Cálculo de Programas

2.° ano

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

2018/19 - Ficha nr.º 7

1. Sabendo que for f $i=([\underline{i},f])$ para F f=id+f (naturais), recorra à lei de fusão-cata para demonstrar a propriedade:

$$f \cdot (\text{for } f \ i) = \text{for } f \ (f \ i) \tag{F1}$$

2. Mostre que a lei da recursividade mútua generaliza a mais do que duas funções, neste caso três:

$$\begin{cases} f \cdot in = h \cdot \mathsf{F} \langle f, \langle g, j \rangle \rangle \\ g \cdot in = k \cdot \mathsf{F} \langle f, \langle g, j \rangle \rangle \\ j \cdot in = l \cdot \mathsf{F} \langle f, \langle g, j \rangle \rangle \end{cases} \equiv \langle f, \langle g, j \rangle \rangle = (\! |\langle h, \langle k, l \rangle \rangle |)$$
 (F2)

3. As seguintes funções mutuamente recursivas testam a paridade de um número natural:

$$\left\{ \begin{array}{l} impar \; 0 = \mathsf{False} \\ impar \; (n+1) = par \; n \end{array} \right. \; \left\{ \begin{array}{l} par \; 0 = \mathsf{True} \\ par \; (n+1) = impar \; n \end{array} \right.$$

Assumindo o functor $\mathsf{F} \ f = id + f$, mostre que esse par de definições é equivalente ao sistema de equações

$$\left\{ \begin{array}{l} impar \cdot \mathsf{in} = h \cdot \mathsf{F} \; \langle impar, par \rangle \\ par \cdot \mathsf{in} = k \cdot \mathsf{F} \; \langle impar, par \rangle \end{array} \right.$$

para um dado h e k (deduza-os). De seguida, recorra às leis da recursividade mútua e da troca para mostrar que

$$imparpar = \langle impar, par \rangle =$$
for swap (False, True)

4. Recorrendo à lei de recursividade mútua, mostre que a função factorial² pode ser implementada como um ciclo-for:

$$fac = \pi_2 \cdot aux \text{ where } aux = \text{for } \langle \text{succ} \cdot \pi_1, \text{mul} \rangle \ (1, 1)$$

Converta essa implementação numa versão em Haskell que não recorra ao combinador for .

5. Considere o par de funções mutuamente recursivas

$$\left\{ \begin{array}{l} f_1 \; [\;] = [\;] \\ f_1 \; (h:t) = h: (f_2 \; t) \end{array} \right. \quad \left\{ \begin{array}{l} f_2 \; [\;] = [\;] \\ f_2 \; (h:t) = f_1 \; t \end{array} \right.$$

Use a lei de recursividade mútua para definir $\langle f_1, f_2 \rangle$ como um catamorfismo de listas (onde o functor de trabalho é F $f = id + id \times f$) e desenhe o respectivo diagrama. Que faz cada uma destas funções f_1 e f_2 ?

 $^{^{1}}Como\ complemento\ desta\ quest\~ao,\ escreva\ em\ sintaxe\ C\ os\ programas\ correspondentes\ aos\ dois\ lados\ da\ igualdade\ e\ compare-os\ informalmente.$

²Recorde $fac \cdot [\underline{0}, \mathsf{succ}] = [\underline{1}, \mathsf{mul} \cdot \langle \mathsf{succ}, fac \rangle]$ – de uma ficha anterior.

6. Sejam dados os functores elementares seguintes:

$$\left\{ \begin{array}{l} \mathsf{F} \; X = \mathbb{Z} \\ \mathsf{F} \; f = id \end{array} \right. \quad \mathrm{e} \quad \left\{ \begin{array}{l} \mathsf{G} \; X = X \\ \mathsf{G} \; f = f \end{array} \right.$$

Calcule H f e K f para

$$HX = FX + GX$$
 e $KX = GX \times FX$

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

$$(\mathsf{F} + \mathsf{G}) \ X = (\mathsf{F} \ X) + (\mathsf{G} \ X)$$

$$(\mathsf{F} \times \mathsf{G}) \ X = (\mathsf{F} \ X) \times (\mathsf{G} \ X)$$

8. Considere o functor

$$\mathsf{T} \; X = X \times X$$

$$\mathsf{T} \; f = f \times f$$

e as funções

$$\mu = \pi_1 \times \pi_2$$
$$u = \langle id, id \rangle.$$

Mostre que a propriedade $\mu \cdot \mathsf{T} \ u = id = \mu \cdot u$ se verifica.

9. Considere a função

$$\begin{aligned} & \text{mirror } (\textit{Leaf } a) = \textit{Leaf } a \\ & \text{mirror } (\textit{Fork } (x,y)) = \textit{Fork } (\text{mirror } y, \text{mirror } x) \end{aligned}$$

que "espelha" árvores binárias do tipo

$$\mathsf{T} = \mathsf{LTree} \; A \qquad \qquad \left\{ \begin{array}{l} \mathsf{F} \; X = A + X^2 \\ \mathsf{F} \; f = id + f^2 \end{array} \right. \qquad \mathsf{in} = \left[Leaf \; , Fork \right]$$

Haskell: data LTree $a = Leaf \ a \mid Fork \ (LTree \ a, LTree \ a)$

Comece por mostrar que

$$mirror = (in \cdot (id + swap))$$
 (F3)

desenhando o digrama que representa este catamorfismo.

Tal como swap, mirror é um isomorfismo de árvores pois é a sua própria inversa:

$$mirror \cdot mirror = id \tag{F4}$$

Complete a seguinte demonstração de (F4):