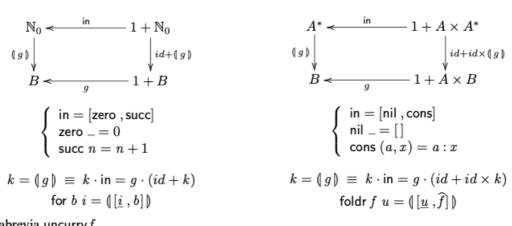
Cálculo de Programas

2.° ano

Lic. Ciências da Computação e Mestrado Integrado em Engenharia Informática Universidade do Minho

2020/21 - Ficha nr.º 6

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



onde \widehat{f} abrevia uncurry f.

(a) Tendo em conta o diagrama da esquerda, codifique, em Haskell

$$(\!(g\!)\!) = g \cdot (id + (\!(g\!)\!)) \cdot \mathsf{out}$$
e for $b \ i = (\!([\underline{i}\ , b]\!))$

em que out foi calculada numa ficha anterior. De seguida, codifique

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

e inspeccione o comportamento de f. Que função é essa?

- (b) Identifique como catamorfismos de listas as funções seguintes, indicando o gene g para cada
 - i. k é a função que multiplica todos os elementos de uma lista
 - ii. k = reverse
 - iii. k = concat
 - iv. $k \in a$ função map f, para um dado $f: A \to B$
 - v. k é a função que calcula o máximo de uma lista de números naturais (\mathbb{N}_0^*) .
 - vi. k =filter p onde

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

Resolução (a)

$$(\mid g \mid) = g. (id + (\mid g \mid)). out$$

{ 'Shunt-left', lei (33) }

¹Apoie a sua resolução com diagramas.

```
f \equiv (|g|).\,in = g.\,(id + (|g|)).
          \{ def. in, def-+, lei (21) \}
          f \equiv (|g|). \left[zero, succ
ight] = g. \left[i_1. id, i_2. \left(|g|
ight)
ight]
          { fusão-+, lei (20); natural-id, lei (1) }
          \equiv [(|g|). zero, (|g|). succ] = [g. i_1, g. i_2. (|g|)]
          { eq-+, lei (27) }
          g \equiv (|g|). \ zero = g. \ i_1 ; (|g|). \ succ = g. \ i_2. \ (|g|)
          { igualdade extensional, lei (71) }
          \equiv ((|g|). zero) \ a = (g. i_1) \ a \ ; ((|g|). succ) \ b = (g. i_2. (|g|)) \ b
          { def-comp, lei (72) }
          \equiv (|g|) \ (zero \ a) = g \ (i_1 \ a) \ ; \ (|g|) \ (succ \ b) = g(i_2((|g|)) \ b))
          { def. zero; def. succ }
          \equiv (|g|) \ 0 = g(i_1()); (|g|) \ (b+1) = g(i_2((|g|) b))
          Haskell
In [1]:
            -- loading Cp.hs
            :opt no-lint
            :load ../src/Cp.hs
            :set -XNPlusKPatterns
In [2]:
           cata g \theta = g . Left $ ()
           cata g(b + 1) = g. Right. cata g \ b
            -- type checking
            :t cata
            -- testing with g = [const \ 0, (3+)]
            cata (either (const 0) (3+)) 5
          cata :: forall a b. Integral a => (Either () b -> b) -> a -> b
           15
In [3]:
           for b i = cata (either (const i) b)
            -- type checking
            :t for
          for :: forall a b. Integral a => (b -> b) -> b -> a -> b
           f = p2 . aux where aux = for (split (succ . p1) mul) (1,1)
```

```
type checking
           f :: forall a c. (Integral a, Num c, Enum c) => a -> c
In [5]:
            f 7 -- factorial
           5040
          Resolução (b)
          Seja k = foldr f u.
          egin{aligned} k = (\![\underline{u},\hat{f}]\!] \equiv k.\,in = g.\,(id+id	imes k) \end{aligned}
          \{ def. in, def-+, lei (21) \}
          \equiv k. [nil, cons] = g. [i_1.id, i_2. (id \times k)]
          { fusão-+, lei (20); natural-id, lei (1) }
           f \equiv [k.\,nil,k.\,cons] = [g.\,i_1,g.\,i_2.\,(id	imes k)]
          { eq-+, lei (27) }
           i \equiv k. \ nil = g. \ i_1; k. \ cons = g. \ i_2. \ (id 	imes k)
          { igualdade extensional, lei (71) }
           \equiv (k. \, nil) \, a = (g. \, i_1) \, a; (k. \, cons) \, (a, b) = (g. \, i_2. \, (id \times k)) \, (a, b)
          { def-comp, lei (72) }
          \equiv k \ (nil \ a) = g \ (i_1 \ a); k(cons \ (a,b)) = g \ (i_2 \ (id 	imes k) \ (a,b))
          { def. nil; def. cons; def-\times, lei (77); natural-id, lei (1) }
          \equiv k \mid = g(i_1 a); k(a : b) = g(i_2 (a, ka))
In [6]:
            cata' g[] = g . i1 $()
            cata' g (a:b) = g . i2 $ (a, cata' g b)
            -- type checking
            :t cata'
           cata' :: forall a b. (Either () (a, b) -> b) -> [a] -> b
In [7]:
            foldr f u = cata' (either (const u) (uncurry f))
             -- type checking
            :t foldr
```

```
foldr :: forall a b. (a -> b -> b) -> b -> [a] -> b
```

```
In [8]:
          -- (i)
          -- type checking and testing with q = [1,mul]
          :t cata' (either (const 1) mul)
          cata' (either (const 1) mul) [2,3,4,5,6]
          -- type checking and testing with f = (*) and u = 1
          :t foldr (*) 1
          foldr (*) 1 [2,3,4,5,6]
          :t uncurry (*)
        cata' (either (const 1) mul) :: forall b. Num b => [b] -> b
        foldr (*) 1 :: forall b. Num b => [b] -> b
         720
        uncurry (*) :: forall c. Num c => (c, c) -> c
In [9]:
          -- (ii) k = reverse
          :t foldr (\a b -> b ++ [a]) []
          cata' (either (const []) (\(a,b) -> b ++ [a])) [2,3,4,5,1]
          foldr (\a b -> b ++ [a]) [] [2,3,4,5,1]
        foldr (\a b -> b ++ [a]) [] :: forall a. [a] -> [a]
         [1,5,4,3,2]
         [1,5,4,3,2]
In [10]:
         -- (iii) k = concat
          :t foldr (++) []
          foldr (++) [] [[1,2,3],[2,3,4]]
        foldr (++) [] :: forall a. [[a]] -> [a]
         [1,2,3,2,3,4]
In [11]:
         -- (iv) k = map f
          map' f = foldr (\a b \rightarrow f a : b) []
          :t map'
          map'(3*)[2,3,4]
        map' :: forall t a. (t -> a) -> [t] -> [a]
         [6,9,12]
In [12]:
          -- (v) k = maximum
```

```
maximum = foldr max 0
:t maximum
maximum [2,3,7,4,1,5]

maximum :: forall b. (Ord b, Num b) => [b] -> b

7

In [13]:
    -- (vi) k = filter p
    filter' p = foldr (\a b -> if p a then a:b else b) []
:t filter'
    filter' (>=3) [2,3,4,7,1,1,3]

filter' :: forall a. (a -> Bool) -> [a] -> [a]
[3,4,7,3]
```