

Ficha 1

Especificações

- 1) a) O algoritmo c , coloca q o quociente da divisão dos valores iniciais de ce e y e em r o resto
- b) O algoritmo c , coloca em r o valor do resto da divisão dos valores iniciais de ce e y , caso ele exista
- c) O algoritmo c , coloca em ce o máximo dos valores iniciais de ce e y .
- d) ? (raiz quadrada de ce , com margem de erro eo)
- e) O algoritmo c , coloca em p o índice do elemento da mesma valor inicial do array inicial.

$$2) \quad a) \quad \begin{cases} \text{pré-condição} & ce = ce_0 \wedge y = y_0 \\ \text{pós-condição} & ce_0 + y_0 = r \end{cases}$$

$$b) \quad \begin{cases} \text{pré-condição} & y = y_0 \geq 0 \wedge ce = ce_0 \\ \text{pós-condição} & r = y_0 \times ce_0 \end{cases}$$

$$c) \quad \begin{cases} \text{pré-condição} & y = y_0 \geq 0 \wedge ce = ce_0 \\ \text{pós-condição} & y = y_0 \wedge ce = ce_0 \wedge r = y_0 \times ce_0 \end{cases}$$

d)

$$e) \quad \begin{cases} \text{pré-condição} & \forall_{0 \leq i < N} A[i] = a_i \wedge B[i] = b_i \\ \text{pós-condição} & \left(0 \leq r < N \wedge (a_r \neq b_r \vee r = N) \wedge \forall_{0 \leq i < r} a_i = b_i \right) \end{cases}$$

$$f) \quad \begin{cases} \text{pré-condição} & \forall_{0 \leq i < N} A[i] = a_i \wedge B[i] = b_i \\ \text{pós-condição} & \left(\forall_{0 \leq i < N} a_i \neq b_i \wedge r = -1 \right) \vee \left(\exists_{0 \leq i < N} a_i = b_i \wedge r = i \right) \end{cases}$$

3)

$$a) \begin{cases} \text{pré-condição: } \forall_{0 \leq i < \text{len}(s_1)} S1[i] = s1[i] \wedge S2[i] = s2[i] \\ \text{pós-condição: } \forall_{0 \leq i < \text{len}(s_2)} (S1[i] = s2[i] \wedge S2[i] = s2[i]) \end{cases}$$

$$b) \begin{cases} \text{pré-condição: } \forall_{0 \leq i < \text{len}(s_1)} S1[i] = s1[i] \wedge \forall_{0 \leq i < \text{len}(s_2)} S2[i] = s2[i] \\ \text{pós-condição: } \forall_{0 \leq i < \text{len}(s_1)} S1[i] = s1[i] \wedge \forall_{\text{len}(s_1) \leq i < \text{len}(s_1) + \text{len}(s_2)} S1[i] = S2[i - \text{len}(s_1)] \end{cases}$$

$$c) \begin{cases} \text{pré-condição: } \forall_{0 \leq i < \text{len}(s_1)} S1[i] = s1[i] \wedge \forall_{0 \leq i < \text{len}(s_2)} S2[i] = s2[i] \\ \text{pós-condição: } m = \min(\text{len}(s_1), \text{len}(s_2)) \wedge \end{cases}$$

Onde i é aquele q tem mesma comprimento

$$\left(\forall_{0 \leq i < m} s1[i] = s2[i] \wedge (m-1) = i \wedge \text{len}(s_1) \neq \text{len}(s_2) \wedge \lambda = i - \text{len}(s_1) \right) \vee$$

São iguais $\rightarrow \left(\forall_{0 \leq i < m} s1[i] = s2[i] \wedge (m-1) = i \wedge \text{len}(s_1) = \text{len}(s_2) \wedge \lambda = 0 \right) \vee$

$$\vee \left(\forall_{0 \leq i < m} (s1[i] = s2[i] \wedge (m-1) \neq i \wedge \lambda = s2[i+1] - s1[i+1]) \right)$$

???

$$d) \begin{cases} \text{pré-condição: } \forall_{0 \leq i < \text{len}(s_1)} S1[i] = s1[i] \wedge \forall_{0 \leq i < \text{len}(s_2)} S2[i] = s2[i] \\ \text{pós-condição: } \left(\forall_{0 \leq i < \text{len}(s_1)} \forall_{i \leq k < i + \text{len}(s_2)} S1(i+k) \neq S2[k-i] \wedge \lambda = -1 \right) \end{cases}$$

Se não ocorrer

$$\vee \left(\exists_{0 \leq i < \text{len}(s_1)} \forall_{i \leq k < i + \text{len}(s_2)} S1(i+k) = S2[k-i] \wedge 0 \leq i < \text{len}(s_1) \right)$$

2 Invariantes de ciclo

1)

Inicialização :

$$\{x == x_0 > 0 \wedge y == y_0 > 0\} \wedge x = u ; q = 0 ; \{I\}$$

Preservação :

$$\{I \wedge y \leq x\} \wedge x = x - y ; q = q + 1 ; \{I\}$$

Utilidade

$$\{I \wedge y > x\} \Leftrightarrow \{0 \leq x < y_0 \wedge q + y_0 + x == x_0\}$$

$$I = 0 \leq x \wedge q + y + x = x_0$$

2)

Inicialização : $\{m == m_0 > 0\} \wedge i = 1 ; x = 1 ; y = 0 \quad \{I\}$

Preservação :

$$\{I \wedge i < m\} \wedge x = x + x ; y = y - x ; i = i + 1 \quad \{I\}$$

Utilidade : $\{I \wedge i \geq m\} \Leftrightarrow \{x == F(m_0)\}$

$$I = i < m \wedge m_0 > 0 \wedge x = i!$$

3)

Inicialização : $\{a == a_0 > 0 \wedge b == b_0 > 0\} \Leftrightarrow \{I\}$

Preservação :

$$\{I \wedge a \neq b\} \begin{cases} \text{if } (a > b) & a = a - b \\ \text{else} & b = b - a \end{cases} \quad \{I\}$$

Utilidade :

$$\{I \wedge a == b\} \Leftrightarrow \{a == \text{mdc}(a_0, b_0)\}$$

$$I = \text{mdc}(a, b) == \text{mdc}(a_0, b_0)$$

3) Determinação de invariantes de ciclo

①

a) Estabelecimento: { Pré-condição } $s=0$; $p=0$ { I }

Preservação: { I } $\wedge p < N$ $s = s + A[p]$, $p = p + 1$ { I }

Utilidade: { I } $\wedge p \geq N$ { Pós-condição }

s	p
0	0
1	1
3	2
6	3
10	4

$a = (1, 2, 3, 4)$ $N = 4$

$$I: 0 \leq p \leq N \wedge s = \sum_{i=0}^{p-1} A[i]$$

$$3 \leq 4 \wedge s = \sum_{i=0}^3 A[i] = 1+2+3 = 6$$

b) Estabelecimento: { Pré-condição } $s=0$; $p=N$; { I }

Preservação: { I } $\wedge p > 0$ $p = p - 1$; $s = s + A[p]$; { I }

Utilidade: { I } $\wedge p \leq 0$ { Pós-condição }

s	p
0	4
4	3
7	2
9	1
10	0

$a = (1, 2, 3, 4)$ $N = 4$

$$I: 0 \leq p \leq N \wedge \sum_{i=p}^{N-1} A[i] = s$$

$$\sum_{i=2}^3 A[i] = 3+4 = 7$$

②

a) Estabelecimento: { Pré-condição } $x=0$; $i=0$; { I }

Preservação: { I } $\wedge i < 4$ $x = x + w$, $i = i + 1$ { I }

Utilidade: { I } $\wedge i \geq 4$ { Pós-condição }

w	y	x	i
10	5	0	0
10	5	10	1
10	5	20	2
10	5	30	3
10	5	40	4
10	5	50	5

$$I: w = w_0 \wedge y = y_0 \wedge$$

$$x = i \times w \wedge 0 \leq i \leq y$$

b) Estabelecimento {pré-condição} $\lambda = 0$ {I}

Preservação {I} $\delta \delta y \geq 0$ $\lambda = \lambda + \alpha$; $y = y + 1$ {I}

Utilidade {I} $\delta \delta y \leq 0$ {I} {pós-condição}

α	y	λ
10	5	0
10	4	10
10	3	20
10	2	30
10	1	40
10	0	50

$$I = \alpha = \alpha_0 \quad \delta \delta 0 \leq y \leq y_0 \quad \delta \delta \lambda = (y_0 - y) \times \alpha$$

c) Estabelecimento {pré-condição} $\lambda = 0$ {I}

Preservação {I} $\delta \delta y \geq 0$ $\exists! (y, \lambda, \alpha) (y = y + 1, \lambda = \lambda + \alpha, \alpha = \alpha_2)$ {I}

Utilidade {I} $\delta \delta y \leq 0$ {I} {pós-condição}

α	y	λ
10	16	0
20	8	0
40	4	0
80	2	0
160	1	0
320	0	160

α	y	λ
10	15	0
20	7	10
40	3	30
80	1	70
160	0	150

$$I = y \geq 0 \quad \delta \delta \lambda = \alpha y + \lambda$$

3

a)

α	λ	i
5	0	0
5	5	1
5	10	2
5	15	3
5	20	4
5	25	5

$$I = \alpha = \alpha_0 \quad \delta \delta \lambda = i \times \alpha \quad \delta \delta \alpha_i \leq \alpha$$

b)

α	λ	i	p
4	0	0	1
4	1	1	3
4	4	2	5
4	9	3	7
4	16	4	9

$$I = \alpha = \alpha_0 \quad \delta \delta i \leq \alpha \quad \delta \delta p = 2i + 1$$

$$\delta \delta \lambda = i^2 \quad \delta \delta (i = \alpha \Rightarrow \lambda = \alpha^2)$$

4)

$$I = \{0 \leq k \leq (N-1) \mid \exists (V[k] \neq \omega) \Rightarrow \forall_{0 \leq i < k} V[i] = \omega\} \quad \text{ss}$$

$$(V[k] = \omega \Rightarrow \forall_{0 \leq i < k} V[i] = \omega)$$

5)

a)

ω	b	i
4	1	0
4	1	1
4	2	2
4	6	3
4	24	4

$$I = \omega_0 = \omega \quad \text{ss} \quad b = i! \quad \text{ss} \\ 0 \leq i < \omega_0$$

b)

ω	b
4	1
3	4
2	12
1	24
0	24

$$I = \omega_0 \geq 0 \quad \text{ss} \quad b = \frac{\omega_0!}{\omega!}$$

6)

a)

$$[4, 0, 0, -3, 0, 1]$$

N	i	λ
6	0	0
6	1	$4\omega^5$
6	2	$4\omega^5 + 0$
6	3	$4\omega^5 + 0 + 0$
6	4	$4\omega^5 + 0 + 0 - 3\omega^2$
6	5	$4\omega^5 + 0 + 0 - 3\omega^2 + 0$
6	6	$4\omega^5 + 0 + 0 - 3\omega^2 + 0$

$$I = N = N_0 \quad \text{ss} \quad i \leq N \quad \text{ss} \quad (i = 0 \Rightarrow \lambda = 0) \quad \text{ss}$$

$$(i \neq 0 \Rightarrow \lambda = \sum_{k=0}^{i-1} a[k] \cdot \omega^{N-k-1})$$

b)

N	i	λ
6	0	0
6	1	4
6	2	$4\omega + 0$
6	3	$4\omega^2 + 0 + 0$
6	4	$4\omega^3 + 0 + 0 - 3$
6	5	$4\omega^4 + 0 + 0 - 3\omega + 0$
6	6	$4\omega^5 + 0 + 0 - 3\omega^2 + 0 + 1$

$$i = 4 \\ 4\omega^3 - 3 \\ \downarrow \quad \downarrow \\ a[0] \omega \quad \omega^{4-3-1} \quad a[3] \omega^{4-3-1}$$

$$I = N = N_0 \quad \text{ss} \quad i \leq N \quad \text{ss} \quad (i = 0 \Rightarrow \lambda = 0) \quad \text{ss}$$

$$(i \neq 0 \Rightarrow \sum_{k=0}^i a[k] \cdot \omega^{i-k-1})$$

c)

[4, 0, 0, -3, 0, 1]

i	p	λ
6	1	0
5	a	1
4	a ²	1 + 0
3	a ³	1 + 0 - 3a ²
2	a ⁴	1 + 0 - 3a ² + 0
1	a ⁵	1 + 0 - 3a ² + 0 + 0
0	a ⁶	1 + 0 - 3a ² + 0 + 0 + 4a ⁵

I: $a = a_0$ $\&\&$ $(i+1 \geq 0)$ $\&\&$ $p = a^{N-i}$ $\&\&$

$(i = N \Rightarrow D \ (p = -1 \ \&\& \ \lambda = 0))$ $\&\&$

$(i \neq N \Rightarrow D \ \lambda = \sum_{k=i}^{N-1} a[k] a^{N-k})$

4) Correção total

1) a)

a	γ	i	λ
4	2	0	0
4	2	1	4
4	2	2	8
4	2	3	12
4	2	4	16

$\lambda = 16$ o que é falso, visto que

$$\lambda = \frac{60 \times 40}{4 \times 2} = 8 \neq 16$$

b)

a	γ	i	λ
-2	2	0	0
-2	2	1	2

o 0 com pontamento seria um ciclo infinito, visto que $i \geq 0$ e $a < 0$ então

o i nunca seria igual a a.

c) Pre-condição: $a_0 \geq 0$.

while ($i \neq \gamma$)

o Mudando o invariante: $\lambda = a_0^2$

2) Feito no próprio exercício.

3) Estabelecimento $\{N > 0\} \quad r = \text{False}; \quad i = 0; \quad j = 1 \quad \{I\}$

Preservação

$\{I \wedge (i < N+1) \wedge j < N+1\}$ if $(a[i] == a[j]) \quad r = \text{True}; \quad \{I\}$
 $j = j + 1;$
 if $(j == N)$ $\{i = i + 1; \quad j = i + 1\};$

Utilidade

$\{I \wedge (i > N+1) \wedge r\}$
 $\{ \}$

$\{ (r == 1 \Rightarrow \exists_{0 \leq i < N} \exists_{i < j < N} a[i] == a[j]) \wedge$

$(r == 0 \Rightarrow \forall_{0 \leq i < N} \forall_{i < j < N} a[i] != a[j]) \}$

$I = (r == 0 \Rightarrow \forall_{0 \leq k < i} \forall_{i < l < j} a[k] != a[l])$

$r == 1 \Rightarrow \exists_{0 \leq i < N} \exists_{i < j < N} a[i] == a[j]$