

Cálculo de Programas

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

2025/26 - Ficha nr.º 3

1. Considere o diagrama

$$\begin{array}{ccc} & \xrightarrow{\text{assocr}} & \\ (A \times B) \times C & \cong & A \times (B \times C) \\ & \xleftarrow{\text{assocl}} & \end{array}$$

onde $\text{assocl} = \langle id \times \pi_1, \pi_2 \cdot \pi_2 \rangle$. Apresente justificações para o cálculo que se segue em que se resolve em ordem a assocr a equação $\text{assocl} \cdot \text{assocr} = id$:

$$\begin{aligned} & \text{assocl} \cdot \text{assocr} = id \\ \equiv & \left\{ \dots \right\} \\ & \left\{ \begin{array}{l} (id \times \pi_1) \cdot \text{assocr} = \pi_1 \\ \pi_2 \cdot \pi_2 \cdot \text{assocr} = \pi_2 \end{array} \right. \\ \equiv & \left\{ \dots \right\} \\ & \left\{ \begin{array}{l} \left\{ \begin{array}{l} \pi_1 \cdot \text{assocr} = \pi_1 \cdot \pi_1 \\ \pi_1 \cdot \pi_2 \cdot \text{assocr} = \pi_2 \cdot \pi_1 \end{array} \right. \\ \pi_2 \cdot \pi_2 \cdot \text{assocr} = \pi_2 \end{array} \right. \\ \equiv & \left\{ \dots \right\} \\ & \left\{ \begin{array}{l} \pi_1 \cdot \text{assocr} = \pi_1 \cdot \pi_1 \\ \left\{ \begin{array}{l} \pi_1 \cdot \pi_2 \cdot \text{assocr} = \pi_2 \cdot \pi_1 \\ \pi_2 \cdot \pi_2 \cdot \text{assocr} = \pi_2 \end{array} \right. \end{array} \right. \\ \equiv & \left\{ \dots \right\} \\ & \left\{ \begin{array}{l} \pi_1 \cdot \text{assocr} = \pi_1 \cdot \pi_1 \\ \pi_2 \cdot \text{assocr} = \langle \pi_2 \cdot \pi_1, \pi_2 \rangle \end{array} \right. \\ \equiv & \left\{ \dots \right\} \\ & \text{assocr} = \langle \pi_1 \cdot \pi_1, \pi_2 \times id \rangle \end{aligned} \tag{F1}$$

2. (a) Codifique (F1) directamente em Haskell e verifique o comportamento dessa função no GHCi;
(b) De seguida, converta — por igualdade extensional — (F1) para notação Haskell *pointwise* que não recorra a nenhum combinador nem projecção e verifique no GHCi que as duas versões dão os mesmos resultados.

3. Considere a função

$$\beta = \text{swap} \cdot (id \times \text{swap}) \quad (\text{F2})$$

Determine o tipo mais geral de β e mostre que a seguinte propriedade se verifica:

$$\beta \cdot (f \times (g \times h)) = ((h \times g) \times f) \cdot \beta \quad (\text{F3})$$

NB: sugere-se a utilização de uma propriedade de swap que foi demonstrada na ficha anterior. .

4. Recorde da ficha anterior a noção de função constante \underline{k} , que é tal que

$$\underline{k} \ x = k$$

qualquer que seja x . Consulte as propriedades dessas funções no formulário e demonstre, de entre estas, a lei **Eq-const**.

5. Defina no GHCi o seguinte tipo de dados:

```
data X = B Bool | P (Bool, Int)
```

Peça ao GHCi informação sobre os tipos de B e de P e deduza que são funções tais que $f = [B, P]$ faz sentido. Qual é o tipo de f ? **NB:** em Haskell a alternativa $[f, g]$ escreve-se `either f g`.

6. Determine o tipo mais geral da função α que se segue:

$$\alpha = [\langle \underline{\text{FALSE}}, id \rangle, \langle \underline{\text{TRUE}}, id \rangle] \quad (\text{F4})$$

7. Procure no formulário a propriedade universal do combinador $[f, g]$:

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

Usando essa propriedade, mostre que α acima (F4) se pode escrever em Haskell da forma seguinte:

$$\begin{cases} \alpha \ (i_1 \ a) = (\text{FALSE}, a) \\ \alpha \ (i_2 \ a) = (\text{TRUE}, a) \end{cases}$$

Codifique α e teste-a no GHCi, onde i_1 (resp. i_2) se escreve `Left` (resp. `Right`).

8. Considere a função:

$$\text{xr} = \langle \pi_1 \times id, \pi_2 \cdot \pi_1 \rangle \quad (\text{F5})$$

(a) Determine o tipo de xr ; (b) Mostre que xr satisfaz a propriedade

$$\text{xr} \cdot \langle \langle f, g \rangle, h \rangle = \langle \langle f, h \rangle, g \rangle \quad (\text{F6})$$

para todo o f, g e h .

9. **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.

Os requisitos do problema são dados abaixo.

NB: usa-se a notação X^* para designar o tipo $[X]$ em Haskell.

Problem requirements:

The automatic generation of bibliographies in the \LaTeX text preparation system is based bibliographic databases from which the following information can be extracted:

$$\text{Bib} = (\text{Key} \times \text{Aut}^*)^*$$

It associates authors (Aut) to citation keys (Key).

Whenever \LaTeX processes a text document, it compiles all occurrences of citation keys in an auxiliary file

$$\text{Aux} = (\text{Pag} \times \text{Key}^*)^*$$

associating pages (Pag) to the citation keys that occur in them.

*An **author index** is an appendix to a text (e.g. book) indicating, in alphabetical order, the names of authors mentioned and the ordered list of pages where their works are cited, for example:*

Arbib, M. A. – 10, 11

Bird, R. – 28

Horowitz, E. – 2, 3, 15, 16, 19

Hudak, P. – 11, 12, 29

Jones, C. B. – 3, 7, 28

Manes, E. G. – 10, 11

Sahni, S. – 2, 3, 15, 16, 19

Spivey, J.M. – 3, 7

Wadler, P. – 2, 3

The above structure can be represented by the type

$$\text{Ind} = (\text{Aut} \times \text{Pag}^*)^*$$

listing authors (Aut) and the respective pages where they are mentioned (Pag).

Write a Haskell function $\text{mkInd} : \text{Bib} \times \text{Aux} \rightarrow \text{Ind}$ that generates author indices (Ind) from Bib and Aux .

Important: *Structure your solution across the $f \cdot g$, $\langle f, g \rangle$ and $f \times g$ combinators that can be found in library `Cp.hs`. Use **diagrams** to plan your proposed solution, which should avoid re-inventing functions over lists already available in the Haskell standard libraries.*

□