

Cálculo de Programas

2.º Ano de LCC+LEI (Universidade do Minho)
Ano Lectivo de 2012/13

Miniteste — 22 de Maio de 2013
16h00
Salas CP2 201, 202, 203 e 204

Este miniteste consta de 6 questões que valem, cada uma, 2 valores. O tempo médio estimado para resolução de cada questão é de 15 min.

PROVA SEM CONSULTA (90m)

Questão 1 Considere as funções seguintes:

$$f = [i_1 \cdot i_1, i_2 + id]$$
$$g = [id + i_1, i_2 \cdot i_2]$$

Identifique (justificadamente) os seus tipos e mostre que $f \cdot g = id$.

Questão 2 Seja dada uma função δ da qual só sabe duas propriedades: $\pi_1 \cdot \delta = id$ e $\pi_2 \cdot \delta = id$. Mostre que, necessariamente, δ satisfaz também a propriedade natural $(f \times f) \cdot \delta = \delta \cdot f$.

Questão 3 Demonstre a seguinte propriedade do combinador condicional de McCarthy:

$$(f + g) \cdot (p \rightarrow i_1 \cdot h, i_2 \cdot k) = p \rightarrow i_1 \cdot f \cdot h, i_2 \cdot g \cdot k$$

Questão 4 A função $\pi_2 : A \times B \rightarrow B$ é binária e, como tal, faz sentido a sua versão “curried” $\overline{\pi_2} : A \rightarrow (B \rightarrow B)$. Usando as leis da exponenciação mostre que, qualquer que seja f ,

$$\overline{\pi_2} \cdot f = \overline{\pi_2}$$

Logo $\overline{\pi_2}$ é uma função constante. Qual?

Questão 5 A função factorial pode definir-se com recurso a uma função auxiliar:

$$fac\ 0 = 1$$
$$fac\ (n + 1) = fsuc\ n \times fac\ n$$
$$fsuc\ 0 = 1$$
$$fsuc\ (n + 1) = fsuc\ n + 1$$

Recorrendo à lei de recursividade múltipla (entre outras) derive desse par de funções a seguinte implementação de fac como um ciclo-for:

$$\begin{aligned} fac &= \pi_2 \cdot facfor \\ facfor &= \text{for } \langle (\text{succ} \cdot \pi_1), mul \rangle (1, 1) \end{aligned}$$

em que $facfor = \langle fsuc, fac \rangle$, $\text{succ} = (1+)$ e $mul(n, m) = n \times m$. **NB:** Recorde que todo o ciclo-for é um catamorfismo de naturais: $\text{for } f \ k = \llbracket [k, f] \rrbracket$.

Questão 6 Quem programou a função seguinte

$$\begin{aligned} f &:: \text{LTree } a \rightarrow \mathbb{N}_0 \\ f(\text{Leaf } a) &= 0 \\ f(\text{Fork } (t, t')) &= \max(f\ t, f\ t') \end{aligned}$$

deve ter-se enganado: f dará sempre 0 como resultado. Identifique o gene g do catamorfismo $f = \llbracket g \rrbracket$ e mostre que, de facto, $\llbracket g \rrbracket = \underline{0}$.
