

Cálculo de Programas

2.º Ano de LEI+MiEI (Universidade do Minho)
Ano Lectivo de 2023/24

1º Teste — 26 de Outubro de 2023, 17h00–19h00
Salas (Edifício 2) 0.05 + 0.07 + 1.03 + 1.05

PROVA PRESENCIAL INDIVIDUAL SEM CONSULTA (2h)

Importante — *Ler antes de iniciar a prova:*

- Esta prova consta de 8 questões que valem, cada uma, 2.5 valores. O tempo médio estimado para resolução de cada questão é de 15 min.
- Recomenda-se que os alunos leiam a prova antes de decidirem por que ordem querem responder às questões que são colocadas.

Questão 1 Resolva, em ordem a f e g , a equação

$$\underline{(x, y)} = \langle f, g \rangle \tag{E1}$$

onde \underline{k} designa a função constante que dá sempre k qualquer que seja o seu argumento. **NB:** reduza f e g à sua expressão mais simples.

RESOLUÇÃO: Tem-se:

$$\begin{aligned} & \underline{(x, y)} = \langle f, g \rangle \\ \equiv & \quad \{ \text{universal-}\times (6) \} \\ & \begin{cases} \pi_1 \cdot \underline{(x, y)} = f \\ \pi_2 \cdot \underline{(x, y)} = g \end{cases} \\ \equiv & \quad \{ \text{fusão-constante (4)} \times 2 \} \\ & \begin{cases} \underline{\pi_1 (x, y)} = f \\ \underline{\pi_2 (x, y)} = g \end{cases} \\ \equiv & \quad \{ \text{definição de } \pi_1 \text{ e } \pi_2 (79) \} \\ & \begin{cases} f = \underline{x} \\ g = \underline{y} \end{cases} \end{aligned}$$

□

Questão 2 Considere a função

$$\alpha = (id + \text{coswap}) \cdot \text{coswap} \tag{E2}$$

onde $\text{coswap} = [i_2, i_1]$. Calcule o tipo mais geral de α e formule a sua propriedade natural (grátis), a inferir através de um diagrama, como se explicou nas aulas.

RESOLUÇÃO: Tem-se:

1. **Inferência do tipo mais geral:** por partes, da direita para a esquerda:

(a) Tipo do coswap da direita: começando com $i_2 : A \rightarrow B + A$ e $i_1 : C \rightarrow C + D$, teremos que ter

$$\begin{aligned} B &= C \\ A &= D \end{aligned}$$

e logo $\text{coswap} : A + B \rightarrow B + A$.

(b) Como temos outro coswap à esquerda, vamos declarar $\text{coswap} : X + Y \rightarrow Y + X$ nesse caso.

(c) Declarando $\text{id} : Z \rightarrow Z$, ter-se á $(\text{id} + \text{coswap}) : Z + (X + Y) \rightarrow Z + (Y + X)$.

(d) A composição em α força $B + A$ igual a $Z + (X + Y)$, logo

$$\begin{aligned} B &= Z \\ A &= X + Y \end{aligned}$$

(e) Como $\alpha : A + B \rightarrow Z + (Y + X)$, usando as igualdades acima tem-se:

$$\alpha : (X + Y) + B \rightarrow B + (Y + X)$$

2. **Propriedade grátis:** do diagrama

$$\begin{array}{ccc} B + (Y + X) & \xleftarrow{\alpha} & (X + Y) + B \\ f+(h+g) \downarrow & & \downarrow (g+h)+f \\ B' + (Y' + X') & \xleftarrow{\alpha} & (X' + Y') + B' \end{array}$$

obtém-se:

$$(f + (h + g)) \cdot \alpha = \alpha \cdot ((g + h) + f)$$

□

Questão 3 Mostre que a equação em x

$$x \cdot \text{distl} = [f, g] \times h \tag{E3}$$

só tem uma solução: $x = [f \times h, g \times h]$. **NB:** recorde que o isomorfismo distl tem $[i_1 \times \text{id}, i_2 \times \text{id}]$ como converso.

RESOLUÇÃO: Tem-se (justificar os passos que são dados):

$$\begin{aligned} x \cdot \text{distl} &= [f, g] \times h \\ \equiv & \{ \dots \} \\ x &= ([f, g] \times h) \cdot [i_1 \times \text{id}, i_2 \times \text{id}] \\ \equiv & \{ \dots \} \\ x &= ((([f, g] \times h) \cdot (i_1 \times \text{id}), ([f, g] \times h) \cdot (i_2 \times \text{id}))) \\ \equiv & \{ \dots \} \\ x &= [[f, g] \cdot i_1 \times h, [f, g] \cdot i_2 \times h] \\ \equiv & \{ \dots \} \\ x &= [f \times h, g \times h] \end{aligned}$$

□

□

Questão 4 Considere a seguinte sessão no GHCi uma vez aberta a biblioteca *Cp.hs*:

```
*Cp> data T = Zero | One Int | Two (Int,Int)
*Cp> :t Zero
Zero :: T
*Cp> :t One
One  :: Int -> T
*Cp> :t Two
Two  :: (Int, Int) -> T
```

Tendo-se optado por definir

$$\text{in} = [[\underline{Zero}, \text{One}], \text{Two}]$$

identifique o tipo de in e calcule out a partir da equação $\text{out} \cdot \text{in} = \text{id}$.

RESOLUÇÃO: À partida, o tipo mais geral de in será $(A + \mathbb{Z}) + (\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}) \rightarrow T$. Assim, tem-se (justificar os passos que são dados):

$$\begin{aligned} & \text{out} \cdot [[\underline{Zero}, \text{One}], \text{Two}] = \text{id} \\ \equiv & \quad \{ \dots \} \\ & \left\{ \begin{array}{l} \text{out} \cdot [\underline{Zero}, \text{One}] = i_1 \\ \text{out} \cdot \text{Two} = i_2 \end{array} \right. \\ \equiv & \quad \{ \dots \} \\ & \left\{ \begin{array}{l} \left\{ \begin{array}{l} \text{out} \cdot \underline{Zero} = i_1 \cdot i_1 \\ \text{out} \cdot \text{One} = i_1 \cdot i_2 \end{array} \right. \\ \text{out} \cdot \text{Two} = i_2 \end{array} \right. \\ \equiv & \quad \{ \dots \} \\ & \left\{ \begin{array}{l} \text{out } \underline{Zero} = i_1 (i_1 ()) \\ \text{out } (\text{One } x) = i_1 (i_2 x) \\ \text{out } \text{Two } (x, y) = i_2 (x, y) \end{array} \right. \\ \square & \end{aligned}$$

No último passo fez-se $A = 1$ pois de outra forma in deixaria de ser isomorfismo. Contra-exemplo: supor que se fez $A = \mathbb{Z}$ e se optou por $\text{out } \underline{Zero} = i_1 (i_1 0)$. Então $\text{in } (i_1 (i_1 0)) = i_1 (i_1 10) = \underline{Zero}$. (É esta a razão pela qual habitantes de tipo como *Zero* são sempre representados por “pontos” $\underline{Zero} : 1 \rightarrow T$ e não funções constantes quaisquer $\underline{Zero} : A \rightarrow T$. \square)

Questão 5 Recordando a definição $\text{join} = [\text{id}, \text{id}]$, prove a igualdade seguinte:

$$\langle \text{join} \cdot (\pi_1 + \pi_1), \text{join} \cdot (\pi_2 + \pi_2) \rangle = \text{join}$$

RESOLUÇÃO: Tem-se (justificar os passos que são dados):

$$\begin{aligned}
 & \langle \text{join} \cdot (\pi_1 + \pi_1), \text{join} \cdot (\pi_2 + \pi_2) \rangle = \text{join} \\
 \equiv & \quad \{ \dots\dots\dots \} \\
 & \langle [\pi_1, \pi_1], [\pi_2, \pi_2] \rangle = \text{join} \\
 \equiv & \quad \{ \dots\dots\dots \} \\
 & [\langle \pi_1, \pi_2 \rangle, \langle \pi_1, \pi_2 \rangle] = \text{join} \\
 \equiv & \quad \{ \dots\dots\dots \} \\
 & [id, id] = \text{join}
 \end{aligned}$$

□

Questão 6 Demonstrar

$$(p \rightarrow g, h) \times f = p \cdot \pi_1 \rightarrow g \times f, h \times f$$

a partir das leis do condicional de McCarthy e do facto seguinte:

$$q \rightarrow f, f = f \tag{E4}$$

RESOLUÇÃO: Tem-se (justificar os passos que são dados):

$$\begin{aligned}
 & p \cdot \pi_1 \rightarrow g \times f, h \times f \\
 = & \quad \{ \dots\dots\dots \} \\
 & [\langle g \cdot \pi_1, f \cdot \pi_2 \rangle, \langle h \cdot \pi_1, f \cdot \pi_2 \rangle] \cdot (p \cdot \pi_1)? \\
 = & \quad \{ \dots\dots\dots \} \\
 & \langle [g \cdot \pi_1, h \cdot \pi_1], [f \cdot \pi_2, f \cdot \pi_2] \rangle \cdot (p \cdot \pi_1)? \\
 = & \quad \{ \dots\dots\dots \} \\
 & \langle [g \cdot \pi_1, h \cdot \pi_1] \cdot (p \cdot \pi_1)?, [f \cdot \pi_2, f \cdot \pi_2] \cdot (p \cdot \pi_1)? \rangle \\
 = & \quad \{ \dots\dots\dots \} \\
 & \langle (p \cdot \pi_1 \rightarrow g \cdot \pi_1, h \cdot \pi_1), (p \cdot \pi_1 \rightarrow f \cdot \pi_2, f \cdot \pi_2) \rangle \\
 = & \quad \{ \dots\dots\dots \} \\
 & \langle (p \rightarrow g, h) \cdot \pi_1, f \cdot \pi_2 \rangle \\
 = & \quad \{ \dots\dots\dots \} \\
 & (p \rightarrow g, h) \times f
 \end{aligned}$$

□

Questão 7 Sejam dadas as seguintes definições de operadores sobre listas:

$$\text{cons } (h, t) = h : t \tag{E5}$$

$$\text{nil } _ = [] \tag{E6}$$

$$\text{in} = [\text{nil}, \text{cons}] \tag{E7}$$

$$\text{rcons } (h, t) = t \# [h] \tag{E8}$$

Mostre que definir

$$\begin{cases} invert [] = [] \\ invert (a : x) = invert x ++ [a] \end{cases}$$

é a mesma coisa que escrever, sem variáveis:

$$invert \cdot in = [nil, rcons \cdot (id \times invert)]$$

RESOLUÇÃO: Tem-se (justificar os passos que são dados):

$$\begin{aligned} & invert \cdot in = [nil, rcons \cdot (id \times invert)] \\ \equiv & \quad \{ \dots \} \\ & [invert \cdot nil, invert \cdot cons] = [nil, rcons \cdot (id \times invert)] \\ \equiv & \quad \{ \dots \} \\ & \begin{cases} invert \cdot nil = nil \\ invert \cdot cons = rcons \cdot (id \times invert) \end{cases} \\ \equiv & \quad \{ \dots \} \\ & \begin{cases} invert (nil _) = nil _ \\ invert (cons (x, y)) = (rcons \cdot (id \times invert)) (x, y) \end{cases} \\ \equiv & \quad \{ \dots \} \\ & \begin{cases} invert [] = [] \\ invert (x : y) = rcons (x, invert y) \end{cases} \\ \equiv & \quad \{ \dots \} \\ & \begin{cases} invert [] = [] \\ invert (x : y) = invert y ++ [x] \end{cases} \end{aligned}$$

□

Questão 8 Sendo válida a propriedade

$$ap \cdot \langle \underline{k}, id \rangle = k \tag{E9}$$

apresente justificações para a demonstração que se segue da igualdade $\bar{f} a = f \cdot \langle \underline{a}, id \rangle$:

$$\begin{aligned} & \bar{f} a = f \cdot \langle \underline{a}, id \rangle \\ \equiv & \quad \{ \dots \} \\ & \bar{f} a = ap \cdot (\bar{f} \times id) \cdot \langle \underline{a}, id \rangle \\ \equiv & \quad \{ \dots \} \\ & \bar{f} a = ap \cdot \langle \bar{f} a, id \rangle \\ \equiv & \quad \{ \dots \} \\ & \text{TRUE} \end{aligned}$$

□

RESOLUÇÃO: Tem-se:

$$\begin{aligned} \bar{f} a &= f \cdot \langle \underline{a}, id \rangle \\ \equiv & \quad \{ \text{cancelamento (36)} \} \\ \bar{f} a &= \mathbf{ap} \cdot (\bar{f} \times id) \cdot \langle \underline{a}, id \rangle \\ \equiv & \quad \{ \text{absorção-}\times \text{ (11) ; constante (4) ; natural-id (1)} \} \\ \bar{f} a &= \mathbf{ap} \cdot \langle \bar{f} \underline{a}, id \rangle \\ \equiv & \quad \{ \text{(E9)} \} \\ & \text{TRUE} \end{aligned}$$

□
