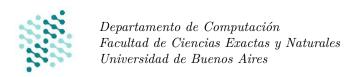
## Algoritmos y Estructuras de Datos I

Primer Cuatrimestre 2020

### Guía Práctica 4 Precondición más débil en SmallLang



Ejercicio 1.  $\bigstar$  Calcular las siguientes expresiones, donde a, b son variables reales, i una variable entera y A es una secuencia de reales.

- a) def(a+1).
- b) def(a/b).
- c)  $\operatorname{def}(\sqrt{a/b})$ .
- d) def(A[i] + 1).
- e) def(A[i+2]).
- f)  $def(0 \le i \le |A|)$ .
- g)  $\operatorname{def}(0 \le i \le |A| \land_L A[i] \le 0)$ .

### Respuestas

Supongo que  $def(x) \equiv True$ , para todas las variables por lo expuesto en la teorica, ya que de este modo se simplifica la notación.

- a)  $def(a+1) \equiv def(a) \wedge def(1) \equiv True \wedge True \equiv True$
- b)  $def(a/b) \equiv def(a) \wedge def(b) \wedge b \neq 0 \equiv b \neq 0$ .
- c)  $\operatorname{def}(\sqrt{a/b}) \equiv b \neq 0 \land (a/b) \geq 0$ .
- d)  $def(A[i] + 1) \equiv 0 \le i < |A|$
- e)  $def(A[i+2]) \equiv 0 \le i+2 < |A|$
- f)  $def(0 \le i \le |A|) \equiv True$
- g)  $\operatorname{def}(0 \le i \le |A| \land_L A[i] \le 0) \equiv i < |A|$

**Ejercicio 2.** Calcular las siguientes precondiciones más débiles, donde a, b son variables reales, i una variable entera y A es una secuencia de reales.

- a)  $wp(\mathbf{a} := \mathbf{a} + \mathbf{1}, a \ge 0)$ .
- b)  $wp(\mathbf{a} := \mathbf{a}/\mathbf{b}, a \ge 0)$ .
- c)  $wp(\mathbf{a} := \mathbf{A}[\mathbf{i}], a \ge 0)$ .
- d)  $wp(\mathbf{a} := \mathbf{b*b}, a > 0)$ .
- e)  $wp(\mathbf{b} := \mathbf{b} + \mathbf{1}, a \ge 0)$ .

#### Respuestas

a)

$$wp(\mathbf{a} := \mathbf{a+1}, a \ge 0) \equiv def(a+1) \wedge_L (a \ge 0)_{a+1}^a$$
$$\equiv True \wedge_L a + 1 \ge 0$$
$$\equiv a \ge -1$$

b)

$$wp(\mathbf{a} := \mathbf{a/b}, a \ge 0) \equiv \operatorname{def}(a/b) \wedge_L \wedge_L (a \ge 0)_{a/b}^a$$

$$\equiv \operatorname{def}(a) \wedge_L \operatorname{def}(b) \wedge_L b \ne 0 \wedge_L (a \ge 0)_{a/b}^a$$

$$\equiv True \wedge_L True \wedge_L b \ne 0 \wedge_L a/b \ge 0$$

$$\equiv b \ne 0 \wedge_L a \ge 0$$

c)

$$\begin{split} wp(\mathbf{a} := \mathbf{A}[\mathbf{i}], a \ge 0) &\equiv \operatorname{def}(A[i]) \wedge_L (a \ge 0)_{A[i]}^a \\ &\equiv \left(\operatorname{def}(A) \wedge_L \operatorname{def}(i)\right) \wedge_L 0 \le i < |A| \wedge_L A[i] \ge 0 \\ &\equiv 0 \le i < |A| \wedge_L A[i] \ge 0 \end{split}$$

d)

$$wp(\mathbf{a} := \mathbf{b*b}, a \ge 0) \equiv \operatorname{def}(b*b) \wedge_L (a \ge 0)^a_{b*b}$$
$$\equiv True \wedge_L b*b \ge 0$$
$$\equiv b*b \ge 0$$

e)

$$wp(\mathbf{b} := \mathbf{b+1}, a \ge 0) \equiv \operatorname{def}(b+1) \wedge_L (a \ge 0)_a^a$$
  
 $\equiv True \wedge_L a \ge 0$   
 $\equiv a \ge 0$ 

Ejercicio 3.  $\bigstar$  Calcular las siguientes precondiciones más débiles, donde a, b son variables reales, i una variable entera y A es una secuencia de reales.

- a) wp(a := a + 1; b := a/2, b > 0).
- b) wp(a := A[i] + 1; b := a \* a, b 6 = 2).
- c)  $wp(a := A[i] + 1; a := b * b, a \ge 0).$
- d)  $wp(a := a b; b := a + b, a \ge 0 \land b \ge 0).$

### Respuestas

- a)
- b)
- c)
- d)
- e)

<b>Ejercicio 4.</b> $\bigstar$ Sea $Q \equiv (\forall j : \mathbb{Z})(0 \le j <  A  \to_L A[j] \ge 0)$ . Calcular las siguientes precondiciones más débiles, donde i es una variable entera y A es una secuencia de reales.
a) $wp(A[i] := 0, Q)$ .
b) $wp(A[i+2] := 0, Q)$ .
c) $wp(A[i+2] := -1, Q)$ .
d) $wp(A[i] := 2 * A[i], Q)$ .

# Respuestas

e) wp(A[i] := A[i-1], Q).

- a)
- b)
- c)
- d)
- e)

Ejercicio 5. Calcular wp(S, Q), para los siguientes pares de programas S y postcondiciones Q.

- a)  $S \equiv i := i+1$  $Q \equiv (\forall j: Z)(0 \le j < |A| \rightarrow_L A[j]6 = 0)$
- b)  $S \equiv A[0] := 4$  $Q \equiv (\forall j: Z)(0 \le j < |A| \rightarrow_L A[j]6 = 0)$
- c)  $S \equiv A[2] := 4$  $Q \equiv (\forall j: Z) (0 \le j < |A| \rightarrow_L A[j] 6 = 0)$
- d)  $S \equiv A[i] := A[i+1] 1$   $Q \equiv (\forall j: Z)(0 < j < |A| \rightarrow_L A[j] \ge A[j-1])$
- e)  $S \equiv A[i] := A[i+1] 1$  $Q \equiv (\forall j : Z)(0 < j < |A| \rightarrow_L A[j] \le A[j-1])$

## Respuestas

- a)
- b)
- c)
- d)
- e)

**Ejercicio 6.** . Escribir programas para los siguientes problemas y demostrar formalmente su corrección usando la precondición más débil.

- a) **proc problema1** (inout a: Z) **Pre**  $\{a = a_0 \land a \ge 0\}$ 
  - Post  $\{a = a_0 + a_0 \}$
- b)  ${f proc\ problema2}$  (in a: Z, out b: Z)

**Pre** 
$$\{a6 = 0\}$$

**Post** 
$$\{b = a + 3\}$$

c) **proc problema3** (in a: Z, in b: Z, out c: Z)

 $\begin{aligned} & \mathbf{Pre} \ \{true\} \\ & \mathbf{Post} \ \{c = a + b\} \end{aligned}$ 

d) proc problema4 (in a: seqhZi, in i: Z, out result: Z)

Pre  $\{0 \le i < |a|\}$ Post  $\{result = 2 * a[i]\}$ 

e) proc problema5 (in a: seqhZi, in i: Z, out result: Z)

Pre  $\{0 \le i \land i + 1 < |a|\}$ Post  $\{result = a[i] + a[i + 1]\}$ 

## Respuestas

- a)
- b)
- c)
- d)
- e)

Ejercicio 7.  $\bigstar$  Calcular wp(S, Q), para los siguientes pares de programas S y postcondiciones Q.

- a)  $S \equiv$  if (a < 0)
  - b := a
  - else
  - b := -a

endif

$$Q \equiv (b = -|a|)$$

b)  $S \equiv$  if (a < 0)

b := a

else

b := -a

endif

$$Q \equiv (b = |a|)$$

c)  $S \equiv$  if (i > 0)

s[i] := 0

else

s[0] := 0

endif

$$Q \equiv (\forall j: Z)(0 \le j < |s| \to_L s[j] \ge 0)$$

$$\begin{array}{l} \mathrm{d}) \ S \equiv \mathrm{if} \ (i>1) \\ s[i] := s[i-1] \\ \mathrm{else} \\ s[i] := 0 \\ \mathrm{endif} \end{array}$$

$$Q \equiv (\forall j: Z)(1 \le j < |s| \to_L s[j] = s[j-1])$$

e) 
$$S \equiv$$
if  $(s[i] < 0)$ 
 $s[i] := -s[i]$ 
else
 $skip$ 
endif

$$Q \equiv 0 \leq i < |s| \wedge_L s[i] \geq 0$$

f) 
$$S \equiv$$
if  $(s[i] > 0)$ 
 $s[i] := -s[i]$ 
else
 $skip$ 
endif

$$Q \equiv (\forall j: Z)(0 \le j < |s| \to_L s[j] \ge 0)$$

### Respuestas

- a)
- b)
- c)
- d)
- e)

Ejercicio 8. \*\precentage Escribir programas para los siguientes problemas y demostrar formalmente su corrección usando la precondición más débil.

a) proc problema1 (in s: seqhZi, in i: Z, inout a: Z)

**Pre** 
$$\{0 \le i < |s| \land_L a = j = 0s[j]\}$$

**Post** 
$$\{a = j = 0s[j]\}$$

b) proc problema2 (in s: seqhZi, in i: Z, inout a: Z)

**Pre** 
$$\{0 \le i < |s| \land a = j = 0s[j]\}$$

**Post** 
$$\{a = j = 1s[j]\}$$

c) proc problema3 (in s: seqhZi, in i: Z, out res: Bool) **Pre**  $\{0 \le i < |s| \land (\forall j : Z)(0 \le j < i \to_L s[j] \ge 0)\}$ 

Post 
$$\{res = true \leftrightarrow (\forall j: Z)(0 \le j \le i \rightarrow_L s[j] \ge 0)\}$$

d) proc problema4 (in s: seqhZi, in i: Z, inout a: Z)

Pre 
$$0 \le i < |s| \land_L a = j = 0 (ifs[j]6 = 0 then1else0 fi)$$

$$\textbf{Post} \ \{a=j=0 (ifs[j]6=0 then1 else0 fi)\}$$

e)  ${f proc\ problema5}$  (in s: seqhZi, in i: Z, inout a: Z)

**Pre** 
$$\{0 < i \le |s| \land_L a = j = 1(ifs[j]6 = 0then1else0fi)\}$$

$$\textbf{Post}\ \{a=j=0(ifs[j]6=0then1else0fi)\}$$

## Respuestas

- a)
- b)
- c)
- d)
- e)