

# Cálculo de Programas

2.º ano

Lic. Ciências da Computação e Mestrado Integrado em Engenharia Informática  
UNIVERSIDADE DO MINHO

2019/20 - Ficha nr.º 4

1. No Cálculo de Programas, as definições condicionais do tipo  $h\ x = \text{if } p\ x\ \text{then } f\ x\ \text{else } g\ x$  são escritas usando o combinador ternário  $p \rightarrow f, g$  conhecido pelo nome de *condicional de McCarthy*, cuja definição

$$p \rightarrow f, g = [f, g] \cdot p?$$

vem no formulário. Baseando-se em leis deste combinador que constam também do formulário, demonstre a chamada 2ª-lei do condicional de McCarthy:

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

2. Sabendo que as igualdades

$$p \rightarrow k, k = k \tag{F1}$$

$$(p? + p?) \cdot p? = (i_1 + i_2) \cdot p? \tag{F2}$$

se verificam, demonstre as seguintes propriedades do mesmo combinador:

$$\langle (p \rightarrow f, h), (p \rightarrow g, i) \rangle = p \rightarrow \langle f, g \rangle, \langle h, i \rangle \tag{F3}$$

$$\langle f, (p \rightarrow g, h) \rangle = p \rightarrow \langle f, g \rangle, \langle f, h \rangle \tag{F4}$$

$$p \rightarrow (p \rightarrow a, b), (p \rightarrow c, d) = p \rightarrow a, d \tag{F5}$$

3. Considere a função  $\text{in} = [\underline{0}, \text{succ}]$  que exprime a forma como os números naturais são gerados a partir do número 0, de acordo com o diagrama seguinte,



onde  $\text{succ } n = n + 1$ . Sabendo que o tipo 1 coincide com o tipo () em Haskell e é habitado por um único elemento, também designado por (), calcule a inversa de in,

$$\begin{aligned}
 \text{out } 0 &= i_1 () \\
 \text{out } (n + 1) &= i_2 n
 \end{aligned}$$

resolvendo em ordem a out a equação  $\text{out} \cdot \text{in} = \text{id}$  e introduzindo variáveis. (NB: poderá deste cálculo inferir que in e out são isomorfismos? Justifique.)

4. Seja dada a função

$$\begin{aligned} \text{ap} &: (C^B \times B) \rightarrow C \\ \text{ap} (f, x) &= f x \end{aligned}$$

(a) Mostre, através da adição de variáveis, que a função  $f$  definida a seguir

$$f k = \text{ap} \cdot (k \times \text{id})$$

é a função

$$\begin{aligned} \text{uncurry} &:: (a \rightarrow b \rightarrow c) \rightarrow (a, b) \rightarrow c \\ \text{uncurry } f (a, b) &= f a b \end{aligned}$$

disponível em Haskell.

(b) Mostre que a igualdade

$$\text{ap} \cdot (\text{curry } f \times \text{id}) = f \tag{F7}$$

corresponde à definição  $\text{curry } f a b = f (a, b)$  da função  $\text{curry} :: ((a, b) \rightarrow c) \rightarrow a \rightarrow b \rightarrow c$  também disponível em Haskell.

5. Abreviando  $\text{curry } f$  por  $\bar{f}$ , identifique a propriedade (F7) no formulário e diga como a deriva da propriedade universal da exponenciação, que a seguir se descreve através de um diagrama:

$$\begin{array}{ccc} C^B & C^B \times B \xrightarrow{\text{ap}} C & k = \bar{f} \equiv \text{ap} \cdot (k \times \text{id}) = f \\ \uparrow k & \uparrow k \times \text{id} \nearrow f & \\ A & A \times B & \end{array}$$

6. Considere o isomorfismo

$$\begin{array}{ccc} & \xrightarrow{\text{unjoin}} & \\ A^{B+C} & \cong & A^B \times A^C \\ & \xleftarrow{\text{join}} & \end{array} \tag{F8}$$

onde

$$\begin{aligned} \text{join} (f, g) &= [f, g] \\ \text{unjoin } k &= (k \cdot i_1, k \cdot i_2) \end{aligned}$$

Mostre que  $\text{join} \cdot \text{unjoin} = \text{id}$  e que  $\text{unjoin} \cdot \text{join} = \text{id}$ .

7. Complete os “?” do diagrama

$$\begin{array}{ccc} & \xrightarrow{\text{unsplit}} & \\ ? & \cong & ? \\ & \xleftarrow{\text{split}} & \end{array}$$

onde

$$\begin{aligned} \text{split} (f, g) &= \langle f, g \rangle \\ \text{unsplit } k &= (\pi_1 \cdot k, \pi_2 \cdot k) \end{aligned}$$