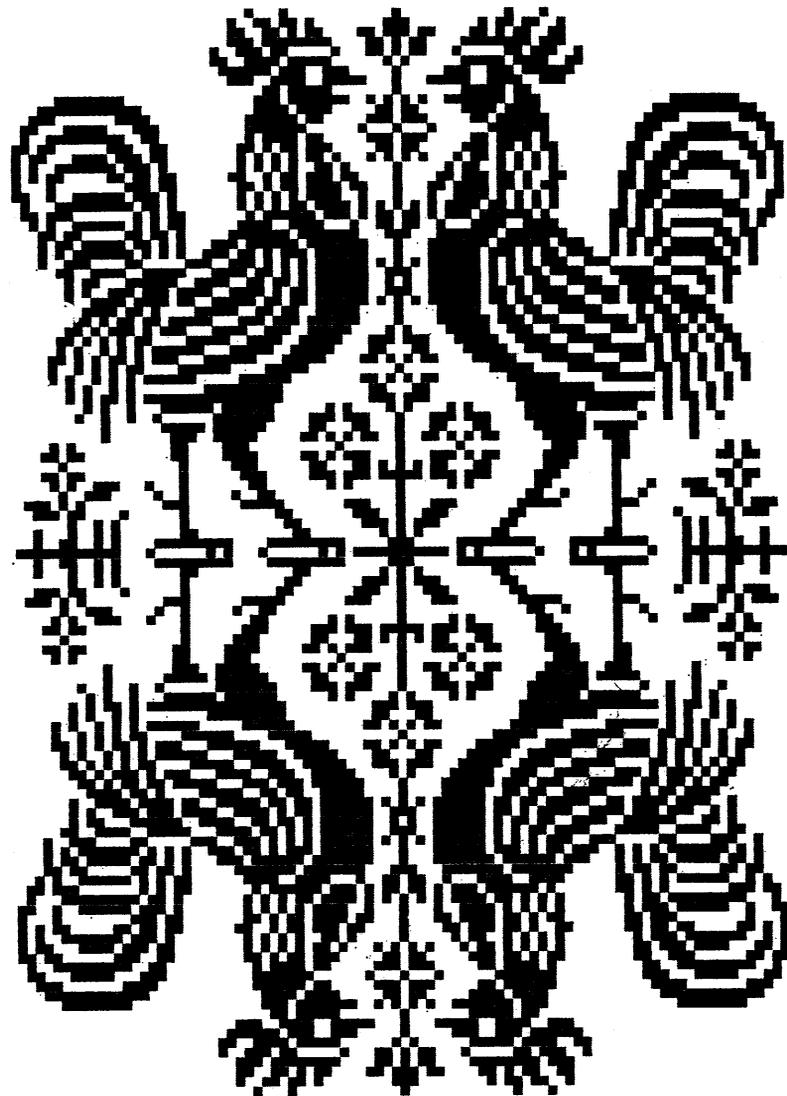


Nr 5 MEI-JUNI 1981



GEDRUKTE PERIODIEK verschijnt tweemaandelijks

Verantw. Uitgever : W. HERMANS HEIDE 98 3171 WESTMEERBEEK

COLOFON .

DAInamic verschijnt tweemaandelijks.  
 abonnementsprijs is inbegrepen in de  
 jaarlijkse contributie:

750 Bfr 50 Gld 50 Dm

Bij toetreding worden de verschenen  
 nummers van de jaargang toegezonden.

DAInamic redactie:

Dirk Bonné

Freddy De Raedt

Wilfried Hermans

Jules Meulenbergs

Jos Schepens

Roger Theeuws

Bruno Van Rompaey

Jef Verwimp

vormgeving :Ludo van Mechelen

U wordt lid door storting van de  
 contributie op nr406-3016141-33 van  
 KREDIETBANK WESTMEERBEEK, via bank-  
 instelling of POSTGIRO.

Abonnement loopt van januari tot  
 december.

U kan telefonisch contact nemen op  
 nr 016/698623.

correspondentieadres:

DAInamic

Heide 98

3171 WESTMEERBEEK BELGIE

DAInamic verschijnt de eerste week van  
 de pare maanden.

Bijdragen zijn steeds welkom.

4		3		2		1	
HEX	DEC	HEX	DEC	HEX	DEC	HEX	DEC
1	4096	1	256	1	16	1	1
2	8192	2	512	2	32	2	2
3	12288	3	768	3	48	3	3
4	16384	4	1024	4	64	4	4
5	20480	5	1280	5	80	5	5
6	24576	6	1536	6	96	6	6
7	28672	7	1792	7	112	7	7
8	32768	8	2048	8	128	8	8
9	36864	9	2304	9	144	9	9
A	40960	A	2560	A	160	A	10
B	45056	B	2816	B	176	B	11
C	49152	C	3072	C	192	C	12
D	53248	D	3328	D	208	D	13
E	57344	E	3584	E	224	E	14
F	61440	F	3840	F	240	F	15

belangrijke ASCII-waarden in DAIPc

functie/symbool	HEX	DEC
back-space	8	8
TAB	9	9
linefeed	A	10
clear screen	C	12
CURSOR UP	10	16
CURSOR DOWN	11	17
CURSOR LEFT	12	18
CURSOR RIGHT	13	19
space-bar	20	32
Ø	30	48
A	41	65
a	61	97
pijltje rechts	89	137
pijltje links	88	136
pijltje boven	5E	94
pijltje onder	8C	140
volle blok	FF	255
verticale lijn	A	10
horizontale lijn	B	11
6 hor.lijnen	1D	29

ASCII - HEX - ASCII CONVERSION TABLE

MSD	0	1	2	3	4	5	6	7	
LSD	000	001	010	011	100	101	110	111	
0	0000	NUL	DLE	SP	0	@	P	^	p
1	0001	SOH	DC1	!	1	A	Q	a	q
2	0010	STX	DC2	"	2	B	R	b	r
3	0011	ETX	DC3	#	3	C	S	c	s
4	0100	EOF	DC4	\$	4	D	T	d	t
5	0101	ENG	NAK	%	5	E	U	e	u
6	0110	ACK	SYN	&	6	F	V	f	v
7	0111	BEL	ETB	.	7	G	W	g	w
8	1000	BS	CAN	(	8	H	X	h	x
9	1001	HT	EM	)	9	I	Y	i	y
A	1010	LF	SUB	*	:	J	Z	j	z
B	1011	VT	ESC	+	;	K	[	k	{
C	1100	FF	FS	,	<	L	\	l	
D	1101	CR	GS	-	=	M	]	m	}
E	1110	SO	RS	.	>	N	↑	n	~
F	1111	SI	VS	/	?	O	←	o	DEL

Beste DAIInamic-leden,

11 april : onze eerste bijeenkomst was een succes.

Meer dan 250 bezoekers hadden TONGELSBOS weten te vinden.

Daar hadden we niet op gerekend en 12 machines was dan ook nog te weinig. Op de vergadering hebben we de vertegenwoordiging van DAI onze suggesties kunnen overbrengen; hopelijk is dit terecht gekomen bij de beleidsmensen. Een technische documentatie met volledige schema's en een volledig, uitgebreider handboek is beslist noodzakelijk. Wat was er verder zoal te zien en te horen?

De speech synthesiser vertelde zijn verhaaltje, interface met IBM schrijfmachine, DAI aan gemodificeerde kleurenTV(peritel FR), onderwijsprogramma's, screen copies op TX-80 en diverse programma's.

In dit nummer vindt u een paar bijdragen die meedoen aan de wedstrijd DAI-application. Met 50 bladzijden hadden we nog ruimte te kort, zodat een aantal bijdragen verschoven zijn naar volgende nummers.

De beschrijving van MX-80 stellen we ook uit; mogelijk is een uitgebreider marktoverzicht wel op zijn plaats. Heeft u een andere printer dan MX-80 of TX-80 bezorg ons dan documentatie en een voorbeeld van de printkwaliteit. We verzamelen dit materiaal voor ons september-nummer. Het juli-augustus nummer krijgt hoofdzakelijk volgende inhoud: ledenbestand + uitvoerige bespreking van de softwarebibliotheek.

De redactie neemt vakantie van 15 augustus tot 15 september, zodat we rustig het nieuwe schooljaar kunnen voorbereiden.

Indien iemand (eindelijk) in het bezit komt van de floppy-drives willen we graag de bevindingen vernemen; wij zullen voorlopig de budgetaire keuze maken voor de digitale casetterecorder.

Ondertussen vierden wij bescheiden het eenjarig bestaan van DAIInamic...

Wij wensen u veel leesgenot en een zonnige vakantie

de redactie

# BLADWIJZER

81	REMARK	Redactiepraatje
82	BLADWIJZER	
83	APPLICATION	DAI aan de monitor H.Bakker
84	APPLICATION	"
85	APPLICATION	"
86	APPLICATION	"
87	APPLICATION	"
88	CATALOG	Programmabibliotheek nieuwe formule
89	LOOK	TEST OF MATHCHIP 9511 results
90	LOOK	"
91	LOOK	"
92	LOOK	"
93	LOOK	" +++ diagram
94	LOOK	diagram +++ tabel
95	LOOK	tabel
96	LIST	Het testprogramma +++ functie-plot
97	LIST	Het testprogramma +++ start/stop met interrupt 7
98	LOOK	Commentaar bij de test
99	LOOK	Commentaar bij de test
100	LIST	Ass listing van CLOCK for MATH TEST
101	LIST	CLOCK +++ SCREENCOPY on MX-80
102	LOOK	DATA SHEETS van 9511
103	LOOK	"
104	LOOK	"
105	LOOK	"
106	LOOK	"
107	LOOK	"
108	LIST	Paddelen met FGT : SCREENCOPY on MX (MODE 4)
109	LIST	Paddelen met FGT : programma
110	LOOK	EXACTE TIMER +++ TIME OUT +++ ANTWOORDTIJD
111	LIST	Programmavoorbeelden
112	READ	DATA SHEET N2235
113	TALK	Cassette recorder
114	TALK+CATALOG	PHILIPS MINI-DIGITAL-RECORDER
115	PEEK&POKE	PIN-OUT of 50-pens connector inside DAIPC (X-bus)
116	LOOK	Das gesetz der Grossen zahl A.Meystre
117	LIST	statistiek +++ random distributie +++ title
118	LIST	Ass listing van FASING KEYBOARD MUSIC
119	LIST	FASING KEYBOARD MUSIC +++ RANDOM ROUTINE
120	PEEK & POKE	Entrypoints:DOT, DRAW, FILL, SCRN
121	TEACH	Data Statements Generator (DIDACOM)
122	TEACH	Project:MOTORIEKE TRAINING(DIDACOM)
123	PEEK & POKE	POWER-ON INITIALISATIE (B.J. BOERRIGTER)
124	PEEK & POKE	"
125	PEEK & POKE	"
126	PEEK & POKE	"
127	PEEK & POKE	SERIAL RS 232 INTERFACE ON DAIPC
128	APPLICATION	CASSETTE CLIPPERS (W.de Leeuw v. Weenen, C.De Bont)
129	APPLICATION	CASSETTE CLIPPERS (KOP&DAIclub BEEK)
130	IN OTHER WORDS	

\*\*\*\*\*

# APPLICATION

## DE DAI AAN DE MONITOR

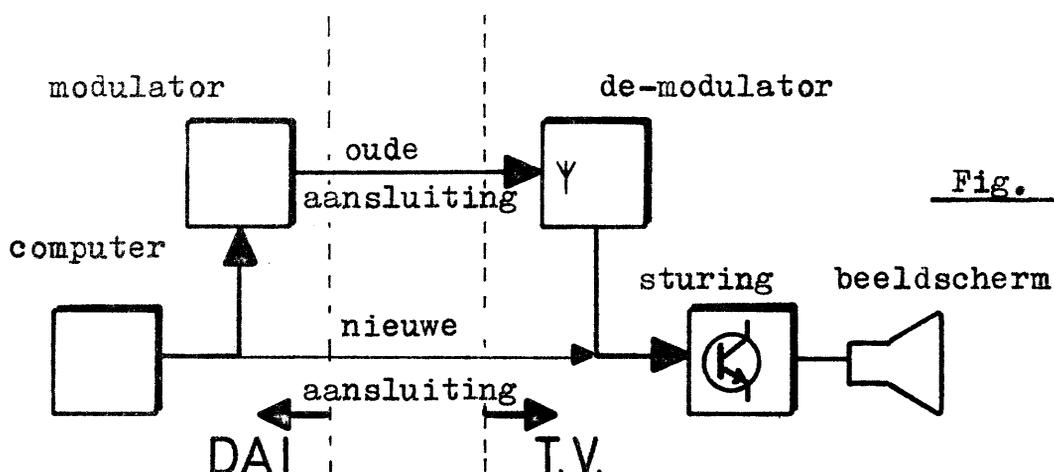
Om te kunnen zien wat zich allemaal afspeelt binnen uw DAI computer, dient deze aangesloten te worden op een televisie toestel. Hiertoe bevindt zich aan de achterzijde van uw DAI een uitgang, welke verbonden moet worden met de antenne ingang van een willekeurige TV.

Het beeld wat dan verschijnt op het scherm is prima, maar kan in veel gevallen met een vrij kleine ingreep verbeterd worden.

Het bij de DAI (en bij veel personal computers) toegepaste principe van signaaloverdracht naar een beeldscherm heeft voor- en nadelen. Als voordeel geldt de eenvoudige aansluiting op vrijwel ieder TV toestel.

Het principe gaat als volgt: De informatie bestemd voor het beeldscherm gaat niet rechtstreeks naar dat beeldscherm maar wordt in de DAI eerst gemengd met een hoogfrequente wisselspanning (= 'moduleren'). Hierdoor wordt het signaal geschikt voor de antenne ingang van een TV.

In de TV gebeurt dan eerst het omgekeerde: het hoogfrequente signaal wordt weggefilterd en de beeldscherm informatie blijft over ('de-moduleren'- zie fig. 1).



Als gevolg van deze beide signaalconversies gaat de kwaliteit van het beeldsignaal achteruit, wat uiteindelijk merkbaar is in een iets minder scherp beeld.

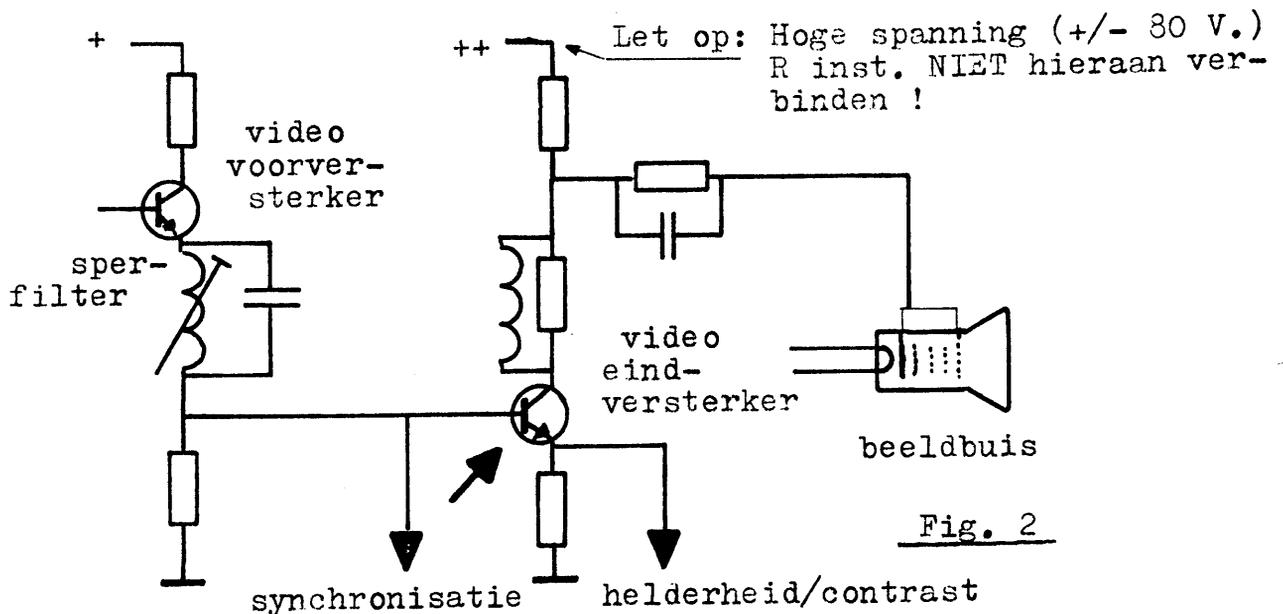
Als we nu erin zouden slagen het beeldsignaal rechtstreeks van de DAI naar de beeldbuissturing van een TV te voeren, omzeilen we de beide signaalconversies, en verbetert het

beeld aanzienlijk .

Het probleem nu is: hoe doen we dat. Dit is inderdaad een probleem, want er zijn veel verschillende soorten TV toestellen. Bij b.v. kleuren- en oudere TV's met radiobuizen is het beter om NIET aan ombouw te beginnen.

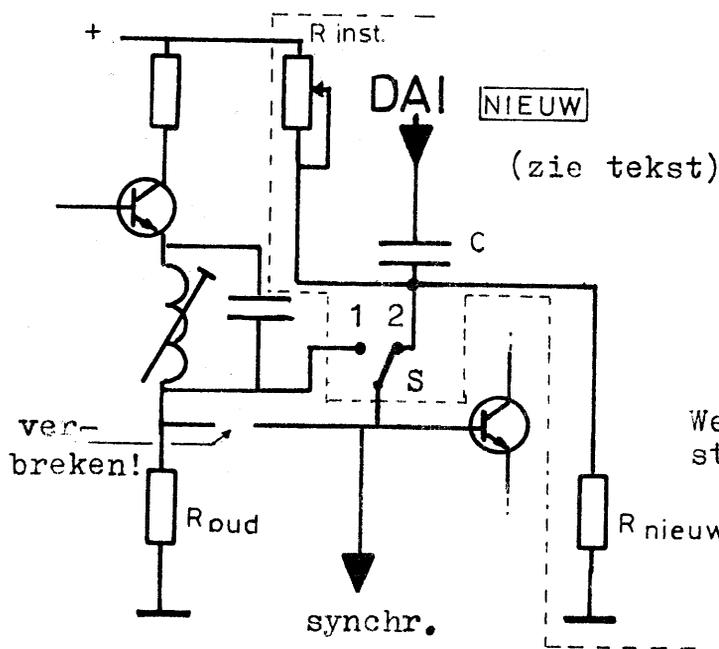
Het eenvoudigste gaat het ombouwen bij moderne, draagbare zwart/wit toestellen. Belangrijk is het dat de TV een ingebouwde laagspanningsvoeding heeft, welke de 220 Volt voedingsspanning omzet in een lagere spanning en tegelijkertijd de 220 Volt galvanisch scheidt van de rest van de TV. Verder is het noodzakelijk dat u beschikt over een schema van uw TV ('hoe zit wat waar aangesloten'), dat u dit schema kunt 'lezen' en dat u enige ervaring heeft met elektronica.

Kijk dan eerst op dit schema of de 220 Volt inderdaad omlaag getransformeerd wordt en dat de inwendige voedings(laag)-spanning galvanisch gescheiden is van de netspanning. Is dit het geval, zoek dan de transistor op, die zorgt voor de intensiteit sturing van het beeldscherm. Meestal is deze als volgt aangesloten (zie pijl in Fig. 2):



Heeft u deze gevonden, dan is het karwei al voor een groot deel klaar. Nu volgt het ombouwen van de DAI en de TV.

Eerst de TV. Wijzig de TV schakeling zoals geschetst in fig. 3.



Schakelaar S:  
 Stand 1: Normaal TV  
 ,, 2: Monitor

Fig. 3

Weerstand R inst. eerst instellen op maximale waarde!

Monteer aan de achterzijde van de TV een schakelaar met 1 wiskontakt. Verbreek de verbinding tussen de basis van de eindtransistor en het spierfilter zoals geschetst in Fig. 3 en verbind de basis met het moedercontact van de schakelaar. Gebruik zo kort mogelijke verbindingdraden. Kies voor de nieuwe weerstand R nieuw een waarde ongeveer even groot als die van R oud. R inst moet ongeveer 4 x de waarde van R nieuw hebben. Draai de instelbare weerstand R inst na montage op zijn maximale waarde. Kies voor de waarde van C voorlopig 2 microFarad (GEEN Elektrolytisch type).

Verbind contacten 1 en 2 volgens Fig. 3.

De weerstand R inst moet ervoor zorgen dat de spanning op op kontakt 2 ongeveer hetzelfde is als op kontakt 1. Deze weerstand kan dus het beste afgeregeld worden bij ingeschakelde TV, maar zelfs voor ervaren hobby-isten is dit gevaarlijk gezien de aanwezigheid van hoge spanningen. Bij voorkeur niet doen dus. Probeer er achter te komen via uw schema wat de spanning ongeveer moet zijn op de basis van de video eindtransistor.

Is de spanning bekend, stel dan R inst zo in, dat de deling van de voedingsspanning door R inst en R nieuw de gewenste basisspanning oplevert.

Beter is echter: monteer R inst zo, dat deze met een schroevendraaier of iets dergelijks bereikbaar blijft bij een gesloten TV-kast.

De condensator wordt met een stukje coax kabel verbonden met een extra antenne ingangsbuis. Vergeet niet de afscherming van dit stukje coax kabel te verbinden met de voedingsnul. Het beste kunt u de monitor ingang naast de bestaande antenne ingang monteren en de afscherming van de coax kabel verbinden met de afscherming van de oude en nieuwe antenne ingang.

Sluit de TV kast en schakel het apparaat in, nadat u de regelaar voor helderheid op uw toestel zo laag (donker) mogelijk heeft gedraaid. Schakel schakelaar S op 'MONITOR' en draai langzaam de helderheidsregelaar hoger (lichter) totdat de regelaar ongeveer halverwege staat.

Als u R inst al ingesteld had, dan moet nu ongeveer de normale helderheid op uw scherm zichtbaar zijn. Is dit niet het geval dan moet R inst bij te donker beeld iets kleiner gemaakt worden, bij te licht beeld iets groter.

Staat R inst nog steeds maximaal, draai dan R inst LANGZAAM in waarde terug tot de juiste helderheid is bereikt. Blijft het beeld donker nadat R inst ongeveer tot 1/4 van zijn maximale waarde is teruggedraaid, vervang R inst dan door een andere die 1/3 is van de oude R inst waarde en monteer in serie hiermee een weerstand van  $1/10 * R$  nieuw.

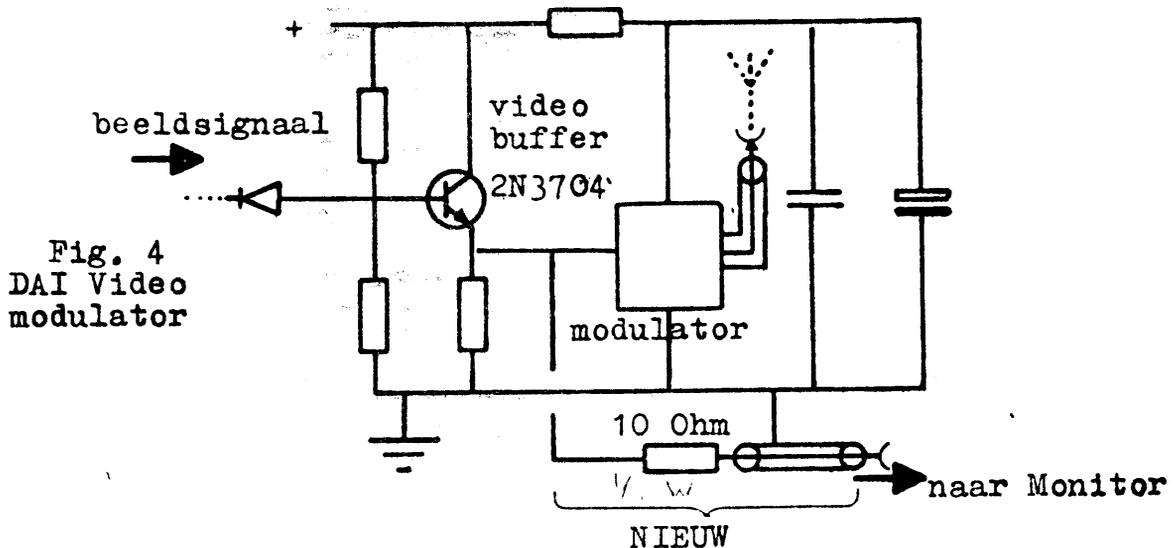
Begin dan weer met R inst maximaal. Schakel nu vervolgens S over op 'NORMAAL TV' en daarbij mag de intensiteit niet erg veel veranderen.

Vervolgens de DAI. Verwijder de bovenste helft van kast door eerst de vier zwarte dopjes aan de zijkant te verwijderen. LET OP: Als u dit doet binnen zes maanden na aankoop, vervalt de garantie op uw computer !

Links achter boven het moederbord bevindt zich de TV modulator op een klein printje.

Links achter op dit printje bevindt zich de eigenlijke modulator, die eruit ziet als een blikken doosje van 4x2,5 cm. In de linkerzijde van dit doosje verdwijnen twee draadjes. De voorste is de voeding, en de achterste (het dichtsts bij de antenne uitgang) vervoert de beeldinformatie.

Dit draadje nu moet verbonden worden met de monitoringang die we net gemaakt hebben aan de TV (Fig. 4).



Het beste kunnen we een stukje coax kabel solderen aan dit draadje via een weerstand van 10 Ohm en de afscherming van deze kabel verbinden met het blikken huis van de modulator. Voer deze coax kabel via de achterzijde of onderzijde naar buiten en knip de kabel op de gewenste lengte af. Aan deze zijde monteren we dan een contrastekker (zoals die van de modulator) zodat de meegeleverde verbindingskabel tussen DAI en TV gebruikt kan blijven worden.

Dan nu het grote moment: Verbind de DAI met de monitor en schakel beide apparaten in. Nu moet het u bekende plaatje verschijnen.

Is dit niet het geval, dan zal waarschijnlijk de belasting van de TV op de DAI te groot zijn, of condensator C is te klein gekozen. In het laatste geval is dat te zien aan het niet egaal van 'kleur' (helderheid) zijn van het beeld. Geprobeerd kan worden of een grotere waarde van condensator C verbetering brengt, maar let bij het vervangen van C door een elektrolytisch type op de polariteit. De gelijkspanning op de DAI uitgang is ongeveer 2,4 Volt en de spanning op de basis van de video eindtransistor in de TV moet u meten of berekenen aan de hand van de waarden R inst, R en de voedingsspanning in de TV.

Mocht een grotere capaciteit van C (tot ongeveer 100 micro Farad) geen oplossing brengen, dan kunt u nog proberen om de modulator in de DAI uit te schakelen door het signaal draadje waarvan we de beeldinformatie aftakken door te knippen. De oorspronkelijke TV uitgang van de DAI werkt dan echter niet meer !

Wanneer ook dit niet helpt en u weet zeker dat alles goed is aangesloten, wijzig dan zowel R als R inst in de TV. Maak beide 2 x zo groot, regel R inst weer af zoals beschreven en probeer het opnieuw.

Als dit tenslotte niet wil werken, dan moet u gaan denken aan een extra buffer (aanpassings schakeling) en het zou te ver voeren om deze oplossing hier te bespreken..

Tot slot nog wat algemene opmerkingen:

- Begin alleen maar aan de ombouw wanneer u weet dat u de ombouw tot een goed einde kunt brengen.
- Let vooral tijdens het aanbrengen van de wijzigingen erop dat geen stukjes koperdraad achterblijven in de computer of de TV. Dit kan kortsluiting veroorzaken !
- Werk zeer zorgvuldig en controleer achteraf altijd of u de veranderingen juist heeft aangebracht.
- Door schrijver dezes is bijna 1 jaar geleden een TV merk Audio Sonic type TC 3107 tot monitor omgebouwd en dit werkt nog steeds tot volle tevredenheid. De punten in Mode 5 en 6 zijn scherp te onderscheiden... Opgemerkt moet verder worden dat deze ervaring is opgedaan met een 'Zwart/Wit' computer (Teleac uitvoering) met 32 kByte uitbreiding. Ervaringen van mede hobbyisten met 'kleur' machines zijn welkom.
- Last but not least: Door bovengenoemde wijziging verdwijnt het geluid van de TV in de stand Monitor.

**\*\* S U C C E S \*\***

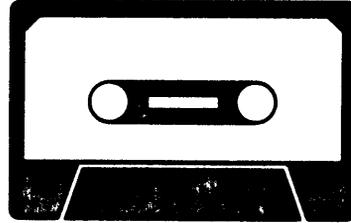
# CATALOG

## PROGRAMMABIBLIOTHEEK : NIEUWE FORMULE

Voortaan zullen de programma's alleen nog verkrijgbaar zijn op verzamelcassettes. Op deze manier kunnen we efficiënter werken en de programma's voordeliger aanbieden. We vermelden nu allen de titels, uitvoerige omschrijving in ons vakantienummer 6. De programma's in BASIC zijn steeds met listing: bij iedere collectie krijgt U dus een boekwerkje.

### GAMES COLLECTION 1 35 gld/500 Bfr

YATHZEE	SIP
AWARI	SIP
SUBMARINE	BAKKER
KANONSPEL	BAKKER
OTHELLO	SIP
STARTREK	BAKKER
REACTIETEST	V. COOTEN
LUNAR LANDING	BAKKER
VIJF OP EEN RIJ (tegen de computer)	BAKKER



### GAMES COLLECTION 2 35 Gld/500 Bfr

INPAKKEN	DRUIJFF
BREAKOUT	SIP
AMAZING	
KIM CACHE	SIP
*MASTERMIND	SMIT
GEITENSPEL	
SPACE INVADERS	PHILLIPART
HANNIBAL 2000	
TOWERS OF HANOI+SOLUTION	

### FGT PACKAGE

OBJ 29B-900	84 Gld
DEMO FGT	1250 Bfr
TABLE CREATOR	
WORC GAME	
29B-BFF pictures + minuscules	
DEMO	
29B-AFF shadow characters	
DEMO	
29B-1150 DAI GRAPHIC CHARACTER SET	
DEMO	
29B-AAO Greece alfabet	
DEMO	
29B-AAF Trigisch alfabet (SF)	
+++ russian alfabet	
+++ MORSE alfabet	
+++ ???	



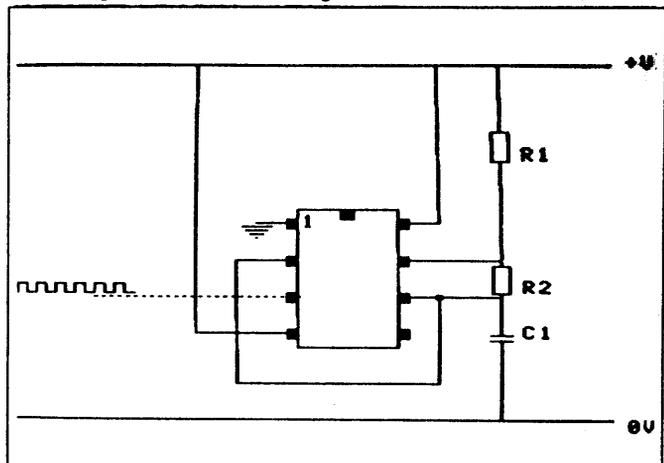
### GAMES COLLECTION 3 35 Gld/500Bfr

BACKGAMMON	BAKKER
BARRICADE	DRUIJFF
SLANG	V.D. WORP
HAP MAAR	DRUIJFF
INVASION	DRUIJFF
ROBOTS	SIP
TRAFFIC TEST	
LIFE (m1+BASIC)	V. ECK

### FGT APPLICATIONS 1 84 Gld/1250 Bfr

ALGORITHM OF HORNER	
555 QUICK DESIGN	
FGT TABLE pictures	
MATH COMPETITION	
TV-TENNIS	DRUIJFF
SUPERWURM	WASSERMANN
MASTERMIND	SMIT
CLOCK TRAINING	
FGT-PADDLES	

Teaching electronics — design of 555 timer circuit.



## TIMING OF MATH-FUNCTIONS (WITH AMD 9511)

>>>>> LOOP-TIME :           0 MIN           6SEC           400MSEC

>>>>> LOOP-TIME :           0 MIN           6SEC           400MSEC

0  
256    RETURN  
EXECUTION TIME WITH           : 0 MIN           6 SEC           400 MSEC  
EXECUTION TIME WITHOUT        : 0 MIN           6 SEC           400 MSEC  
CALCULATION TIME WITH         : 0.0 MSEC  
CALCULATION TIME WITHOUT      : 0.0 MSEC

1

257    X=J:RETURN  
EXECUTION TIME WITH           : 0 MIN           7 SEC           560 MSEC  
EXECUTION TIME WITHOUT        : 0 MIN           7 SEC           560 MSEC  
CALCULATION TIME WITH         : 1160.0 MSEC  
CALCULATION TIME WITHOUT      : 1160.0 MSEC

2

258    X%=J:RETURN  
EXECUTION TIME WITH           : 0 MIN          10 SEC          600 MSEC  
EXECUTION TIME WITHOUT        : 0 MIN          11 SEC          660 MSEC  
CALCULATION TIME WITH         : 4200.0 MSEC  
CALCULATION TIME WITHOUT      : 5260.0 MSEC

3

259    X=I1%:RETURN  
EXECUTION TIME WITH           : 0 MIN          10 SEC          760 MSEC  
EXECUTION TIME WITHOUT        : 0 MIN          12 SEC          360 MSEC  
CALCULATION TIME WITH         : 4360.0 MSEC  
CALCULATION TIME WITHOUT      : 5960.0 MSEC

4

260    X%=1:RETURN  
EXECUTION TIME WITH           : 0 MIN           7 SEC           880 MSEC  
EXECUTION TIME WITHOUT        : 0 MIN           7 SEC           880 MSEC  
CALCULATION TIME WITH         : 1480.0 MSEC  
CALCULATION TIME WITHOUT      : 1480.0 MSEC

5

261    X=1.0:RETURN  
EXECUTION TIME WITH           : 0 MIN           8 SEC           20 MSEC  
EXECUTION TIME WITHOUT        : 0 MIN           8 SEC           20 MSEC  
CALCULATION TIME WITH         : 1620.0 MSEC  
CALCULATION TIME WITHOUT      : 1620.0 MSEC

6

262    X%=I1%:RETURN  
EXECUTION TIME WITH           : 0 MIN           8 SEC           280 MSEC  
EXECUTION TIME WITHOUT        : 0 MIN           8 SEC           280 MSEC  
CALCULATION TIME WITH         : 1880.0 MSEC  
CALCULATION TIME WITHOUT      : 1880.0 MSEC

7

263 I3%=I1%+I2%:RETURN

EXECUTION TIME WITH	: 0 MIN	12 SEC	80 MSEC
EXECUTION TIME WITHOUT	: 0 MIN	12 SEC	140 MSEC
CALCULATION TIME WITH	: 5680.0 MSEC		
CALCULATION TIME WITHOUT	: 5740.0 MSEC		

---

8

264 I3%=I1%-I2%:RETURN

EXECUTION TIME WITH	: 0 MIN	12 SEC	220 MSEC
EXECUTION TIME WITHOUT	: 0 MIN	12 SEC	300 MSEC
CALCULATION TIME WITH	: 5820.0 MSEC		
CALCULATION TIME WITHOUT	: 5900.0 MSEC		

---

9

265 I3%=I1%/I2%:RETURN

EXECUTION TIME WITH	: 0 MIN	12 SEC	340 MSEC
EXECUTION TIME WITHOUT	: 0 MIN	14 SEC	280 MSEC
CALCULATION TIME WITH	: 5940.0 MSEC		
CALCULATION TIME WITHOUT	: 7880.0 MSEC		

---

10

266 I3%=I1%\*1000:RETURN

EXECUTION TIME WITH	: 0 MIN	12 SEC	360 MSEC
EXECUTION TIME WITHOUT	: 0 MIN	14 SEC	680 MSEC
CALCULATION TIME WITH	: 5960.0 MSEC		
CALCULATION TIME WITHOUT	: 8280.0 MSEC		

---

11

267 F=J+J:RETURN

EXECUTION TIME WITH	: 0 MIN	12 SEC	660 MSEC
EXECUTION TIME WITHOUT	: 0 MIN	13 SEC	760 MSEC
CALCULATION TIME WITH	: 6260.0 MSEC		
CALCULATION TIME WITHOUT	: 7360.0 MSEC		

---

12

268 F=J-J:RETURN

EXECUTION TIME WITH	: 0 MIN	12 SEC	800 MSEC
EXECUTION TIME WITHOUT	: 0 MIN	13 SEC	620 MSEC
CALCULATION TIME WITH	: 6400.0 MSEC		
CALCULATION TIME WITHOUT	: 7220.0 MSEC		

---

13

269 F=J/J:RETURN

EXECUTION TIME WITH	: 0 MIN	12 SEC	960 MSEC
EXECUTION TIME WITHOUT	: 0 MIN	20 SEC	980 MSEC
CALCULATION TIME WITH	: 6560.0 MSEC		
CALCULATION TIME WITHOUT	: 14580.0 MSEC		

---

14

270 F=J\*J:RETURN

EXECUTION TIME WITH	: 0 MIN	13 SEC	80 MSEC
EXECUTION TIME WITHOUT	: 0 MIN	16 SEC	400 MSEC
CALCULATION TIME WITH	: 6680.0 MSEC		
CALCULATION TIME WITHOUT	: 10000.0 MSEC		

---

15

271 F=J^2.0:RETURN

EXECUTION TIME WITH	: 0 MIN	21 SEC	720 MSEC
EXECUTION TIME WITHOUT	: 2 MIN	51 SEC	160 MSEC
CALCULATION TIME WITH	: 15320.0 MSEC		
CALCULATION TIME WITHOUT	: 1.6476E5 MSEC		

---

## 16

272 F=SQR(J):RETURN  
 EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 12 SEC 700 MSEC  
 EXECUTION TIME WITHOUT : 0 MIN 40 SEC 760 MSEC  
 CALCULATION TIME WITH : 6300.0 MSEC  
 CALCULATION TIME WITHOUT : 34360.0 MSEC

---

## 17

273 F=J^0.5:RETURN  
 EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 21 SEC 960 MSEC  
 EXECUTION TIME WITHOUT : 2 MIN 52 SEC 620 MSEC  
 CALCULATION TIME WITH : 15560.0 MSEC  
 CALCULATION TIME WITHOUT : 1.6622E5 MSEC

---

## 18

274 F=SIN(J):RETURN  
 EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 16 SEC 380 MSEC  
 EXECUTION TIME WITHOUT : 1 MIN 34 SEC 240 MSEC  
 CALCULATION TIME WITH : 9980.0 MSEC  
 CALCULATION TIME WITHOUT : 87840.0 MSEC

---

## 19

275 F=COS(J):RETURN  
 EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 17 SEC 0 MSEC  
 EXECUTION TIME WITHOUT : 1 MIN 35 SEC 760 MSEC  
 CALCULATION TIME WITH : 10600.0 MSEC  
 CALCULATION TIME WITHOUT : 89360.0 MSEC

---

## 20

276 F=TAN(J):RETURN  
 EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 17 SEC 980 MSEC  
 EXECUTION TIME WITHOUT : 3 MIN 9 SEC 520 MSEC  
 CALCULATION TIME WITH : 11580.0 MSEC  
 CALCULATION TIME WITHOUT : 1.8312E5 MSEC

---

## 21

277 F=ASIN(F2):RETURN  
 EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 19 SEC 120 MSEC  
 EXECUTION TIME WITHOUT : 2 MIN 16 SEC 40 MSEC  
 CALCULATION TIME WITH : 12720.0 MSEC  
 CALCULATION TIME WITHOUT : 1.2964E5 MSEC

---

## 22

278 F=ACOS(F2):RETURN  
 EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 19 SEC 340 MSEC  
 EXECUTION TIME WITHOUT : 2 MIN 18 SEC 780 MSEC  
 CALCULATION TIME WITH : 12940.0 MSEC  
 CALCULATION TIME WITHOUT : 1.3238E5 MSEC

---

## 23

279 F=ATN(J):RETURN  
 EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 18 SEC 460 MSEC  
 EXECUTION TIME WITHOUT : 1 MIN 20 SEC 440 MSEC  
 CALCULATION TIME WITH : 12060.0 MSEC  
 CALCULATION TIME WITHOUT : 74040.0 MSEC

---

## 24

280 F=ALOG(F2):RETURN  
 EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 18 SEC 100 MSEC  
 EXECUTION TIME WITHOUT : 1 MIN 50 SEC 420 MSEC  
 CALCULATION TIME WITH : 11700.0 MSEC  
 CALCULATION TIME WITHOUT : 1.0402E5 MSEC

---

25

281 F=EXP(F2):RETURN  
EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 17 SEC 400 MSEC  
EXECUTION TIME WITHOUT : 1 MIN 27 SEC 940 MSEC  
CALCULATION TIME WITH : 11000.0 MSEC  
CALCULATION TIME WITHOUT : 81540.0 MSEC

---

26

282 F=LOG(J):RETURN  
EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 17 SEC 920 MSEC  
EXECUTION TIME WITHOUT : 1 MIN 28 SEC 740 MSEC  
CALCULATION TIME WITH : 11520.0 MSEC  
CALCULATION TIME WITHOUT : 82340.0 MSEC

---

27

283 F=LOGT(J):RETURN  
EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 18 SEC 200 MSEC  
EXECUTION TIME WITHOUT : 1 MIN 34 SEC 460 MSEC  
CALCULATION TIME WITH : 11800.0 MSEC  
CALCULATION TIME WITHOUT : 88060.0 MSEC

---

28

284 F=FRAC(F1):RETURN  
EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 15 SEC 480 MSEC  
EXECUTION TIME WITHOUT : 0 MIN 19 SEC 660 MSEC  
CALCULATION TIME WITH : 9080.0 MSEC  
CALCULATION TIME WITHOUT : 13260.0 MSEC

---

29

285 F=INT(F1):RETURN  
EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 15 SEC 880 MSEC  
EXECUTION TIME WITHOUT : 0 MIN 16 SEC 440 MSEC  
CALCULATION TIME WITH : 9480.0 MSEC  
CALCULATION TIME WITHOUT : 10040.0 MSEC

---

30

286 F=SGN(J):RETURN  
EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 16 SEC 660 MSEC  
EXECUTION TIME WITHOUT : 0 MIN 17 SEC 20 MSEC  
CALCULATION TIME WITH : 10260.0 MSEC  
CALCULATION TIME WITHOUT : 10620.0 MSEC

---

31

287 F=ABS(J):RETURN  
EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 14 SEC 960 MSEC  
EXECUTION TIME WITHOUT : 0 MIN 15 SEC 240 MSEC  
CALCULATION TIME WITH : 8560.0 MSEC  
CALCULATION TIME WITHOUT : 8840.0 MSEC

---

32

288 F=FREQ(I1%):RETURN  
EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 21 SEC 420 MSEC  
EXECUTION TIME WITHOUT : 0 MIN 33 SEC 220 MSEC  
CALCULATION TIME WITH : 15020.0 MSEC  
CALCULATION TIME WITHOUT : 26820.0 MSEC

---

33

289 F=I1% IAND I2%:RETURN  
EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 17 SEC 160 MSEC  
EXECUTION TIME WITHOUT : 0 MIN 18 SEC 100 MSEC  
CALCULATION TIME WITH : 10760.0 MSEC  
CALCULATION TIME WITHOUT : 11700.0 MSEC

---

34

290 F=I1% SHL 3.0:RETURN  
 EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 20 SEC 760 MSEC  
 EXECUTION TIME WITHOUT : 0 MIN 23 SEC 20 MSEC  
 CALCULATION TIME WITH : 14360.0 MSEC  
 CALCULATION TIME WITHOUT : 16620.0 MSEC

---

35

291 F=I1% MOD 7.0:RETURN  
 EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 21 SEC 640 MSEC  
 EXECUTION TIME WITHOUT : 0 MIN 33 SEC 640 MSEC  
 CALCULATION TIME WITH : 15240.0 MSEC  
 CALCULATION TIME WITHOUT : 27240.0 MSEC

---

36

292 F=PI:RETURN  
 EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 14 SEC 360 MSEC  
 EXECUTION TIME WITHOUT : 0 MIN 14 SEC 500 MSEC  
 CALCULATION TIME WITH : 7960.0 MSEC  
 CALCULATION TIME WITHOUT : 8100.0 MSEC

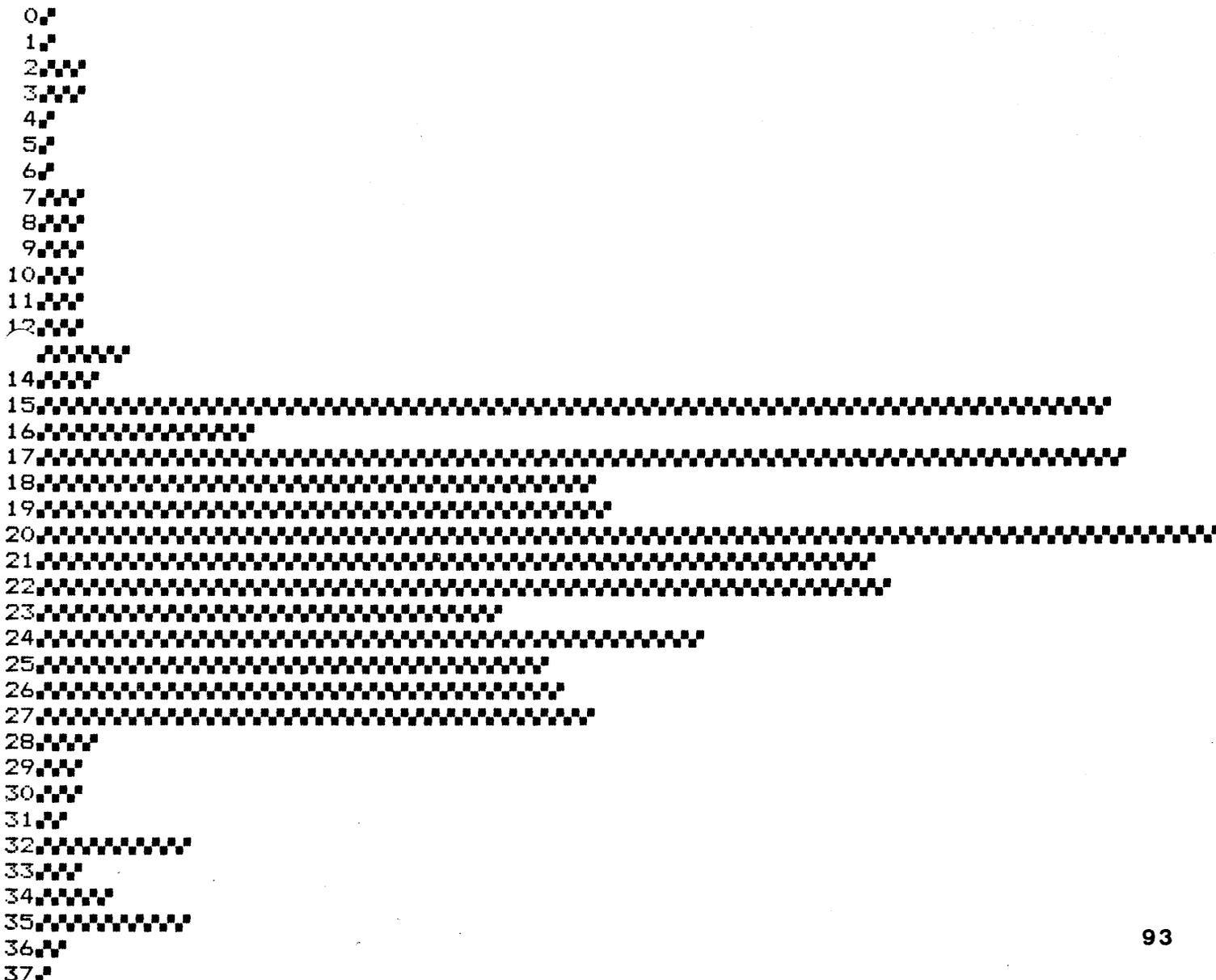
---

37

293 RETURN  
 EXECUTION TIME WITH : 0 MIN 11 SEC 640 MSEC  
 EXECUTION TIME WITHOUT : 0 MIN 11 SEC 660 MSEC  
 CALCULATION TIME WITH : 5240.0 MSEC  
 CALCULATION TIME WITHOUT : 5260.0 MSEC

---

WITHOUT



WITH



CALCULATION TIMES WITH CORRECTION:

```
=====
! N      TIME          %          TIME          %          RATIO !
!      WITH           WITH        WITHOUT        WITHOUT    (%)  !
=====
```

N	TIME WITH	% WITH	TIME WITHOUT	% WITHOUT	RATIO (%)
0	0.0	0.0	0.0	0.0	100
1	1018.38	7.717	1017.84	0.564	100
2	3916.76	29.682	4975.67	2.76	127
3	3935.13	29.821	5533.51	3.069	141
4	913.513	6.922	911.351	0.505	100
5	911.891	6.91	909.189	0.504	100
6	1030.27	7.807	1027.03	0.569	100
7	4688.65	35.531	4744.86	2.631	101
8	4687.03	35.519	4762.7	2.641	102
9	4665.4	35.355	6600.54	3.661	141
10	4543.78	34.433	6858.38	3.804	151

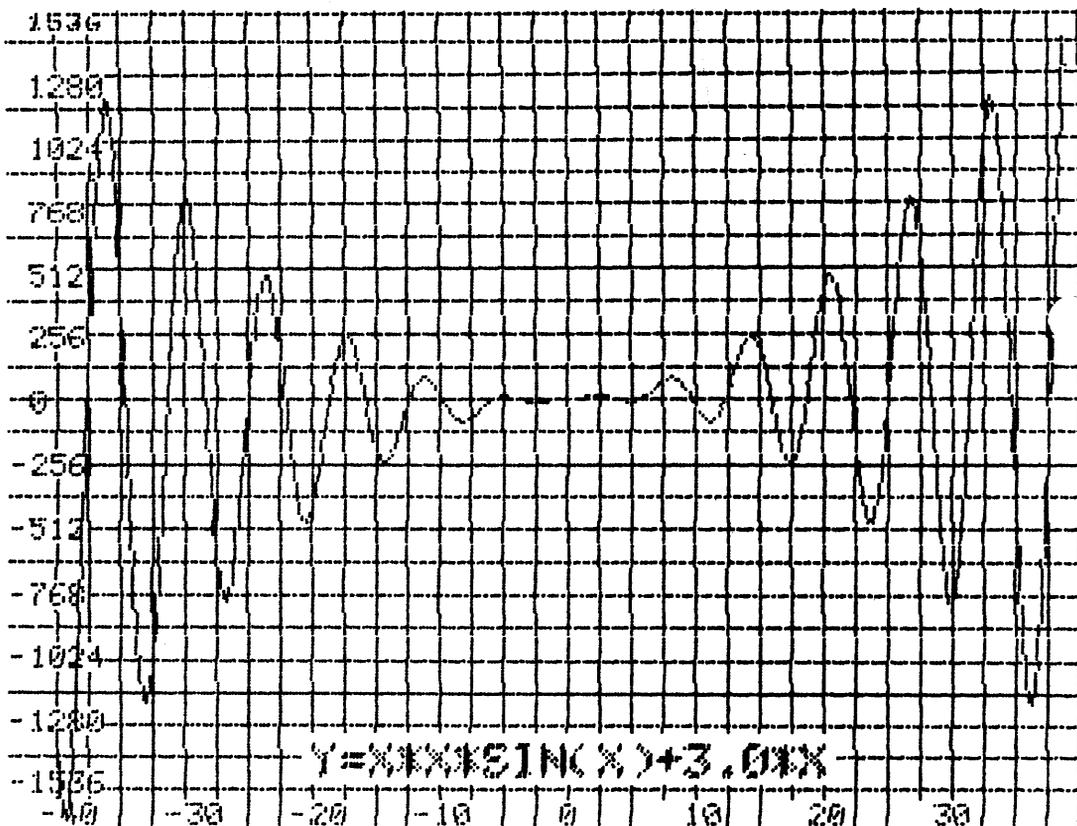
!	N	TIME WITH	% WITH	TIME WITHOUT	% WITHOUT	RATIO ! (%) !
11		4702.16	35.634	5796.21	3.215	123
12		4700.54	35.621	5514.05	3.058	117
13		4718.92	35.761	12731.9	7.062	270
14		4697.3	35.597	8009.73	4.443	171
15		13195.7	99.999	1.62628E5	90.209	1232
16		4034.05	30.571	32085.4	17.797	795
17		13152.4	99.672	1.63803E5	90.862	1245
18		7430.81	56.312	85281.1	47.305	1148
19		7909.19	59.937	86658.9	48.069	1096
20		8747.56	66.291	1.80277E5	99.999	2061
21		9745.94	73.857	1.26655E5	70.255	1300
22		9824.32	74.451	1.29252E5	71.696	1316
23		8802.7	66.708	70770.3	39.256	804
24		8301.08	62.907	1.00608E5	55.807	1212
25		7459.46	56.529	77985.9	43.259	1045
26		7837.84	59.397	78643.8	43.623	1003
27		7976.22	60.445	84221.6	46.717	1056
28		5114.59	38.759	9279.46	5.147	181
29		5372.97	40.717	5917.3	3.282	110
30		6011.35	45.555	6355.13	3.525	106
31		4169.73	31.599	4432.97	2.458	106
32		10488.1	79.481	22270.8	12.353	212
33		6086.49	46.124	7008.65	3.887	115
34		9544.86	72.333	11786.5	6.537	123
35		10283.2	77.928	22264.3	12.35	217
36		2861.62	21.686	2982.16	1.654	104
37		0.0	0.0	0.0	0.0	100

\*

```

20 PRINT :POKE #FF06,#E:PRINT "TIMING OF MATH-FUNCTIONS (WITH AMD 9511)"
22 PRINT :POKE #94C,0:POKE #A32,0
25 FOR N=0.0 TO 79.0:PRINT CHR$(166);:NEXT:PRINT
30 CLEAR 1000:DIM TA(38.0,2.0),M1Z(2.0),S1Z(2.0),MS1Z(2.0),MAX(2.0):I1Z=75648:I2Z=958473:F1=867.565:F2=0.96857
100 FOR N=0.0 TO 37.0
110 POKE #94C,N:POKE #A32,N
120 W=0.0
123 IF W=1.0 THEN POKE #D4,#7B
124 IF W=0 THEN POKE #D4,0
150 FOR IZ=0 TO 4:POKE #3B9+IZ,0:NEXT
160 CALLM #340
170 FOR J=1.0 TO 2000.0
175 GOSUB 293
180 NEXT J
190 CALLM #350
200 IF N=0 GOTO 4000
202 M1Z(W)=PEEK(#3BD)*10+PEEK(#3BC):S1Z(W)=PEEK(#3BB)*10+PEEK(#3BA):MS1Z(W)=PEEK(#3B9)*20
203 TA(N,W)=1000.0*((M1Z(W)-MZ)*60.0+(S1Z(W)-SZ))+MS1Z(W)-MSZ
204 W=W+1.0:IF W<2.0 THEN 123
205 NNNZ=INT(N):POKE #FF06,#E:PRINT NNNZ
210 LIST 293
230 PRINT "EXECUTION TIME WITH      :";M1Z(1.0);" MIN",S1Z(1.0);" SEC",MS1Z(1.0);" MSEC"
232 PRINT "EXECUTION TIME WITHOUT    :";M1Z(0.0);" MIN",S1Z(0.0);" SEC",MS1Z(0.0);" MSEC"
235 PRINT "CALCULATION TIME WITH      :";1000.0*((M1Z(1.0)-MZ)*60.0+(S1Z(1.0)-SZ))+MS1Z(1.0)-MSZ;" MSEC"
237 PRINT "CALCULATION TIME WITHOUT  :";1000.0*((M1Z(0.0)-MZ)*60.0+(S1Z(0.0)-SZ))+MS1Z(0.0)-MSZ;" MSEC"
245 FOR NN=0.0 TO 79.0:PRINT "-";:NEXT
247 PRINT
250 NEXT N
251 GOTO 5000
252 REM #####
256 RETURN
257 X=J:RETURN
258 XZ=J:RETURN
259 X=I1Z:RETURN
260 XZ=I:RETURN
261 X=1.0:RETURN
262 XZ=I1Z:RETURN
263 I3Z=I1Z+I2Z:RETURN
264 I3Z=I1Z-I2Z:RETURN
265 I3Z=I1Z/I2Z:RETURN
266 I3Z=I1Z*1000:RETURN
267 F=J+J:RETURN
268 F=J-J:RETURN
269 F=J/J:RETURN
270 F=J*J:RETURN
271 F=J^2.0:RETURN
272 F=SQR(J):RETURN
273 F=J^0.5:RETURN
274 F=SIN(J):RETURN
275 F=COS(J):RETURN
276 F=TAN(J):RETURN
277 F=ASIN(F2):RETURN
278 F=ACOS(F2):RETURN
279 F=ATN(J):RETURN
280 F=ALOG(F2):RETURN
281 F=EXP(F2):RETURN
282 F=LOG(J):RETURN
283 F=LOGT(J):RETURN
284 F=FRAC(F1):RETURN
285 F=INT(F1):RETURN
286 F=SGN(J):RETURN
287 F=ABS(J):RETURN
288 F=FREQ(I1Z):RETURN
289 F=I1Z IAND I2Z:RETURN
290 F=I1Z SHL 3.0:RETURN
291 F=I1Z MOD 7.0:RETURN
292 F=PI:RETURN
293 RETURN

```



uit het programma "FUNCTIE-PLOT" van H. BAKKER

```

3999 REM #####
4000 NZ=PEEK(#3BD)*10+PEEK(#3BC);SZ=PEEK(#3BB)*10+PEEK(#3BA);MSZ=PEEK(#3B9)*20
4010 PRINT ">>>>> LOOP-TIME :",NZ;" MIN",SZ;"SEC",MSZ;"MSEC":PRINT
4020 GOTO 202
5000 W=0.0
5004 KK=(TA(37.0,W)-TA(0.0,W))/37.0:TAA=TA(0.0,W)
5005 FOR NZ=0 TO 37:TA(NZ,W)=TA(NZ,W)-(KK*NZ+TAA):NEXT
5007 MAX(W)=TA(0.0,W):FOR NZ=0 TO 37:IF TA(NZ,W)>MAX(W) THEN MAX(W)=TA(NZ,W)
5010 NEXT:A$="WITH":IF W=0.0 THEN A$=A$+"OUT"
5015 PRINT :POKE #FF06,#E:PRINT A$:PRINT
5020 K=76.0/MAX(W)
5030 FOR NZ=0 TO 37
5040 IF NZ<10 THEN PRINT " ";
5042 IF NZ<100.0 THEN PRINT " ";
5044 PRINT NZ;
5050 FOR JJ=0.0 TO INT(TA(NZ,W)*K):PRINT CHR$(166);:NEXT:PRINT
5060 NEXT NZ:W=W+1.0:IF W<2.0 THEN 5004
5070 PRINT :POKE #FF06,#E:PRINT "CALCULATION TIMES WITH CORRECTION:":PRINT
5072 PRINT "=====
5075 PRINT "! N      TIME      Z      TIME      Z      RATIO !"
5076 PRINT "!      WITH      WITH      WITHOUT      WITHOUT      (Z) !"
5077 PRINT "=====
5080 PRINT :FOR NZ=0 TO 37
5081 PROC1=100.0/MAX(1.0):PRC0=100.0/MAX(0.0)
5082 TN=(INT(TA(NZ,1.0)*1000.0))/1000.0:PRN=(INT(TA(NZ,1.0)*PRC1*1000.0))/1000.0
5083 TW=(INT(TA(NZ,0.0)*1000.0))/1000.0:PRN=(INT(TA(NZ,0.0)*PRC0*1000.0))/1000.0
5087 VERHZ=INT((TA(NZ,0.0)+1E-5)/(TA(NZ,1.0)+1E-5)*100.0+0.5)
5088 IF NZ<10.0 THEN PRINT " ";
5089 IF NZ<100.0 THEN PRINT " ";
5090 PRINT NZ;TAB(7);TW;TAB(18);PRN;TAB(29);TN;TAB(40);PRN;TAB(51);VERHZ
5095 PRINT
5100 NEXT

```

### START/STOP VIA INTERRUPT 7

PAGE 01

```

001          *deze routine verzorgt START/STOP
002          *van BASIC & machinetaal programm
003          *besturing met EVENT 1 (ANI 32)
004          *          of EVENT 2 (ANI 16)
005          *zet interrupt 7 op #300 door:
006          *V7D9A9-300 (=D9A9 vervangen door 300)
007          ORG      :300
008 0300 F3          DI
009 0301 F5          PUSH   PSW
010 0302 3A00FD      TEST    LDA    :FD00      input port
011 0305 E620          ANI    32          maskeer bit 5 (of 4)
012 0307 C20203      JNZ    TEST      indien ingedrukt:loop TEST
013 030A F1          POP    PSW
014 030B FB          EI
015 030C C3A9D9      JMP    :D9A9      vevolg interrupt 7 procedure
016 030F          END

```

```

*****
* SYMBOL TABLE *
*****

```

TEST 0302

Door zijn grote verscheidenheid aan mathematische ofte wiskundige functies is DAIPC al een grote uitblinker. We kunnen ons echter de vraag stellen hoe het met de uitvoeringstijden van de verschillende functies zit. Een ander belangrijk probleem voor vele personal-computers-gebruikers stelt het al dan niet aankopen van de oh zo dure AMD 9511 "MATHCHIP". Krijgen we waar voor ons geld? Is de relatief grote som voor de aankoop van deze mathchip wel verantwoord voor een of andere toepassing? Over deze en andere gelijkaardige vragen zullen we proberen wat meer duidelijkheid te brengen. Daarom heb ik een BASIC-programma geschreven dat de looptijden van de verschillende BASIC-functies en sommige BASIC-statements nagaat. De tijden worden achtereenvolgens gemeten met en zonder MATHCHIP. nb: Indien men een MATHCHIP in het toestel heeft kan men die disabelen of inactief maken door POKE \$D4,0.  
actief door POKE \$D4,\$7B.

Toelichting bij het programma:

30 Initialisatie van de veranderlijken  
Ik laat U nu raden wat lijn 22 juist doet.  
100 HOOFD-FOR-NEXT lus. Er worden 37 functies getest.  
110 wat doen deze POKES hier ?  
120 W=1: met MATHCHIP W=0: zonder  
124 zet MATHCHIP aan of uit.  
160 reset de chronometer en start hem (CALLM\$340)  
190 voer de functie 2000 maal uit en stop chrono.  
203 bereken de tijden en sla deze op in een tabel (TA).  
247 druk de resultaten af voor elke functie.  
251 indien de 37 functies werden getimed ga dan naar 5000.  
293 hier bevinden zich de te testen functies.  
4000 deze routine wordt aangeroepen voor de 0-functie ttz een RETURN zonder meer. De bedoeling is dat de tijd benodigd voor het uitvoeren van de lus wordt afgetrokken van de BRUTO-tijd. Doch er volgen complicaties !!  
5000 deze routine gaat alle tijden statistisch vergelijken zodat een zinvolle vergelijking mogelijk wordt.  
5050 hier wordt een BARGRAPH afgedrukt.  
5070 Nu de complicaties...  
functie 37 is ook een RETURN en wel om de volgende reden:  
De computer heeft wat tijd nodig om een bepaalde sub-routine te vinden en hoe verder de subroutine in het geheugen zit, hoe langer deze zoektijd duurt.  
Ik heb verondersteld dat de zoektijd lineair toeneemt. Dit lijkt me een redelijke veronderstelling vermits de verschillende subroutines ongeveer even lang zijn.  
Er wordt daarom geïnterpoleerd tussen de 2 RETURN-tijden deze tijd wordt dan afgetrokken van de looptijd.  
Dit geeft dan TIME WITH en TIME without in de tabel.  
Vervolgens worden deze tijden procentueel vergeleken met de traagste functie met en zonder MATHCHIP.  
Om te besluiten wordt de onderlinge verhouding berekend.

## VERGELIJKENDE STUDIE MATHCHIP

U vraagt zich misschien nog steeds af wat lijnen 22 en 110 doeën?  
En hoe komt het dat elke lijn apart gelist wordt?  
En waarom geen ON GOSUB maar GOSUB met een lijnnummer?  
Het antwoord is zeer eenvoudig: Het programma verandert zichzelf.  
Na enig zoekwerk (lees PEEK&POKEwerk) werden de bytes gevonden  
die de geliste regelnummer en de subroutine waarnaar gesprongen  
wordt bepalen. Aldus is het mogelijk deze tijdens de loop van  
programma aan te passen. Misschien mogen we hier wel spreken van  
"SELF-MODIFYING-CODE".

Het werkt in ieder geval prima en is volgens mij de beste manier  
om een zo constant mogelijke looptime te creëren.  
Een belangrijk gevolg van deze manier van werken is echter dat het  
een uiterst delicate zaak wordt om het programma te wijzigen.  
Tevens wil ik de collega's die het programma wensen in te tikken  
waarschuwen: In ieder geval SAVEN voor RUN !!  
Ook niet vergeten de HEAPPOINTERS te veranderen!  
Het machinetaalprogramma start op é300 en loopt tot é3B9.  
Op te merken zijn de twee routines op é 340 en é 350 om de chrono  
te starten en te stoppen. Een dergelijke methode is ook nodig om  
de real-time clock uit DAInamic N3 -waarvan de chrono is afgeleid-,  
te starten en te stoppen.

## INTERPRETATIE VAN DE RESULTATEN

1. De real-time clock heeft een resolutie van 20 msec.  
We moeten dus alle resultaten beschouwen met een fout die tot  
20 msec kan oplopen.
2. De tijd die de real-time clock elke 20 msec inneemt is erg  
kort, dit kunnen we in de berekeningen verwaarlozen.
3. Feitelijk zou moeten aangetoond worden dat het zoeken naar  
een lijnnummer lineair verloopt.
4. Er zijn nog vele andere functies die men zou kunnen testen.  
Een machtsverheffing neemt niet steeds evenveel tijd in beslag.  
(vergelijk test 15 en 17)
- 5.

De BARGRAPHS zijn niet op dezelfde schaal getekend !!  
De prestaties MET MATHCHIP zijn 13,6 maal VERGROOT !

6. De RND-functies werden niet opgenomen in de test omdat ze  
werkelijk teveel tijd in beslag nemen.  
RND(O)            1 min en 10 sec  
RND(J)            48 sec  
RND(O)XJ         1 min en 15 sec

## BESLUIT

Of de AMD 9511 zijn geld waard is zal ieder voor zich moeten uit-  
maken. Het staat echter als een paal boven water dat de MATHCHIP  
het rekenwerk enorm versnelt. Ik durf geen prijs op te geven omdat  
deze nogal durft veranderen. Vraag wel de 9511 A, de oudere versie  
had -ik ben er niet zeker van- een maskfout.  
Tot binnen twee maand en ..... LET THEM TICK

Jos Schepens

# LOOK

PAGE 01 :CLOCK FOR MATH TEST

```
002          *339 = UNITS OF 20 MSEC
003          *33A = UNITS OF SEC
004          *33B = TENS OF SEC
005          *33C = UNITS OF MIN
006          *33D = TENS OF MIN
007          ORG      :300
008 0300 E5          PUSH  H
009 0301 D5          PUSH  D
010 0302 F5          PUSH  PSW
011 0303 213903      LXI   H, :339      20 MSEC
012 0306 1E32        MVI   E, :32
013 0308 34          INR   M
014 0309 7B          MOV   A, E
015 030A BE          CMP   M
016 030B C23103      JNZ   EXIT1
017 030E C5          PUSH  B
018 030F 060A        MVI   B, :A
019 0311 0E06        MVI   C, :6
020 0313 1600        MVI   D, :0
021 0315 72          MOV   M, D
022 0316 23          INX   H          SEC
023 0317 34          INR   M
024 0318 7B          MOV   A, B
025 0319 BE          CMP   M
026 031A C23003      JNZ   EXIT2
027 031D 72          MOV   M, D
028 031E 23          INX   H          TENS OF SEC
029 031F 34          INR   M
030 0320 79          MOV   A, C
031 0321 BE          CMP   M
032 0322 C23003      JNZ   EXIT2
033 0325 72          MOV   M, D
034 0326 23          INX   H          MINUTES
035 0327 34          INR   M
036 0328 7B          MOV   A, B
037 0329 BE          CMP   M
038 032A C23003      JNZ   EXIT2
039 032D 72          MOV   M, D
040 032E 23          INX   H          TENS MIN
041 032F 34          INR   M
042 0330 C1          EXIT2  POP   B
043 0331 F1          EXIT1  POP   PSW
044 0332 D1          POP   D
045 0333 E1          POP   H
046 0334 C3A9D9      JMP   :D9A9      CONT INTERRUPT PROC
047          ORG      :340      START TIMER
048 0340 F3          DI
049 0341 F5          PUSH  PSW
050 0342 3E00        MVI   A, :0      CHANGE VECTOR
051 0344 327000      STA   :70        TO OUR ROUTINE
052 0347 3E03        MVI   A, :3
053 0349 327100      STA   :71
054 034C F1          POP   PSW
```

PAGE 02 :CLOCK FOR MATH TEST

```
055 034D FB      EI
056 034E C9      RET
057              ORG      :350      STOP TIMER
058 0350 F3      DI
059 0351 F5      PUSH     PSW
060 0352 3EA9    MVI     A,:A9      OLD VECTOR
061 0354 327000 STA     :70
062 0357 3ED9    MVI     A,:D9
063 0359 327100 STA     :71
064 035C F1      POP      PSW
065 035D FB      EI
066 035E C9      RET
067 035F              END      END
```

```
*****
* S Y M B O L   T A B L E *
*****
```

```
END      035F      EXIT1  0331      EXIT2  0330
```

J#P.

```
0300 E5 D5 F5 21 39 03 1E 32 34 7B BE C2 31 03 C5 06
0310 0A 0E 06 16 00 72 23 34 7B BE C2 30 03 72 23 34
0320 79 BE C2 30 03 72 23 34 7B BE C2 30 03 72 23 34
0330 C1 F1 D1 E1 C3 A9 D9
```

```
0340 F3 F5 3E 00 32 70 00 3E 03 32 71 00 F1 FB C9
```

```
0350 F3 F5 3E A9 32 70 00 3E D9 32 71 00 F1 FB C9
```

J

```
5      FOR I=0 TO 4:POKE #339+I,0:NEXT
10     INPUT "START";S$
20     CALLM #340:REM START
30     A=GETC:IF A=0 THEN 30
40     CALLM #350:REM STOP
50     PRINT PEEK(#33D)*10+PEEK(#33C),PEEK(#33B)*10+PEEK(#33A),PEEK(#339)*20
55     REM #3BD-#3BA IN THE TEST PROGRAM
60     GOTO 5
```

\*

```
63000 REM SCREEN COPY ON EPSON MX-80 (MODES 1,2,3,4)
63002 POKE #131,1
63005 INPUT " WELKE BACKGROUNDKLEUR ";BG:PRINT :POKE #131,0
63007 PRINT CHR$(27);"E"
63008 FOR Y=YMAX-3 TO 0 STEP -3
63010 FOR X=0.0 TO XMAX-2 STEP 2
63020 V=0
63030 IF SCRNX(X,Y+2)<>BG THEN V=V+1
63040 IF SCRNX(X+1,Y+2)<>BG THEN V=V+2
63050 IF SCRNX(X,Y+1)<>BG THEN V=V+4
63060 IF SCRNX(X+1,Y+1)<>BG THEN V=V+8
63070 IF SCRNX(X,Y)<>BG THEN V=V+16
63080 IF SCRNX(X+1,Y)<>BG THEN V=V+32
63090 PRINT CHR$(160+V);:NEXT:PRINT :NEXT
```

\*

## Am9511 Arithmetic Processor

### DISTINCTIVE CHARACTERISTICS

- Fixed point 16 and 32 bit operations
- Floating point 32 bit operations
- Binary data formats
- Add, Subtract, Multiply and Divide
- Trigonometric and inverse trigonometric functions
- Square roots, logarithms, exponentiation
- Float to fixed and fixed to float conversions
- Stack-oriented operand storage
- DMA or programmed I/O data transfers
- End signal simplifies concurrent processing
- General purpose 8-bit data bus interface
- Standard 24 pin package
- +12 volt and +5 volt power supplies
- Advanced N-channel silicon gate MOS technology
- 100% MIL-STD-883 reliability assurance testing

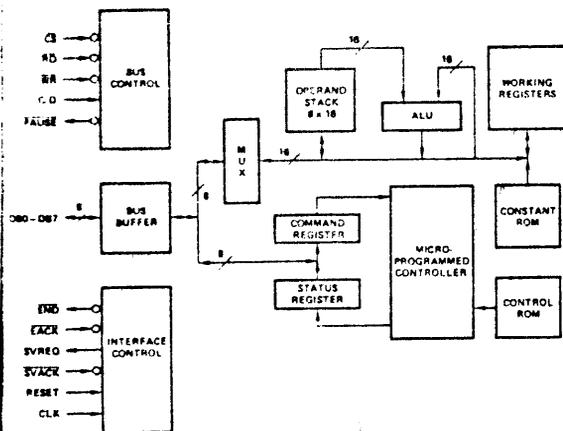
### GENERAL DESCRIPTION

The Am9511 Arithmetic Processing Unit (APU) is a monolithic MOS/LSI device that provides high performance fixed and floating point arithmetic and a variety of floating point trigonometric and mathematical operations. It may be used to enhance the computational capability of a wide variety of processor-oriented systems.

All transfers, including operand, result, status and command information, take place over an 8-bit bidirectional data bus. Operands are pushed onto an internal stack and a command is issued to perform operations on the data in the stack. Results are then available to be retrieved from the stack, or additional commands may be entered.

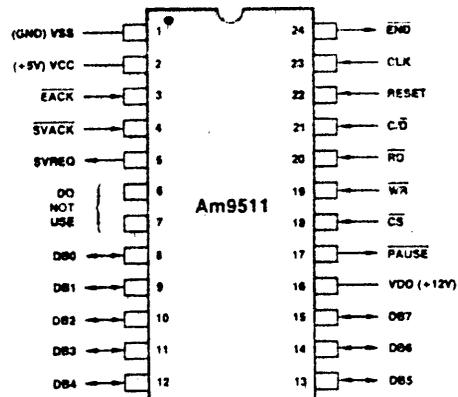
Transfers to and from the APU may be handled by the associated processor using conventional programmed I/O, or may be handled by a direct memory access controller for improved performance. Upon completion of each command, the APU issues an end of execution signal that may be used as an interrupt by the CPU to help coordinate program execution.

### BLOCK DIAGRAM



MOS-046

### CONNECTION DIAGRAM Top View



Pin 1 is marked for orientation.

MOS-047

### ORDERING INFORMATION

Package Type	Ambient Temperature	Clock Frequency		
		2MHz	3MHz	4MHz
Hermetic DIP	$0^{\circ}\text{C} \leq T_A \leq +70^{\circ}\text{C}$	Am9511DC	Am9511-1DC	Am9511-4DC
	$-55^{\circ}\text{C} \leq T_A \leq +125^{\circ}\text{C}$	Am9511DM	Am9511-1DM	

## INTERFACE SIGNAL DESCRIPTION

VCC: +5 Volt power supply

VDD: +12 Volt power supply

VSS: Ground

### CLK (Clock, Input)

An external timing source should be applied to the CLK pin. The Clock input may be asynchronous to the Read and Write control signals.

### RESET (Reset, Input)

The active high Reset signal provides initialization for the chip. Reset terminates any operation in progress, clears the status register and places the Am9511 into the idle state. Stack contents are not affected by Reset. The Reset should be active for at least 5 clock periods following stable supply voltages and stable clock input. There is no internal power-on reset.

### $\overline{CS}$ (Chip Select, Input)

$\overline{CS}$  is an active low input signal which conditions the read and write signals and thus enables communication with the data bus.

### C/D (Command/Data, Input)

In conjunction with the  $\overline{RD}$  and  $\overline{WR}$  signals, the C/D control line establishes the type of transfers that are to be performed on the data bus.

C/D	$\overline{RD}$	$\overline{WR}$	Function
0	1	0	Enter data byte into stack
0	0	1	Read data byte from stack
1	1	0	Enter command
1	0	1	Read status

### $\overline{RD}$ (Read, Input)

The active low Read signal is conditioned by  $\overline{CS}$  and indicates that information is to be transferred from internal locations to the data bus.  $\overline{RD}$  and  $\overline{WR}$  are mutually exclusive.

### $\overline{WR}$ (Write, Input)

The active low Write signal is conditioned by  $\overline{CS}$  and indicates that information is to be transferred from the data bus into internal locations.  $\overline{RD}$  and  $\overline{WR}$  are mutually exclusive.

### $\overline{EACK}$ (End Acknowledge, Input)

This active low input clears the end of execution output signal ( $\overline{END}$ ). If  $\overline{EACK}$  is tied low, the  $\overline{END}$  output will be a pulse that is less than one clock period wide.

### $\overline{SVACK}$ (Service Acknowledge, Input)

This active low input clears the service request output ( $\overline{SVREQ}$ ).

### $\overline{END}$ (End Execution, Output)

This active low, open-drain output indicates that execution of the previously entered command is complete. It can be used as an interrupt request and is cleared by  $\overline{EACK}$ , RESET or any read or write access to the Am9511.

### SVREQ (Service Request, Output)

This active high output signal indicates that command execution is complete and that post execution service was requested in the previous command byte. It is cleared by  $\overline{SVACK}$ , by RESET, or by the end of a subsequent command that does not request service.

### PAUSE (Pause, Output)

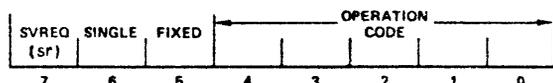
This active low output indicates that the Am9511 has not yet completed its information transfer with the host (or DMA) over the data bus. Whenever a data read or a status read operation is requested,  $\overline{PAUSE}$  goes low. It returns high only after the data bus contains valid output data. When an existing command is still in the process of execution, and a data write, data read or command write is requested, then  $\overline{PAUSE}$  goes low for the remaining duration of the existing command plus any time needed for initiating a data read. In both cases, the host should neither change any information to the Am9511, nor (in the case of data read or status read) attempt to capture data from the Am9511 DB outputs until  $\overline{PAUSE}$  has returned high. (See "Pause Operation" section on page 5).

### DB0-DB7 (Bidirectional Data Bus, I/O)

These eight bidirectional lines provide for transfer of commands, status and data between the Am9511 and the CPU. The Am9511 will drive the data bus only when  $\overline{CS}$  and  $\overline{RD}$  are low.

## COMMAND STRUCTURE

Each command entered into the Am9511 consists of a single 8-bit byte having the format illustrated below:



Bits 0-4 select the operation to be performed as shown in the table. Bits 5-6 select the data format for the operation. If bit 5 is a 1, a fixed point data format is specified. If bit 5 is a 0, floating point format is specified. Bit 6 selects the precision of

the data to be operated on by fixed point commands (if bit 5 = 0, bit 6 must be 0). If bit 6 is a 1, single-precision (16-bit) operands are indicated; if bit 6 is a 0, double-precision (32-bit) operands are indicated. Results are undefined for all illegal combinations of bits in the command byte. Bit 7 indicates whether a service request is to be issued after the command is executed. If bit 7 is a 1, the service request output ( $\overline{SVREQ}$ ) will go high at the conclusion of the command and will remain high until reset by a low level on the service acknowledge pin ( $\overline{SVACK}$ ) or until completion of execution of a succeeding command where bit 7 is 0. Each command issued to the Am9511 requests post execution service based upon the state of bit 7 in the command byte. When bit 7 is a 0,  $\overline{SVREQ}$  remains low.

**COMMAND SUMMARY**

Command Code								Command Mnemonic	Command Description
7	6	5	4	3	2	1	0		
<b>FIXED POINT 16 BIT</b>									
SF	1	1	0	1	1	0	0	SADD	Add TOS to NOS. Result to NOS. Pop Stack.
SF	1	1	0	1	1	0	1	SSUB	Subtract TOS from NOS. Result to NOS. Pop Stack.
SF	1	1	0	1	1	1	0	SMUL	Multiply NOS by TOS. Lower half of result to NOS. Pop Stack.
SF	1	1	1	0	1	1	0	SMUJ	Multiply NOS by TOS. Upper half of result to NOS. Pop Stack.
SF	1	1	0	1	1	1	1	SDIV	Divide NOS by TOS. Result to NOS. Pop Stack.
<b>FIXED POINT 32 BIT</b>									
SF	0	1	0	1	1	0	0	DADD	Add TOS to NOS. Result to NOS. Pop Stack.
SF	0	1	0	1	1	0	1	DSUB	Subtract TOS from NOS. Result to NOS. Pop Stack.
SF	0	1	0	1	1	1	0	DMUL	Multiply NOS by TOS. Lower half of result to NOS. Pop Stack.
SF	0	1	1	0	1	1	0	DMUJ	Multiply NOS by TOS. Upper half of result to NOS. Pop Stack.
SF	0	1	0	1	1	1	1	DDIV	Divide NOS by TOS. Result to NOS. Pop Stack.
<b>FLOATING POINT 32 BIT</b>									
SF	0	0	1	0	0	0	0	FADD	Add TOS to NOS. Result to NOS. Pop Stack.
SF	0	0	1	0	0	0	1	FSUB	Subtract TOS from NOS. Result to NOS. Pop Stack.
SF	0	0	1	0	0	1	0	FMUL	Multiply NOS by TOS. Result to NOS. Pop Stack.
SF	0	0	1	0	0	1	1	FDIV	Divide NOS by TOS. Result to NOS. Pop Stack.
<b>DERIVED FLOATING POINT FUNCTIONS</b>									
SF	0	0	0	0	0	0	1	SQRT	Square Root of TOS. Result in TOS.
SF	0	0	0	0	0	1	0	SIN	Sine of TOS. Result in TOS.
SF	0	0	0	0	0	1	1	COS	Cosine of TOS. Result in TOS.
SF	0	0	0	0	1	0	0	TAN	Tangent of TOS. Result in TOS.
SF	0	0	0	0	1	0	1	ASIN	Inverse Sine of TOS. Result in TOS.
SF	0	0	0	0	1	1	0	ACOS	Inverse Cosine of TOS. Result in TOS.
SF	0	0	0	0	1	1	1	ATAN	Inverse Tangent of TOS. Result in TOS.
SF	0	0	0	1	0	0	0	LOG	Common Logarithm (base 10) of TOS. Result in TOS.
SF	0	0	0	1	0	0	1	LN	Natural Logarithm (base e) of TOS. Result in TOS.
SF	0	0	0	1	0	1	0	EXP	Exponential (e <sup>x</sup> ) of TOS. Result in TOS.
SF	0	0	0	1	0	1	1	PWR	NOS raised to the power in TOS. Result in NOS. Pop Stack.
<b>DATA MANIPULATION COMMANDS</b>									
SF	0	0	0	0	0	0	0	NOP	No Operation
SF	0	0	1	1	1	1	1	FIXS	Convert TOS from floating point to 16-bit fixed point format.
SF	0	0	1	1	1	1	0	FIXD	Convert TOS from floating point to 32-bit fixed point format.
SF	0	0	1	1	1	0	1	FLTS	Convert TOS from 16-bit fixed point to floating point format.
SF	0	0	1	1	1	0	0	FLTD	Convert TOS from 32-bit fixed point to floating point format.
SF	1	1	1	0	1	0	0	CHSS	Change sign of 16-bit fixed point operand on TOS.
SF	0	1	1	0	1	0	0	CHSD	Change sign of 32-bit fixed point operand on TOS.
SF	0	0	1	0	1	0	1	CHSF	Change sign of floating point operand on TOS.
SF	1	1	1	0	1	1	1	PTOS	Push 16-bit fixed point operand on TOS to NOS. (Copy)
SF	0	1	1	0	1	1	1	PTOD	Push 32-bit fixed point operand on TOS to NOS. (Copy)
SF	0	0	1	0	1	1	1	PTOF	Push floating point operand on TOS to NOS. (Copy)
SF	1	1	1	1	0	0	0	POPS	Pop 16-bit fixed point operand from TOS. NOS becomes TOS.
SF	0	1	1	1	0	0	0	POPD	Pop 32-bit fixed point operand from TOS. NOS becomes TOS.
SF	0	0	1	1	0	0	0	POPF	Pop floating point operand from TOS. NOS becomes TOS.
SF	1	1	1	1	0	0	1	XCHS	Exchange 16-bit fixed point operands TOS and NOS.
SF	0	1	1	1	0	0	1	XCHD	Exchange 32-bit fixed point operands TOS and NOS.
SF	0	0	1	1	0	0	1	XCHF	Exchange floating point operands TOS and NOS.
SF	0	0	1	1	0	1	0	PUPI	Push floating point constant "π" onto TOS. Previous TOS becomes NOS.

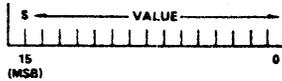
**NOTES:**

1. TOS means Top of Stack. NOS means Next on Stack.
2. AMD Application Brief "Algorithm Details for the Am9511 APU" provides detailed descriptions of each command function, including data ranges, accuracies, stack configurations, etc.
3. Many commands destroy one stack location (bottom of stack) during development of the result. The derived functions may destroy several stack locations. See Application Brief for details.
4. The trigonometric functions handle angles in radians, not degrees.
5. No remainder is available for the fixed-point divide functions.
6. Results will be undefined for any combination of command coding bits not specified in this table.

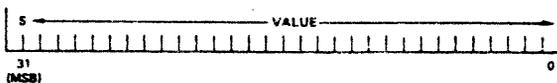
## DATA FORMATS

The Am9511 Arithmetic Processing Unit handles operands in both fixed point and floating point formats. Fixed point operands may be represented in either single (16-bit operands) or double precision (32-bit operands), and are always represented as binary, two's complement values.

### 16-BIT FIXED POINT FORMAT



### 32-BIT FIXED POINT FORMAT



The sign (positive or negative) of the operand is located in the most significant bit (MSB). Positive values are represented by a sign bit of zero ( $S = 0$ ). Negative values are represented by the two's complement of the corresponding positive value with a sign bit equal to 1 ( $S = 1$ ). The range of values that may be accommodated by each of these formats is  $-32,768$  to  $+32,767$  for single precision and  $-2,147,483,648$  to  $+2,147,483,647$  for double precision.

Floating point binary values are represented in a format that permits arithmetic to be performed in a fashion analogous to operations with decimal values expressed in scientific notation.

$$(5.83 \times 10^2)(8.16 \times 10^1) = (4.75728 \times 10^4)$$

In the decimal system, data may be expressed as values between 0 and 10 times 10 raised to a power that effectively shifts the implied decimal point right or left the number of places necessary to express the result in conventional form (e.g., 47,572.8). The value-portion of the data is called the mantissa. The exponent may be either negative or positive.

The concept of floating point notation has both a gain and a loss associated with it. The gain is the ability to represent the significant digits of data with values spanning a large dynamic range limited only by the capacity of the exponent field. For

example, in decimal notation if the exponent field is two digits wide, and the mantissa is five digits, a range of values (positive or negative) from  $1.0000 \times 10^{-99}$  to  $9.9999 \times 10^{+99}$  can be accommodated. The loss is that only the significant digits of the value can be represented. Thus there is no distinction in this representation between the values 123451 and 123452, for example, since each would be expressed as:  $1.2345 \times 10^5$ . The sixth digit has been discarded. In most applications where the dynamic range of values to be represented is large, the loss of significance, and hence accuracy of results, is a minor consideration. For greater precision a fixed point format could be chosen, although with a loss of potential dynamic range.

The Am9511 is a binary arithmetic processor and requires that floating point data be represented by a fractional mantissa value between .5 and 1 multiplied by 2 raised to an appropriate power. This is expressed as follows:

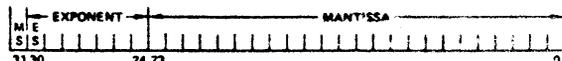
$$\text{value} = \text{mantissa} \times 2^{\text{exponent}}$$

For example, the value 100.5 expressed in this form is  $0.11001001 \times 2^7$ . The decimal equivalent of this value may be computed by summing the components (powers of two) of the mantissa and then multiplying by the exponent as shown below:

$$\begin{aligned} \text{value} &= (2^{-1} + 2^{-2} + 2^{-5} + 2^{-8}) \times 2^7 \\ &= (0.5 + 0.25 + 0.03125 + 0.00290625) \times 128 \\ &= 0.78515625 \times 128 \\ &= 100.5 \end{aligned}$$

### FLOATING POINT FORMAT

The format for floating point values in the Am9511 is given below. The mantissa is expressed as a 24-bit (fractional) value; the exponent is expressed as an unbiased two's complement 7-bit value having a range of  $-64$  to  $+63$ . The most significant bit is the sign of the mantissa (0 = positive, 1 = negative), for a total of 32 bits. The binary point is assumed to be to the left of the most significant mantissa bit (bit 23). All floating point data values must be normalized. Bit 23 must be equal to 1, except for the value zero, which is represented by all zeros.

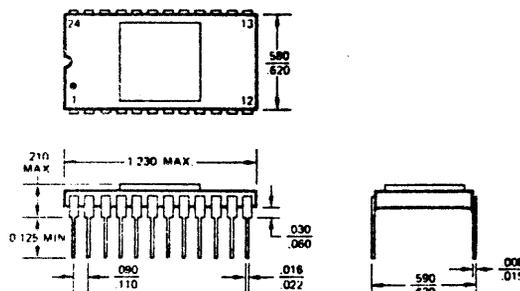


The range of values that can be represented in this format is  $\pm(2.7 \times 10^{-20}$  to  $9.2 \times 10^{18})$  and zero.

## PHYSICAL DIMENSIONS

### Dual-In-Line

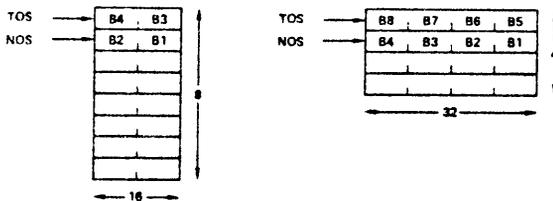
#### 24-Pin Side-Brazed



## FUNCTIONAL DESCRIPTION

### Stack Control

The user interface to the Am9511 includes access to an 8 level 16-bit wide data stack. Since single precision fixed point operands are 16 bits in length, eight such values may be maintained in the stack. When using double precision fixed point or floating point formats four values may be stored. The stack in these two configurations can be visualized as shown below:



Data are written onto the stack, eight bits at a time, in the order shown (B1, B2, B3, ...). Data are removed from the stack in reverse byte order (B8, B7, B6, ...). Data should be transferred into or out of the stack in multiples of the number of bytes appropriate to the chosen data format.

### Data Entry

Data entry is accomplished by bringing the chip select ( $\overline{CS}$ ), the command/data line (C/D), and  $\overline{WR}$  low, as shown in the timing diagram. The entry of each new data word "pushes down" the previously entered data and places the new byte on the top of stack (TOS). Data on the bottom of the stack prior to a stack entry are lost.

### Data Removal

Data are removed from the stack in the Am9511 by bringing chip select ( $\overline{CS}$ ), command/data (C/D), and  $\overline{RD}$  low as shown in the timing diagram. The removal of each data word redefines TOS so that the next successive byte to be removed becomes TOS. Data removed from the stack rotates to the bottom of the stack.

### Command Entry

After the appropriate number of bytes of data have been entered onto the stack, a command may be issued to perform an operation on that data. Commands which require two operands for execution (e.g., add) operate on the TOS and NOS values. Single operand commands operate only on the TOS.

Commands are issued to the Am9511 by bringing the chip select ( $\overline{CS}$ ) line low, command/data (C/D) line high, and  $\overline{WR}$  line low as indicated by the timing diagram. After a command is issued, the CPU can continue execution of its program concurrently with the Am9511 command execution.

### Command Completion

The Am9511 signals the completion of each command execution by lowering the End Execution line ( $\overline{END}$ ). Simultaneously, the busy bit in the status register is cleared and the Service Request bit of the command register is checked. If it is a "1" the service request output level (SVREQ) is raised.  $\overline{END}$  is cleared on receipt of an active low End Acknowledge ( $\overline{EACK}$ ) pulse. Similarly, the service request line is cleared by recognition of an active low Service Acknowledge ( $\overline{SVACK}$ ) pulse.

### Pause Operation

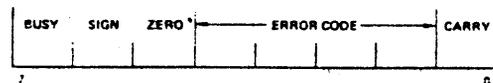
An active low Pause ( $\overline{PAUSE}$ ) is provided. This line is high in its quiescent state and is pulled low by the Am9511 under the following conditions:

1. A previously initiated operation is in progress (device busy) and Command Entry has been attempted. In this case, the  $\overline{PAUSE}$  line will be pulled low and remain low until completion of the current command execution. It will then go high, permitting entry of the new command.
2. A previously initiated operation is in progress and stack access has been attempted. In this case, the  $\overline{PAUSE}$  line will be pulled low, will remain in that state until execution is complete, and will then be raised to permit completion of the stack access.
3. The Am9511 is not busy, and data removal has been requested.  $\overline{PAUSE}$  will be pulled low for the length of time necessary to transfer the byte from the top of stack to the interface latch, and will then go high, indicating availability of the data.
4. The Am9511 is not busy, and a data entry has been requested.  $\overline{PAUSE}$  will be pulled low for the length of time required to ascertain if the preceding data byte, if any has been written to the stack. If so  $\overline{PAUSE}$  will immediately go high. If not,  $\overline{PAUSE}$  will remain low until the interface latch is free and will then go high.
5. When a status read has been requested,  $\overline{PAUSE}$  will be pulled low for the length of time necessary to transfer the status to the interface latch, and will then be raised to permit completion of the status read. Status may be read whether or not the Am9511 is busy.

When  $\overline{PAUSE}$  goes low, the APU expects the bus and bus control signals present at the time to remain stable until  $\overline{PAUSE}$  goes high.

### Device Status

Device status is provided by means of an internal status register whose format is shown below:



**BUSY:** Indicates that Am9511 is currently executing a command (1 = Busy).

**SIGN:** Indicates that the value on the top of stack is negative (1 = Negative).

**ZERO:** Indicates that the value on the top of stack is zero (1 = Value is zero).

**ERROR CODE:** This field contains an indication of the validity of the result of the last operation. The error codes are:

- 0000 - No error
- 1000 - Divide by zero
- 0100 - Square root or log of negative number
- 1100 - Argument of inverse sine, cosine, or  $e^x$  too large
- XX10 - Underflow
- XX01 - Overflow

**CARRY:** Previous operation resulted in carry or borrow from most significant bit. (1 = Carry/Borrow, 0 = No Carry/No Borrow)

If the BUSY bit in the status register is a one, the other status bits are not defined; if zero, indicating not busy, the operation is complete and the other status bits are defined as given above.

### Read Status

The Am9511 status register can be read by the CPU at any time (whether an operation is in progress or not) by bringing the chip select ( $\overline{CS}$ ) low, the command-data line (C/D) high, and lowering  $\overline{RD}$ . The status register is then gated onto the data bus and may be input by the CPU.

## EXECUTION TIMES

Timing for execution of the Am9511 command set is shown in the table below. Speeds are given in terms of clock cycles and should be multiplied by the clock period being used to arrive at time values. Where substantial variation of execution times is possible, the minimum and maximum values are shown; otherwise, typical values are given. Variations are data dependent. Some boundary conditions that will cause shorter execution times are not taken into account. The listing is in alphabetical order by mnemonic.

Total execution times may require allowances for operand transfer into the APU, command execution, and result retrieval from the APU. Except for command execution, these times will be heavily influenced by the nature of the data, the control interface used, the speed of memory, the CPU used, the priority allotted to DMA and Interrupt operations, the size and number of operands to be transferred, and the use of chained calculations, etc.

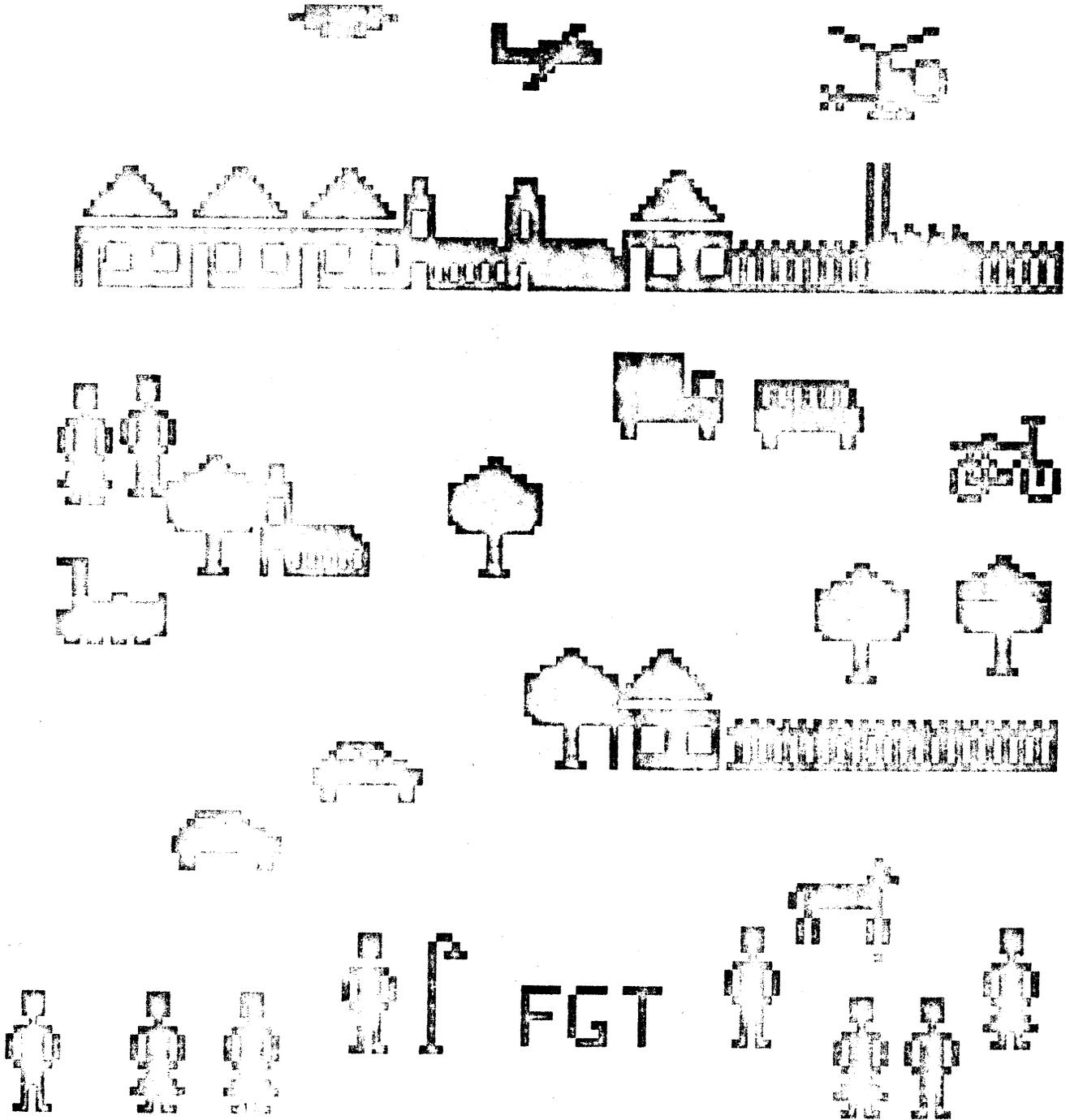
### COMMAND EXECUTION TIMES

Command Mnemonic	Clock Cycles	Command Mnemonic	Clock Cycles
ACOS	6304-8284	LOG	4474-7132
ASIN	6230-7938	LN	4238-6355
ATAN	4992-6536	NOP	4
CHSD	26-26	POPD	12
CHSF	16-20	POPF	12
CHSS	22-24	POPS	10
COS	3840-4878	PTOD	20
DADD	20-22	PTOF	20
DDIV	196-210	PTOS	16
DMUL	194-210	PUPI	16
DMUU	182-218	PWR	8096-12052
DSUB	38-40	SADD	16-18
EXP	3794-4878	SDIV	84-94
FADD	54-368	SIN	3796-4808
FDIV	154-184	SMUL	84-94
FIXD	90-336	SMUU	80-98
FIXS	90-214	SQRT	782-876
FLTD	56-342	SSUB	30-32
FLTS	52-156	TAN	4894-5886
FMUL	146-168	XCHD	26
FSUB	70-370	XCHF	26
		XCHS	18

As mentioned, the above clock cycle execution times can be converted to  $\mu\text{sec}$  by multiplying by the clock period used. Several examples (minimums) are shown below:

Command Description	Am9511 (2MHz)	Am9511-1 (3MHz)	Am9511-4 (4MHz)
32-Bit Floating-Point Cosine (COS)	1920 $\mu\text{sec}$	1280 $\mu\text{sec}$	960 $\mu\text{sec}$
32-Bit Floating-Point $e^x$ (EXP)	1897 $\mu\text{sec}$	1265 $\mu\text{sec}$	949 $\mu\text{sec}$
32-Bit Floating-Point Multiply (FMUL)	73 $\mu\text{sec}$	49 $\mu\text{sec}$	37 $\mu\text{sec}$
16-Bit Fixed-Point Multiply, Lower (SMUL)	42 $\mu\text{sec}$	28 $\mu\text{sec}$	21 $\mu\text{sec}$
32-Bit Floating-Point Add (FADD)	27 $\mu\text{sec}$	18 $\mu\text{sec}$	14 $\mu\text{sec}$
16-Bit Fixed-Point Add (SADD)	8 $\mu\text{sec}$	5 $\mu\text{sec}$	4 $\mu\text{sec}$

# LIST



# PADDELEN MET FGT

T-1000

```

100 MODE 0:PRINT CHR$(12)
105 PRINT "PADDELEN MET FGT ...":FOR X=1 TO 59:PRINT CHR$(255);:NEXT
107 PRINT :PRINT
110 LIST 280-380
120 G=GETC:IF G=0 THEN 120
130 GOTO 500
280 REM "HUIS a VLIEGTUIG 1"
290 REM "KERK b HELIKOPTER a"
300 REM "HEK c U.F.O n"
310 REM "BOOM d VOGEL o"
320 REM "MAN e FIETS p"
330 REM "VROUW f HOND q"
340 REM "AUTO g LADDER r"
350 REM "TREIN h VIS s"
360 REM "CAMION i LANTAARN t"
370 REM "AUTOBUS j POPULIER u"
380 REM "FABRIEK k HALVE MAAN v"
400 REM ***SUBROUTINE FGT
410 SOUND 1 0 15 0 FREQ(440):POKE #2F2,X MOD 256:POKE #2F3,X/256:POKE #2F4,Y
420 POKE #2F5,SP:POKE #2F6,ID
430 C=FC##40+CC:F=FF##80+PF##40+ZF##20+VF##10+DF:POKE #2F0,C:POKE #2F1,F
440 CALLM #300,A#:SOUND OFF
450 RETURN
500 MODE 4:COLOR6 0 15 15 15
505 X=10:Y=10:CC=15:PF=0:DF=0:VF=0:ZF=0:G=ASC("A")
510 A=PDL(1):B=PDL(2)
520 C=SCRN(A,B):DOT A,B 15:WAIT TIME 3:DOT A,B C
525 REM kies nieuwe tekening met keyboard
530 G=GETC:IF G<>0 THEN IF G<20 THEN 550:VF=0:ZF=0:A#=CHR$(G):FILL 0,0 15,15 0:X=0:Y=0:GOSUB 400
532 REM plaats nieuwe tekening met event
535 IF PEEK(#FD00) IAND 48<>0 THEN X=A:Y=B:GOSUB 400
540 GOTO 510
550 REM aanpassing van ZF en VF met CURSOR*toetsen
560 IF G=16 THEN VF=0
570 IF G=17 THEN VF=1
580 IF G=18 THEN ZF=1
590 IF G=19 THEN ZF=0
595 IF G=9 THEN FILL A,B A+15,B+15 0:REM wis met TAB
600 GOTO 510
1000 REM Bij OFF SCREEN : MODE 4: RUN 510

```

# LOOK

## EXACTE TIMER +++ TIME OUT +++ ANTWOORDTIJD +++ REACTIEMETING

---

Adressen  $\acute{e}1BE$  (LOW) en  $\acute{e}1BF$  (HIGH) bevatten een timerteller. Deze constructie (eerst LOW BYTE dan HIGH BYTE) is typisch voor 8080 microprocessor. We kunnen duidelijk de splitsing HIGH/LOW vaststellen als we van een getal de HEX& vragen.

```
vb:   PRINT HEX&(65535) : $\acute{e}$ FFFF   HB= FF   LB=FF
      PRINT HEX&(255)   : $\acute{e}$ FF     HB=  $\emptyset$   LB=FF
      PRINT HEX&(1000) : $\acute{e}$ 3E8    HB= 3     LB=E8
```

De benadering via HEX& is echter niet de eenvoudigste manier om de beide delen van het getal weg te POKEN.

De LOW BYTE kunnen we ook bekomen door volgende constructies:

```
GETAL MOD  $\acute{e}100$ 
GETAL MOD 256
GETAL IAND 255
```

De HIGH BYTE komt te voorschijn op de volgende manieren:

```
GETAL SHR 8
INT(GETAL/256)
```

Op interruptbasis wordt elke 20 milliseconden deze timer met 1 verminderd, totdat hij de waarde  $\emptyset$  bereikt. ( $\acute{e}1BE$  en  $\acute{e}1BF$  beiden  $\emptyset$ ) Deze  $\emptyset$ -inhoud blijft behouden totdat een nieuwe waarde in de teller wordt geplaatst.

Doel van deze teller is de generatie van tijdseenheden voor de WAIT TIME instructie van BASIC.

In het programma wordt de waarde eerst vermenigvuldigd met 50 zodat we de vertraging kunnen opgeven in seconden.

Deze waarde wordt dan verdeeld over de twee teller-bytes volgens bovenstaande beschrijving.

Het programma gaat nu in een loop totdat de beide adressen  $\emptyset$  bevatten. De uitvoeringstijden van het programma zijn niet belangrijk omdat de timing constant gebeurt door de interrupt-werking.

OPMERKING: Tijdens een actieve cassetteroutine ( dus als de cursor niet meer flikkert) worden alle interrupts genegeerd en gaat het decrementeren van de teller niet verder.

Meteen is ook duidelijk waarom de maximum WAIT TIME waarde 65535 is: dit is de maximale waarde die we kwijt kunnen over 2 bytes.

Bijgaande programma's maken duidelijk hoe we deze timer-techniek in BASIC-programma's kunnen gebruiken.

```

5      REM TIME OUT BEWAKING MET INTERRUPT-TELLER
10     TIMEMAX=5:REM IN SEK
20     T=TIMEMAX*50:POKE #1BE,T MOD #100:POKE #1BF,T SHR 8:REM T IN x20 MS
30     G=GETC
40     IF PEEK(#1BE)=0 AND PEEK(#1BF)=0 THEN 100:REM TEST
50     IF G=#D GOTO 80:REM car ret,nieuwe string,restart
60     IF G<>0 THEN PRINT CHR$(G);
70     GOTO 30
80     PRINT :GOTO 10
100    SOUND 1 0 15 0 FREQ(1000):WAIT TIME 5:SOUND OFF :PRINT "  TIME OUT"
110    GOTO 10

```

```

5      REM BEPALING VAN RESPONSTIJD
10     T1=#FFFF:REM MAXIMUMTIJD IN EENHEDEN VAN 20 MS (21 MIN)
20     POKE #1BE,#FF:POKE #1BF,#FF
30     INPUT A$
40     T2=PEEK(#1BE) IOR (PEEK(#1BF) SHL 8):REM NIEUWE STAND
50     IF T2=0 THEN PRINT " OUT OF TIME ....":GOTO 20
60     PRINT " U GEBRUIKTE ";(T1-T2)/50.0;" SEC VOOR HET ANTWOORD"
70     GOTO 10

```

```

10     REM REAL TIME CLOCK (maximaal [ 65535/50 ] seconden = 21 minuten)
20     POKE #1BE,#FF:POKE #1BF,#FF:REM start clock.
30     REM De verlopen tijd sinds start clock is steeds :
40     PRINT (#FFFF-(PEEK(#1BF)*256)-PEEK(#1BE))/50
50     GOTO 40
60     REM Na 21 minuten is de tijd niet meer significant !!!
70     REM U kan steeds opnieuw starten door lijn 20 uit te voeren.
80     REM GEEN WAIT TIME uitvoeren ondertussen !!!
90     REM U kan WAIT TIME simuleren door een dummy lus:
100    REM vb: FOR X=1 TO 10000:NEXT

```

## N 2235

## SPECIFICATIES

- Mono cassette recorder die op batterijen en op netstroom werkt, waardoor het mogelijk is hem onder alle omstandigheden te gebruiken.
- Toetsbedieningen voor de verschillende mogelijkheden : pauze, stop, weergave, spoelen, terugspoelen en opnemen.
- Automatische « FULL AUTO SHUT OFF », met stroomonderbreking en uitschakeling van de bedieningen op het einde van de cassette.
- Een « REVIEW-CUE » systeem vergemakkelijkt het zoeken of het snel beluisteren van een opname (in de « start » stand) d.m.v. de « spoel » of « terugspoel »-toetsen.
- De opnamen kunnen gemakkelijk teruggevonden worden dank zij een driecijferige teller met nulstelling.
- Door het gebruik van een extra microfoon is MIXING tijdens de opname mogelijk.
- Het toestel kan dienst doen als een vaste microversterker d.m.v. een extra microfoon (PUBLIC ADDRESS).
- Elke opname zal ongetwijfeld geslaagd zijn dank zij de automatische controle van het opnameniveau.
- Aanduiding van de opnamestand d.m.v. LED diode.
- Dank zij een beveiligde POST FADING knop kan men tijdens de weergave de ongewenste gedeelten uitwissen.
- De elektronisch gestabiliseerde motorsnelheid verzekert een jengelvrije beluistering en het apparaat kan hierdoor zowel door een netstroom van 50 als van 60 Hz gevoed worden.
- Een PITCH knop voor de snelheidsregeling maakt het de gebruiker mogelijk het bandverloop  $\pm 2\%$  te doen schommelen (erg gewaardeerd voor audiovisuele montages).
- Beveiligingssysteem waarmee men het toevallig uitwissen van vooraf opgenomen cassettes voorkomt.
- De opname/weergavekop van het « long-life »-type verzekert een duurzame kwaliteit van de opnamen en van het aflezen.
- Dank zij de toonregeling kan de geluidswaardering aan eenieders smaak aangepast worden.
- Een indicator met elektroluminescente LED-diode gaat branden wanneer de batterijen vervangen dienen te worden.
- Een inklapbaar handvat maakt een gemakkelijke verplaatsing mogelijk.

## TECHNISCHE KENMERKEN

- |   |  |
|---|--|
| • BATTERIJVOEDING<br>9 V - 6 x 1,5 V - R 14                                       | • LUIDSPREKER<br>Ø 10 cm, 4 ohm  |
| • NETVOEDING<br>220 - 240 V 50/60 Hz<br>110 - 127 V (Service oplossing)           | • AANDRIJFMOTOR<br>gelijkstroom  |
| • CASSETTESYSTEEM<br>PHILIPS Compact cassetten (2 sporen)                         | • AANSLUITINGEN<br>microfooningang - afstandsbediening<br>START/STOP<br>Lijningang en lijnuitgang<br>extra luidspreker |
| • BANDVERLOOP<br>4,76 cm/sec.   | • HALFGELEIDERS<br>2 IC, 9 transistoren 4 dioden   |
| • SIGNAAL/RUISVERHOUDING<br>beter dan 45 dB                                       | • HUIS<br>polystyreen  |
| • JENGEL, ZWEVEN<br>minder dan 0,35 %   | • AFMETINGEN<br>L x H x D 200 x 67 x 290 mm  |
| • UITGANGSVERMOGEN<br>( $\pm 1$ dB; D = 10 %)<br>1.500 mW sinus<br>3.000 mW music |  |

Onder voorbehoud van wijzigingen.

# PHILIPS

Naamloze Vennootschap Philips  
de Brouckèreplein, 2, Bus 1 - 1000 BRUSSEL  
Tel. 02/219.18.00 - 219.30.00  
H.R. Brussel 2488



## CASSETTE RECORDER

In onze eerste publicaties hadden wij PHILIPS N2219 voorgesteld als cassetterecorder voor onze DAIPC. Dit toestel werkt heel betrouwbaar en is bij vele leden in gebruik.

Nu heeft PHILIPS de productie van dit type beëindigd en moeten wij dus uitkijken naar een ander toestel.

Bij het doornemen van de informatiebladen blijkt dat N2235 als goede tweede uit de bus komt.

De fabrikant beweert dat N2235 haast elektronisch identiek is met N2219, dus alle redenen om voortaan N2235 te adviseren.

Proeven hebben uitgewezen dat alle opnames van N2219 zonder problemen met N2235 in te lezen zijn.

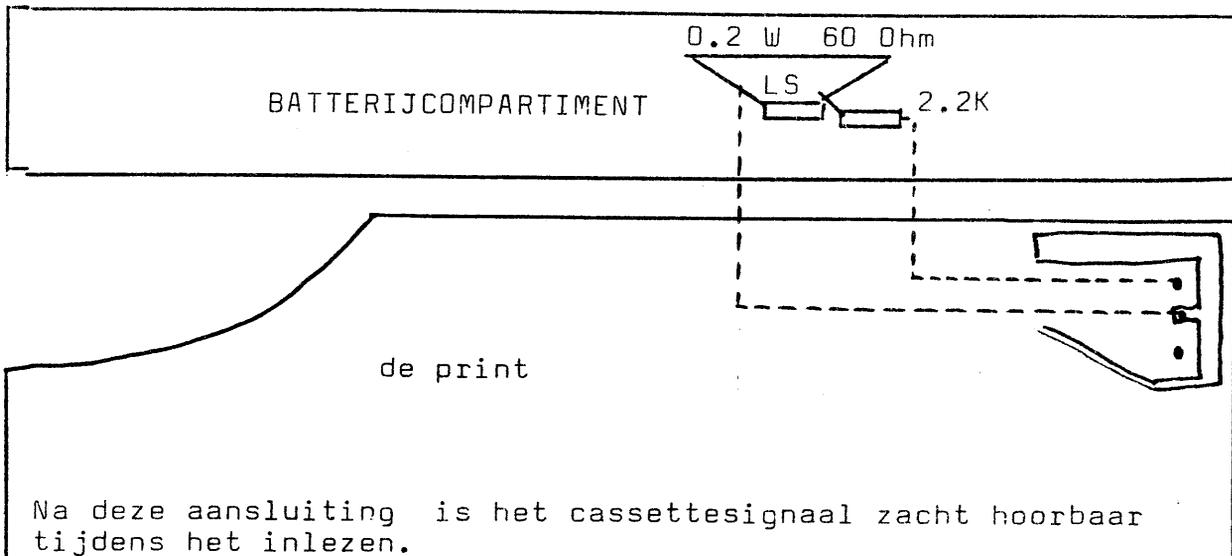
N2235 biedt zelfs nog een aantal voordelen en is voordeliger in prijs. In België +/- 3300 Bfr.

Voordelen: FULL AUTO SHUT OFF, REVIEW-CUE: erg gemakkelijk om een programma op te zoeken, LONG LIVE koppen, PITCH-regeling (de snelheid bijregelen).

Wij vinden het prettig om tijdens het inlezen het signaal te kunnen beluisteren (normaal is dit volledig uitgeschakeld door de LSplug).

Hieronder vindt U een erg eenvoudige methode om dit bij N2235 te realiseren. U heeft nodig: 1 miniluidspreker met diameter kleiner dan 5.5 cm, 2 eindjes draad van +/- 15 cm en 1 weerstand van 2.2K.

We solderen de eindjes draad aan de LS en aan de aangeduide soldeerpunten en stoppen de luidspreker in het batterijcompartiment, eenvoudiger kan het niet. U maakt de vier schroeven oneraan los, neemt het deksel eraf en krijgt volgend panorama:



Na deze aansluiting is het cassettesignaal zacht hoorbaar tijdens het inlezen.

Leden uit de buurt kunnen N2235 verkrijgen aan de prijs van 2950 Bfr bij TV HANDEL TUBBAX Aarschotsebaan 7A 3140 RAMSEL tel: 016/698111.

Verdere informatie over N2235 vindt U op bijgaand infoblad.

De DAI cassette-interface is heel soepel wat betreft snelheidsvariatiës: als de leader voorbij is kan je op N2235 de PITCH knop helemaal rechtsom draaien, wat ongeveer 50% tijdwinst betekent bij het inlezen. Het lukt zelfs bij FAST FORWARD met CUEING, maar dit vereist wel een zekere vingervaardigheid...

# Mini-Digital Cassette Recorder

## An alternative to disc for program & data storage

### PHILIPS DIGITAL CASSETTE RECORDER INTERFACE

---

Begin juni 81 zal de DCR interface voor DAI klaar zijn.  
We kunnen U al het volgende hierover vertellen:  
De interface is ontworpen door DAInamicer H.WEGMAN.  
De verdeling zal gebeuren door MEMOCOM BV tel 010-148284.(NEDERLAND)  
Voorzichtige richtprijs:600 Gld ex BTW.  
De DCR zal opereren op 6000 Baud, dus 10X cassettesnelheid.  
De besturing gebeurt volledig vanaf het toetsenbord.  
Het TOS(tape operating system)komt in EPROM op de X-bus binnenin de DAIPc en heeft geen adressen nodig van DAI-system.  
Buiten de klassieke commando's:SAVE,LOAD,SAVEA,LOADA zijn nog voorhanden:REWIND,SKIP(eventueel gevolgd door nr) DELETE,CHECK, CAS-DCR,DCR-CAS en als extraatje herbergt TAB nu CHR\$(12).  
De besturing kan ook gebeuren vanuit BASIC-programma's zodat een DATAbestand op DCR erg realistisch wordt.  
De decoder-buffer print biedt de mogelijkheid om 4 DCR's aan te sluiten,240K ON LINE,klinkt helemaal niet gek.  
De prijs van het geheel zal waarschijnlijk oa afhankelijk zijn van het aantal gegadigden.Indien U interesse heeft, neem alvast contact met MEMOCOM.  
Deze informatie bereikte ons telefonisch, we komen hier zeker nog uitgebreid op terug.

## CATALOG

---

<u>TOOLKIT COLLECTION 1</u>	(source files incl)	84 Gld 1250 Bfr
RENUMBER OBJ 2FG 3FF		
RENUMBER BASIC pr		
NEW FORMAT LISTING 2EC 66F		
DOCUMENTATION NFL		
DATA STATEMENTS GENERATOR 300 86F		
BASIC EXTENSIONS: C1E DFA (above FGT)		
LABEL GOTO		
LABEL GOSUB		
LABEL READ DATA		
LABEL CASE		
CHEKSUM		
BIT TEST		

More COLLECTION tapes will be announced in NEWSLETTER 6.

# PEEK & POKE

## PIN-OUT OF THE 50-PINS CONNECTOR INSIDE DAIPc

1	GROUND	SCREENING LINE
2	D0	DATA BIT 0
3	GROUND	SCREENING LINE
4	D1	DATA BIT 1
5	GROUND	SCREENING LINE
6	D2	DATA BIT 2
7	GROUND	SCREENING LINE
8	D3	DATA BIT 3
9	GROUND	SCREENING LINE
10	D4	DATA BIT 4
11	GROUND	SCREENING LINE
12	D5	DATA BIT 5
13	GROUND	SCREENING LINE
14	D6	DATA BIT 6
15	GROUND	SCREENING LINE
16	D7	DATA BIT 7
17	GROUND	SCREENING LINE
18	-	NO CONNECTION
19	GROUND	SCREENING LINE
20	MEMW	MEMORY WRITE STROBE
21	GROUND	SCREENING LINE
22	-	NO CONNECTION
23	A10	ADDRESS LINE 10
24	MEMR	MEMORY READ STROBE
25	A14	ADDRESS LINE 14
26	A11	11
27	A12	12
28	A13	13
29	A9	9
30	A15	15
31	A7	7
32	A8	8
33	A5	5
34	A6	6
35	A3	3
36	A4	4
37	A1	1
38	A2	2
39	AD	0
40	INTA	INTERRUPT ACKNOWLEDGE
41	CS LOW ROM	CHIP SELECT LOWER ROM
42	CS LB UPP ROM	CHIP SELECT LOWER BANK UPPER ROM
43	PSEUDE A12	A12 AFTER START-LOGIC
44	CS UB UPP ROM	CHIP SELECT UPPER BANK UPPER ROM
45	+5V	5 VOLT
46	+5V	5 VOLT
47	RAMOP	NOT RAM OPERATION
48	CK2	TTL LEVEL CLOCK (2MHz)
49	HOLD	HOLD REQUEST
50	SYNC	CPU SYNC SIGNAL

Mit den Zufallszahlengeneratoren  $R = \text{RND}(0)$  und  $R = \text{RND}(1)$  laesst sich durch die Abfrage  $\text{IF } R > 0.5$  der Muenzwurf ( Kopf oder Zahl ) simulieren. Bei einer homogenen Muenze ( Schwerpunkt in der Mitte ) wird beim mehrmaligen Werfen Kopf und Zahl gleich oft vorkommen, auch wenn es am Anfang anders scheint. Die Wahrscheinlichkeit von Kopf ( oder von Zahl ) ist  $p = 0.5$ .

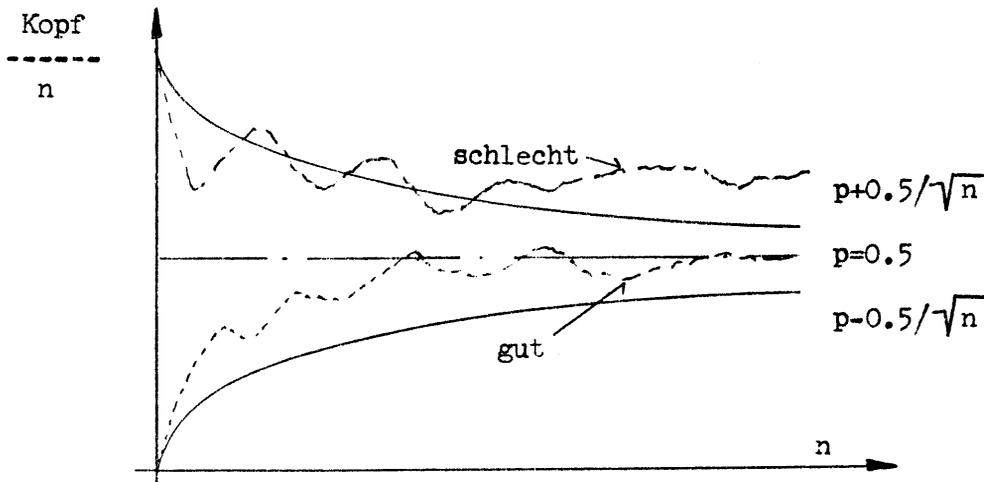
Das Gesetz der grossen Zahl besagt, dass wenn die Muenze unendlich oft geworfen wird, folgender Wert entsteht.

$$p = \frac{\text{Anzahl Kopf}}{\text{Anzahl Wuerfe}} = 0.5$$

Das vorliegende Programm simuliert ein Muenzwurfexperiment mit 320 Wuerfe und zeichnet laufend das erhaltene Ergebnis. Die Streuungsgrenzen um den erwarteten Wert sind als rote Flaechen dargestellt. Diese Grenzfunktion ist gegeben mit

$$S = p \pm \frac{\sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}} \quad \text{fuer } p=0.5 \quad S = 0.5 \pm \frac{0.5}{\sqrt{n}}$$

wobei  $n = \text{Anzahl Wuerfe}$   
 $p = \text{Wahrscheinlichkeit Kopf zu erhalten}$



Pendelt sich die Wahrscheinlichkeitskurve nicht innerhalb der Grenzkurve ein, so bedeutet dies, dass Kopf nicht gleich oft vorkommt wie Zahl, oder auf den Zufallsgenerator des DAI bezogen, innerhalb des Bereichs 0 bis 1 kommen Werte unterhalb 0.5 nicht gleich oft vor wie Werte oberhalb 0.5. Mit anderen Worten der Generator ist nicht echt. Bei meinem DAI trifft dies leider fuer  $\text{RND}(0)$  zu.  $\text{RND}(1)$  hingegen liefert ein gutes Resultat. Der gewuenschte Generator wird via Zeile 510 definiert.

Das stoerende Flackern des Cursors laesst sich entfernen mittels  
 POKE #75, #20

# LIST

```
10 REM BEISPIEL AUS DER STATISTIEK MEYSTRE 3/81
20 XOFF=7.0:YMIT=107.0:YOFF=7.0
30 ROT=3.0:GRUEN=5.0:GELB=14.0:COLORG GRUEN ROT GELB 0
40 MODE 6A:MODE 6A
50 PRINT CHR$(12):POKE #75,32:REM CURSOR BLANCO
60 PRINT "ZUFALLSEXPERIMENT MIT TREFFERWAHRSCHEINLICHKEIT p=0.5"
70 PRINT " ANZALH PROBEN n "
80 PRINT " RELATIVE HAEUFIGKEIT r/n "
90 R=0.0:N=1.0:NSIG=1.0
100 FOR I=1.0 TO 10.0:GOSUB 400:NEXT
110 FOR I=1.0 TO 310.0:GOSUB 400:GOSUB 500:NEXT
120 FOR I=1.0 TO 10.0:GOSUB 500:NEXT
130 GOTO 130
400 REM GRENZKURVE
410 DRAW XOFF+NSIG,YMIT-100/SQR(NSIG) XOFF+NSIG,YMIT+100/SQR(NSIG) ROT
420 NSIG=NSIG+1.0:RETURN
500 REM MOMENTANWERT DE HAEUFIGKEIT
510 IF RND(1.0)>0.5 THEN R=R+200.0
520 DOT XOFF+N,YOFF+R/N GELB
530 CURSOR 35,2:PRINT N
540 CURSOR 35,1:PRINT (R/200.0)/N
550 N=N+1.0:RETURN
```

```
5 MODE 5
10 REM RANDOM DISTRIBUTIE
15 REM HET PROGRAMMA EINDIGT MET "OFF SCREEN",
16 REM ONDERTUSSEN KAN U WEDDENSCHAPPEN AFSLUITEN....
20 DIM R(15.0)
30 Q%=RND(1.0)*16.0:REM Q%=RND(16) FOR SOFTWARE RANDOM
40 R(Q%)=R(Q%)+1.0
50 DRAW Q%*20,R(Q%) Q%*20+5,R(Q%) Q%
60 GOTO 30
```

## TITLE OF GAMES COLLECTION 1

```
10 MODE 0:PRINT CHR$(12.0);:COLORT 8 0 8 8
20 POKE #75,32
25 FOR Y=15.0 TO 6.0 STEP -1.0:READ A#
30 P=(Y-5.0)*2.0:E=#BFEE-#86*(24.0-P)-12.0:POKE #BFEE-(24-P)*#86,#C0+Y
40 FOR X=0.0 TO LEN(A#)-1.0:A=ASC(MID$(A#,X,1))
45 F=E-X*2.0:O=#B3E5-12.0-X*2.0
50 FOR Z=0 TO F STEP #86:POKE Z,A:WAIT TIME 1:POKE Z,32
60 NEXT:POKE Z,A:NEXT:NEXT
100 DATA YATHZEE,AMARI,SUBMARINE,STARTREK,KANONSPEL,OTHELLO,LUNAR LANDING,REACTIETEST,VIER OP EEN RIJ
150 DATA " DAInamic Software "
```

# LIST

PAGE 01 : FASING KEYBOARD MUSIC

002		SCTRL	EQU	:FC06	B253 CONTROL	
003		SCH0	EQU	:FC00	CHANNEL 0	
004		SCH1	EQU	SCH0+2		
005		SCH2	EQU	SCH0+4		
006		TABLE	EQU	:9000		
007		VOL0	EQU	:FD04	VOLUME CH 0+1	
008		VOL2	EQU	VOL0+1	VOLUME CH 2(+NOISE)	
009			ORG	:300		
010	0300	E5	IN	PUSH	H	SAVE REGISTERS
011	0301	C5		PUSH	B	
012	0302	D5		PUSH	D	
013	0303	F5		PUSH	PSW	
014	0304	010000		LXI	B,:0	
015	0307	3E30		MVI	A,:30	CHO MODE0 2BYTES
016	0309	3206FC		STA	SCTRL	
017	030C	3EFF		MVI	A,:FF	VOL 0+1 MAX
018	030E	3204FD		STA	VOL0	
019	0311	3E0F		MVI	A,:F	VOL 2
020	0313	3205FD		STA	VOL2	
021	0316	CDBBD6	GETC	CALL	:D6BB	GETC:ASCII IN A
022	0319	CA1603		JZ	GETC	NO KEY
023	031C	FE09		CPI	9	TAB:OUT
024	031E	CA5603		JZ	OUT	
025	0321	07		RLC		A A*2
026	0322	4F		MOV	C,A	OFFSET VALUE IN C
027	0323	2106FC		LXI	H,SCTRL	
028	0326	3636		MVI	M,:36	CONTROL BYTE FOR 8253
029	0328	210090		LXI	H,TABLE	
030	032B	09		DAD	B	
031	032C	7E		MOV	A,M	
032	032D	3200FC		STA	SCH0	OSCILLATOR 0
033	0330	23		INX	H	
034	0331	7E		MOV	A,M	
035	0332	3200FC		STA	SCH0	
036	0335	210090		LXI	H,TABLE	
037	0338	09		DAD	B	
038	0339	7E		MOV	A,M	
039	033A	3C		INR	A	
040	033B	3C		INR	A	
041	033C	3202FC		STA	SCH1	OSCILLATOR 1
042	033F	23		INX	H	
043	0340	7E		MOV	A,M	
044	0341	3202FC		STA	SCH1	
045	0344	210090		LXI	H,TABLE	
046	0347	09		DAD	B	
047	0348	7E		MOV	A,M	
048	0349	3C		INR	A	
049	034A	3C		INR	A	
050	034B	3204FC		STA	SCH2	OSCILLATOR 2
051	034E	23		INX	H	
052	034F	7E		MOV	A,M	
053	0350	3204FC		STA	SCH2	
054	0353	C31603		JMP	GETC	

```

055 0356 F1      OUT      POP      PSW
056 0357 D1      POP      D
057 0358 C1      POP      B
058 0359 E1      POP      H
059 035A C9      RET
060 035B      END
    
```

\*\*\*\*\*  
 \* S Y M B O L T A B L E \*  
 \*\*\*\*\*

```

GETC  0316  IN      0300  OUT      0356  SCH0  FC00
SCH1  FC02  SCH2  FC04  SCTRL  FC06  TABLE 9000
VOL0  FD04  VOL2  FD05
    
```

#P.

```

0300 E5 C5 D5 F5 01 00 00 3E 30 32 06 FC 3E FF 32 04
0310 FD 3E 0F 32 05 FD CD BB D6 CA 16 03 FE 09 CA 56
0320 03 07 4F 21 06 FC 36 36 21 00 90 09 7E 32 00 FC
0330 23 7E 32 00 FC 21 00 90 09 7E 3C 3C 32 02 FC 23
0340 7E 32 02 FC 21 00 90 09 7E 3C 3C 32 04 FC 23 7E
0350 32 04 FC C3 16 03 F1 D1 C1 E1 C9
    
```

```

5      REM FASING KEYBOARD MUSIC:TABLE CEATOR
6      REM -----
10     READ A$: IF A#="STOP" THEN END
20     A=ASC(A#)
25     PRINT A
30     READ F
40     FR=FREQ(F):REM OF FR=FREQ(F/2)...
50     POKE #9001+2*A,FR/256:POKE #9000+2*A,FR MOD 256
60     GOTO 10
100    DATA Z,528,X,595,C,660,V,704,B,792,N,880,M,990,"",1056
110    DATA S,561,D,627,G,748,H,836,J,935,L,1122,;,1254
115    DATA .,1188,/,1320
120    DATA STOP
    
```

PAGE 01                    SHORT RANDOM ROUTINE (NOISE)

```

001                                ORG      :300
002                                RANDOM EQU  :2FE
003                                BITS   EQU  :FD00
004 0300 E5                        PUSH   H
005 0301 F5                        PUSH   PSW
006 0302 3A00FD                    LDA    BITS
007 0305 2AFE02                    LHLD  RANDOM
008 0308 29                        DAD   H
009 0309 87                        ADD   A
010 030A F20E03                    JF    NOSET
011 030D 23                        INX   H
012 030E 22FE02                    NOSET SHLD  RANDOM
013 0311 F1                        POP   PSW
014 0312 E1                        POP   H
015 0313 E9                        PCHL
016 0314                        END     END
    
```

\*\*\*\*\*  
 \* S Y M B O L T A B L E \*  
 \*\*\*\*\*



# didacom

## D A T A S T A T E M E N T G E N E R A T O R     D S G

De onderstaande subroutine is in de onderwijspraktijk ontstaan. Leerkrachten die niets van programmeertalen afweten, moet je niet in een Basic-programma laten struikelen, want dan schakelen ze nooit meer de computer in bij hun lessen. Vandaar dat de werkgroepleden van Didacom via een subroutine het maken van een eigen meerkeuzetoets voor de leerkracht aantrekkelijk hebben gemaakt, door de ingevoerde vragen en antwoordmogelijkheden automatisch naar een datagebied te laten wegzetten.

De datastatementgenerator DSG is het hart van het automatisch genererende multiple-choice programma van Didacom en werd voor DAInamics gerealiseerd door F. Peters in Hoorn.

Veel programmeerplezier.

```
1 REM dsg
100 CLEAR 200
200 DIM X$(40)
300 READ X$
400 INPUT "Hoeveel tekens ";X:PRINT
500 INPUT "Welke tekens ";X$
29056 XA=PEEK(#124)+PEEK(#125)*256+5:X$=""
29057 FOR XI=0 TO X-LEN(X$):X$=X$+" ":NEXT XI
29058 X$=X$+X$
29059 FOR XI=0 TO X
29060 POKE XA, ASC(MID$(X$,XI,1)):XA=XA+1
29061 NEXT XI
29062 READ X$
32003 DATA
32004 DATA.....
33500 PRINT
33600 LIST 32003-32004
34000 GOTO 1
```

nvdr: Er kunnen niet meer tekens ingevoerd worden dan er punten voorzien zijn op DATAlijn 32004. Bij invoer van meer tekens gaat het programma de mist in.. Dit kan voorkomen worden door op lijn 300 2X X\$ te lezen en dan met LEN(X\$) na te kijken hoeveel tekens mogen ingevoerd worden.

## BESCHRIJVING HARD & SOFTWARE PROJECT : MOTORIEKE TRAINING

Doel : jonge kinderen met motorische storingen rijp maken om te gaan leren schrijven.

Probleem : motorisch gestoorde kinderen kunnen hun arm- en hand-motoriek niet zodanig beheersen dat ze met vrucht de schrijfles kunnen meedoen.

Huidige oplossingen: fysiotherapie, trainingskaarten voorbereidend schrijven, prikkaarten enz. Het nadeel van deze oefeningen is dat er niet direct gescoord kan worden om verbetering van het resultaat waar te nemen, behalve als er een testsituatie gecreëerd wordt.

Oplossing met computergebruik:

**HARDWARE:** Er wordt een kleine computer gebruikt die de mogelijkheden heeft de signalen van een lichtpen om te zetten naar binaire code. In een tafel wordt een kleurenmonitor onder een lichte hoek gemonteerd, omdat zo de beste schrijfhouding kan worden bereikt. De lichtpen is verbonden met de kleine computer, de monitor eveneens.

**SOFTWARE:** Het beeldscherm is in de achtergrond donker van kleur, terwijl er op de voorgrond golflijnen gegenereerd worden. Deze golflijnen zijn duidelijk en breed. Het kind heeft de opdracht met de lichtpen over deze golflijnen heen te gaan. Komt de pen in het donkere gebied, dan scoort de computer. De moeilijkheidsgraden van deze oefeningen kunnen variëren, doordat er meer golven per beeldscherm gegenereerd worden, doordat de breedte van de golflijn afneemt, doordat andere ingewikkelder vormen gegenereerd worden.

**FINANCIERING:** Er is een kleine computer op de school aanwezig, een DAI 48K, een lichtpensysteem is er niet. Een kleurenmonitor zal moeten worden aangeschaft, daarvoor zal geld moeten gevraagd worden aan een of andere instantie, zo ook voor de AM 9511.

**REALISATIE:** Er zal een onderzoekje gedaan moeten worden naar een nuttig lichtpensysteem en zijn interfacemogelijkheden via DCE bus, RS232 of PADDLE-ingangen. Indien nodig dan moet er extra hardware ontwikkeld worden. Een MATHCHIP AM9511 kan zijn diensten bewijzen in de DAI, omdat die de wachttijden voor het kind bij het uitrekenen van de schrijfvormen duidelijk zal beperken. Bij de softwarerealisatie dient een wiskundige de te realiseren schrijfvormen in formules samen te vatten, om een zo kort mogelijke berekeningstijd te verkrijgen.

CONTACTADRES voor dit project:

Inno Broekman  
Avenbeek 98  
2182 RZ HILLEGOM NEDERLAND

In dit overzicht wordt het initialiseren van de DAI pC bij het inschakelen behandeld. Alle adressen en data staan in hex-notatie. De video-RAM adressen zijn gebaseerd op een 48-K machine.

- Zet stackpointer op F900.
- Laad FDO6 met 30: ROM-bank 0, cassette motors uit.
- Laad TICC interrupt mask register (FFF8) met 04; alleen externe interrupts zijn dan toegestaan.
- Laad het TICC command register met 0C en direkt daarna met 0D:
  - TICC reset
  - selektie IN7 interrupt (20 ms. blanking puls van TV logica)
  - INTA signaal van CPU wordt geaccepteerd.
- Laad adressen 01C0 en 01C1. Deze worden gebruikt als 'timers' in resp. de RST7 en RST6 restart procedures.
- Laad Timer 3 (FFFB) en Timer 4 (FFFC) van de TICC 5501.
- Laad de adressen 0000 - 003F met de interrupt vector routines en de vector adressen. De laatste staan op 0062 - 0071.
- Controleer of de Math.chip aanwezig is. In adres 00D4 wordt 00 of 7B gezet, afhankelijk van het niet of wel aanwezig zijn van de AMD9511. De adressen 00D1/D0 en 00D3/D2 worden geladen met resp. C7F2 en DDE0.
- Controleer de RAM-capaciteit van de DAI pC. Dit wordt gedaan door de inhoud van de adressen 1000, 2000 enz. te lezen, de inhoud te inverteren en dan weer terug te laden. Daarna wordt weer gekeken wat er in de desbetreffende geheugenlocatie staat. Zo lang er RAM aanwezig is, gaat deze procedure op. Is er geen RAM meer (8K - 32K machines), of is het ROM bereikt (48K) werkt dit niet meer. Zo wordt het hoogste RAM adres bepaald, dat gebruikt wordt voor de opbouw van het video-RAM.

---- INITIËRING VAN HET VIDEO-RAM:

- Elke routine die iets met het video-RAM te doen heeft, maakt gebruik van de RST5 routine. Hierin wordt geswitched naar ROM-bank 2. Het actuele adres wordt bepaald door de data die volgt op de RST5 instructie:

bv:       xxx0       RST 5       Er wordt gesprongen naar  
           xxx1       data: 03       2E003.

Voor het opzetten van het video-RAM wordt gebruik gemaakt van RST5/00.

- Laad 0081/80 met BFFF en 0083/82 met BFEF.
- Zet 'screen mode' op mode 1 (009D = 00).
- Definieer cursor mode en ASCII-waarde voor cursor (0074, 0075).

- Bepaal de kleuren voor de COLORT registers (007C - 007F).
- Selecteer 'screen mode' 0.
- Initieer de kleuren voor de COLORG registers (009E - 00A1).
- Laad 00C5/C4 met CA01 en 00C7/C6 met CA25.  
Zet 'screen mode' op 10.
- Laad B350 in 02A6/A5.
- Laad 0084 - 0098 met adressen betreffende het video-RAM.
- Laad de kleurregisters BFF0 - BFFF met data.
- Nu wordt het hele video-RAM ingedeeld, en wel voor een leeg scherm in mode 0.  
De lijn controle bytes worden 7A, de kleur bytes 40.  
De karakter data- en kleur bytes worden 20 (spatie), resp. 00.
- In 0079/78 wordt het lijncontrole adres van de eerste regel opgeslagen (later van de op dat moment in gebruik zijnde regel) en in 007A het laatst bruikbare adres van deze lijn.
- Laad de kleurregisters B350 - B35F met data.  
Zowel het kleurregister BFF0 - BFFF als het kleurregister B350 - B35F worden gebruikt voor COLORT kleuren.
- Selecteer 'screen mode' 0.
- NU IS HET VIDEO-RAM OPGEBOUWD.
- Laad 0296 met 00.

→ Selecteer scherm en RS232 als output (0131), en keyboard en scherm als input (0135).

→ Zet het TICC communications rate register (FFF5) op 9600 baud met 1 stop bit.

---- NU WORDT HET VIDEO RAM GEVULD MET "DAI PERSONAL COMPUTER".

Hiervoor wordt RST5/03 gebruikt. Deze routine wordt i.h.a. altijd gebruikt om data naar het video RAM te brengen.

- Er wordt gesprongen naar regel 7 van het scherm d.m.v. 6x 'carriage return'
- Op de 7e regel van boven wordt nu 'DAI PERSONAL COMPUTER' in het video RAM geplaatst. Dit wordt gedaan in mode 0, in de hoogste resolutie, met 14 spaties tussen 'PERSONAL' en 'COMPUTER'.
- Nu wordt regel 7 geset voor medium resolutie (lijncontrole byte 5F. Dit geeft de bekende grotere letters, echter 'COMPUTER' staat nu buiten het scherm.  
Daartoe wordt nu tussen 'PERSONAL' en 'COMPUTER' een nieuw lijncontrole byte gecreëerd (5F + 40). Dit heeft tot resultaat dat 'COMPUTER' nu keurig onder het voorgaande komt te staan.  
De rest van het video-RAM wordt nu gereorganiseerd.

---- Het video gedeelte is nu klaar.

Nu moeten nog diverse 'pointers' en andere geheugenlokaties geïnitieerd worden, voordat er gewacht kan worden op een input.

- Initieer de Sound generator (FC06). Het volume wordt op 0 gezet (FD04/05).
- In de lokaties 01C2, 01D0, 01DE en 01EC wordt FF geladen.
- De inhoud van de ROM-adressen D7A4 - D7CA wordt naar de RAM-lokaties 02C5 - 02EB gebracht. Dit stukje programma wordt gebruikt voor de cassette-sturing. In het geval er van een floppy-disc gebruik gemaakt wordt, dient dit gedeelte gewijzigd te worden (zie handboek).
- De DCE-bus (GIC) wordt geïnitieerd via FE01 en FE03. Hiervoor wordt RST1/0C gebruikt. Er wordt gekeken of de DCE-bus actief is; voor de power-on reset nemen we aan van niet.
- De pointers voor het BASIC programma worden geladen.
  - 029B/C : start adres HEAP.
  - 029D/E : grootte HEAP.
  - 029F/A0: start adres tekst buffer.
  - 02A1/2 : start adres symbool tabel.
  - 02A3/4 : begin video RAM.
- Cassette poort 1 wordt geactiveerd.
- De GETC routine wordt voorbereid:
  - ROM-pointer 02A7/8 wordt geladen met het begin adres van de tabel met ASCII-codes voor de karakters.
  - GETC wordt ge-enabled door 00 in 02B9.
  - 02BE/F en 02C0/1 worden geladen met 02BA. Dit is het adres waar de ASCII-code van het eerste karakter opgeslagen wordt.
  - 02C4 wordt met FF geladen (BREAK).
- De lokaties 0275 - 028F worden geladen met 00.
- NU WORDT GEWACHT TOT EEN TOETS GEDRUKT WORDT.
- Wanneer dit gebeurt, wordt de GETC routine uitgevoerd. Hiervoor wordt RST1/15 gebruikt.
- Resultaat van de GETC-routine:
  - De ASCII-code van de gedrukte toets staat in de accu en in 02BA. 02B9 is weer geladen met FF en (02BE) en (02C0) zijn met 1 verhoogd. (02C4) = 00.
- De kleuren van de COLORT registers worden veranderd en de registers zelf gewijzigd via RST5/06.
- Het scherm wordt schoongemaakt en de cursor wordt op BFE7 (links boven) gezet.
- Nu wordt " BASIC V1.0 " op de eerste regel geschreven d.m.v. RST5/03. Daarna volgt een 'carriage return'.
- Nu kan de DAI pc voor BASIC klaargemaakt worden.

- Diverse RAM-lokaties worden met 00 geladen: 0100, 0101, 0104, 0105, 0113, 0114, 0117, 0118, 0122. De stackpointer wordt weer op F900 gezet; deze waarde wordt ook geladen in 0128/27.
- Het TICC interrupt mask register (FFF8) wordt ge-update; eerst voor interrupts van TIMER 4 en external interrupts, daarna ook voor IN7 interrupts (TV page blanking signal).
- via RST5/0C, verschillende CPU registers worden aangepast.
- Nu wordt de 'prompt' (\*) aan het begin van de 2e regel geplaatst via RST5/03, gevolgd door de cursor.
- Daarna komt het programma in een eideloze lus in een gedeelte van de GETC-routine. Deze lus kan alleen onderbroken worden door interrupts.

#### ---- INTERRUPTS.

In dit stadium zijn er 2 mogelijke interrupts (behalve de externe die we verder buiten beschouwing laten):

- Wanneer timer 4 is afgelopen. Dan wordt RST6 aangeroepen.
- Via het TV 'page blanking signal' (elke 20 ms). Hier wordt RST7 gebruikt.
- RST7: - (01C0) wordt ge-decrement. Zolang het resultaat niet = 0, wordt terug gesprongen naar het hoofdprogramma. Is dit wel het geval, dan volgt RST5/12. Hierin laat men de cursor knipperen door elke keer als de RST7 routine dit uitvoerd afwisselend 5F of 20 voor de cursor te schrijven (balk of spatie).
- RST6: - Timer 4 wordt herladen.  
- Wanneer (01C0) na decrementing niet = 1, dan wordt terug gesprongen naar het hoofdprogramma. Is dit wel het geval, dan wordt de GETC-routine aangeroepen en uitgevoerd.

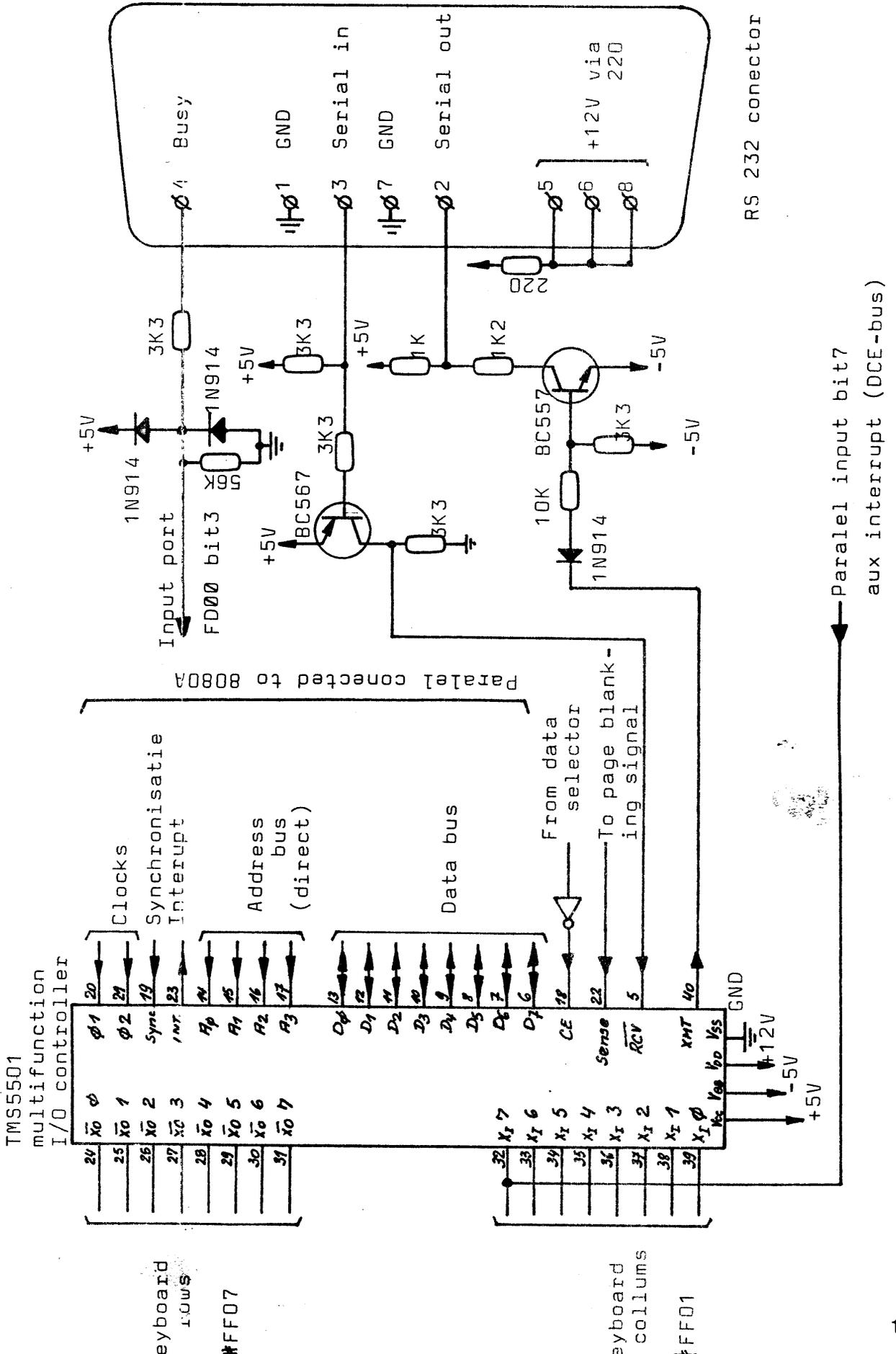
---- Op deze manier kunnen nu inputs gemaakt worden.

#### EINDE POWER - ON INITIALISATIE

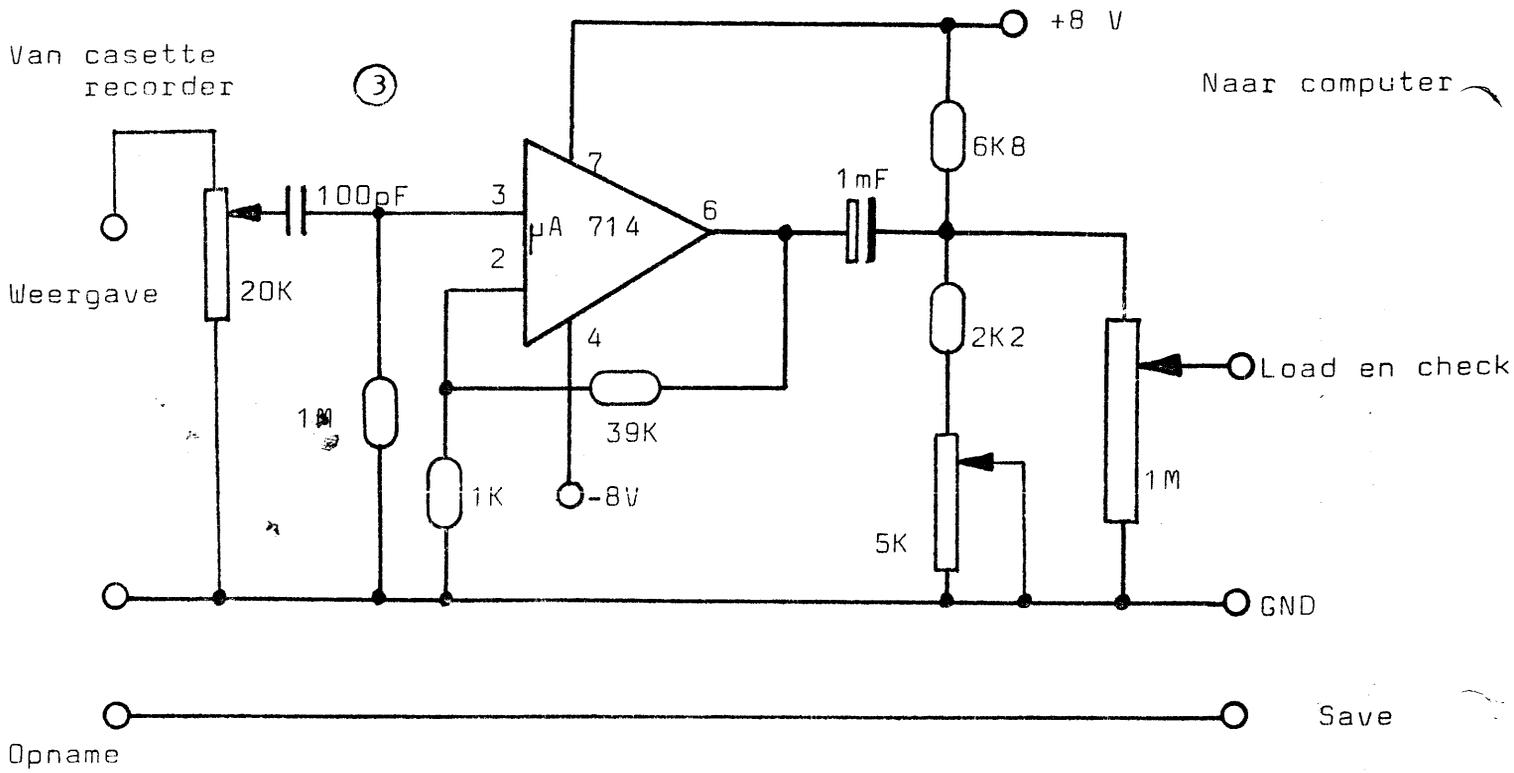
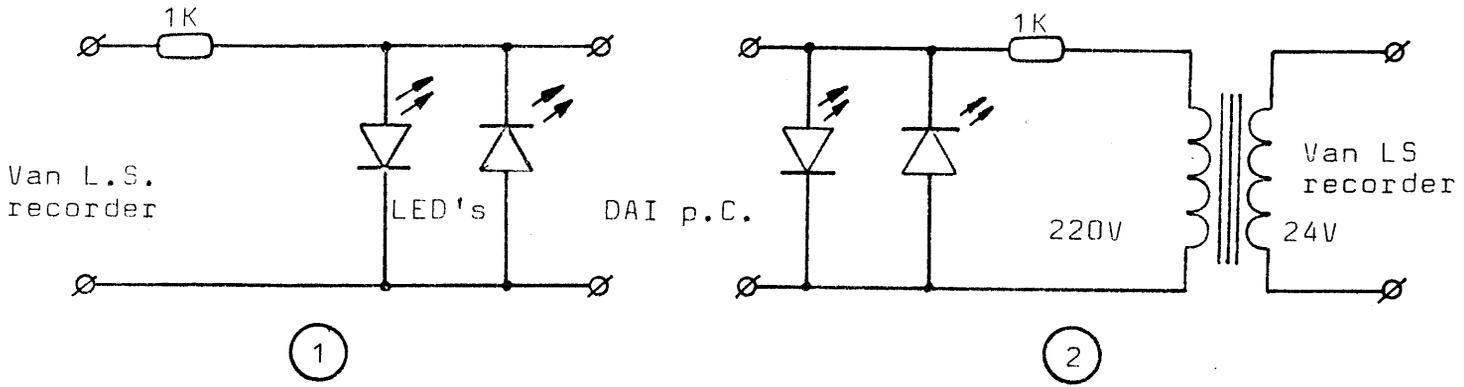
De complete power-on initialisatie routine (ca. 70 pagina's gedetailleerd uitgewerkte software!!) kan besteld worden door overmaking van f 55.- op postgiro-rekening 1.492.579 t.n.v. B.J.Boerrigter, Fabritiusstraat 15, 6174 RG Sweikhuizen, Nederland. S.v.p. vermelden: 'DAI power-on software'.

Een engelse versie van dit verhaal is eveneens beschikbaar tegen copiëer- en verzendkosten.

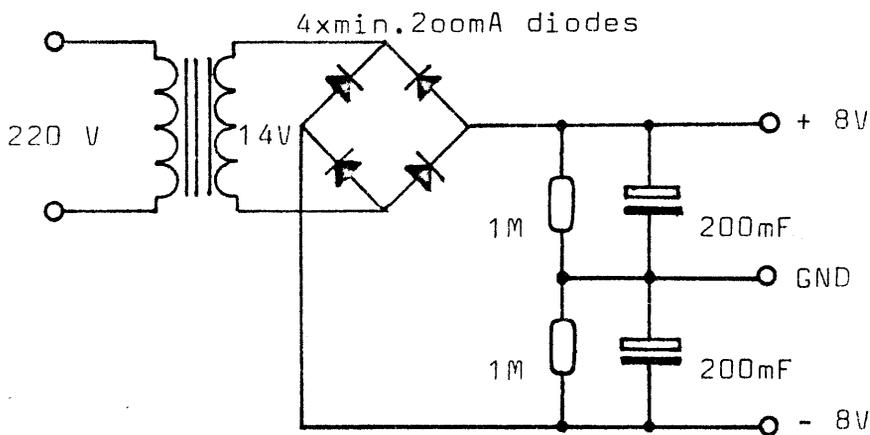
## SERIAL RS232 INTERFACE ON DAI pc

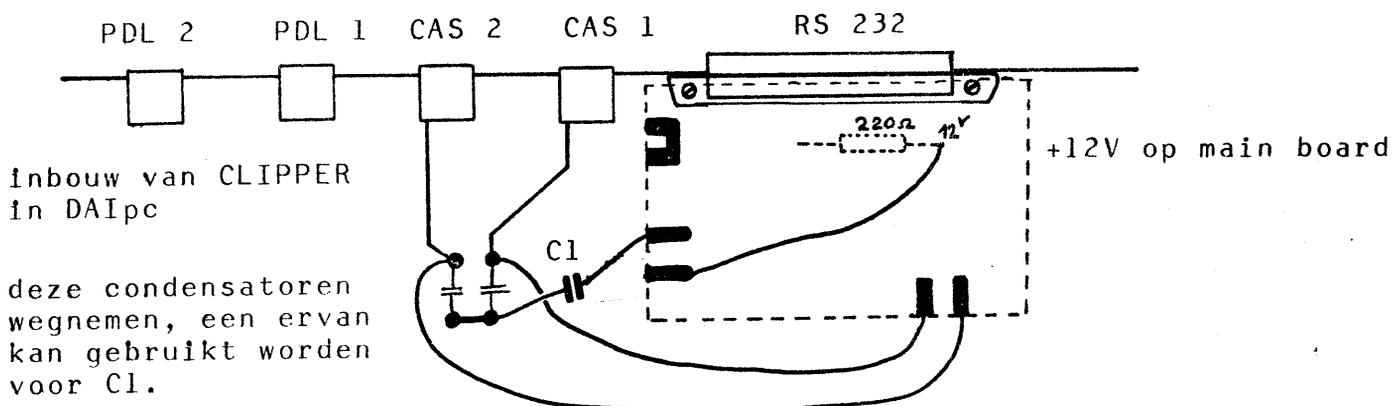
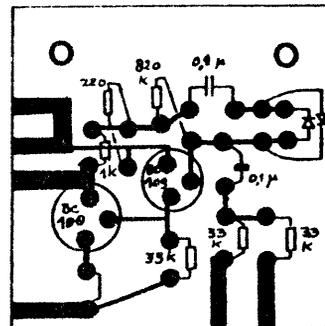
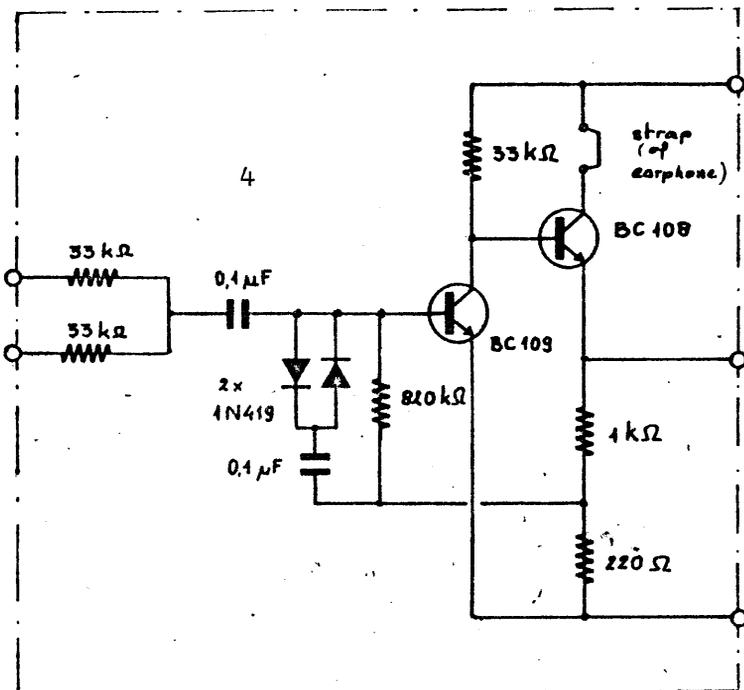


SIGNAL CLIPPERS/PROCESSORS for CASSETTE INTERFACE



POWER SUPPLY for ③





1 & 2 : een paar eenvoudige oplossingen van W.de leeuw van Weenen.

1. 2 LED's antiparallel : zeer efficient indien de LS-uitgang een fors signaal kan leveren.
2. indien het niveau van de LS-uitgang te laag is wordt de spanning hiermee opgetransformeerd.

3 : een ontwerp van C.De Bont om zijn cassettedeck te kunnen gebruiken met DAIPC. Ingang en uitgang zijn hier continu regelbaar.  
714 is een verbeterde versie van 741, de meeste OPAMPS zullen hier voldoen.

4 : een realisatie van DAIClub EUROCONTROL BEEK.  
dit is een actieve clipper die het uitgangssignaal constant houdt over een zeer ruim gebied van ingangssignalen.

Mocht U een van deze schakelingen proberen dan zijn wij en de ontwerpers uiteraard benieuwd om uw resultaten te vernemen. Indien u over twee recorders beschikt kan U moeilijke signalen meestal inlezen door eerst een copie te maken, eventueel iets oversturen.

- 81 There were more than 250 visitors on our first meeting on 11 april, there were even some friends from Germany!
- 83 How to connect your DAIPc to a B/W monitor, this applies mostly to the 8K B/W machines sold with the TELEAC course on TV.
- 88 CATALOG: new formule for our library, most of the programs will be available on collection tapes, at lower prices.
- 89 MATH CHIP TEST :for some functions the gain in speed is very high!
- 97 The short 8080 routine runs on interrupt 7, you have command over execution of BASIC and machine language routines, also nice to use with LOOK.
- 99 Attention for the bargraphs: they are presented on a different scale: the graphs with MATHCHIP are enlarged 13.6 times.
- 100 You need this clock routine to run the MATHCHIP-TEST program.
- 101 Screen-copy for MX-80, up to resolution 3&4, by changing the values of Y and X on lines 63008 & 63010 you can make screen copies of a part of the screen. If you use the serial interface to the printer, you have to set the dip-switch for 8 bits!
- 102 DATA SHEETS OF 9511
- 108 screen copy with MX-80
- 109 FGT with paddles: these symbols are available on the new collection tape of FGT.
- 110 addresses é1BE and é1BF are used for the time delays of WAIT TIME and the cursor. You can check this information to create exact time mesuraments, see program examples on p 111.
- 112 DATA SHEET of N2235, we suppose this type is available all over Europe.
- 113 An easy way to have audio control of the tape signal.
- 114 H.Wegman realised a tape operating system for PHILIPS DIGITAL CASSETTE RECORDER. The prorgam will be on the X-bus in EPROM. The system will be distributed by MEMOCOM Holland.
- 116 about random distribution
- 117 more random distribution +++ title program for collection tape 1.
- 118 FASING KEYBOARD MUSIC
- 119 short 8080 random routine, the noise signal is used as seed, so real random values !!!
- 120 ENTRY POINTS for DOT, DRAW, FILL, SCRN
- 121 A small DATA STATEMENTS GENERATOR from DIDACOM, this is an organisation covering the subject EDUCATION&COMPUTERS.
- 122 A report on a project from DIDACOM: training writing skills.
- 123 What happens inside DAIPc during POWER-ON ?
- 127 Schematics of RS 232 interface.
- 128 Signal processors for cassette interface : the choise is allyours.

DAInamic is 1 year old : time to take some holidays.

We promessed our wifes not to touch the keyboard from 15 aug to 15 sept.

In our next issue you will find the list of DAIInamic members+ all about our library, we have even plans to offer you foto's of many programs ... we wish you sunny holidays !

```

0 zwart           alle adressen in HEXvorm!
1 blauw
2 d.rood          29B-29C   start heap           131,0   output scrnt+
3 rood            29D-29E   size heap           RS232
4 paars           29F-2A0   start text buffer   131,1   screen only
5 groen           2A1-2A2   start symbol table  131,2   edit buffer
6 d.bruin         2A3-2A4   end of symbol table 135,2   read from
7 l.bruin         2A5-2A6   bottom screen ram   edit buffer
8 grijs
9 blauw
10 oranje         75         cursor symbol       MODE    XMAX    YMAX
11 rose           74         cursor mode         1/2     71      64
12 l.blauw        72-73      cursor position     3/4     159     129
13 l.groen
14 geel           5/6        335                255
15 wit            40,28     cass motor 1 ON
                    40,18     cass motor 2 ON
                    40,30     1 and 2 OFF
                    MERGE
                    °CLEAR XXX
                    °LOAD"A"
                    °EDIT BREAK/BREAK
                    °LOAD"B"
                    °POKE 135,2

COLORG R1 R2 R3 R4
        20 21 22 23
16 :R2*R1 R4*R3
17 :R1*R2 R3*R4      32K 7XXX
18 :R3*R1 R4*R2      12K 2XXX
19 :R1*R3 R2*R4      8K 1XXX

                    IMP INT *** IMP FPT
                    °IMP FPT
                    °CLEAR XXXX
                    °EDIT BREAK/BREAK
                    °IMP INT
                    °POKE 135,2

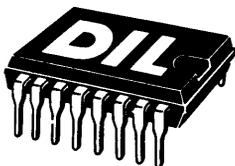
LIJN   CTRL COLOR   LIJN CTRL COLOR
23     BFEF BFEE    11    B9A7 B9A6
22     BF69 BF68    10    B921 B920
21     BEE3 BEE2    9     B89B B89A
20     BE5D BE5C    8     B815 B814
19     BDD7 BDD6    7     B78F B78E
18     BD51 BD50    6     B709 B708
17     BCCB BCCA    5     B683 B682
16     BC45 BC44    4     B5FD B5FC
15     BBBF BBBE    3     B577 B576
14     BB39 BB38    2     B4F1 B4F0
13     BAB3 BAB2    1     B46B B46A
12     BA2D BA2C    0     B3E5 B3E4

                    CTRL&COLOR BYTES IN A-MODE
                    MODE CTRL COLOR LIJN
                    1A/2A BAE7 BAE6 3
                    BA61 BA60 2
                    B9DB B9DA 1
                    B955 B954 0
                    3A/4A ACD3 ACD2 3
                    AC4D AC4C 2
                    ABC7 ABC6 1
                    AB41 AB40 0
                    5A/6A 7557 7556 3
                    74D1 74D0 2
                    744B 744A 1
                    73C5 73C4 0

FD00 b2 page signal   FF00 ser.inp.buf
      b3 serial out rdy FF01 b0-6 keyb.inp.
      b4 right paddle   b7 in7 DCE
      b5 left paddle    FF02 Interr.reg.
      b6 random data    FF03 b1 frame error
      b7 cass. input    b2 overrun error
FD01 Trigger paddle    b3 rec.buf.loaded
FD04 0-3 volume ch.1(0) b4 trans.buf.empty
      4-7 volume ch.2(1) FF04 COMMAND REGISTER
FD05 0-3 volume ch.3(2) FF05 BAUD RATE REGISTER
      4-7 volume noise  FF06 ser.out buf.
FD06 b0 cass.out      FF07 keyb.output
      b1/2 paddle select FF08 interr.mask reg.
      b3 paddle enable
      b4 cass motor 1
      b5 cass motor 2
      b6/7 ROM BANK SWITCH

                    TEST EVENT
                    PEEK(éFD00) IAND 32
                    PEEK(éFD00) IAND 16
                    PEEK(éFD00) IAND 48
                    CH 0 FC00/FC01
                    CH 1 FC02/FC03
                    CH 2 FC04/FC05
                    STATUS FC06/FC07

```

**D.I.L.-ELEKTRONIKA**

Mijnsherenlaan 108, 3081 CH Rotterdam

**ALLE DOE-HET-ZELF ELEKTRONIKA - TECHN. TIJDSCHRIFTEN EN -BOEKEN**

LEGOTRONICS

Middenstraat 8

8800 ROESELARE BELGIE

tel. 051/207878

ORDIMAX

Rue de la Bonnefemme 11

4030 GRIVEGNEE BELGIE

MULTISOFT

Rue Bargue 25

75015 PARIS FRANCE

7838837

TELEC

Steenstraat 40

9711 GP GRONINGEN NEDERLAND

MSB R.NEDELA

MARKSTRASSE 3

POSTFACH 1420

D7778 MARKDORF GERMANY

COMPAC

Plaats 25

2513 AD DEN HAAG NEDERLAND

HCC NEDERLAND hobby computer club

Prinsephof 11

2641 RN PIJNACKER

NEDERLAND

DAI BRUSSEL

Raketstraat 60

1130 BRUSSEL BELGIE

02/2166010

HCC BELGIE

Borkelstraat 51

2120 SCHOTEN BELGIE

031/589674

DAI NEDERLAND

Van Vollenhovenstraat 15A

3016 BE ROTTERDAM NEDERLAND

010/361288

Stichting BASICned

Tolakkerweg 81

3739 JJ HOLL.RADING NEDERLAND

DIDACOM computers&amp;onderwijs

p/a I.BROEKMAN AVENBEECK 98

2182 RZ HILLEGOM

2520/18032 NEDERLAND