

Programmeren – Blok B

<http://www.win.tue.nl/~wstomv/edu/2ip05/>

College 7

Tom Verhoeff

Technische Universiteit Eindhoven
Faculteit Wiskunde en Informatica
Software Engineering & Technology

Opmerkingen aan T.Verhoeff@TUE.NL

Drie aspecten van routines

- Specificeren van deelproblemen: verdeel
- Maken van deeloplossingen: en
- Gebruiken van deeloplossingen: heers

Deze week:

- Specificaties (contracten) lezen om routines te maken

Contract: zorg en nut

	Contract	
	Preconditie	Postconditie
Gebruiker	zorg	nut
Partij	↓	↑
	Maker	nut →

Gebruiker zorgt dat preconditie geldt.

Maker benut deze preconditie en zorgt dat postconditie geldt.

Gebruiker benut deze postconditie.

Pascal programma gezien als routine

```
program <proгнаam> ;  
<blok> .
```

waarbij <blok> staat voor

```
{ <specificatie (contract) en toelichting> }
```

```
<definities en variabelen>
```

```
begin
```

```
<lijst opdrachten>
```

```
end
```

Syntax van routine-definities

```
function <funcnaam> <parameterlijst> : <typenaam> ;  
  <blok> ;
```

waarbij <blok> opdracht(en) `Result := <formule>` bevat.

```
procedure <procnaam> <parameterlijst> ;  
  <blok> ;
```

Het <blok> heet ook *body* of *implementatie* van de routine

Voorbeeld functie-definitie (1)

```
function Afstand ( const x, y : Real ) : Real ;  
  ↑ ↑ formele parameters
```

```
{ pre: True  
  ret: afstand van (x, y) tot oorsprong }
```

```
begin
```

```
  Result := sqr ( sqr(x) + sqr(y) )
```

```
end; { Afstand }
```

Voorbeeld functie-definitie (2)

```
function Max ( const a, b : Integer ) : Integer ;
```

```
{ pre: True  
  ret: maximum van a en b }
```

```
begin
```

```
  if a > b then begin
```

```
    Result := a
```

```
  end
```

```
  else begin
```

```
    Result := b
```

```
  end
```

```
end; { Max }
```

Voorbeeld procedure-definitie (1)

```
procedure WachtOpEnter ;
```

```
{ pre: True  
  post: prompt geschreven, overgang op nieuwe regel gelezen }
```

```
begin
```

```
  write ( 'Tik op ENTER om door te gaan: ' )  
  ; readln
```

```
end; { WachtOpEnter }
```

Voorbeeld procedure-definitie (2)

```
procedure BepaalMax ( out m: Integer; const a,b: Integer );  
  
  { pre: True  
    post: m = maximum van a en b }  
  
  begin  
  
    if a > b then begin  
      m := a  
    end  
    else begin  
      m := b  
    end  
  
  end; { BepaalMax }
```

Voorbeelden van routine-aanroepen

```
var  
  d: Real; { ... }  
  h,i,j,k,m: Integer; { ... }  
  
...  
  ↓ ↓ actuele parameters of argumenten  
  d := Afstand ( 3, h )  
  ; m := Max ( i+j, Max(k,100) )  
  
  ; WachtOpEnter  
  
  ; BepaalMax ( h, k, 100 )  
  ; BepaalMax ( m, i+j, h )
```

Semantiek van procedures: correctheid van implementatie

```
procedure p ( const c: T1; out v: T2; var x: T3; a: T4 );  
  { pre: U(c,v,x,a)  
    post: V(c,v,x,a) }  
  <body>
```

met U, V predikaten over toestandruimte uitgebreid met parameters

Als **preconditie** U vóór **body** geldt, dan geldt erna **postconditie** V :

```
{@ U(c,v,x,a) ∧ x = old x ∧ a = A }  
<body>  
{@ V(c,v,x,A) } ← a heeft waarde als in begintoestand
```

Vergelijk met procedure-aanroep

Lokale variabelen (binnen routine)

```
procedure Verwissel ( var x,y: Integer );
```

```
{ pre: True  
  post: x = old y ∧ y = old x }
```

```
var  
  h: Integer; ← lokale variabele, beperkt tot Verwissel
```

```
begin  
  h := x      {@ y = old y ∧ x = old x }  
  ; x := y    {@ y = old y ∧ h = old x }  
  ; y := h    {@ x = old y ∧ h = old x }  
  ; y := h    {@ x = old y ∧ y = old x }  
end; { Verwissel }
```

De annotatie kan het best *van achter naar voren* gelezen worden.

Werking van procedures: dubbele substitutie

```
procedure p ( const c: T1; out v: T2; var x: T3; a: T4 );  
  var  
    l: T5;  
  begin  
    S  
  end;
```

Aanroep `p (d, w, y, b)` is te vervangen door:

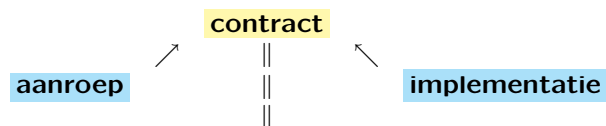
```
begin { introduceer verse variabelen a, l }  
  a := b ← value parameter = geïnitieerde lokale variabele  
  ; S' ← verkregen uit S door c, v, x te vervangen door d, w, y  
end { elimineer variabelen a, l }
```

Dubbele substitutie bij aanroep `Verwissel(v, w)`

Aanroep `Verwissel (v, w)` is te vervangen door

```
var  
  ...  
  h': Integer; { h' is een verse naam }  
  
  ...  
  
begin  
  h' := v  
  ; v := w ← body waarin x, y is vervangen door v, w  
  ; w := h'  
end
```

Specificatie speelt centrale rol



- Relateer aanroep aan contract en relateer implementatie aan contract.
- Relateer NOOIT aanroep en implementatie direct aan elkaar.
Dan is er geen sprake van 'verdelen'.
Dit is te complex en leidt tot fouten en dus niet tot 'heersen'.

Voorbeeld: werkt wel maar is dubbel fout

```
1 procedure P ( var x: Integer );  
2 { pre: x < 0  
3   post: x > - ( old x )  
4 }  
5 begin  
6   x := -x + 1 (* N.B. x := -x + 2 voldoet ook aan contract *)  
7 end; { P }  
8  
9 var  
10 v: Integer;  
11  
12 begin  
13 v := 0 (* preconditione geldt niet, maar P werkt toch wel *)  
14 ; P ( v )  
15 { @ v = 1 } (* volgt niet uit postconditie, maar P zorgt er wel voor *)  
16 end.
```

Dobbelen (3): Aanhef en definities

```
1 program Dobbelen3;
2   { (c) 2001, Tom Verhoeff, Versie 3 }
3   { Lees 5 worpen en bepaal uitslag (werper van unieke maximum) }
4
5 const
6   NSpelers = 5; { aantal spelers, 1 <= NSpelers }
7   MaxWaarde = 12; { maximale waarde van een worp, 1 <= MaxWaarde }
8
9 type
10  Speler = 1 .. NSpelers; { de verzameling spelers }
11  Waarde = 1 .. MaxWaarde; { de verzameling worpwaarden }
12  WorpLijst = array [ Speler ] of Waarde; { worpen van een ronde }
```

Dobbelen (3): Worpen inlezen

```
1 procedure LeesIn ( out wl: WorpLijst );
2   { pre: True
3     post: Worpen ingelezen in wl[1..NSpelers] }
4   var
5     s: Speler; { doorloopt wl }
6   begin
7     write ( 'Geef de ', NSpelers, ' worpen: ' )
8
9     ; for s := 1 to NSpelers do begin
10      read ( wl [ s ] )
11      end { for s }
12
13    ; readln
14  end; { LeesIn }
```

Dobbelen (3): Bepaal hoogste worp

```
1 procedure BepaalMaxWorp ( const wl: WorpLijst; out m: Waarde );
2   { pre: True
3     post: m = maximum van wl[1..NSpelers] }
4   var
5     s: Speler; { doorloopt wl }
6   begin
7     m := wl [ 1 ]
8
9     ; for s := 2 to NSpelers do begin
10      if wl [ s ] > m then begin
11        m := wl [ s ]
12      end
13      end { for s }
14
15  end; { BepaalMaxWorp }
```

Dobbelen (3): Bepaal hoogste worp (alternatief)

```
1 function MaxWorp ( const wl: WorpLijst ): Waarde;
2   { pre: True
3     ret: maximum van wl[1..NSpelers] }
4   var
5     s: Speler; { doorloopt wl }
6   begin
7     Result := wl [ 1 ]
8
9     ; for s := 2 to NSpelers do begin
10      if wl [ s ] > Result then begin
11        Result := wl [ s ]
12      end
13      end { for s }
14
15  end; { MaxWorp }
```

Dobbelen (3): Bepaal aantal keer dat worp voorkomt

```
1 procedure BepaalAantal ( const wl: WorpLijst; w: Waarde;
2                       out a: Integer );
3   { pre: True
4     post: a = aantal keer dat w voorkomt in wl }
5   var
6     s: Speler; { doorloopt wl }
7   begin
8     a := 0
9
10    ; for s := 1 to NSpelers do begin
11      Inc ( a, ord ( wl[s] = w ) )
12    end { for s }
13
14  end; { BepaalAantal }
```

Dobbelen (3): Bepaal wie worp deed

```
1 procedure BepaalWerper ( const wl: WorpLijst; w: Waarde;
2                       out r: Speler );
3   { pre: w komt voor in wl
4     post: wl [ r ] = w }
5   var
6     s: Speler; { doorloopt wl }
7   begin
8     r := 1
9
10    ; while wl [ r ] <> w do begin
11      r := r + 1
12    end { while }
13
14  end; { BepaalWerper }
```

Dobbelen (3): Toestandsruimte

```
1 var
2   worp: WorpLijst;
3   { worp[i] = worp van speler i }
4   max: Waarde;
5   { maximum van worp[1..NSpelers] }
6   telMax: Integer;
7   { aantal keer dat max voorkomt in worp[1..NSpelers] }
8   winnaar: Speler;
9   { eventuele winnaar }
```

Dobbelen (3): Toestandsveranderingen

```
1 begin
2   LeesIn ( worp )
3   ; BepaalMaxWorp ( worp, max )
4   ; BepaalAantal ( worp, max, telMax )
5   ; if telMax = 1 then begin
6     BepaalWerper ( worp, max, winnaar )
7     ; writeln ( 'Speler ', winnaar, ' wint' )
8   end
9   else begin
10    writeln ( 'Geen winnaar' )
11  end
12  { de uitslag is afgedrukt }
13 end.
```

Value parameters in postcondities

Conventie: Value parameter in postconditie refereert aan beginwaarde.

```
procedure LaatSterretjesZien ( n: Integer );
{ pre: 0 ≤ n
  post: n sterretjes zijn geschreven }

begin
  n := 0 ← zou niet kunnen met const n: Integer
end; { LaatSterretjesZien }
```

Deze implementatie voldoet i.h.a. niet aan contract, maar realiseert wel 'n sterretjes zijn geschreven'.

LaatSterretjesZien (3) moet 3 sterretjes schrijven.

Beginwaarde van value parameter benoemen in contract

Alternatieve contractvorm:

```
procedure LaatSterretjesZien ( n: Integer );
{ pre: Zij n = N en 0 ≤ N
  post: N sterretjes zijn geschreven }

begin

  { @ invariant: nog n sterretjes te schrijven }
  while n ≠ 0 do begin
    write ( ' * ' )
    ; n := n - 1 ← zou niet kunnen met const n: Integer
  end

end; { LaatSterretjesZien }
```

Value parameters: MultiAssign

```
procedure MultiAssign ( var x, y: Integer; e, f: Integer );

{ pre: Zij e = E en f = F
  post: x = E en y = F }

begin

  x := e
  ; y := f

end; { MultiAssign }
```

N.B. Implementatie realiseert i.h.a. niet "x = e ∧ y = f"!

Bijvoorbeeld: *MultiAssign* (v, w, w + 1, v + 1)

Goed gebruik van MultiAssign

```
var
  a, b: Integer; { ... }

begin
  ...

  { @ a = A en b = B }

  MultiAssign ( a, b, b, a )

  { @ a = B en b = A }
```

Dubbele substitutie bij aanroep $MultiAssign(a, b, b, a)$

```
var
  ...
  e', f': Integer; { e', f' zijn verse namen }
  ...

begin
  e' := b
  ; f' := a

  ; a := e'
  ; b := f'
end
```

Vergelijk dit met aanroep $Verwissel(a, b)$.

Contractbreuk bij $MultiAssign$: Aliasing

```
var
  a: Integer;

begin
  { @ a = A }

  MultiAssign ( a, a, 0, 1 ) ← aliasing: NIET DOEN

  { @ ??? a = 0 en a = 1 ??? }
```

aliasing = verschillende namen voor hetzelfde object

In $MultiAssign$ verwijzen x en y beide naar a .

$MultiAssign$ met const parameters

```
procedure MultiAssignConst ( var x, y: Integer; const e, f: Integer );

{ pre: True
  post: x = e en y = f }

begin

  x := e
  ; y := f

end; { MultiAssignConst }
```

Dubbele substitutie bij aanroep $MultiAssignConst(a, b, b, a)$

Aanroep $MultiAssignConst(a, b, b, a)$ is af te raden!

Deze aanroep is te vervangen door:

```
begin
  a := b
  ; b := a
end
```

N.B. Bij **const**-parameter wordt waarde niet gekopieerd (efficiënter).

Aliasing gooit roet in het eten

var

a, b: Integer;

begin

{ $\odot a = A$ en $b = B$ }

MultiAssignConst (a, b, b, a) ← aliasing: NIET DOEN

{ $\odot ??? a = b$ en $b = a ???$ }

In *MultiAssignConst* verwijzen *x* en *f* beide naar *a*.

In *MultiAssignConst* verwijzen *y* en *e* beide naar *b*.

Globale variabelen (buiten routine)

var

g, c: Integer; ← globale variabelen t.o.v. *p*

procedure *p;*

← gebruik van *g, c* “onzichtbaar” in contract

begin

...

g := g + c ← gebruik van globalen *g, c* in implementatie

...

end; { *p* }

begin

p ← deze aanroep kan *g* veranderen

Globale variabelen: documenteren

var

g, c: Integer; ← globale variabelen t.o.v. *p*

procedure *p* { **glob var** *g*; **glob const** *c* };

{ **pre:** Zij $c = C$

post: $g = \text{old } g + C$ } ← g, c zichtbaar in contract

begin

...

g := g + c

...

end; { *p* }

begin

p

Globale variabelen: vermijden via extra parameters

procedure *p* (**var** *x: Integer*; **const** *y: Integer*);

{ **pre:** Zij $y = Y$

post: $x = \text{old } x + Y$ }

begin

...

x := x + y ← gebruik van parameters *x, y* in implementatie

...

end; { *p* }

var

g, c: Integer; ← niet direct bruikbaar in body van *p*
vanwege de eis ‘define before use’

begin

p (*g, c*) ← gebruik van *g, c* zichtbaar in aanroep

Richtlijnen bij aanroepen van routines

- Gebruik een routine volgens diens **specificatie**.
- Vermijd **aliasing** in routine aanroepen.

Een *actuele* **out/var**-parameter mag niet in dezelfde aanroep nogmaals als actuele **out**-, **var**- of **const**-parameter vóórkomen:

↓ als dit een actuele **out/var**-parameter is
routine (..., *v*, ..., *v*, ...)
↑ dan moet dit een actuele value-parameter zijn

Aanwijzingen bij implementeren van routines

- Implementeer de **specificatie**, niet meer en niet minder.
- **Const parameters** kunnen in body *niet* gewijzigd worden.
Value parameters mogen *wel* in body gewijzigd worden.
Value parameter = geïnitieerde *lokale* variabele
- Introduceer geschikte **lokale variabelen**.
- **Globale variabelen** niet in body gebruiken, tenzij contract het vereist.
Gebruik van globale *constanten* en *types* in body is wel OK.
Definieer routines zoveel mogelijk *vóór* de globale variabelen.

Waarschuwing

Veel details rond routines zijn nog steeds niet aangeroerd

en zijn ook niet van belang bij Programmeren – Blok B.

Gebruik alleen mogelijkheden die behandeld zijn en die je begrijpt.