

## Cálculo de Programas

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

Teste — 13 de Janeiro de 2023, 14h00–16h00  
Salas E1-0.04 + E1-0.08

---

- 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.

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

**Questão 1** Recordando da biblioteca  $\text{Cp.hs}$  o isomorfismo  $\text{undistl} = [i_1 \times \text{id}, i_2 \times \text{id}]$ , use diagramas para:

- descrever o tipo de  $\text{undistl}$  ;
  - inferir a propriedade *natural* (ie. “grátis”) da função  $\text{distl}$  que é inversa de  $\text{undistl}$ . (**NB:** tem de formular essa propriedade mas não se pede para a provar analiticamente.)
- 

**Questão 2** Sabendo que a igualdade

$$(p? + p?) \cdot p? = (i_1 + i_2) \cdot p? \tag{E1}$$

se verifica, demonstre a seguinte propriedade do condicional de McCarthy:

$$p \rightarrow (p \rightarrow a, b), (p \rightarrow c, d) = p \rightarrow a, d \tag{E2}$$

---

**Questão 3** Considere-se a função

$$h = \text{for loop } (0, 1) \tag{E3}$$

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

$$\text{for } g \ i = ([i, g]) \tag{E4}$$

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

---

**Questão 4** Mostre que o anamorfismo que calcula os sufixos de uma lista

$$\text{suffixes} = [(g)] \ \text{where } g = (\text{id} + \langle \text{cons}, \pi_2 \rangle) \cdot \text{out}$$

é a função:

$$\begin{aligned} \text{suffixes } [] &= [] \\ \text{suffixes } (h : t) &= (h : t) : \text{suffixes } t \end{aligned}$$

**Questão 5** Recorde o problema do telemóvel antigo que foi abordado na primeira ficha das aulas práticas desta disciplina:

(...) For each **list of calls** stored in the mobile phone (eg. numbers dialed, SMS messages, lost calls), the **store** operation should work in a way such that (a) the more recently a call is made the more accessible it is; (b) no number appears twice in a list; (c) only the most recent 10 entries in each list are stored.

Tendo-se pedido ao CHATGPT uma solução **pointfree** para estes requisitos, a resposta foi esta, para  $\text{store} :: \text{Eq } a \Rightarrow a \rightarrow [a] \rightarrow [a]$ :



Can you express the same in point-free Haskell?

Certainly! Here is the point-free version of the `store` function:
}

Copy code

```
import Data.List (nub)

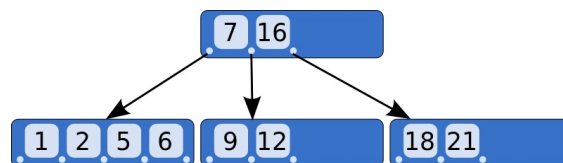
store = (take 10 . nub) . (:)
```

Apesar de impressionante, a resposta tem um erro (apenas!). Identifique-o e diga como se pode corrigir.<sup>1</sup>

**Questão 6** Uma “B-tree” é uma generalização das árvores binárias do módulo BTree a mais do que duas sub-árvores por nó:

```
data B_tree a = Nil | Block { leftmost :: B_tree a, block :: [(a, B_tree a)] }
```

Por exemplo, a B-tree<sup>2</sup>



é representada no tipo acima por:

```
t = Block {
  leftmost = Block {
    leftmost = Nil,
    block = [(1, Nil), (2, Nil), (5, Nil), (6, Nil)]},
```

<sup>1</sup>CHATGPT usa a função `nub`, para a qual dá a seguinte explicação: “In Haskell, the `nub` function is used to remove duplicate elements from a list. It returns a new list containing only the unique elements from the original list, in the order in which they first appear. For example, `nub [1, 2, 3, 2, 1]` would return `[1, 2, 3]`”.

<sup>2</sup>Créditos: figura extraída de <https://en.wikipedia.org/wiki/B-tree>.

```

block = [
  (7, Block {
    leftmost = Nil,
    block = [(9, Nil), (12, Nil)]}),
  (16, Block {
    leftmost = Nil,
    block = [(18, Nil), (21, Nil)]})
]

```

Identifique, justificando, o functor de base

$$\begin{cases} B(X, Y) = \dots \\ B(f, g) = \dots \end{cases}$$

que capta o padrão de recursividade da declaração de `B_tree` dada acima, em Haskell, bem como o isomorfismo:

$$\text{in} : B(A, B\_tree A) \rightarrow B\_tree A.$$

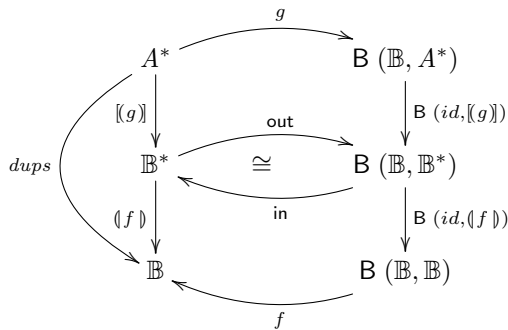
**Questão 7** Considere a seguinte definição

```

dups :: (Eq a) => [a] -> B
dups [] = FALSE
dups (h : t) = h ∈ t ∨ (dups t)

```

de uma função que testa se uma lista contém elementos repetidos. Defina-a como um homomorfismo identificando `B` e os genes `f` e `g` do diagrama seguinte:



**Questão 8** Pode mostrar-se que a seguinte variante do tipo “rose tree”

```

data Rose a = L a | R [Rose a]

```

que tem por base  $B(f, g) = f + \text{map } g$ , forma um mónade

$$X \xrightarrow{u} \text{Rose } X \xleftarrow{\mu} \text{Rose } (\text{Rose } X)$$

onde

$$u = L \tag{E5}$$

$$\mu = \llbracket [id, \text{in} \cdot i_2] \rrbracket \tag{E6}$$

Construa as funções `in` / `out` para este tipo e desenhe o diagrama dos seus catamorfismos. Com base nesse diagrama,

- Converta para Haskell com variáveis a componente  $\mu$  do referido mónade.
- Mostre que a lei monádica  $\mu \cdot u = id$  se verifica.