

### Demostracion ejercicio 3

**Funciones usadas:**

**objetos\_en** :: [Either Personaje Objeto]  $\Rightarrow$  [Objeto]  
objetos\_en [] = []  
objetos\_en universo = **map** objeto\_de (**filter** es\_un\_objeto universo)

**es\_un\_objeto** :: Either Personaje Objeto  $\rightarrow$  Bool  
es\_un\_objeto (Left o) = False  
es\_un\_objeto (Right p) = True

**objeto\_de** :: Either Personaje Objeto  $\rightarrow$  Objeto  
objeto\_de (Right o) = o

**map** :: (a  $\rightarrow$  b)  $\rightarrow$  [a]  $\rightarrow$  [b]  
map \_ [] = []  
map f (x : xs) = f x : **map** f xs

**elem** :: Eq a  $\Rightarrow$  a  $\rightarrow$  [a]  $\rightarrow$  Bool  
elem \_ [] = False  
elem y (x : xs) =  
| y == x = True  
| otherwise = **elem** y xs

**filter** :: (a  $\rightarrow$  Bool)  $\rightarrow$  [a]  $\rightarrow$  [a]  
**filter** \_ [] = []  
**filter** p (x : xs) =  
| p x = x : **filter** p xs  
| otherwise = **filter** p xs

Queremos demostrar lo siguiente:

$\forall u :: \text{Universo} . \forall o :: \text{Objeto} . \text{elem } o (\text{objetos\_en } u) \Rightarrow \text{elem } (\text{Right } o) u$

Vamos a realizar induccion estructural sobre u siendo u::Universo

$P(u) = \forall o :: \text{Objeto} . \text{elem } o (\text{objetos\_en } u) \Rightarrow \text{elem } (\text{Right } o) u$

Las listas tienen un unico caso base, cuando es vacia

Caso base  $u = []$

$P([]) = \forall o :: \text{Objeto} . \text{elem } o (\text{objetos\_en } []) \Rightarrow \text{elem } (\text{Right } o) []$   
 $\text{elem } o ([]) \rightarrow \text{elem } (\text{Right } o) []$  (*def objetos\_en*)

*False*  $\rightarrow \text{elem } (\text{Right } o) []$  (*def elem*)

False implica lo que sea, siempre dara true por lo tanto el caso base esta probado y vale  $P([])$

### Caso inductivo

Tratamos como hipotesis inductiva a  $P(u)$

$HI : P(u) = \forall o :: \text{Objeto.elem } o \text{ (objetos\_en } u) \Rightarrow \text{elem (Right } o) u$

Quiero ver que cumple para  $P(u_0:u)$

$P(u_0:u) = \forall o :: \text{Objeto.elem } o \text{ (objetos\_en } u_0 : u) \Rightarrow \text{elem (Right } o) u_0 : u$

$u_0$  puede ser tanto Left Personaje como Right Objeto

### Caso Right $u_0$ :

$\text{elem } o \text{ (objetos\_en } u_0 : u)$

$\text{elem } o \text{ (map objeto\_de (filter es\_un\_objeto (u_0 : u))) (def objetos\_en)}$

$\text{elem } o \text{ (map objeto\_de (u_0 : filter es\_un\_objeto (u))) (def filter y def es\_un\_objeto)}$

$\text{elem } o \text{ (objeto\_de } u_0 : \text{(map objeto\_de (filter es\_un\_objeto (u)))) (def map)}$

$\text{elem } o \text{ (u_0' : (map objeto\_de (filter es\_un\_objeto (u)))) (def objeto\_de)}$

Notar que debido a la funcion *objeto\_de* cambia el tipo de  $u_0$ . pasa a ser de Right Objeto a Objeto.

Para simplificar la lectura vamos a decir que  $u_0'$  es  $u_0$  pero de tipo Objeto

Aplicando la definicion de elem sobre sus argumentos nos queda:

$o == u_0' \parallel \text{elem } o \text{ (map objeto\_de (filter es\_un\_objeto } u)$

Llegado a este punto queremos que el resultado del "or" anterior sea True.

Para eso basta con ver que el lado izquierdo del "or" sea verdadero,

y, por otro lado que el lado, que el lado derecho sea verdadero y el izquierdo falso.

Si ambos son Falsos no importa ya que la implicación  $\text{false} \rightarrow \dots$  dara True siempre.

### Caso $o == u_0'$

$o == u_0' \parallel \text{elem } o \text{ (map objeto\_de (filter es\_un\_objeto } u)$

$\text{True} \rightarrow \text{elem (Right } u_0') u_0:u$  (como se dijo mas arriba  $u_0 = \text{Right } u_0'$ . Remplazando queda:

$\text{True} \rightarrow \text{elem } u_0 u_0:u$

$\text{True} \rightarrow \text{True (def elem)}$

*True Caso probado*

### Caso $\text{elem } o \text{ (map objeto\_de (filter es\_un\_objeto } u) = \text{True}$

Este caso parte de la base de que  $o == u_0'$  es falso. Por lo tanto  $(\text{Right } o) \neq u_0$

$\text{elem } o \text{ (map objeto\_de (filter es\_un\_objeto } u) \rightarrow \text{elem (Right } o) u_0:u$

$\text{elem } o \text{ (objeto\_en } u) \rightarrow \text{elem (Right } o) u_0:u \text{ (def objeto\_en)}$

Recordando nuestra hipotesis inductiva sabemos que lo siguiente es verdadero:

**HI :**  $\text{elem } o \text{ (objeto\_en } u) \rightarrow \text{elem (Right } o) u$

Si podemos probar que  $\text{elem (Right } o) u \rightarrow \text{elem (Right } o) u_0:u$

Entonces por transitividad probamos:  $\text{elem } o \text{ (objeto\_en } u) \rightarrow \text{elem (Right } o) u_0:u$

*Empecemos :*

$\text{elem (Right } o) u \rightarrow \text{elem (Right } o) u_0:u$

$\text{elem (Right } o) u \rightarrow \text{elem (Right } o) u$

**Como sabemos que  $\text{Right } o \neq u_0$  podemos quitarlo de la lista por def de elem.**

$A \rightarrow A$  es tautologia por lo tanto queda demostrada la implicacion por transitividad.

Habiendo terminado la implicacion del anterior subcaso queda probado la demostracion para el caso Right u0.

#### Caso Left u0

Por ultimo hay que probar que la implicacion original vale con el constructor Left

elem o (map objeto\_de (filter es\_un\_objeto (u0 : u))) (def objetos\_en)  
 elem o (map objeto\_de (filter es\_un\_objeto (u))) (def filter y def es\_un\_objeto)  
 Como es de constructor Left, u0 es filtrado por la funcion *es\_un\_objeto*  
 quedando la lista u de la misma forma que la hipótesis inductiva.

Habiendo probado todo lo anterior queda comprobada que la implicación:  
 $P(u0:u) = \forall o :: \text{Objeto}.\text{elem } o \text{ (objetos\_en } u0 : u) \Rightarrow \text{elem (Right } o) u0 : u$   
 es verdadera  $\forall u :: \text{Universe}$

Entonces probamos que es valida la propiedad ☺  
 $\forall u :: \text{Universe}.\forall o :: \text{Objeto}.\text{elem } o \text{ (objetos\_en } u) \Rightarrow \text{elem (Right } o) u$