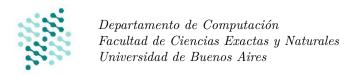
## Algoritmos y Estructuras de Datos I

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

## Respuestas

- a) True.
- b)  $b \neq 0$ .
- c)  $b \neq 0 \land (a/b) \geq 0$ .
- d) aca seria bueno releer la diapo de la teorica
- e)
- f)
- g)

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

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)  $wp(a := a b; b := a + b, a \ge 0 \land b \ge 0).$

**Ejercicio 4.**  $\bigstar$  Sea  $Q \equiv (\forall j : \mathbb{Z})(0 \leq j < |A| \rightarrow_L A[j] \geq 0)$ . 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(A[i] := A[i-1], Q).

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

- a)  $S \equiv i := i+1$  $Q \equiv (\forall j: Z)(0 \le j < |A| \rightarrow_L A[j]6 = 0)$
- 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)  $S \equiv A[i] := A[i+1]-1$   $Q \equiv (\forall j:Z)(0 < j < |A| \rightarrow_L A[j] \geq A[j-1])$
- e)  $S \equiv A[i] := A[i+1] 1$  $Q \equiv (\forall j : Z)(0 < j < |A| \rightarrow_L A[j] \le A[j-1])$

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

a)  ${f proc\ problema1}$  (inout a: Z)

**Pre** 
$$\{a = a_0 \land a \ge 0\}$$
  
**Post**  $\{a = a_0 + 2\}$ 

b) 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)

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**  $\{result = a[i] + a[i + 1]\}$ 

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

- a)  $S \equiv$ if (a < 0) b := aelse b := -aendif
  - $Q \equiv (b = -|a|)$
- b)  $S \equiv$ if (a < 0) b := aelse b := -aendif
  - $Q \equiv (b = |a|)$
- c)  $S \equiv$ if (i > 0) s[i] := 0else s[0] := 0endif
  - $Q \equiv (\forall j: Z)(0 \le j < |s| \to_L s[j] \ge 0)$
- d)  $S \equiv \text{if } (i > 1)$  s[i] := s[i-1]else s[i] := 0endif
  - $Q \equiv (\forall j: Z)(1 \le j < |s| \rightarrow_L s[j] = s[j-1])$
- e)  $S \equiv$ if (s[i] < 0) s[i] := -s[i]else skipendif
  - $Q \equiv 0 \leq i < |s| \wedge_L s[i] \geq 0$
- $\begin{array}{l} {\rm f)} \ S \equiv \\ {\rm if} \ (s[i]>0) \\ s[i] := -s[i] \\ {\rm else} \\ skip \\ {\rm endif} \end{array}$ 
  - $Q \equiv (\forall j: Z) (0 \le j < |s| \to_L s[j] \ge 0)$

Ejercicio 8.  $\bigstar$  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 
$$\{0 \le i < |s| \land (\forall j : Z)(0 \le j < i \rightarrow_L s[j] \ge 0)\}$$
  
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** 
$$0 \le i < |s| \land_L a = j = 0(ifs[j]6 = 0then1else0fi)$$

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

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

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

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