## Paradigmas da Programação I

## ESI

## Ano Lectivo de 2005/2006 (Época Especial)

Questão 1 Relembre o tipo BTree a definido para representar árvores binárias.

data BTRee a = V | N a (BTree a) (BTree a)

1. Defina uma função bf :: BTree a -> [a] de travessia de uma árvore por níveis. Para a árvore

$$a = N 1 (N 2 (N 3 V V) (N 4 V V)) (N 5 (N 6 V V) (N 7 V V))$$

devemos ter que bf a = [1,2,5,3,4,6,7]

2. Relembre ainda a função inorder:: Btree a -> [a] assim definida.

```
inorder V = []
inorder (N x e d) = (inorder e) ++ [x] ++ (inorder d)
```

Defina uma função etiqueta :: BTree a -> BTree (a,Int) que satisfaça a seguinte propriedade:

Questão 2 Considere o seguinte tipo para representar expressões numéricas.

```
data Exp = C Int | V String | Op OBin Exp Exp
```

```
data OBin = Mais | Menos | Vezes | Div
```

Neste tipo a expressão (x+1)-(1-x) pode ser representada por

- e = Op Menos (Op Mais (V "x") (C 1)) (Op Menos (C 1) (V x))
  - 1. Defina uma função freeV::Exp -> [String] que dá a lista (sem repetições) das variáveis que ocorrem numa expressão.
  - 2. Defina uma função substitui :: Exp -> [(String,Exp)] -> Exp que aplica uma dada substituição a uma expressão. Por exemplo, se a expressão acima for designada por e, o resultado de substitui e [("x",e)] é a expressão

$$(((x+1)-(1-x))+1)-(((x+1)-(1-x))-1)$$

Questão 3 A função nub :: (Eq a) => [a] -> [a] pode ser definida por:

```
nub [] = []
nub (h:t) = h:(nub (filter (/= h) t))
```

1. Podemos generalizar esta função passando-lhe como argumento um predicado binário. Temos então a seguinte definição.

```
nubBy :: (a -> a -> Bool) -> [a] -> [a]
nubBy _ [] = []
bubBy p (h:t) = h:(nubBy (filter (not . (p h) ) t))
```

Defina a função nub usando esta generalização.

2. Usando ainda a função nub<br/>By, defina uma função nub3 que, dada uma lista de ternos, calcula essa lista sem repetições na segunda componente. Por exemplo

nub3 
$$[(1,2,3), (1,4,3), (2,2,3), (2,4,4)] = [(1,2,3), (1,4,3)]$$

Qual o tipo de nub3?