

# TP PLP

Javaneta

September 15, 2024

## 1 Ejercicio 9

De acuerdo a las definiciones de las funciones para arboles ternarios de mas arriba, se pide demostrar lo siguiente:

$\forall t :: AT\ a . \forall x :: a . (elem\ x\ (preorder\ t) = elem\ x\ (postorder\ t))$

Preorder y Postorder son dos maneras diferentes de recorrer un árbol. En este caso en puntual, recorren un árbol ternario.

La lista resultante de ordenar el árbol ternario que devuelve preorder t y postorder t son diferentes, pero lo que ambos tienen en común es que contienen los mismos elementos, es decir,  $(\forall x :: a)(x \in listaResPreOrder \iff x \in listaResPostOrder)$

Tenemos un caso que podemos mencionar, donde en el ejercicio 4 del TP:  $elem\ n\ (preorder\ at) = elem\ n\ (postorder\ at)$  es válido  $\forall n :: a$

Por lo tanto, probemos esto utilizando los principios de extensionalidad e inducción estructural sobre árboles para concluir que esto es verdadero para cualquier árbol ternario.

Recordemos la definición del tipo AT y cuáles son los constructores del tipo correspondientes:  $data\ AT\ a = Nil \mid Tern\ a\ (AT\ a)\ (AT\ a)\ (AT\ a)\ deriving\ Eq$

Luego, recordemos qué ecuaciones representan a las operaciones de elem, preorder y postorder.

$elem :: Eq\ a \Rightarrow a \rightarrow [a] \rightarrow Bool$   
{E0}  $elem\ e\ [] = False$   
{E1}  $elem\ e\ (x:xs) = (e==x) \mid\mid elem\ e\ xs$

$foldAT :: (a \rightarrow b \rightarrow b \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow b \rightarrow AT\ a \rightarrow b$   
{F0}  $foldAT\ _\ b\ Nil = b$   
{F1}  $foldAT\ f\ b\ (Tern\ r\ i\ c\ d) = f\ r\ (foldAT\ f\ b\ i)\ (foldAT\ f\ b\ c)\ (foldAT\ f\ b\ d)$

```
preorder :: AT a -> [a]
{PR0} preorder = foldAT(\r i c d -> r : (i ++ c ++ d)) []
```

```
postorder :: AT a -> [a]
{PS0} postorder = foldAT(\r i c d -> reverse (r : (d ++ c ++ i))) []
```

Por inducción estructural en  $t$  tenemos:

- $P(t) = (\forall x::a)(\text{elem } x (\text{preorder } t) = \text{elem } x (\text{postorder } t))$

Probemos el caso base, es decir, el constructor del tipo  $AT$  a no recursivo: este caso es  $Nil$ .

Caso base:  $P(Nil) = (\forall x::a)(\text{elem } x (\text{preorder } Nil) = \text{elem } x (\text{postorder } Nil))$

Resolvamos ambos lados por separado y deberíamos llegar a una equivalencia.

- $\text{elem } x (\text{preorder } Nil)$
- $\text{elem } x (\text{postorder } Nil)$