

Cálculo de Programas

2.º ano

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

2017/18 - Ficha nr.º 8

1. Apresente justificações para a seguinte demonstração da lei de “banana-split”:

$$\begin{aligned}
 & \langle \langle i \rangle, \langle j \rangle \rangle = \langle (i \times j) \cdot \langle F \pi_1, F \pi_2 \rangle \rangle \\
 \equiv & \{ \dots \} \\
 & \langle \langle i \rangle, \langle j \rangle \rangle = \langle \langle i \cdot F \pi_1, j \cdot F \pi_2 \rangle \rangle \\
 \equiv & \{ \dots \} \\
 & \begin{cases} \langle i \rangle \cdot \text{in} = i \cdot F \pi_1 \cdot F \langle \langle i \rangle, \langle j \rangle \rangle \\ \langle j \rangle \cdot \text{in} = j \cdot F \pi_2 \cdot F \langle \langle i \rangle, \langle j \rangle \rangle \end{cases} \\
 \equiv & \{ \dots \} \\
 & \begin{cases} \langle i \rangle \cdot \text{in} = i \cdot F (\pi_1 \cdot \langle \langle i \rangle, \langle j \rangle \rangle) \\ \langle j \rangle \cdot \text{in} = j \cdot F (\pi_2 \cdot \langle \langle i \rangle, \langle j \rangle \rangle) \end{cases} \\
 \equiv & \{ \dots \} \\
 & \text{true} \\
 & \square
 \end{aligned}$$

2. Defina-se a função $average = ratio \cdot \langle \text{sum}, \text{length} \rangle$ para calcular a média de uma lista (não vazia), onde $ratio (n, d) = n / d$, para $d \neq 0$. Sabendo que sum e length são catamorfismos (recorde quais são os seus genes), recorra à lei “banana-split” para derivar

$$\begin{aligned}
 & average \ l = x / y \ \mathbf{where} \\
 & (x, y) = aux \ l \\
 & aux \ [] = (0, 0) \\
 & aux \ (a : l) = (a + x, y + 1) \ \mathbf{where} \ (x, y) = aux \ l
 \end{aligned}$$

em Haskell.

3. Adapte o raciocínio do exercício 2 à derivação do programa que calcula a média dos valores guardados numa árvore de tipo LTree.

4. Um *bifunctor* B é um functor **binário**

$$\begin{array}{ccc}
 A & \dots & C & \dots & B(A, C) \\
 f \downarrow & & g \downarrow & & \downarrow B(f, g) \\
 B & \dots & D & \dots & B(B, D)
 \end{array}
 \quad \text{tal que:} \quad
 \begin{cases}
 B(id, id) = id \\
 B(f \cdot g, h \cdot k) = B(f, h) \cdot B(g, k)
 \end{cases}
 \quad (F1)$$

Mostre que $B(X, Y) = X \times Y$, $B(X, Y) = X + Y$ e $B(X, Y) = X + Y \times Y$ são bifuntores.

5. O diagrama genérico de um catamorfismo de gene g sobre o tipo paramétrico

$$\mathbb{T} X \cong \mathbb{B} (X, \mathbb{T} X)$$

cuja base é o bifunctor B , bem como a sua propriedade universal, são representados a seguir:

$$\begin{array}{ccc} \mathbb{T} X & \xleftarrow{\text{in}} & \mathbb{B} (X, \mathbb{T} X) \\ \downarrow \langle!g\rangle & & \downarrow \mathbb{B} (id, \langle!g\rangle) = F \langle!g\rangle \\ B & \xleftarrow{g} & \mathbb{B} (X, B) \end{array} \quad k = \langle!g\rangle \equiv k \cdot \text{in} = g \cdot \underbrace{\mathbb{B} (id, k)}_{F k}$$

Repare-se que se tem sempre $F k = \mathbb{B} (id, k)$. Exemplos:

(a) Listas de elementos em A :

$$\begin{array}{l} \mathbb{T} X = X^* \\ \text{Haskell: } [a] \end{array} \quad \left\{ \begin{array}{l} \mathbb{B} (X, Y) = 1 + X \times Y \\ \mathbb{B} (f, g) = id + f \times g \end{array} \right. \quad \text{in} = [\text{nil}, \text{cons}]$$

(b) Árvores com informação de tipo A nas folhas:

$$\begin{array}{l} \mathbb{T} X = \text{LTree } X \\ \text{Haskell: } \text{data LTree } a = \text{Leaf } a \mid \text{Fork } (\text{LTree } a, \text{LTree } a) \end{array} \quad \left\{ \begin{array}{l} \mathbb{B} (X, Y) = X + Y^2 \\ \mathbb{B} (f, g) = f + g^2 \end{array} \right. \quad \text{in} = [\text{Leaf}, \text{Fork}]$$

(c) “Rose trees”:

$$\begin{array}{l} \mathbb{T} X = \text{Rose } X \\ \text{Haskell: } \text{data Rose } a = \text{Ros } (a, [\text{Rose } a]) \end{array} \quad \left\{ \begin{array}{l} \mathbb{B} (X, Y) = X \times Y^* \\ \mathbb{B} (f, g) = f \times g^* \end{array} \right. \quad \text{in} = \text{Ros}$$

Partindo da definição genérica de map associado ao tipo \mathbb{T} ,

$$\mathbb{T} f = \langle! \text{in} \cdot \mathbb{B} (f, id) \rangle$$

dada no formulário, mostre que o map das listas (5a) é a função

$$\begin{array}{l} f^* [] = [] \\ f^* (h : t) = f h : f^* t \end{array}$$

e que o map das “rose trees” (5c) é a função

$$\text{Rose } f (\text{Ros } (a, x)) = \text{Ros } (f a, (\text{Rose } f)^* x)$$

6. Infira, desenhando o diagrama dos respectivos catamorfismos, o bifunctor de base B associado aos tipos paramétricos que a seguir se codificam em Haskell:

```
data BTree a = Empty | Node (a, (BTree a, BTree a))
data NEList a = Sing a | Add (a, NEList a)
```