Cálculo de Programas Algebra of Programming

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

2023/24 - Ficha nr.° 4

 A lei da troca (identifique-a no formulário) permite-nos exprimir determinadas funções sob duas formas alternativas, conforme desenhado no respectivo diagrama: The exchange law (check this law in the reference sheet) allows one to express certain functions in two alternative forms, as given below:

$$[\langle f,g\rangle\;,\langle h,k\rangle]=\langle [f\;,h],[g\;,k]\rangle$$

$$A \xrightarrow{i_1} A + B \xrightarrow{i_2} B$$

$$f \downarrow \qquad \qquad \downarrow k$$

$$C \rightleftharpoons T \land C \times D \xrightarrow{T \land D} D$$
(F1)

Demonstre esta lei recorrendo às propriedades (e.g. universais) dos produtos e dos coprodutos.

Prove this law using the (e.g. universal) properties of products and co-products.

Use a lei da troca (F1) para exprimir o isomorfismo Use (F1) to express the isomorphism

$$\mathsf{undistl} = [i_1 \times id \ , i_2 \times id]$$

sob a forma de um 'split' de alternativas.

in the form of a 'split' of alternatives.

3. Sabendo que as igualdades

Assuming

$$p \to k, k = k$$
 (F2)

$$(p? + p?) \cdot p? = (i_1 + i_2) \cdot p?$$
 (F3)

se verificam, demonstre as seguintes propriedades do mesmo combinador:

prove the following laws of the McCarthy conditional:

$$\langle (p \to f, h), (p \to g, i) \rangle = p \to \langle f, g \rangle, \langle h, i \rangle$$
 (F4)

$$\langle f, (p \to g, h) \rangle = p \to \langle f, g \rangle, \langle f, h \rangle$$
 (F5)

$$p \to (p \to a, b), (p \to c, d) = p \to a, d$$
 (F6)

4. Considere a função in $= [\underline{0}, \text{succ}]$ (onde succ n = n + 1) que exprime a forma como os números naturais (\mathbb{N}_0) são gerados a partir do número 0, de acordo com o diagrama seguinte:

Let function in $= [\underline{0}]$, succ] be given (where succ n = n + 1) expressing the way natural numbers (\mathbb{N}_0) are generated from the number 0, according to the diagram below:

$$1 \xrightarrow{i_1} 1 + \mathbb{N}_0 \xleftarrow{i_2} \mathbb{N}_0$$

$$0 \text{ in} = [0, \text{succ}] \text{ succ}$$

$$\mathbb{N}_0$$
(F7)

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,

Knowing that type 1 matches type () in Haskell and is inhabited by a single element, also denoted by (), find the inverse of in,

$$\begin{array}{l} \text{out } 0=i_1 \; () \\ \text{out } (n+1)=i_2 \; n \end{array}$$

resolvendo em ordem a out a equação

by solving the equation

$$\operatorname{out} \cdot \operatorname{in} = id$$
 (F8)

e introduzindo variáveis.

for out and adding variables.

5. Na sequência da questão anterior, considere a equação em f

As follow up to the previous question, consider the equation in f

$$f \cdot [\underline{0}, \mathsf{succ}] = [\underline{0}, \mathsf{add}] \cdot (id + \langle odd, f \rangle) \tag{F9}$$

a que corresponde o diagrama

captured by diagram

$$\begin{array}{c|c} \mathbb{N}_0 \longleftarrow & \underline{[0 \text{ ,succ}]} \\ f \downarrow & & \downarrow id + \langle odd, f \rangle \\ \mathbb{N}_0 \longleftarrow & \underline{[0 \text{ ,add}]} \\ \end{array}$$

onde add (x, y) = x + y e $odd \ n = 2 \ n + 1$. Use as leis do cálculo de programas para mostrar que a única solução para essa equação é a função:

where add (x, y) = x + y and odd n = 2 n + 1. Show that the solution to this equation is the function (in Haskell syntax):

$$\begin{cases} f \ 0 = 0 \\ f \ (n+1) = (2 \ n+1) + f \ n \end{cases}$$

"Corra"mentalmente a função f para vários casos, eg. f 0, f 1, f 2 e responda: o que faz (ou parece fazer) a função f? (A sua resposta, informal para já, será formalmente validada mais para a frente.)

"Run" function f mentally for various inputs, e.g. f 0, f 1, f 2 and answer: what does function f do (or seems to do)? (Your answer, informal for now, will be formally validated later on.)

6. Considere a seguinte declaração de um tipo de árvores binárias, em Haskell: Consider the following definition in Haskell of a particular type of binary tree:

data LTree
$$a = Leaf \ a \mid Fork \ (LTree \ a, LTree \ a)$$

Indagando os tipos dos construtores *Leaf* e *Fork*, por exemplo no GHCi,

By querying the types of constructors Leaf and Fork in GHCi, for example,

```
*LTree> :t Fork
Fork :: (LTree a, LTree a) -> LTree a
*LTree> :t Leaf
Leaf :: a -> LTree a
```

faz sentido definir a função que mostra como construir árvores deste tipo:

one can define

$$in = [Leaf, Fork]$$
 (F10)

Desenhe um diagrama semelhante a (F7) para esta função e calcule a sua inversa

capturing how data of this type are built. Draw a diagram for this function similar to (F7) and find its inverse,

out
$$(Leaf\ a) = i_1\ a$$

out $(Fork\ (x,y)) = i_2\ (x,y)$

de novo resolvendo a equação out \cdot in =id em ordem a out, agora para o (F10).

Finalmente, faça testes em Haskell que involvam a composição in · out e tire conclusões.

again solving the equation $\operatorname{out} \cdot \operatorname{in} = id$ for out , but now with respect to (F10).

Finally, run tests in Haskell involving the composition in · out and draw conclusions.

7. **Questão prática** — Este problema não irá ser abordado em sala de aula. Os alunos devem tentar resolvê-lo em casa e, querendo, publicarem a sua solução no canal **#geral** do Slack, com vista à sua discussão com colegas.

Open assignment — This assignment will not be addressed in class. Students should try to solve it at home and, whishing so, publish their solutions in the #geral Slack channel, so as to trigger discussion among other colleagues.

Problem requirements:

Well-known services such as Google Maps, Google Analytics, YouTube, MapReduce etc. run on top of Bigtable or successors thereof. Such data systems rely on the so-called key-value NoSQL data model, which is widely adopted because of its efficiency and flexibility. Key-value stores can be regarded abstractly as lists of pairs $(K \times V)^*$ in which K is a datatype of keys and V is a type of data values. Keys uniquely identify values. Key-value stores with the same type V of values can be glued together as the diagram suggests,

$$((K + K') \times V)^* \underbrace{(K \times V)^* \times (K' \times V)^*}_{glue}$$

where unglue performs the action opposite to glue.

Define glue and unglue in Haskell structured along the functional combinators ($f \cdot g$, $\langle f, g \rangle$, $f \times g$ and so on) studied in this course and available from library Cp.hs. Use **diagrams** to plan your solutions, in which you should avoid re-inventing functions over lists already available in the Haskell standard libraries.

П