

Cálculo de Programas

2.º ano das Licenciaturas em
Engenharia Informática e Ciências da Computação
UNIVERSIDADE DO MINHO

2011/12 - Ficha nr.º 7

1. Considere o diagrama que representa a propriedade universal dos catamorfismos, instanciada para listas em Haskell ($F f = id + id \times f$):

$$\begin{array}{ccc}
 [a] & \xleftarrow{\mathbf{in}} & 1 + a \times [a] & & f = \langle \!| g \rangle \equiv f \cdot \mathbf{in} = g \cdot (id + id \times f) & (1) \\
 \langle \!| g \rangle \downarrow & & \downarrow id + id \times \langle \!| g \rangle & & & \\
 b & \xleftarrow{g} & 1 + a \times b & & &
 \end{array}$$

Tem-se, neste caso, $\mathbf{in} = [nil, cons]$, $nil _ = []$ e $cons (a, x) = a : x$.

- (a) Calcule a função out tal que $out \cdot \mathbf{in} = id$.
 (b) Mostre que a função

```

map :: (a -> b) -> [a] -> [b]
map f [] = []
map f (h : t) = (f h) : map f t
    
```

se reduz à equação

$$(\text{map } f) \cdot \mathbf{in} = \mathbf{in} \cdot (id + f \times id) \cdot (id + id \times (\text{map } f))$$

e que, portanto, $\text{map } f = \langle \!| \mathbf{in} \cdot (id + f \times id) \rangle$.

- (c) Identifique como catamorfismos de listas as funções seguintes, indicando o gene g para cada caso:
- $f = \text{reverse}$
 - $f = \text{foldr } (*) 1$
 - f é a função que implementa o algoritmo de ordenação de listas por inserção ('insertion sort').

2. O diagrama que se segue representa a lei de fusão de catamorfismos

$$\begin{array}{ccc}
 T & \xleftarrow{\mathbf{in}} & FT & & f \cdot \langle \!| g \rangle = \langle \!| h \rangle \Leftarrow f \cdot g = h \cdot F f & (2) \\
 \langle \!| g \rangle \downarrow & & \downarrow F \langle \!| g \rangle & & & \\
 A & \xleftarrow{g} & FA & & & \\
 f \downarrow & & \downarrow F f & & & \\
 B & \xleftarrow{h} & FB & & &
 \end{array}$$

em que \mathbb{T} é um tipo indutivo (eg. listas, \mathbb{N}_0) e \mathbf{in} é a sua álgebra de construção (com inversa \mathbf{out} , não representada no diagrama). Apresente justificações para o cálculo que se segue dessa lei:

$$\begin{aligned}
 & f \cdot (\llbracket g \rrbracket) = (\llbracket h \rrbracket) \\
 \equiv & \quad \{ \dots\dots\dots \} \\
 & (f \cdot (\llbracket g \rrbracket)) \cdot \mathbf{in} = h \cdot (\mathbf{F}(f \cdot (\llbracket g \rrbracket))) \\
 \equiv & \quad \{ \dots\dots\dots \} \\
 & f \cdot (\llbracket g \rrbracket) \cdot \mathbf{in} = (h \cdot \mathbf{F}f) \cdot \mathbf{F}(\llbracket g \rrbracket) \\
 \equiv & \quad \{ \dots\dots\dots \} \\
 & (f \cdot g) \cdot \mathbf{F}(\llbracket g \rrbracket) = (h \cdot \mathbf{F}f) \cdot \mathbf{F}(\llbracket g \rrbracket) \\
 \Leftarrow & \quad \{ \dots\dots\dots \} \\
 & f \cdot g = h \cdot \mathbf{F}f
 \end{aligned}$$

Observação: repare que não usou qualquer definição de \mathbf{F} no cálculo; assim, a lei é geral e válida para além dos tipos e funtores \mathbf{F} que conhece.

3. Introduza variáveis na igualdade de funções

$$(a^*) \cdot (b^*) = ((a * b)^*) \tag{3}$$

mostrando assim que essa igualdade exprime a propriedade associativa da multiplicação em \mathbb{N}_0 . Sabendo que $(a^*) = (\llbracket [0, (a+)] \rrbracket)$, demonstre a validade de (3) usando a lei de fusão-cata (2) acima deduzida. Assuma as propriedades de $+$ e $*$ (sobre \mathbb{N}_0) que conhece.

4. Resolva a equação $\llbracket x \rrbracket = id$ em ordem a x e demonstre assim a lei de *relexão-cata*, válida para qualquer tipo de dados (naturais, listas, árvores, etc). Faça um diagrama que ilustre esta situação bem particular do cálculo de catamorfismos.

5. Considere o seguinte par de funções mutuamente recursivas que testam a paridade de um número:

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

(a) Mostre que esse par de definições é equivalente ao sistema de equações

$$\begin{cases} \textit{impar} \cdot \mathbf{in} = [\text{False}, \pi_2] \cdot (id + \langle \textit{impar}, \textit{par} \rangle) \\ \textit{par} \cdot \mathbf{in} = [\text{True}, \pi_1] \cdot (id + \langle \textit{impar}, \textit{par} \rangle) \end{cases}$$

onde $\mathbf{in} = [0, \text{succ}]$ e $\text{succ} \ n = n + 1$.

(b) Mostre, recorrendo às leis da recursividade múltipla e da troca, que *par* e *impar* se podem combinar num único ciclo-for com duas variáveis,

$$\begin{aligned}
 \textit{impar} &= \pi_1 \cdot \textit{imparpar} \\
 \textit{par} &= \pi_2 \cdot \textit{imparpar} \\
 \textit{imparpar} &= \text{for swap} (\text{False}, \text{True})
 \end{aligned}$$

sabendo que, como se viu nas aulas teóricas, catamorfismos de naturais são ciclos-for.

6. Considere o par de funções

$$\begin{aligned}
 f1 \ [] &= [] \\
 f1 \ (h : t) &= h : (f2 \ t) \\
 f2 \ [] &= [] \\
 f2 \ (h : t) &= f1 \ t
 \end{aligned}$$

Use a lei de recursividade múltipla para definir $\langle f1, f2 \rangle$ como um catamorfismo de listas e desenhe o respectivo diagrama.