06   JSR SETTK  ;
2450 032D D0B9     BNE ERROR ;
2460 032F F0E6     BEQ LDCPM  ;
2470
2480 0331 A902 MAINB LDA #2      ; I80: start program
2490 0333 204F03   JSR OUT   ;
2500
2510 0335 A9FB     LDA #8FF  ; at #80F: COLDBOOT
2520 0337 204F03   JSR OUT   ;
2530 0339 A90F     LDA #80F  ;
2540 033B 204F03   JSR OUT   ;
2550
2560 0340 202904   JSR BVMS  ; print bios version message
2570
2580 0343 40AD04   JMP MAINLP ; wait for I80-command
2590
2600
2610
2620 ; Subroutines
2630
2640 ; IN : receive one byte from I80
2650
2660 0346 2C01E3 IN BIT PAC  ; wait until PIA contains
2670 0348 10FB     BPL IN   ; new data
2680 034B AD00E3   LDA PAD  ; get data
2690 034E 60      RTS
2700
2710
2720 ; OUT : transmit one byte to I80
2730
2740 034F 2C03E3 OUT BIT PBC ; wait until last byte
2750 0352 10FB     BPL OUT  ; accepted
2760 0354 CD02E3   CMP PBD  ; reset PBC flag
2770 0357 8D02E3   STA PBD  ; store data in PIA
2780 035A 60      RTS
2790
2800 ; SAVEBU : move BLOCK to (MEPTL)
2810
2820 035B A900     LDA #BLOCK ;
2830 035D 85FE     STA MEMLO ;
2840 035F A924     LDA #BLOCK/256
2850 0361 85FF     STA MEMHI ;
2860 0363 4208     LDX #8    ; there are 8 pages
2870 0365 A000     LDY #0
2880
2890 0367 B1FE     SAVELP LDA (MEMLO),Y
2900 0369 9102     STA (MEPTL),Y
2910 036B C8      INY
2920 036D D0F9     BNE SAVELP
2930 036F E6FF     INC MEMHI ;
2940 0371 E603     INC MEPTH ;
2950 0373 CA      DEX
2960 0375 D0F2     BNE SAVELP
2970 0377 60      RTS
2980
2990
3000 ; SET : set drive, track
3010
3020 0376 204603 SET JSR IN   ; drive number
3030 0378 8506     STA IODRV ; save it
3040 037A 204603 JSR IN   ; track number
3050 037C 8507     STA IOTFK ;
3060 037E 204603 JSR IN   ; sector number
3070 0380 8D5E23   STA SECTOR ;
3080 0382 A505     LDA TRFLAG ; valid data in BLOCK?
3090 0384 D028     BNE SETB  ; if not
3100 0386 A506     LDA IODRV ; drive already selected?
3110 0388 CD5C23   CMP DRIVE ;
3120 038A D012     BNE SETA  ; no
3130 038C A507     LDA IOTFK ; track already selected?
3140 038E A5C023   LDX DRIVE ; if DMI0 format, use BCD-code
3150 0390 E004     CPX #4    ; for track number
3160 0392 D003     BCS SETA  ;
3170 0394 20FE05 JSR HEXBCD ;
3180 0396 CD5D23   SETA CMP TRACK ;
3190 0398 D001     BNE SETA  ; no
3200 039A 60      RTS     ; all right, ret. I=1
3210
3220 03A3 A504     SETA LDA WRFLAG ; data in BLOCK must be changed
3230 ; is it allready on disk?
3240 03A5 F008     BEQ SETB  ; yes
3250 03A7 A900     LDA #0    ; data in BLOCK exists on disk
3260 03A9 8504     STA WRFLAG ;
3270 03AB 78      SETI         ;
3280 03AD 20D008 JSR WRITE ; put it on disk
3290 03AF 58      CLI         ;
3300 03B0 D01D     BNE SETEND ; error
3310
3320 03B2 A901     SETB LDA #1  ; no valid data in BLOCK
3330 03B4 8505     STA TRFLAG ;
3340 03B6 A506     LDA IODRV ;
3350 03B8 203007 JSR SETDRV ;
3360 03BA D012     BNE SETEND ; error
3370 03BC A507     LDA IOTFK ;
3380 03BE 20EF06 JSR SETTK  ;
3390 03C0 D008     BNE SETEND ;
3400 03C2 78      SETI         ;
3410 03C4 209C07 JSR READ  ; load new track
3420 03C6 58      CLI         ;
3430 03C8 D004     BNE SETEND ;
3440 03CA A900     LDA #0    ; valid data in BLOCK
3450 03CC 8505     STA TRFLAG ;
3460
3470 03CF 60      SETEND RTS ; I=1: ok I=0: error
3480
3490
3500 ; CALCTR : calculate sector start address
3510
3520 03D0 AD5E23 CALCTR LDA SECTOR
3530 03D2 4A      LSR A
3540 03D4 08      PHP
3550 03D6 18      CLC
3560 03D8 65FF   ADC MEMHI ;
3570 03DA 85FF   STA MEMHI ;

```



```

3580 03DA 28      PLP
3590 03DB 9006    BCC CALCA
3600 03DD A97F    LDA #A97F
3610 03DF 65FE    ADC MEMLO
3620 03E1 85FE    STA MEMLO
3630      ;
3640 03E3 A000    CALCA LDY #0
3650 03E5 60      RTS
3660      ;
3670      ;
3680      ; MOVSEC : move sector to Z80
3690      ;
3700 03E6 20D003  MOVSEC JSR CALCTR
3710      ;
3720 03E9 B1FE    MWSCLP LDA (MEMLO),Y
3730 03EB 204F03  JSR OUT
3740 03ED CB      INCY
3750 03EF C080    CPY #80
3760 03F1 D0F6    BNE MWSCLP
3770 03F3 60      RTS
3780      ;
3790      ;
3800      ; RECSEC : receive sector from Z80
3810      ;
3820 03F4 20D003  RECSEC JSR CALCTR
3830      ;
3840 03F7 204E03  RCSCLP JSR IN
3850 03FA 91FE    STA (MEMLO),Y
3860 03FC CB      INCY
3870 03FD C080    CPY #80
3880 03FF D0F6    BNE RCSCLP
3890 0401 60      RTS
3900      ;
3910      ;
3920      ; FRMES : print message
3930      ;
3940 0402 A930    FRMES LDA #FMES
3950 0404 A204    LDX #MESS/256
3960      ;
3970 0406 B500    PRINT STA POINTL
3980 0408 B601    STA POINTH
3990 040A A000    LDY #0
4000      ;
4010 040C B100    PRMSLP LDA (POINTL),Y
4020 040E F00A    BEQ RETPRM
4030 0410 B402    STY MEMPNTL
4040 0412 20D0A02  JSR CD
4050 0415 A402    LDY MEMPNTL
4060 0417 CB      INCY
4070 0418 D0F2    BNE PRMSLP
4080      ;
4090 041A 60      RETPRM RTS
4100      ;
4110      ;
4120 041B A951    FROMES LDA #FMES
4130 041D A204    LDX #FMES/256
4140 041F 4C0604    JMP PRINT
4150      ;
4160      ;
4170 0422 A966    PRADAP LDA #AMES
4180 0424 A204    LDX #AMES/256
4190 0426 4C0604    JMP PRINT
4200      ;
4210      ;
4220 0429 A99A    BVMESS LDA #BVMESS
4230 042B A204    LDX #BVMESS/256
4240 042D 4C0604    JMP PRINT
4250      ;
4260      ;
4270 0430 18      MESS .BYTE #1B,'1',40
4280 0431 31
4290 0432 0D
4300 0433 20      .BYTE == EC 65 CP/M system ==',#D,#A,#A
4310 0434 20
4320 0435 30
4330 0436 3D
4340 0437 20
4350 0438 45
4360 0439 43
4370 043A 20
4380 043B 36
4390 043C 35
4400 043D 20
4410 043E 20
4420 043F 20
4430 0440 43
4440 0441 2F
4450 0442 4D
4460 0443 20
4470 0444 73
4480 0445 79
4490 0446 73
4500 0447 74
4510 0448 65
4520 0449 6D
4530 044A 00
4540      ;
4550      ;
4560      ; FMESS .BYTE '6502 speed:
4570 0451 76
4580 0452 35
4590 0453 3D
4600 0454 32
4610 0455 20
4620 0456 73
4630 0457 70
4640 0458 65
4650 0459 65
4660 045A 64
4670 045B 3A
4680 045C 20
4690 045D 78
4700 045E 20
4710 045F 4D
4720 0460 48
4730 0461 7A
4740 0462 0D
4750 0463 0A
4760 0464 0A
4770 0465 00
4780      ;
4790      ;
4800      ; FREQ .BYTE 'x MHz',#D,#A,#A
4810 0466 4E
4820 0467 6F
4830 0468 20
4840 0469 73
4850 046A 74
4860 046B 61
4870 046C 6E
4880 046D 64
4890 046E 61
4900 046F 72
4910 0470 64
4920 0471 20
4930 0472 36
4940 0473 35
4950 0474 30
4960 0475 32
4970 0476 20
4980 0477 73
4990 0478 70
5000 0479 65
5010 047A 65
5020 047B 64
5030 047C 21
5040 047D 20
5050 047E 31
5060 047F 20
5070 0480 4D
5080 0481 4B
5090 0482 7A
5100 0483 20
5110 0484 64
5120 0485 65
5130 0486 6C
5140 0487 61
5150 0488 79
5160 0489 71
5170 048A 20
5180 048B 69
5190 048C 6E
5200 048D 73
5210 048E 00
5220      ;
5230      ;
5240      ; BVMESS .BYTE 'CB10S65 vers 3.4',#D,#A,#A
5250 0489 00
5260 0490 4F
5270 0491 64
5280 0492 65
5290 0493 64
5300 0494 21
5310 0495 00
5320 0496 0A
5330 0497 0A
5340 0498 0A
5350 0499 00
5360 04A0 35

```



```

4420 0441 20
4420 0442 76
4420 0443 65
4420 0444 72
4420 0445 73
4420 0446 20
4420 0447 33
4420 0448 2E
4420 0449 34
4420 044A 0D
4420 044B 0A
4430 044C 00      .BYTE 0
4440
4450
4460 044D 2018D8 MAINLP JSR PREADY ; serve printer spooler
4470 044E 2C01E3 BIT PAC ; loop till PIA contains
4480 044F 10FB BPL MAINLP ; new Z80 command
4490 0450 AD00E3 LDA PAD ; get it
4500 0451 C900 CMP #0 ; console input
4510 0452 D009 BNE CONDOT
4520 0453 200202 JSR C1
4530 0454 204F03 JSR OUT
4540 0455 4C4D04 JMP MAINLP
4550
4560 0456 C901 CONDOT CMP #1 ; console output
4570 0457 D009 BNE LISTO
4580 0458 204603 JSR IN
4590 0459 200A02 JSR C0
4600 045A 4C4D04 JMP MAINLP
4610
4620 045B C902 LISTO CMP #2 ; list output
4630 045C D009 BNE CONST
4640 045D 204603 JSR IN
4650 045E 201D02 JSR LIST
4660 045F 4C4D04 JMP MAINLP
4670
4680 0460 C903 CONST CMP #3 ; console status
4690 0461 D00A BNE PUNCHO
4700 0462 A508 LDA C1FLAG
4710 0463 A9FF EOR #FF
4720 0464 204F03 JSR OUT
4730 0465 4C4D04 JMP MAINLP
4740
4750 0466 C904 PUNCHO CMP #4 ; punch output
4760 0467 D009 BNE READRI
4770 0468 204603 JSR IN
4780 0469 201702 JSR PUNCH
4790 046A 4C4D04 JMP MAINLP
4800
4810 046B C905 READRI CMP #5 ; reader input
4820 046C D009 BNE READOK
4830 046D 201002 JSR READER
4840 046E 204F03 JSR OUT
4850 046F 4C4D04 JMP MAINLP
4860
4870 0470 C906 READOK CMP #6 ; read sector
4880 0471 D01B BNE WRITDK
4890 0472 207603 JSR SET ; load track into BLOCK
4900 0473 D033 BNE ERRDUT ; error
4910 0474 A900 LDA #0 ; all right, track in
4920 0475 204F03 JSR OUT ; buffer
4930 0476 A900 LDA #BLOCK ; read data from BLOCK
4940 0477 B5FE STA MEMLO
4950 0478 A924 LDA #BLOCK/256
4960 0479 B5FF STA MEMHI
4970 047A 20E603 JSR MOVSECT ; move sector to Z80
4980 047B 4C4D04 JMP MAINLP
4990
5000 047C C907 WRITDK CMP #7 ; write sector
5010 047D D028 BNE HANCPM
5020 047E 207603 JSR SET ; load track into BLOCK
5030 047F D017 BNE ERRDUT ; error
5040 0480 A900 LDA #0 ; all right, track in
5050 0481 204F03 JSR OUT ; buffer
5060 0482 A900 LDA #BLOCK ; write data into BLOCK
5070 0483 B5FE STA MEMLO
5080 0484 A924 LDA #BLOCK/256
5090 0485 B5FF STA MEMHI
5100 0486 20F403 JSR RECSECT ; receive sector from Z80
5110 0487 A9FF LDA #FF ; data not yet on disk
5120 0488 B504 STA WRFLAG
5130 0540 4C4D04 JMP MAINLP
5140
5150
5160 0543 A901 ERRDUT LDA #1 ; read/write error
5170 0544 B505 STA TRFLAG ; no valid data
5180 0545 204F03 JSR OUT
5190 0546 4C4D04 JMP MAINLP
5200
5210 054D C908 HANCPM CMP #8 ; hand CP/M to Z80
5220 054E D02A BNE CLRBUF
5230 054F AD0B12 LDA CPMA+#808 ; get CP/M start addr
5240 0550 38 SEC
5250 0551 E908 SBC #8
5260 0552 204F03 JSR OUT
5270 0553 A900 LDA #0
5280 0554 204F03 JSR OUT
5290 0555 A900 LDA #CPMA
5300 0556 B5FE STA MEMLO
5310 0557 A904 LDA #CPMA/256
5320 0558 B5FF STA MEMHI
5330 0559 A218 LDX #24 ; handle 24*256=6k bytes
5340 055A A900 LDY #0
5350
5360 0568 B1FE HANLPB LDA (MEMLO),Y
5370 0569 204F03 JSR OUT
5380 056A D9 INY
5390 056B D0F8 BNE HANLPB
5400 056C E6FF INC MEMHI
5410 056D CA DEX
5420 056E D0F7 BNE HANLPB
5430 056F 4C4D04 JMP MAINLP
5440
5450
5460 0578 C909 CLRBUF CMP #9 ; clear track buffer
5470 0579 D017 BNE INIDSK
5480 057A A505 LDA TRFLAG
5490 057B D009 BNE ENDCLR ; if no valid data in BLOCK
5500 057C A504 LDA WRFLAG
5510 057D F005 BEQ ENDCLR ; if data already on disk
5520 057E 78 SEI
5530 057F 203C08 JSR WRITE ; put track on disk
5540 0580 58 CLI
5550
5560 058C A200 ENDCLR LDX #0
5570 058D B604 STX WRFLAG ; track on disk,
5580 058E E8 INX
5590 058F B605 STX TRFLAG ; track not valid
5600 0590 4C4D04 JMP MAINLP
5610
5620
5630 0596 C90A INIDSK CMP #10 ; init track on disk
5640 0597 D02F BNE STODAT
5650 0598 204603 JSR IN ; get drive nr
5660 0599 B506 STA IDDRV
5670 059A 204603 JSR IN ; get track nr
5680 059B B507 STA IDTRK
5690 059C A505 LDA TRFLAG
5700 059D F01B BEQ INTERR ; then error
5710 059E A506 LDA IDDRV
5720 059F A904 CMP #4
5730 05A0 B017 BCS INTERR ; error if not
5740 05A1 C05C07 CMP DRIVE ; drive already selected?
5750 05A2 F005 BEQ INIDA
5760 05A3 203007 JSR SETDRV ; select drive
5770 05A4 D000 BNE INTERR
5780
5790 052B 206309 INTDK JSR INITRK ; initialize the track
5800 052C D008 BNE INTERR
5810 052D A900 LDA #0
5820 052E 204F03 JSR OUT ; o.k.: track initialized
5830 052F 4C4D04 JMP MAINLP
5840
5850 05C5 A901 INTERR LDA #1
5860 05C6 D0F5 BNE INIDA+7
5870
5880 05C9 C90B STODAT CMP #11 ; store data in address
5890 05CA D015 BNE LODAT
5900 05CB 204603 JSR IN ; get address upper part
5910 05CC B0E05 STA STORE+2 ; in code modification
5920 05CD 204603 JSR IN ; address lower part
5930 05CE B0D005 STA STORE+1

```


software

```

5940 05D9 204603 JSR IN ; fetch data
5950 05DC 80FFFF STORE STA #FFFF ; store data in address
5960 05DF 4CADD4 JMP MAINLP
5970 ;
5980 05E2 C90C LODAT CMP #C ; load data from address
5990 05E4 D015 BNE EXIT ; ERROR: leave CP/M system
6000 05E6 204403 JSR IN ; get upper address byte
6010 05E8 80F405 STA LOAD+2 ; in code modification
6020 05EC 204403 JSR IN ; lower part of address
6030 05EE 80F305 STA LOAD+1
6040 05F2 80FFFF LOAD LDA #FFFF ; load data
6050 05F5 204F03 JSR OUT ; and hand it to IOB
6060 05F8 4CADD4 JMP MAINLP
6070 ;
6080 ;
6090 05FB 4C080D EXIT JMP ERROR ; JMP via reset vector
6100 ;
6110 ;
6120 ;
6130 ; HEXBCD : convert HEX byte in acc into BCD
6140 ;
6150 05FE 78 HEXBCD SEC
6160 05FF 42FF LDI #FFF
6170 ;
6180 0601 EB HEXLP INX
6190 0603 E90A SBC #10
6200 0604 80FB BCS HEXLP
6210 0606 690A ADC #10
6220 0608 8510 STA #10
6230 060A 0A TIA
6240 060B 0A ASL A
6250 060C 0A ASL A
6260 060D 0A ASL A
6270 060E 0A ASL A
6280 060F 0510 ORA #10
6290 0611 60 RTS
6300 ;
6310 ;
6320 ; BETCHA : get character from keyboard buffer
6330 ;
6340 0612 20180B BETCHA JSR PREADY ; serve printer spooler
6350 0615 A508 LDA CIFLAG ; character in buffer?
6360 0617 D0F9 BNE BETCHA ; if not then wait
6370 0619 A00022 LDA KEYBUF ; get character
6380 061C 806323 STA AHOLD ; and save it
6390 061F A201 LDX #1
6400 0621 78 SEI
6410 ;
6420 0622 800022 SETLP LDA KEYBUF,X ; and update buffer
6430 0625 9DF21 STA KEYBUF-1,X
6440 0628 EB INX
6450 0629 D0F7 BNE SETLP
6460 062B C609 DEC KEYPNT
6470 062D 0004 BNE RETGET ; if this was last character,
6480 062F A2FF LDX #FFF ; then set flag: buffer empty
6490 0631 8608 STX CIFLAG
6500 ;
6510 0633 58 RETGET CLI
6520 0634 60 RTS
6530 ;
6540 ;
6550 ; GETISR : interrupt service routine
6560 ;
6570 0635 48 GETISR PHA ; save A, X
6580 0636 8A TIA
6590 0637 48 PHA
6600 0638 A000E1 LDA VAIFR ; get the flag register
6610 063B 2902 AND #2 ; mask off PA1 bit (keyb)
6620 063D F015 BEQ NOSET ; branch if no keyb IRQ
6630 063F A001E1 LDA VAPAD ; get data
6640 0642 297F AND #7F
6650 0644 4609 LDX KEYPNT
6660 0646 E0FF CPX #FFF ; KEYBUF full?
6670 0648 F90A BEQ NOSET ; then forget character
6680 064A 990022 STA KEYBUF,X
6690 064D E9 INX
6700 064E 8609 STX KEYPNT
6710 0650 A200 LDX #0
6720 0652 8608 STX CIFLAG ; update flag
6730 ;
6740 0654 A000E1 NOSET LDA VAIFR ; get the flag reg. again

```

70 Elektor Computing

```

6750 0657 2940 AND #440 ; mask off TI bit
6760 0659 F017 BEQ RETISR ; branch if no timer IRQ
6770 065B A004E1 LDA VATACL ; clear IRQ flag
6780 065E C60A DEC COUNTR
6790 0660 D008 BNE LDCNTR
6800 0662 A980 LDA #80 ; unload drive head
6810 0664 0002E0 ORA FDRB ; set P87
6820 0667 8002E0 STA FDRB
6830 066A 4C7206 JMP RETISR
6840 ;
6850 066D A9FF LDCNTR LDA #FF ; load the counter again
6860 066F 8005E1 STA VATACH ; and start it
6870 ;
6880 0672 68 RETISR PLA
6890 0673 AA TAX
6900 0674 68 PLA
6910 0675 58 CLI
6920 0676 40 RTI
6930 ;
6940 ;
6950 ;
6960 ; disk i/o routines
6970 ;
6980 06EF= SETTK = #6EF
6990 0730= SETDRV = #730
7000 075C= READ = #75C
7010 083C= WRITE = #83C
7020 0963= INITRK = #963
7030 ;
7040 ; routines for timing adjustment
7050 ;
7060 09C9= COUNT = #9C9
7070 09E0= ADJTIM = #9E0
7080 ;
7090 ; extended VDU & spooler routines
7100 ;
7110 D80F= EXTVDU = #D80F
7120 D812= INSPLR = #D812
7130 D815= INSCRH = #D815
7140 D818= PREADY = #D818

```

```

10 ; *****
20 ; +
30 ; + CP/M BIOS for EC 65 / 6502 part *
40 ; + File Nr. 1 *
50 ; +
60 ; + Disk I/O Routines for DM10 Kompatible *
70 ; + Floppy Interface Board *
80 ; + using timer at #E100 *
90 ; + 32/40/80 track version *
100 ; + 1/2 Mhz auto select *
110 ; + program version 3.4 *
120 ; + last revision date: 22.03.86 *
130 ; +
140 ; + Written 1985/86 by Frank Schmidt *
150 ; +
160 ; *****
170 ;
180 ;
190 0630 * = #680
200 ;
210 ;
220 ; Addresses of the main program
230 ;
240 05FE= HEXBCD = #5FE
250 ;
260 ;
270 ; Floppy Interface Addresses
280 ;
290 E000= FDRB = #E000 ; data/data dir. reg A
300 E001= FCRA = #E001 ; control register A
310 E002= FDRB = #E002 ; data/data dir. reg B
320 E003= FCRA = #E003 ; control register B
330 ;
340 E010= CACIA = #E010 ; ACIA control/status reg
350 E011= DACIA = #E011 ; ACIA data register(s)
360 ;
370 ;
380 ;
390 ; page zero addresses
400 ;

```



```

410 0000= POINTL = #0000 ; universal pointer
420 0001= POINTH = #0001
430 0002= MEPLNTL = #0002
440 0003= MEPLNTH = #0003
450 0004= WRFLAG = #0004 ; 0: data already on disk
460 0005= TRFLAG = #0005 ; 0: data valid
470 0006= IODRV = #0006 ; next access drive number
480 0007= IOTRK = #0007 ; next access track number
490 0008= CIFLAG = #0008 ; 0: data in keyboard buffer
500 0009= KEYPNT = #0009 ; pointer for keyboard
510 000A= COUNTN = #000A ; counter for UNLHD - timeout
520 000F= PAGES = #000F ; nr of pages to be stored
530 001A= TRBUF = #001A ; temporary buffer for track nr
540 001B= IOSTPS = #001B ; max I/Osteps within r/w attempt
550 001D= ATMPNT = #001D ; max number of attempts
560 001E= MEMLO = #001E ; read/write memory pointer
570 001F= MEMHI = #001F
580 ;
590 ;
600 ; DDS Locations
610 ;
620 235E= SECTOR = #235E ; sector number
630 235F= DRIVE = #235F ; drive number
640 2370= NECL0 = #2370 ; buffer for page 0 load vector
650 2371= NECH1 = #2371
660 235D= TRACK = #235D ; current track number
670 ;
680 0200= START = #0200 ; start of 8502 program
690 ;
700 0A00= CPMA = START+#0800 ; buffer for C/P/M (8kbytes)
710 2200= KEYBUF = START+#2000 ; buffer for keyboard input
720 2400= BLOCK = START+#2200 ; buffer for track (5kbytes)
730 2800= RANDSH = START+#2800 ; buffer for RAM - disk
740 ;
750 ;
760 ; Addresses of the bootstrap loader
770 ;
780 F50A= DUMMY = #F50A ; a JSR needs 12 us @ 1 MHz
790 F4F6= FDELAY = #F4F6 ; a JSR needs X#1248+14 us @ 1 MHz
800 F531= RBYTE = #F531 ; read one byte from disk
810 ;
820 ;
830 ; Timer addresses
840 ;
850 E104= VATACL = #E104 ; timer 1 counter - low
860 E105= VATACH = #E105 ; timer 1 counter - high
870 E10E= VAIER = #E10E ; interrupt enable register
880 ;
890 ;
900 ;
910 ; HOME : out head on track 0
920 ;
930 0680 A95A HOME LDA #84 ; do max 84 STPINS
940 0682 85FD STA ATMPNT
950 0684 20C806 JSR LDHEAD ; do a head load
960 0687 20AE06 JSR STPDEL
970 068A 20C806 JSR STPDEL ; wait & return with X=0
980 068D B8D2D3 STX TRACK ; update TRACK
990 ;
1000 0690 20A706 HOMEPL JSR STPIN
1010 0693 A902 LDA #2 ; PA1 is TR0 input
1020 0695 20C0E0 BIT FDR0 ; is it low?
1030 0698 F007 BEQ RETHOM ; if, then return
1040 069A C6FD DEC ATMPNT ; was it last attempt?
1050 069C 10F2 BPL HOMEPL ; if not, then next one
1060 069E C8D2D3 DEC TRACK ; mark TRACK as not valid
1070 ;
1080 06A1 08 RETHOM PHF ; save I-flag
1090 06A2 20DE06 JSR UNLHD ; unload the head again
1100 06A5 28 PLP ; restore I-flag
1110 06A6 60 RTS ; I=1: ok I=0: error
1120 ;
1130 ;
1140 ; STPIN / STPDEL : move head one step in / out
1150 06A7 A0D2E0 STPIN LDA FDR0 ; set DIR bit
1160 06AA 0004 ORA #4
1170 06AC D005 ENE STPDEL+5 ; continue
1180 ;
1190 06AE A0D2E0 STPDEL LDA FDR0 ; reset DIR bit
1200 06B1 20FE AND #FF
1210 06B3 B0D2E0 STA FDR0
1220 06B6 200AF5 JSR DUMMY ; delay 12 us @ 1 MHz
1230 06B9 29F7 AND #F7 ; reset bit 3 = STEP
1240 06BB B0D2E0 STA FDR0
1250 06BE 200AF5 JSR DUMMY ; delay 12 us @ 1 MHz
1260 06C1 090B ORA #E ; set STEP bit
1270 06C3 B0D2E0 STA FDR0
1280 ;
1285 ;
1290 ; STPDEL : delay approx 10 ms
1300 ;
1310 06C5 A210 STPDEL LDA #16 ; (34)
1320 06C8 ACF6FA JMP FDELAY
1330 ;
1340 ;
1350 ; LDHEAD : do a head-load
1360 ;
1370 06CB A9BF LDHEAD LDA #X10111111
1380 06CD 2D0EE1 AND VAIER ; disable timer IRQ
1390 06D0 B0D2E1 STA VAIER
1400 06D3 A97F LDA #7F ; reset PB7
1410 06D5 2D02E0 AND FDR0
1420 06D8 B0D2E0 STA FDR0
1430 06DB ACF6FA JMP STPDEL ; wait & return
1440 ;
1450 ;
1460 ; UNLHD : unload the head
1470 ;
1480 06DE A2FF UNLHD LDA #FF
1490 06E0 A940 LDA #40
1500 06E2 B50A STA COUNTN ; wait for #40 timeouts
1510 06E4 D0D2E1 ORA VAIER ; allow timer IRQ
1520 06E7 B0D2E1 STA VAIER
1530 06EA B8D2E1 STX VATACH ; start timer
1540 06ED EB INX ; set 2 flag
1550 06EE 60 RTS
1560 ;
1570 ;
1580 ; SETTK : set head on track in acc
1590 ;
1590 06EF AA SETTK TAX ; save track number
1600 06F0 A0SC23 LDA DRIVE
1610 06F3 C904 CMP #4
1620 06F5 5A TXA ; restore track number
1630 06F6 9003 BCC SETTK0
1640 06F8 ACF008 JMP FSETTK
1650 ;
1660 06FB F083 SETTK0 BEQ HOME
1670 06FD 20FE05 JSR HEXBCD
1680 0700 85FA STA TRBUF
1690 0702 C980 CMP #80 ; track nr < 80?
1700 0704 B027 BCS RETSET ; error exit
1710 0706 20C806 JSR LDHEAD ; load the head
1720 ;
1730 0709 A5FA SETLP LDA TRBUF ; track reached?
1740 070B C0D2D3 CMP TRACK
1750 070E F01A BEQ RESET ; unload head & ret
1760 0710 B007 BCS SETTKA ; if track nr too big
1770 0712 20A706 JSR STPIN ; then step in
1780 0715 A959 LDA #59 ; = -1
1790 0717 D005 ENE ADITRK ; branch always
1800 ;
1810 0719 20AE06 SETTKA JSR STPDEL ; else step out
1820 071C A901 LDA #1
1830 ;
1840 071E 18 ADITRK CLC
1850 071F FB SED
1860 0720 A0D2D3 ADC TRACK
1870 0723 B0D2D3 STA TRACK
1880 0726 D8 CLD
1890 0727 ACF067 JMP SETLP
1900 ;
1910 072A A900 RESET LDA #0
1920 072C 60 RTS
1930 ;
1940 072D 0901 RETSET ORA #1 ; clear I-bit
1950 072F 60 RTS ; I=1: ok I=0: error
1960 ;
1970 ;
1980 ; SETDRV : select drive
1990 ;
2000 0730 C905 SETDRV CMP #5 ; drivnr < 5 ?

```



```

2010 0732 80F9      BCS RETSET ; else error exit
2020 0734 0D5C23    CMP DRIVE  ; drive already selected?
2030 0737 80F6      BEQ RETSET+2 ; return with Z=1
2040 0739 8D5C23    STA DRIVE  ; new drive nr
2050 073C C904      CMP #4
2060 073E 9003      BCC STORVO
2070 0740 4C0D08    JMP FSTDRV
2080
2090 0743 0A        STORVO ASL A ; X=0,2,4,6
2100 0744 AA        TAX
2110 0745 8D5407    LDA DRVTAB,X
2120 0748 8D00E0    STA FDRA
2130 074B 8D5507    LDA DRVTAB+1,X
2140 074E 8D02E0    STA FDRA
2150 0751 4CB006    JMP HOME ; put head on tr 0 & ret
2160
2170 0754 40FF      DRVTAB .BYTE #40FF
2180 0756 00FF      .BYTE #00FF
2190 0758 400F      .BYTE #400F
2200 075A 000F      .BYTE #000F
2210
2220
2230 ; READ : read memory into BUFFER
2240
2250 075C AD5C23    READ LDA DRIVE
2260 075F C904      CMP #4
2270 0761 9003      BCC READD
2280 0763 4C0608    JMP FREAD
2290
2300 0766 A903      READD LDA #3 ; max 3 attempts with STPIN/OUT
2310 0768 85F8      STA IOSTFS
2320 076A A907      READA LDA #7 ; max 7 single read attempts
2330 076C 85FD      STA ATTMPT
2340 076E A900      READB LDA #BLOCK ; store data start address
2350 0770 85FE      STA MEMLO
2360 0772 A924      LDA #BLOCK/256
2370 0774 85FF      STA MEMHI
2380 0776 AD5D23    LDA TRACK ; read track zero?
2390 0779 D020      BNE READC
2400
2410 077B A901      LDA #1 ; no STPIN/OUT
2420 077D 85F8      STA IOSTFS
2430 077F 20DA07    JSR TRKBEG ; init ACIA, load head, wait in
2440 0782 202908    JSR RBYTET ; read byte & test index
2450 0785 E03C      BNE NUREAD ; error, next read attempt
2460 0787 8D7123    STA VECHE ; save the load vector
2470 078A 202908    JSR RBYTET
2480 078D D074      BNE NUREAD
2490 078F 8D7023    STA VECLO
2500 0792 2001F5    JSR RBYTE ; sector length
2510 0795 C908      CMP #8
2520 0797 D02A      BNE NUREAD ; not the right format
2530 0799 F008      BEQ READD
2540
2550 079B 20F207    READC JSR RWBEG ; load head, wait until index
2560 ; pulse over and read header
2570 079E 201508    JSR HEADC ; read sector header
2580 07A1 D020      BNE NUREAD
2590
2600 07A3 A208      READD LDX #8 ; there are 8 pages to load
2610 07A5 A900      LDY #0
2620
2630 07A7 AD10E0    READLP LDA DACIA ; receive data reg full?
2640 07AA 4A        LSR A
2650 07AB 90FA      BCC READLP ; if not, then wait
2660 07AD AD11E0    LDA DACIA ; else load data
2670 07B0 2C10E0    BIT DACIA ; and test if parity error
2680 07B3 700E      BVS NUREAD ; try again
2690 07B5 91FE      STA (MEMLO),Y ; store data in BUFEER
2700 07B7 28        INY ; next byte
2710 07B9 D0E0      BNE READLP
2720 07BA E6FF      INC MEMHI
2730 07BC CA        DEX ; next page read
2740 07BD D0E8      BNE READLP
2750 07BF 20DE06    JSR UNLHD ; unload head & ret Z=1
2760 07C2 60        RTS ; ready, ret with Z=1
2770
2780 07C3 C5FD      NUREAD DEC ATTMPT
2790 07C5 D0A7      BNE READB
2800 07C7 C6FB      DEC IOSTFS
2810 07C9 F009      BEQ RDERR
2820 07CB 20A706    JSR STPIN
2830 07CE 20AE06    JSR STFOUT
2840 07D1 4C6A07    JMP READA
2850
2860 07D4 20DE06    RDERR JSR UNLHD
2870
2880 07D7 0901      ERR DRA #1 ; ret with Z=0: error
2890 07D9 60        RTE
2900
2910
2920 ; TRKBEG : init ACIA, load head & wait for index pu
2930
2940 07DA 20CB06    TRKBEG JSR LHREAD
2950
2960 07DE AD00E0    INDST LDA FDRA ; wait till index start
2970 07E0 30F8      BMI INDST
2980 07E2 AD00E0    INDEND LDA FDRA ; wait till index end
2990 07E5 10F8      BPL INDEND
3000
3010 07E7 A907      INACIA LDA #3 ; init the ACIA
3020 07E9 8D10E0    STA CACIA ; master reset
3030 07EB A958      LDA #X0101000
3040 07EE 8D10E0    STA CACIA
3050 07F1 60        RTS
3060
3070
3080 ; RWBEG : start read/write access
3090
3100 07F2 20DA07    RWBEG JSR TRKBEG ; init ACIA etc
3110 07F5 202908    HEADA JSR RBYTET ; read byte & test INDEX
3120 07F8 D01A      BNE RET
3130 07FA C943      HEADB CMP #43 ; track header 1st byte
3140 07FC D0F7      BNE HEADA
3150 07FE 202908    JSR RBYTET
3160 0801 D011      BNE RET
3170 0803 C957      CMP #57 ; track header 2nd byte
3180 0805 D0F3      BNE HEADB
3190 0807 2001F5    JSR RBYTE
3200 080A CDD523    CMP TRACK ; 3rd byte
3210 080D D0E8      BNE HEADB
3220 080F 2001F5    JSR RBYTE
3230 0812 C958      CMP #58 ; 4th byte
3240
3250 0814 60        RET RTS
3260
3270 0815 202908    HEADC JSR RBYTET
3280 0818 D0FA      BNE RET
3290 081A C976      HEADD CMP #76 ; sector header 1st byte
3300 081C 2001F5    JSR RBYTE
3310 081F C901      CMP #01 ; 2nd byte (sector nr)
3320 0821 D0F7      BNE HEADD
3330 0823 2001F5    JSR RBYTE
3340 0826 C908      CMP #8 ; 3rd byte (sector length)
3350 0828 60        RTS ; all right, ret with Z=1
3360
3370
3380 ; RBYTET : read byte, error exit if INDEX=0
3390
3400 0829 AD00E0    RBYTET LDA FDRA
3410 082C 10A9      BPL ERR ; error if INDEX=0
3420 082E AD10E0    LDA DACIA ; receive data reg full?
3430 0831 4A        LSR A
3440 0832 90F5      BCC RBYTET ; wait, if not
3450 0834 AD11E0    LDA DACIA
3460 0837 2C3808    BIT ZERO ; set Z flag
3470 083A 60        RTS ; Z=1: ok Z=0: error
3480
3490 083E 00        ZERO .BYTE 0
3500
3510
3520 ; WRITE : write memory from buffer onto disk
3530
3540 083C AD5C23    WRITE LDA DRIVE
3550 083F C904      CMP #4
3560 0841 9003      BCC WRITED
3570 0843 4C09D8    JMP FWRITE
3580
3590 0846 A920      WRITED LDA #X00100000
3600 0848 2C00E0    BIT FDRA ; is track write protected?
3610 084B F08A      BEQ ERR
3620 084D A904      LDA #4 ; max 4 write attempts
3630 084F 85FB      STA IOSTFS

```



```

3640 0851 A902 WRITEA LDA #2 ; max 2 reread attempts
3650 0853 85FD STA ATTMPT
3660 ;
3670 0855 A900 WRITEB LDA #BLOCK
3680 0857 85FE STA MEMLO
3690 0859 A924 LDA #BLOCK/256
3700 085B 85FF STA MEMHI
3710 085D A908 LDA #8
3720 085F 85F9 STA PAGES
3730 0861 A9023 LDA TRACK ; write on track zero?
3740 0864 D052 BNE WRITED
3750 ;
3760 0866 20C806 JSR LDHEAD
3770 0869 20E707 JSR INACIA ; init the ACIA
3780 086C A909E0 YINEND LDA FDRA
3790 086F 10F8 BPL YINEND ; wait till index end
3800 0871 A909E0 YINOST LDA FDRA
3810 0874 30F8 BMI YINOST ; wait for index start
3820 0876 A9FE LDA #FFE
3830 0878 2002E0 AND FDRB ; clear WRITE
3840 087B 8002E0 STA FDRB
3850 087E A909E0 YINDEX LDA FDRA
3860 0881 10F8 BPL YINDEX ; wait till index end
3870 0883 A208 LDX #8 ; (16)
3880 0885 20FAF4 JSR FDELAY ; delay 10 us
3890 0888 A202 LDX #2
3900 088A 205409 JSR WRBYTE ; put load vector on disk
3910 088D A200 LDX #0
3920 088F 205409 JSR WRBYTE
3930 0892 A208 LDX #8 ; sector length
3940 0894 205409 JSR WRBYTE
3950 0897 A000 LDY #0
3960 ;
3970 0899 B1FE YWRLOP LDA (MEMLO),Y
3980 089B AA TAX
3990 089C 205409 JSR WRBYTE
4000 089F CB INY
4010 08A0 D0F7 BNE YWRLOP
4020 08A2 E6FF INC MEMHI
4030 08A4 C1F9 DEC PAGES
4040 08A6 D0F1 BNE YWRLOP
4050 08A8 A909E0 ENDR2 LDA FDRA
4060 08AB 30F8 BMI ENDR2
4070 08AD A901 LDA #1
4080 08AF 8002E0 ORA FDRB ; set WRITE
4090 08B2 8002E0 STA FDRB
4100 08B5 4C6A07 JMP HEAD0 ; check track
4110 ;
4120 08B8 20F207 WRITED JSR RWBEG ; load head, wait until index
4130 ;
4140 08BB A24E LDX #7B ; (157) delay 400 us
4150 08BD 205F09 JSR DELX
4160 08C0 A9FE LDA #FFE
4170 08C2 2002E0 AND FDRB ; clear WRITE
4180 08C5 8002E0 STA FDRB
4190 08C8 8212 LDX #18 ; (37) delay 100 us
4200 08CA 205F09 JSR DELX
4210 08CD A906 LDA #BLOCK
4220 08CF 85FE STA MEMLO
4230 08D1 A924 LDA #BLOCK/256
4240 08D3 85FF STA MEMHI
4250 08D5 A908 LDA #8 ; there are 8 pages to be
4260 08D7 85F9 STA PAGES ; written on disk
4270 08D9 A276 LDX #76 ; sector header 1st byte
4280 08DB 205409 JSR WRBYTE
4290 08DE A201 LDX #1 ; 2nd byte (sector nr)
4300 08E0 205409 JSR WRBYTE
4310 08E3 A208 LDX #8 ; 3rd byte (sector length)
4320 08E5 205409 JSR WRBYTE
4330 08E8 A000 LDY #0
4340 ;
4350 08EA B1FE WRITLP LDA (MEMLO),Y
4360 08EC AA TAX
4370 08ED 205409 JSR WRBYTE
4380 08F0 CB INY
4390 08F1 D0F7 BNE WRITLP
4400 08F3 E6FF INC MEMHI
4410 08F5 C6F9 DEC PAGES
4420 08F7 D0F1 BNE WRITLP
4430 08F9 A247 LDX #47 ; sector trailer 1st byte
4440 08FB 205409 JSR WRBYTE

```

```

4450 08FE A283 LDX #53 ; sector trailer 2nd byte
4460 0900 205409 JSR WRBYTE
4470 0903 A212 LDX #18 ; (37) delay 100 us
4480 0905 205F09 JSR DELX
4490 0908 A901 LDA #1
4500 090A 8002E0 ORA FDRB ; set WRITE bit
4510 090B 8002E0 STA FDRB
4520 ;
4530 0910 A924 CHECK LDA #BLOCK/256
4540 0912 85FF STA MEMHI
4550 0914 20F207 JSR RWBEG ; read track header
4560 0917 201508 JSR HEADC ; read sector header
4570 091A D021 BNE NXCHEK
4580 091C A208 LDX #8 ; there are 8 pages to check
4590 091E A000 LDY #0
4600 ;
4610 0920 A910E0 CHEKLP LDA CACIA ; receive data reg full?
4620 0923 4A LSR A
4630 0924 90FA BCC CHEKLP
4640 0926 A911E0 LDA DACIA
4650 0929 2C10E0 BIT DACIA ; parity error?
4660 092C 700F BVS NXCHEK
4670 092E D1FE CMP (MEMLO),Y
4680 0930 D008 BNE NXCHEK
4690 0932 CB INY
4700 0935 D0EB BNE CHEKLP
4710 0938 E6FF INC MEMHI
4720 093F CA DEX
4730 0940 D0E6 BNE CHEKLP
4740 0943 4CDE06 JMP UNLDHD ; unload head & ret Z=1
4750 ;
4760 0940 C6FD NXCHEK DEC ATTMPT
4770 0943 D0CF BNE CHECK
4780 0946 C6FB DEC IOSTPS
4790 0949 F009 BEQ WRERR
4800 094B 20A706 JSR STPIN
4810 094E 20AE06 JSR STPGUT
4820 0951 4C5108 JMP WRITEA
4830 ;
4840 094E 20DE06 WRERR JSR UNLDHD
4850 0951 0901 ORA #1
4860 0953 60 RTS ; Z=1: ok Z=0: error
4870 ;
4880 ;
4890 ; WRBYTE: write byte in Y on disk
4900 ;
4910 0954 A910E0 WRBYTE LDA CACIA ; transmit data reg empty?
4920 0957 4A LSR A
4930 0958 4A LSR A
4940 0959 90F9 BCC WRBYTE
4950 095B BE11E0 STA DACIA ; write data
4960 095E 60 RTS
4970 ;
4980 ;
4990 ; DELX: a JSR needs 5*x+14 us @ 1 Mhz
5000 ;
5010 095F CA DELX DEX
5020 0960 D0FD BNE DELX
5030 0962 60 RTS
5040 ;
5050 ; INITRK: init one track on disk
5060 ;
5070 0963 A95C23 INITRK LDA DRIVE ; get drive number
5080 0966 C904 CMP #4
5090 0968 9003 BCC INITRA ; then o.k.
5100 096A 4C0CDB JMP FINTRK ; else enter 1797 driver
5110 ;
5120 096D A507 INITRA LDA IOTRK
5130 096F 20EF06 JSR SETTK ; set track
5140 0972 D053 BNE REINTR ; error
5150 0974 A920 LDA #20
5160 0976 2000E0 AND FDRB ; disk write protected?
5170 0979 A920 ORA #20 ; complement bit
5180 097B D04A BNE REINTR ; error
5190 097D 78 SEI ; disable IRQ
5200 097E 20D407 JSR TRKBEG ; init ACIA, load head
5210 ; & wait for index pulse
5220 0981 A9FE LDA #FE
5230 0983 2002E0 AND FDRB ; clear WRITE
5240 0985 8002E0 STA FDRB
5250 0988 A208 LDX #8 ; (17)

```

```

5260 098B 20F6F4 JSR FDELAY ; delay approx. 10 ms
5270 098E A243 LDX #A2 ; track header 1st byte
5280 0990 205409 JSR WRBYTE
5290 0993 A257 LDX #A5 ; track header 2nd byte
5300 0995 205409 JSR WRBYTE
5310 0998 AESD23 LDX TRACK ; track header 3rd byte
5320 099B 205409 JSR WRBYTE
5330 099E A25B LDX #A5B ; track header 4th byte
5340 09A0 205409 JSR WRBYTE
5350 09A3 A924 LDA #BLOCK/256
5360 09A5 B501 STA POINTH
5370 09A7 A900 LDA #BLOCK
5380 09A9 B500 STA POINTL
5390 09AB A900 LDY #0
5400 09AD A20B LDX #2048/256
5410 09AF A9E5 LDA #AES
5420 ;
5430 ; Fill 2 K of BLOCK with #E5 and write it on disk
5440 ;
5450 09B1 9100 INTRLP STA (POINTL),Y
5460 09B3 C8 INY
5470 09B4 D0FB BNE INTRLP
5480 09B6 E601 INC POINTH
5490 09B8 CA DEX
5500 09BA D0FB BNE INTRLP
5510 09BC A901 LDA #1
5520 09BD D0A2E0 ORA FORB
5530 09C0 B0A2E0 STA FORB
5540 09C3 203C0B JSR WRITE
5550 09C6 58 CLI ; enable IRQ
5560 ;
5570 09C7 60 REINTR RTS
5580 ;
5590 ;
5600 09CB 60 CNTR .BYTE 0
5610 ;
5615 ;
5620 ; COUNT : get time from index pulse to index pulse
5630 ;
5640 09C9 A000 COUNT LDY #0 ; reset lowest counter
5650 09CB 20D407 JSR TRKREQ ; load head & wait index over
5660 ;
5670 09CE CB COUNTA INY ; increment the counter
5680 09CF D003 BNE COUNTB
5690 09D1 EECB09 INC CNTR
5700 ;
5710 09D4 AD00E0 COUNTB LDA FORA ; get floppy signals
5720 09D7 30F5 BMI COUNTA
5730 09D9 203E06 JSR UNLDRD
5740 09DC ADCB09 LDA CNTR ; return counter
5750 09DF 60 RTS
5760 ;
5770 ;
5780 ; ADITIM : adjust timing for 2 MHz CPU
5790 ;
5800 09E0 A920 ADITIM LDA #32
5810 09E2 BDC706 STA STPEEL+1
5820 09E5 A910 LDA #16
5830 09E7 BDB406 STA VINDEX+6
5840 09EA A990 LDA #157
5850 09EC BDB009 STA WRITEC+4
5860 09EF A925 LDA #37
5870 09F1 BDC908 STA WRITEC+17
5880 09F4 BDB409 STA WRITLP+26
5890 09F7 A911 LDA #17
5900 09F9 BDBA09 STA INITRA+29
5910 09FC 60 RTS
5920 ;
5930 ; I/O Routines for 2nd Floppy Controller
5935 ; and RAM Disk
5940 ;
5950 B800= FSETK = #DB00
5960 B803= FSTDRY = #DB03
5970 B805= FREAD = #DB06
5980 B809= FWRITE = #DB09
5990 B80C= FINTRK = #DB0C

```

;ic ,01

kontakt- adressen

Bij de onderstaande computer-enthousiasten kunt u terecht voor het uitwisselen van informatie en vrije software op het gebied van de EC-computers (in het bijzonder de Octopus 65 met alle uitbreidingen):

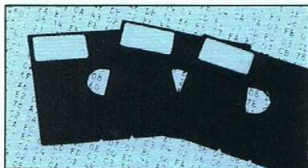
W. v. Dinther
Molenrijnselaan 27
5262 TN Vught
tel. 073-565401

W. Cuijpers
Mossellaan 63
4691 KE Tholen
tel. 01660-3566

M. Broek
Beekmansbos 10
1971 BV IJmuiden
tel. 02550-32169

T. v.d. Hombergh
Beukenstraat 20
5931 KG Tegelen
tel. 077-730151

A. Hovinga
Schoenmakerslaan 14
7875 BJ Exloo



CP/M-software voor de Octopus

Enkele interessante CP/M-programma's

software

Aangezien de Octopus zelf geen disk-formaten van andere CP/M-computers kan lezen, moet men een andere weg zoeken om programma's te kunnen overbrengen. We hebben in een van de vorige artikelen al de mogelijkheid genoemd om dat serieel te doen. Om de nieuwe CP/M-Octopus-bezitters een beetje op gang te helpen, zijn enkele handige CP/M-programma's op Ohio-disk-formaat gezet. Deze willen we in dit artikel graag aan u voorstellen.

Alle hier voorgestelde programma's komen uit het public-domain-bereik. Ze werden door computergebruikers uit de hele wereld ontwikkeld en door de SIG/M-user-group samengebracht. De interessantste programma's van deze groep hebben we voor u uitgekozen.

MONITOR

De monitor is het enige programma dat niet in de vorm van een programma op schijf staat. Het zit namelijk in de EPROM op de Z80-kaart. Het programma wordt gestart met het ZCPR2-kommando "JUMP F000H". Nadat dit is gebeurd, kan men een overzicht van alle beschikbare kommando's opvragen door middel van "T <CR>". Figuur 1 laat zien wat dan op het scherm verschijnt. Zo geeft het kommando "DF000 F7FF <CR>" bijvoorbeeld een hexdump op het beeldscherm van het opgegeven geheugenbereik.

Met Ctrl-C keert men weer terug naar ZCPR2-kommando-nivo. Dat veroorzaakt, zoals gewoonlijk, een warm-start. U kunt ook het kommando "B <CR>" geven. Dan gebeurt hetzelfde, maar u keert nu terug in de ZCPR2-Kernel zonder warm-start.

Enige voorzichtigheid is geboden bij het gebruik van de kommando's voor de port-input/output. Daar het hele input- en output-gebeuren bij de Octopus geschiedt via "slechts" twee ports, kan een schrijf- of leeskommando op het verkeerde moment fatale gevolgen hebben voor het complete systeem. De hele computer kan daarmee plat worden gelegd. Het monitorprogramma gebruikt overigens geen BDOS- en andere CP/M-functies. Het daarom misschien verstandig om nog even stil te staan bij de werking van de diverse controletekens.

Ctrl-S onderbreekt, evenals bij CP/M, de weergave van een listing op het scherm. Nogmaals Ctrl-S doet weergave weer verder lopen.

Ctrl-X stopt de weergave op het scherm. Het programma keert nu direct terug naar

```
1
->T
ASCII LOAD, DUMP -->A[L D S ] [1ST ADR] [2ND ADR]
or SEARCH
BACK GENTLY -->B
CALL SUBROUTINE -->C[ADR]
DUMP MEMORY -->D[1ST ADR] [2ND ADR]
FILL MEMORY -->F[1ST ADR] [2ND ADR] [HEX BYTE]
-->F[1ST ADR] [2ND ADR] 'ASCII'
GO ANYWHERE -->G[ADR]
HEX MATH + - -->H[1ST HEX] [2ND HEX]
INPUT FROM PORT -->I[PORT NUMBER]
LOAD MEMORY -->L[START ADR]
ADR BYTE [NEW BYTE] ^X HALT
MOVE MEMORY -->M[1ST ADR] [2ND ADR] [NEW START]
OUTPUT TO PORT -->O[PORT NUMBER] [BYTE]
PRINTER TOGGLE -->P
REPLACE MEMORY -->R[1ST ADR] [2ND ADR] [TARGET] [BYTE]
SEARCH FOR BYTE -->S[1ST ADR] [2ND ADR] [BYTE1] [BYTE2]
COMMAND TABLE -->T
COMPARE BLOCKS -->V[1ST ADR] [2ND ADR] [1ST ADR BLOCK2]
DISP STACK POINT -->X

->
86263-1
```

de kommando-mode. Met Ctrl-X beëindigt men ook de invoer van ASCII-tekens bij de uitvoering van het "AL'-kommando. Ctrl-H (backspace) en Rubout doen beide hetzelfde. Ze wissen het laatst ingevoerde karakter.

Een uitgebreide documentatie van de monitor staat op CP/M-disk nummer 2 (EC-65-disk nr. 41). De informatie op deze schijf krijgt u op het scherm door de disk in drive B te stoppen en vervolgens in te typen "TYPE B:MONITOR.DOC".

Forth

Alweer, denkt u? Forth bestond toch al lang voor de Octopus-65! Dat is zo, maar deze nieuwe versie is wel iets heel bijzonders. Figuur 2 toont u alle beschikbare kommando's voor deze 24 Kbyte (!) lange compiler. Heel omvangrijk, nietwaar? De compiler bevat onder andere een eigen editor, een complete 8080-assembler, een Forth-run-time-debugger, een decompiler, een multitasker en een op wens toevoegbare BASIC-compiler — een vrij kort Forth-programma overigens, dat op indrukwekkende wijze de mogelijkheden van dit systeem demonstreert. Figuur 3 laat zo'n BASIC-programma zien dat ook op de Forth-diskette staat.

Voor een eerste kennismaking is het voldoende als u de Forth-diskette in drive B stopt en op het keyboard intikt: "B:F83". Nadat Forth is geladen, meldt het zich op het scherm en wacht op een reactie van uw kant. Wie al een beetje op de hoogte is met deze programmeertaal, zal waarschijnlijk meteen "VLIST" intypen en ... krijgt meteen een foutmelding. De compi-

Figuur 1. Al deze kommando's kent de monitor die in de EPROM van de Z80-kaart aanwezig is. Deze lijst kan men te allen tijde opvragen met het kommando "T".

Figuur 2. Dit zijn alle kommando's van de 24 Kbyte lange Forth-compiler. Hij bevat zelfs een editor, een assembler, een debugger, een decompiler en een multitasker.

ler kent dit kommando namelijk niet. Hier moet men het kommando "WORDS" geven om een overzicht van alle beschikbare kommando's te krijgen. Deze compiler is namelijk opgezet volgens de Forth-83-standaard en niet volgens die van Fig-Forth. U kunt nu nog wat spelen met Forth en daarna terugkeren naar het operating-system met het kommando "Bye".

Wilt u wat dieper in deze Forth duiken, dan moet u eerst nog wat werk verzetten. De meeste files op de schijf zijn namelijk in hun huidige vorm nog niet "gebruiks-klaar". Ze staan op de diskette in een "gekomprimeerd" formaat. Alleen op deze manier was het mogelijk om alle bytes op de schijf te zetten. De files kunnen weer in hun originele vorm worden gebracht met behulp van de utility "USQCOM". Dit gaat als volgt:

- Forth-diskette in drive B steken.
- Met het kommando "E: <CR>" de RAM-disk selekteren.
- "DIR B: <CR>" intypen, waarna de directory van drive B verschijnt.

Elektronica Computing '75


```

EMPTY MARK HELLO BACKGROUND: ACTIVATE SET-TASK TASK:
RESUME DEBUG LISTING SHOW (SEMIT) (PAGE) FORM-FEED PAGE
#PAGE LOGO L/PAGE FOOTING INIT-PR EPSON SEE (SEE)
ASSOCIATIVE: CASE: MAP OUT DL DU DUMP .HEAD ?.A ?.N
DLN EMIT. D.2 .2 A SHADOW (WHERE) FIX EDIT ED DONE
EDITOR DARK AT -LINE BLOT REPLACE INSERT DELETE SEARCH
SCAN-1ST FOUND TO CONVEY (CONVEY) .TO HOP CONVEY-COPY
U/D HOPPED VIEW $VIEW COPY (COPY) ESTABLISH L B N
:: MANY TIMES #TIMES WORDS LARGEST IND INDEX .LINEO
TRIAD LIST .SCR ?CR ?LINE RMARGIN LMARGIN HIDDEN O<=
O>= >= <= U>= U<= MS FUDGE PC! PC$ MULTI SINGLE
STOP WAKE SLEEP !LINK $LINK LOCAL RESTART (PAUSE)
UNBUG BUG DOES? DOES-SIZE DOES-OP LABEL UTILITY.BLK
CPU8080.BLK EXTEN080.BLK KERNEL80.BLK VIEWS VIEW-FILES
SAVE-SYSTEM FROM OPEN DEFINE B: A: DRIVE? DIR
CREATE-FILE MORE ROOT --> +THRU THRU ?ENOUGH ? (S 0
L/SCR C/L RECURSE DUMP .ID .S DEPTH BYE START OK
INITIAL COLD WARM BOOT QUIT RUN IS (IS) >IS USER
#USER CODE AVOC 2VARIABLE 2CONSTANT DEFINITIONS VOCABULARY
DEFER VARIABLE CONSTANT RECURSIVE ; : Ü Ä DOES>
;CODE (;CODE) ;USES ASSEMBLER (;USES) REVEAL HIDE ?CSP
!CSP CREATE "CREATE ,VIEW WHILE ELSE IF REPEAT AGAIN
UNTIL +LOOP LOOP ?DO DO THEN BEGIN ?LEAVE LEAVE
?<RESOLVE ?<MARK ?>RESOLVE ?>MARK <RESOLVE <MARK >RESOLVE
>MARK ?CONDITION ABORT ABORT" (ABORT") (?ERROR) ?ERROR
WHERE FORGET (FORGET) TRIM FENCE " ." " (") (")
^COMPILEÜ Ä'Ü ' ?MISSING CRASH CONTROL ASCII OLITERAL
LITERAL IMMEDIATE COMPILE EVEN ALIGN C, , ALLOT
INTERPRET STATUS ?STACK DEFINED ?UPPERCASE FIND #THREADS
(FIND) HASH VIEW> >VIEW >LINK >NAME >BODY LINK> NAME>
BODY> L>NAME N>LINK FORTH-B3 DONE? TRAVERSE ÜS ( .(
>TYPE WORD 'WORD PARSE PARSE-WORD SOURCE (SOURCE) PLACE
/STRING SCAN SKIP D.R D. (D.) UD.R UD. (UD.) .R .
(.) U.R U. (U.) OCTAL DECIMAL HEX #S # SIGN #>
<# HOLD NUMBER (NUMBER) NUMBER? (NUMBER?) CONVERT
DOUBLE? DIGIT LOAD (LOAD) DEFAULT VIEW# FLUSH
SAVE-BUFFERS EMPTY-BUFFERS IN-BLOCK BLOCK (BLOCK) BUFFER
(BUFFER) MISSING DISCARD UPDATE ABSENT? LATEST? CAPACITY
DOS SWITCH FILE? .FILE WRITE-BLOCK READ-BLOCK >UPDATE
BUFFER# >END >BUFFERS INIT-RO FIRST >SIZE LIMIT
DISK-ERROR B/FCB REC/BLK B/REC B/BUF #BUFFERS QUERY TIB
EXPECT CC-FORTH CC DEL-IN CHAR (CHAR) CR-IN P-IN
RES-IN BACK-UP (DEL-IN) BS-IN BEEP BACKSPACES SPACES
SPACE TYPE CRLF (EMIT) (PRINT) PR-STAT CR KEY KEY?
(CONSOLE) (KEY) (KEY?) BIOS BDOS COMPARE CAPS-COMP COMP
-TRAILING PAD HERE UPPER UPC MOVE LENGTH COUNT BLANK
ERASE FILL CAPS BELL BS BL END? #TIB SPAN >IN BLK
VOC-LINK WIDTH 'TIB CONTEXT #VOCs CURRENT CSP LAST R#
DPL WARNING STATE PRIOR SCR EMIT PRINTING IN-FILE FILE
HLD BASE OFFSET #LINE #OUT DP RPD SPO LINK ENTRY
TOS */ */MOD MOD / /MOD * MU/MOD M/MOD *D OMAX
OMIN D> D< DU< D= DO= ?DNEGATE D- D2/ D2* DABS
S>D DNEGATE D+ 2ROT 4DUP 3DUP 2OVER 2SWAP 2DUP 2DROP
2! 2$ WITHIN BETWEEN MAX MIN > < U> U< ?NEGATE
<> = 0<> 0> 0< 0= UM/MOD U*D UM* 2- 1- 2+ 1+
0* U2/ 2/ 2* 3 2 1 0 +! ABS - NEGATE + OFF
ON CTOGGLE CRESET CSET FALSE TRUE NOT XOR OR AND
ROLL PICK R$ >R R> ?DUP FLIP -ROT ROT NIP TUCK
OVER SWAP DUP DROP RP! RP$ SP! SP$ CMOVE> CMOVE C!
C$ ! $ (?LEAVE) (LEAVE) J I PAUSE NOOP GO PERFORM
EXECUTE >NEXT BOUNDS (?DO) (DO) (+LOOP) (LOOP) ?BRANCH
BRANCH (LIT) UP UNNEST EXIT RP FORTH

```



```

3 F>secretary <CR>
CP/M SECRETARY REL 9.76 820320A Scr # 10 BASIC.BLK
USED: 0 AVAILABLE: 36775 0 ( basic: branching demo )
CONFIGURE (Y/N)? Y 1 INTEGER J INTEGER K
2
3 : RUN BASIC
4 10 FOR K = 1 TO 15 STEP 3
5 15 LET J = J + K
6 20 IF K >= 8 THEN 35
7 25 PRINT K
8 30 GOTO 40
9 35 PRINT K , J , " SUM "
10 40 NEXT K
11 50 PRINT " DONE "
12 80 END
13
14 RUN
15

IF YOU WANT TO SAVE THIS CONFIGURATION,
"QUIT" AND ENTER "SAVE 48 SECRETARY.COM"

CP/M SECRETARY REL 9.76 820320A
USED: 0 AVAILABLE: 36775
# 86263-3

```

```

4
'65-CP/M.003 0K -- Octopus-65 CP/M-disk-nummer
BASIC .BQK 5K -- in Forth geschreven BASIC-compiler
CPU8088 .BQK 18K -- assembler, run-time-debugger, multitasker (D)
EXTEND80 .BQK 9K -- Forth-CP/M-interface (D)
F83 .COM 24K -- Forth-83-compiler
F83-FIXS.TQT 4K -- updates voor oude versie (D)
HUFFMAN .BQK 13K -- Forth-programma voor het komprimeren van files
niet compatibel met USQ / SHOW
META88 .BQK 13K -- Forth-metacompiler (D)
README .BQK 13K -- beknopte Forth-handleiding (D)
SHOW .COM 3K -- utility voor het lezen van gekomprimeerde files
USQ .COM 2K -- vertaalt gekomprimeerde files naar originele vorm
UTILITY .BQK 37K -- diverse Forth-utilities (D)

12 files occupy 133K bytes

86263-4

```

```

5
F>secretary <CR>
CP/M SECRETARY REL 9.76 820320A
USED: 0 AVAILABLE: 36775
CONFIGURE (Y/N)? Y

TYPE CHAR USED FOR BACKSPACE <BS>
STOP AT END OF EACH PAGE (Y/N)? N
LINES PER SCREEN OR ZERO? 24 <CR>
INPUT LINE LENGTH? 80 <CR>
LINE WRAP AROUND ON INPUT (Y/N)? Y
UNDERLINE USING BS OR CR (B/C)? C

IF YOU WANT TO SAVE THIS CONFIGURATION,
"QUIT" AND ENTER "SAVE 48 SECRETARY.COM"

CP/M SECRETARY REL 9.76 820320A
USED: 0 AVAILABLE: 36775
# 86263-5

```

Figuur 3. Zo ziet een programma er uit voor de in Forth geschreven BASIC-compiler. De compiler wordt geladen vanuit Forth met de kommando's "OPEN BASIC.BLK <CR>" en "OK <CR>".

Figuur 4. Deze files staan op de Forth-diskette. De files met de extensions "TQT" en ".BQK" staan in een gekomprimeerde vorm op de schijf. Deze moeten vóór gebruik eerst weer in hun normale vorm worden teruggebracht met behulp van de utility "USQ.COM". Een (D) achter de file-omschrijving geeft aan dat de desbetreffende file alleen documentatiemateriaal bevat.

Figuur 5. De initialiseringsprocedure voor de tekstverwerker "SECRETARY". In dit voorbeeld wordt gewerkt met kettingpapier. Wil men losse bladen gebruiken, dan moet de vraag "STOP AT ... ?" met "Y" beantwoord worden.

— Zoek de files uit die weer in hun originele vorm moeten worden "vertaald". Alle gekomprimeerde files bevatten een "Q" in de extension van de file-naam (bijv. BASIC.BQK).
 — Met het kommando "B:USQ B:fn.txt <CR>" worden de files met de opgegeven naam vertaald (hierbij zijn de wildcards "*" en "?" ook toegestaan). De vertaalde files worden in de RAM-disk opgeslagen.
 — De zo "geëxpandeerde" files kunnen op een "echte" diskette worden gezet, zodat men ze voor toekomstig gebruik onder handbereik heeft.
 Met files met de extension ".BLK" kunt u alleen vanuit Forth werken. Ze bevatten de verschillende "screens" via welke Forth de handling van de messageheugens verzorgt.
 U kunt Forth ook starten met "F83E:BASIC.BLK". Dan heeft u toegang tot alle screens die onder deze verzamelnaam in de RAM-disk zijn opgeslagen. Met "I LIST" kunt u de inhoud van het eerste screen op het scherm krijgen, met "I 7 INDEX" krijgt u de titels van de screens 1...7. Op deze wijze kan men praktisch de hele source van Forth en een uitgebreide documentatie opvragen. Figuur 4 geeft een korte omschrijving van de op de diskette aanwezige files.

SECRETARY

De Nederlandse vertaling van dit woord is zeker niet moeilijk: secretaris of secretaresse. Toch dekt dat woord niet helemaal de omvang van het zogeheten programma. We hebben hier te maken met een vrij krachtige tekstverwerker op basis van een (helaas) regelgeoriënteerde editor. Het programma kan worden gebruikt voor het schrijven van gewone teksten en voor het ontwikkelen van source-teksten. Ondanks de regelgeoriënteerde opzet is het programma heel bruikbaar. Alle denkbare features zijn aanwezig. We zullen de belangrijkste ervan opsommen:

- Automatische (en instelbare) word-wrap, die plaats vindt tijdens de weergave van de tekst op het scherm.
 - Tussenvoegen van commentaren die later niet hoeven te worden geprint.
 - Automatisch formateren van de tekst: titel, paginanummer, paginalengte, marges...
 - Tussenvoegen van data uit speciaal daarvoor opgezette files (bijvoorbeeld adresbestanden).
- Dat was slechts een selectie uit de vele mogelijkheden.
 Op de diskette staat ook een complete, zeer uitgebreide handleiding (in het Engels). Als u in het bezit bent van een printer, kunt u de 38 pagina's van deze handleiding op de volgende wijze op papier zetten:
 Stop de SECRETARY-diskette in drive B en start het programma met "SECRETARY". In dit voorbeeld wordt gewerkt met kettingpapier. Wil men losse bladen gebruiken, dan moet de vraag "STOP AT ... ?" met "Y" beantwoord worden.

Figuur 6. Voor de Z80-Octopus zijn in totaal zes verschillende diskettes gemaakt. Elke diskette bevat circa 150 Kbytes programma's en dokumentatie (bij 80-track-schijven). Voor Octopus-bezitters die nog met 40-track-drives werken, is de inhoud van die zes schijven verdeeld over 11 40-track-diskettes. Elke diskette bevat ongeveer 70 Kbytes.

SECRETARY

SECRETARY

printer aanwezig, dan wordt dat laatste natuurlijk niet ingetypt, de tekst verschijnt dan op het beeldscherm. Laad vervolgens met "LOAD USERMAN0.TXT" het eerste gedeelte van de dokumentatie (de directory) en stuur dit naar de printer met het kommando "PRINT". Daarna doet u hetzelfde met "USERMAN1.TXT". Deze file bevat de eigenlijke dokumentatie. Nadat de printer alles op papier heeft gezet, komt het laatste stukje (nog drie pagina's). Dat draagt de naam "USERMANS.TXT". De delen 2, 3 en 4 werden na het eerste gedeelte automatisch ingelezen en naar de printer gestuurd.

De tekstverwerker kan worden verlaten met het kommando "QUIT". Er is ook een "HELP"-functie, maar die biedt alleen echte hulp als u het programma al vrij goed kent en eens een kommando naam vergeten bent. Na het intypen van "HELP" verschijnt namelijk alleen een overzicht van alle beschikbare kommando's, zonder verder commentaar.

Het laatste deel van de dokumentatie neemt een bijzondere plaats in. Het programma zelf werd namelijk helemaal niet geschreven voor CP/M en praktisch de hele dokumentatie heeft betrekking op deze "oude" versie. Het laatste stuk van de dokumentatie gaat uitsluitend over de CP/M-versie van SECRETARY. Als dus iets niet functioneert zoals het volgens de "oude" dokumentatie zou horen, dan vindt u hiervoor in het laatste gedeelte zeker een verklaring.

XLISP

Dit gedeelte is interessant voor ieder die

6

80-track-diskettes (enkelzijdig)

disk 40: ZCPR2-systeem-disk, utilities
 disk 41: ROM-source, ZCPR2-source (1), utilities
 disk 42: F83 met source en dokumentatie, zonder KERNEL.BLK
 disk 43: XLISP met source en dokumentatie
 disk 44: SECRETARY met dokumentatie, zonder source
 disk 45: SECRETARY-source, ZCPR2-source (2) en KERNEL.BLK

40-track-diskettes (enkelzijdig)

disk 46: ZCPR2-systeem-disk
 disk 47: utilities (1)
 disk 48: utilities (2)
 disk 49: ROM-source, ZCPR2-source (1)
 disk 50: F83 met dokumentatie, zonder HUFFMAN.BLK
 disk 51: F83-source, zonder KERNEL.BLK
 disk 52: KERNEL.BLK
 disk 53: XLISP met dokumentatie
 disk 54: SECRETARY met dokumentatie (1)
 disk 55: SECRETARY-dokumentatie (2)
 disk 56: SECRETARY-source en ZCPR2-source (2)

zich wel eens wil bezig houden met het thema kunstmatige intelligentie. De auteur van XLISP — dat overigens in "C" werd geschreven — heeft voor deze interpreter de computertaal LISP als voorbeeld genomen. Het gaat hier wel om een betrekkelijk vrije implementatie. De dokumentatie hierbij is zeer gedetailleerd, maar complex. Het is aan te bevelen om eerst eens wat te werken met LISP, zodat men een beetje vertrouwd raakt met deze taal die kwa opzet sterk afwijkt van de andere bekende programmeertalen.

De dokumentatie kunt u oproepen met het kommando "TYPE XLISP.DOC" of "LIST XLISP.DOC". In het laatste geval wordt de output naar de printer gestuurd. Aangezien de files in gekomprimeerde toestand op de diskette staan, moet men ze eerst nog bewerken met de utility "USQCOM".

De interpreter wordt gestart met het kommando "XLISP". Wil men tevens een XLISP-programma starten, dan luidt het kommando "XLISP fn.ext". Bij de extension ".LSP" hoeft men deze niet in te typen.

LISP-source-files kunnen ook worden gemaakt met SECRETARY. Voordat u het op deze wijze gemaakte programma laat "vertalen", moet het eerst worden weggeschreven met het kommando "BSAVE". Dus niet zoals bij gewone tekstfiles met "SAVE". Bovendien moeten de regelnummers uit de programma's worden verwijderd. Dat gaat heel eenvoudig. Na het geven van het kommando "BSAVE" vraagt de computer u namelijk of de regelnummers moeten worden verwijderd. U hoeft op deze vraag alleen maar te antwoorden

met "Y" (yes).

Ook de komplette source van de interpreter staat op schijf (de file "XLISPLQR"), maar wel in een dubbel gekodeerde vorm. Eerst moet "USQCOM" hierop worden losgelaten, zodat de library-file "XLISP.LBR" ontstaat. Vervolgens kan de utility "LUCOM" worden gebruikt om de gewenste files hieruit op te halen.

In figuur 6 is een overzicht gegeven van alle diskettes die betrekking hebben op het Octopus-Z80-systeem. We willen hierbij nog de opmerking plaatsen dat de meeste programma's ook op 40-track-schijven verkrijgbaar zijn, maar dat het werken met CP/M op zo'n "krap" formaat vrij moeizaam verloopt. Daarom adviseren we u op deze plaats nogmaals om de Z80-kaart meteen bij de bouw te voorzien van 256-Kbit-DRAM's, zodat een RAM-disk ter beschikking staat. Dat werkt veel prettiger.

Aan het einde van dit artikel willen we nog een opmerking maken over de verkrijgbaarheid van de in dit artikel genoemde schijven. In verband met licentierechten en het feit dat sommige programma's van Duitse origine zijn, kan het voorkomen dat niet al deze schijven in Nederland leverbaar zijn. Mocht u geen adres hiervoor kunnen vinden, dan kunt u contact opnemen met de redactie. Deze heeft in elk geval adressen in West-Duitsland, waar u deze schijven zonder problemen kunt bestellen.