

Cálculo de Programas

2.º ano

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

2017/18 - Ficha nr.º 5

1. Considere a função $\text{in} = [\underline{0}, \text{succ}]$ que exprime a forma como os números naturais são gerados a partir do número 0, de acordo com o diagrama seguinte,

$$\begin{array}{ccccc}
 1 & \xrightarrow{i_1} & 1 + \mathbb{N}_0 & \xleftarrow{i_2} & \mathbb{N}_0 \\
 & \searrow \underline{0} & \downarrow \text{in} = [\underline{0}, \text{succ}] & \swarrow \text{succ} & \\
 & & \mathbb{N}_0 & &
 \end{array} \tag{F1}$$

onde $\text{succ } n = n + 1$. Sabendo que o tipo 1 coincide com o tipo () em Haskell e é habitado por um único elemento, também designado por (), calcule a inversa de in,

$$\begin{aligned}
 \text{out } 0 &= i_1 () \\
 \text{out } (n + 1) &= i_2 n
 \end{aligned}$$

resolvendo em ordem a out a equação $\text{out} \cdot \text{in} = \text{id}$ e introduzindo variáveis. (NB: poderá deste cálculo inferir que in e out são isomorfismos? Justifique.)

2. Os diagramas seguintes representam as **propriedades universais** que definem o combinador **catamorfismo** para dois tipos de dados — números naturais \mathbb{N}_0 à esquerda e listas finitas A^* à direita:

$$\begin{array}{ccc}
 \mathbb{N}_0 & \xleftarrow{\text{in}} & 1 + \mathbb{N}_0 \\
 \downarrow \langle!g\rangle & & \downarrow \text{id} + \langle!g\rangle \\
 B & \xleftarrow{g} & 1 + B
 \end{array}$$

$$\begin{cases}
 \text{in} = [\text{zero}, \text{succ}] \\
 \text{zero } _ = 0 \\
 \text{succ } n = n + 1
 \end{cases}$$

$$k = \langle!g\rangle \equiv k \cdot \text{in} = g \cdot (\text{id} + k)$$

$$\text{for } b \ i = \langle![\underline{i}, b]\rangle$$

$$\begin{array}{ccc}
 A^* & \xleftarrow{\text{in}} & 1 + A \times A^* \\
 \downarrow \langle!g\rangle & & \downarrow \text{id} + \text{id} \times \langle!g\rangle \\
 B & \xleftarrow{g} & 1 + A \times B
 \end{array}$$

$$\begin{cases}
 \text{in} = [\text{nil}, \text{cons}] \\
 \text{nil } _ = [] \\
 \text{cons } (a, x) = a : x
 \end{cases}$$

$$k = \langle!g\rangle \equiv k \cdot \text{in} = g \cdot (\text{id} + \text{id} \times k)$$

$$\text{foldr } f \ u = \langle![\underline{u}, \widehat{f}]\rangle$$

onde \widehat{f} abrevia $\text{uncurry } f$.

- (a) Mostre, usando a propriedade universal dada em cima, à esquerda, que o catamorfismo de naturais $(a+) = \text{for succ } a = \langle![\underline{a}, \text{succ}]\rangle$ se converte na definição¹

¹Repare que esta função mais não faz do que usar duas propriedades da adição de números – quais?

$$a + 0 = a$$

$$a + (n + 1) = 1 + (a + n)$$

(b) Considere agora a operação $a \ominus n$ de subtração entre um inteiro a e um número natural n :

$$a \ominus 0 = a$$

$$a \ominus (n + 1) = (a \ominus n) - 1$$

Encontre k e g tal que $(a \ominus) = \llbracket [k, g] \rrbracket$. **Sugestão:** apoie a sua resolução num diagrama.

(c) Use a propriedade universal da esquerda para demonstrar a lei de reflexão $\text{for succ } 0 = \text{id}$ e a propriedade $\text{for succ } 1 = \text{succ}$.

(d) Usando agora a propriedade universal da direita, mostre que $\llbracket [\text{nil}, \text{cons}] \rrbracket = \text{id}$.

(e) Mostre que as funções

$$f = \text{for id } i$$

e

$$g = \text{for } \underline{i} \ i$$

são a mesma função. (Qual?)

3. Identifique como catamorfismos de listas as funções seguintes, indicando o gene g para cada caso:²

(a) k é a função que multiplica todos os elementos de uma lista

(b) $k = \text{reverse}$

(c) k é a função $\text{map } f$, para um dado $f : A \rightarrow B$

(d) k é a função que calcula o máximo de uma lista de números naturais (\mathbb{N}_0^*).

(e) $k = \text{filter } p$ onde

$$\begin{aligned} \text{filter } p \ [] &= [] \\ \text{filter } p \ (h : t) &= x ++ \text{filter } p \ t \\ &\text{where } x = \text{if } (p \ h) \ \text{then } [h] \ \text{else } [] \end{aligned}$$

4. Poderá a definição da função factorial

$$\begin{aligned} \text{fac } 0 &= 1 \\ \text{fac } (n + 1) &= (n + 1) * \text{fac } n \end{aligned}$$

ser vista *directamente* como um catamorfismo de números naturais (i.e. ciclo-for)? Justifique.

5. 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 C as funções $(a+)$ da alínea 2a acima, e f e g da alínea 2e acima.

6. Sejam dadas, em geral, duas funções f e g satisfazendo a propriedade

$$f \ y = x \ \equiv \ y = g \ x \tag{F2}$$

Mostre que f e g são inversas uma da outra — isto é, que as igualdades

$$\begin{cases} \text{id} = g \cdot f \\ f \cdot g = \text{id} \end{cases}$$

se verificam — e que, portanto, são ambas isomorfismos.

²Apoie a sua resolução com diagramas.