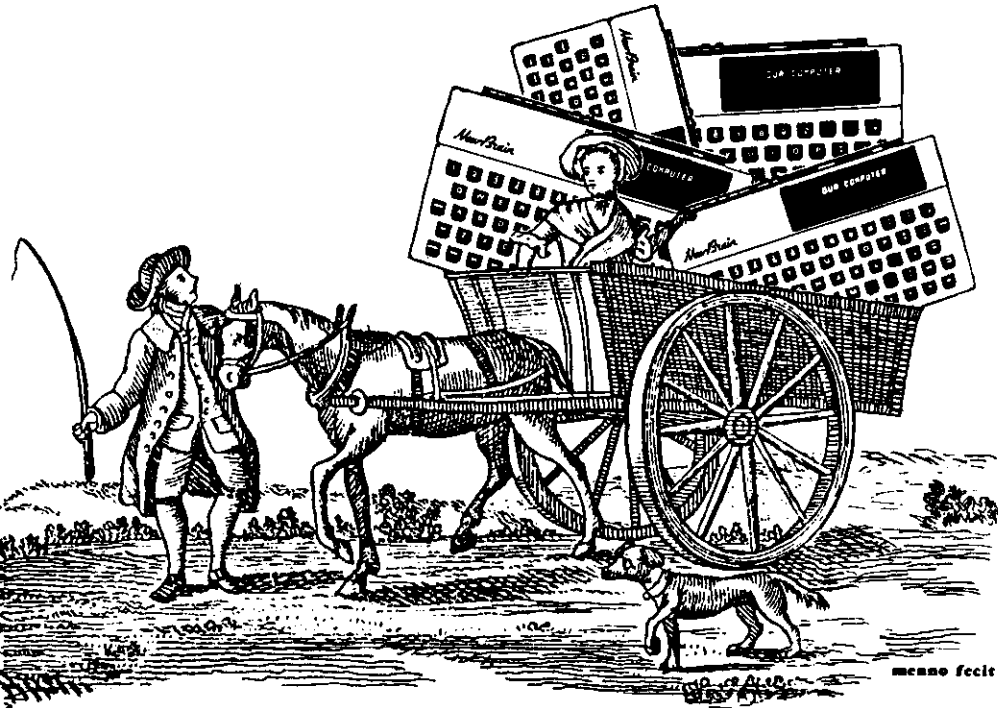


NewBraindag



11 april 1992
10 oktober 1992

sbbo leiden

New Brain on-line

uitgave van de
NewBrain -
gebruikersgroep

17



april 1992

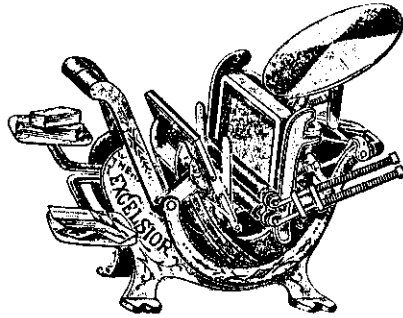
newbrain on-line is een uitgave van de nederlandse newbrain-gebruikersgroep. de bladen zijn licht gelijmd, zodat ze eenvoudig los te maken en in een ringband op te bergen zijn. de artikelen kunnen dan bij voorbeeld op onderwerp geordend worden. de perforatie is afgestemd op de ringband met hcc-opdruk, die bij de hcc te koop is.

geplaatste artikelen mogen alleen voor niet-commerciële doeleinden, onder bronvermelding, overgenomen worden.

het is voor de redactie nu eenmaal onmogelijk om alle ingezonden artikelen en programma's op originaliteit te controleren. de aansprakelijkheid voor de ingezonden stukken ligt dan ook bij de inzender.

abonnementen kunnen alleen beëindigd worden door schriftelijke opzegging bij de gebruikersgroep.

eerder verschenen nummers kunt u bestellen door overmaking van f 10,- per nummer op girorekening 2505800 ten name van hcc newbrain-gebruikersgroep te amsterdam



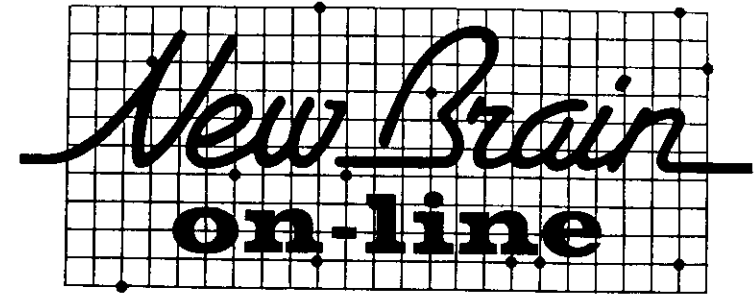
kopij

wanneer er voldoende kopij ingestuurd is, zal het volgende nummer van newbrain on-line worden uitgebracht. stuur daarom uw kopij zo snel mogelijk in naar: newbrain-gebruikersgroep, postbus 4494, 1009 AL amsterdam

het is voor de redactie verreweg het makkelijkst de kopij aangeleverd te krijgen op cassette of diskette. dat bespaart de fouten bij het overtypen. vermeld bij een diskette wel het formaat (alle newbrainformaten en 360k ms-dos kunnen we aan). de tekst mag op alle gangbare manieren zijn opgeslagen: wordperfect-, texy-, wordstar-, wp- en alle mogelijke ascii-bestanden zijn bruikbaar. de cassette of diskette krijgt u natuurlijk terug. zeker als in een artikel een programma-listing van enige omvang voorkomt, is een cassette of diskette onontbeerlijk.

dit alles mag u natuurlijk niet beletten om kopij in te sturen. de redactie ontvangt liever kopij, waar ze wat meer werk mee heeft, dan helemaal geen kopij

memo feit



TEN GELEIDE

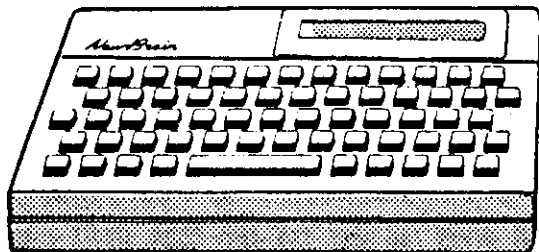
er is weer een newbrain on-line uitgekomen. maarten floor demonstreert een nieuwe toepassing van de buitenwereldkaart, en bas boetekees heeft een diepgaand onderzoek gedaan naar sorteren. het resultaat is een artikel, dat niet alleen voor newbrainers interessant is, maar voor iedereen die programmeert

vergeet niet, dat on-line bestaat hij de gratie van leden die kopij insturen!

de redactie

het bestellen van software

neem het bestelformulier achterin deze on-line, en vul daarop in, welke software u wenst te ontvangen (niet alleen de opgesomde delen zijn leverbaar, maar ook alle cp/m-volumes van de 'programmatheek' van de dos-gebruikersgroep!). kruis het gewenste formaat aan: cassette of diskette van 200k, 400k ss, 400k ds of 800k voor de newbrain, of vul het proton-formaat in. stuur de bon samen met een girobetaalkaart of betaal- of eurocheque (vergeet niet het nummer van giro- of betaalpas in te vullen) op naar postbus 4494, 1009 AL amsterdam. het verschuldigde bedrag kan ook worden voldaan door overschrijving op girorekening 2505800 ten name van hcc newbrain-gebruikersgroep te amsterdam. ook in dat geval het bestelformulier opsturen. zonder bestelformulier gaat het vast mis



NewBrain- gebruikersgroep postbus 4494 1009 AL amsterdam

voorzitter: jan wubben, (010) 4557698
secretaris-penningmeester: menno stevens, (020) 6924137
bibliothecaris: wim van hoek, (020) 6948430
bas boetekees, (03465) 76211
maarten floor, (02963) 4374
co koning, (02521) 12742
guus von morgen, (02158) 23381

postgiro 2505800 tnv hcc newbrain-gebruikersgroep, amsterdam

de newbrain-gebruikersgroep is een onderdeel van de

hcc HOBBY COMPUTER CLUB
inschrijvingsnummer kvk leiden: V445230



sorteren

In deze On-line wil ik eens dieper ingaan op het sorteren van databestanden in de taal Pascal. Voor het sorteren van data-arrays zijn er diverse methoden, zoals bubbel of normaal, quick, heap, recursief etcetera, maar voor databestanden op disk vind je geen enkele methode. Wanneer het geheugen toereikend is om het gehele databestand te laden, kunnen we onder andere methode 6 of 7 gebruiken, die gebaseerd zijn op tevoren gedeclareerde pointers of arrays. Voor onze NewBrain, die een beperkt geheugen heeft, zijn deze twee methoden niet echt toepasbaar voor databestanden die meer dan 4 à 5 Kbyte ruimte in beslag nemen. We moeten dan over disk gaan sorteren en wel met een methode die redelijk snel werkt. Het doel van dit artikel is die methode te vinden.

NORMAAL SORTEREN (METHODE 1 EN 2)

```
For I := 1 to Max-1 Do  
  For J := I+1 to Max Do  
    Begin  
      If SortBuf(J) < SortBuf(I)  
        then Wisselrecords(I,J)  
    End
```

figuur 1. normaal sorteren

Dit is in principe de simpelste vorm voor het sorteren van gegevens, maar het heeft een groot nadeel. Om de file te sorteren moeten alle data uit de file vaak gelezen worden, en dan vergeten we het aantal te wisselen records om op- of aflopend (ascending of descendig te sorteren.

Onze winst moeten we dus zien te halen uit het beperken van het aantal te lezen records en daarvoor kunnen we in deze methode een record in het geheugen van de computer bewaren.

In de sorteerroutine van figuur 2 gebruiken we de variabelen IRecord en JRecord om de inhoud van beide records tijdelijk in het geheugen te bewaren.

In de I-loop wordt het I-de record gelezen en in IRecord opgeslagen. In de J-loop wordt het J-de record gelezen en in JRecord opgeslagen. Wanneer de tekst in JRecord kleiner is dan de tekst in IRecord, dan moeten (bij oplopend sorteren) de twee records van plaats verwisseld worden.

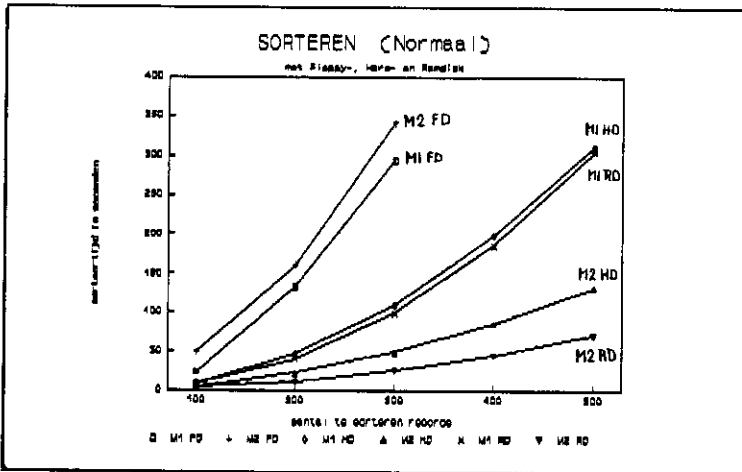
Dit gebeurt door achtereenvolgens de inhoud van IRecord op disk, in het databestand, weg te schrijven; de inhoud van record J in het geheugen naar IRecord te kopiëren; en de boolese variabele Gewisseld te zetten. Wanneer de gehele J-loop doorlopen is, wordt er gekeken of er tijdens het sorteren gewisseld is. Is dit het geval, dan wordt IRecord vanuit het geheugen teruggeschreven in het databestand.

```

For I := 1 to Max-1 Do
Begin
LeesRecord(I, IRecord);
Gewisseld := False;
For J := I+1 to Max Do
Begin
LeesRecord(J, JRecord);
If JRecord.Tekst < IRecord.Tekst
then
Begin
SchrijfRecord(J, IRecord);
IRecord:=JRecord;
Gewisseld := True
End
End
If Gewisseld
then SchrijfRecord(I, IRecord);
End

```

figuur 2. normaal sorteren (met geheugen)



afbeelding 3. normaal sorteren

U zult zich misschien afvragen, wat het stukje programma in figuur 2 voor effect heeft ten opzichte van het programma in figuur 1. Deze vraag wil

ik beantwoorden aan de hand van afbeelding 1. U ziet de gemeten tijden voor het sorteren van een aflopend naar een oplopend bestand. Het programma in figuur 1 gebruikt aanzienlijk meer tijd voor het sorteren dan programma 2, wanneer we gebruik maken van een ram- of harddisk. Bij gebruikmaking van een floppy disk is het effect geheel verdwenen, ja zelfs negatief. Het bewaren van records heeft dus alleen effect, als het gaat om het sorteren van databestanden op ram- of harddisk, en niet bij floppy disks.

Voor alle volgende sorteerroutines zullen we dit steeds moeten onderzoeken en dat was voor mij de reden dit artikel in On-line te schrijven. Als ik dacht een snellere sorteermethode gevonden te hebben, bleek dit in de praktijk soms knap tegen te vallen.

Let op: dit zijn tijden gemeten op een IBM-machine. Voor de NewBrain zullen de tijden minimaal met een factor 10 vermenigvuldigd moeten worden, omdat deze machine de sourcecode aanzienlijk langzamer verwerkt (het zou te veel tijd vergen deze tests op NewBrain of Proton-board uit te voeren om de gemiddelde tijd van 7 metingen te bepalen en handmatig te kloppen).

SHELLSORTEREN (METHODE 3 EN 4)

Shellsorteren heeft als principe, dat er op een bepaalde afstand records met elkaar vergeleken worden. Deze afstand krijgt als beginwaarde de helft van het aantal te sorteren records.

Stel dat we 10 records in een databestand hebben, dan is de afstand 10 Div 2 = 5 en vergelijken we record 1 met 6, 2 met 7, 3 met 8, 4 met 9 en 5 met 10. Wanneer deze run is uitgevoerd staan de kleine records (gevuld met tekst) in de sorteervolgorde bovenaan. We verkleinen nu de afstand tot (5 Div 2 =) 2 en herhalen de vergelijking tussen record 1 met 3, 2 met 4, tot 8 met 10. We herhalen dit, totdat de afstand 0 is.

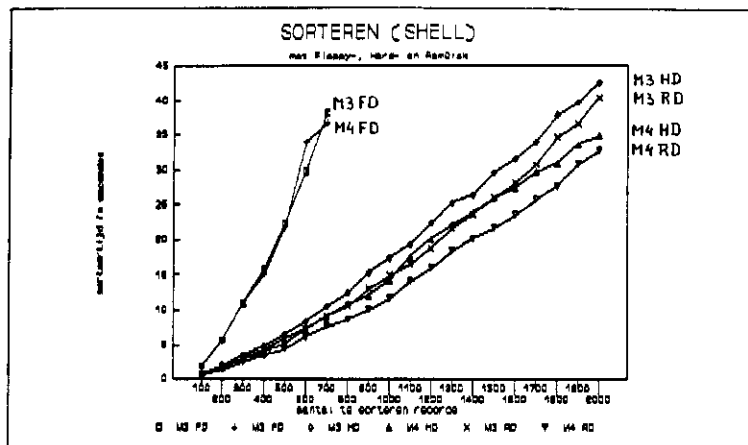
Met deze routine is het slechts mogelijk records in het geheugen te bewaren, als de afstandvariabele 1 is, omdat dan record X met X + 1 wordt vergeleken en in de volgende stap X + 1 met X + 2. We zouden dus om de leesbe-

```

Afstand := Max Div 2;
While Afstand > 0
For I := Afstand+1 To Max Do
Begin
J := I-Afstand;
While J>0
Begin
L := J + Afstand;
If Sortbuf(J) <= Sortbuf(L)
then J:=0
else Wisselrecords(J,L);
J := J - Afstand;
End;
End;
Afstand := Afstand Div 2;
End;

```

figuur 3. shellsorteren



afbeelding 2. shellsorteren

weging over de disk te beperken de inhoud van X + 1 naar die van X kunnen kopiëren. De tijdswinst zal echter niet spectaculair groot zijn, mede doordat beide records in hetzelfde diskbuffergeheugen van de computer staan.

De meetresultaten in afbeelding 2 bevestigen ons vermoeden. De sorteertijden van methode 3 en 4 zijn nagenoeg gelijk. Het lijkt verstandig de inhoud van de records J en L niet te bewaren en de vergelijking die steeds moet controleren of de afstand I is, geheel te verwijderen uit de sorteerprocedure van methode 3.

Vergelijken we deze methode (shell) met het normaal of bubbelsorteren, dan blijkt deze methode duidelijk sneller.

LABELSORTEREN (METHODE 5)

Deze sorteermethode vond ik in een Engelstalig boek 'Turbo Pascal Programmers Toolkit'. In het boek wordt geclaimd, dat deze sorteermethode even snel is als recursief sorteren. Ik dacht, dit kan ik de NewBrain-gebruikers niet onthouden.

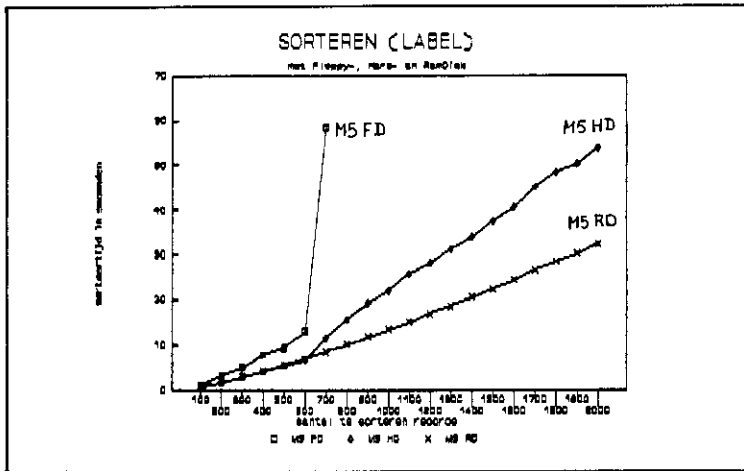
Menig programmeur zal denken: een routine met labels, dat is noch Basic noch Pascal. Toegegeven, maar de auteur van het boek stelde dat de routine perfect werkt en ook snel is, dus maak ik een uitzondering. Een bijkomend voordeel is dat Basicprogrammeurs deze sorteerroutine ook kunnen gebruiken door de labels te vervangen door regelnummers; en dat is toch ook een groep die we sorteerroutines niet kunnen onthouden, omdat vooral zij gebaat zijn

Label	Source
H1	L := Max Div 2 + 1
H2	R := Max If L > 1 then Begin L := L - 1; LeesRecord(L,DitRecord) End else Begin LeesRecord (R,DitRecord) LeesRecord (1,WRecord) SchrijfRecord(R,WRecord) R := R - 1 If R = 1 { Bestand gesorteerd } then Begin SchrijfRecord(1,DitRecord) Goto H0; { of Exit Turbo 4 ev } End End
H3	J := L
H4	I := J J := J + J If J > R then goto H8 If J = R then goto H7
H5	If SortBuf(J) < SortBuf(J+1) then J := J + 1
H7	LeesRecord (J,WRecord) SchrijfRecord(I,WRecord); Goto H4
H8	J := I I := J Div 2
H9	If (DitRecord <= SortBuf(I)) Or (J = L) then Begin SchrijfRecord(J,DitRecord) Goto H2 End else Begin LeesRecord (I,WRecord) SchrijfRecord(J,WRecord) Goto H8 End
H0	Data bestand is nu gesorteerd

figuur 3. labelsorteren

bij snelle sorteerroutines, aangezien Basic aanzienlijk langzamer is dan Pascal.

Wanneer we de sorteertijden in afbeelding 2 bekijken lijken de sorteertijden



afbeelding 3. labelsorteren

redelijk. We ontdekten hier onze eerste afwijking tussen de verschillende sorteermethoden bij verschillende aantallen te sorteren records. Tot ongeveer 600 records werkt de labelmethode sneller dan de shellmethode en daarna gaat er duidelijk iets mis. De oorzaak is op dit moment niet duidelijk.

U zult misschien zeggen een meetfout? Nee, ik heb dit verschillende keren gemeten: de resultaten bleven gelijk en het aantal lees- en schrijfbewegingen om het bestand te sorteren zijn bij alle disktypes gelijk. Wanneer we naar de harddisktijden kijken, treedt ook daar het zelfde effect op bij 600 records, maar bij de ramdisk zit de knik bij 2200 records. Ik zal hier later op terugkomen, wanneer de oorzaak hiervan bekend is. Op dit moment moet de conclusie luiden, dat deze sorteerroutine niet voldoet aan de verwachtingen.

RECURSIEF SORTEREN (METHODE 8)

Met recursief sorteren wordt een methode aangeduid, waarbij de procedure vanuit de procedure zelf aangeroepen wordt. Hierbij worden de plaats van de aanroep en de procedurevariabelen op de stack van de computer bewaard, zodat iedere keer na het verlaten van de procedure de laatste plaats van de aanroep kan worden teruggegeven en de procedure hier zijn werk weer voortzet (we kunnen dit vergelijken met de GOSUB-opdracht in Basic). Wanneer we deze procedure voor diskbestanden gebruiken, zal er bij enige honderden

te sorteren records een 'stack overflow' optreden. Dit heeft te maken met de hoeveelheid gegevens die de computer moet opslaan (PUSH'en) om ze later weer terug te halen (POPpen). We zien dat de recursieve aanroep twee maal wordt herhaald bij recursieve aanroep #1 en #2 of #3 en #4.

```

Sorteer(Laag,Hoog);      { Aanroep Procedure }

I:=Laag
J:=Hoog
LeesRecord(J,DitRecord);
Repeat
  While (I<J) And (SortBuf(I) <= DitRecord)
  Do I:=I+1;
  While (J>I) And (SortBuf(J) >= DitRecord)
  Do J:=J-1
Until I>=J
WisselRecord(I,Hoog)
If (I-Laag) < (Hoog-I)
then Begin
  Sorteer(Laag,I-1) { Recursieve aanroep #1 }
  Sorteer(I+1,Hoog) { Recursieve aanroep #2 }
End
else Begin
  Sorteer(I+1,Hoog); { Recursieve aanroep #3 }
  Sorteer(Laag,I-1); { Recursieve aanroep #4 }
End

Einde van de procedure      #5

```

figuur 5. recursief sorteren

Bij het verlaten van de procedure zal er dus gekeken moeten worden, of alle op de stack gezette aanroepen er ook weer afgehaald zijn door de computer. Is dat niet het geval, dan moet hij op de plaats, die de stack aanwijst, de procedure vervolgen en uiteraard deze gegevens uit de stack verwijderen.

Dit laatste bracht me op het idee om de gegevens in een pointervariabele op te slaan en bij de recursieve aanroep labels te plaatsen, zodat we weten, waar we de procedure naar terug moeten sturen om de sorteercyclus af te maken.

```

Type Type_Ptr = Record
  Laag: Integer; { aanroepwaarden }
  Hoog: Integer;
  I: Integer; { tellerwaarde }
  Punt: Byte; { plaats van aanroep }
End

```

Label	Sorteer(Laag, Hoog); H1, H2, H3, H4	{ Aanroep Procedure }
H0;	If Laag < Hoog then Goto H5 I:=Laag J:=Hoog LeesRecord(J, DitRecord); Repeat While (I<J) And (SortBuf(I) <= DitRecord Do I:=I+1; While (J>I) And (SortBuf(J) >= DitRecord Do J:=J-1 Until I>=J WisselRecords(I, Hoog) If (I-Laag) < (Hoog-I) then Begin PushWaarden(Laag, Hoog, I, 1) Hoog:=I-1 Goto H0 { Recursieve aanroep #1 } Laag:=Ptr^.I+1 Hoog:=Ptr^.Hoog Goto H0 { Recursieve aanroep #2 } End else Begin PushWaarden(Laag, Hoog, I, 3) Laag:=I+1 Goto H0 { Recursieve aanroep #3 } Laag:=Ptr^.Laag Hoog:=Ptr^.I-1 Goto H0 { Recursieve aanroep #4 } End	
H1:	Laag:=Ptr^.I+1 Hoog:=Ptr^.Hoog Goto H0 { Recursieve aanroep #2 } End	
H3:	Laag:=Ptr^.Laag Hoog:=Ptr^.I-1 Goto H0 { Recursieve aanroep #4 } End	
H5:	If Ptr<>Nil then Begin Case Ptr^.Punt Of 1: Goto H1; 3: Goto H3; End; PopWaarden(Laag, Hoog, I); Goto H5; End; End;	

figuur 6. recursief sorteren met labels

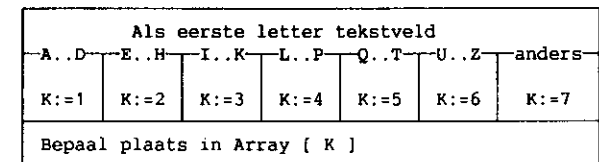
We kunnen nu zonder probleem 2000 records of meer sorteren. Wel dienen we nu zelf bij te houden, of er genoeg geheugenruimte is op de heap. Een alternatief kan zijn de adressen op disk te bewaren en deze terug te lezen. We hebben dit echter niet uitprobeernd, omdat deze methode veel trager werkt dan de shellmethode (zie tabellen 1 tot en met 3).

Wanneer u de afbeeldingen en tabellen bekijkt, zal het u opvallen dat de sorteertijden van onze drie drives niet geweldig zijn. Dat klopt, maar op dit moment ken ik geen sorteerroutine die sneller diskbestanden sorteert.

Toch is er nog iets mogelijk om sneller te sorteren, mits het geheugen van de computer dit toelaat:

$$\text{geheugen} > \text{aantal records} * \text{recordgrootte}$$

Wanneer we een pointer initialiseren en kijken of het te sorteren databestand in de computer past, dan biedt methode 6 een oplossing. We zijn nu eigenlijk alleen afhankelijk van de snelheid, waarmee de diskdrive eenmalig het gehele bestand kan lezen en schrijven. De floppydisk leest en schrijft constant, waardoor er geen diskpauzes ontstaan, die de tijd nadelig beïnvloeden. Tijdens het lezen wordt ieder ingelezen record in het virtuele geheugen opgeslagen en de sorteervolgorde wordt bepaald door alleen de adressen aan te passen van de pointers naar het volgende record, dat in het geheugen aanwezig is. Wanneer alle records gelezen zijn, kunnen ze onmiddellijk terugschreven worden naar disk. We zouden eventueel nog groepondelingen kunnen maken, zodat de plaatsbepaling sneller verloopt (kans op diskpauzes nog kleiner). We hoeven niet steeds het geheugenbestand te doorlopen van het eerste naar het laatste record, maar door de voorselectie beperken we het aantal te doorlopen records in het geheugen.

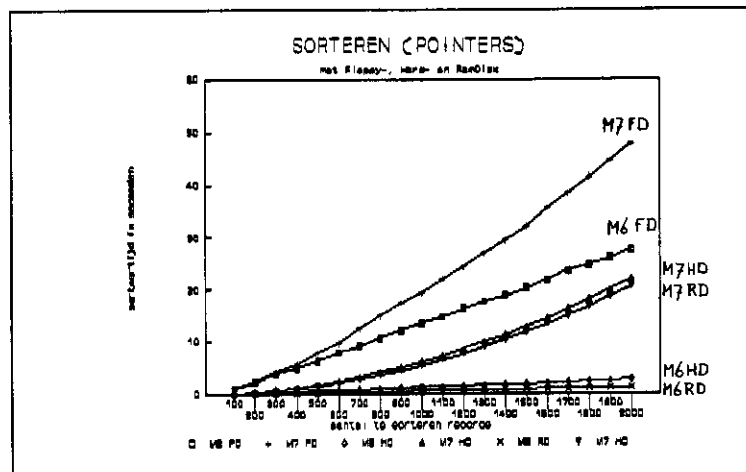


figuur 7
groepondeling

De hierboven gegeven verdeling is willekeurig gekozen. Je zou statistisch moeten bepalen, welk verband de aantallen lettercategorie n hebben. Een simpele verdeling is die van de telefoonklapper, die de namen beginnende met de letters AB, CD, EF, GH, IJ, KL, MN, OP, QR, ST, UVW, XYZ op een tabkaart plaatst. Verdelen we ook teksten die beginnen met een cijfer, bijvoorbeeld 01, 23, 45, 67 en 89, dan kan de rest in een bulkindex geplaatst worden (anders dan alle voorgaande indicatie). We hebben nu 18 indicaties en indien de verdeling gelijkmatig is, zitten er in iedere index ongeveer 120 records van het totale bestand van 2000 records, en dat zal een kleine reductie opleveren van de totale sorteertijd. Dit is niet precies uit de tabellen te halen en zal dus uitprobeernd moeten worden, indien u deze verdeling wilt toepassen.

Methode 7 werkt niet met een enkele pointer maar met een array waarvan alle velden van het type pointer zijn. We moeten nu wel weten bij het compileren, hoeveel records we maximaal moeten kunnen sorteren, en of alle records uit het bestand in de computer passen. Wanneer alle data van disk gelezen zijn, begint het eigenlijke sorteren van het array via de recursieve methode. Deze werkt in deze toepassing perfect. Is het bestand in het geheugen gesorteerd, dan moet ook hier het bestand in zijn geheel naar disk worden terugeschreven.

Wanneer we de tijden van deze twee methoden met elkaar vergelijken (afbeelding 4), blijkt dat methode 6, zonder enige twijfel of voorbehoud, de snelste sorteermethode is.



Afbeelding 4 Pointer sorteren.

Het lijkt dus verstandig om in uw computerprogramma een voorwaarde te formuleren, die bepaalt met welke methode uw programma gaat sorteren.

Als Vrij geheugen > Grootte Databestand	
Ja	Nee
Lees bestand	Sorteer via diskdrive
Sorteer bestand	
Herschrijf bestand	

figuur 8. keuze van methode

Tot zover de basis van de sorteerroutines. We hebben in de schema's de termen LeesRecord(), SchrijfRecord() en WisselRecords(,) zien staan die niet verder gedefinieerd zijn. Deze Record()-aanduidingen roepen procedures aan, die bepaalde specifieke taken voor de routines uitvoeren. In het definitieve programma moeten deze dus gedefinieerd worden, alsmede het openen en sluiten van de datafile. Wat we ook nog nodig hebben, is een databestand met te sorteren gegevens.

Ik heb hiervoor een aflopend (van Z tot A) gesorteerd bestand genomen, waaruit we steeds het aantal te kopiëren records halen om deze oplopend (van A tot Z) te sorteren. De recordgrootte is 16 tekens (15 tekens en een lengtebyte).

Het sorteren deden we met 8 sorteerroutines die oplopend met een stapgrootte van 100 records in totaal 2000 records moeten sorteren. We hebben daarbij ook nog 3 verschillen type diskdrives gebruikt, namelijk

- 1 een ram-drive: drive D (RD)
- 2 een harddisk: drive C (HD)
- 3 een floppydisk 720k: drive B, 80 tracks, 9 sectoren (FD); deze is redelijk vergelijkbaar met het NewBrainformaat



We hebben in het testprogramma enige maatregelen getroffen om de totale tijd enigszins te beperken. Wanneer een sorteermethode twee minuten of meer nodig heeft om een bepaald aantal records te sorteren, dan wordt de procedure afgebroken. Dit is ook de reden, dat ik niet op de NewBrain of de Proton ben gaan testen, maar daarvoor een wat snellere IBM-computer (sorry NewBrainers) heb genomen. De complete test, waarbij iedere sorteerstap van 100 records 7 maal werd uitgevoerd, voor alle methoden, heeft ongeveer 24 uur in beslag genomen. De tijden zijn door de interne klok vastgelegd in een databestandje, waardoor ik rustig op een oor de resultaten kon afwachten . . .

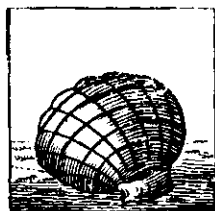
Het kan zijn dat u zegt, ik beschik over veel hetere procedures of functies om databestanden te sorteren. In dat geval ben ik, en hopelijk ook andere gebruikers in onze gebruikersgroep, daarin zeer geïnteresseerd, omdat ik al enige jaren naar betere en snellere methoden op zoek ben. Zo had Borland, de uitgever van Turbo Pascal, tot versie 4 een Toolkit-diskette voor het

werken met databestanden. Helaas heeft Borland deze diskette uit de handel genomen en is hij nergens meer te koop, zelfs niet bij Borland in Green Hills Road, U.S.A. Ja, erger nog: niemand zou zo'n diskette hebben, want wie je ook vraagt, het antwoord luidt 'nee, nooit van gehoord of gezien'.

In mei zal ik binnen de cpm/ms-dosgg informeren, of daar sorteerroutines in de bibliotheek aanwezig zijn. Mogelijk hebben de gebruikersgroep of leden daarvan hiervoor ook belangstelling, zodat we misschien in onze bibliotheek voor de NewBrain of Proton geschikte routines kunnen opnemen.

Na het lezen van deze tekst zult u zich misschien afvragen, wat doen we met deze sorteerroutines. Het antwoord is simpel. In de volgende On-line zal ik aan de hand van gesorteerde indexbestanden, gesorteerd via de memory- of shellmethode, eens gaan kijken, hoe we snel een bepaald record kunnen vinden, records invoegen, records verwijderen in een gesorteerde lijst of records verplaatsen, omdat het sorteerveld (keyveld) gewijzigd is.

Bas Roetekees



DE RESULTATEN VAN DE METINGEN

methode 1: normaal sorteren zonder geheugenvariabele
 methode 2: normaal sorteren met geheugenvariabele, via diskdrive
 methode 3: shellsorteren zonder geheugenvariabele, diskdrive
 methode 4: shellsorteren met geheugenvariabele, via diskdrive
 methode 5: labelsorteren met geheugenvariabele, via diskdrive
 methode 6: pointersorteren met virtueel geheugen
 methode 7: recursief sorteren met pointerarray en virtueel geheugen
 methode 8: semirecursief sorteren, via diskdrive

TABEL 1: Sorteren over de FLOPPY-DISK.

Demonstratie Sorteersprogramma's met Drive B:								
Methode	1	2	3	4	5	6	7	8
AANTAL	TIJD	TIJD	TIJD	TIJD	TIJD	TIJD	TIJD	TIJD
100	24.94	47.50	1.90	1.84	1.20	1.08	1.07	1.66
200	128.58	167.18	5.68	5.63	3.19	2.30	2.50	6.33
300	295.77	350.85	10.94	10.99	5.23	3.82	4.22	13.70
400			15.86	15.12	7.96	5.01	5.80	23.63
500			22.37	21.80	9.61	6.38	7.77	36.34
600			29.87	33.90	13.20	7.93	9.60	51.75
700			38.20	36.76	58.43	9.10	12.51	
800			50.11	48.77	139.02	10.75	15.01	
900			64.11	54.77		12.14	17.28	
1000			80.84	79.07		13.52	19.35	
1100			98.04	96.68		14.77	22.05	
1200			109.82	116.43		16.24	24.24	
1300			114.58	123.10		17.65	26.76	
1400			119.95			18.84	29.39	
1500						20.16	32.11	
1600						21.87	35.51	
1700						23.63	38.37	
1800						24.64	41.31	
1900						26.02	44.54	
2000						27.52	47.71	

TABEL 2: Sorteren over de HARD-DISK.

Demonstratie Sorteersprogramma's met Drive C:								
Methode	1	2	3	4	5	6	7	8
AANTAL	TIJD	TIJD	TIJD	TIJD	TIJD	TIJD	TIJD	TIJD
100	10.34	5.38	0.72	0.57	0.79	0.11	0.16	1.44
200	47.10	23.49	1.96	1.62	1.86	0.25	0.44	5.57
300	110.67	50.43	3.42	3.09	3.03	0.37	0.82	12.38
400	198.75	86.25	4.81	4.13	4.26	0.51	1.29	21.88
500	312.80	133.56	6.51	5.02	5.53	0.65	1.86	34.12
600		187.28	8.29	7.34	6.86	0.78	2.54	49.03
700		253.71	10.53	9.06	11.59	0.91	3.29	69.06
800			12.51	10.91	15.69	1.07	4.19	91.09
900			15.29	12.07	19.45	1.20	5.16	117.30
1000			17.50	14.20	22.00	1.33	6.23	
1100			19.32	17.77	25.78	1.47	7.35	
1200			22.42	20.16	28.21	1.61	8.59	
1300			25.25	22.17	31.24	1.74	9.92	
1400			26.34	23.94	33.99	1.89	11.33	
1500			29.67	25.90	37.61	2.01	12.89	
1600			31.54	27.46	40.67	2.19	14.52	
1700			33.99	29.76	45.20	2.31	16.25	
1800			37.87	30.95	48.47	2.45	18.06	
1900			39.62	33.66	50.30	2.58	19.98	
2000			42.56	34.91	53.76	2.72	21.99	

TABEL 3: Sorteren over de RAM-DISK.

Demonstratie Sorteerverprogramma's met Drive D:								
Methode	1	2	3	4	5	6	7	8
AANTAL	TIJD	TIJD	TIJD	TIJD	TIJD	TIJD	TIJD	TIJD
100	9.68	2.95	0.67	0.54	0.81	0.11	0.11	1.44
200	42.44	11.71	1.69	1.39	1.88	0.13	0.32	5.55
300	101.22	26.28	2.91	2.47	3.07	0.18	0.62	12.39
400	188.92	46.73	4.21	3.40	4.35	0.24	1.02	21.92
500	309.71	72.78	5.89	4.47	5.71	0.31	1.53	34.17
600		104.96	7.24	6.14	7.14	0.37	2.12	49.19
700		142.56	9.05	7.64	8.67	0.42	2.81	67.24
800		186.06	10.58	8.65	10.28	0.48	3.61	88.04
900		236.29	13.01	10.09	11.94	0.55	4.50	111.78
1000		291.29	14.93	11.73	13.61	0.61	5.51	
1100			16.53	14.16	15.27	0.69	6.57	
1200			18.84	16.05	17.06	0.72	7.71	
1300			21.70	18.43	18.77	0.78	8.97	
1400			23.66	20.10	20.65	0.84	10.33	
1500			25.99	21.64	22.40	0.91	11.79	
1600			28.14	23.52	24.43	0.97	13.34	
1700			30.74	25.72	26.36	1.04	14.98	
1800			34.58	27.75	28.47	1.10	16.70	
1900			36.61	30.80	30.29	1.16	18.56	
2000			40.32	32.71	32.52	1.21	20.50	

Kijk eens naar het verschil tussen de harddisk en de ram-disk voor de methoden 2 tot en met 4. Zou een goede harddisk dan (bijna) even snel zijn als relatief duur ram-geheugen!

STANDAARD PROCEDURES EN FUNCTIES

```

Type SRecord = Record           { definieer sorteerverrecord }
    Tekst : String[Lengte];     { een record kan uit meerdere }
                                { velden bestaan, maar dat is }
End;                             { niet van belang }

Procedure LeesRecord(X: Integer; { plaats in datafile }
    Var Sort: SRecord);         { werkrecord }
Begin                           { record X staat op }
    Seek(FSorteer, X-1);        { filepositie X-1 }
    Read(FSorteer, Sort)       { lees het werkrecord }
End;                             { sort bevat de gegevens, }
                                { die aan de aanroep }
                                { variabele wordt gegeven }

Procedure SchrijfRecord(X: Integer; { de plaats in datafile }

```

```

Sort: SRecord);                 { de gegevens }
Begin
    Seek(FSorteer, X-1);        { de plaats in de datafile }
    Write(FSorteer, Sort);     { schrijf de gegevens weg }
End;

Function SortBuf(X: Integer):String; { geef zgn keyveld als resultaat }
Begin                           { evt andere velden zijn niet nodig }
    LeesRecord(X, WSorteer);    { lees recordnummer }
    SortBuf:=WSorteer.Tekst;    { geef tekstveld als uitvoer }
End;

Procedure WisselRecords(X, Y: Integer);
Var Dummy1, Dummy2: SRecord;
Begin
    LeesRecord(X, Dummy1); { lees gegevens en bewaar deze in geheugen }
    LeesRecord(Y, Dummy2); { lees gegevens op de 2e opgegeven plaats }
    SchrijfRecord(X, Dummy2); { schrijf deze op de 1e opgegeven plaats }
    SchrijfRecord(Y, Dummy1); { schrijf dummy op de 2e opgegeven plaats }
End;                             { inhoud van plaats 1 en 2 zijn verwisseld }

```

SORTEERPROCEDURES

METHODE 1 EN 2: NORMAAL OF BUBBLE SORTEREN

```

Procedure NormSorteer(Aantal: Integer; { te sorteren records }
    Mode: Char; { A = ascending, D = descending }
    Memory: Boolean; { bewaar records in geheugen }

Var I, J: Integer; { tellers voor positie I en J records }
    IRecord: SRecord; { inhoud van het I-de record in geheugen }
    JRecord: SRecord; { inhoud van het J-de record in geheugen }
    Gewisseld: Boolean; { inhoud I-de record is gewisseld in geheugen }
    Verander: Boolean; { records moeten gewisseld worden }
Begin
    Mode:=Uppcase(Mode); { gebruik altijd hoofdletters }
    For I:=1 To Aantal-1 Do
        Begin
            If Memory { gebruik ook het geheugen }
            then Begin
                LeesRecord(I, IRecord); { plaats record I in IRecord }
                Gewisseld:=False; { geen wisseling uitgevoerd }

```

```

End;
Verander:=False;           { geen verandering van records }
For J:= 1+1 To Aantal Do
Begin
If Memory                   { gebruik ook het geheugen }
then Begin
  LeesRecord(J, JRecord);   { plaats record J in JRecord }
  Case Mode Of              { sorteermethode }
  'A': If IRecord.Tekst > JRecord.Tekst      { oplopend }
    then Verander:=True;
  else If IRecord.Tekst < JRecord.Tekst      { aflopend }
    then Verander:=True
  End
End
else Case Mode Of           { sorteermethode }
  'A': If SortBuf(I)>SortBuf(J)              { oplopend }
    then Verander:=True;
  else If SortBuf(I)<SortBuf(J)              { aflopend }
    then Verander:=True
  End;
If Verander                 { inhoud records veranderen }
then Case Memory Of        { gebruik geheugen }
  True: Begin               { ja, }
    SchrijfRecord(J, IRecord); { IRecord naar plaats J }
    IRecord:=JRecord;      { bewaar oude JRecord in IRecord }
    Gewisseld:=True;       { records zijn gewisseld }
  End;
  else WisselRecords(I, J); { verwissel de records }
  End;
End;
If(Memory) And(Gewisseld)  { er is gewisseld, dan MOET }
then SchrijfRecord(I, IRecord) { IRecord weggeschreven worden }
End;
End;

```

METHODE 3 EN 4: SHELLSORTEREN

```

Procedure ShellSorteer(Aantal: Integer;   { aantal te sorteren records }
  Mode: Char );                          { A = ascending sorteren }
  { Memory: Boolean } { wordt hier niet gebruikt }
Var I, J, K, L: Integer;
  Afstand: Integer;

```

```

JRecord: SRecord;
LRecord: SRecord;
Verander: Boolean;
Gewisseld: Boolean;
Begin
  Afstand:= Aantal Div 2;                { bepaal sorteerafstand }
  While Afstand > 0 Do                   { als afstand is groter dan 0 }
  Begin
    For I:= Afstand+1 To Aantal Do
    Begin
      J:= I - Afstand;
      While J > 0 Do
      Begin
        Verander:=False;                 { geen records verwisselen }
        L:= J + Afstand;
        LeesRecord(J, JRecord);          { }
        LeesRecord(L, LRecord);          { het record wordt eenmaal gelezen }
        'A': If JRecord.tekst > LRecord.Tekst
          then Verander:=True            { wissel inhoud op J en L }
          else J:=0;
        else If JRecord.Tekst < LRecord.Tekst
          then Verander:=True
          else J:=0;
        End;
      If Verander                        { er moet gewisseld worden }
      then Begin
        SchrijfRecord(J, LRecord);       { overschrijf J met L }
        SchrijfRecord(L, JRecord);       { L met J }
      End
      J:= J - Afstand
    End;
  End;
  Afstand:= Afstand Div 2;
End;
End;

```

METHODE 5: LABELSORTEREN

```

Procedure LabelSorteer(Aantal: Integer;   { aantal te sorteren records }
  Mode: Char );                          { A = oplopend }
  Memory: Boolean);                      { wordt hier niet gebruikt }
Label H1, H2, H3, H4, H5, H7, H8, H9, H0;

```

```

Var I, J, L, R: Integer;
IRecord: SRecord;      { record op plaats I in databestand }
JRecord: SRecord;      { record op plaats J in databestand }
LRecord: SRecord;      { record op plaats L in databestand }
WRecord: SRecord;      { record op plaats ? in databestand }
Wissel: Boolean;

Begin
Mode:=Ucase(Mode);      { zet mode om in hoofdletters }
H1: L:=Aantal div 2 + 1; { bepaal het midden }
    R:=Aantal;           { laatste te sorteren record }
H2: If L>1               { als L is niet het eerste record }
    then Begin
        L:=L-1;
        LeesRecord(L, LRecord); { lees record op plaats L in LRecord }
    End
    else Begin
        LeesRecord(R, LRecord); { lees laatste record in LRecord }
        LeesRecord(1, WSorteer ); { lees eerste record in WRecord }
        SchrijfRecord(R, WSorteer ); { en plaats hem op laatste plaats }
        R:=R-1;
        If R=1
        then Begin
            SchrijfRecord(1, LRecord);
            Goto H0;           { het bestand is gesorteerd en }
                                { verlaat dus de procedure }
        End;
    End;
H3: J:=L;
H4: I:=J;
    J:=J+J;
    If J > R then goto H8;
    If J = R then goto H7;
H5: Case Mode Of
    'A': If SortBuf(J) < SortBuf(J+1) then J:=J+1;
        else If SortBuf(J) > SortBuf(J+1) then J:=J+1;
    End;
H7: LeesRecord(J, JRecord);
    SchrijfRecord(I, JRecord);
    Goto H4;
H8: J:=1;
    I:=J Div 2;
H9: If(J=L)
    then 'Wissel:=True
    else Begin

```



```

LeesRecord(I, IRecord);
Case Mode Of
'A': If LRecord.Tekst<=IRecord.Tekst
    then Wissel:=True else Wissel:=False;
else If LRecord.Tekst>=IRecord.Tekst
    then Wissel:=True else Wissel:=False;
End;
End;
If Wissel { de inhoud van LRecord wegschrijven }
then Begin
    SchrijfRecord(J, LRecord);
    Goto H2;
End
else Begin { de inhoud van IRecord wegschrijven }
    SchrijfRecord(J, IRecord);
    Goto H8;
End;
H0: Begin End;
End;

```

METHODE 6: LEES DATA EN SORTEER VIA POINTER

```

Procedure MemorySorteer1(Aantal:Integer);
Type RecPtr = ^PtrRec;
PtrRec = Record
    Inhoud: String[Lengte];
    Volgende: RecPtr;
End;
Var R: LongInt;
    H, V, Ptr: RecPtr;

Procedure Sorteer_Volgende(Var DitRecord:SRecord);
Begin
If Ptr=Nil
then
Begin { dit is het eerste werkpakket }
    New(Ptr);
    Ptr^.Inhoud:=DitRecord.Tekst;
    Ptr^.Volgende:=Nil;
End
else
Begin { kijk of werkpakket+nr bestaat }

```

```

H:= Ptr;                { huidige pointerpositie }
Repeat
  V:= H;                { vorige is huidige }
  H:= H^.Volgende;     { volgende }
Until(H^.Inhoud > DitRecord.Tekst) Or(H = Nil);
If Ptr^.Inhoud > DitRecord.Tekst
then
  Begin                { de eerste pointerinhoud }
    New(Ptr);          { is groter dan deze regel }
    Ptr^.Volgende:=V;  { dit wordt dus de eerste }
    Ptr^.Inhoud:=DitRecord.Tekst; { kopieer werkrec }
  End
else
  Begin                { regel komt ergens in de lijst }
    New(V^.Volgende); { nieuwe regel voor vorige }
    V^.Volgende^.Volgende:=H; { nieuw record wordt huidige }
    V^.Volgende^.Inhoud:=DitRecord.Tekst { kopieer werkrecord }
  End;
End;
End;

Begin
R:=1;
Ptr:=Nil;
For R:=1 to Aantal Do
  Begin
    LeesRecord(R, DitRecord); { lees sortrecord }
    Sorteer_Volgende(DitRecord); { bepaal zijn plaats }
  End;
R:=1; { reset de filewijzer }
H:=Ptr; { eerste pointer }
While H<>Nil Do
  Begin
    DitRecord.Tekst:=H^.Inhoud;
    SchrijfRecord(R, DitRecord); { schrijf sortrecord }
    H:=H^.Volgende; { volgende }
    Inc(R); { verhoog filewijzer }
  End;
H:=Ptr;
While Ptr<>Nil Do { verwijder pointers en }
  Begin { geheugenruimte vrij }
    H:=Ptr^.Volgende; { volgende record in mem }
    Dispose(Ptr); { maak deze ruimte vrij }
  End;
End;

```

```

Ptr:=H;                { dit is nu de eerste }
End;
End;

```

METHODE 7: POINTER ARRAY

```

Procedure MemorySorteer1(Aantal:Integer);
Type RecPtr = ^PtrRec;
PtrRec = Record
  Inhoud: String[Lengte];
  Volgende: RecPtr;
End;
Var R: LongInt;
    H, V, Ptr: RecPtr;

Procedure Sorteer_Volgende(Var DitRecord:SRecord);
Begin
  If Ptr=Nil
  then
    Begin
      New(Ptr); { dit is het eerste werkpakket }
      Ptr^.Inhoud:=DitRecord.Tekst; { creeer de eerste entry }
      Ptr^.Volgende:=Nil; { er is geen volgend pointerrecord }
    End
  else
    Begin { kijk of werkpakket+nr bestaat }
      H:= Ptr; { huidige pointerpositie }
      Repeat
        V:= H; { vorige is huidige }
        H:= H^.Volgende; { volgende pointerrecord }
      Until(H^.Inhoud > DitRecord.Tekst) Or(H = Nil);
      If Ptr^.Inhoud > DitRecord.Tekst
      then
        Begin { de eerste pointerinhoud }
          New(Ptr); { is groter dan deze regel }
          Ptr^.Volgende:=V; { dit wordt dus de eerste }
          Ptr^.Inhoud:=DitRecord.Tekst; { volgende is vorige }
          Ptr^.Inhoud:=DitRecord.Tekst; { kopieer werkrecord }
        End
      else
        Begin { regel komt ergens in de lijst }
          New(V^.Volgende); { nieuwe regel voor vorige }
          V^.Volgende^.Volgende:=H; { nieuw record wordt huidige }
        End;
      End;
    End;
  End;
End;

```

```

    V^.Volgende^.Inhoud:=DitRecord.Tekst      { kopieer werkrecord }
  End;
End;
End;
Begin
  R:=1;                                     { teller naar 1e record }
  Ptr:=Nil;                                 { zet pointer op Nil }
  For R:=1 to Aantal Do                    { haal alle records uit file }
  Begin
    LeesRecord(R, DitRecord);              { lees sortrecord }
    Sorteer_Volgende(DitRecord);           { bepaal zijn plaats }
  End;
  R:=1;                                     { reset de filewijzer }
  H:=Ptr;                                   { eerste pointer }
  While H<>Nil Do
  Begin
    DitRecord.Tekst:=H^.Inhoud;
    SchrijfRecord(R, DitRecord);           { schrijf sortrecord }
    H:=H^.Volgende;                        { volgende }
    Inc(R);                                  { verhoog filewijzer }
  End;
  H:=Ptr;
  While Ptr<>Nil Do
  Begin
    H:=Ptr^.Volgende;                      { volgende record in geheugen }
    Dispose(Ptr);                          { maak deze ruimte vrij }
    Ptr:=H;                                  { dit is nu de eerste }
  End;
End;

```

Methode 8: Semi QuickSorteer.

```

Procedure SemiRecursief(Aantal:Integer; Mode:Char; Memory:Boolean);
Type Ptr_Type = ^Type_Ptr;
Type Ptr = Record
  Laag: Integer;
  Hoog: Integer;
  I: Integer;
  Punt: Byte;
  Volg: Ptr_Type;
End;
Var Ptr, Hulp: Ptr_Type;

```

```

Procedure PushWaarden(Var Laag, Hoog, I:Integer; P:Byte);
Begin
  If Ptr=Nil
  then begin
    New(Ptr);                               { maak eerste pointerrecord }
    Ptr^.Volg:=Nil;                         { er zijn geen records meer }
  End
  else Begin
    Hulp:=Ptr;                              { bewaar oude recordpointer }
    New(Ptr);                               { maak een nieuwe en reserveer de ruimte }
    Ptr^.Volg:=Hulp;                        { verbind de nieuwe aan de oude }
  End;
  Ptr^.Laag:=Laag;                          { sla de variabelen op in het geheugen }
  Ptr^.Hoog:=Hoog;
  Ptr^.I:=I;
  Ptr^.Punt:=P;                             { dit is de plaats waarvan gePUSH'ed werd }
End;

```

```

Procedure PopWaarden(Var Laag, Hoog, I:Integer);
Begin
  Laag:=Ptr^.Laag;                          { geef de opgeslagen waarden terug }
  Hoog:=Ptr^.Hoog;                          { aan de procedure }
  I:=Ptr^.I;
  Hulp:=Ptr^.Volg;                          { bewaar plaats volgende pointerrecord }
  Dispose(Ptr);                             { verwijder top en maak ruimte vrij }
  Ptr:=Hulp;                                { dit is de vorige gePUSH'ede aanroep }
End;

```

```

Procedure Sorteer(Laag, Hoog:Integer);
Label H0, H1, H2, H3, H4, H5;
Var I, J: Integer;
    Spil: SRecord;
Begin
  H0: If Laag < Hoog
  then
  Begin
    I:=Laag;
    J:=Hoog;
    LeesRecord(J, Spil);
    Repeat
      While(I<J) And(SortBuf(I)<=Spil.Tekst) Do Inc(I);
      While(J>I) And(SortBuf(J)>=Spil.Tekst) Do Dec(J);
      If I<J then WisselRecords(I, J);
    Until I=J;
  End;

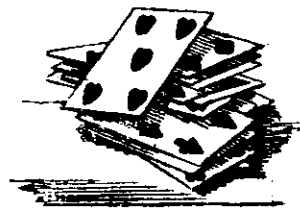
```

```

Until I>=J;
WisselRecords(I, Hoog);
IF(I-Laag) <(Hoog-I)
then
  Begin
    PushWaarden(Laag, Hoog, I, I); { sla op var Laag, Hoog en I }
    { Sorteert(Laag, I-1) } { sorteert de onderste helft }
    Hoog:=I-1; { stel Hoog in }
    Goto H0; { hier moeten we terugkeren }
H1: { Sorteert(I+1, Hoog); } { sorteert de bovenste helft }
    Laag:=Ptr^.I+1;
    Hoog:=Ptr^.Hoog;
    Ptr^.Punt:=2; { De uitgang wordt label H2 }
    Goto H0;
H2: End { verlaat de procedure }
else
  Begin
    PushWaarden(Laag, Hoog, I, 3); { sla op var Laag, Hoog en I }
    { Sorteert(I+1, Hoog); } { sorteert de bovenste helft }
    Laag:=I+1;
    Goto H0; { hier moeten we terugkeren }
H3: { Sorteert(Laag, I-1); } { sorteert de onderste helft }
    Laag:=Ptr^.Laag;
    Hoog:=Ptr^.I-1;
    Ptr^.Punt:=4; { De uitgang wordt label H4 }
    Goto H0;
H4: End { verlaat de procedure }
End;
H5: If Ptr<>Nil
then Begin
  Case Ptr^.Punt Of
    1: Goto H1;
    3: Goto H3;
  End;
  PopWaarden(Laag, Hoog, I);
  Goto H5;
End;
End;

Begin
Ptr:=Nil;
Sorteer(1, Aantal);
End;

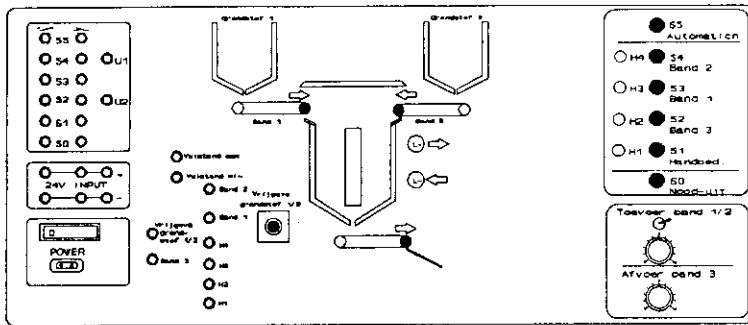
```



meng- installatie



In de uitbreiding van het Nieuwe Technologieën Lokaal van Streekschool Leiden is weer een hoeveelheid nieuwe apparatuur binnengekomen. Bij deze apparatuur waren ook twee procesmodellen van het merk ELWE. Hiermee kunnen verschillende processen gesimuleerd worden. Gelijk kwam de gedachte bij mij op, dat deze procesmodellen uitstekend geschikt zijn om te gebruiken in combinatie met de NewBrain, de buitenwereldkaart en de i/o-kaart. Als eerste heb ik het procesmodel uitgevoerd als menginstallatie. Hieronder is een schets van het procesmodel weergegeven.



PROCESMODEL

1. Het linkergedeelte van het procesmodel dient voor in- en uitvoer van signalen.
2. De rechterzijde van het procesmodel dient om het proces te bedienen.
3. Het middelste gedeelte van het procesmodel dient om het gesimuleerde proces weer te geven.

Het procesmodel biedt een aantal mogelijkheden die hieronder zijn aangegeven.

1. Handbediening.

Met S1 kan het procesmodel op handbediening worden gezet.

- 1a. Met drukknop S3 kan men de silo met grondstof 1 via band 1 vullen.
- 1b. Met drukknop S4 kan men de silo met grondstof 2 via band 2 vullen.
- 1c. Met drukknop S2 kan het mengsel via band 3 uit de silo afgevoerd worden.

Het vullen kan slechts tot de hoogte L+. Is dit punt bereikt, dan wordt het vulproces afgebroken. Het vullen van de silo wordt gesimuleerd met een bargraph.

Het afvoeren van het mengsel kan slechts tot L-. Als dit punt bereikt is, stopt het afvoeren van het mengsel.

Het proces wordt gestopt als Nood-uit of Automatisch wordt bediend.

2. Automatisch.

In de stand automatisch begint het proces met het vullen van de silo via band 1 en band 2. Dit wordt ook weer beveiligd door L+, waarna het afvoeren wordt gestart.

Het afvoeren van het mengsel via band 3 wordt gestopt als L- is bereikt, waarna het vullen wordt gestart.

Het proces wordt gestopt als Nood-uit of Handbediening wordt bediend.

Via Nood-uit kan men het programma beëindigen.

Maarten Floor



BASICPROGRAMMA MENGINSTALLATIE

```

10 FOR t = 1 TO 255 : CLOSE #t : NEXT t
20 OPEN #0, 0 : PUT 23, 66 : OPEN #6, 6
30 FOR t = 112 TO 123 : OPEN #t, 7, t : NEXT t : CLOSE #104 :
   OPEN #104, 7, 104
40 PUT #122, 207, 0 : REM init pioA output
50 PUT #120, 0 : pa = 0 : REM reset output A
60 CLOSE #6 : OPEN #6, 6 : REM input toetsenbord
70 REM Schermopbouw
80 PUT 22, 2, 1 : ? "M E N G I N S T A L L A T I E"
90 PUT 22, 5, 4 : ? "AUTOMATISCH"
100 PUT 22, 5, 6 : ? "Band 2"
110 PUT 22, 5, 8 : ? "Band 1"

```



```

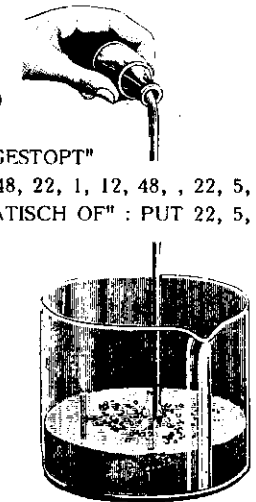
120 PUT 22, 5, 10 : ? "Band 3"
130 PUT 22, 5, 12 : ? "HANDREDIENING"
140 PUT 22, 5, 14 : ? "NOOD-UIT"
150 GOTO 680
160 GOSUB 970
170 IF a = 134 THEN mi = 1 : ma = 0
180 IF a = 142 THEN mi = 1 : ma = 0
190 IF a = 70 THEN ma = 1 : mi = 0
200 IF a = 198 THEN ma = 1 : mi = 0
210 IF a = 102 THEN ma = 1 : mi = 0
220 IF a = 86 THEN ma = 1 : mi = 0
230 IF a = 118 THEN ma = 1 : mi = 0
240 IF a = 6 THEN b1 = 0 : b2 = 0 : b3 = 0
250 IF a = 134 THEN b1 = 0 : b2 = 0 : b3 = 0
260 IF a = 150 THEN b1 = 1 : b2 = 0 : b3 = 0
270 IF a = 22 THEN b1 = 1 : b2 = 0 : b3 = 0
280 IF a = 38 THEN b1 = 0 : b2 = 1 : b3 = 0
290 IF a = 166 THEN b1 = 0 : b2 = 1 : b3 = 0
300 IF a = 14 THEN b1 = 0 : b2 = 0 : b3 = 1
310 IF a = 142 THEN b1 = 0 : b2 = 0 : b3 = 1
320 IF a = 206 THEN b1 = 0 : b2 = 0 : b3 = 1
330 IF a = 78 THEN b1 = 0 : b2 = 0 : b3 = 1
340 IF a = 6 THEN ma = 0 : mi = 0
350 IF a = 102 THEN ma = 1 : mi = 0
360 IF a = 86 THEN ma = 1 : mi = 0
370 IF a = 118 THEN ma = 1 : mi = 0
380 IF a = 4 THEN ha = 1 : au = 0
390 IF a = 68 THEN ha = 1 : au = 0
400 IF a = 132 THEN ha = 1 : au = 0
410 IF a = 196 THEN ha = 1 : au = 0
420 IF a = 2 THEN ha = 0 : au = 1
430 IF a = 66 THEN ha = 0 : au = 1
440 IF a = 130 THEN ha = 0 : au = 1
450 IF a = 194 THEN ha = 0 : au = 1
460 IF ha = 1 AND b1 = 1 AND ma = 0 THEN PUT 22, 1, 8, 49 : PUT
#120, 149
470 IF ha = 1 AND b1 = 1 AND ma = 1 THEN PUT 22, 1, 8, 48 : PUT
#120, 1
480 IF b1 = 0 THEN PUT 22, 1, 8, 48
490 IF ha = 1 AND b2 = 1 AND ma = 0 THEN PUT 22, 1, 6, 49 : PUT
#120, 153
500 IF ha = 1 AND b2 = 1 AND ma = 1 THEN PUT 22, 1, 6, 48 : PUT
#120, 1

```

```

510 IF b2 = 0 THEN PUT 22, 1, 6, 48
520 IF ha = 1 AND b3 = 1 AND mi = 0 THEN PUT 22, 1, 10, 49 : PUT
#120, 69
530 IF ha = 1 AND b3 = 1 AND mi = 1 THEN PUT 22, 1, 10, 48 : PUT
#120, 1
540 IF b3 = 0 THEN PUT 22, 1, 10, 48
550 IF ha = 1 THEN PUT 22, 1, 12, 49
560 IF ha = 0 THEN PUT 22, 1, 12, 48
570 IF au = 1 THEN PUT 22, 1, 4, 49 : b1 = 0 : b2 = 0 : b3 = 0 : ha =
0
580 IF au = 0 THEN PUT 22, 1, 4, 48
590 IF a = 199 THEN GOTO 670
600 IF a = 7 THEN GOTO 670
610 IF a = 135 THEN GOTO 670
620 IF a = 71 THEN GOTO 670
630 IF ha = 1 AND a = 6 THEN PUT #120, 1
640 IF ha = 1 AND a = 68 THEN PUT #120, 1
650 IF au = 1 THEN PUT #120, 0 : GOTO 840
660 GOTO 160
670 PUT 22, 5, 18 : ? "DE INSTALLATIE IS GESTOPT"
680 PUT 22, 1, 4, 48, 22, 1, 6, 48, 22, 1, 8, 48, 22, 1, 12, 48, , 22, 5,
20 : ? "KIES HANDREDIENING, AUTOMATISCH OF" : PUT 22, 5,
22 : ? "SPATIE OM TE STOPPEN."
690 au = 0 : ha = 0 : PUT #120, 0
700 GET #6, b
710 GET #104, a
720 IF b = 32 THEN PUT 31 : END
730 IF a = 2 THEN au = 1 : GOTO 820
740 IF a = 130 THEN au = 1 : GOTO 820
750 IF a = 66 THEN au = 1 : GOTO 820
760 IF a = 194 THEN au = 1 : GOTO 820
770 IF a = 4 THEN ha = 1 : GOTO 820
780 IF a = 132 THEN ha = 1 : GOTO 820
790 IF a = 68 THEN ha = 1 : GOTO 820
800 IF a = 196 THEN ha = 1 : GOTO 820
810 GOTO 700
820 PUT 22, 1, 18, 30, 22, 1, 20, 30, 22, 1, 22, 30
830 GOTO 160
840 IF ma = 0 THEN PUT #120, 156
850 IF ma = 1 THEN PUT #120, 68
860 IF a = 134 THEN PUT #120, 156
870 GOSUB 970
880 IF a = 70 THEN mi = 0 : PUT #120, 68

```



```

890 IF a = 134 THEN ma = 0 : PUT #120, 156
900 IF a = 71 THEN PUT #120, 0 : GOTO 670
910 IF a = 135 THEN PUT #120, 0 : GOTO 670
920 IF a = 7 THEN PUT #120, 0 : GOTO 670
930 IF a = 4 THEN PUT #120, 1 : GOTO 1020
940 IF a = 68 THEN PUT #120, 1 : GOTO 1020
950 IF a = 132 THEN PUT #120, 1 : GOTO 1020
960 GOTO 870
970 a1 = a
980 GET #104, a
990 IF a1 <> a THEN GOTO 1010
1000 GOTO 980
1010 RETURN
1020 ha = 1 : au = 0 : GOTO 160

```

UITLEG BIJ HET PROGRAMMA

regel 10 - 60 installatie van de poorten van de buitenwereldkaart.
regel 70 - 140 schermopbouw.
regel 170 - 450 bepalen van stuurcodes vanuit hetingangssignaal van de buitenwereldkaart.

regel 460 - 650 sturen van signalen naar de buitenwereldkaart en het scherm.

regel 670 - 680 schermsturingen bij de start van het programma en na het bedienen van nood-uit.

regel 700 - 710 afvangen van signalen van het toetsenbord en de buitenwereldkaart.

regel 720 - 800 bepaling of het programma wordt beëindigd of dat het programma op automatisch of met de hand kan worden bediend.

regel 820 schoonvegen van regels op het scherm.
regel 840 - 860 sturing van de i/o-kaart in de stand automatisch.
regel 880 - 950 sturen van signalen naar de buitenwereldkaart.
regel 980 - 1000 afvangen van signalen vanuit de buitenwereldkaart.

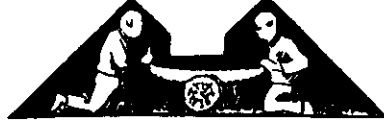


peter van groen
k t bakker
mw h tusveld
l siuis
paul foeken
f tammer
j n van baalen
drenthe
c van der vliet
o strijdhaftig
h g dekker
a kulhan
w van linden tol
frank van schuilenburg
r r blanken
n stikker
c klijn
j w van hoek
menno stevens
r van albeda
w a van hoek
a f zwartjes

ledenlijst

1007 EA amsterdam
1011 AZ amsterdam
1012 MK amsterdam
1013 NJ amsterdam
1015 EA amsterdam
1033 NM amsterdam
1054 LR amsterdam
1055 JA amsterdam
1057 PG amsterdam
1061 CH amsterdam
1065 RH amsterdam
1074 AD amsterdam
1077 BR amsterdam
1079 VR amsterdam
1082 LE amsterdam
1094 CZ amsterdam
1094 KK amsterdam
1094 LK amsterdam
1097 AS amsterdam
1098 HS amsterdam
1098 KL amsterdam
1102 AA amsterdam zo

a eifferich
 h h l vd woude
 j w derksen
 m a floor
 a hekman
 a a mosca roman
 c wilemaker
 mw m j f verhaart
 a von morgen
 m w j van harmelen
 het spanningveld
 g fisser
 t wijldert
 k steunebrink
 n h j ballast
 p meyer
 m s vreedenburg
 simon de bruin
 gerrits
 j c l ditzel
 g denneman
 h van berke
 a s p kok
 john van der ploeg
 c m weel
 r h koolstra
 f c a de wit
 a w ooyevaar
 n c j van paassen
 s a nijhuis
 b van der zwaag
 mw m h doorduyn
 techn hur delta-t



1121 CP landsmeer
 1121 CP landsmeer
 1191 AK ouderkerk amstel
 1191 HC ouderkerk amstel
 1211 KX hilversum
 1214 AV hilversum
 1214 CP hilversum
 1218 CN hilversum
 1231 AP loosdrecht
 1241 LV kortenhoef
 1324 CR almere
 1324 MC almere
 1353 CH almere
 1381 AJ weesp
 1399 GK muiderberg
 1401 SR bussum
 1403 GA bussum
 1411 Vm naarden
 1421 XK uithoorn
 1422 EK uithoorn
 1521 Tw wormerveer
 1541 GV koog aan de zaan
 1688 DA nibbixwoud
 1782 AT den helder
 1782 GJ den helder
 1784 AG den helder
 1788 NX den helder
 1827 JA alkmaar
 1945 PT beverwijk
 2036 CM haarlem
 2101 HC heemstede
 2105 SM heemstede

c hoogland
 r s van der wijk
 j p koning
 koos van touw
 j m s zwarts
 sipke de wal
 maurice hiep
 p w m van dijk
 h g j veldman
 g p eijkhoff
 p staring
 ronald diepenbroek
 j a c g vd valk
 hasrun iskandar
 r koswal
 m leger
 t huizenga
 j h c van haarlem
 david kroeders
 c a van de repe
 j van der burgt
 c w jouvenaar
 w f speekman
 a j j verbaken
 bisschop bekkersschool
 t g m schrama
 r bakker
 f w m pallada
 a j ladenberg
 j g j van der linden
 davy hessing
 g j hendriks
 n vd zwan



2105 XV heemstede
 2153 CE nieuw-vennep
 2161 RV lisse
 2162 HK lisse
 2201 VK noordwijk zh
 2201 Wg noordwijk
 2241 PC wassenaar
 2241 SR wassenaar
 2263 VX leidschendam
 2264 Dp leidschendam
 2271 RA voorburg
 2272 EL voorburg
 2273 HS voorburg
 2274 VH voorburg
 2280 AD rijswijk
 2282 HL rijswijk zh
 2285 HK rijswijk zh
 2314 VS leiden
 2315 JN leiden
 2316 HJ leiden
 2317 CM leiden
 2317 LH leiden
 2343 DV oegstgeest
 2352 JM leiderdorp
 2402 BT alphen ad rijn
 2465 BB rijsatenwoude
 2481 XC woubrugge
 2517 XT 's-gravenhage
 2551 Em 's-gravenhage
 2555 ZK 's-gravenhage
 2564 EL 's-gravenhage
 2564 SR 's-gravenhage
 2584 RR 's-gravenhage

c vd driessche
 haags montessorilyc
 m c meijer
 p b davis
 a dubbelt
 e r silooy
 m oosterlink
 f van der hoeven
 b dunnewold
 leo w zonneveld
 a vd zwaan
 gertjan strekete
 j c wubben
 a g m van de laar
 w r van der ent
 h m van 't hull
 j h granville
 j ter horst
 willem tak
 l etman
 r vd strat
 j c w aarnoudse
 j den bleker
 h van der pol
 d de rijke
 g j w wiselius
 t kreuger
 has boetekees
 kees wijgerde
 jacob scholten
 p w boterenbrood
 r j jansen
 j van bruggen



2593 C^{IV} 's-gravenhage
 2596 AK 's-gravenhage
 2624 LC delft
 2624 PS delft
 2628 AM delft
 2715 VN zoetermeer
 2716 BN zoetermeer
 2722 BK zoetermeer
 2724 PV zoetermeer
 2811 AC reeuwijk
 2811 AN reeuwijk
 3065 HA rotterdam
 3067 EZ rotterdam
 3069 BK rotterdam
 3076 CT rotterdam
 3077 RE rotterdam
 3078 HD rotterdam
 3181 RC rozenburg
 3201 GH spijkensisse
 3271 XC mijnsheerenland
 3311 CS dordrecht
 3314 AP dordrecht
 3448 X^H woerden
 3481 VP harmelen
 3512 XJ utrecht
 3571 X^D utrecht
 3603 GA maarssen
 3607 GS maarssen
 3705 ZE zeist
 3705 ZL zeist
 3742 AL baarn
 3742 XX baarn
 3811 HT amersfoort

w m hauptmeijer
 j j van eekelen
 jan-adam breukel
 f de roo
 h stolman
 w h arnold
 th m kamperman
 h j stappershoeft
 e j van doesburg
 jaap bant
 i van kampen
 w m luijt
 n d van de veldre
 f van eekelen
 g huijthe
 h a g m perdaems
 th van tottum
 m j aarts
 r j n m de bont
 j j bots
 m f j a vd velden
 m p j kerstholt
 a l heerensteyn
 j j 't hart
 h b haanstra
 j g h e bierings
 e p naburgh
 h velthuys
 j van heurmen
 g lemman
 h j a steinmann
 j j peters
 peter c tunissen



3816 A^{IV} amersfoort
 3822 A^D amersfoort
 3828 RJ hoogland
 3831 AX leusden
 3902 GJ veendaal
 3911 AX rhenen
 3972 EG driebergen rijzenb
 4184 EV opijnen
 4254 RT sleeuwijk
 4266 EL eethen
 4414 RS waarde
 4451 N^{II} goes
 4475 AG wilhelminadorp
 4611 JX bergen op zoom
 4645 E^Z putte
 4724 AJ wouw
 4817 VR breda
 4901 AV oosterhout nb
 5012 GT tilburg
 5017 H^R tilburg
 5051 RT goirle
 5345 DE oss
 5463 N^{III} veghel nb
 5501 HC veldhoven
 5550 A^R valkenswaard
 5552 R^B valkenswaard
 5612 PL eindhoven
 5632 L^A eindhoven
 5706 D^M helmond
 5712 R^R someren
 5914 VR venlo
 5924 E^A venlo
 6001 R^S weert

h e c g roijen
 a j m peeters
 a de waart
 l l h pijnappel
 r kranenburg
 g t vroegindeweij
 d j hoffman
 j a kruize
 p kramer
 b zuidema
 j c j kuiken
 j p van doorn
 j hermans
 a kreuzen
 erik branten
 de watermolenschool
 w timmerman
 p h alma
 w van wanrooy
 mark hoefnagels
 j de vries
 r a h p rothenbatter
 g a van laere
 björn vlakamp
 j w lubberhuizen
 b j kapper
 j y dijkstra
 j p e sunter
 hugo bosman
 h joosten
 n p a braspenning
 t kers
 n maassen



6241 NK bunde
 6325 RN berg en terblijt
 6501 RC nijmegen
 6531 RL nijmegen
 6532 TN nijmegen
 6535 TT nijmegen
 6561 EX groesbeek
 6601 BD wijchen
 6661 BN elst gld
 6706 GD wageningen
 6865 BH doorwerth
 6921 KT duiven
 6983 ES doesburg
 7122 TA aalten
 7141 TS groenlo
 7141 VN groenlo
 7151 MK eibergen
 7161 PH neede
 7221 AC steenderen
 7321 DV apeldoorn
 7322 EV apeldoorn
 7331 AJ apeldoorn
 7335 GR apeldoorn
 7396 AC terwoldte
 7451 NL holten
 7522 KM enschede
 7523 DP enschede
 7523 SJ enschede
 7531 LG enschede
 7542 KZ enschede
 7542 VJ enschede
 7543 DH enschede
 7543 VE enschede

w van essen
 j meenderink
 j g m oude nijhuis
 j h stobbe
 w e hagen
 r varenhorst
 j meijer
 hans post
 t l van heumenen
 h j van de riet
 a f m sanders
 l g e laproij
 i bos
 h c j kroeders
 j poutsma
 w g f jansens
 jan cor kars
 h b j ensing
 g meyer
 evert drijver
 th j hijleveld
 w t g dresscher
 j b ketel
 w dietvorst
 a moreels
 marc fleurent
 g a van acker
 filip heyvaert
 e j frenkel
 r j maris



7546 AD enschede
 7552 GT hengelo ov
 7581 EZ lossler
 7508 GG almelo
 7542 T"" wierden
 7876 EC valthermond
 8016 RZ zwolle
 8022 AZ zwolle
 8024 CN zwolle
 8032 KT zwolle
 8081 KR elhurg
 8096 BE oldebroek
 8101 ZC raalte
 8212 VH lelystad
 8261 GE kampen
 8608 XJ sneek
 8903 KA leeuwarden
 9321 AS peize
 9673 HT winschoten
 9742 LH groningen
 9756 RZ glimmen
 9989 AR warffum
 9989 E"" warffum
 B-2000 antwerpen
 B-2710 antwerpen hoboken
 B-3281 averbode
 B-8400 oostende
 B-939J baardlegem-aalst
 CH-2000 neuchatel q
 D-5210 troisdorf 15

ALFABETISCH INDEX OP DE LEDENLIJST

3314 AP aarnoudse, j	B-2000 dietvorst, w	2564 SR hendriks, g j	2551 EM ladenberg, a j	2465 BB schrama, t g	1214 CP wielemaker, c
4901 AV aarts, m j	2241 SB dijk, p w m va	6983 ES hermans, j	7335 GR laere, g a var	1079 WR schullenburg,	3705 ZF wijgerde, kees
B-8400 acker, g a v	7523 DP dijkstra, j p	2564 EL hessing, davy	8096 BE laproi, l g e	2715 VN silooy, e r	2153 CE wijk, r s van d
1098 HS albada, r vat	1422 EK ditzel, j c l	5706 DM heummen, j va	2282 HL leger, m	1013 NJ sluis, l	3571 XD wiselius, g j w
7161 PH alma, p h	4254 BT doesburg, e j	8024 CN heummen, t l	5712 BR lemmer, g	1324 CR spanningveld,	1788 NX wit, f c a de
3911 AX arnold, w h	2101 HC doorduyn, mw	B-9391 heyvaert, filip	1077 BB linden tol, w	2343 OV speekman, w	1121 CP woude, h h l va
1054 LR baalen, j n v	6921 KT doorn, j p van	2241 PC hiep, maurice	2555 ZK linden, j g j v	4184 EV stappershoef,	3067 EZ wubben, j c
1011 AZ bakker, k t	1055 JA drenthe	7321 DM hoefnagels, m	4817 VB lottum, th va	2271 RA sturing, p	2811 AC zonneveld, leo
2481 XC bakker, r	9989 AB dresscher, w t	1094 LK hoek, j w van	7451 NL lubberhuizen,	5914 VR steinmann, h	6706 GD zuidema, b
1399 GK ballast, n h	2593 CW driessche, c v	1098 KL hoek, w a van	4461 NH luijt, w m	3065 HA steketeer, ger	2036 CM zwaag, b van c
4266 EL bant, jaap	9742 LH drijver, evert	2722 BK hoeven, f van	7543 VE maassen, n	1381 AJ steunebrink, l	2811 AN zwaan, a vd
5463 NW beerensteyn,	2628 AM dubbelt, a	6561 EX hoffman, d j	D-5210 maris, r j	1097 AS stevens, mem	2584 RB zwan, n vd
2402 BT bekkersschoc	2724 PV dunnewold, b	2105 XV hoogland, c	7552 GT meenderink, j	1094 CZ stikker, n	1102 AA zwartjes, a f
1541 GV berkel, h var	3822 AD eekelen, j j va	3181 RC horst, j ter	8016 BB meijer, j	7608 GG stobbe, j h	2201 VK zwarts, j m s
5552 RB bierings, j g	4611 JX eekelen, j van	2285 HK huizenga, t	2624 LC meijer, m c	3902 GJ stolman, h	
9756 BB bijleveld, th	2264 DP eijkhoff, g p	3077 BE hull, h m van	9673 HT meyer, g	3311 CS straten, r vd	
1082 LE blanken, r r	1121 CP elfferich, a	2274 VH iskandar, hasru	1401 SR meyer, p	1061 CH strijdhaftig, c	
3448 XH bleker, j den	9321 AS ensing, h b j	3742 XX jansen, r j	B-2710 moreels, a	7523 SJ sunter, j p e	
3607 GS boetekees, b	3076 CT ent, w r van d	8608 XJ jansens, w g f	1231 AP morgen, a vor	3201 GH tak, willem	
5012 GT bont, r j n r	7546 AD essen, w van	7542 KZ joosten, h	1214 AV mosca roman,	1033 NM tammer, f	
8101 ZC bos, i	3271 XC etman, l	2317 LH jouvenaer, c w	5612 PL naburgh, e p	7151 MK timmerman, v	
7531 LG bosman, hugo	1324 MC fisser, g	4414 RS kampen, i van	1945 PT nijhuis, s a	2162 HK touw, koos va	
3742 AL boterenbrood	B-3281 fleurent, marc	3972 EG kamperman, tl	2716 BN oosterink, m	6001 BS tunissen, pete	
5017 HB bots, j j	1191 HC floor, m a	7522 KM kapper, b j	1827 JA ooyevaar, a w	1012 MK tusveld, mw l	
7141 TS branten, erik	1015 EA foeken, paul	8903 KA kars, jan cor	7581 EZ oude nijhuis, j	1353 CH uijldert, t	
7542 VJ braspenning,	CH-2009 frenkel, e j	7543 DH kers, t	1827 NA paassen, n c j	2273 HS valk, j a c g	
3828 RJ breukel, jan-	1421 XK gerrits	5345 DE kerstholt, m p	2517 XT pallada, f w n	7876 EC varenhorst, r	
3811 HT bruggen, j va	3078 HD granville, j h	9989 EW ketel, j b	6325 BN peeters, a j m	4475 AG velde, n d va	
1411 VW bruin, simon	1007 EA groen, peter v	1094 KK klijn, c	4724 AJ perdaems, h a	5051 BT velden, m f j	
4645 EZ bulthe, g	2596 AK haags montess	1688 DA kok, a s p	5924 EA peters, j j	2263 VX veldman, h g	
2317 CM burgt, j van	5550 AB haanstra, h b	2161 RV koning, j p	6531 RL pijnappel, l l l	5632 LA velthuys, h	
2624 PS davis, p b	2314 VS haarlem, j h c	1784 AG koolstra, r h	1782 AT ploeg, john va	2352 JM verbaken, a j	
1065 BH dekker, h g	7642 TW hagen, w e	2280 AD koswal, r	3481 VP pol, h van der	1218 CN verhaart, mw	
2105 SM delta-t, tech	1241 LV harmelen, m v	6661 BN kramer, p	8022 AZ post, hans	7396 AC vlaskamp, bj²	
1521 TW denneman, g	5501 HC hart, j j 't	6532 TN kranenburg, r	8261 GE poutsma, j	1057 PG vlies, c van d	
1191 AK derksen, j w	3816 AV hauptmeijer, v	3603 GA kreuger, t	2316 HJ repe, c a van	1403 GA vreedenburg,	
2272 EL diepenbroek,	1211 KX hekman, a	7122 TA kruizen, a	8032 KT riet, h j van c	7322 EV vries, j de	
		2315 JN kroeders, davi	3512 XJ rijke, d de	6535 TT vroegindewei	
		8212 VH kroeders, h c	6241 NK roijen, h e c g	6501 BC waart, a a de	
		6601 BD kruize, j a	3831 AX roo, f de	2201 WG wal, sipke de	
		6865 BH kuiken, j c j	7331 AJ rothengatter,	7221 AC wanrooy, w v.	
		1074 AD kulhan, a	8081 KB sanders, a f r	7141 VN watermolensc	
		3069 BK laar, a g m va	3705 ZL scholten, jacol	1782 GJ weel, c m	



inhoud on-line 17



- 1 ten geleide
het bestellen van software
- 3 sorteren /bas boetekees/
- 27 menginstallatie /maarten floor/
- 33 ledenlijst
- 40 alfabetische index op de ledenlijst
- 43 bestelbiljet softwarebibliotheek

NewBrain-
gebruikersgroep
postbus 4494
1009 AL amsterdam

softwarebibliotheek BESTELFORMULIER

naam _____

adres _____

postcode en woonplaats _____

telefoon _____

hcc-lidmaatschapsnummer _____

bestelt bij deze de aan ommezijde aangegeven software

formaat aankruisen:

- cassette
- diskette 200k
- diskette 400k ss
- diskette 400k ds
- diskette 800k
- _____

_____ bestelnummers à f 5,00 = f _____

verzendkosten f 2,50 f _____

TOTAAL f _____

bovenstaand totaalbedrag

is overgemaakt d d _____

op postrek 2505800 tnv hcc newbrain-gebruikersgroep amsterdam

afkomstig van bank-/postrek nr _____

tnv _____ te _____

wordt voldaan met bijgesloten girobetaalkaart,
betaal- of eurocheque

nummer giropas of betaalpas _____

handtekening

NewBrain
gebruikersgroep
postbus 4494
1009 AL amsterdam

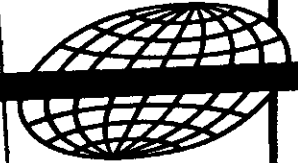
softwarebibliotheek

cassettesoftware	*) = ook verkrijgbaar op cassette; de andere van de serie N... en de serie SCHIJF-alleen op diskette	___ N307 ___ N308 ___ N309 ___ N310 ___ N311 ___ N312 ___ N313 ___ N314 ___ N315 ___ N316 ___ N401 ___ N402 ___ N501 *) ___ N502 *) ___ N503 *) ___ N504 *) ___ N505 *) ___ N506 ___ N507 ___ N508 ___ N509 *) ___ N510 *) ___ N511 *) ___ N512 ___ N513	volumes uit de programmatheek van de dos-gebruikersgroep
___ ASM-1 ___ BWK-1 ___ DIVERS-1 ___ DIVERS-2 ___ DIVERS-3 ___ DIVERS-4 ___ DIVERS-5 ___ DIVERS-6 ___ DIVERS-7 ___ EDUC-1 ___ EDUC-3 ___ EDUC-4 ___ FIN-1 ___ GRAFI-1 ___ GRAFI-2 ___ HULP-1 ___ HULP-2 ___ HULP-3 ___ MATH-1 ___ MATH-2 ___ MATH-3 ___ MATH-4 ___ MATH-5 ___ NBFILS ___ ONLINE-5 ___ ONLINE-6 ___ ONLINE-7 ___ ONLINE-8 ___ ONLINE-9 ___ ONLINE-10 ___ SPEL-1 ___ SPEL-2 ___ SPEL-3 ___ SPEL-4 ___ SPEL-5 ___ SPEL-6 ___ SPEL-7 ___ SPEL-8 ___ SPEL-9 ___ UGV-1	___ N201 ___ N202 ___ N203 ___ N204 ___ N205 ___ N206 ___ N207 ___ N208 ___ N209 ___ N210 ___ N211 ___ N212 ___ N213 ___ N214 ___ N215 ___ N216 ___ N217 ___ N218 ___ N219 ___ N220 ___ N221 ___ N222 ___ N223 ___ N224 ___ N225 ___ N226 ___ N227 ___ N228 ___ N229 ___ N230 ___ N231 ___ N232 ___ N233 ___ N234 ___ N235	___ SCHIJF-1*) ___ SCHIJF-2*) ___ SCHIJF-3*) ___ SCHIJF-4*) ___ SCHIJF-5*) ___ SCHIJF-6*) ___ SCHIJF-7*) ___ SCHIJF-8*) ___ SCHIJF-9*) ___ SCHIJF-10	___ catalogus-diskette
	per 10 delen in één bestelling het 11e gratis		PRIJZEN alle software, voor elk formaat, kost f 5,00 per bestelnummer
			plus bij bestelling per post f 2,50 verzendkosten

buitenwereldkaart

De Buitenwereldkaart kan gebruikt worden in alle mogelijke NewBrain-systeemconfiguraties en bevat de volgende basiscomponenten:

PIO parallele I/O-poort met 16 lijnen
CTC counter/timer chip
SIO dubbele seriële-poortchip (RS-232)



De buitenwereldpoorten:

2 x V24-poort volgens NewBrain-connectoraansluiting
1 x modem-/diversenpoort met enkele CTC-aansluitingen en DTR, DCD
1 x PIO-poort met alle PIO-poort aansluitingen
1 x expansiepoort: gebufferde databus met enkele I/O-selectlijnen
2 x voedingsaansluiting: voor doorlussen NewBrain-voeding

Toepassingen zijn onder andere:

modemcommunicatie zonder flikkerende beelden (o. a. Fido)
diverse RS-232-communicatie
A/D-omzetting (oscilloscoop)
D/A-omzetting (analoge besturing)
pulsteller (lopende band)
Centronics-printeraansturing
modelbaanbesturing
procescontrole

nu verkrijgbaar als aanvulling op de buitenwereldkaart

i/o-kaart

met een verscheidenheid aan mogelijkheden:

8 digitale uitgangen (via PIO aansturen)
8 digitale ingangen (via SEL 1 uitlezen)
2 min-aansluitpunten ten behoeve van de digitale ingangen
2 +12 V-aansluitingen en 4 +5 V-aansluitingen voor de digitale ingangen
2 aansluitingen voor de analoge ingang

geheel gemonteerd, z6 in te pluggen, voor slechts f 150,-

NewBrain
gebruikersgroep
postbus 4494
1009 AL amsterdam

de tweede oplage is beschikbaar!

geheel gemonteerd, z6 in te pluggen, voor maar f 150,- (inclusief software en een handleiding van 50 pagina's)
neem contact op met maarten floor, telefoon (02963) 4374