

Algebraic Data Types

Árvores de pesquisa

Nos exercícios seguintes considere a definição do tipo de árvores de pesquisa apresentada na aulas teórica:

$$\text{data } Arv\ a = \text{Vazia} \mid \text{No } a\ (Arv\ a)\ (Arv\ a)$$

4.1 Escreva uma definição recursiva da função $\text{sumArv} :: Num\ a \Rightarrow Arv\ a \rightarrow a$ que soma todos os valores numa árvore binária de números.

4.2 Baseado-se na função $\text{listar} :: Arv\ a \rightarrow [a]$ apresentada na aula teórica, escreva a definição duma função para listar os elementos numa árvore de pesquisa por *ordem decrescente*.

4.3 Escreva uma definição da função $\text{nivel} :: Int \rightarrow Arv\ a \rightarrow [a]$ tal que $\text{nivel } n\ arv$ é a lista ordenada dos valores da árvore no nível n , isto é, a uma altura n (considerando que a raiz tem altura 0).

4.4 Experimente usar o interpretador de Haskell para calcular a altura de árvores de pesquisa com n valores.

- (a) usando o método de partições binárias, e.g. $\text{construir } [1..n]$;
- (b) usando inserções simples, e.g. $\text{foldr } \text{inserir } \text{Vazia } [1..n]$;

Experimente com $n = 10, 100$ e 1000 e compare a altura obtida com o minorante teórico: uma árvore binária com n nós tem altura $\geq \log_2 n$.

4.5 Escreva uma definição da função de ordem superior $\text{mapArv} :: (a \rightarrow b) \rightarrow Arv\ a \rightarrow Arv\ b$ tal que $\text{mapArv } f\ t$ aplica uma função f a cada valor numa árvore t .

4.6 Neste exercício pretende-se implementar uma variante da remoção de um valor numa árvore de pesquisa simples.

- (a) Baseando-se na função $\text{mais_esq} :: Arv\ a \rightarrow a$ apresentada na aula teórica, escreva uma definição da função $\text{mais_dir} :: Arv\ a \rightarrow a$ que obtém o valor mais à direita numa árvore (i.e., o maior valor).
- (b) Usando a função da alínea anterior, escreva uma definição alternativa da função $\text{remove} :: Ord\ a \Rightarrow a \rightarrow Arv\ a \rightarrow Arv\ a$ que use o valor mais à direita da sub-árvore esquerda no caso de um nó com dois descendentes não-vazios.

Expressions

4.7 Consider the following data type for expressions:

```
data Expr = Lit Integer |
           Op Ops Expr Expr
```

```
data Ops = Add | Sub | Mul | Div
```

Define functions `eval`, `show` and `size` for this type, and discuss the changes you have to make to your definitions if you add the extra operation `Mod` for remainder on integer division.

4.8 It is possible to extend the type `Expr` so that it contains conditional expressions, `If b e1 e2`, where `e1` and `e2` are expressions, and `b` is a Boolean expression, a member of the type `BExp`,

```
data Expr = Lit Integer |
           Op Ops Expr Expr |
           If BExp Expr Expr
```

The expression `If b e1 e2` has the value of `e1` if `b` has the value `True` and otherwise it has the value of `e2`.

```
data BExp = BoolLit Bool |
           And BExp BExp |
           Not BExp |
           Equal Expr Expr |
           Greater Expr Expr
```

The five clauses here give Boolean literals, `BoolLit True` and `BoolLit False`. The conjunction of two expressions; it is `True` if both sub-expressions have the value `True`. The negation of an expression. `Not be` has value `True` if `be` has the value `False`. `Equal e1 e2` is `True` when the two numerical expressions have equal values. `Greater e1 e2` is `True` when the numerical expression `e1` has a larger value than `e2`.

Define the functions

1. $eval :: Expr \rightarrow Integer$
2. $bEval :: BExp \rightarrow Bool$ by mutual recursion, and extend the function `show` to show the redefined type of expressions.