Ficha 9

Semântica das Linguagens de Programação

2023/24

- 1. Usando a semântica de avaliação call-by-name, calcule o valor de cada uma das seguintes

 - expressoes. (a) $(\lambda u.\lambda l. \text{ listcase } l \text{ of } (\text{nil}, \lambda h.\lambda t. u :: t)) (7+2) (1 :: 2 :: \text{nil})$ (b) $\langle \text{True}, \lambda x. x + x, 5 * 3 \rangle.2 ((\lambda y. y + 1) 3)$ (c) $(\lambda f.\lambda u. \text{ sumcase } (f u) \text{ of } (\lambda x. x, \lambda x. x * 2, \lambda x. 10)) (\lambda x. @2 x) ((\lambda y. y * y) 3)$
- 2. Considere a seguinte expressão B da linguagem de programação funcional estudada:

$$(\lambda \langle x, y \rangle)$$
. if $x \leq y$ then x else y $(\lambda x \cdot x + 1) \cdot 3$, $(\lambda x \cdot x - 1) \cdot 4$

- (a) Construa uma árvore de prova do juízo $\vdash B$: Int.
- (b) Calcule o valor de B, usando a semântica de avaliação call-by-name da linguagem (deve começar por traduzir o açúcar sintáctico utilizado).
- 3. Considere a seguinte expressão da linguagem de programação funcional estudada:

$$\begin{array}{ll} \mathrm{let} & \mathrm{posroot} \equiv \lambda a. \, \mathrm{sumcase} \,\, a \,\, \mathrm{of} \,\, (\lambda x. \mathrm{False}, \lambda y. \, (y.1) > 0) \\ \mathrm{in} & \mathrm{posroot} \left(@2 \, \langle \, 7 + 3, \, @1 \langle \rangle, \, @1 \langle \rangle \, \rangle \right) \end{array}$$

- (a) Calcule o seu valor, usando a semântica de avaliação call-by-name.
- (b) Construa uma árvore de prova do juízo

$$a: \mathsf{Unit} + \mathsf{Int} \times \mathsf{A} \times \mathsf{A} \, \vdash \, \mathsf{sumcase} \,\, a \,\, \mathsf{of} \,\, (\lambda x.\mathsf{False}, \lambda y. \, (y.1) > 0) : \mathsf{Bool}$$

4. Usando a semântica de avaliação call-by-name da linguagem funcional que estudou, calcule o valor da seguinte expressão:

letrec comp
$$\equiv \lambda l$$
. listcase l of $(0, \lambda h. \lambda t. 1 + \text{comp } t)$ in $\operatorname{comp}((3*4)::\operatorname{nil})$

Construa também a árvore de tipificação desta expressão.

5. Considere a seguinte definição na linguagem de programação funcional estudada:

letrec map
$$\equiv \lambda f. \lambda l.$$
 listcase l of (nil, $\lambda h. \lambda t. fh :: map ft) ...$

(a) Apresente a avaliação CBN da expressão letrec map $\equiv \dots$ in map $(\lambda x. 2*x)$ (7 :: nil) até à sua forma canónica.

- (b) No ambito da semântica CBN que estudou, a lista infinita de números naturais pode ser codificada por letrec map $\equiv \dots$ in $\operatorname{rec}(\lambda l.0 :: \operatorname{map}(\lambda x.x + 1) l)$ Apresente uma definição alternativa para a lista de naturais chamada natlist.
- 6. Considere a seguinte função que testa se duas listas são iguais

```
\mathsf{eqlist} : \mathbf{List} \ \mathbf{Int} \to \mathbf{List} \ \mathbf{Int} \to \mathbf{Bool}
```

e compare a avaliação CBN e CBV do seguinte programa

```
\begin{split} \text{letrec eqlist} &\equiv \lambda l_1.\,\lambda l_2.\\ &\quad \text{listcase } l_1 \text{ of (}\\ &\quad \text{listcase } l_2 \text{ of (True, } \lambda h_2.\lambda t_2. \text{ False),}\\ &\quad \lambda h_1.\lambda t_1. \text{ listcase } l_2 \text{ of (False, } \lambda h_2.\lambda t_2. \ h_1 = h_2 \ \land \ \text{ eqlist } t_1\,t_2)\\ &\quad \text{)}\\ &\text{in eqlist (1:: 2:: 3:: nil) (3:: 2:: 1:: nil)} \end{split}
```

7. Construa uma extensão da linguagem de programação funcional, por forma a incluír um tipo de árvores binárias com informação nos nodos intermédios e nas folhas ("full trees").

Defina a sintaxe abstracta das novas expressões e do novo tipo, as novas regras de inferência de tipo, as novas formas canónicas da linguagem e as novas regras de avaliação "call-by-name".