

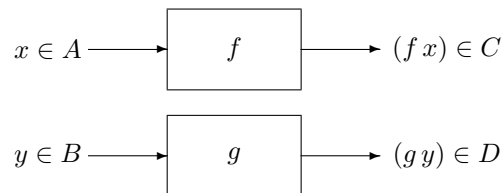
# Cálculo de Programas

2.º ano

Lic. Ciências da Computação e Mestrado Integrado em Engenharia Informática  
UNIVERSIDADE DO MINHO

2018/19 - Ficha nr.º 2

1. O diagrama de blocos



descreve o combinador funcional *produto*

$$f \times g = \langle f \cdot \pi_1, g \cdot \pi_2 \rangle \quad (\text{F1})$$

que capta a aplicação *paralela e independente* de duas funções  $A \xrightarrow{f} C$  e  $B \xrightarrow{g} D$ :

$$\begin{array}{ccc} A & B & A \times B \\ f \downarrow & g \downarrow & \downarrow f \times g \\ C & D & C \times D \end{array}$$

(a) Mostre que  $(f \times g)(x, y) = (f x, g y)$ .

(b) Mostre ainda que

$$\begin{aligned} \pi_1 \cdot (f \times g) &= f \cdot \pi_1 \\ \pi_2 \cdot (f \times g) &= g \cdot \pi_2 \\ id \times id &= id \\ (f \times g) \cdot (h \times k) &= f \cdot h \times g \cdot k \end{aligned}$$

Desenhe os diagramas destas igualdades.

2. Preencha da forma mais genérica possível os “?” do diagrama:

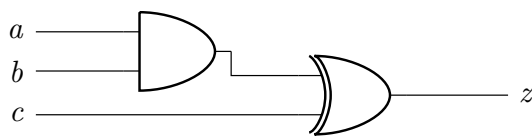
$$\begin{array}{ccc} ? & \xrightarrow{\langle \pi_2, \pi_1 \rangle} & ? \\ & \xleftarrow{\langle \pi_2, \pi_1 \rangle} & ? \\ & \xleftarrow{id} & \end{array}$$

3. Considere as funções seguintes:

$$\begin{aligned} f &= \langle \pi_1 \cdot \pi_1, \pi_2 \times id \rangle \\ g &= \langle id \times \pi_1, \pi_2 \cdot \pi_2 \rangle \end{aligned}$$

Identifique os tipos de  $f$  e  $g$ . Acompanhe a sua resolução com a construção dos respectivos diagramas.

4. Considere o circuito booleano



que calcula a função  $f((a, b), c) = (a \wedge b) \oplus c$ , onde  $\oplus$  é a operação “exclusive-or”.

- Escreva uma definição dessa função  $(\mathbb{B} \times \mathbb{B}) \times \mathbb{B} \xrightarrow{f} \mathbb{B}$  que não recorra às variáveis  $a$ ,  $b$  ou  $c$ <sup>1</sup> e desenhe o respectivo diagrama.
  - Qual é o tipo da função  $g = \langle \pi_1, f \rangle$ ?
5. Suponha que tem a relação  $db_1 \in (Dat \times Jog^*)^*$  de todos os jogos que se efectuaram numa dada competição, organizados por data. Seja ainda  $db_2 \in (Jog \times Atl^*)^*$  a indicação, para cada jogo, dos atletas que nele participaram.

Um comentador desportivo pede-lhe que derive de  $db_1$  e de  $db_2$  a relação, ordenada por nome, das datas em que cada atleta jogou, datas essas também ordenadas:

$$f : (Dat \times Jog^*)^* \rightarrow (Jog \times Atl^*)^* \rightarrow (Atl \times Dat^*)^*$$

$$f db_1 db_2 = \dots$$

Mostre que  $f$  pode ser escrita numa só linha usando os combinadores  $f \cdot g$ ,  $f \times g$ , etc que até agora estudou, desde que tenha à sua disposição a seguinte biblioteca de funções **genéricas**:

- $sort : A^* \rightarrow A^*$   
— ordena listas de  $A$  segundo uma ordem previamente assumida (sobre  $A$ )
- $collect : (A \times B)^* \rightarrow (A \times B^*)^*$   
— agrupa uma sequência de pares segundo os respectivos primeiros elementos, e.g.  
 $collect [(1, 2), (5, 6), (1, 3)] = [(1, [2, 3]), (5, [6])]$
- $discollect : (A \times B^*)^* \rightarrow (A \times B)^*$   
— inversa da anterior
- $converse : (A \times B)^* \rightarrow (B \times A)^*$   
— troca os elementos de cada par entre si
- $comp : (A \times B)^* \rightarrow (B \times C)^* \rightarrow (A \times C)^*$   
— encadeia as sequências de entrada de acordo com os elementos em comum (de tipo  $B$ ).

<sup>1</sup>Definições de funções que recorrem a variáveis dizem-se “pointwise”; as correspondentes versões sem variáveis dizem-se “point-free”.