

Cálculo de Programas

2.º ano

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

2019/20 - Ficha nr.º 7

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

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

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

$$\begin{cases} f \cdot in = h \cdot F \langle f, \langle g, j \rangle \rangle \\ g \cdot in = k \cdot F \langle f, \langle g, j \rangle \rangle \\ j \cdot in = l \cdot F \langle f, \langle g, j \rangle \rangle \end{cases} \equiv \langle f, \langle g, j \rangle \rangle = \llbracket \langle h, \langle k, l \rangle \rangle \rrbracket \quad (\text{F2})$$

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

$$\begin{cases} \text{impar } 0 = \text{False} \\ \text{impar } (n + 1) = \text{par } n \end{cases} \quad \begin{cases} \text{par } 0 = \text{True} \\ \text{par } (n + 1) = \text{impar } n \end{cases}$$

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

$$\begin{cases} \text{impar} \cdot in = h \cdot F \langle \text{impar}, \text{par} \rangle \\ \text{par} \cdot in = k \cdot F \langle \text{impar}, \text{par} \rangle \end{cases}$$

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

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

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

$$\begin{aligned} \text{insg } 0 &= [] \\ \text{insg } (n + 1) &= (n + 1) : \text{insg } n \end{aligned}$$

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

$$\begin{aligned} \text{insg } 0 &= [] \\ \text{insg } (n + 1) &= (\text{fsuc } n) : \text{insg } n \\ \text{fsuc } 0 &= 1 \\ \text{fsuc } (n + 1) &= \text{fsuc } n + 1 \end{aligned}$$

e, usando a lei de recursividade mútua, derive:

¹Como complemento desta questão, escreva em sintaxe C os programas correspondentes aos dois lados da igualdade e compare-os informalmente.

$$\begin{aligned} \text{insg} &= \pi_2 \cdot \text{insgfor} \\ \text{insgfor} &= \text{for} \langle (1+) \cdot \pi_1, \text{cons} \rangle (1, []) \end{aligned}$$

5. Considere o par de funções mutuamente recursivas

$$\begin{cases} f_1 [] = [] \\ f_1 (h : t) = h : (f_2 t) \end{cases} \quad \begin{cases} f_2 [] = [] \\ f_2 (h : t) = f_1 t \end{cases}$$

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 ?

6. Sejam dados os funtores elementares seguintes:

$$\begin{cases} F X = \mathbb{Z} \\ F f = id \end{cases} \quad \text{e} \quad \begin{cases} G X = X \\ G f = f \end{cases}$$

Calcule $H f$ e $K f$ para

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

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

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

8. Considere o functor

$$\begin{aligned} T X &= X \times X \\ T f &= f \times f \end{aligned}$$

e as funções

$$\begin{aligned} \mu &= \pi_1 \times \pi_2 \\ u &= \langle id, id \rangle. \end{aligned}$$

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

9. Considere a função

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

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

$$\text{mirror} = \langle \text{in} \cdot (id + \text{swap}) \rangle \tag{F3}$$

desenhando o digrama que representa este catamorfismo.

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

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

Complete a seguinte demonstração de (F4):

$$\begin{aligned} &\text{mirror} \cdot \text{mirror} = id \\ \equiv &\quad \{ \dots \} \\ &\text{mirror} \cdot \langle \text{in} \cdot (id + \text{swap}) \rangle = \langle \text{in} \rangle \\ \Leftarrow &\quad \{ \dots \} \\ &\text{mirror} \cdot \dots = \dots \\ \dots &\quad \{ \dots \} \\ &(\text{etc}) \end{aligned}$$