

Cálculo de Programas

2.º ano

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

2017/18 - Ficha nr.º 7

1. Sabendo que $\text{for } f \ i = \langle [i, f] \rangle$ 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. As seguintes funções mutuamente recursivas testam a paridade de um número:

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

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

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

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

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

3. Mostre, recorrendo à lei de recursividade múltipla, que a função factorial pode ser implementada como um ciclo-for:

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

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

4. 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 múltipla 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 ?

5. 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

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

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

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

$$(F + G) X = (F X) + (G X)$$

$$(F \times G) X = (F X) \times (G X)$$

7. Considere o functor

$$T X = X \times X$$

$$T f = f \times f$$

e as funções

$$\mu = \pi_1 \times \pi_2$$

$$u = \langle id, id \rangle.$$

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

8. Considere a função

$$\text{mirror} (Leaf a) = Leaf a$$

$$\text{mirror} (Fork (x, y)) = Fork (\text{mirror } y, \text{mirror } x)$$

que “espelha” árvores binárias do tipo

$$T = LTree A \quad \begin{cases} F X = A + X^2 \\ F f = id + f^2 \end{cases} \quad \text{in} = [Leaf, Fork]$$

Haskell: `data LTree a = Leaf a | Fork (LTree a, LTree a)`

Comece por mostrar que

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

desenhando o digrama que representa este catamorfismo.

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

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

Complete a seguinte demonstração de (F3):

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