

TOETS ProgrammaCorrectheid

1 oktober 2003

09.15 – 11.00 uur

Opgave 1 (6 punten)

Gegeven is de specificatie

CONST

$n \in \text{INTEGER} ; \{n > 0\}$

$a \in \text{ARRAY } [0 \dots n] \text{ OF INTEGER} ; \{a[n] = 0\}$

VAR

$m : \text{INTEGER} ;$

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

$T;$

$\{Q : m = M\}$

- 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 preconditie 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

$n \in \text{INTEGER} ; \{n \geq 0\}$

$b \in \text{ARRAY } [0 \dots n] \text{ OF BOOLEAN}$

VAR

$x : \text{INTEGER} ;$

$\{P : X = (\Sigma i : 0 \leq i < n \wedge b[i] : 2^i)\}$

$S;$

$\{Q : x = X\}$

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

\sum

einde

Opgave 1

S(k)

$$= (* \text{ per definitie} *)$$

$$(\sum i : 0 \leq i < k : a[i])$$

$$= (* \text{ term afsplitsen; EIS: } k > 0 *)$$

$$(\sum i : 0 \leq i < (k-1) : a[i]) + a[k-1]$$

$$= (* \text{ herkennen} *)$$

$$S(k-1) + a[k-1] \quad \checkmark$$

1 8

S(0)

$$= (k \text{ per definitie} *)$$

$$(\sum i : 0 \leq i < 0 : a[i])$$

$$= (* \text{ som oorspronkelijk leeg dan een} *)$$

0 ✓

1

We weten dat $n > 0$, dus a bevat tenminste twee elementen. ~~Want voldoet altijd aan de voorwaarde dat de MIN-kwantificatie waar is als voor elke index een element bestaat.~~
~~Want voldoet altijd aan de voorwaarde dat voor elke index een element bestaat.~~
Want voldoet altijd aan de voorwaarde dat voor elke index een element bestaat.

Er is altijd een element in de MIN-kwantificatie. We onderscheiden twee gevallen:

2 8.
- $(\sum i : 0 \leq i < n : a[i]) \geq 0$

In dit geval voldoet $t = n$, want $a[t] = a[n] = 0 \leq S(n)$

- $(\sum i : 0 \leq i < n : a[i]) < 0$

In dit geval bevat a tenminste één negatief getal.

Noem de index van het eerste negatieve getal t ,

dan weten we $0 \leq t < n$ en $a[t] < 0$ en $S(t) \geq 0$.

Dus voldoet deze t aan de voorwaarde van de MIN-kwantificatie. ✓

Na eerst de preconditie herschrijven! Dat voorhant het
Stap 1: invariant en guard meeslepen van de
kwantificatie?

$$J \equiv x = S(m) \wedge 0 \leq m \leq n \wedge (\forall j : 0 \leq j < m : a[j] \geq S(j)) \quad \times$$

$$B \equiv a[m] > x \quad \checkmark$$

J₁'B

$\exists (x \text{ per definitie } x)$

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

8

$\equiv (* \text{ invullen } *)$

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

$\Leftrightarrow (* \text{ omzetter naar MIN-kwantificatie } *)$

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

$\equiv (* \text{ hokken } *)$

$$m = M$$

8

Stap 2: initialisatie

{P}

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

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

$m := 0$; 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

$$vf = n - m$$

J

$\equiv (* \text{ per definitie } *)$

$$\{S(m) \text{ en } 0 \leq m \leq n \wedge \dots\}$$

\Rightarrow

$$n - m \geq 0$$

=

$$vf \geq 0$$

Stap 4: body

~~Geen B maar VF~~

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

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

$\wedge \text{VF} = V\}$ uitschrijve

$\{(* \text{ term opnemen in } \forall\text{-kwantificatie } *) a[m] > x = S(m)\}$

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

(* zoals eerder argumenteerd: ~~B~~ \Rightarrow $\forall j : 0 \leq j < (m+1) : a[j] > S(j)$ anders)

zo nu het domein van de MIN-kwantificatie leeg zijn +).

Opgave 1 (vervolg)

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

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

$m := m + 1;$

past niet?

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

(x recurrente betrekking op S+) $\therefore \text{Els } m > 0!$

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

zoals (recurrentie A)

$$\{ \{ x = S(m-1) \wedge S(m) = S(m-1) + a[m-1] \wedge 0 \leq m < n \wedge$$

$(\forall j: 0 \leq j < m : a[j] > S(j)) \wedge m \cdot vf < V \} ?$

(invullen *)

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

~~$x := x + a[m-1]$~~

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

$$\{ J \wedge vf < V \}$$

Stap 5: samenvatting

CONST

$n \in \text{INTEGER};$

$a \in \text{ARRAY [0..n]} \text{ OF INTEGER};$

VAR

$m, x \in \text{INTEGER}$

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

($\therefore vf = n - m \neq$)

$m := 0; x := 0;$

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

WHILE $a[m] > x$ DO

BEGIN

$m := m + 1;$

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

END;

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

Opgave 2

S(k)

1

= (* definieer *)

$$\left(\sum i : 0 \leq i < k \wedge b[i] : 2^i \right) \quad ?$$

= (* som over leeg domein *)

$$\left(\sum i : 0 \leq i < (k-1) \wedge b[i] : 2^i \right) + \left(\sum i : i = (k-1) \wedge b[i] : 2^i \right) \quad ?$$

= (* gevallen onderscheid *)

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

= (* herkennen *)

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

$$\quad ?$$

2

S(0)

= (* per definitie *)

$$\left(\sum i : 0 \leq i < 0 \wedge b[i] : 2^i \right) \quad ?$$

= (* som over leeg domein *)

0

Stap 1: invariant en guard

$$\begin{aligned} J &\equiv 0 \leq k \leq n \wedge x = S(k) \wedge y = 2^k \\ B &\equiv k \neq n \end{aligned}$$

$$J \wedge \neg B$$

= (* per definitie *)

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

⇒ (invullen *)

$$x = S(n)$$

= (* Hier mag wel enige toelichting. Wat je hier doet is net niet helemaal precies. Je kunt je beroepen op het constante predikaat Q*)

Stap 2: initialisatie

$$X = S(n), \text{ maar doe dat dan ook *} \quad ?$$

$$z \in \mathbb{Z}^3$$

$$\{ \exists x \exists y \exists z \quad 0 \leq 0 \leq n \wedge 0 = S(0) \}$$

$x := 0;$ anders past het niet!

$$\{0 \leq i \leq n \wedge x = S(i)\}$$

$$k := i;$$

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

{})

}

)}

Stap 3: variante functie

$$vf = n - k \quad \cancel{\text{S}}$$

= (\star per definitie *)

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

\Rightarrow (\star rekenen *)

1

$$n - k \geq 0$$

\equiv (\star herkennen *)

$$vf \geq 0 \quad \cancel{\text{S}}$$

Stap 4: body

$$\{\cancel{\text{S}} \wedge \text{B} \wedge vf = V\}$$

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

(\star rekenen logica *)

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

IF b[k] THEN

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

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

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

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

(\star x invullen *)

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

2^k is geen standaard- $x := x + \cancel{2^k}$,

expressie. Je zult $\{0 \leq k \leq n \wedge x = S(k+1) \wedge vf = V\}$

dit mbo een ELSE

variabele moeten

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

(\star $\cancel{b[k]} \Rightarrow S(k+1) = S(k)$ *)

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

(\star x invullen *)

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

skip;

8.

END

(\star \star samenvoegen *)

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

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

Opgave 2 (vervolg)~~ta~~ $k := k + 1;$ { $0 \leq k \leq n \wedge x = S(k) \wedge \forall i < k \quad \text{v}^i$ }(k herkennen \leftarrow){ $S \wedge \forall i < k \quad v^i$ } f

Stap 5: samenvatting

CONST

n IN INTEGER;

b ARRAY [0...n] OF BOOLEAN;

VAR

x, k IN INTEGER;

{P: $n \geq 0 \wedge X = (\sum_{i=0}^n b[i] \cdot 2^i)$ } $x := 0;$ $k := 0;$ {J: $0 \leq k \leq n \wedge x = S(k)$ }(k \leftarrow $n - k + 1$)WHILE $k = n$ DO

BEGIN

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

ELSE

skip;

END.

 $k := k + 1;$

END

{Q: $x = X$ }