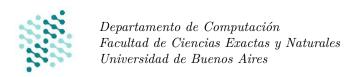
## Algoritmos y Estructuras de Datos I

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)

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

d)

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

e)

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

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

#### Respuestas

a)

$$\{wp(\mathbf{a} := \mathbf{a} + \mathbf{1}; \ \mathbf{b} := \mathbf{a}/\mathbf{2}, b \ge 0)\} \equiv \{(a+1)/2 \ge 0\}$$

$$\mathbf{a} := \mathbf{a} + \mathbf{1};$$

$$\{wp(\mathbf{b} := \mathbf{a}/\mathbf{2}, Q)\} \equiv \{a/2 \ge 0\}$$

$$\mathbf{b} := \mathbf{a}/\mathbf{2};$$

$$\{Q : b \ge 0\}$$

b)

$$\{wp(\mathbf{a} := \mathbf{A[i]} + \mathbf{1}; \mathbf{b} := \mathbf{a^*a}, b \neq 2)\} \equiv \{0 \le i < |A| \land_L (A[i] + 1) * (A[i] + 1) \neq 0\}$$

$$\mathbf{a} := \mathbf{A[i]} + \mathbf{1};$$

$$\{wp(\mathbf{b} := \mathbf{a^*a}, Q)\} \equiv \{a * a \neq 0\}$$

$$\mathbf{b} := \mathbf{a^*a};$$

$$\{Q : b \neq 0\}$$

```
c)
                                               \{wp(\mathbf{a} := \mathbf{A[i]} + 1; \mathbf{a} := \mathbf{b*b}, a \ge 0)\} \equiv \{0 \le i < |A| \land b \ge 0\}
                                                                                 a := A[i] + 1;
                                                                           \{wp(\mathbf{a} := \mathbf{b*b}, Q)\} \equiv \{b \ge 0\}
                                                                                        a := b*b;
                                                                                       {Q:b\geq 0}
   d)
                                            \{wp(\mathbf{a} := \mathbf{a} - \mathbf{b}; \mathbf{b} := \mathbf{a} + \mathbf{b}, a \ge 0 \land b \ge 0)\} \equiv \{a - b \ge 0 \land a + b \ge 0\}
                                                                                         a := a-b;
                                                                           \{wp(\mathbf{b} := \mathbf{a} + \mathbf{b}, Q)\} \equiv \{a \ge 0 \land a + b \ge 0\}
                                                                                       b := a+b;
                                                                             {Q: a > 0 \land b > 0}
Ejercicio 4. \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).
   e) wp(\mathbf{A[i]} := \mathbf{A[i-1]}, Q).
Respuestas
   a)
                                                               \{wp(\mathbf{A[i]} := \mathbf{0}, Q)\} \equiv \{0 \le i < |A| \land Q\}
                                                                              A[i] := 0
                                                                                      \{Q\}
   b)
                                                          \{wp(A[i+2] := 0, Q)\} \equiv \{0 \le i + 2 < |A| \land Q\}
                                                                         A[i+2] := 0
                                                                                   \{Q\}
   c)
                                  \{wp(\mathbf{A[i+2]} := -1, Q)\} \equiv \{0 \le i + 2 < |A| \land Q \land \mathbf{Esto} \text{ no pasa la post nunca}\}
                                                 A[i+2] := -1
                                                               \{Q\}
   d)
                                                   \{wp(\mathbf{A[i]} := \mathbf{2} * \mathbf{A[i]}, Q)\} \equiv \{0 \le i < |A| \land A[i] \ge 0 \land Q\}
                                                                 A[i] := 2 * A[i]
                                                                                    \{Q\}
   e)
                                                         \{wp(\mathbf{A[i]} := \mathbf{A[i-1]}, Q)\} \equiv \{0 \le i - 1 < |A| \land Q\}
                                                                       A[i] := A[i-1]
```

 $\{Q\}$ 

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

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

### Respuestas

a)

$$\{wp(S,Q)\} \equiv \{Q\}$$
 
$$S \equiv i := i+1$$
 
$$\{Q \equiv (\forall j:Z)(0 \le j < |A| \rightarrow_L A[j] \ne 0)\}$$

Y a mi que me contas, no hace nada esto.

b)

$$\{wp(S,Q)\} \equiv \{\}$$
 
$$S \equiv A[0] := 4$$
 
$$\{Q \equiv (\forall j: Z)(0 \le j < |A| \rightarrow_L A[j] \ne 0)\}$$

c)

$$\{wp(S,Q)\} \equiv \{\}$$
 
$$S \equiv A[2] := 4$$
 
$$\{Q \equiv (\forall j: Z)(0 \le j < |A| \to_L A[j] \ne 0)\}$$

d)

e)

$$\begin{split} \{wp(S,Q)\} &\equiv \{\} \\ S &\equiv A[i] := A[i+1] - 1 \\ \{Q &\equiv (\forall j:Z)(0 < j < |A| \rightarrow_L A[j] \le A[j-1])\} \end{split}$$

**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**  $\{a = a_0 + 2\}$ 

b)  $\mathbf{proc}\ \mathbf{problema2}\ (\mathrm{in}\ \mathrm{a:}\ \mathrm{Z},\ \mathrm{out}\ \mathrm{b:}\ \mathrm{Z})$ 

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

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

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

Pre 
$$\{true\}$$

Post 
$$\{c = a + b\}$$

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

$$Q \equiv (\forall j: Z) (0 \leq j < |s| \rightarrow_L s[j] \geq 0)$$

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

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

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 
$$\{0 \le i < |s| \land (\forall j: Z)(0 \le j < i \to_L s[j] \ge 0)\}$$

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) proc problema5 (in s: seqhZi, in i: Z, inout a: Z)

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

$$\textbf{Post} \ \{a=j=0 (ifs[j]6=0 then 1 else 0 fi)\}$$

# Respuestas

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