

Cálculo de Programas

Algebra of Programming

UNIVERSIDADE DO MINHO
Lic. em Engenharia Informática (3º ano)
Lic. Ciências da Computação (2º ano)

2023/24 - Ficha (*Exercise sheet*) nr. 7

O quadro abaixo representa a **propriedade universal** que define o combinador **catamorfismo**, com duas instâncias — números naturais \mathbb{N}_0 e listas finitas A^* , onde \hat{f} abrevia $\text{uncurry } f$.

The table below depicts the **universal property** that defines the **catamorphism** combinator, with two instances — natural numbers \mathbb{N}_0 and finite lists A^* , where \hat{f} abbreviates $\text{uncurry } f$:

<p>Catamorfismo (<i>Catamorphism</i>):</p> <p style="text-align: center;">$k = \llbracket g \rrbracket \Leftrightarrow k \cdot \text{in} = g \cdot F k$ (F1)</p>	<p>Listas (<i>Lists</i>):</p> $\left\{ \begin{array}{l} T = A^* \\ \text{in} = [\text{nil}, \text{cons}] \\ \text{nil } _ = [] \\ \text{cons } (h, t) = h : t \\ F X = 1 + A \times X \\ F f = id + id \times f \end{array} \right. \quad \text{foldr } f \ i = \llbracket [_ , \hat{f}] \rrbracket$ <p>Números naturais (<i>Natural numbers</i>):</p> $\left\{ \begin{array}{l} T = \mathbb{N}_0 \\ \text{in}_{\mathbb{N}_0} = [0, \text{succ}] \\ \text{succ } x \ n = n + 1 \\ F X = 1 + X \\ F f = id + f \end{array} \right. \quad \text{for } b \ i = \llbracket [_ , b] \rrbracket$
---	---

1. Fazendo $T = \mathbb{N}_0$, codifique — recorrendo à biblioteca `Cp.hs` e à definição de `out` feita numa ficha anterior — o combinador:

Taking $T = \mathbb{N}_0$, encode — loading the `Cp.hs` library and using `out` defined in a previous exercise sheet, the combinator:

$$\llbracket g \rrbracket = g \cdot (id + \llbracket g \rrbracket) \cdot \text{out} \tag{F2}$$

De seguida implemente e teste a seguinte função:

Then implement and test de following function:

$$\text{rep } a = \llbracket [\text{nil}, (a:)] \rrbracket \tag{F3}$$

O que faz ela?

What is its purpose?

2. Na sequência da questão anterior, codifique

As follow up of the previous question, encode

$$f = \pi_2 \cdot aux \text{ where } aux = \text{for } \langle \text{succ} \cdot \pi_1, \text{mul} \rangle (1, 1) \quad (\text{F4})$$

e inspecione o seu comportamento. Que função f é essa?

and inspect its behavior. Which function is f ?

3. Identifique como catamorfismos de listas ($k = \langle \!| g \!| \rangle$) as funções seguintes, indicando o gene g para cada caso (apoie a sua resolução com diagramas):

Identify as list catamorphisms ($k = \langle \!| g \!| \rangle$) the following functions, indicating the corresponding 'gene' g for each case (support your answer with diagrams):

- (a) k é a função que multiplica todos os elementos de uma lista.
- (b) $k = \text{reverse}$
- (c) $k = \text{concat}$
- (d) k é a função $\text{map } f$, para um dado $f : A \rightarrow B$.
- (e) k é a função que calcula o máximo de uma lista de números naturais (\mathbb{N}_0^*).
- (f) $k = \text{filter } p$ onde:

- (a) k is the function that multiplies all elements of a list.
- (b) $k = \text{reverse}$
- (c) $k = \text{concat}$
- (d) k is the function $\text{map } f$, for a given $f : A \rightarrow B$.
- (e) k is the function that calculates the maximum of a list of natural numbers (\mathbb{N}_0^*).
- (f) $k = \text{filter } p$ where:

$$\text{filter } p [] = []$$

$$\text{filter } p (h : t) = x \# \text{filter } p t \text{ where } x = \text{if } (p h) \text{ then } [h] \text{ else } []$$

4. Apresente justificações para a seguinte dedução da lei de fusão-cata a partir de (F1) para o caso de ciclos-for ($T = \mathbb{N}_0$):

Justify the following calculation of the catamorphism law from (F1) valid for for-loops ($T = \mathbb{N}_0$):

$$\begin{aligned}
 & f \cdot \langle \!| g \!| \rangle = \langle \!| h \!| \rangle \\
 \equiv & \{ \dots \} \\
 & f \cdot \langle \!| g \!| \rangle \cdot \text{in} = h \cdot F (f \cdot \langle \!| g \!| \rangle) \\
 \equiv & \{ \dots \} \\
 & f \cdot g \cdot (\text{id} + \langle \!| g \!| \rangle) = h \cdot (\text{id} + f \cdot \langle \!| g \!| \rangle) \\
 \equiv & \{ \dots \} \\
 & f \cdot g \cdot (\text{id} + \langle \!| g \!| \rangle) = h \cdot (\text{id} \cdot \text{id} + f \cdot \langle \!| g \!| \rangle) \\
 \equiv & \{ \dots \} \\
 & f \cdot g \cdot (\text{id} + \langle \!| g \!| \rangle) = h \cdot (\text{id} + f) \cdot (\text{id} + \langle \!| g \!| \rangle) \\
 \Leftarrow & \{ \dots \} \\
 & f \cdot g = h \cdot (\text{id} + f)
 \end{aligned}$$

Em suma:

Summing up:

$$f \cdot \langle g \rangle = \langle h \rangle \iff f \cdot g = h \cdot (id + f) \quad (F5)$$

5. A função seguinte, em Haskell

The following function, in Haskell

$$\begin{aligned} \text{sumprod } a \ [] &= 0 \\ \text{sumprod } a \ (h : t) &= a * h + \text{sumprod } a \ t \end{aligned}$$

é o catamorfismo de listas

is the list-catamorphism

$$\text{sumprod } a = \langle \langle \text{zero}, \text{add} \cdot ((a*) \times id) \rangle \rangle \quad (F6)$$

onde $\text{zero} = 0$ e $\text{add } (x, y) = x + y$. Como exemplo de aplicação da propriedade de **fusão-cata** para listas, demonstre a igualdade

where $\text{zero} = 0$ and $\text{add } (x, y) = x + y$. As an example of application of **cata-fusion**, prove the equality

$$\text{sumprod } a = (a*) \cdot \text{sum} \quad (F7)$$

onde $\text{sum} = \langle \langle \text{zero}, \text{add} \rangle \rangle$. **NB:** não ignore propriedades elementares da aritmética que lhe possam ser úteis.

where $\text{sum} = \langle \langle \text{zero}, \text{add} \rangle \rangle$. **NB:** take into account elementary arithmetic properties that may be useful.

6. Sabendo que $\text{for } f \ i = \langle \langle \underline{i}, f \rangle \rangle$, recorra à lei de fusão-cata para demonstrar a propriedade:

Knowing that $\text{for } f \ i = \langle \langle \underline{i}, f \rangle \rangle$, use the law of cata-fusion to prove the property:

$$f \cdot (\text{for } f \ i) = \text{for } f \ (f \ i) \quad (F8)$$

7. Mostre que as funções

Show that functions

$$\begin{aligned} f &= \text{for } id \ i \\ g &= \text{for } \underline{i} \ i \end{aligned}$$

são a mesma função. (Qual?)

are the same function. (Which one?)

8. A função $\text{foldr } \overline{\pi_2} \ i$ é necessariamente uma função constante. Qual? Justifique com o respectivo cálculo.

Function $\text{foldr } \overline{\pi_2} \ i$ is a constant function, for any i – which constant function? Write down your calculations.

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

Any function $k = \text{for } f \ i$ can be encoded in the syntax of C by writing:

```
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 UC.

Encode function $(a*) = \text{for } (a+) \ 0$ in C and other catamorphisms that have been discussed in the previous classes.