

Lista de soluções 1

Exercício 1 (Características de linguagens)

Eu escolhei randômicamente a linguagem Forsythe.

1. Forsythe tem um condicional `if b then a1 else a2` tradicional, mas com a liberdade que `a1` e `a2` podem ser de tipo arbitrário.
2. Forsythe tem um laço `while b do c` tradicional, com `b` uma expressão booleana e `c` algum comando. A linguagem tem mais um laço infinito `loop c`.
3. Forsythe tem características funcionais e imperativas e um sistema de tipos avançado.

Exercício 2 (Avaliação na Semântica operacional natural)

(a) $1 + (2 * 3)$

$$\frac{\overline{1, \sigma \Downarrow 1} \text{ num}}{\overline{1+(2*3), \sigma \Downarrow 7} \text{ sum}} \quad \frac{\overline{2, \sigma \Downarrow 2} \text{ num} \quad \overline{3, \sigma \Downarrow 3} \text{ num}}{\overline{2*3, \sigma \Downarrow 6} \text{ prod}}$$

(b) $(5 - 5) * 5 + 5$

$$\frac{\overline{5, \sigma \Downarrow 5} \text{ num} \quad \overline{5, \sigma \Downarrow 5} \text{ num}}{\overline{5-5, \sigma \Downarrow 0} \text{ diff}} \quad \frac{\overline{5, \sigma \Downarrow 5} \text{ num}}{\overline{(5-5)*5, \sigma \Downarrow 0} \text{ prod}} \quad \frac{\overline{5, \sigma \Downarrow 5} \text{ num}}{\overline{(5-5)*5+5, \sigma \Downarrow 5} \text{ sum}}$$

(c) $(\text{true} \wedge \text{true}) \vee \text{false}$

$$\frac{\overline{\text{true}, \sigma \Downarrow \text{true}} \text{ bool} \quad \overline{\text{true}, \sigma \Downarrow \text{true}} \text{ bool}}{\overline{(\text{true} \wedge \text{true}), \sigma \Downarrow \text{true}} \text{ and}} \quad \frac{\overline{\text{false}, \sigma \Downarrow \text{false}} \text{ bool}}{\overline{(\text{true} \wedge \text{true}) \vee \text{false}, \sigma \Downarrow \text{true}} \text{ or}}$$

(d) **if** ($\neg((1+1)=2) \vee (1 < 1)$) **then** $i := 2$ **else** $i := 3$

$$\begin{array}{c}
 \frac{\text{num} \quad \text{num}}{1, \sigma \Downarrow 1 \quad 1, \sigma \Downarrow 1} \\
 \frac{}{\text{sum}} \\
 \frac{1+1, \sigma \Downarrow 2 \quad 2, \sigma \Downarrow 2}{\text{eq}}
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{c}
 \frac{\text{num} \quad \text{num}}{1, \sigma \Downarrow 1 \quad 1, \sigma \Downarrow 1} \\
 \frac{}{\text{lt}}
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{c}
 \frac{}{\text{or}} \\
 \frac{1+1=2, \sigma \Downarrow \text{true} \quad 1 < 1, \sigma \Downarrow \text{false}}{\text{not}}
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{c}
 \frac{}{\text{assign}} \\
 \frac{3, \sigma \Downarrow 3}{i := 3, \sigma \Downarrow \sigma[i \mapsto 3]}
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{c}
 \frac{}{\text{if-false}} \\
 \frac{\text{if } (1+1=2 \vee 1 < 1) \text{ then } i := 2 \text{ else } i := 3, \sigma \Downarrow \sigma[i \mapsto 3]}{(1+1=2 \vee 1 < 1), \sigma \Downarrow \text{false}}
 \end{array}$$

(e) **i := 0; x := 1; while i < 2 do (x := 3*x; i := i - 1)**

O comando não termina.

Exercício 3 (Semântica operacional natural de expressões booleanas)

$$\begin{array}{l}
 \text{(a)} \quad \frac{\mathbf{b}, \sigma \Downarrow t \quad \mathbf{b}', \sigma \Downarrow t'}{\mathbf{b} \vee \mathbf{b}', \sigma \Downarrow \text{true}} \vee (\text{se } t = \text{true ou } t' = \text{true}) \\
 \frac{\mathbf{b}, \sigma \Downarrow t \quad \mathbf{b}', \sigma \Downarrow t'}{\mathbf{b} \vee \mathbf{b}', \sigma \Downarrow \text{false}} \vee (\text{se } t = \text{false e } t' = \text{false})
 \end{array}$$

$$\begin{array}{l}
 \text{(b)} \quad \frac{\mathbf{a}, \sigma \Downarrow n \quad \mathbf{a}', \sigma \Downarrow n'}{\mathbf{a} = \mathbf{a}', \sigma \Downarrow \text{true}} \text{ eq (se } n = n') \\
 \frac{\mathbf{a}, \sigma \Downarrow n \quad \mathbf{a}', \sigma \Downarrow n'}{\mathbf{a} = \mathbf{a}', \sigma \Downarrow \text{false}} \text{ eq (se } n \neq n')
 \end{array}$$

(c) (d) (e) Os outros casos são parecidos.

Exercício 4 (Semântica operacional natural de comandos)

$$\begin{array}{c}
 \frac{\mathbf{a}_1, \sigma \Downarrow n \quad \mathbf{a}_2, \sigma \Downarrow n'}{\text{for } l := a_1 \text{ to } a_2 \text{ do } c, \sigma \Downarrow \sigma} \text{ for (se } n > n') \\
 \frac{\mathbf{a}_1, \sigma \Downarrow n \quad \mathbf{a}_2, \sigma \Downarrow n' \quad l := a_1, \sigma \Downarrow \sigma' \quad c, \sigma' \Downarrow \sigma'' \quad \text{for } a_1 + 1 \text{ to } a_2 \text{ do } c, \sigma'' \Downarrow \sigma'''}{\text{for } l := a_1 \text{ to } a_2 \text{ do } c, \sigma \Downarrow \sigma'''} \text{ for (se } n \leq n')
 \end{array}$$

Observa como o valor de l não muda, se $n > n'$.