

# TOETS ProgrammaCorrectheid

1 oktober 2003

09.15 – 11.00 uur

## Opgave 1 (6 punten)

Gegeven is de specificatie

```
CONST
  n ∈ INTEGER ; {n > 0}
  a ∈ ARRAY [0 .. n] OF INTEGER ; {a[n] = 0}
VAR
  m : INTEGER ;
  {P : M = (MIN t : 0 ≤ t ≤ n ∧ a[t] ≤ (Σ i : 0 ≤ i < t : a[i]) : t)}
T;
  {Q : m = M}
```

- Introduceer voor  $0 \leq k \leq n$  de expressie

$$S(k) = (\Sigma i : 0 \leq i < k : a[i])$$

en leid recurrente betrekkingen af voor  $S$ .

- Beargumenteer dat het domein van de MIN-kwantificatie uit de preconditione niet leeg is.
- Bepaal een geannoteerd commando  $T$  dat aan bovenstaande specificatie voldoet.  
NB: het staat je natuurlijk vrij om een extra variabele te declareren.

## Opgave 2 (4 punten)

Gegeven is de specificatie

```
CONST
  n ∈ INTEGER ; {n ≥ 0}
  b ∈ ARRAY [0 .. n) OF BOOLEAN
VAR
  x : INTEGER ;
  {P : X = (Σ i : 0 ≤ i < n ∧ b[i] : 2i)}
S;
  {Q : x = X}
```

Bepaal een geannoteerd commando  $S$  dat aan deze specificatie voldoet.  
Ook hier zul je wel extra variabelen nodig hebben.

einde



$J \wedge B$   
 $\equiv$  (\* per definitie \*)

$$x = S(m) \wedge 0 \leq m \leq n \wedge a[m] \leq x \wedge (\forall j: 0 \leq j < m: a[j] > S(j))$$

$\equiv$  (\* invullen \*)

$$0 \leq m \leq n \wedge a[m] \leq S(m) \wedge (\forall j: 0 \leq j < m: a[j] > S(j))$$

$\Leftrightarrow$  (\* omzetten naar MIN-kwantificatie \*)

$$m = (\text{MIN } j: 0 \leq j \leq n \wedge a[j] \leq S(j) : j)$$

$\equiv$  (\* hoeksteen \*)

$$m = M$$

Stap 2: initialisatie

~~$\{ P \}$~~

$$\{ n > 0 \wedge a[n] = 0 \}$$

$$\{ n > 0 \wedge a[n] = 0 \wedge \text{dom } S(0) = 0 \wedge 0 \leq 0 \leq n \wedge (\forall j: 0 \leq j < 0: a[j] > S(j)) \}$$

$m := 0;$  *leeg domein, dus  $\forall$ -true.*

$$\{ 0 \leq m \leq n \wedge S(m) = 0 \wedge (\forall j: 0 \leq j < m: a[j] > S(j)) \}$$

$x := 0;$

$$\{ 0 \leq m \leq n \wedge x = S(m) \wedge (\forall j: 0 \leq j < m: a[j] > S(j)) \}$$

$\{ J \}$

Stap 3: variante functie

$$vf = n - m$$

$\equiv$  (\* per definitie \*)

~~$\{ 0 \leq m \leq n \wedge 0 \leq m \leq n \wedge \dots \}$~~

$\Rightarrow$

$$n - m \geq 0$$

$\equiv$

$$vf \geq 0$$

Stap 4: body

~~$\{ J \wedge B \wedge vf = V \}$~~

$$\{ J \wedge B \wedge vf = V \}$$

$$\{ x = S(m) \wedge 0 \leq m \leq n \wedge (\forall j: 0 \leq j < m: a[j] > S(j)) \wedge a[m] > x \wedge \text{VF} = V \}$$

*uitschuiven*

(\* term. opremer in  $\forall$ -kwantificatie \*)  $a[m] > x = S(m)$

$$\{ x = S(m) \wedge 0 \leq m \leq n \wedge (\forall j: 0 \leq j < (m+1): a[j] > S(j)) \wedge vf = V \}$$

(\* zoals eerder beargumenteerd: ~~anders~~  $J \wedge B \Rightarrow m < n$  anders)

zou het domein van de MIN-kwantificatie leeg zijn \*)

## Opgave 1 (vervolg)

$$\{x = S(m) \wedge 0 \leq m < n \wedge (\forall j: 0 \leq j < (m+1): a[j] > S(j)) \wedge \text{vf} = V\}$$

$$\{x = S(m+1) \wedge 0 \leq (m+1) < n \wedge (\forall j: 0 \leq j < (m+1): a[j] > S(j)) \wedge \text{vf} = V\}$$

$$m := m+1;$$

$$\{x = S(m-1) \wedge 0 \leq m \leq n \wedge (\forall j: 0 \leq j < m: a[j] > S(j)) \wedge n-m < V\}$$

(\* recurrente betrekking op S \*) **EIS  $m > 0$ !**

~~$$\{x = S(m-1) \wedge 0 \leq m \leq n \wedge (\forall j: 0 \leq j < m: a[j] > S(j)) \wedge n-m < V\}$$~~

~~(\* rekortel A \*)~~

$$\{x = S(m-1) \wedge S(m) = S(m-1) + a[m-1] \wedge 0 \leq m \leq n \wedge (\forall j: 0 \leq j < m: a[j] > S(j)) \wedge \text{vf} < V\}$$

(invullen \*)

$$\{S(m) = x + a[m-1] \wedge 0 \leq m \leq n \wedge (\forall j: 0 \leq j < m: a[j] > S(j)) \wedge \text{vf} < V\}$$
~~$$x := x + a[m-1]$$~~

$$\{x = S(m) \wedge 0 \leq m \leq n \wedge (\forall j: 0 \leq j < m: a[j] > S(j)) \wedge \text{vf} < V\}$$

$$\{ \} \wedge \text{vf} < V?$$

## Step 5: samenvatting

CONST

n ∈ INTEGER;

a ∈ ARRAY [0...n] OF INTEGER;

VAR

m, x ∈ INTEGER

$$\{P: n > 0 \wedge a[n] = 0 \wedge M = (\text{MIN } t: 0 \leq t \leq n \wedge a[t] \leq S(t): t)\}$$

(\*  $\text{vf} = n - m$  \*)

m := 0; x := 0;

$$\{J: x = S(m) \wedge 0 \leq m \leq n \wedge (\forall j: 0 \leq j < m: a[j] > S(j))\}$$

WHILE a[m] &gt; x DO

BEGIN

m := m+1;

x := x + a[m-1];

END;

$$\{Q: m = M\}$$

Opdracht 2 $S(k)$ 

= (\* definieer \*)

 $(\sum_{i: 0 \leq i < k \wedge b[i]: 2^i})$   $\neq$ = ( ~~$k$~~  <sup>domain</sup> splitsen in  ~~$2^k$~~  \*) $(\sum_{i: 0 \leq i < (k-1) \wedge b[i]: 2^i}) + (\sum_{i: i=k-1 \wedge b[i]: 2^i})$   $\neq$ 

= (\* geval onderscheid \*)

 $\begin{cases} (\sum_{i: 0 \leq i < (k-1) \wedge b[i]: 2^i) & \text{als } b[k-1] = \text{false} \\ (\sum_{i: 0 \leq i < (k-1) \wedge b[i]: 2^i) + 2^{k-1} & \text{als } b[k-1] = \text{true} \end{cases}$ 

= (\* herkenen \*)

 $\begin{cases} S(k-1) & \text{als } b[k-1] = \text{false} \\ S(k-1) + 2^{k-1} & \text{als } b[k-1] = \text{true} \end{cases}$ 

2

 $S(0)$ 

= (\* per definitie \*)

 $(\sum_{i: 0 \leq i < 0 \wedge b[i]: 2^i})$ = (\* som over leeg domein \*)  $\neq$ 

0

Stap 1: invariant en guard $J \equiv 0 \leq k \leq n \wedge x = S(k) \wedge y = 2^k$  $B \equiv k \neq n$  $J \wedge \neg B$  $\equiv$  (\* per definitie \*) $0 \leq k \leq n \wedge x = S(k) \wedge k = n$  $\Rightarrow$  (\* invullen \*) $x = S(n)$  $\equiv$  (\* Hier mag wel enige toelichting. Wat je hoer

doet is net niet helemaal precies. Je kunt je beroepen op het constante predikaat

Stap 2: initialisatie $X = S(n)$ , maar doe dat $\{n \geq 0\}$ 

dan ook \*)

 $\{n \geq 0 \wedge 0 \leq 0 \leq n \wedge 0 = S(0)\}$  $x := 0;$  anders "past" het niet!

$\{0 \leq 0 \leq n \wedge x = S(0)\}$   
 $k := 0;$   
 $\{0 \leq k \leq n \wedge x = S(k)\}$   
 $\}$

$\}$   
 $\}$

Stap 3: variabele functie

$vf = n - k$

$\equiv$  (x per definitie \*)

$0 \leq k \leq n \wedge x = S(k)$

$\Rightarrow$  (x rekenen \*)

$n - k \geq 0$

$\equiv$  (k herkennen \*)

$vf \geq 0$

Stap 4: body

$\{ \text{true} \wedge \text{true} \wedge vf = V \}$

$\{ 0 \leq k \leq n \wedge k \neq n \wedge x = S(k) \wedge vf = V \}$

(x rekenen logica \*)

$\{ 0 \leq k < n \wedge x = S(k) \wedge vf = V \}$

IF  $b[k]$  THEN

$\{ 0 \leq k < n \wedge x = S(k) \wedge b[k] \wedge vf = V \}$

$\{ 0 \leq k < n \wedge x = S(k) \wedge b[k] \wedge S(k+1) = S(k) + 2^k \wedge vf = V \}$

(k  $b[k] \Rightarrow S(k+1) = S(k) + 2^k$  \*)

$\{ 0 \leq k < n \wedge x = S(k) \wedge S(k+1) = S(k) + 2^k \wedge vf = V \}$

(x invullen \*)

$\{ 0 \leq k < n \wedge S(k+1) = x + 2^k \wedge vf = V \}$

$\{ 0 \leq k < n \wedge x = S(k+1) \wedge vf = V \}$

ELSE

$\{ 0 \leq k < n \wedge x = S(k) \wedge \neg b[k] \wedge vf = V \}$

( $\neg b[k] \Rightarrow S(k+1) = S(k)$  \*)

$\{ 0 \leq k < n \wedge x = S(k) \wedge S(k+1) = S(k) \wedge vf = V \}$

(x invullen \*)

$\{ 0 \leq k < n \wedge x = S(k+1) \wedge vf = V \}$

skip;

END

(x ~~+~~ samenvoegen \*)

$\{ 0 \leq k < n \wedge x = S(k+1) \wedge n - k = V \}$

$\{ 0 \leq (k+1) \leq n \wedge x = S(k+1) \wedge n - (k+1) \leq V \}$

1

1

9

$2^k$  is geen standaard-  
 expressie. Je zult  
 dit mbv een  
 variabele moeten  
 administreren.

Opgave 2 (vervolg)~~k~~ $k := k + 1;$  $\{0 \leq k \leq n \wedge x = S(k) \wedge n - k < V\}$  $(k \text{ hekkener } *)$  $\{S \wedge v_f < V\}$ Stap 5: samenvatting

CONST

 $n \in \text{INTEGER};$  $b \in \text{ARRAY}[0 \dots n) \text{ OF } \text{BOOLEAN};$ 

VAR

 $x, k \in \text{INTEGER};$  $\{P: n \geq 0 \wedge X = (\sum_{i: 0 \leq i < n \wedge b[i]} 2^i)\}$  $x_i = 0;$  $k := 0;$  $\{I: 0 \leq k \leq n \wedge x = S(k)\}$  $(k \text{ } v_f = n - k)$ WHILE  $k = n$  DO

BEGIN

IF  $b[k]$  THEN $x := x + 2^k;$ 

ELSE

skip;

END

 $k := k + 1;$ 

END

 $\{Q: x = X\}$