

De uP Kenner 71

PATH voor DOS65, H. Speksnijder

De uP Kenner 72

RAMTEST voor DOS65, F. Vandekerkhove

De uP Kenner 80

EP revisited, N. de Vries

De uPKENNER 81 – April 1993

Voortgang DOS65

De uPKENNER 82 – Augustus 1993

Hang eens een muis aan je DOS65

Voortgang DOS65 RAM kaart

De uPKENNER 83 – Oktober 1983

DOS65 uit de ijskast!

Hang eens een muis aan je DOS65 (deel twee)

Voortgang DOS65

De uPKENNER 84 – December 1993/Februari 1994

Voortgang DOS65

De uPKENNER 86 – Augustus 1994

DOS65 Virtual disk op de nieuwe RAM kaart

De uPKENNER 87 – oktober 1994

PATH: het path-mechanisme in DOS-65 gemaakt

Bij sommige computers is het niet nodig dat alle commando's in dezelfde directory zitten. Het is dan bijvoorbeeld mogelijk een lijstje van verschillende directory's op te geven. Als daarna een commando wordt ingetypt, dan zoekt het systeem volgens dat lijstje het commando op. Bij DOS-65 kan een commando in een andere directory wel uitgevoerd worden maar dan moet u bijv. 1:d/DEMO intypen. Daarin is DEMO dan een commando op directory d/ van drive 1. Vooral tijdens het maken van een nieuwe utility is het heel handig als DOS-65 ook het path mechanisme kent. Men dan ook niet langer verplicht om alle utilities in 0: te zetten.

De werking van DOS-65:

- DOS-65 zoekt z'n commando's eerst op in een lijst, daarin staan bijv. DIR, LOAD en SAVE.
- als het commando daar niet gevonden is, dan volgt een sprong naar \$C832 en wordt het commando op de systeem-drive gezocht. Wordt het commando daar niet gevonden, dan volgt een foutmelding m.b.v. jmp \$C847.
- Als het gevonden is dan wordt het commando uitgevoerd m.b.v. jmp \$C849.

De wijziging is niet zo erg moeilijk

Het zoeken van a) blijft bestaan maar als het commando niet gevonden is, volgt een sprong naar een klein extra programma dat staat op \$BF00 en in het geheugen blijft staan. Dit extra programma zoekt niet alleen in de systeem-drive, maar ook in andere directory's. Daartoe wordt een lijstje bijgehouden dat direct achter het programma staat: pathlijst. Is het zoeken niet succesvol, dan volgt exact dezelfde sprong als bij DOS-65. Als het zoeken wel succesvol is dan wordt het betreffende commando uitgevoerd, ook weer door te vervolgen op dezelfde plaats waar DOS-65 dat zou doen.

PATH

Om te kunnen instellen welke drive/dir in de lijst staat, is een utility gemaakt waarbij een beetje gekeken is naar ASN. Deze utility test eerst of het path er al is, door te kijken welk adres op orgjmpa staat. Indien het nog niet geïnstalleerd is, dan wordt dat als nog gedaan. Daarbij wordt wel bewaakt of u de juiste versie van DOS-65 heeft.

Als er geen opties en geen drive/dir zijn opgegeven bij PATH dan volgt een display v.d. waarden die nu in de pathlijst staan. Is er wel drive/dir is opgegeven dan worden die toegevoegd aan de pathlijst. De pathlijst mag echter niet langer dan 8 worden. Dat is voor de veiligheid want met een floppy disk zou het zoeken anders wel erg lang gaan duren.

Wordt als optie -R gegeven, dan wordt alleen de laatste van de pathlijst verwijderd. De rest v.d. pathlijst blijft dus bestaan. Hierbij is ook toegestaan in te geven PATH -R 1a. In dit geval wordt de laatste v.d. pathlijst verwijderd en daarna 1:A/ aan de pathlijst toegevoegd. Ook wordt ervoor gewaakt dat er geen lege lijst ontstaat want dan zouden er helemaal geen commando's meer uitgevoerd kunnen worden. Daarom wordt de eerste in de lijst alleen overschreven door de combinatie: PATH -c 1b [1c]. Daarbij wordt dus de gehele pathlijst uitgewist en dan worden 1:B/ [en evt. 1:C/] erin gezet. Dus PATH -c mag wel, maar dan wordt de lijst niet helemaal uitgewist. Het resultaat van een commando op de pathlijst is gemakkelijk zichtbaar te maken door de -? optie.

Assembleren van path.mac:

De variabele selectproc bepaalt voor welke processor er geassembleerd wordt:

```
selectproc equ nmos   standaard NMOS 6502
selectproc equ cmos   standaard CMOS 6502
selectproc equ rcmos  Rockwell CMOS 6502
```

Enige belangrijke variabelen in PATH:

```
opt      equ $FE      vlag geset door het resident
                        programma
freemem  equ $BF00    vrij gedeelte in DOS-65
                        (max 1 pagina)
csufl    equ $ABD0    vlag voor commando
sdrive   equ $ABD1    system drive
orgjmpa  equ $C66B    de plaats van het originele
                        jmp adres.
orgjmpd  equ $C832    de bestemming v.h originele
                        jmp adres.
comerr   equ $C847    branch in DOS-65 als
                        commando niet gevonden is.
comfnd   equ $C849    vervolg in dos65 als het
                        commando gevonden is.
```

Ter informatie:

De getallen die DOS-65 gebruikt voor de specificatie van de drive en de directory zijn tussen 0 en \$1F. Enige voorbeelden:

```
$00 = 0:
$04 = 0:a/
$08 = 0:b/
$0C = 0:c/
$10 = 0:d/
$01 = 1:
$05 = 1:a/
$09 = 1:b/
$0D = 1:c/
$1D = 1:g/
```

H.Speksnijder

```
;file path.mac
;
;                               19900815
;                               Henk Speksnijder
;                               Capelle a/d IJssel
;
;assembleer voor rcmos, cmos of nmos processor.
;default is RCMOS.
;
freemem      equ    $BF00          een pagina vrij geheugen in Dos65.
;                                     PAS OP: er wordt een klein programma
;                                     resident geïnstalleerd op dit adres.
;                                     De rest van deze utility is alleen nodig
;                                     bij het installeren of wijzigen v.h. path.
;
;-----CONSTANTEN-----
;
CR           equ     $0D            carriage return
space       equ     $20            space
;
;-----dos IO routines-----
;
inch        equ     $C020          dos input character
prch        equ     $C023          dos output print character
crlf        equ     $C02F          print cr + lf
prhx        equ     $C038          print een byte hex
prt看x       equ     $C03b          print text tot een nul
loupch      equ     $C041          accu lower to upper
sopt1       equ     $C068          get option
spar1       equ     $C06B          get parameter
open        equ     $D03F          open a file, AY wijst naar filenaam
close       equ     $D048          close a file, X is filenummer
ermes1      equ     $D0B7          error messages
;
;-----RCMOS, CMOS, NMOS-----
;
rcmos       equ     2              Rockwell cmos
cmos        equ     1              standard cmos
nmos        equ     0              gewone nmos
;
selectproc  equ     rcmos
;
if          selectproc = = rcmos
opt         rc02
elseif     selectproc = = cmos
opt         c02
elseif     selectproc = = nmos
;
ldai        macro   ad             vervang de cmos: lda [ad]
ldy         #0
lda         [ad],y
endm
;
stai        macro   ad             vervang de cmos: sta [ad]
ldy         #0
sta         [ad],y
endm
```

```

bra      macro    ad          vervang de cmos: bra ad
          jmp      ad
          endm

inca     macro          vervang de cmos inc accu
          clc
          adc      #1
          endm

deca     macro          vervang de cmos dec accu
          sec
          sbc      #1
          endm

          endif

          if      selectproc! = nmos

ldai     macro    ad          gebruik echte cmos instructie
          lda      [ad]
          endm

stai     macro    ad          gebruik echte cmos instructie
          lda      [ad]
          endm

          endif

;
;-----algemene MACRO'S-----
;
cpxa     macro    op          vergelijk woord in XA met operand
          if      !#,op
          cpx      op + 1
          bne      200.f
          cmp      op

200

          else
          cpx      op > > 8
          bne      200.f
          cmp      op&255

200

          endif
          endm

ldxa     macro    op          load met A = low byte en X = high byte
          if      !#,op
          lda      op
          ldx      op + 1
          else
          lda      op&255
          ldx      op > > 8
          endif
          endm

stxa     macro    ad
          sta      ad
          stx      ad + 1

```



```

                                endm

;-----Dos 65 intern-----
;
                                ;page zero
optmask    equ    $A0           byte om de optie's te bewaren
                                ;enkele variabelen gebruikt in Dos65.
t1          equ    $F0           temp (pointer) voor deze utility
t2          equ    $F2           temp (input byte) voor deze utility
opt         equ    $FE           flag gezet door residente prog. t.b.v. dos65.
csufl       equ    $ABD0        flag voor commando
sdrive      equ    $ABD1        system drive
orgjmpa     equ    $C66B        de plaats van het originele jmp adres.
orgjmpd     equ    $C832        de bestemming v.h originele jmp adres.
comerr      equ    $C847        branch in dos65 als commando niet gevonden is.
comfnd      equ    $C849        vervolg in dos65 als het commando gevonden is.

;-----Opties-----
;
erase       equ    $80           -E : Verwijdert het path en het residente programma
;                                     en herstelt Dos65 in originele staat.
clear       equ    $40           -C : Maakt de gehele path lijst schoon.
remove      equ    $20           -R : Verwijdert alleen de laatste van de path lijst.
show        equ    $10           -? : Laat actuele pathlijst zien op display.
help        equ    $08           -H : Laat help-text van PATH zien.
;
;-----MAIN--hoofdprogramma-----
;
begin       org    $A000
            jmp    pastart
            fcc    $C8,$C5,$CC,$D0  support Dos65: HELP
sechelp     jsr    prtx
            fcc    '\rDefines the command-path'
            fcc    '\rDefault is the system drive'
            fcc    '\rSyntax : PATH [-ECAR?H] [drive:directory] etc.'
            fcc    '\roptions : '
            fcc    '\r -E erase entire path'
            fcc    '\r -C clear the pathlist'
            fcc    '\r -R remove last entry from the pathlist'
            fcc    '\r -? show actual pathlist'
            fcc    '\r -H Show this comment'
            fcc    '\rNo abbreviation.  max. 8 drive/dir specs'
            fcc    '\rthe characters / , : @ are optional'
            fcc    '\rExamples:'
            fcc    '\rPATH 0:@/ 0:d/  drive 0 main dir. and dir d/'
            fcc    '\rPATH 0a 0d 1a  drive 0 dir. a/ + d/ + drive 1 dir. a/'
            fcc    '\rPATH          show the current situation'
            fcc    '\rPATH -? 1a    add 1:a/ to the pathlist and print it'
            fcc    '\rPATH -R      remove last entry from path'
            fcc    '\r'
            fcc    '\rPATH -C 1:a    clear pathlist and then put 1:a/ in it'
            fcc    '\rremark: only this will change the first entry in pathlist'
            fcc    '\r',0
            rts
;
;BEGIN VAN PROGRAMMA
;

```

pastart	jsr	sopt1	sopt1 = scan opties
	fcc	'ECR?H',0	
	bcc	1.f	
1	jmp	ermes1	error met optie's
	sty	t1	save command buffer pointer
	sta	t1 + 1	
	stx	optmask	save opties masker
	txa		
	bit	#help	
	beq	2.f	
	jmp	seehelp	show help-text
	;		
2	ldxa	orgjmpa	
	cpxa	#path	test of path al geinitialiseerd is
	beq	p2	
	;		
	cpxa	#orgjmpd	test of adressen goed zijn
	beq	p1	
	jmp	error1	onjuiste dos65 versie
	;		
p1	ldxa	#path	initializeer path
	stxa	orgjmpa	dos zal jmp uitvoeren naar path routine
	lda	sdrive	
	sta	pathlis	
	lda	#\$FF	clear path list,
	sta	pathlis + 1	only the first entry is there now.
	;		
p2	lda	optmask	
	bit	#erase	indien nodig erase het path
	beq	1.f	
	jmp	stop	
1	bit	#clear	indien nodig clear het path
	beq	2.f	
	lda	#\$FF	
	sta	pathlis	(sentinel op eerste positie)
	bra	10.f	
2	bit	#remove	indien nodig verwijder laatste v.d. lijst
	beq	10.f	
	jsr	findend	
	cpx	#1	(er moet er 1 in de lijst blijven)
	beq	10.f	
	dex		
	lda	#\$FF	(nieuwe sentinel)
	sta	pathlis,x	
	;		
10	ldy	#0	scan i.v.m. empty string
	jsr	skipspa	
	bne	p3	
	jsr	tespath	
	jmp	seepath	
	;		
p3	jsr	loupch	scan voor drive:dir specificatie
	cmp	#'0'	
	bcc	31.f	branch if accu < '0'
	cmp	#'4'	drive nummer
	bcc	32.f	branch if accu < '4'
31	jsr	error2	

32	jmp	p9	
	eor	#'0'	
	sta	t2	
	jsr	next	
	beq	p4	
	cmp	#','	
	bne	33.f	
	jsr	next	
	beq	p4	
33	jsr	loupch	directory
	eor	#'@'	
	cmp	#8	
	bcc	35.f	branch if accu < 8
	jsr	error3	
	jmp	p9	
35	asla		
	asla		
	ora	t2	
	sta	t2	
	jsr	next	
	beq	p4	
	cmp	#'/'	
	bne	36.f	
	jsr	next	
	beq	p4	
36	jsr	error2	
	jmp	p9	
	;		
p4	ldx	#0	zoek of deze drive/dir al in de lijst stond
1	lda	pathlis,x	
	cmp	#\$FF	(sentinel)
	beq	p5	
	cmp	t2	
	beq	2.f	
	inx		
	bpl	1.b	
	bra	p5	
2	jsr	seedrdi	display drive/directory
	jsr	error4	"drive/dir already in the list"
	bra	p6	
	;		
p5	cpx	#8	
	bcc	1.f	branch if x < 8
	jsr	error5	path is vol
	jmp	p9	
1	lda	t2	
	sta	pathlis,x	nieuwe entry in pathlist
	inx		
	lda	#\$FF	
	sta	pathlis,x	(nieuwe sentinel)
	;		
p6	jsr	skipspa	
	beq	p9	indien command line niet leeg dan continue
	jmp	p3	
p9	jsr	tespath	
	lda	optmask	indien nodig display actuele pathlijst
	bit	#show	

9	beq jsr rts	9.f seepath	
tespath	lda cmp bne sta lda sta rts	#\$FF pathlis 9.f pathlis + 1 sdrive pathlis	Voor de veiligheid, want het Dos65 system kan niet werken zonder drive.
9			
stop	ldxa stxa jsr fcc rts	#orgjmpd orgjmpa prtx 'Path erased\r',0	herstel oude jump adres in dos65
error1	jsr fcc rts	prtx '\rIncorrect Dos65 version',0	
error2	jsr fcc rts	prtx 'Usage: PATH drive:directory\r',0	
error3	jsr fcc rts	prtx 'Incorrect drive and/or directory assignment\r',0	
error4	jsr fcc rts	prtx 'already in the path list\r',0	
error5	jsr fcc rts	prtx 'path is full\r',0	
seepath	jsr fcc ldx	prtx 'Path ',0 #0	
10	jsr inx lda cmp bne jsr rts	seedrdi pathlis,x #\$FF 10.b crlf	display deze drive/directory
seedrdi	lda and ora jsr lda jsr lda and beq lsra lsra	; ; display drive/directory ; het X-reg. geeft aan welk nummer van de pathlijst. pathlis,x #3 #'0' prch #':' prch pathlis,x #\$1C 11.f	neem drive en zet om naar character neem dir. en zet om naar character

11	eor jsr lda jsr lda jsr lda jsr rts	#'@' prch #'P prch #space prch #space prch	
1 skipspa	iny lda beq cmp beq cmp rts	[t1],y 9.f #space 1.b #CR	
9			
next	iny lda beq cmp beq cmp rts	[t1],y 9.f #CR 9.f #space	
9			
findend	ldx lda cmp beq inx bpl rts	#0 pathlis,x #\$FF 2.f 1.b	vind het einde van de pathlijst
1			
2			
;----- PATH-----			
;PAS OP: hier komt dan het programma dat resident in het geheugen blijft.			
path	org sta sty lda sta ;	freemem asave ysave #0 pacount	vrij beschikbare gebiedje in dos65
1	ldx lda cmp beq sta inc bmi lda ldy ;	pacount pathlis,x #\$FF 6.f sdrive pacount 6.f asave ysave	tel hoe ver in de pathlijst
	ldx stx stx ldx	#\$81 opt csufl #\$88	instellen systeem drive indien \$FF dan einde v.d. lijst oude waarden van a en y terugzetten
			-\ \ \ / dit deel is exact als in dos65

RAMTEST voor DOS65

In een grijs verleden stond er in de μ P Kenner een RAMtestprogramma, geschreven voor de Octopus65. Nu heeft een DOS65 machine geen RAMtest: het is zelfs zo, dat IO65 ervan uitgaat, dat het

RAM functioneert! Daarom onderstaand programma. Kunt u uw RAM ook eens testen.

Frank Vandekerkhove

```

; file          RAMTEST.mac
; program      RAMTEST
; function     test specific RAM range
; usage        RAMTEST
; by           Frank Vandekerkhove
;             Sint-Michielsstraat 4
;             B-2789 Verrebroek-Beveren
;             + 32 3 773.27.94
; date        20 aug. 1989
; ref.        Elector april 1982
;             De 6502 kenner nr. 50: RAM test for octo65 by M. Lachaert

lib           dvar.mac

org           $200

main          jmp     ramt
fcc           $c8,$c5,$cc,$d0
fcc           $4c,$4c,$4c
hlpinfo       fcc     '\rUtility to test a RAM area.'
fcc           '\rSyntax: RAMTEST start,end (address in hex)'
fcc           '\rNo options'
fcc           '\rAbbr.: RAMT',0

ramt          ldx     #$00                                hex parms without +
jsr           spar                                       get parameters
fcc           t1,t2,0                                    two parms
bcc           1.f                                         print error and back to caller
jmp           ermes

1             jsr     print                                clear and title
fcc           '\f\Ei RAMTEST from $',0
lda           t1 + 1
jsr           hexout
lda           t1
jsr           hexout
jsr           print
fcc           ' to $',0
lda           t2 + 1
jsr           hexout
lda           t2
jsr           hexout
jsr           print
fcc           '\r\r Up \En',0    test from start to end address
jsr           zero              zero in test area

```

Fig. 1: sourcetext van RAMTEST.MAC

```

        jsr      setpnt                set pnt equal to start address

2      jsr      walk                  test each bit of a cell
        bne     4.f
        lda     #$ff                 test pattern for double addressing
        sta     [t3],y
        jsr     incpnt                inc the actual address
        bcs     2.b                  next cell to test bits

        jsr     print
        fcc     '\r\Ei Down \En',0 test from end to start
        jsr     zero
        ldx     t2
        stx     t3
        ldx     t2+1
        stx     t3+1

3      jsr      walk
        bne     4.f
        lda     #$ff
        sta     [t3],y
        jsr     decpnt
        bcs     3.b

        jsr     print
        fcc     '\r\Ei Succesfull test. \En',0

exit   jsr      crlf
        jmp     crlf

4      jsr      print
        fcc     '\rError at $',0
        lda     t3+1
        jsr     hexout
        lda     t3
        jsr     hexout
        jsr     print
        fcc     '\rRestart/Continue/Quit ? (R/C*/Q) ',0
        jsr     in
        jsr     loupch
        cmp     #'Q                  quit ?
        beq     exit
        cmp     #'R                  restart ?
        beq     5.f
        jsr     incpnt                inc. pointer to next cell
        ldy     t3                  restart test at this address
        lda     t3+1
        sty     t1
        sta     t1+1
5      jmp      1.b

;
; *** SUBROUTINES ***
;
zero   jsr      print
        fcc     '\r$00 in area.',0
        jsr     setpnt                fill test area with $00
        ldy     #$00

```

EP revisited

Het is alweer een tijd geleden dat in dit blad iets te lezen viel over de DOS65 EPROMprogrammer. Dat is een goed teken: kennelijk werken de gebouwde programmers probleemloos en naar tevredenheid. Toch drie puntjes die even de aandacht verdienen.

LET OP: 30 Volt vanaf de bus

Diegenen die dit geprobeerd hebben bliezen hun CRTC kaart gedeeltelijk op. Allereerst excuses hiervoor. Wat was het geval? Pin 31c van de bus is volgens de Elektuurspecificaties vrij. Dus dat lijntje werd gekozen om de +30V voor EP via de bus aan te bieden. Elektuur heeft ooit ook een Z80-bus bedacht, en op die bus wordt pin 31c wel gebruikt. De CRTC-kaart heeft een universele interface voor zowel de 6502 als de Z80, en op pin 31c is een gate van een 74LS00 aangesloten. En die ontploft als je er 30 Volt op zet... Op de andere kaarten is pin 31c niet aangesloten.

Er zijn twee mogelijkheden om deze ramp te voorkomen als u +30V over de bus op EP wilt aansluiten:

1. Het baantje op de print van de CRTC-kaart aan pin 31c onderbreken. Het zit aan de koperzijde van de print.
2. Pin 9 van IC4 doorknippen of naar buiten buigen als IC4 in een voetje zit.

31c zit. Dit is onjuist. Het zit op pin 31a. De print is goed. Alweer die pin 31c...

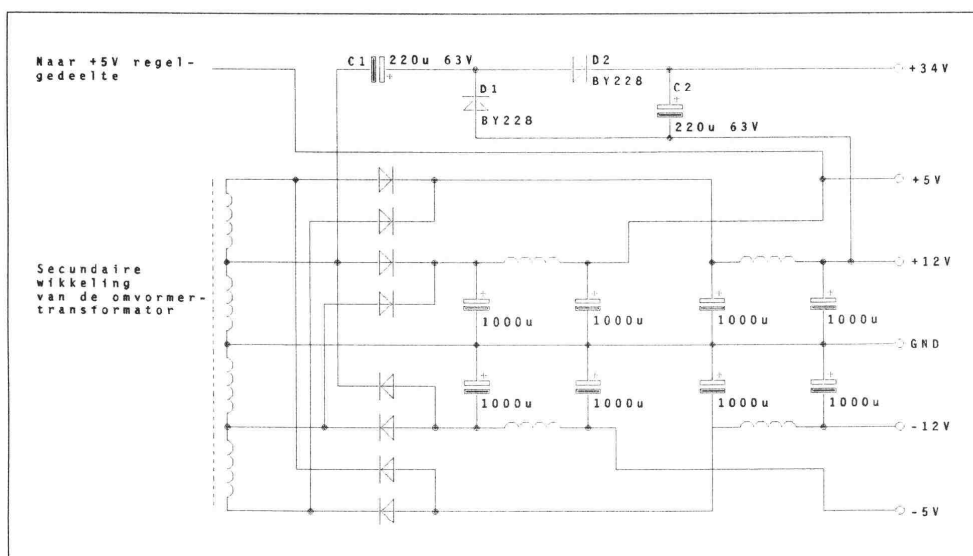
Suggestie voor +30 Volt

Ondergetekende gebruikt een ontmantelde PC-voeding om zijn 6502-wonder te voeden. Met een kunstje (4 onderdelen) kan uit zo'n voeding ook +34V getoverd worden. In de afbeelding is een deel van een PC-voeding getekend. Nagenoeg alle voedingen zijn op deze manier opgebouwd: de secundaire van de omvormertrafo is een dubbele wikkeling, met twee aftakkingen op 5/12. Het middenpunt is de nul. Door nu de aftakkingen dubbelzijdig gelijk te richten worden de vier gebruikelijke uitgangsspanningen gemaakt. De truc is nu het punt op te sporen waar de +5V wordt gelijkgericht. De twee gelijkrichtdioden voor de +5V zijn gemakkelijk te vinden: ze zitten met z'n tweeën in 1 behuizing die op een TO-3P transistor lijkt. De behuizing zit naast de twee schakeltransistors op de koelplaat in de voeding. Door de componenten D1, D2, C1 en C2 toe te voegen wordt er een spanning van +34 Volt gefabriceert. Is de spanning te hoog, dan kunnen de anode van D1 en de min van C2 ook op +5V worden aangesloten. Neem voor de elco's goede exemplaren: er lopen behoorlijke stromen bij een frequentie van circa 20 kHz. Goedkope elco's vinden dat helemaal niet leuk.

Tekenfoutje in het schema

In het gepubliceerde schema van EP is in de busconnector aangegeven dat het signaal RAM R/W op pin

Nico de Vries



Afb. 1: uitbreiding PC-voeding voor +34 Volt

Een 1 Mbyte RAMkaart voor DOS65

De eerste reactie zal wel zijn: die was er toch al? Dat klopt. Er bestaat een 1 Mbyte RAMkaart voor DOS65 met dynamische 256kx1 RAMs die meestal wordt aangeduid met "de virtual diskkaart". Deze kaart wordt door enkelen met DOS65 gebruikt als RAMdisk. Dit was echter niet het oorspronkelijke doel van de kaart. De virtual diskkaart was namelijk eigenlijk bedoeld voor DOS65 V3.00 en hoger. Deze versie van DOS65 heeft namelijk multi-tasking. En om een beetje normaal met multitasking te kunnen werken, moeten alle actieve taken tegelijkertijd in het geheugen staan. En dan is de normaal beschikbare 56 kbyte veel te weinig. Vandaar die virtual diskkaart.

Problemen

Die waren er helaas ook, met die virtual diskkaart. Als eerste het aantal IC's. Alleen de 1 Mbyte RAM vergde al 32 16-pin IC's. Compleet met refresh logica, de generatie van de extra adreslijnen en de adresmultiplexers werd het aantal zelfs meer dan 50. En dat past niet of nauwelijks op een Eurokaart, als je tenminste ook nog ruimte wilde overhouden voor de bedrading. Dat wordt dubbel duidelijk als je een van weinige gebouwde kaarten ziet: met ont-koppelcondensatoren in de voetjes, en uitgevoerd in wire-wrap of road-runner.

Probleem twee was de refresh: er was nu plotseling een 65C02 nodig want de kaart gebruikte de RDY-lijn van de CPU voor de refresh. En omdat de NMOS 6502 niet duldt dat die lijn op willekeurige momenten wordt geactiveerd, werd een CMOS exemplaar verplicht. Op zich niet zo erg: de meesten hebben toch een CMOS 6502 in hun machine. Maar technisch mooi is anders.

Probleem drie waren de twee RAMmetjes die voor de adresvertaling moesten zorgen. Dat waren 74(LS)189's, in TTL uitgevoerde 16x4 RAMs. Ze werken uitstekend, maar als je naar een onderdelen-boer gaat is het antwoord: "Hebben we niet, en ik kan ze ook niet bestellen." Niet verkrijgbaar dus.

Het laatste probleem was de snelheid. Er is ooit beloofd dat de virtual diskkaart op 2 MHz zou kunnen werken. En misschien lukte dat ook nog wel, maar met refresh, de uitgebreide adresdelay vanwege de vertaalslag en de toen niet al te snelle DRAMs was 2

MHz eigenlijk iets te hoog gegrepen, zeker als het technisch verantwoord in elkaar moest zitten.

Het netto resultaat was ernaar: de ware liefhebbers investeerden tijd en (veel) geld in de kaart en bouwden er een op gaatjesbord. Die kaart werd gebruikt als RAMdisk. Omdat de kaart nooit op print werd gezet kwam DOS65 V3.00 er niet. En dat is eigenlijk toch jammer.

Nieuwe ideeën

Voor DOS65 heeft ooit een werkgroep bestaan. Een van de dingen die uit deze werkgroep voortspoot is dat er een vervangend ontwerp voor de virtual diskkaart met DRAMs moest komen. Ondergetekende

kreeg de opdracht om een nieuw ontwerp te bedenken, dat in ieder geval op een Eurokaart moest passen. Na een middag brainstormen met de groep werden de uitgangspunten:

- De kaart moet op een Eurokaart passen.
- De kaart moet zonder problemen op 2 MHz kunnen werken. Sneller mag ook natuurlijk.
- Er mogen alleen goed verkrijgbare onderdelen op de kaart voorkomen.

Hiermee werd aan de slag gegaan. Inmiddels was de techniek weer een stukje voortgeschreden. Grotere geheugens waren al heel normaal. De 1 Mbit DRAM was al heel gewoon, en 1 Mbit SRAMs waren aangekondigd respectievelijk mondjesmaat verkrijgbaar. Als de snelheidszijde werd ook winst geboekt: zo was er van Toshiba een 2kx8 RAM verkrijgbaar met een toegangstijd van 50 nanoseconde, terwijl 35 ns was aangekondigd. Deze gegevens plus nog wat andere ingevingen uit de DOS65 werkgroep worden in een grote pot gestopt, goed geroerd en gaargekookt. Dit kwam eruit:

Statisch RAM

Er worden statische geheugens gebruikt. Naar keuze kan de kaart worden benut met de toen gangbare 32kx8 SRAMs of de nieuwe 128kx8 SRAMs. In het eerste geval is de maximale capaciteit van de kaart 256 kbyte, en het tweede 1 Mbyte. Statische geheugens hebben een aantal voordelen:

- Geen refresh, en dat scheelt een hap logica op de kaart.
- Inherent snel. Een SRAM heeft tegenwoordig een toegangstijd van 150 nanoseconde, of zelfs

Deze gegevens plus nog wat andere ingevingen worden in een grote pot gestopt, goed geroerd en gaargekookt.

sneller. Langzamere geheugens worden gewoon niet gemaakt!

- Indien CMOS SRAMs worden gebruikt, is eventueel battery backup mogelijk, zodat hele nieuwe mogelijkheden ontstaan, zoals het booten van DOS vanuit RAM.
- SRAMs plegen "byte-wise" georiënteerd te zijn. Dit heeft het voordeel, dat de kaart niet onmiddellijk volgestampt hoeft te worden, maar naar behoefte en budget gevuld kan worden. De minimum hoeveelheid is namelijk 64kbyte RAM: dan heb je je normale systeem weer beschikbaar. Bij DRAMs moet je minimaal een rijtje van 8 aanschaffen.
- Byte-wide SRAMs hebben bijna dezelfde pin-out als EPROMs. Het is dus eventueel mogelijk om de systeemdisk of DOS65 zelf in EPROM te bakken en 1 van de SRAMs door die EPROM te vervangen. Ook dan is booten vanaf de RAMkaart mogelijk.

SRAMs hebben ook een nadeel: ze zijn per bit duurder dan DRAMs. De werkgroep vond dat de voordelen echter ruimschoots tegen dit nadeel opwegen.

Cachegeheugen

Het probleem van niet verkrijgbaar zijn van de 74(LS)189's werd verplaatst: een onderzoek leerde, dat 2kx8 en zelfs 8kx8 SRAMs met superlage toegangstijden redelijk verkrijgbaar waren uit verschillende bronnen. Normaal worden deze geheugens gebruikt als cachegeheugen voor snelle computers. Deze RAMs waren voor deze toepassing eigenlijk veel te groot. 2kx8 35 nanoseconde zit echter in een "skinny" 24-pin behuizing en neemt minder plaats op de print in als twee 74(LS)189's. Ook de prijs was ten opzichte van de TTL-RAMs beschaafd: de twee 74(LS)189's waren duurder dan het veel te grote snelle 2kx8 RAM. Dus de TMM2018-35 (van Toshiba) erin. UMC, Cypress en Fujitsu maken equivalenten, dus dat loopt wel los.

Werkking van de kaart

Eerst even een uitstapje. Het is wellicht nuttig om eerst de werking van de oude virtual diskkaart wat duidelijker te maken. Met name het deel dat de adresvertaling verzorgt. De truc is namelijk dat er meer adreslijnen gemaakt moeten worden dan de 65(C)02 levert. Voor 1 Mbyte zijn er namelijk 20 adreslijnen nodig, terwijl de 65(C)02 er maar 16 levert. Dit werd geregeld door die moeilijk te krijgen 74(LS)189's. De bovenste 4 adreslijnen van de 6502 worden via een multiplexer aangesloten op de adres-

lijnen van de 74LS189's. De andere helft van de multiplexer laat de adreslijnen A0 tot en met A3 door. De databus wordt met de datalijnen van de 74LS189's verbonden.

In normaal bedrijf vormen A12 tot en met A15 en adreslijnen van de 74LS189's. In de 74LS189's wordt gelezen. De datalijnen (8 in getal) vormen nu de adreslijnen voor het achterliggende blok van 1 Mbyte RAM. A0 tot en met A11 komen rechtstreeks van de processor en duiden een 4 kbyte blok aan. A12 tot en met A19 voor het RAM worden bepaald door de 74LS189's. Deze RAMmetjes bepalen zo voor iedere mogelijke combinatie van CPU-A12 tot en met CPU-A15 een set nieuwe adreslijnen A12 tot en met A19 voor het RAM. Weliswaar is nog steeds slechts 64 kbyte van de 1 Mbyte direct te adresseren, maar door de 74LS189's opnieuw te beschrijven kan een andere set van 16 4 kbyte blokken worden aangewezen.

**De truc is namelijk
dat er meer
adreslijnen gemaakt
moeten worden dan
de 65(C)02 levert.**

Dat beschrijven gaat op een bijzondere manier. De 74LS189's kunnen worden geadresseerd op adres \$FF00 tot en met \$FF0F. Hier zit bij DOS65 de IO65 EPROM. In deze EPROM kan alleen gelezen worden. In de 74LS189's kan alleen worden geschreven. Op het moment dat er geschreven wordt op adres \$FF0X klap de adresmultiplexer voor de 74LS189's om van A12-

A15 naar A0-A3 en wordt de databus aangeboden. De processor kan dus het bereikbare blok opnieuw definiëren door 16 bytes weg te schrijven op \$FF00-\$FF0F, waarbij de 16 bytes A12 tot en met A19 voorstellen voor het RAM, passend bij de 16 mogelijke combinaties van A12 tot en met A15 zoals gegenereerd door de CPU.

De rest van de RAMkaart is normaal, alleen de generatie van de bovenste 8 adreslijnen is bijzonder, zoals hierboven uit de doeken is gedaan. Tot zover het uitstapje.

Task switching

Het laden van een taak bestaat uit drie stappen:

- Redt de huidige registerset in een stuk RAM waarin de taskswitcher zijn huishouding bijhoudt.
- Laadt een nieuwe tabel van 16 aanwijzers in de 74LS189's.
- Laad in het nu beschikbare RAMbereik (theoretisch 64 kbyte, in de praktijk 56 kbyte) het gewenste programma.

- Laadt de oude tabel weer terug in de 74LS189's, zet de programmateller en andere registers weer goed en vervolg de vorige taak.

Het wisselen van een taak gaat nu als volgt:

- Redt de huidige registerset in een stuk RAM waarin de taskswitcher zijn huishouding bijhoudt.
- Laad de tabel voor de tweede taak in de 74LS189's. Het programma van de nieuwe taak is nu in de CPU adresruimte gemapt.
- Laadt de CPU registers met de registerwaarden die bij de nieuwe taak horen.

De taskswitcher van DOS moet nu twee zaken onthouden:

- De huidige registerwaarden van iedere taak die niet actief is.
- De setting van de 74LS189's voor iedere taak.

Het kon eenvoudiger.

Tasknummer register

Hiervoor is al aangegeven, dat de 74LS189's werden vervangen door een 2kx8 SRAM, dat eigenlijk veel te groot is. Er bleven 7 adreslijnen ongebruikt. De brainwave was deze: knoop aan deze 7 adreslijnen een register dat door de CPU bereikt kan worden. Dit register kreeg de naam tasknummer register. Het laden van een taak is nu iets meer werk:

- Redt de huidige registerset in een stuk RAM dat de huishouding van de taskswitcher bijhoudt. Dit is hetzelfde als vroeger.
- Schrijf het nummer van de laden taak in het tasknummer register. Er wordt nu een blokje van 16 bytes in de 2kx8 RAM aangewezen. Dit is nieuw.
- Laadt een nieuwe tabel van 16 aanwijzers in de 2kx8 SRAM. Dit is hetzelfde als vroeger.
- Laad in het nu beschikbare RAMbereik het gewenste programma.
- Schrijf het nummer van de vorige taak terug in het tasknummer register. De oude taak is nu met 1 schrijfoperatie terug in de adresruimte gemapt! Zet de programmateller en andere registers weer goed en vervolg de vorige taak.

Taak wisselen wordt ook eenvoudiger, en dus ook sneller:

- Redt de huidige registerset in het huishoud-RAM van de taskswitcher. Dit is hetzelfde als vroeger.
- Schrijf het nummer van de nieuwe taak in het tasknummer register. Het programma van de nieuwe taak is nu in de CPU adresruimte gemapt met 1 enkele schrijfinstructie.
- Laadt de CPU registers met de registerwaarden die bij de nieuwe taak horen.

Het tasknummerregister levert dus de volgende voordelen op:

- De taskswitcher hoeft niet langer de complete adresmapping van iedere taak te onthouden. Wel moet de switcher het geheugen zodanig beheren, dat er geen overlappings ontstaan. Het onthouden hoeft niet in sets van 16 bytes, maar bijvoorbeeld als begin- en eindadres in de vorm van RAM-A12 tot en met RAM-A19.
- Taakwisseling verloopt aanzienlijk sneller: 1 schrijfoperatie in het tasknummer register. Er hoeft niet steeds opnieuw de complete mapping geladen te worden.

Het ontwerp in de praktijk

Het tasknummerregister werd dus toegevoegd. Het wordt aangesproken op adres \$FF10. Het is net als de 2kx8 SRAM alleen te beschrijven. Zolang de waarde van dit register niet veranderd wordt, werkt de kaart net zo als de oude virtual diskkaart. De adresmultiplexer voor het mapping RAM (de 2kx8 SRAM) werd in een PAL gestampt, evenals een stukje adresdecodering. Na enige optimalisatiepogingen telde het complete ontwerp 17 IC's, waarvan 8 SRAMs (mapping RAM niet meegerekend).

Omdat het ontwerp zo eenvoudig geworden was, is een goede werking op 2 MHz in combinatie met de van nature snelle SRAMs zeker gegarandeerd. De belangrijkste snelheidsbepalende component is naast de SRAMs zelf het mappingRAM, dat 35 nanoseconde vertaging in de adresgeneratie oplevert.

Het ontwerp werd uitgewerkt voor zowel 32kx8 SRAMs als 128kx8 SRAMs. Het verschil werd opgelost in de PAL, en een paar jumpers. Verder zat het ontwerp zodanig in elkaar, dat er meerdere kaarten in 1 systeem mogen voorkomen. De enige limiet was de hoeveelheid SRAM: 1 Mbyte is het maximum want dan zijn de adreslijnen op.

De ijskast

Er werd een prototype opgezet. Halverwege het testen had de werkgroep een onderzoek gedaan naar de behoefte aan DOS65 V3.00 en een vervanger voor de virtual diskkaart. Die bleek buiten de werkgroep zelf exact nul te zijn. En daarmee verdween heel DOS65 V3.00 in de ijskast. Er is 1 systeem dat met V3.00 draait: het systeem van Ad Brouwer, de bedenker van DOS65. Compleet met SCSI harde schijf.

Voorlopig had iedereen het druk met PC's, klonen, MS-DOS, nog meer geheugen, nog grotere harde schijven en nog lagere prijzen. Dankzij die lagere prijzen werd er niet meer geknutseld. Men begon te vergeten hoe dat eruit zag. Dat duurde zo'n twee jaar voort. Toen kwam er een voorstel op een vergadering om DOS65 V3.00 nieuw leven in te blazen.

Een nieuwe werkgroep werd gevormd. Er werden afspraken gemaakt wie wat zou doen. De SRAM-kaart werd weer van stal geplukt. We hadden het druk. Op het werk. Met PC's. Met KGN-68k. Netto resultaat: geen belangstelling buiten de werkgroep zelf, en geen vooruitgang en vooral: geen tijd. IJskast nummer twee werd geopend, en DOS65 V3.00 ging daar moeiteloos in.

Dit najaar verscheen de voorzitter met een plan: DOS65 V3.00 moest maar eens opnieuw bekeken worden. Want slechts 1, zeer uitgebreid project (KGN-68k) was een te smalle basis. Inmiddels was de werkgroep na een bijeenkomst gepolst, en een ieder had er vrede mee, dat de klus gedaan zou worden voor jezelf en jouw mede-werkgroeplid, en niet voor 150 leden die allemaal DOS65 hebben. Het knutselen was terug...

Nieuw leven voor de SRAM-kaart

Dus werd de SRAM-kaart weer van stal gehaald. Eerst werd de kaart aan de laatste stand van de techniek aangepast. Dat hield het volgende in:

- De versie met 32kx8 SRAMs komt te vervallen. Inmiddels zijn 128kx8 SRAMs per bit goedkoper dan hun 32kx8 broertjes. Dit scheelde drie jumpers en twee verschillende PALversies. Het ontwerp bevat nu helemaal geen jumpers meer.
- Het mappingRAM wordt nu een 8kx8: deze maat RAMs is thans populair vanwege het gebruik als cacheRAM in snelle 386- en 486-PC's. Verkrijgbaarheid is dus geen probleem, zelfs niet in snelheden van 25 of 20 nanoseconde. Toepassing van 2kx8 blijft mogelijk met een paar draadjes. Voordeel is nu dat er 256 verschillende mappings mogelijk zijn, en dat alle taaknummers nu te gebruiken zijn.
- Het ontwerp is nog verder vereenvoudigd. Zo kon er nog 1 gate worden weggelaten. Ook werden er LS541's in plaats van LS244's en een LS573 in plaats van een LS373 gebruikt. Deze componenten hebben de in- en uitgang tegenover elkaar in plaats van naast elkaar. Dat is gemakkelijker met print ontwerpen.

Het knutselen was terug...

Verder is er serieus rekening gehouden met het feit dat de kaart op een enkelzijdige Eurokaart moet passen. Dat zal waarschijnlijk wel een toer worden, en ook niet zonder draadbruggen lukken, maar het is het proberen waard. Dubbelzijdig kan altijd nog.

De huidige versie

Het schema en de PAL-inhoud voor de huidige versie staan hierna afgebeeld. De diverse delen zijn eenvoudig te herkennen:

- IC2 is het tasknummer register.
- IC4 is het 8kx8 mappingRAM.
- IC3 is de adresmultiplexer voor het mappingRAM en de adresdecoder voor zowel het mappingRAM als het tasknummer register. De adresdecoder is nog uitgebreid met IC9. Alle adressen worden compleet uitgedecodeerd. De PAL is gegeven als een GAL20V8, maar een PAL/GAL22V10 kan ook gebruikt worden.
- IC5 vormt het datatoegangspad naar het mappingRAM.
- IC6 en IC7 zijn doodordinaire buffers voor de adreslijnen naar de RAMs.
- IC8 is de chip-select decoder voor de RAMs.

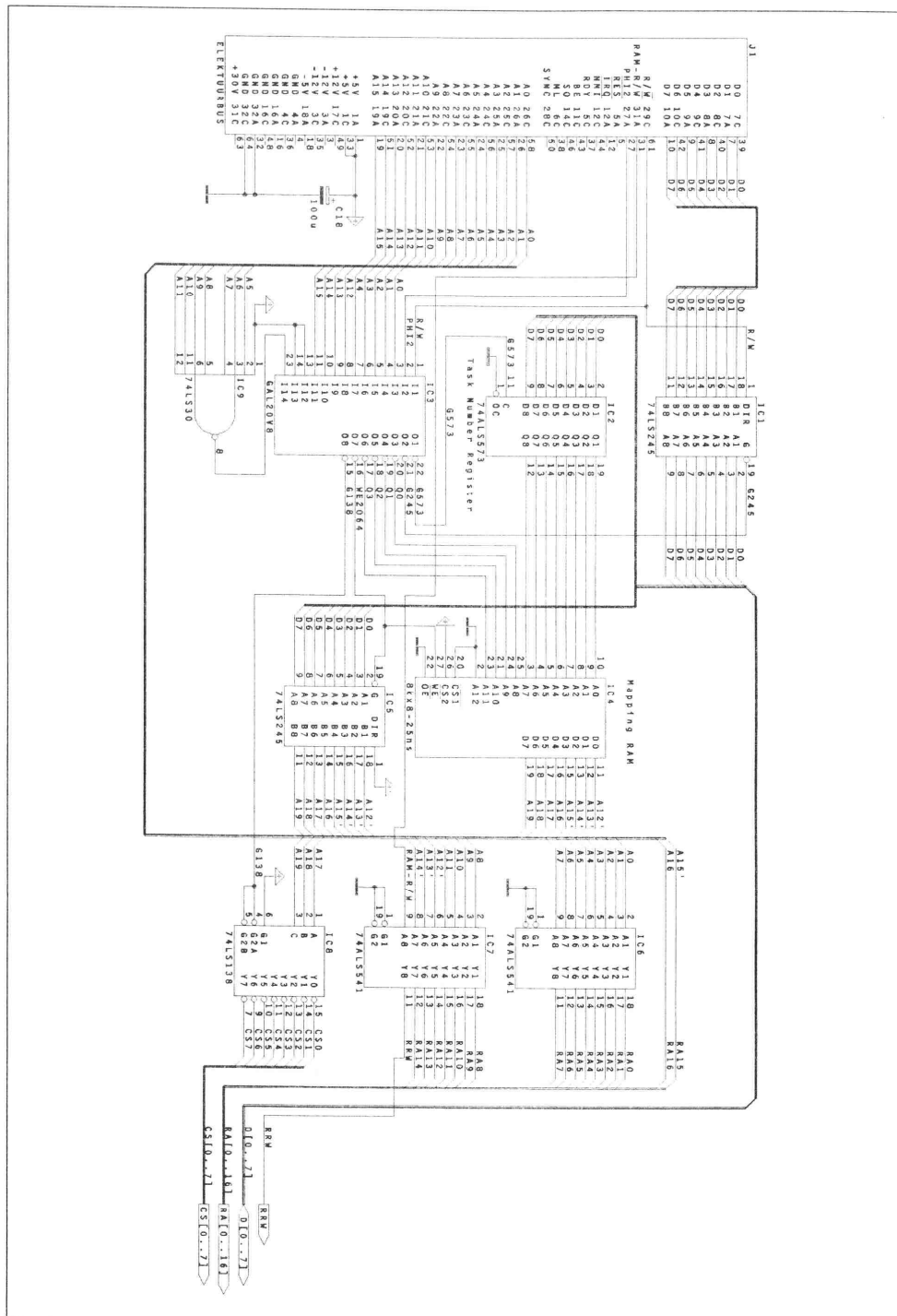
De meeste buslijnen worden belast met 1 TTL-load. PHI2 en A0 tot en met A11 zien twee TTL-loads.

Zowel de CS- als de WE-lijn van de RAMs worden geAND met PHI2 (R/W op de CPU-kaart, CS in de PAL via G138), zodat de RAMs per access het adres inclocken, en er sprake is van WE-controlled write. De delay op de CS-lijn is namelijk langer.

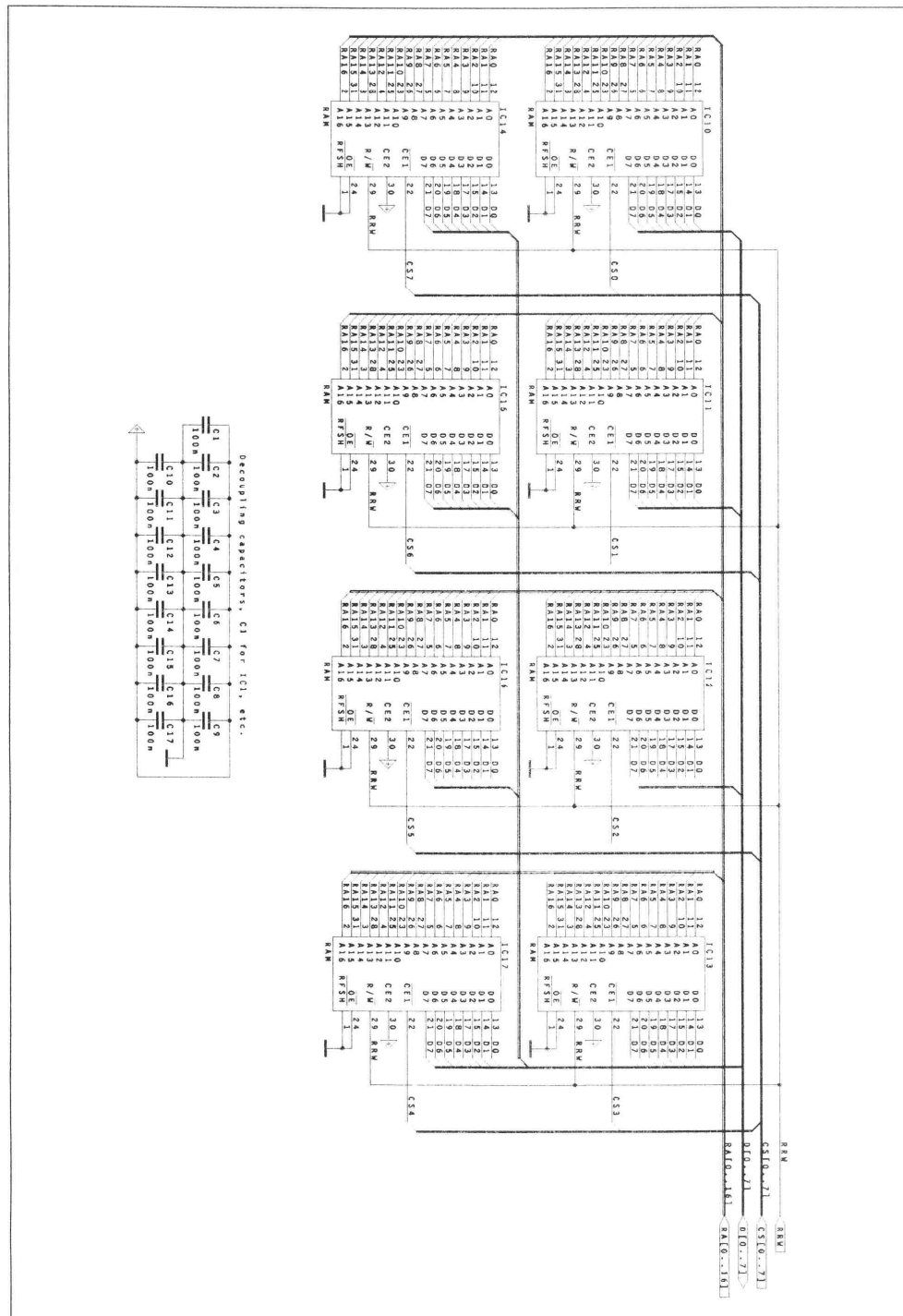
Nu komt het hevige stuk: de print! Gezien de ervaringen met EP doe ik hier nog geen uitspraken over...

Nico de Vries

Opmerking bij het schema: de 1Mbit RAMs zijn getekend als Pseudo Statistische RAMs. Gewone CMOS SRAMs kunnen ook gebruikt worden: van deze IC's is pin 1 niet aangesloten.



Afb. 1: stuurgedeelte van de 1 Mbyte RAMkaart



Afb. 2: geheugengedeelte van de 1 Mbyte RAMkaart

Voortgang DOS65

Gisteren (17 april) is de werkgroep DOS65 weer bijeen geweest. Er is weer gebrainstormd over hoe het verder moet. De sfeer was zoals gebruikelijk goed, en de zin om verder te gaan ontbrak evenmin.

De belangrijkste ontwikkeling van de laatste maand is dat er een dubbelzijdige print is getekend van de 1 Mbyte RAMkaart uit het vorige nummer. De print staat op deze bladzijden afgebeeld. Erwin Visschedijk heeft ondergetekende enige tekenvaardigheden bijgebracht, en samen hebben we de print getekend. Speurders die het vorige nummer erbij pakken zullen een paar verschillen ontdekken: de nummering van de IC's is veranderd en er is een batterijtje met bijbehorende chip verschenen. De kaart is nu namelijk ook voorzien van battery-backup, met behulp van de Dallas DS1210 "Nonvolatile controller".

Wat absoluut niet is gelukt is de print enkelzijdig te houden. Dat werd al duidelijk toen we het tekenpakket hadden verteld hoe groot de print moest worden (Eurokaart) en de netlist was ingevoerd: het leek er bijna op dat de print overvol zou worden. Dat bleek mee te vallen, maar om te spreken van een totaal lege print is anders.

De volgende stap is het verder debuggen van het prototype, en het bestellen van een aantal proefprinten. Als deze werken kunnen we aan de slag met DOS65 V3.00. De werkgroep heeft inmiddels de volgende taakverdeling afgesproken:

Tonny Schäffer:	Contact leggen met Ad Brouwer.
Jaap Prenger:	Napeinzen over de combokaart, een kaart met een SCSI hard-disk interface, een real time clock, reset- en NMI-generators en misschien wat extra RS-232 poort(en).
Antoine Megens:	IO65 aanpassen.
Henk Speksnijder:	IO65 aanpassen.
Nico de Vries:	1 Mbyte RAMkaart voltooien.

Kortom, er is werk genoeg aan de winkel. Binnenkort hoort u wat het kostenplaatje voor de RAM-kaart gaat worden, en hoe u aan de print, de PAL en eventuele andere moeilijke onderdelen kunt komen. Tot de volgende keer.

Nico de Vries

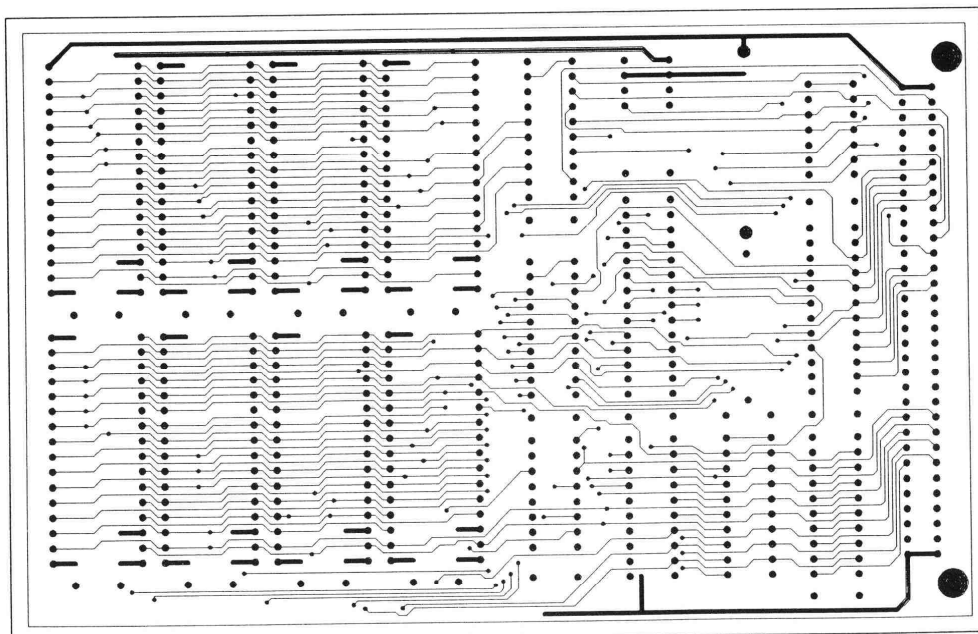


Fig. 1: print, sporen aan soldeerzijde

Hang eens een muis aan je DOS65

De seriële poort van de DOS65 is er niet alleen geschikt voor modem verkeer of een link naar andere machines zoals MS-DOS, maar is ook uitermate geschikt om een muis aan te sturen. De populairste huis-tuin en keuken muis is toch wel de Microsoft compatibele seriële muis. Bij 90% van de PC's zit er zo'n muis aangesloten op een van de COM poorten, bij machines die Windows draaien kun je (bijna) niet zonder.

Zoals de meesten van jullie wel weten dient er een muis driver geladen te worden om met de muis te kunnen werken (onder Windows is die driver 'ingebakken' in het operating system). Meestal heet dat programma MOUSE.COM of zo iets.

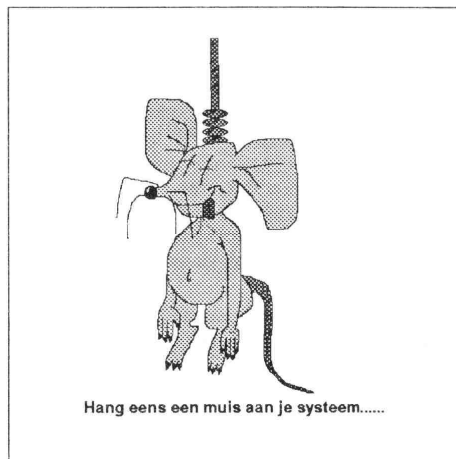
Maar wat doen die programma's precies en wat komt er eigenlijk uit zo'n muis? Voorwaar vragen waar je als rechtgeaarde hobbyist behoorlijk mee in je maag kunt zitten. Bovendien, zo'n PC ken je eigenlijk (nog) niet zo goed, of sterker nog, je wilt hem niet eens leren kennen. Maar boven op zolder staat nog je ouwe trouwe DOS65 bakkie en dat ken je door en door, want meestal helemaal zelf in elkaar gefröbeld.

Aan de slag

Oké, wat hebben we nodig? Een (werkend) DOS65 systeem, een Microsoft compatibele seriële muis, mogelijkerwijs wat RS-232 kabelwerk + soldeerbout, een regenachtige middag en niet te vergeten jezelf.

Standaard is de DOS65 seriële poort van het verkeerde geslacht, vergeleken met zijn MS-DOS broertje (een mannetje). Het beste kun je dus de soldeerbout ter hand nemen (jazeker Nico, het solderen is terug!) en de connector van de DOS65 poort wijzigen in een male 25 polige D connector. Voordeel? Voortaan kun je standaard kabels gebruiken. Voor mensen die dat te ver gaat zijn er allerlei handige geslachtwijzigaars (in slecht Nederlands, of in goed Frans "gender changer") in de handel of eenvoudig zelf te maken. Zorg in ieder geval dat de volgende lijnen zijn aangesloten: TXD, RXD, GND en DTR.

	9-polig sub-D	25-polig sub D
TXD	pin 3	pin 2
RXD	pin 2	pin 3
GND	pin 5	pin 7
DTR	pin 4	pin 20



Let wel, het beestje krijgt de zo broodnodige voeding niet, ik herhaal, niet van zo nu en dan een stukje kaas! Deze wonderjess der techniek nemen genoeg met slechts enkele mA (meestal minder dan 10). In ieder geval geen probleem voor de meeste RS-232 driver IC's (meestal de bekende 1488/1489).

Na wat uitprobeersels kwam ik er al snel achter dat de baudrate op 1200 Bd moest staan. De correcte setting is 1200,8N1 (1200 Baud, 8 bits woord, no parity en 1 stop bit) ook veel gebruikt bij

de meeste BBS-en (uit vroeger tijden, want tegenwoordig is 1200Bd niets meer met al die high speed modems van 14K4 of hoger. Maar dit even terzijde).

Ok, die muis hangt eraan en wat nu?

Wat komt er nu eigenlijk uit zo'n muis? En moet je ook antwoord geven? Of moet je er eerst om vragen? Kortom, alweer vragen waar je je suf naar kunt zoeken in allerlei goed bedoelde, maar zich meestal op de vlakke houdende, vakliteratuur.

Uiteindelijk ben ik er toch achter gekomen, een muis pakketje bestaat uit een zogenaamd sync byte (kort voor synchronisatie) en dan 4 bytes die de X,Y beweging beschrijven. Het eerste byte heeft ALTIJD de vorm 10000xxx, waarbij de laatste drie bits de knoppen informatie bevatten. Hierbij geldt dat het bit laag is als de knop is ingedrukt. Als er geen knoppen zijn ingedrukt is het sync byte dus 0x87.

Het intelligente beestje stuurt alleen dan een pakketje als er een situatie verandering optreedt. D.w.z. bij het indrukken van een of meer knoppen, bij het loslaten van knoppen of bij een verplaatsing van de muis wordt een volledig pakketje verstuurd.

kenen als volgt:

$$\begin{aligned}\text{delta } X &= X1 + X2 \\ \text{delta } Y &= Y1 + Y2\end{aligned}$$

De vier verplaatsing bytes zijn als volgt gegroepeerd: X1, Y1, X2, Y2. Deze bytes bevatten 8-bits signed integers, zodat de relatieve verplaatsing is uit te re-

Een voorbeeld, oh meester, wij smeken erom...

Maar genoeg droge theorie, het wordt tijd voor een praktisch voorbeeld. De volgende listing bevat een simpel muis test programma, dat je kunt gebruiken

```

;-----
; filename      : mouse_test.mac
; version       : 1.02
; last edit     : 31-mar-1993
; author        : Antoine Megens
; module        : DOS65
; description    : mouse test
; copyright     : KGN, 1991,1993
;-----
; edit history:
;   date      name      ver. description
; 15-may-1991 am        1.00 started
; 24-jul-1991 am        1.01 new line on sync byte
; 31-mar-1993 am        2.00 added some explanation and graceful break
;-----
;
; Use this extremely simple program to test if there is life in your mouse
; Connect a standard MicroSoft compatible serial mouse to the DOS65 serial
; port. This test program shows the raw mouse data.
;
;               org      $a000
;
; hardware addresses DOS65 ACIA
;
; aciasr        equ      $e131          DOS65 6551 ACIA status register
; aciactl       equ      aciasr + 1     DOS65 6551 ACIA command register
; aciactl       equ      aciasr + 2     DOS65 6551 ACIA control register
;
; DOS65 entries
;
; prspace       equ      $c032          print space
; hexout        equ      $c038          print A hex
; crlf          equ      $c02f          print newline
; print         equ      $c03b          print NULL terminated string
; inpx          equ      $f009          read from device X (X = 3 is serial port)
;
; rdmouse       ldx      #3
;               jmp      inpx
;
; moustst       jsr      print
;               fcc      "\fSimple mouse test program\r\r"
;               fcc      "Connect MicroSoft compatible serial mouse to DOS65 serial port\r"
;               fcc      "Use ctrl-C to abort or press all three mouse buttons\r\r",0

```

Fig. 1: listing voor muisdriver onder DOS65

	jsr	iniacia	init ACIA 1200Bd,8N1
loop	jsr	rdmouse	
	pha		
	and	##%11111000	
	cmp	##%10000000	
	bne	1.f	
	jsr	crlf	
1	pla		
	cmp	##%10000000	all 3 buttons down?
	beq	2.f	
	jsr	hexout	
	jsr	prspace	
	jmp	loop	
2	jsr	aciaoff	
	jsr	print	
	fcc	"Bye\r",0	
	rts		
iniacia	lda	##%00000101	DTR low, IRQ enabled, no parity
	sta	aciasr	reset ACIA (dummy write to status)
	sta	aciactl	send command
	lda	##%00011000	1200 Bd internal, 8N1
	sta	aciactl	send control
	rts		
aciaoff	lda	##%00000010	DTR high, IRQ disabled, XMIT off
	sta	aciasr	reset ACIA (dummy write to status)
	sta	aciactl	send command
	rts		
	end	moustst	

om de muis pakketjes zichtbaar te maken op het scherm. Werkt het bij jou niet controleer dan de aansluitingen van de muis. Veel muizen kunnen omgeschakeld worden op een andere mode met een schakelaar, probeer beide modes. Ook komt het nog wel eens voor dat de muis niet goed reset. Los dit op, door de muis uit de RS-232 poort te nemen en opnieuw in te pluggen. Probeer in het uiterste geval de muis uit op een PC met een of ander modem communicatie pakket (zoals Procomm, Telix o.i.d.) op 1200Bd, 8N1. Het scherm moet dan allerlei "troep" weergeven als je met de muis beweegt, of een knop indrukt. Werkt het op de PC wel, maar op DOS65 niet, controleer dan de kabel. Ook een RS-232 break-box kan uitkomst bieden. Soms dondert de spanning voor de voeding van de muis teveel in elkaar mert andere woorden, de driver kan de stroom niet leveren. Maar genoeg van dit alles, mijne dames en heren.....(trom geroffel).....(nog meer trom geroffel).....DE LISTING:

Bovenstaande heb ik inmiddels "gc-upload" (Nederlandici, excusez le mot) op ons club BBS "The Ultimate". De file heet "m_test.mac". Heb je de file op

je systeem gekregen (hetzij van het BBS, hetzij door monnikenwerk), dan kun je AS erop los laten. De resulterende .BIN file vervolgens op de gebruikelijke manier naar commando-file vertalen. Muis aansluiten, en opstarten die handel.

Tot slot

Volgende keer hoop ik iets te schrijven over een muis driver waarmee je de cursor over het scherm kunt bewegen. En als ik erg veel zin krijg, ga ik verder met een artikel over de menusoftware die we (Jaap Prenger en ik) besproken hebben op de bijeenkomst in Krommenie. Er bestaat inmiddels een demoversie van deze software die op ieder DOS65 systeem kan draaien, maar deze is gebaseerd op wat verouderde routines. Zodra ik weer wat tijd heb zal ik deze demo onder handen nemen en op ons aller BBS "The Ultimate" uploaden of een floppy sturen. Tot de volgende keer maar weer,

Antoine Megens

Als je zo een soort kasboek bijhoudt, krijg je een goed inzicht waar al het geld blijft. Bovendien ga je op sommige punten kritischer met je geld om waardoor je mogelijk minder geld uitgeeft. Een tweede voordeel is dat je voor je belasting-aangifte alle bedragen netjes op een rij hebt waardoor het invullen van het formulier een fluitje van een cent wordt (zeker als je dat ook nog met de computer doet).

Aangezien ik het iedereen aan kan raden zijn inkomsten en uitgaven bij te houden, is in tabel 1 een overzicht opgenomen van alle rubrieken die wij in het spreadsheet hebben opgenomen. Uiteraard kun je zelf rubrieken toevoegen, weglaten, samenvoegen of verder uitsplitsen. Ik heb in het voorbeeld ook enkele rubrieken die bij ons verder gespecificeerd zijn samengevoegd (o.a. de abonnementen en de lidmaatschappen). Probeer het zo op te zetten dat je ook op papier een overzichtelijk geheel houdt. Wij kunnen op twee pagina's net één kwartaal laten afdrukken.

Als kolommen hebben we de maanden van het jaar plus een kolom waar we de norm-bedragen in heb-

ben staan. Voor de maanden die nog niet geweest zijn, wordt het normbedrag overgenomen. Maandelijks worden de normbedragen vervangen door de werkelijke bedragen. Verder hebben we een kolom voor het jaar-totaal per rij en een kolom waarin het gemiddelde (maand, kwartaal of jaar-) bedrag wordt uitgerekend. Deze bedragen worden volgend jaar uiteraard weer als normbedrag gebruikt.

Om precies het saldo van je giro te krijgen, moet je uiteraard een beginstand invullen. Dat kun je doen in de kolom "Norm" en in de rij Saldo giro-rekening. Verder moet je nog weten dat bij ons de nieuwe maand altijd begint op de datum waarop het salaris binnenkomt (de 28 ste). Het saldo in een maand geeft het saldo aan vlak voordat het salaris wordt bijgeschreven.

Mochten er mensen zijn die nog wat uitleg of verdere hulp nodig hebben, dan kunnen die uiteraard contact met mij opnemen.

Gert van Opbroek

DOS-65 uit de ijskast !

Dankzij of ondanks het mooie weer en met of zonder lentekriebels ben ik naar de bijeenkomst in Geldrop geweest. DOS-65 was reeds uit de ijskast gehaald en stond op tafel (of agenda) ter discussie. Wij "aanwezigen" moeten niet alleen denken aan de thuisblijvers, maar ook aan de nieuwe fijnproevers: wat is DOS-65? Wij weten dat wel en hebben, desnoods met draadjes, al een opvolger staan draaien. Willen we verder, dan moet er hardware aangeboden kunnen worden: nieuw ontwikkelde printen met misschien een moeilijk verkrijgbaar IC-tje uit het club-magazijn. De kracht van DOS-65 is de toegang (binnen het niveau van de hobby-sfeer) tot het laatste beetje van de hardware en de software. Hoewel ik nog niet alles tot op het bot ken, kan ik wel wat hardware met wat software bijeenvoegen. Bovendien kan ik nog met een universeelmeter en foutje opsporen en herstellen. Een MS-DOS ma-

chine wordt/is een tool bij het ontwikkelen van projecten. De een wil wat meer dan de andere, maar de meesten hebben geen nood aan een grafische kaart, een andere processor en dergelijke voor de DOS-65. Wel willen we dat alle Centronics-lijnen aanwezig zijn, dat er een tweede seriële poort is voor een muis, dat er wat meer attributen voor de video zijn, Wensen waren en zijn er nog genoeg, maar voor wie ? Moeten we met een inschrijving werken voordat er een project gestart wordt? Dat hoeft niet, want "het knutselen is terug" We hebben plezier aan het ontwikkelen en het doorgeven van ons werk. Wie wil, kan meegenieten van DOS-65!

Een dossier die nog geen 65 is ...

Frank Vandekerckhove

Hang eens een muis aan je DOS65 (deel twee)

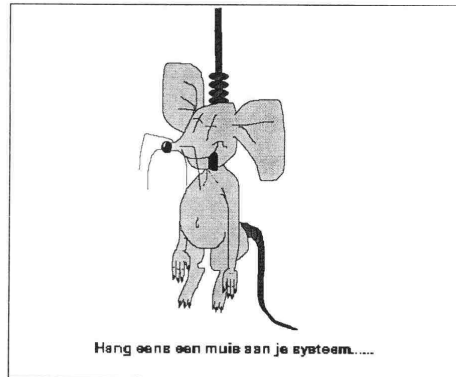
Het voorbeeld programmaatje uit deel een heeft natuurlijk weinig praktische waarde en geschreven volgens het KISS (Keep It Simple Stupid) principe. Ook als debug tooltje, "zit er leven in mijn muis?" heeft het wel enig bestaansrecht.

In dit deel een meer praktische toepassing van de muis data. De meest gebruikte toepassing van een muis, is het om de cursor op een gemakkelijke manier naar een willekeurige plaats op het scherm te bewegen. Zoals uit het vorige artikel al bleek stuurt de muis bij iedere beweging een pakketje data met de relatieve verplaatsing in de X en Y richting. Diegene die het demo programmaatje hebben uitgetest, zullen gemerkt hebben dat de grootte van de getallen afhangt van de mate van verplaatsing per tijdseenheid, in andere woorden (eerste grondbeginselen van de Natuurkunde) van de snelheid.

Nu dacht ik, simpele ziel, dat het een, zoals de Fransen zeggen, stukje grootmoeders cake zou zijn om deze X,Y verplaatsing over te zetten in een X,Y verplaatsing van de cursor. Helaas, helaas, dat viel even tegen.

Ten eerste is het beeldscherm niet verdeeld in een homogeen vlak in X en Y richting, immers in de X richting hebben we 80 locaties, en in de Y richting slechts 24 (of 25 met de status regel meegeteld). Een verhouding van 1 op 3 dus. De muis 'weet' dat niet en levert voor X en Y vergelijkbare data, d.w.z. je moet de Y richting op een of andere manier 'afzwakken'. Delen door 3 denk je? Helaas, heb ik geprobeerd. Je krijgt dan alleen beweging in de Y richting door met korte, heftige rukken de muis te verplaatsen. De mooie vloeiende cursor beweging die PC applicaties zoals bijvoorbeeld PC-Tools met eveneens een karakter georiënteerd scherm van 80x24, laten zien, begon me steeds meer te ergeren. Hoe deden die lui dat? Natuurlijk is de muis driver op de PC gigantisch (ca 50K) vergeleken met mijn gefröbel op DOS65 (enkele 100-den bytes).

Na een aantal dagen vruchteloos worstelen met allerlei 'formules' om een mooie X,Y beweging te krijgen, besloot ik terug te grijpen op een oude truc. Tabellen!. Tabellen? Jazeker, tabellen. Tabellen zoals U en ik. Je vertaalt eenvoudig de X en Y data die uit de muis komt via een tabel in een X en Y verplaatsing voor de cursor. Door voor X en Y een an-



dere tabel te nemen kun je zo de X en Y verschillen voor de cursor opheffen. Geniaal? Helaas, nog niet helemaal. Ook nu kreeg je of een te gevoelige muis, of een die met rukjes bewogen moest worden. De

oplossing bleek even eenvoudig als voor de hand liggend. Begin de tabel met nullen, d.w.z. geen verplaatsing naar de cursor. Maar bewaar wel de muis data. Deze data wordt dan de volgende keer bij de nieuwe muis data opgeteld en levert dan meestal wel een offset in de tabel die een verplaatsing naar de cursor oplevert. In dat geval wordt de muis data weer op nul gezet. Deze oplossing voldoet redelijk d.w.z. met een minimum aan bytes toch een acceptabel muis-cursor "gevoel". Om de tabel niet al te groot te maken, worden alleen de onder-

ste 4 bits van de muis data gebruikt. Dat is meestal voldoende alleen bij een zeer grote, heftige muis beweging (bijv. over de diagonaal van het scherm) begint de cursor na te ijlen (gevoelsmatig).

Met deze muis driver heb ik een kleine demo opgezet waarmee je de DOS65 cursor vrij over het scherm kunt bewegen. Met behulp van een viertal variabelen is een muis gebied te definiëren, zodat de cursor alleen daar kan komen waar JIJ dat wilt. Ook laat de demo zien hoe een z.g. 'hot area' op het scherm kan worden gemaakt. In deze demo is dat het gebied binnen de QUIT box. Kom je met de cursor op één van de letters van het woord QUIT, dan wordt de tekst in inverse video getoond om aan te geven dat het gebied nu actief is. Wordt nu met de linker muis knop geklikt, dan wordt de demo verlaten. In deze demo, wordt de muis beweging bevro-

ren zodra één van de knoppen wordt ingedrukt. Ook wordt de functie die aan de knop gekoppeld is pas uitgevoerd zodra de knop wordt losgelaten.

De demo bestaat uit een aantal files, die op het BBS "The Ultimate" staan. Wegens de niet te geloven beperkingen van MS-DOS filenamen hebben ze een andere naam gekregen: zie de tabel onderaan de bladzijde.

Korte handleiding:

De boel downloaden van "The Ultimate" op een MS-DOS machine, het beste natuurlijk de ge'ZIP'te versie, want dan heb je alles in één keer. De ZIP file uitpakken, deze werd gemaakt met PKZIP 2.04g. Vervolgens de uitgekakte files op een floppy zetten en met het DMC (DOS65 <-> MS-DOS Copy) programma op je DOS-65 zetten. Lukt dat niet dan kun je ze ook via een seriële verbinding op je DOS-65 bakje zetten. Direct downloaden op je DOS-65 pieremegogeltje kan natuurlijk ook, let wel op dat je alle files hebt. De files zijn in MS-DOS formaat op "The Ultimate" gezet, dat kan betekenen dat er nu een Carriage Return code teveel in staat. Is het je gelukt de boel op

Direct downloaden op je DOS-65 pieremegogeltje kan natuurlijk ook,.

een DOS65 floppy te pleuren volgens bovenstaande tabel, dan kun je de make script file starten:

```
$ setm -c make
$ make
```

Als alles goed is krijg je nu een executable file met de naam 'mdemo'. Mensen met een 6502 i.p.v. een 65C02 zullen eerst nog wat wijzigingen door moeten voeren. Zo zijn op een aantal plaatsen typische 65C02 instructies gebruikt zoals PHX, BBS e.d. Lukt het echt niet om de boel op een 6502 aan de praat te krijgen, laat me dat dan even weten.

Zo, dat was het weer voor deze keer, genereer je vooral niet en gebruik de demo als basis voor je eigen muis gestuurde software. Ook kan ik me voorstellen, dat je, nadat je je vol walging hebt afgewend van mijn nijvere huisvlijt, de boel overboord gooit en op je eigen manier eens aan de slag gaat met zo'n knaagdiertje aan je DOS65. Al met al was dat ook de reden voor deze artikelen, de DOS65 weer eens van zolder halen en actief aan de slag.

Antoine Megens

DOS65 File name	MS-DOS File name	Description
demo_main.mac	demo.mac	Main module, link all together
demo_misc.mac	d_misc.mac	Misc. routines
demo_map.mac	demo_map.mac	Memory map definitions
do_demo.mac	do_demo.mac	The demo mouse function
mouse_demo.mac	mouse_d.mac	Mouse driver for demo
mouse_def.mac	mous_def.mac	Mouse definitions
make	make	script file to make demo

Fig. 1: niet geloven file-namen (macro-biotisch)

```
; Make batch file for Mouse demo
;
del -y mdemo*
as -bmdemo demo_main
rename mdemo.bin mdemo
setm -c mdemo
```

Fig. 2: make: een script om de boel aan mekaar te knupp'n

```

;-----
; filename   : demo_main.mac
; last edit  : 09-oct-1992
; author    : Antoine Megens
; description : demo of mouse routine
;-----

; routines based on 65C02, but easy to adjust for standard 6502

                opt        rc02

                lib        demo_map        ; memory map
                lib        mouse_def       ; mouse definitions

                org        pgrom

start           jsr        iniacia         ; initialize ACIA
                jsr        inimous        ; initialize mouse functions
                jsr        initvdu        ; init CRTC and screen
                stz        oldbut
                stz        oldx
                stz        oldy
                stz        qflag

;
; Main loop starts here
;
main            jsr        mouse           ; mouse function in main loop
                jsr        showbut        ; show button status on screen
                jsr        showxy        ; show X,Y of mouse on screen
                jmp        main           ; not much for a main loop, but hey! it's just
                                        ; a demo you know!

exit            jsr        aciaoff        ; switch off ACIA
                jsr        print         ; clear screen and greet the audience
                fcc        '\fBye, bye\r',0
                rts

;
; Mouse driver
;
                lib        mouse_demo     ; get mouse routines
;
; Mouse functions
;
                lib        do_demo        ; demo function
                lib        demo_misc     ; misc. functions
;
; Low level init routines
;
iniacia         lda        #%00000101    ; DTR low, IRQ enabled, no parity
                sta        aciasr        ; reset ACIA (dummy write to status)
                sta        aciacmd       ; send command
                lda        #%00011000    ; 1200 Bd internal, 8N1
                sta        aciactl       ; send control

```

Fig. 3: demo_main.mac

```

                                rts
aciaoff    lda    #%00000010    ; DTR high, IRQ disabled, XMIT off
                                sta    aciasr    ; reset ACIA (dummy write to status)
                                sta    aciactmd    ; send command
                                rts

initvdu    jsr    inivdu    ; set CRTC registers, cursor on
                                jmp    iniscr    ; draw screen

                                end    start

```

Fig. 3: demo_main.mac

```

-----
; filename : demo_misc.mac
; last edit : 09-oct-1992
; author : Antoine Megens
; description : Miscellaneous support routines
-----

XLBUT equ 12      X position of left mouse button on screen
;
; This routine shows how to use the buttons register
; This routine shows the current status of each button in the fake mouse on
; the screen.
; The BBS instruction can only be used for the 65C02. If you want to use
; the routines for a standard 6502, use something like:
;
; 65C02          6502
; bbs #fclick,buttons,1.f lda buttons
;                          and #fclick
;                          bne 1.f
;
showbut lda buttons
        cmp    oldbut
        beq    4.f
        sta    oldbut
        jsr    curoff
        ldx    #XLBUT      position of fake left button on screen
        ldy    #15
        jsr    setcur
        bbs    #fclick,buttons,1.f
        jsr    erabut
        bra    10.f
1       jsr    drwbut
10      ldx    #XLBUT + 5    position of fake middle button on screen
        ldy    #15
        jsr    setcur

```

Fig. 4: demo_misc.mac

Fig. 4: demo misc.mac


```

        fcc      '\t,$1b,'FY RXXXTRXXXTRXXXT Y',$1b,'G\r'
        fcc      '\t,$1b,'FY      Y',$1b,'G\r'
        fcc      '\t,$1b,'FY      Y',$1b,'G\r'
        fcc      '\t,$1b,'FY      Y',$1b,'G\r'
        fcc      '\t,$1b,'FY      Y',$1b,'G\r'
        fcc      '\t,$1b,'FY      Y',$1b,'G\r'
        fcc      '\t,$1b,'FRXXXXXXXXXXXXXXXXXT',$1b,'G\r\r'
        fcc      $1c,0
        rts

;
; This routine shows the current mouse X,Y location in the fake mouse
; on the screen. Too avoid unnecesary updates (resulting in flicker
; at the mouse cursor) only rewrite if X,Y changed from previous call
; (oldx,oldy)
;
showxy   ldx      mousex           get mouse X
        cpx      oldx             changed?
        beq      1.f              no, check Y
        jsr      curoff
        ldx      #XLBUT
        ldy      #20
        jsr      setcur
        jsr      print
        fcc      'X: ',0
        lda      mousex
        sta      oldx
        jsr      hexdec
        jsr      hexout
1        ldx      mousey
        cpx      oldy
        beq      2.f
        jsr      curoff
        ldx      #XLBUT + 7
        ldy      #20
        jsr      setcur
        jsr      print
        fcc      'Y: ',0
        lda      mousey
        sta      oldy
        jsr      hexdec
        jsr      hexout
2        jsr      curon
        jmp      gomouse
;
; Set cursor on/off routines
; always switch cursor off when writing stuff to screen, this reduces
; flicker on the mouse cursor
;
curon    pha      save A
        phx      save X
        lda      #$00           steady block cursor
        bra      1.f             write to CRTC
1
curoff   pha
        phx

```

Fig. 4: demo_misc.mac

1	lda	#\$20	cursor off
	ldx	#10	write to CRTC register 10
	stx	crtcar	set CRTC address
	sta	crtcrf	write data
	plx		restore X
	pla		and A
	rts		

Fig. 4: demo_misc.mac

```

pag
;-----
; filename : demo_map.mac
; version  : 1.00
; last edit : 09-oct-1993
; author   : Antoine Megens
; description : symbol and hardware definitions
; copyright : KGN, 1993
;-----
; edit history:
;   date      name      ver. description
;   09-oct-1993   am      1.00 initial release for uP article
;-----

; addresses for program development on DOS65

zeropag      equ      $0020      zeropage
syswram      equ      $0200      start of system work RAM
dataram      equ      $2000      start of data RAM
prgrom       equ      $8000      start of program EPROM
iospace      equ      $e080      start of I/O space
aciasr       equ      $e131      DOS65 6551 ACIA status register
aciacmd      equ      aciasr + 1  DOS65 6551 ACIA command register
aciactl      equ      aciasr + 2  DOS65 6551 ACIA control register
crtcar       equ      $e140      DOS65 6845/6545 CRTC address register
crtcrf       equ      crtcar + 1  DOS65 6845/6545 CRTC register file
datrame      equ      prgrom      end of data RAM
;
; zeropage definitions
;
mouszpg      equ      zeropag     zeropage RAM loc for mouse routines
oldbut       equ      mouszpg + 16 old button mask, for demo only
oldx         equ      oldbut + 1  old X, for demo only
oldy         equ      oldbut + 2  old Y, for demo only
qflag        equ      oldbut + 3  quit flag, for demo only
freezp       equ      qflag + 1   first free zero page location
;
; system ram definitions
;

```

Fig. 5: demo_map.mac

```

mousram      equ      syswram
mouslen      equ      16          ;reserve space in RAM for mouse routines
freesr       equ      mousram + mouslen ;first free system ram location
;
; IO-65 / DOS-65 entries
;
setcur       equ      $f024        ;place cursor at X,Y
invidu       equ      $fd1c        ;init VDU
print        equ      $c03b        ;print null terminated string
hexdec       equ      $c044        ;convert A to decimal
hexout       equ      $c038        ;print A in hex

```

Fig. 5: demo_map.mac

```

;-----
; filename : do_demo.mac
; version  : 1.00
; last edit : 17-oct-1993
; author   : Antoine Megens
; description : demo routine for mouse driver
; copyright : KGN, 1993
;-----
; edit history:
;   date      name      ver. description
; 17-oct-1993  am       1.00 initial release for uP article
;-----
;
; This demo function allows to move the cursor over the entire active
; mouse area. It also checks all three buttons. In this demo function
; the movement is 'freezed' if a button is depressed. After the button
; is released it's actual attached function routine is executed.
; (In this demo just write a text on screen)
; There is also one 'hot' area on the screen, namely the text QUIT
; in the quit box. If the cursor is in that area the text QUIT is
; drawn in inverse video. If the left button is clicked in this area
; the program return to DOS65
;
XQUIT        equ      17          mouse locations of QUIT box
YQUIT        equ      8
;
do_demo       lda      buttons      check buttons
               bmi      wfrelft     function activated, wait for left release
               and      #leftbut    check left button
               beq      lbutpr
               jmp      chkrght     not pressed, check right
;-----
; Left button pressed, set bit and exit
;-----

```

Fig. 6: do_demo.mac

```

lbutpr      smb      #fclick,buttons      set function_clicked_bit in buttons
            bra      clrmov              and return, no movement allowed anymore!
;-----
; function was 'clicked' now wait for button to release before actual function
; subroutine is executed.
;-----
wfreleft    and      #leftbut              check left button
            beq      clrmov              not released!
            rmb      #fclick,buttons      clear function clicked bit
;
; left button function here, for demo just draw text
;
            jsr      curoff
            ldx      #XLBUT
            ldy      #18
            jsr      setcur
            jsr      print
            fcc      'Left Function ',0
            jsr      curon
            lda      qflag                clicked in QUIT box?
            bne      1.f
            jmp      gomouse
1           pla
            pla                          adjust stack pointer
            jmp      exit                  now pointing to DOS65 again
;-----
; Any button depressed, then freeze mouse movement
;-----
clrmov      stz      deltax
            stz      deltax              keep clearing mouse movement
;
; Clear function text in mouse, this part is just for the demo
;
            jsr      curoff
            ldx      #XLBUT
            ldy      #18
            jsr      setcur
            jsr      print
            fcc      ' Wait... ',0
            jsr      curon
            jmp      gomouse
;-----
; check right mouse button (escape)
;-----
chkrght     lda      buttons
            bbs      #eclick,buttons,wfrel
            and      #rghtbut
            bne      chkmid              not pressed, check middle button
;-----
; right button is pressed, set escape bit and exit
;-----
200         smb      #eclick,buttons
            jmp      clrmov
;-----

```

Fig. 6: do_demo.mac

```

; right is 'clicked' wait for button release to execute function
;-----
wfrrel      and      #rghbut
            beq      200.b          still depressed, keep mouse quiet
            rmb      #eclick,buttons
;
; right button function here, for demo just draw text
;
            jsr      curoff
            ldx      #XLBUT
            ldy      #18
            jsr      setcur
            jsr      print
            fcc      'Right Function ',0
            jsr      curon
            jmp      gomouse
;-----
; check middle mouse button
;-----
chkmid      lda      buttons
            bbs      #mclick,buttons,wfmrrel
            and      #midlbut
            bne      mousexy        not pressed, check for cursor movement
;-----
; middle button is pressed, set status bit and exit
;-----
200         smb      #mclick,buttons
            jmp      clrmov
;-----
; middle is 'clicked' wait for button release to execute function
;-----
wfmrrel     and      #midlbut
            beq      200.b          still depressed, keep mouse quiet
            rmb      #mclick,buttons
;
; middle button function here, for demo just draw text
;
            jsr      curoff
            ldx      #XLBUT
            ldy      #18
            jsr      setcur
            jsr      print
            fcc      'Middle Function ',0
            jsr      curon
            jmp      gomouse
;-----
; mouse movement to cursor
;-----
mousexy     jsr      updmous        update mouse X,Y location
            ldy      mousey
            cpy      #YQUIT        on QUIT line?
            bne      1.f
            jsr      chkquit
            bcs      gomouse

```

Fig. 6: do_demo.mac

1	jsr	eraqbut	
gomouse	ldy	mousey	
	ldx	mousex	
	inx		
	iny		
	jmp	setcur	DOS-65 Home position is at 1,1 so add +1 to X,Y this should be last cursor setting in main loop
;			
;			
;			
;			
;			
chkquit	ldx	mousex	
	cpx	#XQUIT	in QUIT button area?
	bcc	1.f	
	cpx	#XQUIT + 4	in QUIT button area?
	bcc	drqbut	
1	clc		C = 0, means left QUIT area
	rts		
drqbut	lda	qflag	QUIT flag set?
	bne	10.f	yes, no need to redraw text
	jsr	curoff	
	ldx	#XQUIT + 1	
	ldy	#YQUIT + 1	
	jsr	setcur	
	jsr	print	
	fcc	\$1b,'iQUIT',\$1b,'n',0	
	jsr	curon	
	lda	#1	
	sta	qflag	set QUIT flag
10	sec		C = 1, means in QUIT area
	rts		
eraqbut	lda	qflag	QUIT flag cleared?
	beq	1.b	yes, no need to redraw text
	jsr	curoff	
	ldx	#XQUIT + 1	
	ldy	#YQUIT + 1	
	jsr	setcur	
	jsr	print	
	fcc	'QUIT',0	
	stz	qflag	
	jmp	curon	

Fig. 6: do_demo.mac

```

;-----
; filename : mouse.mac
; version  : 1.00
; last edit : 09-oct-1993
; author   : Antoine Megens
; description : mouse driver
; copyright : KGN, 1993
;-----
; edit history:
;   date      name      ver. description
; 09-oct-1993 am        1.00 initial release for uP article
;-----
;
; This subroutine reads mouse data and jumps to the selected mouse function
;
mouse      jsr      mouspak      sample mouse package
          bcc      1.f          package not complete yet, so exit
          jsr      xmove        compute delta X
          jsr      ymove        and delta Y
          jmp      [mousfun]     and do mouse function
1
          rts
;
; Initialize mouse parameters
;
inimous    stz      mousex      clear X,Y loc. and button register
          stz      mousey
          stz      buttons
resmous    stz      mxmin      default mouse area is entire screen
          stz      mymin
          lda      #79
          sta      mxmax
          lda      #23        (may not enter status line)
          sta      mymax
clrmous    stz      deltax
          stz      deltay
          lda      #do_demo&255 default mouse function is demo
          ldy      #do_demo > 8
          sta      mousfun
          sty      mousfun + 1
          rts
;
; default mouse movement routine
; use deltax,deltay to compute new mouse X,Y location
;
updmous    lda      deltax      positive or negative movement?
          bmi      8.f          15?
          cmp      #16
          bcc      9.f          no, use it
          lda      #15          clip to 15
9
          tax
          lda      posx,x      get offset from sensitivity table
          beq      doy         no need to update, check Y movement
          bra      1.f         else update X position
8
          and      #$0f        clip to 15

```

Fig. 7: mouse_demo.mac

	tax		
	lda	negx,x	get offset from sensitivity table
	beq	doy	no need to update
1	sta	deltax	save offset
	lda	mousex	add to mouse X location
	clc		
	adc	deltax	now check result
	ldy	mousey	at top line?
	beq	5.f	then allow for full screen width
	cmp	mxmin	
	bpl	3.f	
	lda	mxmin	X out of (minimum) range
	bra	2.f	
5	cmp	#0	
	bpl	3.f	
	lda	#0	
3	ldy	mousey	at top line?
	beq	5.f	then allow for full screen width
	cmp	mxmax	reached max. mouse X limit?
	bcc	2.f	
	lda	mxmax	
	bra	2.f	
5	cmp	#79	for top line check full screen width
	bcc	2.f	
	lda	#79	
2	sta	mousex	save new value in mouse X location
	stz	deltax	and reset delta value
	;		
	;	Mouse Y is positive in up direction, video Y however moves down when	
	;	increased, so delta Y is subtracted from mousey counter	
	;		
	doy	lda	deltay
		bmi	8.f
		cmp	#16
		bcc	9.f
		lda	#15
9	tax		
	lda	posy,x	
	beq	updex	see comment at X movement
	bra	1.f	
8	and	#\$0f	
	tax		
	lda	negy,x	
	beq	updex	
1	sta	deltay	
	lda	mousey	
	sec		
	sbc	deltay	
	cmp	mymin	
	bpl	4.f	
	lda	mymin	no negative Y allowed
4	cmp	mymax	reached max. mouse Y limit?
	bcc	3.f	
	lda	mymax	

Fig. 7: mouse_demo.mac


```

3          sta      mousey
           stz      deltay
updex      rts
;
; Get X movement from mouse serial data buffer
;
xmove      lda      deltax              get current delta X value
           clc
           adc      mpack               add data from buffer
           adc      mpack + 2
           sta      deltax             save new value
           rts
;
; Get Y movement from mouse serial data buffer
;
ymove      lda      deltay
           clc
           adc      mpack + 1
           adc      mpack + 3
           sta      deltay
           rts
;
; Read serial port and check for mouse sync byte and X,Y data
;
;          8X XX YY XX YY              mouse data at 1200 Bd
;          1 2 3 4 5
;
mouspak     jsr      rdmouse            get byte from serial port buffer
           pha                save original data
           and        #%11111000
           cmp        #10000000        sync byte starts with 10000xxx
           beq        sav_but          in sync byte also button info
           pla
           ldx        mbptr            X or Y data?
           beq        1.f              no, sync byte not received yet, ignore byte
           sta        mpack-1,x        save X,Y data
           inx
           stx        mbptr
           cpx        #5              package complete?
           bne        1.f              not yet...
           stz        mbptr           reset mbptr for next run
           sec                    and signal caller we've got something!
           rts
sav_but     pla
           and        #00000111       save mouse button info
           tax
           lda        buttons
           and        #%11111000      clear old button info
           stx        buttons         put in new button info
           ora        buttons         restore button status bits
           sta        buttons         and save it all
           lda        #1
           sta        mbptr           set sync condition
1           clc                     package not complete yet, keep carry cleared

```

Fig. 7: *mouse_demo.mac*

```

;
; rts
;
; Mouse movement sensitivity tables
; a NULL value means no offset, but delta value will not reset
; any other value is used as offset and delta value is cleared
;
;
;
;      0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 A B C D E F
posx      fcc      0,0,0,1,1,1,2,3,3,3,4,4,4,5,5,6
posy      fcc      0,0,0,0,0,0,0,0,0,1,1,1,1,2,2,3
;
;      F E D C B A 9 8 7 6 5 4 3 2 1 0
negx      fcc      -6,-5,-5,-4,-4,-4,-3,-3,-3,-2,-1,-1,-1,0,0,0
negy      fcc      -3,-2,-2,-2,-1,-1,-1,-1,0,0,0,0,0,0,0,0
;
; low level I/O65 routine to read serial port
;
rdmouse    ldx      #3                      ; get byte through serial channel
            jmp      inpx

```

Fig. 7: mouse_demo.mac

```

;-----
; filename : mouse_def.mac
; version  : 1.00
; last edit : 27-feb-1992
; author   : Antoine Megens
; description : mouse symbols and definitons
; copyright : KGN, 1992
;-----
; edit history:
;   date      name      ver. description
; 22-apr-1991 am        0.00 started
; 29-apr-1991 am        0.01 added mouse range mxmin,mymin/mxmax,mymax
; 13-may-1991 am        0.02 added mousfun pointer
; 01-jul-1991 am        0.03 prepared for actual host card
; 08-jul-1991 am        0.04 added mbptr and mpack
; 02-nov-1991 am        0.05 added mclick definition
; 27-feb-1992 am        1.00 initial release for demo disk
;-----
; Constants
;
leftbut     equ      %00000100      left button mask
midlbut     equ      %00000010      middle button mask
rghtbut     equ      %00000001      right button mask
fclick      equ      7              function clicked bit
eclick      equ      6              escape button clicked bit
mclick      equ      5              middle button clicked bit
inpx        equ      $f009          input through device X
;

```

Fig. 8: mouse_def.mac

Voortgang DOS65

Het is zover. Van de bestelde vijf protoprinten zijn er inmiddels twee bestukt. De bestukkers hadden de euvele moed om de print in hun DOS65-wonder te steken. En wat bleek: de kaart werkte. De batterij-backup is nog niet getest, omdat de DS1210 battery controller moeilijk te leveren blijkt te zijn. Voor de rest blijkt alles naar verwachting te werken.

Daarom dit artikelje.

Veranderingen

Er zijn ten opzichte van de reeds gepubliceerde schema's een paar veranderingen doorgevoerd. De simpelste verandering is dat de nummers van de verschillende IC's op de kop zijn gezet. Dat is het gevolg van het feit dat er een een keer een auto-annotate is gedaan in het schema-tekenpakket. De IC's worden dat in volgorde van plaatsing genummerd.

Ook al gemeld is de toevoeging van de DS1210 battery controller en een lithium batterijtje. De bedoeling hiervan zal iedereen duidelijk zijn: de RAMmetjes worden daar aanzienlijk minder vergeetachtig van.

De derde verandering is de pinout van de PAL op de print. We hebben gepoogd het printtekenpakket het leven zo min mogelijk zuur te maken door een paar pootjes te verplaatsen.

Aanwijzingen voor de bouw

Hieronder staat een boodschappenlijstje afgedrukt. Alles staat erop, ook de de IC-voetjes. U kent het verhaal wel: gebruik altijd voetjes in uw hobby-project want dat is gemakkelijker met foutzoeken en veranderingen aanbrengen. Gebruik ook fatsoenlijke voetjes, dus die wonders met gedraaide contacten.

Het opbouwen van de print is niet moeilijk. De print is dubbelzijdig uitgevoerd en het verschijnsel draadbrug wordt u dan ook bespaard. Breng eerst de IC-voetjes aan, gevolgd door de elco en de 100 nF condensatortjes. Deze laatste hebben een steek van 7.5 mm. De stuklijst gaat ervan uit, dat het voetje voor de 8kx8 SRAM wordt gemaakt door twee 14-pens voetjes te gebruiken. Mocht ook het smalle 24-pens voetje een probleem zijn, dan kan hiervoor een 8-pens en een 16-pens voetje worden benut. Let er verder even op dat de geheugen IC's pin 1 aan de andere kant hebben ten opzichte van de andere IC's. Monteer daarna de busconnector. Vergeet de twee boutjes niet. Laat de IC's en de batterij nog even weg.

Meet nu eerst tussen de pennen 32a/c en 1a/c van de busconnector of er misschien een sluiting in de voeding zit. Zo ja, deze eerst opsporen. Meet u niets of een zich opladende elco, dat is alles OK.

Wel of geen batterij

Nu komt de keuze of er wel of geen batterij op de geheugenkaart moet komen. Als u pseudo-statische RAMs gaat toepassen heeft de batterij geen zin: hij zou in korte tijd leeg zijn, en de RAMs krijgen toch geen refresh (activiteit op de adreslijnen) als de computer uit staat. Een batterijtje en een DS1210 hebben dus alleen zijn bij toepassing van echte CMOS statische RAMs.

Als het batterijtje niet wordt gebruikt vervalt dus ook de DS1210 (IC10) wen mag de 74HCT138 (IC8) ook wel een 74LS138 worden. Verbindt dan de pinnen 1 en 8 (VccI en VccO), en 5 en 6 (CEI en CEO) met twee draadjes door.

Verder opbouwen

Steek nu alle IC's, behalve IC1 (de databusbuffer) in hun voetjes. Sluit de batterij provisorisch aan en meet de stroomopname. Deze mag niet meer bedragen dan 50 uA: de batterij voedt de DS1210 (minder dan 100 nA), de 74HCT138 (4 uA) en 8 SRAMs (totaal maximaal 40 uA). Is het meer, verwijder dan een voor een de genoemde IC's tot de stroomvreter is gevonden.

Plaats de print, zonder IC1 in uw systeem. Laat de bestaande geheugenkaart op zijn plaats. Na inschakelen moet het systeem normaal opstarten. Indien niet, eerst de oorzaak (sluiting van buslijnen) proberen te vinden.

Start het systeem wel normaal op, dan komt nu het grote moment: beide geheugenkaarten verwijderen, IC1 plaatsen de nieuwe RAMkaart plaatsen. Als het systeem nu nog steeds start, is de kaart zeer waarschijnlijk OK.

Virtual disk

Tijdens de evaluatie van de oude virtual diskaard met DRAMs en de nieuwe die hier besproken wordt is er nog een verschilletje boven water gekomen: in de oude kaart wordt de mappinginformatie door 74LS189's geïnverteerd opgeslagen, maar in de nieuwe normaal. Dit levert geen problemen op, als de kaart helemaal volbestukt is met 8 SRAMs.

Is de kaart echter gedeeltelijk leeg, dan is er een kunstje. Vervang IC2 dan door een 74LS640, dit is

een inverterende 74LS245. De kaart is dan echt compatibel met de oude VDISK-kaart.

Moeilijke onderdelen

Een aantal onderdelen is wat moeilijker verkrijgbaar. Zo blijkt bijna niemand de DS1210 te leveren, en een geprogrammeerde PAL of GAL is ook niet even eenvoudig. Verder blijken ook 74ALS541's niet zo een, twee, drie te verkrijgen te zijn.

Voor de 74ALS541 kan eventueel ook een gewone 74(A)LS245 gebruikt worden, mits pin 1 niet in de voet wordt gestoken, maar over de bovenzijde van het IC wordt verbonden met pin 20 (Vcc).

Voor de overige onderdelen wordt op dit moment onderhandeld om deze via de club te gaan leveren. De volgende prijzen lijken hierbij realiseerbaar:

DS1210	f	10,00
GAL22V10 (geprogr.)	f	15,00
8kx8 SRAM, 25 ns	f	8,00
128kx8 CMOS SRAM	f	30,00 (dagprijs!)

In het volgende nummer zullen de definitieve prijzen, en de prijs voor de print (dubbelzijdig, doorgemetalliseerd, met soldeermasker en opdruk) bekend gemaakt worden, en hoe u dit allemaal kunt bestellen.

Tot de volgende keer.

Nico de Vries

Item	Aantal	Referentie	Omschrijving
1	1	C1	100uF, 10V
2	17	C2 t/m C18	100nF
3	2	IC1,IC2	74LS245
4	1	IC3	GAL20V8 of PAL22V10
5	1	IC4	SRAM, 8kx8-25ns (0.3 inch behuizing)
6	1	IC5	74ALS573
7	2	IC6,IC7	74ALS541
8	1	IC8	74LS138
9	1	IC9	74LS30
10	1	IC10	Dallas DS1210
11	8	IC11 t/m IC18	1 Mbit (128kx8) SRAM of Pseudo SRAM
12	1	J1	Connector DIN 41612, a/c, male haaks
13	1	BT1	Batterij, lithium, 3.6V
14	1	-	Print
15	1	-	IC voetje, 8 pins
16	3	-	IC voetje, 14 pins
17	1	-	IC voetje, 16 pins
18	5	-	IC voetje, 20 pins
19	1	-	IC voetje, 24 pins, 0.3 inch
20	8	-	IC voetje, 32 pins

Mogelijkheden voor SRAM, 8kx8:

UMC: UM6164AK-25
 Cypress: CY7C185-25
 Toshiba: TC5588P-25
 Fujitsu: MB81C78A-25, of equivalenten.

Mogelijkheden voor 1Mbit SRAM of Pseudo SRAM:

Toshiba: TC551001P (CMOS SRAM) of TC518129P (Pseudo Static)
 Hitachi: HM628128 (CMOS SRAM) of HM658128 (Pseudo Static)
 NEC: μ PD431000 (CMOS SRAM), of equivalenten.
 Snelheid 200ns (bij 1 MHz) of 150 ns (bij 2 MHz) of sneller.
 LET OP: bij toepassing van de DS1210 en de batterij alleen CMOS SRAM gebruiken!

Onderdelenlijst

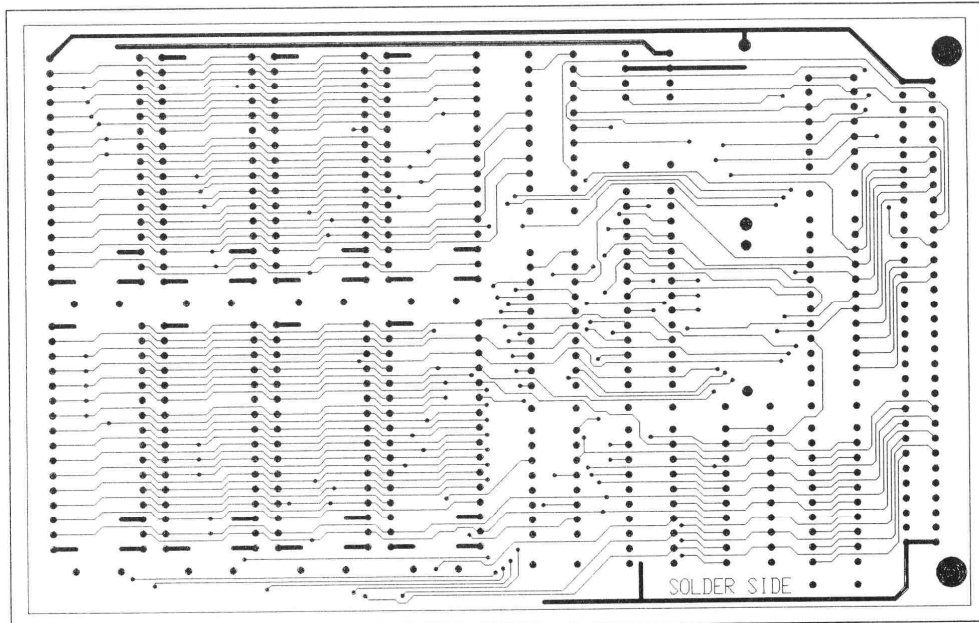


Fig 1: print, sporen aan soldeerzijde

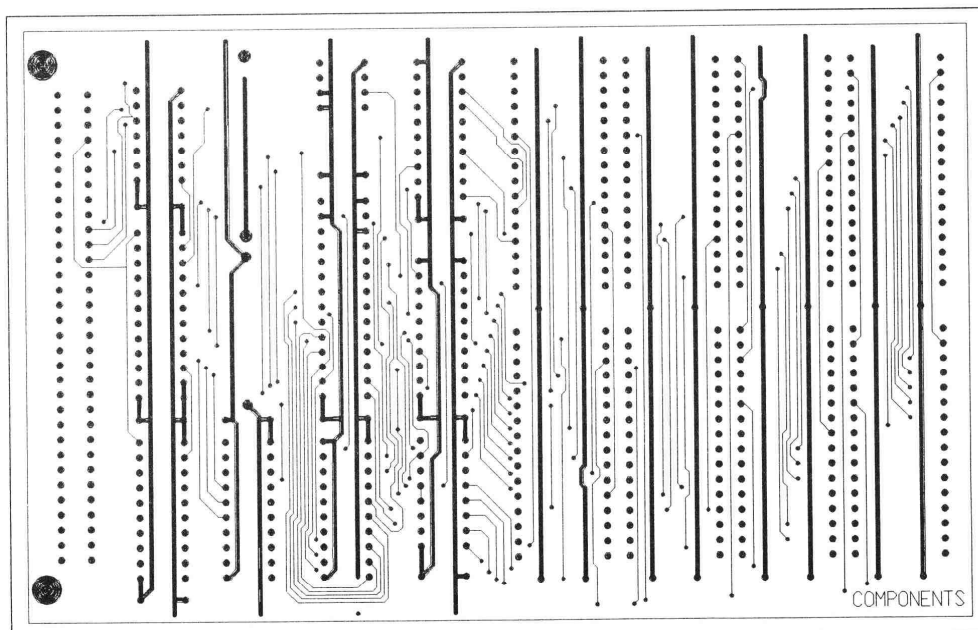


Fig 2: print, sporen aan componentenzijde

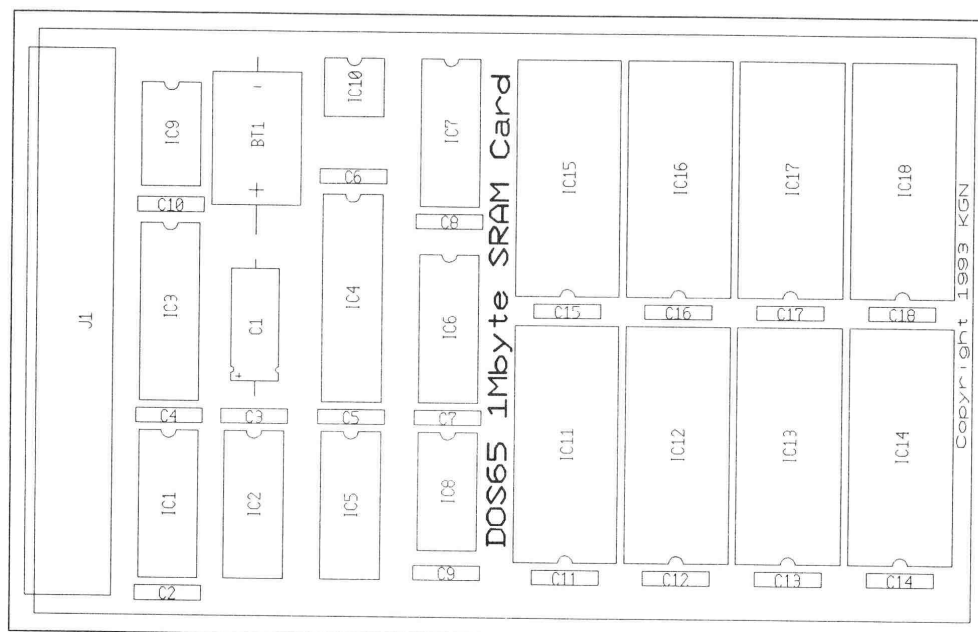


Fig 3: print, componentenopstelling

Gezocht: Penners en Typers!!!

De KGN zoekt leden voor de redactie en auteurs van artikelen.

Vaardigheden: Een vlotte pen.

Wie kan incidenteel of op regelmatige basis (eens per twee maanden) een stukje schrijven over bijvoorbeeld de volgende onderwerpen:

- ShareWare
- Gelezen in andere computertijdschriften
- Een column over computerzaken
- Nieuwe ontwikkelingen op het gebied van Hard- en Software
- Toepassingen van micprocessors of computers
- Een strip met ons logo in de hoofdrol
- Etc.

Bellangstelling of een bijdrage? Geef het bestuur een berichtje of upload het naar het BBS!

GAL20V8
 VDISK3 5th VERSION
 8kx8 SRAM CONTROLLER PAL FOR DOS65 VDISK CARD WITH SRAMS, 1M VERSION
 NDV FIRMWARE
 RW PHI2 A0 A1 A2 A3 A4 A12 A13 A14 A15 GND
 NC1 NC2 G245 WE2064 G573 Q3 Q2 Q1 Q0 G138 LS30 VCC

GAL DESIGN SPECIFICATION
 N. DE VRIES 07-02-1994

```

/G138 = PHI2*/A15 ;access
+ PHI2* /A14 ;to
+ PHI2* /A13 ;RAM
+ PHI2* A15* A14*/A13 ;array

/G245 = /RW* A15* A14* A13* A12*/LS30*/A4 ;write to $FFE0-$FFE0
+ /RW* A15* A14* A13* A12*/LS30* A4*/A3*/A2*/A1*/A0 ;write to $FFF0
+ /A13 ;access
+ /A14 ;to
+ /A15 ;RAM
+ A15* A14*/A13 ;array

/WE2064 = PHI2*/RW* A15* A14* A13* A12*/LS30*/A4 ;write to $FFE0-$FFE0

G573 = PHI2*/RW* A15* A14* A13* A12*/LS30* A4*/A3*/A2*/A1*/A0 ;write to $FFF0

/Q0 = /A0* A15* A14* A13* A12*/LS30*/A4 ;write to $FFEX: A0 is 8kx8 SRAM addressline
+ /A12 ;else let A12 through

/Q1 = /A1* A15* A14* A13* A12*/LS30*/A4 ;write to $FFEX: A1 is 8kx8 SRAM addressline
+ /A13 ;else let A13 through

/Q2 = /A2* A15* A14* A13* A12*/LS30*/A4 ;write to $FFEX: A2 is 8kx8 SRAM addressline
+ /A14 ;else let A14 through

/Q3 = /A3* A15* A14* A13* A12*/LS30*/A4 ;write to $FFEX: A3 is 8kx8 SRAM addressline
+ /A15 ;else let A15 through

```

DESCRIPTION

G245 is the enable for the databusbuffer

G573 is the enable for the task number register (must be active high)

G138 is the enable for the RAM array address decoder

WE2064 is the write enable input for the 8kx8 SRAM and the enable for the write data buffer to the 8kx8 SRAM

Q0..Q3 are the lower addresslines for the 8kx8 SRAM

Vergelijkingen voor de GAL/PAL

Als men gebruik maakt van gewone hulpmiddelen, dan komt dit vooral doordat DPMS het gros van het werk overlaat aan de programmeur. Zo is een programma dat gebruik maakt van DPMS een gewoon programma dat geheel of gedeeltelijk ondergebracht wordt in XMS geheugen. De verplaatsing binnen het geheugen gebeurt in feite niet door DPMS, maar door de programmacode zelf. Vandaar de complexiteit van het probleem.

De programmeur zal moeten bepalen of DPMS wordt geïnstalleerd. Hij zal DPMS moeten oproepen om in de protected modus segment-descriptors toe te kennen, XMS geheugen toe te wijzen, nog eens DPMS oproepen om de descriptors in te stellen (basisadres, grenswaarden en types). Pas dan kan het programma de real modus-segmenten onderbrengen in het daartoe ingestelde geheugen. DPMS maakt wel een kopie, maar het is het programma zelf dat de vertaling van real modus naar protected modus en omgekeerd zal moeten voorzien. Wanneer alles klaar is in protected modus, hoeft de ontwikkelaar nog slechts het in real modus vrijgemaakte geheugen vrij te maken en de uitvoering van het programma verder te zetten.

Een ontwikkelaar die een programma met DPMS ondersteuning wil ontwerpen, staat er zo'n beetje alleen voor. Het momenteel enige beschikbare hulpmiddel is WDEB386, dat deel uitmaakt van de Windows-development kit. Deze debugger is beter dan niks, maar kan hoegenaamd niet tippen aan producten als CodeView of Turbo-Debugger.

De oplossing voor de toekomst?

DPMS is compatibel met MS-DOS, DR-DOS, Novell-DOS en Windows; tenminste met de huidige versies van die programma's. DPMS is een interessante techniek die nog maar eens het onvermijdelijke uitstelt, namelijk de overgang naar een 32 bits bestuurs-

systeem zoals OS/2, Windows NT of het langverwachte Windows 4 (codenaam Chicago).

De 32 bits modus is de enige afdoende manier om uit het keurslijf te breken en om schoonship te maken met het verleden.

Voor u gelezen in CM Corporate: een artikel van Francois Piette: Novell DPMS beta doorgelicht

DOS65 1 MByte RAMkaart: printen en prijzen

Of: voortgang werkgroep DOS65

Elders in dit nummer staat een testprogramma voor de 1 Mbyte RAMkaart voor DOS65. Er is dus vooruitgang geboekt. Er is nog meer vooruitgang: de printen voor de kaart zijn in bestelling. Daarbij heeft de werkgroep in goed onderling overleg een veer gelaten.

De bedoeling is altijd geweest om de leden een dubbelzijdige, doorgemetalliseerde, van soldeermasker en opdruk voorziene print aan te bieden. Een tweede bedoeling was ook om de print niet veel duurder te maken dan ongeveer f 80,-. Deze twee wensen kunnen we helaas niet realiseren, zonder een onverantwoorde belasting te leggen op de gezonde financiële situatie binnen de club.

Daarom is besloten de printen aan te bieden zonder soldeermasker en componentenopdruk. De werkgroep was het hier unaniem over eens, en een aantal leden die we hierover hebben aangesproken vond het ook prima: de reeds gepubliceerde componentenopdruk is duidelijk genoeg en een beetje soldeerkunst is ook voldoende voorhanden. Dus: dezelfde printen als de prototypen, want veranderingen zijn niet nodig gebleken.

De prijzen voor de diverse spullen bevatten ook een bijdrage aan de clubkas, om volgende projectjes op te kunnen zetten, en voorraad printen te kunnen financieren. Het lijstje is nu:

Print	f	80,00
Dallas DS1210	f	10,00
GAL22V10 (geprogr.)	f	15,00
8kx8 SRAM, 20 of 25 ns	f	8,00
128kx8 CMOS SRAM	f	30,00

De laatste prijs is een dagprijs. Afwijkingen groter dan 5 procent zullen worden doorberekend, zowel positief als negatief. Bij iedere print wordt een 5.25" diskette geleverd met daarop de source van VTEST en de JEDEC-file voor de GAL/PAL.

Bestellen

U kunt de spullen als volgt bestellen: maak een lijstje van wat u hebben wilt en tel de bedragen op. Vermeld op uw lijst ook uw giro- of bankrekeningnummer, zodat we een eventueel overschot (bij een prijsdaling van de SRAMs) kunnen terug storten. Stuur het lijstje naar Nico de Vries en maak het benodigde bedrag over op de girorekening van de club: 3757649. Binnen zes weken zullen de bestelde spullen worden geleverd.

Nico de Vries

Bijtjes pesten of bytjes testen?

Hieronder staat de source voor het programma VTEST. Het programma is oorspronkelijk gemaakt om het prototype van de nieuwe 1 Mbyte RAMkaart te testen. Het is niet "mooi" geschreven: quick and dirty is een betere benadering, want het programma doet wat het moet doen. Het kan dus vast wel mooier, slimmer en korter. Ook is er geen aandacht besteed aan snelheid en efficiëntie.

Dit doet het

Het programma doet het volgende. Als eerste wordt er gekeken of er wel een 1 Mbyte RAMkaart in het systeem zit. Is dat niet het geval dan wordt er gestopt met een foutmelding. Daarna wordt al het mogelijk aanwezige RAM gevuld met nul-bytes om een beginsituatie te maken. Vervolgens wordt gekeken hoeveel RAM er nu werkelijk op de kaart zit. Dit gebeurt relatief eenvoudig: op iedere kilobytegrens wordt het nummer van die kilobyte weggeschreven. Dit proces begint bij kilobyte nummer 1023 en telt naar beneden tot kilobyte nummer 57. 56 en lager is immers het werkgeheugen van het programma en

DOS65 zelf, en dat moet heel blijven. Als alle nummertjes zijn weggeschreven wordt er gezocht naar het hoogste kilobytenummer dat te vinden is; dat is de hoeveelheid RAM die werkelijk aanwezig is.

Pas dan begint het werkelijke testen. Dat gebeurt voor iedere kilobyte apart door \$55, \$AA, \$FF, \$01, \$02, \$04, \$08, \$10, \$20, \$40, \$80, \$FE, \$FD, \$FB, \$F7, \$EF, \$DF, \$BF, \$7F en tenslotte \$00 weg te schrijven en weer terug te lezen. Daarna volgt nog een test op kortgesloten adreslijnen, door slechts 1 bit weg te schrijven en te controleren of dit bit nergens anders opduikt.

Het programma sluit af met een test of het taaknummerregister werkt.

VTEST.MAC en VTEST.LIB staan op het BBS, en worden ook meegeleverd op diskette bij iedere print voor de 1 Mbyte RAMkaart.

Nico de Vries

```

ttl      'ftpFile: %sDate: %s Page %2d'
;*****
;*
;* VTEST
;*
;* A test program for the VDISK RAM card.
;*
;* The program will determine the amount of
;* RAM present on the VDISK card and thou-
;* roughly test all RAM on the card.
;*
;*****
;
; Name: VTEST.MAC
;
; Written by: Nico de Vries
; Mari Andriessenrade 49
; 2907 MA Capelle aan den IJssel
; The Netherlands
;
; History:
;
; 30-05-1993 Start of work
; 08-05-1994 V0.02: address of taskregister/datram changed to $FFE0
; 09-05-1994 V0.03: fixed bug in sizing, preventing finding size over 256k
; 09-05-1994 V0.04: added rudimentary stuck address line test

```

Fig. 1: VTEST.MAC, de RAM(p)tester

```

; 09-05-1994 V0.05: testing now starts at 56k, not at 64k
; 09-05-1994 V1.00: release version, equal to 0.05
; 09-05-1994 V1.01: bug fixed in card recognition part
;
; Description of DATRAM and TASKREG use:
;
; TASKREG:
; Initialized by IO65 at $FF
; All testing is done with tasknumber $FE loaded.
; The functioning of the taskregister is also tested.
;
; DATRAM:
; The 16 locations of DATRAM control the memory mapping as follows:
; DATRAM + 0: Addresslines A12 through A19 for $0000-$0FFF
; DATRAM + 1: Addresslines A12 through A19 for $1000-$1FFF
; DATRAM + 2: Addresslines A12 through A19 for $2000-$2FFF
; DATRAM + 3: Addresslines A12 through A19 for $3000-$3FFF
; DATRAM + 4: Addresslines A12 through A19 for $4000-$4FFF
; DATRAM + 5: Addresslines A12 through A19 for $5000-$5FFF
; DATRAM + 6: Addresslines A12 through A19 for $6000-$6FFF
; DATRAM + 7: Addresslines A12 through A19 for $7000-$7FFF
; DATRAM + 8: Addresslines A12 through A19 for $8000-$8FFF
; DATRAM + 9: Addresslines A12 through A19 for $9000-$9FFF
; DATRAM + A: Addresslines A12 through A19 for $A000-$AFFF
; DATRAM + B: Addresslines A12 through A19 for $B000-$BFFF
; DATRAM + C: Addresslines A12 through A19 for $C000-$CFFF
; DATRAM + D: Addresslines A12 through A19 for $D000-$DFFF
; DATRAM + E: Addresslines A12 through A19 for $E000-$EFFF: normally IO/video
; DATRAM + F: Addresslines A12 through A19 for $F000-$FFFF: normally IO65 ROM
;
; The data written into DATRAM + ? is as follows:
; D7 D6 D5 D4 D3 D2 D1 D0
;
; | | | | | | | |
; | | | | | | | |----- A12 for $?000-$?FFF
; | | | | | | | |----- A13 for $?000-$?FFF
; | | | | | | | |----- A14 for $?000-$?FFF
; | | | | | | | |----- A15 for $?000-$?FFF
; | | | | | | | |----- A16 for $?000-$?FFF
; | | | | | | | |----- A17 for $?000-$?FFF
; | | | | | | | |----- A18 for $?000-$?FFF
; | | | | | | | |----- A19 for $?000-$?FFF
;
; It is therefore possible to access the entire amount of RAM on the
; VDISK card through one window of 4 kbyte.
;
; VTEST uses the window at $1000 through $1FFF for testing.
;
; pag
;
; *** External Labels
;
; rev          equ          "1V"          ;note: backwards!
; release      equ          "10"         ;note: backwards!
;
;
; lib          vtest.lib

```

```

;
; pag
;
; org      $a000          ;standard utility address
;
;*** Print sign-on message
;
vtest      jmp      vtest1          ;skip info part and variables
fcc        $c8,$c5,$cc,$d0        ;flag for help text
fcc        $4c,$4c,$4c            ;dummy bytes
fcc        'VTEST is a test program to verify that the'
fcc        ' VDISK RAM card is operating correctly.\r'
fcc        0                      ;end of help text
vtest1     jsr      prtext          ;print sign-on message
fcc        $0c,' VTEST '
fdb        rev
fcc        '.'
fdb        release
fcc        $1b,'i\r by NdV ', $1b,'n\r'
fcc        0
jsr        remap                  ;set original mapping
lda        $1000                  ;get 1 address of testwindow
ldx        $1800                  ;get middle address
ldy        $1fff                  ;get last too
sta        deci1                  ;save
stx        deci2                  ;values
sty        deci3                  ;for later
ldx        #$11                   ;select 17th 4k block on card
stx        datram + 1             ;to map at $1000-$1fff
inc        $1000                  ;change
lda        $1800                  ;all
eor        #$ff                   ;three
sta        $1800                  ;memory
dec        $1fff                  ;locations
ldx        #$01                   ;select 2nd 4k block on card
stx        datram + 1             ;to map at $1000-$1fff
lda        $1000                  ;get data
cmp        deci1                  ;if different
bne        nocard                 ;no card is there
lda        $1800                  ;get data
cmp        deci2                  ;if different
bne        nocard                 ;no card is there
lda        $1fff                  ;if last data also different
cmp        deci3                  ;report error
beq        cardthr                ;else test card
nocard     dec        $1000        ;get
lda        $1800                  ;original
eor        #$ff                   ;data back
sta        $1800                  ;in memory
inc        $1fff                  ;locations
jsr        prtext                  ;report error
fcc        '\rThis system has no VDISK card!\r'
fcc        0
jmp        exit                    ;and exit
;
;*** Fill entire 1 Mbyte with zeroes to initialize the RAM

```

```

;*** The bottom 56 kbyte is skipped, because DOS65 and this
;*** program live there.
;
cardthr    jsr      prtext
fcc        '\rFilling 1 Mbyte of RAM with zeroes... '
fcc        0
ldy        #$FE                ;get tasknumber
sty        taskreg             ;set tasknumber
ldy        #$ff                ;get inner loop count
lda        #0                  ;get data
1          sty      datram + 1   ;use $1000-$1fff
tax        ;start at beginning
2          sta      $1000,x      ;zero 1st kilobyte
          sta      $1100,x      ;zero 1st kilobyte
          sta      $1200,x      ;zero 1st kilobyte
          sta      $1300,x      ;zero 1st kilobyte
          sta      $1400,x      ;zero 2nd kilobyte
          sta      $1500,x      ;zero 2nd kilobyte
          sta      $1600,x      ;zero 2nd kilobyte
          sta      $1700,x      ;zero 2nd kilobyte
          sta      $1800,x      ;zero 3rd kilobyte
          sta      $1900,x      ;zero 3rd kilobyte
          sta      $1A00,x      ;zero 3rd kilobyte
          sta      $1B00,x      ;zero 3rd kilobyte
          sta      $1C00,x      ;zero 4th kilobyte
          sta      $1D00,x      ;zero 4th kilobyte
          sta      $1E00,x      ;zero 4th kilobyte
          sta      $1F00,x      ;zero 4th kilobyte
inx        ;count bytes
bne        2.b                 ;and repeat
dey        ;count loops
cpy        #$0d                ;if not entering 1st 56k
bne        1.b                 ;loop
jsr        prtext
fcc        'Done.\r'
fcc        0
jsr        remap
;
;*** Size RAM by writing size pattern on start of each
;*** kilobyte.
;*** Then search for the highest size number.
;
jsr        prtext
fcc        '\rSizing RAM.... '
fcc        0
ldx        #3                  ;1 Mbyte is 1024 kbyte, is $3ff plus one
lda        #$ff                ;
tay
1          sta      datram + 1   ;use $1000-$1fff
          sty      $1c00         ;store count low
          stx      $1c01         ;store count high
          dey
          cpy      #$ff          ;
          bne      2.f           ;if Y went from 0 to FF
          dex        ;adapt X
2          sty      $1800         ;store count low

```

	stx	\$1801	;store count high
	dey		
	cpy	#\$ff	
	bne	3.f	;if Y went from 0 to FF
	dex		;adapt X
3	sty	\$1400	;store count low
	stx	\$1401	;store count high
	dey		
	cpy	#\$ff	
	bne	4.f	;if Y went from 0 to FF
	dex		;adapt X
4	sty	\$1000	;store count low
	stx	\$1001	;store count high
	dey		
	cpy	#\$ff	
	bne	5.f	;if Y went from 0 to FF
	dex		;adapt X
5	sec	;prepare for subtract	
	sbc	#1	;decrement A
	cmp	#\$0d	;if entering lowest 56k
	beq	6.f	;exit loop
	jmp	1.b	;and loop
6	lda	#\$0e	;start at 56k
	ldy	#56	;get expected size low
	ldx	#0	;get expected size high
7	sta	datram + 1	;set mapping
	cpy	\$1000	;compare size low
	bne	sizefnd	;if different, go print size
	cpx	\$1001	;compare size high
	bne	sizefnd	;if different, go print size
	iny		;adapt size
	bne	8.f	;if Y = 0
	inx		;adapt X
8	cpy	\$1400	;compare size low
	bne	sizefnd	;if different, go print size
	cpx	\$1401	;compare size high
	bne	sizefnd	;if different, go print size
	iny		;adapt size
	bne	9.f	;if Y = 0
	inx		;adapt X
9	cpy	\$1800	;compare size low
	bne	sizefnd	;if different, go print size
	cpx	\$1801	;compare size high
	bne	sizefnd	;if different, go print size
	iny		;adapt size
	bne	10.f	;if Y = 0
	inx		;adapt X
10	cpy	\$1c00	;compare size low
	bne	sizefnd	;if different, go print size
	cpx	\$1c01	;compare size high
	bne	sizefnd	;if different, go print size
	iny		;adapt size
	bne	11.f	;if Y = 0
	inx		;adapt X
11	clc		;prepare for add
	adc	#1	;adapt mapping

sizefnd	bne	7.b	;if not all done, loop
	sty	ramsize	;store size low
	stx	ramsize + 1	;and hi
	txa		;get high
	pha		;save high
	tya		;get low in A
	tax		;and in X
	pla		;get high in A
	jsr	remap	
	jsr	praxdec	;print size in decimal
	jsr	prtext	
	fcc	' kbyte found.\r\r'	
	fcc	0	
	;		
	;	*** Test RAM.	
	;		
1	ldx	#56	;get low
	lda	#0	;get high
	stx	curkilo	;set low
	sta	curkilo + 1	;set high
	lda	curkilo + 1	;get current kilobyte high
2	cmp	ramsize + 1	;if not same as end
	bne	2.f	;adapt and test
	lda	curkilo	;else get low
	cmp	ramsize	;if same as last
	beq	testOK	;finish test
3	ldx	#1	;column#
	ldy	#8	;line#
	jsr	crsadr	;position cursor
	jsr	prtext	
	fcc	'Testing RAM... '	
	fcc	0	
	ldx	curkilo	;get low
	lda	curkilo + 1	;get high
	jsr	testram	;test 1 kilobyte of RAM
	php		;save the flags
endtest	inc	curkilo	;else adapt low
	bne	3.f	;if not zero, restore flags
	inc	curkilo + 1	;else adapt high
	plp		;restore flags
	bcs	endtest	;if error, stop now
endtest	ldx	curkilo	;get low
	lda	curkilo + 1	;get high
	jsr	praxdec	;print in decimal
	jsr	prtext	
	fcc	' kbyte OK.'	
	fcc	0	
	jmp	1.b	;and test
	jsr	crlf	;go to new line
	jsr	prtext	
	fcc	\$1b,'iRAM error at '	
endtest	fcc	0	
	ldx	curkilo	;get low
	lda	curkilo + 1	;get high
	jsr	praxdec	;print in decimal
	jsr	prtext	

	fcc	' kbyte.', \$1b, 'n'	
	fcc	0	
testOK	jsr	crlf	;go to new line
	;		
	;	*** Test tasknumberregister by changing the mapping of	
	;	*** \$1000-\$1FFF 256 times and verifying that the window	
	;	*** can be changed by switching tasks only.	
	;		
	jsr	remap	
	lda	\$1000	;get original data
	sta	deci1	;save it
	lda	\$1fff	;get original data
	sta	deci2	;save it
	lda	ramsize + 1	;get ramsize high
	sta	work	;copy it
	lda	ramsize	;get size low
	lsr	work	;get maximum
	rora	;task	
	lsr	work	;count
	rora		;in A
	sta	work	;and in work
	jsr	prtext	;
	fcc	'\rTesting taskregister....'	
	fcc	0	
	ldy	#0	
	ldx	#\$10	;start with 65k
1	cpx	work	;if RAM mapped
	beq	testtsk	;check storage
	sty	taskreg	;set task register
	stx	datram + 1	;map \$1000-\$1fff
	tya		;get data
	sta	\$1000	;move to begin
	sta	\$1fff	;and end of window
	iny		;else get next task
	inx		;and next map
	bne	1.b	;if not zero, loop
testtsk	ldy	#0	;else get task zero back
	ldx	#\$10	;start with 65k
2	cpx	work	;if entire RAM mapped
	beq	taskOK	;report no errors
	sty	taskreg	;set task register
	stx	datram + 1	;map \$1000-\$1fff
	tya		;get data
	cmp	\$1000	;check data
	bne	taskerr	;if error, report it
	cmp	\$1fff	;check data at end of window
	bne	taskerr	;if error, report it
	iny		;else get next task
	inx		;and next map
	bne	2.b	;then loop
taskerr	jsr	prtext	;
	fcc	\$1b, 'iError.', \$1b, 'n\r'	
	fcc	0	
	jmp	exit	;and proceed
taskOK	jsr	prtext	;
	fcc	'OK.\r'	


```

        fcc      0
        ;
        ;*** Exit program.
        ;
exit     lda      deci1          ;get original data
        sta      $1000          ;save it
        lda      deci2          ;in original
        sta      $1fff          ;location
        jsr      remap          ;get original mapping for $1000-$1fff
        lda      #0             ;get tasknumber
        sta      taskreg        ;set task
        lda      #$01           ;get mapping for 2nd 4 kbyte
        sta      datram + 1     ;set mapping RAM
        jmp      crlf           ;start on next line and exit
        ;
        ;*** REMAP: set original mapping for $1000-$1FFF
        ;
remap    pha      ;save A
        lda      #$FE           ;get tasknumber
        sta      taskreg        ;set task
        lda      #$01           ;get mapping for 2nd 4 kbyte
        sta      datram + 1     ;set mapping RAM
        pla      ;restore A
        rts      ;and exit
        ;
        ;*** PRAXDEC: print AX in decimal
        ;NOTE: Stolen from IO65!
praxdec  jsr      conver         ;convert to decimals
        pha      ;save A
        txa      ;save X
        pha      ;too
        jsr      pridec         ;print result
        pla      ;get old X
        tax      ;in X
        pla      ;get old A
        rts      ;and exit
        ;
        ;*** Convert from 2 hex bytes to 3 decimal bytes ***
        ;NOTE: Stolen from IO65!
conver   stx      deci1         ;store low
        sta      deci2         ;and high bytes
        pha      ;save A
        txa      ;save X
        pha      ;too
        lda      #0            ;zero result
        sta      deci3         ;area
        tax      ;get a zero byte
        sed      ;set decimal mode
        beq      hdf           ;and start (branch always)
hda      dec      deci2         ;adapt hi
        txa      ;get units
        adc      #$56           ;add 56
        tax      ;to units
        pla      ;get hundreds
        adc      #$02           ;add 200
        bcc      hdf           ;if no carry, loop

```

hdb	inc	dec13	;else adapt tenthousands
	bne	hdf	;and loop (branch always)
	dec	dec1	;decrement low
	txa		;get units
	adc	#1	;add one
	tax		;save units
	pla		;restore carry
	adc	#0	;add carry
	pha		;save carry byte
	clc		;prepare for add
hdf	lda	dec1	;get low
	bne	hdb	;if not zero, add one to units
	lda	dec2	;if hi zero, end
	bne	hda	;else convert hi byte
	cld		;set hex mode
	pla		;restore hundreds
	sta	dec2	;store them as results
	stx	dec1	;store units too
	pla		;get old X
	tax		;in X
pridec	pla		;get old A
	rts		;and exit
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
conoe	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
conog	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
conof	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
nhxout	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
prbyt	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		
	.		

prnibl	and	##00001111	;get low nibble only
	cmp	#\$0a	;Number or A...F
	bcc	na	;if below A, go convert
	adc	#\$06	;else add offset for letter
na	adc	#\$30	;Calculate ASCII value
	jmp	output	;print digit
	;*** TESTRAM: test 1 kilobyte of RAM starting at curkilo		
testram	pha		;save
	tya		;pricipal
	pha		;registers
	txa		;on
	pha		;stack
	lda	curkilo + 1	;get curent kilobyte, high
	sta	work	;in work area
	lda	curkilo	;get current kilobyte, low
	lsr	work	;divide
	rora		;current
	lsr	work	;kilobyte
	rora		;by four
	sta	datram + 1	;map that into \$1000-\$1fff
	lda	curkilo	;get current kilobyte, low
	and	##00000011	;get kilobyte number within frame
	asla		;multiply by
	asla		;four
	clc		;prepare for add
	adc	#\$10	;add frame address high
	sta	rcurr + 1	;set zero page address
	ldy	#0	;get low
	sty	rcurr	;set that too
	lda	#\$55	;get odd checkerboard
	jsr	test1k	;test 1 kilobyte
	bcs	ramp2	;if error, exit
	lda	#\$AA	;get even checkerboard
	jsr	test1k	;test 1 kilobyte
	bcs	ramp2	;if error, exit
	lda	#\$FF	;get all ones
	jsr	test1k	;test 1 kilobyte
	bcs	ramp2	;if error, exit
	lda	##00000001	;single bit
bitloop	jsr	test1k	;test 1 kilobyte
	bcs	ramp2	;if error, exit
	asla		;shift single bit
	bcc	bitloop	;and repeat
	lda	##11111110	;single bit
bitlop2	jsr	test1k	;test 1 kilobyte
	bcs	ramp2	;if error, exit
	sec		;shift in a 1
	rola		;shift single bit
	bcs	bitlop2	;and repeat
	clc		;reset error flag
	jsr	testadr	;test for stuck address lines
	bcs	ramp2	;if error, set carry
	lda	#0	;
	jsr	test1k	;test 1 kilobyte and leave zeroes

ramp2	pla		;restore
	tax		;saved
	pla		;registers
	tay		;from
	pla		;stack
	rts		;and exit
	;		
	;*** TEST1K: test 1 kilobyte of RAM with pattern in A		
	;		
test1k	ldy	#0	;get start offset
1	sta	[rcurr],y	;store data
	iny		;do next byte
	bne	1.b	;if not whole page done, repeat
	inc	rcurr + 1	;else adapt high byte of address
2	sta	[rcurr],y	;store data
	iny		;do next byte
	bne	2.b	;if not whole page done, repeat
	inc	rcurr + 1	;else adapt high byte of address
3	sta	[rcurr],y	;store data
	iny		;do next byte
	bne	3.b	;if not whole page done, repeat
	inc	rcurr + 1	;else adapt high byte of address
4	sta	[rcurr],y	;store data
	iny		;do next byte
	bne	4.b	;if not whole page done, repeat
5	cmp	[rcurr],y	;compare data
	bne	ramp	;if error, exit
	iny		;do next byte
	bne	5.b	;if not whole page done, repeat
	dec	rcurr + 1	;else adapt high byte of address
6	cmp	[rcurr],y	;compare data
	bne	ramp	;if error, exit
	iny		;do next byte
	bne	6.b	;if not whole page done, repeat
	dec	rcurr + 1	;else adapt high byte of address
7	cmp	[rcurr],y	;compare data
	bne	ramp	;if error, exit
	iny		;do next byte
	bne	7.b	;if not whole page done, repeat
	dec	rcurr + 1	;else adapt high byte of address
8	cmp	[rcurr],y	;compare data
	bne	ramp	;if error, exit
	iny		;do next byte
	bne	8.b	;if not whole page done, repeat
	clc		
	fcc	\$24	;skip next instruction
ramp	sec		
	rts		
	;		
	;*** TESTADR: Test 1 kilobyte for stuck address lines		
	;		
testadr	ldy	#0	;get start offset
	tya		;A = 0
1	sta	[rcurr],y	;store data
	iny		;do next byte
	bne	1.b	;if not whole page done, repeat

2	inc	rcurr + 1	;else adapt high byte of address
	sta	[rcurr],y	;store data
	iny		;do next byte
3	bne	2.b	;if not whole page done, repeat
	inc	rcurr + 1	;else adapt high byte of address
	sta	[rcurr],y	;store data
4	iny		;do next byte
	bne	3.b	;if not whole page done, repeat
	inc	rcurr + 1	;else adapt high byte of address
adrloop	sta	[rcurr],y	;store data
	iny		;do next byte
	bne	4.b	;if not whole page done, repeat
	lda	##00000001	;get single bit
	sta	deci1	;save pattern
	lda	##00000000	;get default data
	sta	deci2	;save too
	jsr	adrtest	;test for stuck address lines
	bcs	erradr	;if error, exit
	asl	deci1	;then shift bit
1	bcc	adrloop	;if not all bits tested, loop
	;repeat test with inverted data		
	ldy	#0	;get start offset
	lda	#\$ff	;
	sta	[rcurr],y	;store data
	iny		;do next byte
	bne	1.b	;if not whole page done, repeat
	inc	rcurr + 1	;else adapt high byte of address
	sta	[rcurr],y	;store data
	iny		;do next byte
2	bne	2.b	;if not whole page done, repeat
	inc	rcurr + 1	;else adapt high byte of address
	sta	[rcurr],y	;store data
3	iny		;do next byte
	bne	3.b	;if not whole page done, repeat
	inc	rcurr + 1	;else adapt high byte of address
4	sta	[rcurr],y	;store data
	iny		;do next byte
	bne	4.b	;if not whole page done, repeat
	lda	##11111110	;get single bit
	sta	deci1	;save pattern
	lda	##11111111	;get default data
	sta	deci2	;save too
	jsr	adrtest	;test for stuck address lines
	bcs	erradr	;if error, exit
	sec		;shift in a 1
adrlop2	rol	deci1	;shift bits
	bcs	adrlop2	;if not all bits tested, loop
	clc		
	rts		
	sec		
	rts		
	;		
	;*** ADRTTEST: store and verify single bit pattern		
	;		
	;		
adrtest	ldy	deci1	;get offset
	lda	deci1	;get data

	sta	[rcurr],y	;store in RAM
	ldy	#0	;get start offset
	lda	dec12	;get default data
5	cmp	[rcurr],y	;if RAM location is zero
	beq	51.f	;do next byte
	lda	[rcurr],y	;else fetch data
	cmp	dec1	;if not test pattern
	bne	adrerr	;then address error
	cpy	dec1	;if test pattern, but not
	bne	adrerr	;on correct address, then address error
	lda	dec12	;else get default data back
51	iny		;else do next byte
	bne	5.b	;if not whole page done, repeat
	dec	rcurr + 1	;else adapt high byte of address
6	cmp	[rcurr],y	;if RAM location is not zero
	bne	adrerr	;then address error
	iny		;else do next byte
	bne	6.b	;if not whole page done, repeat
	dec	rcurr + 1	;else adapt high byte of address
7	cmp	[rcurr],y	;if RAM location is not zero
	bne	adrerr	;then address error
	iny		;else do next byte
	bne	7.b	;if not whole page done, repeat
	dec	rcurr + 1	;else adapt high byte of address
8	cmp	[rcurr],y	;if RAM location is not zero
	bne	adrerr	;then address error
	iny		;else do next byte
	bne	8.b	;if not whole page done, repeat
	inc	rcurr + 1	;else adapt
	inc	rcurr + 1	;high byte
	inc	rcurr + 1	;of address
	ldy	dec1	;get offset
	lda	dec12	;get default data
	sta	[rcurr],y	;overwrite test byte in RAM
	clc		
	rts		;and exit
adrerr	;pha		;save data
;	tya		;get offset
;	clc		;prepare for add
;	adc	rcurr	;add to address low
;	sta	rcurr	;store new low
;	bcc	nocary	;if a carry remained
;	inc	rcurr + 1	;adapt high byte
;nocary	jsr	prtext	;report error
;	fcc	'\rData: '	
;	fcc	0	
;	pla		;get data back
;	jsr	prbyte	;print data
;	jsr	prtext	;report error
;	fcc	' Physical address: '	
;	fcc	0	
;	lda	rcurr + 1	;get address high
;	jsr	prbyte	;print address high
;	lda	rcurr	;get address low
;	jsr	prbyte	;print address low

Virtual disk op de nieuwe RAMkaart

In dit artikeltje wordt een nieuwe virtual FORMAT voorsgeteld, en wordt uit de doeken gedaan hoe de nieuwe virtual disk aan de praat te krijgen is. Het blijkt namelijk dat er ook an DOS65 zelf nog wat veranderd moet worden om de virtual disk op de nieuwe RAMkaart aan de praat te krijgen.

Wijzigingen in DOS65

Om de VRAM kaart te laten werken moet het onderstaande in DOS65 worden gewijzigd. Maak hiervoor eerst een nieuwe systeemschijf aan. Dit moet als volgt:

- Doe uw originele systeemschijf in drive 0:
- Doe een blanco diskette in drive 1:
- Formateer de blanco de diskette;
- Kopieer alle files van de systeemdiskette naar drive 1:

In drive 1: zit nu uw nieuwe systeemdiskette. Start vervolgens de monitor op en verander de volgende zaken:

Er was:			Dat wordt:
\$CE4A	wvirt	SEC	SEC
	rvirt	PHP	PHP
		SEI	SEI
		STA	\$FFFD
		LDA	\$FF
\$CE6E		PLA	PLA
		STA	\$FF
		LDA	#\$02
		STA	\$FFFD
		PLP	PLP
\$CEF9		TXA	TXA
		ADC	\$CC03
		EOR	#\$0F
		BCC	\$CF17
		RTS	RTS

Kort samengevat, u moet met de monitor de volgende bytes wijzigen:

adres	oude	en nieuwe waarde
\$CE4E	FD	ED
\$CE72	02	0D
\$CE74	FD	ED
\$CEFE	0F	00

Als dit gedaan is, de nieuwe BOOT wegschrijven met:

SAVE BOOT BF00,DFFF en vervolgens:BOOT-LINK BOOT

Doe de nieuwe systeemdiskette in drive 0: en reset het systeem. Het systeem moet nu vanaf de nieuwe drive starten. Nu kunt u de nieuwe virtual format gebruiken als 640 kByte virtual disk. Let op: Uw virtual disk wordt drive 2:. Veel plezier ermee.

Voor de rest...

Enkele opmerkingen: We hopen binnenkort de virtual format zo te verbeteren dat er 1 MByte virtual disk mogelijk is. Nuttig gebruik van VF: De meeste mensen hebben 2 drives, dan is het kopiëren van een schijf ietwat onhandig, omdat de systeemschijf een drive in beslag neemt. Nu kunt u echter veel handiger kopiëren: Als drive 0: de systeem schijf is, dan

- copy 1:* 2:
- floppy verwisselen
- copy 2:* 1:

Ook kunt u bijvoorbeeld uw hele systeemschijf kopiëren op virtual disk, dus:

- vf
- copy 0:* 2:
- asn s2

Daarna gebruikt uw computer deze virtual disk als systeemschijf en dus starten allerlei commando's dan wel heel erg snel, en zonder allerlei herrie van uw floppen machines.

Henk Speksnijder

```

; file vformat.mac
; Format the 1 MByte RAM card as 640 kByte virtual disk.
; 5 aug. 1994 H.Speksnijder

;DOS65 i/o and special addresses
inch      equ      $C020      get character from keyboard
crlf      equ      $C02F      print CR + LF
prch      equ      $C023      print character
prhx      equ      $C038      print byte hexadecimal
prtx      equ      $C03b      print text
loupch    equ      $C041      lower to uppercase
sopt      equ      $C068      scan options
voffset   equ      $CC03      voffset for DOS65
vtracks   equ      $CC04      vtracks for DOS65
date      equ      $ABFC      4 bytes date & time

;RAM-card addresses
offset    equ      $0E        15 blocks = 60 kB ram is standard work memo
vmem      equ      $2000      memory address used by vdisk
vdat      equ      $FFE2      address to switch sectors of vdisk
vmap      equ      $02        original datablock at vdat

;REMARK: Changes in Dos65 BOOT:
;adres    data    explanation
;$CEFE    $00     was eor #$0f becomes eor #00
;$CE4E    $ED     was sta $FFFD becomes sta $FFED
;$CE72    $0D     was lda #02 becomes lda #$0D
;$CE74    $ED     was sta $FFFD becomes sta $FFED

vf        org      $200
          jsr      sopt      scan options
          fcc      'Y',0     only option is -Y
          bcs      90.f      if illegal option(s), report
          stx      opt       else store option
          jsr      testrom    test if you have the new EPROM
          bcs      9.f        if error, exit
          jsr      testboo    test if you have the right BOOT
          bcs      9.f        if error, exit
          jsr      ramcard    test for card, accu = 0 = NO card
          beq      91.f       if no card, report that
1         bit      opt       if '-Y' then skip askinit
          bmi      2.f
          jsr      askinit    ask if you want to initialize
          bcs      9.f        if not, exit now
2         jsr      search     else count memory size
          jsr      vdnit      initialize Vdisk
          bcs      9.f        if error, exit
          jsr      seevd      else show Vdisk size to user
9         rts               and exit to DOS
90        jmp      vder      incorrect options
91        jmp      vdserr     no card found

```

Fig. 1: VF.MAC

;TESTROM test if you have the old eprom or the new eprom.

;This routine compares a table with the eprom.

```

testrom      ldx      #22          get byte count
1            lda      $F033,x      get EPROM byte
            cmp      tabold,x     compare data according to old eprom
            bne      2.f          must be different
            dex      1            if not, proceed
            bne      1.b          if old EPROM
            jmp      11.f         detected, report error and exit
2            ldx      #22          else get byte count
3            lda      $F033,x      get EPROM byte
            cmp      tabnew,x     compare data according to new eprom
            bne      10.f         if same
            dex      1            do next byte
            bne      3.b          if done
9            clc      1            clc = EPROM is OK
            rts                  and exit
10           jsr      prtx         else print string
            fcc      '\rUnknown EPROM detected in your CPU-card.'
            fcc      '\rContinue with format anyway ? Y/N: ',0
            jmp      getyn
11           jsr      prtx
            fcc      '\rOld EPROM detected in your CPU-card.'
            fcc      '\rThis should be replaced.\r',0
            sec
            rts                  sec = not ok

```

;TABLE with ram initialisation of old eprom

```

tabold       fcc      $D8          cld
            fcc      $78          sei
            fcc      $A2,$0F      ldx #$0f
            fcc      $8A          1 txa
            fcc      $49,$0F      eor #$0f
            fcc      $9D,$F0,$FF  sta $fff0
            fcc      $CA          dex
            fcc      $10,$F7      bpl 1.b
            fcc      $A9,$00      lda #$00
            fcc      $A2,$51      ldx #$51
            fcc      $9D,$FF,$E6  2 sta $ffe6
            fcc      $CA          dex
            fcc      $D0,$FA      bne 2.b

```

;TABLE with ram initialisation of new eprom

```

tabnew       fcc      $78          sei
            fcc      $D8          cld
            fcc      $A0,$00      ldy $00
            fcc      $8C,$F0,$FF  1 sty $fff0
            fcc      $A2,$0F      ldx #$0f
            fcc      $8A          2 txa
            fcc      $9D,$E0,$FF  sta $ffe0,x
            fcc      $CA          dex
            fcc      $10,$F9      bpl 2.b
            fcc      $C8          iny

```

	fcc	\$D0,\$F1	bne 1.b
	fcc	\$8C,\$F0,\$FF	sty \$fff0
	fcc	\$9A	txs
;TESTBOO check if you used the correct BOOT			
testboo	lda	\$CEFE	get location
	cmp	#\$00	if not modified
	bne	7.f	report error
	lda	\$CE4E	get next location
	cmp	#\$ED	if not modified
	bne	7.f	report error
	lda	\$CE72	get location
	cmp	#\$0D	if not modified
	bne	7.f	report error
	lda	\$CE74	get location
	cmp	#\$ED	if not modified
	bne	7.f	report error
9	clc		CLC = OK
	rts		exit to caller
7	jsr	prtx	print string
	fcc	'\rThis is NOT the expected version of BOOT.\r'	
	fcc	'Is this boot suitable for the new RAM-card ? Y/N: ',0	
	jmp	getyn	
;RAMCARD test if a ramcard (new model) is in your system			
; remark: this routine will not destroy any data in			
; your memory or in the virtual disk.			
ramcard	php		save flags
	sei		no interrupts, please
	lda	vmem	get data
	sta	temp	save it
	lda	#0	write \$00 in this block
	sta	vmem	
	lda	#offset	switch other block in place
	sta	vdat	
	lda	vmem	save data from block
	sta	temp + 1	
	lda	#\$FF	write \$FF in this block
	sta	vmem	
	lda	#vmap	switch to standard block
	sta	vdat	
	lda	vmem	see data in standard block
	bne	1.f	if data = 0
	lda	#offset	then card present
	sta	vdat	switch other block
	lda	temp + 1	restore data there
	sta	vmem	
	lda	#vmap	switch standard block
	sta	vdat	
	ldx	#1	
	bne	2.f	
1	ldx	#0	else NO card present
2	lda	temp	restore data
	sta	vmem	

	plp		restore flags (IRQ back on)
	txa		accu = 0 = no card, accu = 1 = card
	rts		
;SEARCH how much memory you have			
; by counting the number of blocks, each block = 4kB			
; remark: return carry = 0 = ok, carry = 1 = no RAM card			
; remark: if more than 160 tracks, use only 160 tracks.			
search	lda	#offset	
	sta	voffset	
	sta	mut	mut = memory under test
1	jsr	is4k	test 4k, accu = 0 = not found
	beq	2.f	
	inc	mut	
	bne	1.b	
2	sec		
	lda	mut	
	sbc	#offset	
	cmp	#161	
	bcc	3.f	
	lda	#160	accept only < 160 tracks
3	sta	vtracks	
	rts		
is4k	php		
	sei		
	lda	mut	
	sta	vdat	segment under test
	ldx	#0	
	lda	#\$55	
	sta	vmem	test with \$55
	eor	vmem	
	bne	7.f	
	lda	#\$AA	
	sta	vmem	test with \$AA
	eor	vmem	
	bne	7.f	
	inx		
7	lda	#vmap	restore old segment
	sta	vdat	
	plp		
	txa		
	rts		
61	jmp	vdterr	illegal size
vdinit	ldy	voffset	
	tya		
	clc		
	adc	vtracks	
	bcc	1.f	
	bne	61.b	
1	cmp	voffset	check if number of tracks is correct
	beq	61.b	
	php		

	sei		no interrupts
	lda	voffset	
	sta	vdat	
	ldx	#0	
	txa		
2	sta	vmem,x	clear sis
	sta	vmem + \$100,x	
	sta	vmem + \$200,x	clear 1st dir
	sta	vmem + \$300,x	clear 2nd dir
	dex		
	bne	2.b	
	ldx	#16	
3	txa		
	sta	vmem-1,x	sector lookup table
	dex		
	bne	3.b	
	lda	vtracks	set tracks and sectors
	sta	vmem + \$21	tracks
	lda	#16	
	sta	vmem + \$22	sectors/cilinder
	sta	vmem + \$23	sectors/cilinder/side
	lda	#\$FF	
	sta	vmem + \$24	free sector map
	sta	vmem + \$25	
	sta	vmem + \$26	
	sta	vmem + \$27	
	ldx	#\$FF	name
4	inx		
	lda	vdname,x	
	sta	vmem + \$40,x	
	bne	4.b	
	ldx	#3	copy date & time
5	lda	date,x	
	sta	vmem + \$58,x	create
	sta	vmem + \$5C,x	modified
	dex		
	bpl	5.b	
	lda	#1	
	sta	vmem + \$28	allocate count = 1 (sectors each bit)
	sta	vmem + \$29	track shift = 1
	lda	#2	
	sta	vmem + \$2C	data allocation track
	lda	#\$F8	
	ldx	vtracks	set free bitmap
	cpx	#80 + 1	check lower equal 80
	bcc	6.f	branch if vtracks Q
	txa		
	lsra		
	tax		
	inc	vmem + \$28	allocate 2 sectors
	dec	vmem + \$29	no track shift

	lda	#\$04	
	sta	vmem + \$2F1	pointer in directory
6	lda	#\$FC	
7	ldy	#\$60	
	sta	vmem,y	set free
	lda	#\$FF	(make 16 bits/track)
	iny		
	sta	vmem,y	
	iny		
	dex		
	bne	7.b	
	lda	#vmap	original segment
	sta	vdat	
	plp		
	clc		
	rts		
vdname	fcc	"Virtual disk 640k HS",0	
vderr	jmp	vderr0	
	fcc	\$C8,\$C5,\$CC,\$D0	
vderr0	jsr	prtx	
	fcc	"\rInitializes virtual disk"	
	fcc	"\rSyntax: VFormat [-Y]"	
	fcc	"\rOption: -Y : don't ask for permission."	
	fcc	"\rAbbreviation: VF\r",0	
	sec		
	rts		
vserr	jsr	prtx	
	fcc	"No or illegal virtual disk.\r",0	
	sec		
	rts		
askinit	jsr	prtx	
	fcc	"Are you sure to initialize the virtual disk ? Y/N: ",0	
getyn	jsr	inch	
	jsr	loupch	
	cmp	#Y	
	beq	9.f	
	jsr	crlf	
	sec		when user entered not Y then carry = 1
	rts		
9	jsr	crlf	
	clc		when user entered Y then carry = 0
	rts		
seevd	jsr	prtx	
	fcc	"Virtual disk: ",0	
	lda	voffset	print adress of first block
	jsr	prhx	
	jsr	prtx	

DOS65: RAM(P)-kaart?

Huidige status

Er nu verschillende kaarten gebouwd. Ze werken allemaal goed. Sommigen hebben moeite met het verkrijgen van het batterijtje, dat gespecificeerd is als een Lithium cel van 3.6 Volt. Die blijken schaars. De standaardwaarde van 3 Volt is ook goed. De Dallas DS1210 battery controller vindt namelijk dat de batterij pas leeg is als de spanning is gezakt tot 2.0 Volt. Marge genoeg dus.

Een NiCd accu is niet echt aanbevolen, ofschoon het wel kan. Als eerste bezwaar geldt dat er op de print geen laadcircuit is voorzien, zodat de accu tijdens bedrijf niet geladen wordt. Een tweede bezwaar is, dat de DS1210 geen hogere spanningen dan 4 Volt op de batterij-ingang mag hebben. Dus als u een NiCd met laadcircuit wilt gebruiken, neem dan een NiCd van 3.6 Volt (dus 3 cellen) en overbrug de accu met een zenerdiode van 3.9 Volt. Dan blijft in ieder geval de DS1210 heel. Het laadcircuit bestaat uit een 1N4148 en een weerstand die in serie tussen de +5V en de plus van de accu worden geschakeld. De waarde van de weerstand wordt bepaald door de laadstroom. Nominaal valt er $5 - 0.6 - 3.6 = 0.8$ V over de weerstand. Bij een accu van 60 mAh is de laadstroom maximaal 6 mA, zodat de weerstand in dat geval minimaal 150 ohm moet zijn.

Een ander probleem blijkt de real-time clock te zijn. Sommigen rapporteerden een hangend systeem. Het vermoeden gaat op dit moment in twee richtingen:

- De interrupt van de real-time clock wordt in IO65 V2.14 niet goed afgehandeld;
- Een residente routine doet iets heel smerigs door direct een routine in IO65 aan te roepen.

Het onderzoek loopt nog. U hoort er nog van.

Adressering

In een van de vorige artikelen is keurig beweerddat de nieuwe RAM-kaart opwaards compatibel zou zijn met de virtual diskkaart met DRAMs. De opletende lezer en bouwer heeft aan het vorige nummer kunnen zien dat dat eigenlijk niet klopt. Wat is het geval?

Op de versie met DRAMs ontbreekt het taaknummerregister. Het mapping-RAM bestaat uit twee 74S189's die geadresseerd worden op \$FFF0 tot en met \$FFFF. De SRAM-versie heeft op \$FFF0 het taaknummerregister, terwijl het mapping-RAM op

\$FFE0 tot en met \$FFEF te vinden is. Conclusie: niet zo heel erg compatibel. Aan het artikel in het vorige nummer over de virtual disk op de nieuwe kaart was dat dan ook te zien: alle adressen tussen \$FFF0 en \$FFFF moesten \$10 teruggefloten worden.

Nieuwe wegen?

Op de laatste bestuursvergadering is dit onderwerp kort ter sprake geweest. Het bestuur vond dat de ontwerper teruggefloten moest worden, en dat de adressering op de kaart terug moest naar de oude situatie, dus taaknummerregister op \$FFE0 en het mapping RAM op \$FFF0 tot en met \$FFFF. Dat levert de volgende zaken op:

- Nieuwe PAL. Helaas zijn de geleverde PALs niet herprogrammeerbaar.

- Nieuwe IO65. Deze zit in EPROM, kan dus wel worden overgeprogrammeerd.
- Nieuwe utilities. De bij de print gelverde diskette bevat het testprogramma VTEST en ook de in het vorige nummer gepresenteerde gewijzigde virtual disk. De meeste wijzigingen voor de virtual disk moeten dan weer ongedaan worden.

Omdat deze wijzigingen eigenlijk niet zoveel schade opleveren (ik hoop niemand de PAL direct in de print gesoldeerd heeft) is min

of meer besloten om de adressering om te draaien. De bestellers van de printer krijgen daarom binnkort een pakketje thuis met de volgende inhoud:

- Nieuwe PAL
- Nieuwe utility diskette
- Nieuwe IO65 in EPROM

Het pakketje zal kosteloos zijn.

Voor hen die niet kunnen wachten is in de figuur de nieuwe inhoud voor de PAL gegeven. De daar getoonde file is voor het pakket ABEL van Data I/O. De enige wijziging is dat waar !A4 stond nu A4 staat, en andersom. Samen met de gegevens uit het artikel uit het vorige nummer is de klus dan eventueel ook zonder externe steun te klaren.

De DOS65 werkgroep biedt alvast de excuses aan voor het ongemak. Maar we staan nu nog aan het begin, zodat de verandering met relatief weinig moeite doorgevoerd kan worden. Namens de werkgroep,

Nico de Vries

```

module _VDISK3B;                                flag '-r0';

title
'VDISK3B 5th VERSION                            N. DE VRIES 01-11-1994
TMM2064 CONTROLLER PAL FOR DOS65 VDISK CARD WITH SRAMS, 1M VERSION
NDV FIRMWARE';

"VDISK3B device 'P20V8S';
VDISK3B device 'P22V10';

"declarations

      H,L = 1,0;
      X,Z,C = .X.,.Z.,.C.;

"power pins
      GND      pin 12;
      VCC      pin 24;

"inputs
      RW      pin 1;   A12      pin 8;
      PHI2    pin 2;   A13      pin 9;
      A0      pin 3;   A14      pin 10;
      A1      pin 4;   A15      pin 11;
      A2      pin 5;   NC1      pin 13;
      A3      pin 6;   NC2      pin 14;
      A4      pin 7;   LS30     pin 23;

"outputs
      G245    pin 15;   Q2      pin 19;
      WE2064  pin 16;   Q1      pin 20;
      G573    pin 17;   Q0      pin 21;
      Q3      pin 18;   G138    pin 22;

equations

!G138      = (PHI2 & !A15                                "access
# PHI2 & !A14                                           "to
# PHI2 & !A13                                           "RAM
# PHI2 & A15 & A14 & !A13 );                          "array

!G245      = (!RW & A15 & A14 & A13 & A12 & !LS30 & A4  "write to $FFF0-$FFFF
# !RW & A15 & A14 & A13 & A12 & !LS30 & !A4           "write to $FFE0

```

Fig. 1: ABEL source file voor de nieuwe PAL


```

[H,H,L,L,L,L,L,H,H,H,H]->[H,H,L,H,H,H,H,H]; "9 $FFE0, reading tasknumberreg.
[L,H,L,L,L,L,L,H,H,H,H]->[H,H,L,H,H,H,H,H]; "10 $FFE0, reading tasknumberreg.
[H,L,L,L,L,L,L,H,H,H,H]->[H,H,H,L,H,H,H,H]; "11 $FFE0, writing tasknumberreg.
[L,L,L,L,L,L,L,H,H,H,H]->[H,H,L,L,H,H,H,H]; "12 $FFE0, writing tasknumberreg.
"
[H,H,L,H,L,H,L,L,H,H,H,H]->[H,H,L,H,H,H,H,H,H]; "13 $FFEX, reading
[L,H,H,L,H,L,L,L,H,H,H,H]->[H,H,L,H,H,H,H,H,H]; "14 $FFEX, reading
[H,L,L,L,H,H,L,L,H,H,H,H]->[H,H,L,H,H,H,H,H,H]; "15 $FFEX, writing
[L,L,H,H,H,H,L,L,L,H,H,H,H]->[H,H,L,H,H,H,H,H,H]; "16 $FFEX, writing
"
[H,H,X,X,X,X,X,X,L,H,H,H]->[H,H,L,H,L,H,H,H,H]; "17 $EXXX, reading IO/video
[H,L,X,X,X,X,X,X,L,H,H,H]->[H,H,L,H,L,H,H,H,H]; "17 $EXXX, writing IO/video
[H,H,X,X,X,X,X,X,H,H,H,H]->[H,H,L,H,X,X,X,X,X]; "19 $FXXX, reading EPROM
[H,L,X,X,X,X,X,H,H,H,H,H]->[H,H,L,H,H,H,H,H,H]; "20 $FXXX, writing EPROM
"
[L,X,X,X,X,X,X,X,L,H,L,H]->[H,H,L,L,L,L,H,L,H]; "21 RAM: PHI2 low
[H,X,X,X,X,X,X,X,L,L,L,L]->[H,L,L,L,L,L,L,L,L]; "22 RAM: CPU address $0XXX
[H,X,X,X,X,X,X,X,H,L,L,L]->[H,L,L,L,H,L,L,L,L]; "23 RAM: CPU address $1XXX
[H,X,X,X,X,X,X,X,L,H,L,L]->[H,L,L,L,L,H,L,L,L]; "24 RAM: CPU address $2XXX
[H,X,X,X,X,X,X,X,H,H,L,L]->[H,L,L,L,H,H,L,L,L]; "25 RAM: CPU address $3XXX
[H,X,X,X,X,X,X,X,L,L,H,L]->[H,L,L,L,L,L,H,L,L]; "26 RAM: CPU address $4XXX
[H,X,X,X,X,X,X,X,H,L,H,L]->[H,L,L,L,H,L,H,L,L]; "27 RAM: CPU address $5XXX
[H,X,X,X,X,X,X,X,L,H,H,L]->[H,L,L,L,L,H,H,L,L]; "28 RAM: CPU address $6XXX
[H,X,X,X,X,X,X,X,H,H,H,L]->[H,L,L,L,H,H,H,L,L]; "29 RAM: CPU address $7XXX
[H,X,X,X,X,X,X,X,L,L,L,H]->[H,L,L,L,L,L,L,L,H]; "30 RAM: CPU address $8XXX
[H,X,X,X,X,X,X,X,H,L,L,H]->[H,L,L,L,H,L,L,L,H]; "31 RAM: CPU address $9XXX
[H,X,X,X,X,X,X,X,L,L,H,H]->[H,L,L,L,L,H,L,H,H]; "32 RAM: CPU address $AXXX
[H,X,X,X,X,X,X,X,H,H,L,H]->[H,L,L,L,H,H,L,H,H]; "33 RAM: CPU address $BXXX
[H,X,X,X,X,X,X,X,L,L,H,H]->[H,L,L,L,L,L,H,H,H]; "34 RAM: CPU address $CXXX
[H,X,X,X,X,X,X,X,H,L,H,H]->[H,L,L,L,L,H,L,H,H]; "35 RAM: CPU address $DXXX

```

"G245 is the enable for the databusbuffer

"

"G573 is the enable for the task number register

"

"G138 is the enable for the RAM array address decoder

"

"WE2064 is the write enable input for the TMM2064 and the enable for the
" write data buffer to the TMM2064

"

"Q0..Q3 are the lower addresslines for the TMM2064

end _VDISK3B;