

Cálculo de Programas

Lic. C. Computação (2º ano)
Lic./Mest. em Engenharia Informática (3º ano)
UNIVERSIDADE DO MINHO

2021/22 - Ficha nr.º 7

1. Considere o seguinte inventário de quatro tipos de árvores:

(a) Árvores com informação de tipo A nos nós:

$$T = \text{BTree } A \quad \begin{cases} F X = 1 + A \times X^2 \\ F f = id + id \times f^2 \end{cases} \quad \text{in} = [\underline{\text{Empty}}, \text{Node}]$$

Haskell: `data BTree a = Empty | Node (a, (BTree a, BTree a))`

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

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

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

(c) Árvores com informação nos nós e nas folhas:

$$T = \text{FTree } B A \quad \begin{cases} F X = B + A \times X^2 \\ F f = id + id \times f^2 \end{cases} \quad \text{in} = [\text{Unit}, \text{Comp}]$$

Haskell: `data FTree b a = Unit b | Comp (a, (FTree b a, FTree b a))`

(d) Árvores de expressão:

$$T = \text{Expr } V O \quad \begin{cases} F X = V + O \times X^* \\ F f = id + id \times \text{map } f \end{cases} \quad \text{in} = [\text{Var}, \text{Op}]$$

Haskell: `data Expr v o = Var v | Op (o, [Expr v o])`

Defina o gene g para cada um dos catamorfismos seguintes desenhando, para cada caso, o diagrama correspondente:

- $\text{zeros} = \langle g \rangle$ — substitui todas as folhas de uma árvore de tipo (1b) por zero.
 - $\text{conta} = \langle g \rangle$ — conta o número de nós de uma árvore de tipo (1a).
 - $\text{mirror} = \langle g \rangle$ — espelha uma árvore de tipo (1b), i.e., roda-a de 180º.
 - $\text{converte} = \langle g \rangle$ — converte árvores de tipo (1c) em árvores de tipo (1a) eliminando os B s que estão na primeira.
 - $\text{vars} = \langle g \rangle$ — lista as variáveis de uma árvore expressão de tipo (1d).
2. Implemente $\text{mirror} = \langle g \rangle$ em Haskell definindo previamente `outLTree` e o combinador `cataLTree` (catamorfismo de LTrees).
3. Converta a função `vars` do exercício 1 numa função com variáveis em Haskell sem quaisquer combinadores `pointfree`.
4. 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

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

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

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

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

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

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

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

e, usando a lei de recursividade mútua, derive:

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

6. 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 ?

7. A função $k = \text{for } f\ i$ pode ser codificada em sintaxe C escrevendo

```
int k(int n) {
    int r=i;
    int j;
    for (j=1; j<n+1; j++) {r=f(r);}
    return r;
};
```

Escreva em sintaxe C as funções $(a^*) = \text{for } (a+) 0$ e outros catamorfismos de naturais de que se tenha falado nas aulas da disciplina.