

Questão 1 (Noções básicos)

(1) (f) O conjunto de variáveis livres é $\{y\}$.

(2) (v) Uma derivação no sistema de tipos é

$$\frac{\frac{\frac{\frac{}{\gamma' \vdash f : \text{Int} \rightarrow \text{Int}}{\text{t-ident}}}{\gamma' = \gamma[f \mapsto \text{Int} \rightarrow \text{Int}]}{\text{t-app}}}{\gamma' = \gamma[f \mapsto \text{Int} \rightarrow \text{Int}][x \mapsto \text{Int}] \vdash f x : \text{Int}}{\text{t-function}}}{\gamma[f \mapsto \text{Int} \rightarrow \text{Int}] \vdash \lambda x : \text{Int}. f x : \text{Int} \rightarrow \text{Int}}{\text{t-function}} \gamma \vdash \lambda f : \text{Int} \rightarrow \text{Int}. \lambda x : \text{Int}. f x : (\text{Int} \rightarrow \text{Int}) \rightarrow \text{Int} \rightarrow \text{Int}$$

(3) (f) $\mathbb{Z} \cup \{\omega\}$ não tem limite inferior mínimo.

(4) (f) Suponha $(\mathbb{N} \cup \{\omega, \omega_1, \omega_2\}, \leq)$ com uma extensão de \leq tal que $n \leq \omega_1$, $n \leq \omega_2$ para todos $n \in \mathbb{N}$ e $\omega_1 \leq \omega$ e $\omega_2 \leq \omega$, e tal que \leq é fechada reflexivamente e transitivamente. Logo ω é um limite superior do conjunto inteiro, mas a cadeia ascendente $1 \sqsubseteq 2 \sqsubseteq 3 \sqsubseteq \dots$ não tem limite superior mínimo.

(5) (v) \mathbb{N} tem um menor elemento (0 ou 1, dependendo da definição) e com ω a ordenação \leq é completo.

(6) (f) Se $\sigma(x) = 0$, $\sigma = g_2 \sigma \sqsubseteq g_3 \sigma = \perp$.

(7) (f) Se $\sigma(x) \neq 0$, $\sigma = g_3 \sigma \sqsubseteq g_2 \sigma = \perp$.

(8) (v) A equação correspondente é

$$F(f) = \text{cond}(B[\neg(\mathbf{x}=0)], f, \text{id})$$

e $F(g_2) = g_2$.

(9) (v) A equação correspondente é

$$F(f) = \text{cond}(B[\mathbf{x}=0], f, \text{id})$$

e temos que

$$F(g_3) = \begin{cases} \perp & \text{se } \sigma(x) = 0 \\ \sigma & \text{caso contrário} \end{cases} = g_3.$$

(10) (v) A equação correspondente é

$$F(f) = \text{cond}(B[\mathbf{true}], f, \text{id}) = f$$

e logo cada função $\in [\Sigma_{\perp} \rightarrow \Sigma_{\perp}]$ é um ponto fixo dela.

Questão 2 (Monotonia e continuidade)

Uma função $f : D \rightarrow D$ sobre um conjunto parcialmente ordenado (D, \sqsubseteq) é monotônica, se para qualquer $d_1, d_2 \in D$ tal que $d_1 \sqsubseteq d_2$, também $f(d_1) \sqsubseteq f(d_2)$. Uma função monotônica *preserva a ordem dos elementos*.

Uma função $f : D \rightarrow D$ sobre um conjunto parcialmente ordenado completo (D, \sqsubseteq) é contínua, se para cada cadeia ascendente $d_1 \sqsubseteq d_2 \sqsubseteq \dots$ temos que $f(\bigsqcup_{i \geq 0} d_i) = \bigsqcup_{i \geq 0} f(d_i)$. Uma função contínua *preserva limites superiores mínimos*.

Questão 3 (Aplicação da semântica denotacional)

Temos a equivalência

$$\begin{aligned} C[\text{dobro } \mathbf{c} \text{ se } \mathbf{b}] &= C[\mathbf{c}; \text{if } \mathbf{b} \text{ then } \mathbf{c} \text{ else skip}] \\ &= C[\text{if } \mathbf{b} \text{ then } \mathbf{c} \text{ else skip}] \circ C[\mathbf{c}] \\ &= \text{cond}(B[\mathbf{b}], C[\mathbf{c}], \text{id}) \circ C[\mathbf{c}]. \end{aligned}$$

Questão 4 (Avaliação da semântica denotational)

A equação semântica para o laço dado é

$$C[\text{while } \dots \text{ } n:=5-2*n] = \text{fix } F$$

$$\text{com } F(f) = \text{cond}(B[n > 0], f \circ C[n:=5-2*n], \text{id})$$

e com

$$C[n:=5-2*n] =$$

$$= (\lambda \sigma \in \Sigma_{\perp} . \sigma[n \mapsto 5 - 2\sigma(n)])$$

obtemos

$$F(f)\sigma = \begin{cases} f(\sigma[n \mapsto 5 - 2\sigma(n)]) & \text{se } \sigma(n) > 0 \\ \sigma & \text{se } \sigma(n) \leq 0. \end{cases}$$

(a) Com as equações acima, temos

$$F^0(\perp) = \perp$$

$$F^1(\perp)\sigma = \begin{cases} \perp & \text{se } \sigma(n) > 0 \\ \sigma & \text{se } \sigma(n) \leq 0 \end{cases}$$

$$F^2(\perp)\sigma = \begin{cases} \sigma[n \mapsto 5 - 2\sigma(n)] & \text{se } \sigma(n) \geq 3 \\ \perp & \text{se } \sigma(n) \in \{1, 2\} \\ \sigma & \text{se } \sigma(n) \leq 0 \end{cases}$$

$$F^3(\perp)\sigma = \begin{cases} \sigma[n \mapsto 5 - 2\sigma(n)] & \text{se } \sigma(n) \geq 3 \\ \perp & \text{se } \sigma(n) = 2 \\ \sigma[n \mapsto -1] & \text{se } \sigma(n) = 1 \\ \sigma & \text{se } \sigma(n) \leq 0 \end{cases}$$

(b) Na próximas iterações obtemos

$$F^4(\perp)\sigma = \begin{cases} \sigma[n \mapsto 5 - 2\sigma(n)] & \text{se } \sigma(n) \geq 3 \\ \sigma[n \mapsto -1] & \text{se } \sigma(n) \in \{1, 2\} \\ \sigma & \text{se } \sigma(n) \leq 0 \end{cases}$$

$$F^5(\perp)\sigma = F^4(\perp)\sigma$$

e logo achamos o menor ponto fixo do F que é o limite superior mínimo da cadeia $F^i(\perp)$.

Questão 5 (Questão extra)

A idéia principal é que um **break** proíbe a execução dos comandos seguintes no mesmo escopo de uma laço **while**. Por isso introduzimos (na semântica operacional estrutural)

$$\frac{}{\text{break}; c, \sigma \rightarrow \text{break}, \sigma}$$

Os regras para **while** devem ser modificadas tal que **break** tem efeito somente no escopo da laço correspondente. Por isso introduzimos um escopo **body c of w** em que **w** representa um laço while, junto com as seguintes regras

$$\frac{}{\text{while } b \text{ do } c, \sigma \rightarrow \text{if } b \text{ then } (\text{body } c \text{ of } w) \text{ else skip}, \sigma}$$

$$\frac{}{c, \sigma \rightarrow c', \sigma'}$$

$$\frac{}{\text{body } c \text{ of } w, \sigma \rightarrow \text{body } c' \text{ of } w, \sigma'}$$

que delimite a execução do escopo. Assim, a execução de um escopo termina com **skip** ou **break** que permite para as seguintes regras de diferenciar os casos

$$\frac{\text{body skip of } \mathbf{w}, \sigma \rightarrow \mathbf{w}, \sigma}{\text{body break of } \mathbf{w}, \sigma \rightarrow \text{skip}, \sigma}$$

Exemplo: Com $\sigma(n) = 0$ temos

```
while true do (if (n=0) then break else skip); n:=1,  $\sigma$ 
→ if true do (body if (n=0) then break else skip of while ...); n:=1,  $\sigma$ 
→ body if (n=0) then break else skip of while ...; n:=1,  $\sigma$ 
→ body break of while ...; n:=1,  $\sigma$ 
→ skip; n:=1,  $\sigma$ 
→ n:=1,  $\sigma$ 
→ skip,  $\sigma[n \mapsto 1]$ 
```