

Funtores

1. Demostrar que los siguientes tipos de datos son funtores. Es decir, dar su instancia de la clase Functor correspondiente y probar que se cumplen las leyes de los funtores.

- a) `data Pair a = P (a,a)`
- b) `data Tree a = Empty | Branch a (Tree a) (Tree a)`
- c) `data GenTree a = Gen a [GenTree a]`
- d) `data Cont a = C ((a -> Int) Int)`

Soluciones

a)

```
instance Functor Pair where
  fmap g (P (x,x)) = P (g x, g x)
```

```
■ fmap id (P (x,x))
  ≡ ⟨def.fmap⟩
  P (id x, id x)
  ≡ ⟨def.id⟩
  P(x,x)
  ≡ ⟨def.id⟩
  id (P (x,x))
```

```
■ fmap (f.g) (P (x,x))
  ≡ ⟨def.fmap⟩
  P ((f.g) x, (f.g) x)
  ≡ ⟨def.○⟩
  P (f (g x), f (g x))
  ≡ ⟨def.fmap⟩
  fmap f (P (g x, g x))
  ≡ ⟨def.fmap⟩
  fmap f (fmap g (P (x,x)))
```

b) `instance Functor Tree where`

`fmap g Empty = Empty`

`fmap g (Branch x l r) = Branch (g x) (fmap g l) (fmap g r)`

■ `fmap id Empty`

$\equiv \langle def.fmap.1 \rangle$

`Empty`

$\equiv \langle de.id \rangle$

`id Empty`

■ `fmap id (Branch x l r)`

$\equiv \langle def.fmap.2 \rangle$

`Branch (id x) (fmap id l) (fmap id r)`

$\equiv \langle H.I \rangle$

`Branch (id x) (id l) (id r)`

$\equiv \langle def.id \rangle$

`Branch x l r`

$\equiv \langle def.id \rangle$

`id (Branch x l r)`

■ `fmap (f.g) Empty`

$\equiv \langle def.fmap.1 \rangle$

`Empty`

$\equiv \langle def.fmap.1 \rangle$

`fmap g Empty`

$\equiv \langle fmap\ g\ Empty \equiv Empty + def.fmap.1 \rangle$

`fmap f (fmap g Empty)`

■ `fmap (f.g) (Branch x l r)`

$\equiv \langle def.fmap.2 \rangle$

`Branch ((f.g) x) (fmap (f.g) l) (fmap (f.g) r)`

$\equiv \langle def.o \rangle$

`Branch (f (g x)) (fmap (f.g) l) (fmap (f.g) r)`

$\equiv \langle H.I \rangle$

`Branch (f (g x)) (fmap f (fmap g l)) (fmap f (fmap g r))`

$\equiv \langle def.fmap.2 \rangle$

`fmap f (Branch (g x) (fmap g l) (fmap g r))`

$\equiv \langle def.fmap.2 \rangle$

`fmap f (fmap g (Branch x l r))`

c) COMPLETAR.

d) COMPLETAR.

2. Probar que las siguientes instancias no son correctas (no se cumplen las leyes de los funtores).

a) `data Func a = Func (a -> a)`
`instance Functor Func where`
`fmap g (Func h) = Func id`

b) `data Br b a = B b (a,a)`
`instance Functor (Br b) where`
`fmap f (B x (y,z)) = B x (f z, f y)`

Soluciones

a) `fmap id (Func f)`

$\equiv \langle def.fmap \rangle$

`Func id`

\neq

`Func f`

$\equiv \langle def.id \rangle$

`id (Func f)`

b) `fmap id (B x (y,z))`

$\equiv \langle def.fmap \rangle$

`B x (id z, id y)`

$\equiv \langle def.id \rangle$

`B x (z,y)`

\neq

`B x (y,z)`

$\equiv \langle def.id \rangle$

`id (B x (y,z))`

Monadas como substitucion

3. Consideremos el siguiente (AST de un) lenguaje:

```
data A a = Num Int | Sum (A a) (A a) | Mul (A a) (A a)
         | Res (A a) (A a) | Var a
```

para el cual implementamos substitucion simultanea:

```
(>>=) :: A a -> (a -> A b) -> A b
Num n >>= v = Num n
Sum t u >>= v = Sum (t >>= v) (u >>= v)
Mul t u >>= v = Mul (t >>= v) (u >>= v)
Res t u >>= v = Res (t >>= v) (u >>= v)
Var a >>= v = v a
```

Dados los terminos $x = \text{Var } "x"$, $y = \text{Var } "y"$ y $z = \text{Var } "z"$, dar el tipo y definicion de g y h tal que:

- $\text{Sum } x (\text{Mul } y z) \gg= g$
 $\equiv \langle \text{def}.g \rangle$
 $\text{Sum } (\text{Var } 1) (\text{Mul } (\text{Res } (\text{Var } 3) (\text{Var } 1)) (\text{Mul } (\text{Var } 2) (\text{Var } 2)))$
 y
- $\text{Sum } x (\text{Mul } y z) \gg= h$
 $\equiv \langle \text{def}.h \rangle$
 $\text{Sum } (\text{Var } 1) (\text{Res } (\text{Var } 2) (\text{Var } 3))$

¿Cuántas soluciones existen en cada caso?

Soluciones

- $g :: \text{String} \rightarrow A \text{ Int}$
 $g "x" = \text{Var } 1$
 $g "y" = \text{Res } (\text{Var } 3) (\text{Var } 1)$
 $g "z" = \text{Mul } (\text{Var } 2) (\text{Var } 2)$
- No existen soluciones.

4. Dado el tipo de datos

```
data BT a = IfBoton (Bool -> BT a)
          | Beep (BT a)
          | Var a
```

donde **IfBoton** detecta la pulsacion de un boton y **Beep** produce un beep, escribir un programa que haga un beep cada dos pulsaciones de boton.

Soluciones

```
beep2 = beep2' 0 where
  beep2' 0 = IfBoton (\b -> if b then beep2' 1 else beep2)
  beep2' 1 = IfBoton (\b -> if b
                           then (Beep $ Var ()) >> beep2
                           else beep2' 1)
```

```
beep2 = Var 0 >>= g where
  g 0 = IfBoton (\b -> if b then Var 1 >>= g else Var 0 >>= g)
  g 1 = IfBoton (\b -> if b then Beep (Var 2) >>= g else Var 1 >>= g)
  g 2 = Var 0 >>= g
```

5. Definimos el AST de un lenguaje entrada/salida de la siguiente manera:

```
data ES = Read (Char -> ES) | Write Char (ES)
```

Si el lenguaje lee un caracter de entrada y en base a eso decide como seguir o escribe un caracter y continua la ejecucion ¿Que hacen los siguientes programas?

- a) `t1 = Read (\c -> Write c (Write c t1))`
- b) `t2 = Read (\c -> Write "(" (Write c (Write ")" t2)))`
- c) `t3 = Write "(" (Read (\c -> Write c (Write ")" t3)))`
- d) `t4 = Read (_ -> t4)`

Soluciones

- a) Cada caracter leído, es escrito dos veces en pantalla.
- b) Cada caracter leído, es escrito entre parentesis.
- c) Escribe en pantalla «(«, lee un caracter y lo imprime, y antes de volver a empezar escribe «)» en pantalla.
- d) No imprime los caracteres leídos.

6. Teniendo en cuenta los siguientes tipos:

```
data ES a = Read (Char -> ES a) | Write Char (ES a) | Var a
```

Escribir un programa:

- a) `writeChar :: Char -> ES ()` que escriba su argumento y finalice con una variable `()`.
- b) `readChar :: ES Char` que lea un caracter y finalice con la variable cuyo nombre es el caracter leído.
- c) Usando `writeChar`, escribir un programa `writeStr :: String -> ES ()` que imprima la cadena que se pasa como argumento.

Soluciones

- a) `writeChar c = Write c (Var ())`.
- b) `readChar = Read (\c -> Var c)`.
- c) `writeStr [] = Var ()`
`writeStr (x:xs) = writeChar x >> writeStr xs`

7. Dada la siguiente implementacion de la sustitucion para terminos:

```
(>>=) :: ES a -> (a -> ES b) -> ES b
Read k >>= v = Read (\c -> k c >>= v)
Write c t >>= v = Write c (t >>= v)
Var a >>= v = v a
```

¿Que hace el siguiente programa?

```
f :: ES String
f = readChar >>= g where g '\n' = Var []
                        g c = f >>= \xs -> Var (c:xs)
```

Solucion Lee caracteres (sin imprimirlos) hasta presionar enter, y el estado terminal es la cadena leída.

Uso de Monadas y notacion do

8. Probar que toda monada es un functor, es decir, proveer una instancia

```
instance Monad m => Functor m where
  fmap...
```

y probar que las leyes de los funtores se cumplen para su definicion de fmap.

Solucion

```
instance Monad m => Functor m where
  fmap f m = m >>= (return.f)
```

```

■ fmap id m
  ≡ ⟨def.fmap⟩
  m >>= (return.id)
  ≡ ⟨f ∘ id ≡ f⟩
  m >>= return
  ⟨monad.law.2⟩
  m
  ≡ ⟨def.id⟩
  id m
```

```

▪ fmap (f.g) m
  ≡ ⟨def.fmap⟩
m >>= (return.(f.g))
  ≡ ⟨η - redex + def.∘ + def.∘⟩
m >>= (\x -> return (f (g x)))
  ≡ ⟨def.∘⟩
m >>= (\x -> (return.f) (g x))
  ≡ ⟨monad.law.1⟩
m >>= (\x -> return (g x) >>= (return.f))
  ≡ ⟨def.∘⟩
m >>= (\x -> (return.g) x >>= (return.f))
  ≡ ⟨monad.law.3⟩
m >>= (return.g) >>= (return.f)
  ≡ ⟨def.fmap⟩
fmap f (m >>= (return.g))
  ≡ ⟨def.fmap⟩
fmap f (fmap g m)

```

9. Definir las siguientes funciones:

- a) `mapM :: Monad m => (a -> m b) -> [a] -> m [b]`, tal que `mapM f xs` aplique la función monádica f a cada elemento de la lista xs , retornando la lista de resultados encapsulada en la monada.
- b) `foldM :: Monad m => (a -> b -> m a) -> a -> [b] -> m a`, análogamente a `foldl` para listas, pero con su resultado encapsulado en la monada. Ejemplo:
- ```

foldM f e1 [x1, x2, x3] = do e2 <- f e1 x1
 e3 <- f e2 x2
 f e3 x3

```



## Soluciones

- a) `mapM _ [] = return []`  
`mapM f (x:xs) = do x' <- f x`  
`xs' <- mapM f xs`  
`return $ x':xs'`
- b) `foldM _ e1 [] = return e1`  
`foldM f e1 (x:xs) = do e2 <- f e1 x`  
`foldM f e2 xs`

10. Escribir el siguiente fragmento de programa monadico usando notacion do:

```
(m >>= \x -> h x) >>= \y -> f y >>= \z -> return (g z)
```

## Solucion

```
do x <- m
 y <- h x
 z <- f y
 return (g z)
```

11. Escribir el siguiente fragmento de programa en terminos de >>= y return:

```
do x <- (do z <- y
 w <- f z
 return (g w z))
 y <- h x 3
 if y then return 7
 else do z <- h x 2
 return (k z)
```

## Solucion

```
(y >>= \z -> (f z >>= \w -> return $ g w z)) >>=
\x -> (h x 3 >>= \y -> if y
 then return 7
 else h x 2 >>= \z -> return $ k z)
```

12. Escribir las leyes de las monadas usando la notacion `do`.

### Solucion

- `do { x <- return a; f x } ≡ f a.`
- `do { x <- m; return x } ≡ m.`
- `do x <- m`  
`y <- f x`  
`g y`  
 $\equiv$   
`do x <- m`  
`do y <- f x`  
`g y`

### I/O Monadico

13. Escribir y *compilar* un programa (usando `ghc` en lugar de `ghci`) que imprima en pantalla la cadena «Hola mundo!».

### Solucion

```
main = putStrLn "Hola mundo!"
```

14. Escribir un programa interactivo que implemente un juego en el que hay que adivinar un numero secreto predefinido. El jugador ingresa por teclado un numero y la computadora le dice si el numero ingresado es menor o mayor que el numero secreto o si el jugador adivino, en cuyo caso el juego termina. Ayuda: para convertir una `String` en `Int` puede ser la funcion `read :: String -> Int`.

## Solucion

```
import System.IO

getPass = do hSetEcho stdin False
 pass <- getPass'
 hSetEcho stdin True
 return pass

getPass' = do x <- getChar
 if x == '\n' then do putChar x
 return []
 else do putChar '*'
 xs <- getPass'
 return (x:xs)

game :: Int -> Int -> IO ()
game n 0 = do putStrLn "El juego ha finalizado."
game n t = do putStrLn $ "Intentos restantes: " ++ show t
 putStr "Ingrese un numero: "
 x <- getLine
 guess n t (read x)

guess n t x | x < n = do putStrLn "Incorrecto. El numero es mas grande."
 game n (t - 1)
 | x > n = do putStrLn "Incorrecto. El numero es mas chico."
 game n (t - 1)
 | otherwise = do putStrLn "Correcto!"

main = do putStr "Ingrese el numero secreto: "
 n <- getPass
 putStr "Ingrese la cantidad de intentos: "
 t <- getLine
 game (read n) (read t)
```

15. El juego Nim consiste en un tablero de 5 filas numeradas de asteriscos. El tablero inicial es el siguiente:

- a) \*\*\*\*\*
- b) \*\*\*\*
- c) \*\*\*
- d) \*\*
- e) \*

Dos jugadores se turnan para sacar una o mas estrellas de alguna fila. El ganador es el jugador que saca la ultima estrella. Implementar el juego en Haskell. Ayuda: para convertir una String en Int puede usar la funcion `read :: String -> Int`.

### Solucion

```

printB [] = do putStrLn ""
printB (x:xs) = do putStrLn x
 printB xs
valid 1 (x:xs) = (not.null) x
valid n b@(x:xs)
 | n <= 0 || n > length b = False
 | otherwise = valid (n-1) xs
play 1 (xs:xss) = (tail xs):xss
play n (xs:xss) = xs : (play (n-1) xss)
winner [] = True
winner (xs:xss) = (null xs) && (winner xss)
ask player board = do printB board
 putStr $ "Jugador " ++
 (show $ player+1) ++
 ", ingrese su jugada: "
 c <- getLine
 if valid (read c) board then
 let newboard = play (read c) board
 in if winner newboard
 then putStrLn "Usted ha ganado."
 else ask (mod (player+1) 2) newboard
 else do putStrLn "JUGADA INVALIDA!"
 ask player board
main = ask 0 start ["*****", "****", "***", "**", "*"]

```

16. Un programa pasa todos los caracteres de un archivo de entrada a mayusculas y los guarda en un archivo de salida. Hacer un programa compilado que lo implemente tomando dos argumentos en la linea de comandos, el nombre de un archivo de entrada y el nombre de un archivo de salida.

**Solucion** COMPLETAR.