Cálculo de Programas

2.° ano

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

2020/21 - Ficha nr.º 7

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

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

Assumindo o functor 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)

2. A seguinte função em Haskell calcula a lista dos primeiros n números naturais por ordem inversa:

$$insg \ 0 = []$$

 $insg \ (n+1) = (n+1) : insg \ n$

Mostre que insg pode ser definida por recursividade mútua tal como se segue,

$$insg \ 0 = []$$

 $insg \ (n+1) = (fsuc \ n) : insg \ n$
 $fsuc \ 0 = 1$
 $fsuc \ (n+1) = fsuc \ n + 1$

e, usando a lei de recursividade mútua, derive:

$$\begin{array}{l} insg = \pi_2 \cdot insg for \\ insg for = \text{for } \langle (1+) \cdot \pi_1, \text{cons} \rangle \; (1,[]) \end{array}$$

3. 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 ?

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

$$\begin{cases} f \cdot in = h \cdot \mathsf{F} \langle f, \langle g, j \rangle \rangle \\ g \cdot in = k \cdot \mathsf{F} \langle f, \langle g, j \rangle \rangle \\ j \cdot in = l \cdot \mathsf{F} \langle f, \langle g, j \rangle \rangle \end{cases} \equiv \langle f, \langle g, j \rangle \rangle = (\langle h, \langle k, l \rangle \rangle)$$
 (F1)

5. Sejam dados os functores elementares seguintes:

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

Calcule H f e K f para

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

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

7. 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.

8. Considere a função

mirror
$$(Leaf\ a) = Leaf\ a$$

mirror $(Fork\ (x,y)) = Fork\ (mirror\ y, mirror\ x)$

que "espelha" árvores binárias do tipo LTree (ver fichas anteriores). Comece por mostrar que

$$mirror = \{ in \cdot (id + swap) \}$$
 (F2)

desenhando o digrama que representa este catamorfismo.

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

$$mirror \cdot mirror = id \tag{F3}$$

Complete a seguinte demonstração de (F3):

$$\begin{array}{ll} \operatorname{mirror} \cdot \operatorname{mirror} = id \\ \\ \\ \end{array} \\ \begin{array}{ll} \\ \operatorname{mirror} \cdot \left(\operatorname{in} \cdot (id + \operatorname{swap}) \right) = \left(\operatorname{in} \right) \\ \\ \\ \\ \\ \end{array} \\ \\ \begin{array}{ll} \\ \operatorname{mirror} \cdot \ldots = \ldots \\ \\ \\ \\ \end{array} \\ \\ \begin{array}{ll} \\ \\ \\ \\ \end{array} \\ \\ \\ (etc) \end{array} \right)$$