

Semânticas das Linguagens de Programação 2024/25

2º Teste // 21 Maio 2025 // 01h30 min

Renato Neves (nevrenato@di.uminho.pt)

Problema 1 (7 valores). Tirando partido do sistema deductivo descrito na Figura 1, prove que a seguinte derivação é verdadeira.

$$A \rightarrow B, A \rightarrow C \vdash A \rightarrow B \times C$$

Construa de seguida o programa correspondente à árvore de prova a que chegou, recorrendo para tal à Figura 2.

Problema 2 (5 valores). Descreva por palavras suas aquilo que $\lambda x. \langle \pi_2 x, \pi_1 x \rangle$ faz. De seguida tirando partido do sistema equacional descrito na Figura 3, prove que a seguinte igualdade é verdadeira.

$$(\lambda x. \langle \pi_2 x, \pi_1 x \rangle) ((\lambda y. \langle \pi_2 y, \pi_1 y \rangle) z) =_{\beta\eta} z$$

Problema 3 (3 valores). Prove que a seguinte implicação é verdadeira.

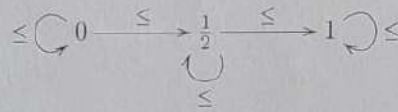
$$\Gamma, x : A, y : B, \Delta \vdash t : A \implies \Gamma, y : B, x : A, \Delta \vdash t : A$$

Provar para todos os casos

Problema 4 (3 valores). Vamos supor que estamos a trabalhar na categoria Set (dos conjuntos e funções). Tirando partido da semântica descrita na Figura 4, prove que a igualdade abaixo é verdadeira.

$$\llbracket x \vdash \langle \pi_1 x, \pi_1 \pi_2 x \rangle, \pi_2 \pi_2 x \rrbracket (a_1, (a_2, a_3)) = ((a_1, a_2), a_3)$$

Problema 5 (2 valores). Considere a categoria representada pelo seguinte grafo.



é fechada pois aperta para 1 e 1 aperta para ele mesmo

Mostre que é uma categoria Cartesiano-fechada. Dica: tal como vimos nas aulas com outras categorias, pode assumir que esta categoria tem supremos.

$$\frac{A \in \Gamma}{\Gamma \vdash A} \text{ (ass)}$$

$$\frac{}{\Gamma \vdash 1} \text{ (trv)}$$

$$\frac{\Gamma \vdash A \times B}{\Gamma \vdash A} \text{ (\pi}_1\text{)}$$

$$\frac{\Gamma \vdash A \times B}{\Gamma \vdash B} \text{ (\pi}_2\text{)}$$

$$\frac{\Gamma \vdash A \quad \Gamma \vdash B}{\Gamma \vdash A \times B} \text{ (prd)}$$

$$\frac{\Gamma, A \vdash B}{\Gamma \vdash A \rightarrow B} \text{ (cny)}$$

$$\frac{\Gamma \vdash A \rightarrow B \quad \Gamma \vdash A}{\Gamma \vdash B} \text{ (app)}$$

Figure 1: Sistema deductivo Cartesiano.

$$\begin{array}{c}
\frac{x:A \in \Gamma}{\Gamma \vdash x:A} \text{ (ass)} \qquad \frac{}{\Gamma \vdash *:1} \text{ (triv)} \qquad \frac{\Gamma \vdash t:A \times B}{\Gamma \vdash \pi_1 t:A} (\pi_1) \qquad \frac{\Gamma \vdash t:A \times B}{\Gamma \vdash \pi_2 t:B} (\pi_2) \\
\\
\frac{\Gamma \vdash t:A \quad \Gamma \vdash s:B}{\Gamma \vdash \langle t,s \rangle : A \times B} \text{ (prd)} \qquad \frac{\Gamma, x:A \vdash t:B}{\Gamma \vdash \lambda x:A. t : A \rightarrow B} \text{ (cry)} \\
\\
\frac{\Gamma \vdash t:A \rightarrow B \quad \Gamma \vdash s:A}{\Gamma \vdash t s : B} \text{ (app)}
\end{array}$$

Figure 2: Cálculo lambda simplesmente tipado.

$$\begin{array}{c}
\pi_1 \langle t,s \rangle =_{\beta\eta} t \qquad t =_{\beta\eta} * \qquad (\text{if } \Gamma \vdash t:1) \\
\pi_2 \langle t,s \rangle =_{\beta\eta} s \qquad \lambda x. t s =_{\beta\eta} t[s/x] \\
\langle \pi_1 t, \pi_2 t \rangle =_{\beta\eta} t \qquad \lambda x. (t x) =_{\beta\eta} t \\
\\
\hline
\frac{}{t =_{\beta\eta} t} \qquad \frac{t =_{\beta\eta} s}{s =_{\beta\eta} t} \qquad \frac{t =_{\beta\eta} s \quad s =_{\beta\eta} u}{t =_{\beta\eta} u} \\
\\
\frac{t =_{\beta\eta} s}{\pi_1 t =_{\beta\eta} \pi_1 s} \qquad \frac{t =_{\beta\eta} s}{\pi_2 t =_{\beta\eta} \pi_2 s} \qquad \frac{t =_{\beta\eta} s \quad u =_{\beta\eta} v}{\langle t,u \rangle =_{\beta\eta} \langle s,v \rangle} \\
\\
\dots
\end{array}$$

Figure 3: Fragmento do sistema equacional do cálculo lambda simplesmente tipado.

$$\begin{array}{c}
\frac{x_i:A \in \Gamma}{\llbracket \Gamma \vdash x_i:A \rrbracket = \pi_i} \textcircled{1} \qquad \frac{}{\llbracket \Gamma \vdash *:1 \rrbracket = !} \textcircled{2} \qquad \frac{\llbracket \Gamma \vdash t:A \times B \rrbracket = f}{\llbracket \Gamma \vdash \pi_1 t:A \rrbracket = \pi_1 \cdot f} \textcircled{3} \\
\\
\frac{\llbracket \Gamma \vdash t:A \rrbracket = f \quad \llbracket \Gamma \vdash s:B \rrbracket = g}{\llbracket \Gamma \vdash \langle t,s \rangle : A \times B \rrbracket = \langle f,g \rangle} \textcircled{4} \qquad \frac{\llbracket \Gamma, x:A \vdash t:B \rrbracket = f}{\llbracket \Gamma \vdash \lambda x:A. t : A \rightarrow B \rrbracket = \lambda f} \textcircled{5} \\
\\
\frac{\llbracket \Gamma \vdash t:A \rightarrow B \rrbracket = f \quad \llbracket \Gamma \vdash s:A \rrbracket = g}{\llbracket \Gamma \vdash t s : B \rrbracket = \text{app} \cdot \langle f,g \rangle} \textcircled{6}
\end{array}$$

Figure 4: Semântica do cálculo lambda simplesmente tipado.