

# Fundamentos de la Computación

## Ejercicios de árboles

Cátedra de Teoría de la Computación

Junio de 2014

**?1.** Considere la siguiente definición del tipo (polimórfico) **AB a** de árboles con información de tipo **a** en las hojas:

```
data AB a where { Hoja :: a -> AB a ;  
                  Nodo :: AB a -> AB a -> AB a }
```

Defina las siguientes funciones utilizando recursión estructural sobre **AB**:

1. **hojas::AB a -> [a]**, la cual, dado un árbol binario devuelve una lista con sus hojas.
2. **cantHojas::AB a -> N**, la cual, dado un árbol binario calcula la cantidad de hojas que tiene.
3. **cantNodos::AB a -> N**, la cual, dado un árbol binario calcula la cantidad de nodos internos que tiene.
4. **altura:: AB a -> N**, la cual, dado un árbol binario calcula su altura, es decir la longitud de alguna de sus ramas más largas.
5. **espejo:: AB a -> AB a**, la cual, dado un árbol binario devuelve el árbol espejo del mismo.
6. **maxHojas::Ord a => AB a -> a**, la cual, dado un árbol binario calcula el máximo de sus hojas.
7. **mapAB::(a->b) -> AB a -> AB b**, la cual, dado un árbol binario les aplica una función a todas sus hojas.
8. **subtrees::AB a -> [AB a]**, la cual, dado un árbol binario devuelve la lista de todos sus subárboles.

**?2.** Demuestre por inducción en AB las siguientes propiedades.:

1.  $(\forall t \downarrow :: AB \ a) \text{ cantHojas } t = S(\text{cantNodos } t).$
2.  $(\forall t \downarrow :: AB \ a) (\forall f \downarrow :: a \rightarrow b) \text{ cantNodos } (\text{map } f \ t) = \text{cantNodos } t.$
3.  $(\forall t \downarrow :: AB \ a) \text{ hojas } (\text{espejo } t) = \text{reverse } (\text{hojas } t)$

**?3.** Considere ahora el tipo (polimórfico) `ABB a` de árboles con información de tipo `a` en los nodos:

```
data ABB a where { Vacio :: ABB a ;  
                  Unir  :: ABB a -> a -> ABB a -> ABB a }
```

Defina las siguientes funciones utilizando recursión sobre `ABB`:

1. `inOrder :: ABB a -> [a]`, la cual, dado un árbol binario lista sus elementos de izquierda a derecha: para cada nodo, aparecen primero en la lista todos los elementos que están a su izquierda, luego el nodo y después los que están a su derecha (siguiendo el mismo criterio).
2. `preOrder :: ABB a -> [a]`, la cual, dado un árbol binario lista sus elementos del siguiente modo: para cada nodo, primero aparece el mismo, luego la lista todos los elementos que están a su izquierda y los que están a su derecha (siguiendo el mismo criterio).
3. `member :: Eq a => a -> ABB a -> Bool` la cual, dado un árbol binario y un elemento verifica si este pertenece al árbol.
4. `ordenado :: Ord a => ABB a -> Bool`, la cual, dado un árbol binario verifica si éste está ordenado, o sea, si cada nodo cumple la siguiente propiedad: todos los elementos que están a su izquierda son menores o iguales que él, y todos los que están a su derecha son mayores o iguales que él.
5. `insert :: Ord a => a -> ABB a -> ABB a` que inserta un elemento en un árbol ordenado, de modo tal que el árbol resultante también queda ordenado.
6. `list2ABB :: Ord a => [a] -> ABB a` que genere una árbol binario de búsqueda a partir de una lista, insertando los elementos uno por uno.
7. `treeSort :: Ord a => [a] -> [a]`, que ordena una lista insertando sus elementos en un árbol ordenado y listando sus nodos en el orden adecuado.

?4. Demuestre por inducción en ABB que:

$(\forall t \Downarrow :: \text{ABB } a) (\forall x \Downarrow :: a) (\text{member } x (\text{insert } x t) = \text{True})$

?5. Para representar expresiones aritméticas simples se utiliza el siguiente tipo de árboles, donde las hojas son números naturales y los nodos internos se corresponden con las operaciones de suma y multiplicación:

```
data Exp where {  Num  ::  N ->Exp;
                  Sum   ::  Exp -> Exp -> Exp;
                  Mul    ::  Exp -> Exp -> Exp }
```

1. Codificar la expresión  $(2 + 3) * (-4 * 5)$  como un elemento de tipo Exp.
2. Programar una función `eval :: Exp -> N` que calcule el valor de una expresión. Se podrán usar las operaciones correspondientes sobre naturales.
3. Programar una función `set :: Exp -> N -> Exp` que reemplace todas las hojas de una expresión por un número natural dado, dejando el resto de la expresión sin cambiar.
4. Demuestre que para toda  $(\forall e \Downarrow :: \text{Exp}) \text{eval}(\text{set } e 0) = 0$