## Ficha 1

#### Algoritmos e Complexidade

## Análise de correcção de programas

#### 1 Especificação de Programas e Triplos de Hoare

1. Descreva por palavras as seguintes especificações:

(a) 
$$\begin{cases} \textbf{pr\'e-condi\~{c}\~{a}o:} & x == x_0 \geq 0 \land y == y_0 > 0 \\ \textbf{p\'os-condi\~{c}\~{a}o:} & 0 \leq r < y_0 \land (\exists_{q \geq 0}.\ q * y_0 + r == x_0) \end{cases}$$
 
$$(x, y, q, r \text{ variáveis de tipo inteiro})$$

$$\begin{array}{ll} \text{(b)} \; \left\{ \begin{array}{ll} \textbf{pr\'e-condiç\~ao:} & x==x_0 \wedge y==y_0 \\ \\ \textbf{p\'os-condiç\~ao:} & (x==x_0 \vee x==y_0) \wedge x \geq x_0 \wedge x \geq y_0 \end{array} \right. \end{array}$$

(b) 
$$\begin{cases} \textbf{pr\'e-condiç\~ao:} & x == x_0 \land y == y_0 \\ \textbf{p\'os-condiç\~ao:} & (x == x_0 \lor x == y_0) \land x \ge x_0 \land x \ge y_0 \end{cases}$$
(c) 
$$\begin{cases} \textbf{pr\'e-condiç\~ao:} & x == x_0 \ge 0 \land e == e_0 > 0 \\ \textbf{p\'os-condiç\~ao:} & |r * r - x_0| < e_0 \end{cases}$$

$$(x, e, r \text{ variáveis de v\'irgula flutuante})$$

$$\text{(d) } \left\{ \begin{array}{l} \textbf{pr\'e-condi\~{c}\~{a}o:} & \forall_{0 \leq i < N}.\,A[i] == a_i \\ \\ \textbf{p\'os-condi\~{c}\~{a}o:} & 0 \leq p < N \land (\forall_{0 \leq i < N}.\,A[i] == a_i \land A[p] \leq a_i) \end{array} \right.$$

(A array de tipo numérico; N constante de tipo inteiro, p variável de tipo inteiro)

- 2. Escreva especificações (pré- e pós-condições) para os seguintes problemas:
  - (a) Um programa que, coloca na variável r a soma dos valores (iniciais) das variáveis хеу.
  - (b) Um programa que, para valores não negativos da variável y, coloca na variável r o produto dos valores (iniciais) das variáveis x e y, sem alterar os valores dessas variáveis.
  - (c) Um programa que coloca na variável r o mínimo múltiplo comum das variáveis x
  - (d) Um programa que recebe dois arrays A e B com N elementos como parâmetros, e calcula o comprimento do prefixo mais longo que os dois têm em comum.

3. Pronuncie-se sobre a validade dos seguintes triplos de Hoare. Corrija os triplos inválidos, modificando apenas a pós-condição (a pós-condição deverá sempre ser tão informativa quanto possível).

```
(a) \{j == a\} \ j = j + 1 \ \{a == j + 1\}

(b) \{i == j\} \ i = j + i \ \{i > j\}

(c) \{i == i_0\} \ j = i + 1; \ i = j + 1 \ \{i == i_0 + 1\}

(d) \{i != j\} \ \text{if} \ (i > j) \ m = i - j \ \text{else} \ m = j - i \ \{m > 0\}

(e) \{x == b\} \ \text{while} \ (x > a) \ x = x - 1 \ \{b == a\}
```

# 2 Prova de correcção de programas sem ciclos

1. Prove cada um dos seguintes triplos de Hoare, começando por gerar as respectivas condições de verificação.

```
(a) \{i > j\} j = i + 1; i = j + 1 \{i > j\}

(b) \{s == 2^i\} i = i + 1; s = s * 2 \{s == 2^i\}

(c) \{True\} if (i < j) min = i else min = j \{min \le i \land min \le j\}

(d) \{i != j\} if (i > j) m = i - j else m = j - i \{m > 0\}
```

2. Apresente condições de verificação para os seguintes programas anotados com précondições, pós-condições, e asserções intermédias.

```
j = i+1;
// j > i
i = j+1
// i > j

(b) // True
i = j+1;
// i != j
if (i>j) m = i-j
else m = j-i
// m > 0
```

(a) // i > j

# 3 Prova de correcção parcial de programas com ciclos

1. Apresente as condições de verificação necessárias à prova de correcção parcial do seguinte programas anotado com pré-condições, pós-condições, e invariantes de ciclo.

```
// x == x0 >= 0 && y == y0 > 0
    r = x;
    q = 0;
    while (y <= r) {
        // r >= 0 && y == y0 && q*y0 + r == x0
        r = r-y;
        q = q+1;
    }
// 0 <= r < y0 && q*y0 + r == x0</pre>
```

2. A sequência de Fibonacci  $\{F_n\}_{n\geq 0}$  define-se como:

$$F_i = \begin{cases} i & \text{se } i < 2\\ F_{i-1} + F_{i-2} & \text{se } i \ge 2 \end{cases}$$

Considere o seguinte programa que, dado um número inteiro positivo n, calcula o n-ésimo número de Fibonacci.

```
i = 1; r = 1; s = 0;
while (i<n) {
    r = r+s;
    s = r-s;
    i = i+1;
}</pre>
```

Prove que este programa está correcto face à especificação

```
 \begin{cases} & \textbf{pr\'e-condiç\~ao:} & n == n_0 > 0 \\ & \textbf{p\'os-condiç\~ao:} & r == F_{n_0} \end{cases}
```

Para isso,

- comece por anotar convenientemente os programas,
- gere as condições de verificação correspondentes, e
- mostre a validade dessas condições.

Use como invariante o predicado

$$I \doteq (n == n_0) \land (i \leq n) \land (r == F_i) \land (s == F_{i-1})$$

## 4 Determinação de invariantes de ciclo

1. Considere a seguinte especificação de um programa que calcula o somatório dos elementos de um vector.

```
\left\{ \begin{array}{ll} \textbf{pr\'e-condi\~ç\~ao:} & \forall_{0 \leq i < N}.\,A[i] = a_i \\ \\ \textbf{p\'os-condi\~ç\~ao:} & s = \sum_{i=0}^{N-1} a_i \end{array} \right.
```

Encontre invariantes de ciclo que lhe permitam provar a correcção parcial dos seguintes programas (face a essa especificação).

2. Considere a seguinte especificação de um programa que calcula o produto de dois números inteiros.

```
 \left\{ \begin{array}{ll} \textbf{pr\'e-condiç\~ao:} & x = x_0 \wedge y = y_0 \geq 0 \\ \\ \textbf{p\'os-condiç\~ao:} & r = x_0 * y_0 \end{array} \right.
```

Encontre invariantes de ciclo que lhe permitam provar a correcção parcial dos seguintes programas (face a essa especificação):

```
(a)
                            r = 0; i = 0;
                            while (i<y) {
                                 r = r + x; i = i+1
                             }
(b)
                            r = 0;
                            while (y>0) {
                                 r = r + x; y = y-1
                            }
(c)
                            r = 0;
                            while (y>0) {
                                 if (y % 2 != 0) {
                                     y = y - 1; r = r + x
                                 x = x*2; y = y/2
                            }
```

# 5 Correcção total

- 1. Para cada um dos programas apresentados na secção anterior, determine um variante de ciclo que lhe permita provar a correcção total face às especificações apresentadas.
- 2. Considere os seguintes programas que determinam se um vector tem elementos repetidos. Anote-os convenientemente e, a partir do programa anotado, determine as condições de verificação necessárias à prova da sua correcção total.

```
pré-condição: \forall_{0 \leq i < N}; A[i] = a_i pós-condição: r \Leftrightarrow \exists_{0 \leq i,j < N} a_i = a_j
(a)
                          r = False; i=0;
                          while ((i<N-1) \&\& !r) {
                                j=i+1;
                                while ((j<N) \&\& !r) {
                                      if (a[i] == a[j]) r = True;
                                      j = j+1;
                                i = i+1;
                          }
(b)
                          r = False; i=0; j = 1;
                          while ((i<N-1) \&\& !r) {
                                if (a[i] == a[j]) r = True;
                                j = j+1;
                                if (j == N) \{ i = i+1; j = i+1; \}
                          }
```

# A Lógica de Hoare

## A.1 Correcção parcial

Consequência

$$\frac{P \Rightarrow P' \quad \{P'\} S \{Q'\} \quad Q' \Rightarrow Q}{\{P\} S \{Q\}} \quad (\Rightarrow)$$

Skip

$$\frac{\phantom{a}}{\{P\}\{\}\{P\}} \quad \text{(skip)}$$

Atribuição

Sequência

$$\frac{\{P\} S_1 \{R\} \{R\} S_2 \{Q\}}{\{P\} S_1; S_2 \{Q\}} \quad (;)$$

Condicional

$$\frac{\{P \wedge c\} S_1 \{Q\} \quad \{P \wedge \neg c\} S_2 \{Q\}}{\{P\} \text{ if } (c) S_1 \text{ else } S_2 \{Q\}} \quad (;)$$

Ciclo

$$\frac{ \left\{ I \wedge c \right\} S \left\{ I \right\} }{ \left\{ I \right\} \text{ while } (c) \ S \ \left\{ I \wedge \neg c \right\} } \quad \text{(while)}$$

#### A.2 Correcção total

Consequência

$$\begin{array}{c|c} P \Rightarrow P' & [P'] \ S \ [Q'] & Q' \Rightarrow Q \\ \hline & [P] \ S \ [Q] \end{array} \quad ([\Rightarrow])$$

Skip

Atribuição

Sequência

$$\frac{[P] S_1 [R] [R] S_2 [Q]}{[P] S_1; S_2 [Q]} ([;])$$

Condicional

$$\frac{ \left[ P \wedge c \right] S_1 \left[ Q \right] \quad \left[ P \wedge \neg c \right] S_2 \left[ Q \right] }{ \left[ P \right] \text{ if } (c) \ S_1 \text{ else } S_2 \left[ Q \right] } \quad ([\text{if}])$$

Ciclo

$$\frac{I \wedge c \Rightarrow V \geq 0 \quad [I \wedge c \wedge (V = v_0)] \ S \ [I \wedge (V < v_0)]}{[I] \ \text{while} \ (c) \ S \ [I \wedge \neg c]} \quad ([\text{while}])$$

## B Exercícios Adicionais

- 1. Escreva uma especificação para um programa que recebe dois arrays A e B como parâmetros, e verifica se eles têm um elemento em comum.
- 2. Sejam P, Q dois predicados e S um programa (arbitrários). O que significa a validade dos seguintes triplos (tendo em conta que a notação [] representa correcção total):
  - (a)  $\{P\}$  S  $\{\text{true}\}$
  - (b) [P] S [true]
  - (c)  $\{P\}$  S  $\{false\}$
  - (d) [P] S [false]
  - (e)  $\{false\} S \{Q\}$
  - (f) [false] S[Q]
  - $\text{(g) } \{\mathsf{true}\} \; \mathsf{S} \; \{Q\}$
  - (h) [true] S[Q]
- 3. Pronuncie-se sobre a validade dos seguintes triplos de Hoare:
  - (a)  ${j == a} j = j + 1 {a == j + 1}$
  - (b)  $\{i == j\} \ i = j + i \ \{i > j\}$
  - (c)  ${j == a + b} i = b; j = a {j == 2 * a}$
  - (d)  $\{i == 3 * j\}$  if (i > j) m = i j else m = j i  $\{m 2 * j == 0\}$
- 4. Apresente regras derivadas para a lógica de Hoare, cujas conclusões sejam:
  - (a)  $\{P\} x = E \{Q\}$
  - (b)  $\{P\}$  while (c) S  $\{Q\}$
  - (c)  $\{P\} x = E_1$ ; while  $\{C, \{S; x = E_2\} \} \{Q\}$ .

Note que esta última construção corresponde ao comando for do C.

- (d)  $\{P\}$  if  $\{C\}$
- 5. Mostre que, para predicados arbitrários P e Q, é válido o triplo

$$\{P\}$$
 while (true)  $\{\}$ 

- 6. Prove cada um dos seguintes triplos de Hoare, começando por gerar as condições de verificação necessárias.
  - (a)  $\{a > b\}$  m = 1;  $n = a b \{m * n > 0\}$
  - (b)  $\{i > 0 \land j > 0\}$  if (i < j) min = i else min = j  $\{min > 0\}$

7. Apresente as condições de verificação necessárias à prova de correcção parcial dos seguintes programas anotados:

```
(a) // exists (i in [0..n-1]) v[i] == x
    k = 0;
    while (v[k] != x)
        // exists (i in [k..n-1]) v[i] == x
        k=k+1
    // v[k] == x
(b) // True
    v = 0;
    i = 0;
    while (i<=N) {
        // v == sum (k in [0..i-1]) b[k] * 2^(i-1-k) && i <= N+1
        v = v*2 + b[i];
        i = i+1
        }
    // v == sum (k in [0..N]) b[k] * 2^(N-k)</pre>
```

- 8. O algoritmo de Euclides para o cálculo do máximo divisor comum (mdc) entre dois inteiros positivos baseia-se em duas propriedades fundamentais:
  - $\bullet \ \forall_r. mdc(x,x) = x$
  - $\forall_{x,y}. mdc(x,y) = mdc(x+y,y) = mdc(x,x+y)$

Use estas propriedades para provar a correcção do seguinte programa para calcular o mdc de dois inteiros positivos. Comece por anotar convenientemente o programa, gere as condições de verificação correspondentes, e mostre a validade dessas condições.

$$\left\{ \begin{array}{ll} \mathbf{pr\acute{e}\text{-}condi\~{c}\~{a}o:} & a==a_0>0 \land b==b_0>0 \\ \\ \mathbf{p\acute{o}s\text{-}condi\~{c}\~{a}o:} & a==mdc(a_0,b_0) \end{array} \right.$$

Use como invariante o predicado

$$I \doteq mdc(a,b) == mdc(a0,b_0)$$

9. Considere a seguinte especificação de um programa que calcula o quadrado de um número inteiro.

```
 \begin{cases} & \textbf{pr\'e-condição:} & x = x_0 \ge 0 \\ & \textbf{p\'os-condição:} & r = x_0^2 \end{cases}
```

Encontre invariantes de ciclo que lhe permitam provar a correcção parcial dos seguintes programas (face a essa especificação):

10. Considere a seguinte especificação de um programa que calcula o factorial de um número inteiro não negativo.

```
 \left\{ \begin{array}{ll} \textbf{pr\'e-condi\~ç\~ao:} & x=x_0\geq 0 \\ \\ \textbf{p\'os-condi\~ç\~ao:} & f=x_0!=\Pi_{i=1}^{x_0}i \end{array} \right.
```

Encontre invariantes de ciclo que lhe permitam provar a correcção parcial dos seguintes programas (face a essa especificação):

```
f = 1; i = 0;
while (i<x) {
    i = i+1;
    f = f * i;
}

(b)

f = 1;
while (x>0) {
    f = f * x;
    x = x-1
}
```

11. Considere o seguinte programa para cálculo de uma aproximação à raiz quadrada de um número (float) não negtivo.

```
\left\{ \begin{array}{ll} \mathbf{pr\acute{e}\text{-condiç\~{a}o:}} & (x=x_0 \geq 0) \wedge (e=e_0 > 0) \\ \\ \mathbf{p\acute{o}\text{s-condiç\~{a}o:}} & |r-\sqrt{x_0}| < e_0 \\ \\ & \mathbf{a} = 0; \ \mathbf{b} = \mathbf{x}; \ \mathbf{r} = \mathbf{x}/2; \\ & \text{while } ((\mathbf{b}\text{-a}) >= \mathbf{e}) \ \{ \\ & \text{if } (\mathbf{r}\text{*r} > \mathbf{x}) \ \mathbf{b} = \mathbf{r}; \\ & \text{else a = r;} \\ & \mathbf{r} = (\mathbf{a}\text{+b})/2; \\ \\ & \} \end{array} \right.
```

Determine um variante que, juntamente com o invariante

$$I \doteq (a \le r \le b) \land (a \le \sqrt{x_0} \le b) \land (e = e_0)$$

lhe permita provar a correcção total deste programa.