

# Cálculo de Programas

## *Algebra of Programming*

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

2025/26 - Ficha nr.º 5

1. 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.*

2. Considere as seguintes funções elementares que respectivamente juntam ou duplicam informação:

*Let the following basic functions be given that, respectively, gather or duplicate information:*

$$join = [id, id] \quad (F1)$$

$$dup = \langle id, id \rangle \quad (F2)$$

Calcule (justificando) a propriedade grátis da função  $\alpha = dup \cdot join$  e indique por que razão não pode calcular essa propriedade para  $join \cdot dup$ .

*Calculate (justifying) the free property of the function  $\alpha = dup \cdot join$  and indicate why you cannot calculate this property for  $join \cdot dup$ .*

3. Seja dada uma função  $\nabla$  da qual só sabe duas propriedades:  $\nabla \cdot i_1 = id$  e  $\nabla \cdot i_2 = id$ . Mostre que, necessariamente,  $\nabla$  satisfaz também a propriedade natural

*Suppose that, about a function  $\nabla$ , you only know two properties:  $\nabla \cdot i_1 = id$  and  $\nabla \cdot i_2 = id$ . Show that, necessarily,  $\nabla$  also satisfies the natural property*

$$f \cdot \nabla = \nabla \cdot (f + f) \quad (F3)$$

4. Seja dada uma função  $\alpha$  cuja propriedade grátis é:

*Let  $\alpha$  be a function with free property:*

$$(f + h) \cdot \alpha = \alpha \cdot (f + g \times h) \quad (F4)$$

Será esta propriedade suficiente para deduzir a definição de  $\alpha$ ? Justifique analiticamente.

*Can a definition of  $\alpha$  be inferred from (F4)? Justify.*

5. O formulário inclui as duas equivalências seguintes, válidas para qualquer isomorfismo  $\alpha$ :

*Any isomorphism  $\alpha$  satisfies the following equivalences (also given in the reference sheet),*

$$\alpha \cdot g = h \equiv g = \alpha^\circ \cdot h \quad (\text{F5})$$

$$g \cdot \alpha = h \equiv g = h \cdot \alpha^\circ \quad (\text{F6})$$

Recorra a essas propriedades para mostrar que a igualdade *which can be useful to show that the equality*

$$h \cdot \text{distr} \cdot (g \times (id + f)) = k$$

é equivalente à igualdade *is equivalent to:*

$$h \cdot (g \times id + g \times f) = k \cdot \text{undistr}$$

(**Sugestão:** não ignore a propriedade natural (i.e. *grátis*) do isomorfismo *distr*.)

*Prove this equivalence. (Hint: the free-property of *distr* shouldn't be ingored in the reasoning.)*

6. No cálculo de programas, as definições condicionais do tipo

*Conditional expressions of pattern*

$$h \ x = \text{if } p \ x \text{ then } f \ x \text{ else } g \ x \quad (\text{F7})$$

são escritas usando o combinador ternário

*are expressed in the algebra of programming by the ternary combinator*

$$p \rightarrow f, g$$

conhecido pelo nome de *condicional de McCarthy*, cuja definição

*known as the McCarthy conditional, whose definition*

$$p \rightarrow f, g = [f, g] \cdot p? \quad (\text{F8})$$

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:*

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

7. Numa máquina paralela pode fazer sentido, em (F7), não esperar por  $p \ x$  para avaliar ou  $f \ x$  ou  $g \ x$ , mas sim correr tudo em paralelo,

*On a parallel machine it might make sense, concerning (F7), not to wait for  $p \ x$  to evaluate either  $f \ x$  or  $g \ x$ , but rather to run everything in parallel,*

$$\text{parallel } p \ f \ g = \langle \langle f, g \rangle, p \rangle$$

e depois fazer a escolha do resultado:

*and then choose the outcome:*

$$\text{choose} = \pi_2 \rightarrow \pi_1 \cdot \pi_1, \pi_2 \cdot \pi_1$$

Mostre que, de facto:

Show that, indeed:

$$\text{choose} \cdot \text{parallel } p \ f \ g \ = \ p \rightarrow f, g$$

---

8. Sabendo que as igualdades

Assuming

$$p \rightarrow k, k = k \quad (\text{F9})$$

$$(p? + p?) \cdot p? = (i_1 + i_2) \cdot p? \quad (\text{F10})$$

se verificam, demonstre as seguintes propriedades do mesmo combinador:

prove the following laws of the McCarthy conditional:

$$\langle (p \rightarrow f, h), (p \rightarrow g, i) \rangle = p \rightarrow \langle f, g \rangle, \langle h, i \rangle \quad (\text{F11})$$

$$\langle f, (p \rightarrow g, h) \rangle = p \rightarrow \langle f, g \rangle, \langle f, h \rangle \quad (\text{F12})$$

$$p \rightarrow (p \rightarrow a, b), (p \rightarrow c, d) = p \rightarrow a, d \quad (\text{F13})$$

---

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. 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, wishing 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,

$$\text{store } c = \text{take } 10 \cdot \text{nub} \cdot (c:) \quad (\text{F14})$$

calls the standard function

$$\text{nub} :: (Eq \ a) \Rightarrow [a] \rightarrow [a]$$

available from the `Data.List` library in Haskell.

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

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

is an alternative to the standard definition, where  $\text{nil} \_ = []$  and  $\text{cons } (h, t) = h : t$ . Check that `store c` (F14) 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, in which you should avoid re-inventing functions over lists already available in the Haskell standard libraries.

□