

Métodos de Programação I

2.º Ano da LESI (5303O7) + LMCC (7003N5, Plano antigo)
Ano Lectivo de 2006/07

Exame (2.ª chamada da época normal) — 24 de Janeiro 2007
09h30
Salas 2202 a 2205

NB: Esta prova consta de 8 alíneas que valem, cada uma, 2.5 valores. Utilize folhas de resposta diferentes para cada grupo.

PROVA SEM CONSULTA (2 horas)

GRUPO I

Questão 1 Dada a função

$$iso = [id \times i_1, id \times i_2] \quad (1)$$

identifique o isomorfismo que esta função estabelece, desenhando o diagrama respectivo. Derive ainda a versão *pointwise* de *iso*.

Questão 2 Demonstre a propriedade natural da função *iso* da Questão 1:

$$(f \times (g + h)) \cdot iso = iso \cdot (f \times g + f \times h) \quad (2)$$

Questão 3 Considere o seguinte tipo de dados.

```
data BTree a = Empty | Node(a, (BTree a, BTree a))
```

Defina as funções *inBTree*, *outBTree*, *cataBTree* e *anaBTree* para este tipo de dados. Acompanhe as duas últimas definições com os diagramas respectivos.

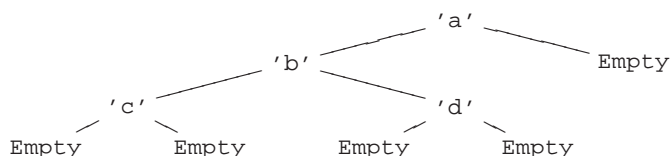
GRUPO II

Questão 4 Considere a função

```
rep :: BTree a -> [(Int, a)]  
rep t = aux(t,1)
```

```
aux :: (BTree a, Int) -> [(Int, a)]  
aux(Empty,i) = []  
aux(Node(a,(t,t')),i) = [(i, a)] ++ aux(t,2*i) ++ aux(t',2*i+1)
```

que representa árvores binárias sob a forma de 'array's modelados por listas de pares (*posição, elemento*). Repare que, sempre que a *i*-ésima posição do *array* está ocupada com o habitante de um nó da árvore origem, então a sua sub-árvore esquerda é representada a partir da posição $2i$ e a sub-árvore direita a partir da posição $2i + 1$. Assim, a árvore



será representada pelo 'array'

```
[(1, 'a'), (2, 'b'), (4, 'c'), (5, 'd')]
```

Codifique a função `aux` como um hilomorfismo do tipo `BTree`, acompanhado a sua codificação de um diagrama ilustrativo.

Questão 5 Defina-se a função

```
caudas :: RList a -> RList (RList a)
caudas l = if nula l then Nil else Cons(l, caudas (cauda l))
```

no contexto da biblioteca `RList.hs`, onde se tem, como sabe

```
data RList a = Nil | Cons (a , RList a)
```

Demonstre que `caudas` pode ser definida como o anamorfismo de listas

$$[(! + \langle id, cauda \rangle) \cdot nula?] \quad (3)$$

onde `nula` testa se uma lista é vazia e `cauda` retorna a cauda de uma lista não vazia.

NB: lembre que `in = [Nil, Cons]`.

Questão 6 Considere a função que, no contexto da biblioteca `RList.hs`, inverte uma lista

```
rev :: RList a -> RList a
rev Nil = Nil
rev (Cons h t) = cat(rev t, singl h)
```

onde `singl a = Cons(a, Nil)` e `cat` é a função que concatena duas `RLists` e que satisfaz a propriedade

$$cat \cdot (singl \times id) = Cons \quad (4)$$

É fácil mostrar que a transformada-PF de `rev` é o catamorfismo

$$rev = ([Nil, cat \cdot swap \cdot (singl \times id)]) \quad (5)$$

e que, como tal, satisfaz as propriedades seguintes:

$$rev \cdot cat = cat \cdot (rev \times rev) \cdot swap \quad (6)$$

$$rev \cdot singl = singl \quad (7)$$

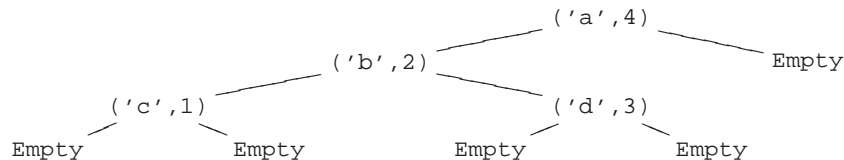
$$rev \cdot Nil = Nil \quad (8)$$

$$rev \cdot rev = id \quad (9)$$

Demonstre (9) usando as outras propriedades acima enunciadas.

GRUPO III

Questão 7 Usando a mónada de estado, defina a função `decora :: BTree a -> BTree (a, Int)` que deverá etiquetar todos os nós da árvore argumento com um inteiro de tal forma que, numa travessia *inorder* da árvore decorada, os inteiros apareçam por ordem crescente. Por exemplo, a árvore da Questão 4 será decorada da seguinte forma



Questão 8 Demonstre que o facto

$$do \{ a \leftarrow x ; u(f a) \} = (F f) x \quad (10)$$

é válido para toda a mónada `F`.

NB: recorde que a unidade `u` de `F` corresponde à função `return` do Haskell.
