## Cálculo de Programas Algebra of Programming

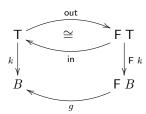
UNIVERSIDADE DO MINHO Lic. em Engenharia Informática (3º ano) Lic. Ciências da Computação (2º ano)

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  $\widehat{f}$  abrevia 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  $\widehat{f}$  abbreviates uncurry f:

Catamorfismo (Catamorphism):



Listas (Lists):

$$\left\{ \begin{array}{l} \mathsf{T} = A^* \\ \begin{cases} & \mathsf{in} = [\mathsf{nil} \; , \mathsf{cons}] \\ & \mathsf{nil} \; \_ = [\,] \\ & \mathsf{cons} \; (h,t) = h : t \\ \end{cases} \right. \\ \left\{ \begin{array}{l} \mathsf{F} \; X = 1 + \mathbb{N}_0 \times X \\ \mathsf{F} \; f = id + id \times f \end{array} \right. \end{array} \right. \\ \left\{ \begin{array}{l} \mathsf{foldr} \; f \; i = (\!(\, \underline{i} \; , \widehat{f} \,)\,) \end{cases} \right.$$

Números naturais (Natural numbers):

$$k = (\!(g)\!) \iff k \cdot \mathsf{in} = g \cdot \mathsf{F} \ k \qquad (\mathsf{F1})$$

$$\left\{ \begin{array}{l} \mathsf{T} = \mathbb{N}_0 \\ \left\{ \begin{array}{l} \mathsf{in}_{\mathbb{N}_0} = [\underline{0} \,, \mathsf{succ}] \\ \mathsf{succ} \; x \; n = n + 1 \\ \mathsf{F} \; X = 1 + X \\ \mathsf{F} \; f = id + f \end{array} \right. \qquad \text{for } b \; i = (\![\underline{i} \,, b] \,) \right\}$$

 Fazendo T = N₀, 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:

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

De seguida implemente e teste a seguinte função:

Then implement and test de following function:

$$rep \ a = ([nil, (a:)])$$
 (F3)

2. Na sequência da questão anterior, codifique

As follow up of the previous question, encode

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

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

and inspect its behavior. Which function is f?

- Identifique como catamorfismos de listas (k = (g)) as funções seguintes, indicando o gene g para cada caso (apoie a sua resolução com diagramas):
  - (a) k é a função que multiplica todos os elementos de uma lista.
  - (b) k = reverse
  - (c) k = concat
  - (d) k é a função map f, para um dado f:  $A \to B$ .
  - (e) k é a função que calcula o máximo de uma lista de números naturais  $(\mathbb{N}_0^*)$ .
  - (f) k = filter p onde:

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

- (a) k is the function that multiplies all elements of a list.
- (b) k = reverse
- (c) k = concat
- (d) k is the function 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 = filter p where:

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

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 catafusion law from (F1) valid for for-loops ( $T = \mathbb{N}_0$ ):

Em suma:

Summing up:

$$f \cdot (g) = (h) \iff f \cdot g = h \cdot (id + f) \tag{F5}$$

5. A função seguinte, em Haskell

The following function, in Haskell

$$sumprod\ a\ [\ ]=0$$
  
 $sumprod\ a\ (h:t)=a*h+sumprod\ a\ t$ 

é o catamorfismo de listas

is the list-catamorphism

$$sumprod \ a = ([zero, add \cdot ((a*) \times id)])$$
 (F6)

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

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

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

onde sum = ([zero, add]). **NB:** não ignore propriedades elementares da aritmética que lhe possam ser úteis.

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

6. Sabendo que for f  $i = ([\underline{i}, f])$ , recorra à lei de fusão-cata para demonstrar a propriedade:

Knowing that for f  $i = ([\underline{i}, f])$ , use the law of cata-fusion to prove the property:

$$f \cdot (\mathsf{for} \ f \ i) = \mathsf{for} \ f \ (f \ i) \tag{F8}$$

7. Mostre que as funções

Show that functions

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

são a mesma função. (Qual?)

are the same function. (Which one?)

- 8. A função foldr  $\overline{\pi_2}$  i é necessariamente uma função constante. Qual? Justifique com o respectivo cálculo.
- Function foldr  $\overline{\pi_2}$  i is a constant function, for any i which constant function? Write down your calculations.
- 9. Qualquer função  $k=\mbox{for }f$  i pode ser codificada em sintaxe C escrevendo

Any function k = 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;
};</pre>
```

Escreva em sintaxe C as funções (a\*) =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.