

STRUCTUUR van PROGRAMMEERTALEN

en consequenties voor het

INLEIDEND PROGRAMMEERONDERWIJS

Maarten Fokkinga

18 november 1986

1. Inleiding - algemeen
2. Functioneel versus Imperatief
3. Het belang van beknoptheid
4. Oh, waar gaat dat heen?
5. Consequenties voor Inleidend Pr. onderwijs

6. Nog enige stellingnamen

1. Inleiding - algemeen

Programmeeronderwijs:

WAT wil je bereiken, en HOE?

Programmeren - wat is dat?

1. onderkennen/begrijpen/formuleren van probleem/vraag
2. probleem oplossen
3. wiskundig of anderszins geformuleerde oplossing;
↑ -bv. functioneel ↑ -bv. imperatief
met aandacht voor (tijd-, ruimte-) efficiëntie
4. instructie v.d. machine ter berekening vd oplossing;
met aandacht voor
robuustheid, leesbaarheid, gebruiksgemak etc
5. programma verwerking
(syntaxis, fouten opsporen, gebruik v. computer)

Programmeren - wie doen dat?

De rol van FP anno 1986:

- redelijk voor 3 (en ook, steeds beter, voor 4)
- onvoldoende voor 1 en 2
- handig bij uittesten specificaties & ideeën

Aantekeningen bij de overheadplaatjes

- Ad 1 In de rest van de voordracht ga ik er van uit dat de doelgroep is "zij die later programmeer-experts worden".
Derhalve gelden mijn conclusies niet noodzakelijk voor het Inleidend Programmeer-Service-onderwijs.
- Ad 2 Het artikel "Functioneel Programmeren in een Vogelvlucht" maakt géén vergelijking FP ↔ IP (wat wij hier dus wél doen), maar presenteert een groot aantal kleine functionele programma's waarmee de lezer zich een beeld kan vormen van de stijl en het karakter van functioneel programmeren.
- Ad 2B "Lazy evaluation" ≈ niet van links naar rechts evalueren (en van binnen naar buiten), zoals in Pascal, maar steeds die evaluatiestap doen die, volgens een bepaalde strategie, strikt noodzakelijk is om tot de uitkomst te komen. Bijgevolg vinden de evaluatiestappen kris-kras en haast onvoorspelbaar plaats.
- "∞ datastructuren": bijvoorbeeld oneindige lijsten.
Om de eerste 20 priemgetallen te berekenen is het gemakkelijker eerst de oneindige rij van alle priemgetallen te beschrijven, dan om in het generatieproces zelf rekening te houden met het gewenste aantal priemgetallen.
- "coroutine" ≈ subroutine die ^{enigmalen tijdens} ~~halverwege~~ de executie van 'n romp alvast met een resultaat kan terugkeren en dan later weer doorgestart kan worden. De opgeleverde tussenresultaten te samen vormen

- in feite één grote datastructuur (die dus op deze manier beetje-bij-beetje verwerkt wordt en niet in 'n geheel aanwezig is). Aldus kunnen gescheiden taken ook gescheiden in de telst geprogrammeerd worden terwijl de opgeroepen beheeringen toch verweven plaats vinden: een modulaire manier van programmastructurering.
- "hogere orde functies" ≈ functies die als resultaat en/of als parameter weer functies hebben.
- "zelfsturende evaluatie" ≈ je hoeft geen aanwijzingen aan te brengen in je programmatelst (zgn. control structuren) waarmee je de evaluator door je programmatelst stuurt; de evaluator zoekt zelf zijn weg.
- "impliciete typering" ≈ je hoeft geen typen expliciet in de programmatelst te vermelden, terwijl er toch type-controle plaats vindt.
- "polymorf" ≈ "veelvormig": een functie/procedure die op argumenten van velelei typen toepasbaar is.

- Ad 3 v2 : Let wel, de engelse vertaling van het latijnse proza van Cardan gebruikt de hedendaagse, zeer precieze terminologie. De oorspronkelijke telst is dus nog veel waziger, onduidelijker, en voor misverstanden vatbaarder.
Bedenk eens hoever we met wiskunde gekomen zouden zijn als we wiskunde nog à la Cardan zouden bedrijven!

- Ad 3 v3 : Legenda: d=dutch, m=municipality, g=gigantic, r=registration, i=inhabitant, o=oldest, a=age; l=local, m=Methusalem.

2. FUNCTIONEEL VERSUS IMPERATIEF

"Functioneel" =

- gebaseerd op wiskundige begrip 'functie'
- Lambda-calculus + syntactisch suiker
- herschrijfsysteem waarbij volgorde van 'evaluatie' niet terzake doet

Beter: "Descriptief" $\xleftrightarrow{\text{not}}$ Imperatief

- A. Op meta-nivo (voor de taaltheoreticus)
- B. Voor- en nadelen van FP (t.o.v. Pascal)
- C. Imperatieve taalconcepten

M. Fokkinga:

Functioneel Programmeren in een Vogelvlucht

INFORMATIE Vol 27 (1985) Nr 10, pp 862-873

2.A. FP vs IP: op meta-nivo

voor de taaltheoreticus \neq voor de programmeur

1. Geen assigment

- geen (neven)effecten, geen "toestand"

- eenvoudiger semantiek

- eenvoudiger & gedegener theorievorming

2. Sluit meer aan bij traditionele wiskunde

- in feite $FP \subseteq$ Wiskunde

- i.h.b. van invloed op correctheidbewijzen (nml. "substitutiviteit van gelijkheid")

3. Lambda-abstractie ("vorm $(\lambda x.e)$ uit e en x ")

- het technische hulpmiddel voor ABSTRACTIE

- het middel waarmee alle naamgeving verklaard kan worden.

- zonder beperkingen mogelijk in FP

2.B. FP vs IP: voordelen FP op gebruikersnivo

1. Geschiktheid voor LAZY EVALUATION

- * ∞ datastructuren
 - * coroutine-effect, modulariteit
- (samen: bevordert BEKNOPTHEID)
- * kosteloos hogere orde functies e.d.
 - * zelfsturende evaluatie

FP zonder LAZY EVALUATION is achterhaald!

2. Geschiktheid voor hogere orde functies

- * bevordert BEKNOPTHEID
- * juiste abstractie_nivo bereikbaar

3. Geschiktheid voor polymorfe impliciete typering

- * bevordert BEKNOPTHEID

4. Geschiktheid voor orthogonaliteit

- = alle datasoorten staan op voet van gelijkheid
- * vergemakkelijkt programmeren en wijzigingen

5. Geschiktheid voor (parameter-)ontleding / matching

- * voorkomt introductie van "irrelevante" namen
- * bevordert BEKNOPTHEID en duidelijkheid

2B FP vs IP: nadelen FP op gebruikersnivo

1. soms te groot ruimtebeslag (bij lazy evaluation)

[hier wordt aan gewerkt]

2. soms waslijst van parameters nodig

[persoonlijk onvermogen?]

3. garbage (detection en) collection nodig

4. mentale simulatie v.d. berekeningsstappen onmogelijk/ondoenlijk

* nodig bij opsporen van fouten [?]

* nodig bij schatten v.d. complexiteit [?]

2C FP vs IP: imperatieve taalconcepten

In feite: doorschemeren v.h. onderliggende machine/implementatie-model

- Geven de mogelijkheid machine-eigen-aardigheden uit te buiten, mn. "a[i]:=..."
- Niet nodig om algoritmen (= executeerbare oplossingen) uit te drukken.

1. Assignment

dus: sequentie (en, helaas, overspecificatie)

2. Exception handling constructs

3. Coroutines (versus Subroutines)

4. Pointers, geketende opslagstructuren

5. LIFO-regime voor beheer over opslagruimte

dus: geen functies als functieresultaten

(dus geen "procedurele datastructuren")

6. Sprongopdrachten

7. parametermechanismen (val, var, in, out, ref, ...)

3 HET BELANG VAN BEKNOPTHEID

Niet zozeer BEKNOPTHEID als wel GESCHIKTHEID VOOR ALGEBRAISCHE MANIPULATIE

L. Meertens (CWI):

Algorithmics - towards Programming as a mathematical activity

*)

Nodig om programmeren net zo te kunnen bedrijven als wiskundigen wiskunde bedrijven.

Huidige wiskunde onhaalbaar

Zonder de huidige algebraïsche notatie.

*) In: Proc. CWI Symp on Mathematics and Computer Science, CWI Monographs Vol.1 (eds. J. de Bakker et al), pag 289-334, North-Holland, 1986

3. BEKNOPTHEID - VOORBEELD 1

Bereken $1+2+3+\dots+n$

input n ;

$s, i := 0, 1$;

for i from 1 to n do

$s, t := s+t, t+1$

endfor;

output s .

input n ;

output $n \times (n+1) / 2$.

Wiskundige formulering + correctheidsbewijs:

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^n i &= \frac{1}{2} \left(\left(\sum_{i=1}^n i \right) + \left(\sum_{i=1}^n i \right) \right) \\ &= \frac{1}{2} \left(\left(\sum_{i=1}^n i \right) + \left(\sum_{i=1}^n n+1-i \right) \right) \\ &= \frac{1}{2} \left(\sum_{i=1}^n i + n+1-i \right) \\ &= \frac{1}{2} n(n+1) \end{aligned}$$

3 BEKNOPTHEID - voorbeeld 2

Vind oplossing x voor $x^3 + px = q$:

Cardan (in Ars Magna, 1545):

Raise the third part of the coefficient of the unknown to the cube, to which you add the square of half the coefficient of the equation, & take the root of the sum, namely the square one, and this you will copy, and to one [copy] you add the half of the coefficient that you have just multiplied by itself, from another [copy] you subtract the same half, and you will have the Binomium with its Apotome, next, when the cube root of the Apotome is subtracted from the cube root of ~~the~~ it: Binomium, the remainder that is left from this, is the determined value of the unknown.

In hedendaagse notatie:

Zij $c = \sqrt{d}$, $d = \left(\frac{p}{3}\right)^3 + \left(\frac{q}{2}\right)^2$, en zij $b = c + \frac{q}{2}$, $a = c - \frac{q}{2}$

Dan $x = \sqrt[3]{b} - \sqrt[3]{a}$.

Correctheidsbewijs:

Vier regels eenvoudige manipulatie.

(Geen uittesten!!)

3. BEKNOPTHEID - voorbeeld 3

Vind de oudste inwoner van Nederland.

```

input dm, mr;
gdb := ∅;
for m ∈ dm do
  gdb := gdb ∪ mr[m]
endfor;
aoi := -∞;
for i ∈ gdb do
  if i.age > aoi then
    oi, aoi := i, i.age
  endif
endfor;
output oi.
  
```

```

input dm, mr;
slm := ∅;
for m ∈ dm do
  aln := -∞;
  for i ∈ mr[m] do
    if i.age > aln then
      lm, aln := i, i.age
    endif
  endfor;
  slm := slm ∪ {lm}
endfor;
aoi := -∞;
for i ∈ slm do
  if i.age > aoi then
    oi, aoi := i, i.age
  endif
endfor;
output oi.
  
```

Ni hetzelfde in Meertens' notatie

$$\uparrow_{age} / + / mr \circ \quad | \quad \uparrow_{age} / (\uparrow_{age} / mr) \circ$$

En het "correctheids" bewijs

$$\uparrow_{age} / + / mr \circ \stackrel{\{law 3\}}{=} \uparrow_{age} / \uparrow_{age} \circ mr \circ \stackrel{\{law 1\}}{=} \uparrow_{age} / (\uparrow_{age} / mr) \circ$$

3 BEKNOPTHEID - voorbeeld 4

Uit een mijner speelgoedprogramma's:

$$t w = 0 \downarrow \downarrow / \# \circ (1+) \circ r'_w : \alpha t l w$$

r.h.s. te ontleden als:

$$0 \downarrow (\downarrow / (\# \circ ((1+) \circ (r'_w : (\alpha \circ (t l w))))))$$

(?) Extra reden voor het streven naar BEKNOPTHEID

$$\text{productiviteit} = \frac{\# \text{ regels}}{\text{tijdsduur}} = \text{constant}_{\text{programma's}}$$

4 OH, WAAR GAAT DAT HEEN?

ALGORITMIEK:

- * wiskundige activiteit
dus wiskundige vaardigheden vereist
Vergt **TRAINING** en gevoel voor elegantie
- * notatie - heel afwijkend van huidige
(qua beknoptheid vergelijkbaar met APL)
- * NIET formaliseerbare taal
(wel: geïmplementeerd deel)
Zelf verzonnen ad-hoc symbolen en notatie
soms nodig!
- * Geleidelijke overgang van spec → implementatie

[en.... waarom zou

zou Assignment niet in Algoritmiek passen?....]

4 OH, WAAR GAAT DAT HEEN?

Functionele Talen anno 1986

- nog te beperkt en nog niet beknopt genoeg
deel van Algoritmiek-notatie
- schieten te kort wanneer zij als enig
middel bij Spec → Impl gebruikt worden
(Er zijn meer (executeerbare!) notaties/concepten nodig)

Vuistregels voor omzetting FP → Pascal

die altijd uitkomst bieden, zijn er niet!

Funct. Progr.'s kunnen wel als inspiratie-
bron dienen.

5 CONSEQUENTIES VOOR INLD PROGR. ONDERWIJS

1. Het ideaal is nog lang niet bereikt,
maar pas in zicht aan de horizon.
2. FP is 1ste stap op weg naar Algoritmiek
 - redelijke beknoptheid
 - goede abstractie m.b.t. machine-aspecten

ONDERWIJS IN FP IS NUTTIG EN NODIG !

Bij eenvoudige programma's: FP net zo moeilijk als
het formuleren v.d. invariant van een herhaling

5 CONSEQUENTIES - vervolg

WAARSCHUWING 1

Zodra BASIC het vermogen tot Abstractie
ruïneert, zo ruïneert FP het gevoel
voor "von Neumann efficiëntie"

Parallele invoering van FP en IP lijkt
mij goed mogelijk, en
onderwijskundig/didactisch niet bezwaarlijk

WAARSCHUWING 2

FP is "moeilijker" dan IP:
er is een groter vermogen tot wiskundig
formuleren vereist.
Maar ... wie dat vermogen niet heeft, zal
toch geen groot probleemoplosser (programmeur?)
worden

Bij eenvoudige programma's: FP net zo moeilijk als

6 NOG ENIGE STELLINGNAMEN

Lisp: té imperatief om als FP beschouwd te worden. (SETQ, RPLACA, PROG; evaluatievolgorde ook in Puur Lisp belangrijk; geen lazy evaluation; soms: dynamic scope)

Lisp: wel verdienstelijk vanwege "selfreflexiveness"

APL & Iverson: goed voorbeeld van hoe het wel moet en hoe het niet moet.

Miranda:

- nog beknopter dan Twentel
 - nog meer "wiskundige stijl"
 - heeft dus mijn voorkeur
- (bovendien: gebruikersvriendelijke progr. omgeving, faciliteiten voor Abstracte Data Typen, etc.)