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.° 3

1. Recorde a propriedade universal do combinador [f,g],

Recall the universal property of the [f, g] combinator.

$$k = [f, g] \equiv \begin{cases} k \cdot i_1 = f \\ k \cdot i_2 = g \end{cases}$$

da qual, como sabe, podem ser derivadas todas as outras que aparecem no respectivo grupo, no formulário.

Use esta lei para demonstrar a lei

from which, as you know, all the others appearing in the corresponding group of the reference sheet can be derived.

Use this property to prove the law

$$[i_1, i_2] = id$$

conhecida por reflexão-+.

known as +-reflexion.

2. Demonstre a igualdade

Prove the equality

$$[\underline{k},\underline{k}] = \underline{k} \tag{F1}$$

recorrendo à propriedade universal acima e a uma lei que qualquer função constante \underline{k} satisfaz. (Ver no formulário.)

using the universal property given above and a law that any constant function \underline{k} satisfies. (Check the reference sheet.)

3. Seja dada a função coswap = $[i_2, i_1]$. Faça um diagrama que explique o tipo de coswap e mostre que coswap \cdot coswap = id.

Let function $coswap = [i_2, i_1]$ be given. Draw a diagram explaining the type of coswap and show that $coswap \cdot coswap = id$ holds.

4. Considere a função

Let function

$$\alpha = \left[\langle \underline{\mathsf{FALSE}}, id \rangle, \langle \underline{\mathsf{TRUE}}, id \rangle \right] \tag{F2}$$

Determine o tipo de α e mostre, usando a propriedade universal-+, que α se pode escrever em Haskell da forma seguinte:

be given. Infer the type of α and show, using the +-universal law, that α can be written in pointwise Haskell as follows:

$$\alpha$$
 (Left a) = (FALSE, a)
 α (Right a) = (TRUE, a)

5. O combinador funcional *soma* define-se por: $f+g=[i_1\cdot f,i_2\cdot g]$. Identifique no formulário os nomes das propriedades que se seguem e demonstre-as usando o cálculo de programas.

The sum of two functions f and g is defined by $f + g = [i_1 \cdot f, i_2 \cdot g]$. Check the names of the three laws that are given below in the reference sheet and prove them using the algebra of programming.

$$id + id = id (F3)$$

$$(f+g) \cdot i_1 = i_1 \cdot f \tag{F4}$$

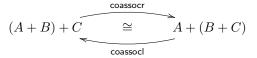
$$(f+g) \cdot i_2 = i_2 \cdot g \tag{F5}$$

6. Deduza o tipo mais geral da função $\alpha=(id+\pi_1)\cdot i_2\cdot \pi_2$ e represente-o através de um diagrama.

Infer the most general type of function $\alpha = (id + \pi_1) \cdot i_2 \cdot \pi_2$ and draw it in a diagram of compositions.

7. Considere o isomorfismo

Consider the isomorphism



onde coassocr $= [id + i_1, i_2 \cdot i_2]$. Calcule a sua conversa resolvendo em ordem a coassocl a equação,

where coassocr = $[id + i_1, i_2 \cdot i_2]$. Find its converse coassocl by solving the equation,

$$coassocl \cdot coassocr = id$$

isto é, a equação

that is, the equation

$$\operatorname{coassocl} \cdot \underbrace{[id + i_1, i_2 \cdot i_2]}_{\operatorname{coassocr}} = id$$

Finalmente, exprima coassocl sob a forma de um programa em Haskell *não recorra* ao combinador "either".

Finally express coassocl in pointwise Haskell code not using the "either" combinator.

 Recorra às leis dos coprodutos para mostrar que a definição que conhece da função factorial, Show by coproduct laws that the usual definition of the factorial function,

$$fac \ 0 = 1$$

 $fac \ (n+1) = (n+1) * fac \ n$

é equivalente à equação seguinte

is equivalent the following equation,

$$\mathit{fac} \cdot [\underline{0}, \mathsf{succ}] = [\underline{1}, \mathsf{mul} \cdot \langle \mathsf{succ}, \mathit{fac} \rangle]$$

onde

$$\begin{array}{c} \textit{where} \\ \textit{succ } n = n+1 \\ \textit{mul } (a,b) = a*b \end{array}$$

 No cálculo de programas, as definições condicionais do tipo Conditional expressions of pattern

$$h x = \mathbf{if} p x \mathbf{then} f x \mathbf{else} g x$$

são escritas usando o combinador ternário

are expressed in the algebra of programming by the ternary combinator

$$p \to f$$
, g

conhecido pelo nome de *condicional de Mc-Carthy*, cuja definição

known as the McCarthy conditionald, whose definition

$$p \rightarrow f$$
, $g = [f, g] \cdot p$? (F6)

vem no formulário. Baseie-se em leis desse formulário para demonstrar a chamada 2ª-lei de fusão do condicional:

can be found in reference sheet. Use this reference sheet to prove the so-called 2nd fusion-law of conditionals:

$$(p \rightarrow f , g) \cdot h = (p \cdot h) \rightarrow (f \cdot h), (g \cdot h)$$

10. 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.

Dão-se a seguir os requisitos do problema.

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. The requirements of the problem are given below.

Problem requirements: The solution given for a previous problem,

$$store \ c = \mathsf{take} \ 10 \cdot nub \cdot (c:) \tag{F7}$$

calls the standard function

$$nub\ (Eq\ a) \Rightarrow [a] \rightarrow [a]$$

available from the Data.List library in Haskell.

After inspecting the standard implementation of this function, define f so that

$$nub = [nil, cons] \cdot f.$$

is an alternative to the standard definition, where $\operatorname{nil} = []$ and $\operatorname{cons}(h,t) = h:t$. Check that store c (F7) works properly once the standard nub is replaced by yours.

Important: Structure your solution across the $f \cdot g$, $\langle f, g \rangle$, $f \times g$, [f, g] and f + g combinators available from library Cp.hs. Use **diagrams** to plan your solution. Solutions should avoid re-inventing functions over lists already available in the Haskell standard libraries.