

Programação Funcional

Ficha 7

Outros tipos de árvores

1. Considere o seguinte tipo para representar expressões inteiras.

```
data ExpInt = Const Int
            | Simetrico ExpInt
            | Mais ExpInt ExpInt
            | Menos ExpInt ExpInt
            | Mult ExpInt ExpInt
```

Os termos deste tipo `ExpInt` podem ser vistos como árvores cujas folhas são inteiros e cujos nodos (não folhas) são operadores.

- (a) Defina uma função `calcula :: ExpInt -> Int` que, dada uma destas expressões calcula o seu valor.
 - (b) Defina uma função `infixa :: ExpInt -> String` de forma a que `infixa (Mais (Const 3) (Menos (Const 2) (Const 5)))` dê como resultado `"(3 + (2 - 5))"`.
 - (c) Defina uma outra função de conversão para strings `posfixa :: ExpInt -> String` de forma a que quando aplicada à expressão acima dê como resultado `"3 2 5 - +"`.
2. Considere o seguinte tipo para representar árvores irregulares (*rose trees*).

```
data RTree a = R a [RTree a]
```

Defina as seguintes funções sobre estas árvores:

- (a) `soma :: Num a => RTree a -> a` que soma os elementos da árvore.
 - (b) `altura :: RTree a -> Int` que calcula a altura da árvore.
 - (c) `prune :: Int -> RTree a -> RTree a` que remove de uma árvore todos os elementos a partir de uma determinada profundidade.
 - (d) `mirror :: RTree a -> RTree a` que gera a árvore simétrica.
 - (e) `postorder :: RTree a -> [a]` que corresponde à travessia postorder da árvore.
3. Relembre a definição de árvores binárias apresentada na ficha anterior:

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

Nestas árvores a informação está nos nodos (as *extermidades* da árvore têm apenas uma marca – `Empty`). É também habitual definirem-se árvores em que a informação está apenas nas extremidades (*leaf trees*):

```
data LTree a = Tip a | Fork (LTree a) (LTree a)
```

Defina sobre este tipo as seguintes funções

- (a) `ltSum :: Num a => LTree a -> a` que soma as folhas de uma árvore.
- (b) `listaLT :: LTree a -> [a]` que lista as folhas de uma árvore (da esquerda para a direita).
- (c) `ltHeight :: LTree a -> Int` que calcula a altura de uma árvore.

4. Estes dois conceitos podem ser agrupados num só, definindo o seguinte tipo:

```
data FTree a b = Leaf b | No a (FTree a b) (FTree a b)
```

São as chamadas *full trees* onde a informação está não só nos nodos, como também nas folhas (note que o tipo da informação nos nodos e nas folhas não tem que ser o mesmo).

- (a) Defina a função `splitFTree :: FTree a b -> (BTree a, LTree b)` que separa uma árvore com informação nos nodos e nas folhas em duas árvores de tipos diferentes.
- (b) Defina ainda a função `joinTrees :: BTree a -> LTree b -> Maybe (FTree a b)` que sempre que as árvores sejam *compatíveis* as junta numa só.