

Cálculo de Programas

2.º ano das Licenciaturas em
Engenharia Informática e Ciências da Computação
UNIVERSIDADE DO MINHO

2011/12 - Ficha nr.º 6

1. Sejam dados os funtores elementares seguintes:

$$\left\{ \begin{array}{l} F X = \text{Int} \\ F f = \text{id} \end{array} \right. \quad \text{e} \quad \left\{ \begin{array}{l} G X = X \\ G f = f \end{array} \right.$$

Calcule $H f$ e $K f$ para

$$H X = F X + G X \quad \text{e} \quad K X = F X \times G X$$

2. Mostre que, se F e G são funtores, então também o serão $F + G$ e $F \times G$ que a seguir se definem:

$$\begin{aligned} (F + G) X &= (F X) + (G X) \\ (F \times G) X &= (F X) \times (G X) \end{aligned}$$

3. Para cada tipo de dados A defina-se o functor constante

$$\left\{ \begin{array}{l} A X = A \\ A f = \text{id} \end{array} \right.$$

- (a) Mostre que $B (X, Y) = A + X \times Y$ é um bifunctor e declare-o em Haskell como instância da classe `Bifunctor` definida no módulo `Cp.hs`.
 (b) Infira (através de um diagrama) a propriedade natural de uma função polimórfica f com tipo $f :: B (X, Y) \rightarrow A + X$.
4. Considere a igualdade *pointwise* $(\text{curry } g) (f a) b = g (f a, b)$.

- (a) Mostre que essa igualdade é equivalente à lei de fusão da exponenciação,

$$\bar{g} \cdot f = \overline{g \cdot (f \times \text{id})} \tag{1}$$

onde \bar{g} abrevia $\text{curry } g$.

- (b) Apresente justificações para o cálculo que se segue dessa lei:

$$\begin{aligned} & \bar{g} \cdot f = \bar{x} \\ \equiv & \left\{ \dots\dots\dots \right\} \\ & \text{ap} \cdot ((\bar{g} \cdot f) \times \text{id}) = x \\ \equiv & \left\{ \dots\dots\dots \right\} \\ & \text{ap} \cdot ((\bar{g} \times \text{id}) \cdot (f \times \text{id})) = x \\ \equiv & \left\{ \dots\dots\dots \right\} \\ & (\text{ap} \cdot (\bar{g} \times \text{id})) \cdot (f \times \text{id}) = x \\ \equiv & \left\{ \dots\dots\dots \right\} \\ & g \cdot (f \times \text{id}) = x \end{aligned}$$

5. Deduza a lei de reflexão da exponenciação, $\overline{ap} = id$ (a) através de um diagrama ; (b) por cálculo analítico.

6. Considere a seguinte definição:

$$\begin{aligned} \text{exp} &:: (a \rightarrow b) \rightarrow ((c \rightarrow a) \rightarrow (c \rightarrow b)) \\ \text{exp } f &= f \cdot \text{ap} \end{aligned}$$

(a) Desenhe o respectivo diagrama.

(b) Demonstre que $\text{exp } f \cdot \text{exp } g = \text{exp } (f \cdot g)$. Use este resultado para mostrar que, para um dado C ,

$$\begin{cases} F X = X^C \\ F f = \text{exp } f \end{cases}$$

é um functor.

(c) Mostre que exp pode também ser definida da seguinte forma:

$$\text{exp } f \cdot g = f \cdot g$$

7. O combinador

$$\begin{aligned} \text{const} &:: a \rightarrow b \rightarrow a \\ \text{const } a \ b &= a \end{aligned}$$

está disponível em Haskell para construir funções constantes, sendo habitual designarmos $\text{const } k$ por \underline{k} , qualquer que seja k .

(a) Sabidas que são duas propriedades deste combinador,

$$\underline{k} \cdot g = \underline{k} \tag{2}$$

$$f \cdot (\underline{k}) = \underline{(f \ k)} \tag{3}$$

demonstre a igualdade

$$\underline{(b, a)} = \langle \underline{b}, \underline{a} \rangle \tag{4}$$

a partir da propriedade universal do produto e das propriedades das funções constantes acima indicadas.

(b) A função const , cujo tipo também se pode escrever da forma $a \rightarrow a^b$, satisfaz a propriedade (natural) que é expressa pelo diagrama

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{\text{const}} & A^B \\ f \downarrow & & \downarrow \text{exp } f \\ C & \xrightarrow{\text{const}} & C^B \end{array}$$

Registe-a, converta-a para notação *pointwise* e exprima por palavras suas o seu significado.