

## Cálculo de Programas

3.º Ano de LEI+MiEI (Universidade do Minho)  
Ano Lectivo de 2022/23

Exame de Recurso — 3 de Fevereiro de 2023, 14h00–16h00  
Salas E2-1.01 + E2-1.05 + E2-1.07

### PROVA PRESENCIAL INDIVIDUAL SEM CONSULTA (2h)

**Importante** — *Ler antes de iniciar a prova:*

- Esta prova consta de 8 questões que valem, cada uma, 2.5 valores. O tempo médio estimado para resolução de cada questão é de 15 min.
- Recomenda-se que os alunos leiam a prova antes de decidirem por que ordem querem responder às questões que são colocadas.

**Questão 1** Seja dada uma função  $\alpha$  cuja propriedade grátis é:

$$(f + h) \cdot \alpha = \alpha \cdot (f + g \times h) \quad (\text{E1})$$

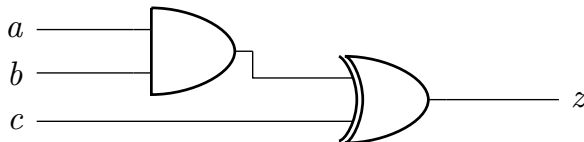
Infira a definição de  $\alpha$  a partir de (E1) e verifique analiticamente essa igualdade.

**Questão 2** Demonstre a seguinte propriedade do condicional de McCarthy

$$\langle (p \rightarrow f, h), (p \rightarrow g, i) \rangle = p \rightarrow \langle f, g \rangle, \langle h, i \rangle \quad (\text{E2})$$

**sem** recorrer à definição  $(p \rightarrow f, g) = [f, g] \cdot p$ .

**Questão 3** Recorde das fichas práticas o circuito booleano



a que corresponde a função  $f((a, b), c) = (a \wedge b) \oplus c$ , onde  $\oplus$  é a operação “exclusive-or”. Apresente justificações para os seguintes passos que derivam a versão *pointfree* de  $f$ :

$$\begin{aligned} f((a, b), c) &= (a \wedge b) \oplus c \\ \equiv \{ &\dots\dots\dots \} \\ f((a, b), c) &= (\oplus)((\wedge) a b) c \\ \equiv \{ &\dots\dots\dots \} \\ f((a, b), c) &= (\oplus)(\widehat{\wedge}(a, b)) c \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&\equiv \{ \dots\dots\dots \} \\
&\quad f((a, b), c) = ((\oplus) \cdot \widehat{\wedge}) (a, b) \ c \\
&\equiv \{ \dots\dots\dots \} \\
&\quad f((a, b), c) = (\widehat{(\oplus) \cdot \wedge}) ((a, b), c) \\
&\equiv \{ \dots\dots\dots \} \\
&\quad f = \widehat{(\oplus) \cdot \wedge} \\
&\equiv \{ \dots\dots\dots \} \\
&\quad \bar{f} = (\oplus) \cdot \widehat{\wedge} \\
&\equiv \{ \dots\dots\dots \} \\
&\quad \bar{f} = \widehat{\oplus} \cdot \widehat{\wedge} \\
&\equiv \{ \dots\dots\dots \} \\
&\quad \bar{f} = \widehat{\oplus} \cdot \widehat{(\wedge \times id)} \\
&\equiv \{ \dots\dots\dots \} \\
&\quad f = \widehat{\oplus} \cdot (\widehat{\wedge} \times id)
\end{aligned}$$


---

**Questão 4** Complete a seguinte demonstração de que os catamorfismos de listas  $f = \llbracket \underline{k} \rrbracket$  e  $g = \llbracket [\underline{k}, \pi_2] \rrbracket$  são a mesma função:

$$\begin{aligned}
&g = f \\
&\equiv \{ \dots\dots\dots \} \\
&\quad \llbracket [\underline{k}, \pi_2] \rrbracket = \llbracket \underline{k} \rrbracket \\
&\equiv \{ \dots\dots\dots \} \\
&\quad \llbracket [\underline{k}, \pi_2] \rrbracket \cdot \text{in} = \dots\dots\dots \\
&\equiv \{ \dots\dots\dots \} \\
&\quad \vdots
\end{aligned}$$


---

**Questão 5** Considere-se a função

$$h = \text{for loop } (1, 1) \tag{E3}$$

onde  $\text{loop } (a, b) = (a + 2, a + b)$ . Sabendo que

$$\text{for } g \ i = \llbracket [i, g] \rrbracket \tag{E4}$$

e recorrendo à lei de recursividade mútua, deduza as definições *pointwise* das funções  $f$  e  $g$  tal que  $h = \langle f, g \rangle$ . Que funções são essas?

---

**Questão 6** A lei de recursividade mútua tem uma versão dual que envolve alternativas e anamorfismos em vez de *splits* e catamorfismos:

$$\begin{cases} f = \text{in} \cdot F[f, g] \cdot h \\ g = \text{in} \cdot F[f, g] \cdot k \end{cases} \equiv [f, g] = \llbracket [h, k] \rrbracket \quad (\text{E5})$$

Complete a demonstração de (E5) que se segue:

$$\begin{aligned} [f, g] &= \llbracket [h, k] \rrbracket \\ \equiv & \{ \dots\dots\dots \} \\ & \vdots \\ & \square \end{aligned}$$

**Questão 7** Considere o seguinte diálogo com CHATGPT:



In Haskell, given data `Exp = Var String | Term String [ Exp ]`, can you write me a function `paths :: Exp -> [[String]]` that gives all paths from the root of a `Exp` tree to every leaf or intermediate node?



Yes, here's an example implementation of the `paths` function in Haskell:

```
lua
paths :: Exp -> [[String]]
paths (Var v) = [[v]]
paths (Term t es) = map (t:) (concatMap paths es)
```

A função `paths` proposta, que compila sem problemas, baseia-se em

$$\begin{cases} \text{concatMap } f [] = [] \\ \text{concatMap } f (h : t) = f h ++ \text{concatMap } f t \end{cases} \quad (\text{E6})$$

definida em `Data.Foldable`.

- Tomando como exemplo  $t = \text{Term } "+" [ \text{Var } "x", \text{Var } "y" ]$ , mostre que `paths` **não** responde a **tudo** o que se pede. (Justifique sumaria mas convincentemente a sua resposta).
- Mostre que (E6) é um catamorfismo de listas.

**Questão 8** Pode mostrar-se que a função `concatMap` (E6) sugerida pelo CHATGPT na questão 7 satisfaz a igualdade

$$\text{concatMap } f = \text{concat} \cdot \text{map } f \quad (\text{E7})$$

onde  $\text{concat} = \llbracket [\text{nil}, \text{conc}] \rrbracket$  — para  $\text{nil } \_ = []$  e  $\text{conc } (a, b) = a ++ b$  — e  $\text{map } f$  é o functor das listas. Mostre que, como as listas formam o mónade

$$X \xrightarrow{\text{singl}} TX \xleftarrow{\text{concat}} T^2 X \quad (\text{E8})$$

onde  $\top X = X^*$  e  $\text{sing! } x = [x]$ , então tem-se

$$\text{concatMap } f \ x = x \gg= f \tag{E9}$$

nessa monade.

---