Cálculo de Programas

2.º Ano de LCC+LEI (Universidade do Minho) Ano Lectivo de 2011/12

Teste de frequência — 18 de Junho de 2012 13h00 Salas 2202, 2203, 2204, 2205

Importante — *Ler antes de iniciar a prova:*

- Esta prova consta de 10 questões que valem, cada uma, 2 valores. O tempo médio estimado para resolução de cada questão é de 15 min.
- Os alunos do **Método A** só devem responder às questões 7, 8, 9 e 10, devendo entregar o teste ao fim de uma hora.
- Os alunos do Método B devem responder a todas as questões, devendo entregar o teste ao fim de duas horas e meia.

PROVA SEM CONSULTA (2h30m)

Parte 1 — Método B

Questão 1 Sejam dadas as seguintes funções:

$$f = [\underline{True}, \neg \cdot \pi_2]$$
$$g = [k, succ \cdot \pi_1]$$

onde $\neg :: Bool \rightarrow Bool$ é o operador booleano de negação e k é uma função arbitrária. Identifique, justificando, qual o tipo mais geral das expressões [f, g] e $\langle f, g \rangle$.

Questão 2 Mostre que a expressão $[i_{11}, i_{22}] \cdot (\langle f, h \rangle + \langle g, k \rangle)$, onde $i_{11} = i_1 \times i_1$ e $i_{22} = i_2 \times i_2$, simplifica em $\langle f + g, h + k \rangle$.

Questão 3 Identifique, apoiando a sua resolução num diagrama, qual é a definição da função polimórfica α cuja propriedade natural ("grátis") é

$$(f+h) \cdot \alpha = \alpha \cdot (f+g \times h) \tag{1}$$

Questão 4 O conceito genérico de catamorfismo (|g|) gerado pelo gene g é captado pela propriedade universal

$$k = (|g|) \equiv k \cdot in = g \cdot (\mathsf{F} \, k)$$

Mostre que:

$$(|f \cdot g|) = f \cdot (|g \cdot \mathsf{F} f|) \tag{2}$$

Questão 5 Considere a função seguinte

$$rd[] = 0$$

 $rd(c:l) = (digitToInt c) * 10 \uparrow (length l) + rd l$

que converte em números palavras que designam números, por exemplo, rd "1024" = 1024. Esta função é ineficiente por causa da invocação de length no caso recursivo, que degrada a sua *performance*. Para resolver esse problema, redefinem-se rd e length por forma a formarem um sistema de recursividade múltipla,

$$rd = g \cdot (\mathsf{F}\langle rd, len \rangle) \cdot \mathsf{out}$$

 $len = i \cdot (\mathsf{F}\langle rd, len \rangle) \cdot \mathsf{out}$

para $\mathsf{F} f = id + id \times f$, onde

$$\begin{split} g &= [\underline{0} \;, h] \\ h \; (c, (n, k)) &= (\textit{digitToInt} \; c) * 10 \uparrow k + n \\ i &= [\underline{0} \;, j] \\ j \; (c, (n, k)) &= 1 + k \end{split}$$

Mostre que $rdlen = \langle rd, len \rangle$ é a função

$$rdlen[] = (0,0)$$

 $rdlen(c:l) = ((digitToInt\ c) * 10 \uparrow k + n, 1 + k)$ where $(n,k) = rdlen\ l$

em que a referida ineficiência já não existe.

Questão 6 Considere o hilomorfismo

$$f = [[g, h], (p \to i_1, i_2 \cdot k)]$$

Represente f sob a forma de diagrama e mostre que f satisfaz a propriedade seguinte:

$$f = p \to q, h \cdot f \cdot k \tag{3}$$

Parte 2 — Métodos A + B

Questão 7 Demonstre a propriedade

$$\overline{f \cdot g} = \overline{f \cdot ap} \cdot \overline{g} \tag{4}$$

Questão 8 Mostre que o anamorfismo de números naturais

$$f = [(id + \pi_2) \cdot \mathsf{out}] \tag{5}$$

— em que out \cdot [nil , cons] = id, para nil $_ = []$ e $cons = \widehat{(:)}$ — é o catamorfismo de listas

$$f = ([\underline{0}, \operatorname{succ} \cdot \pi_2]) \tag{6}$$

para succ n = n + 1.

Questão 9 Considere o catamorfismo

$$\begin{array}{l} \mathit{unzp} :: \mathsf{LTree}\ (a,b) \to (\mathsf{LTree}\ a, \mathsf{LTree}\ b) \\ \mathit{unzp} = (\!\!| \langle \mathsf{in} \cdot (\pi_1 + \pi_1 \times \pi_1), \mathsf{in} \cdot (\pi_2 + \pi_2 \times \pi_2) \rangle |\!\!|) \end{array}$$

que divide uma árvore de pares num par de árvores. Mostre, por absorção-cata, que a seguinte propriedade de cancelamento se verifica:

$$\pi_1 \cdot unzp = \mathsf{LTree} \ \pi_1$$
 (7)

Questão 10 Demonstre a lei identidade-•

$$u \bullet f = f = f \bullet u$$

válida em qualquer mónade.