



Tema 10. Programando con acciones: I/O.

➤ **Trasparencia referencial:**

- “El valor de una expresión está totalmente determinado por el valor de sus subexpresiones”
- “Las variables en Programación Funcional son variables matemáticas”
- “No hay asignaciones ni efectos laterales”
- Característica de la Prog. Declarativa (Funcional, Lógica)

➤ **Ventajas:**

- Mayor legibilidad y fiabilidad de los programas
- Permite razonamiento matemático (ecuacional)



Trasparencia versus Opacidad referencial

- Opacidad referencial de lenguajes imperativos (ó mixtos):
 - Efectos laterales
 - Funciones dependientes de su historia

Ejemplo: function f (x: Int) return Int
 begin
 read y
 if par y then return x else return x+1
 end

- ¿*Valor de una expresión?* ¿ f(3) ?
- ¿*Razonamiento?* ¿ f(3) + f(3) = 2* f(3) ?



Problemas de la Entrada/Salida en P.F.

- ¿Cómo añadir al modelo funcional una acción de entrada / salida?

Supongamos `inputnum :: Int` una expresión que devuelve un valor (numérico) leído del “input” (el que corresponda)

Sea el input actual: 5 8 2 6

Sea la expresión: `inputdif = inputnum – inputnum`

- *¿Valor de `inputdif` ? ¿Orden de evaluación?*
- *¿Razonamiento matemático?*
- *¿Trasparencia referencial?*



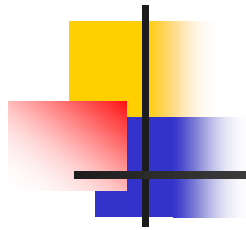
Soluciones a la Entrada/Salida en P.F.

➤ Solución “basada en streams”

- el input (I) y el output (O) son $:: \text{String}$
- un programa de I/O es una función $f :: \text{String} \rightarrow \text{String}$
- utilizada en Miranda y primeras versiones de Haskell

➤ Solución mediante la “mónada IO”

- solución más robusta y moderna
- un programa de I/O es una acción $f :: \text{IO } \alpha$
- utilizada en la definición de Haskell98



Programación monádica

➤ Usos de las mónadas

- Entrada/salida (mediante la mónada IO)
- Otras clases de interacción “con el mundo exterior”
- Ejecución de acciones secuenciales
- Efectos laterales

➤ Con las ventajas

- Visto como un “entorno imperativo” sobre Haskell, *sin “comprometer” el modelo funcional* subyacente
- Con leyes precisas para *razonar* sobre las mónadas



¿Qué es una mónada?

➤ Desde un punto de vista matemático:

una **mónada** es una terna $(m, \text{return}, (>>=))$ consistente en:

- un “constructor de tipos” m
- una operación $\text{return} :: \alpha \rightarrow m \alpha$
- una operación $(>>=) :: m \alpha \rightarrow (\alpha \rightarrow m \beta) \rightarrow m \beta$

cumpliendo 3 leyes:

- neutro a izquierda: $\text{return } a >>= f = f a$
- neutro a derecha: $p >>= \text{return} = p$
- asociatividad:

$$(p >>= f) >>= g = p >>= s \text{ where } s x = f x >>= g$$



La classe Monad en Haskell

class Monad m where

return :: $\alpha \rightarrow m \alpha$

(>>=) :: $m \alpha \rightarrow (\alpha \rightarrow m \beta) \rightarrow m \beta$

(>>) :: $m \alpha \rightarrow m \beta \rightarrow m \beta$

fail :: String $\rightarrow m \alpha$

-- Minimal complete definition: (>>=), return

$p \gg q = p \gg= _ \rightarrow q$

fail s - error s



Operación ($>>=$) de la clase Monad

$$(>>=) :: \text{Monad } m \Rightarrow m \alpha \rightarrow (\alpha \rightarrow m \beta) \rightarrow m \beta$$

$p :: m \alpha$ p es un programa que realiza alguna acción (relativa a m) y devuelve un valor de tipo α

$q :: \alpha \rightarrow m \beta$ q es una función que aplicada a un valor $x :: \alpha$ devuelve el programa $q x :: m \beta$

El operador ($>>=$) sirve para combinar p con q :

$p >>= q$ programa (de tipo $m \beta$) obtenido al ejecutar primero el programa p , que devolverá un valor x , y ejecutar después el programa $q x$



Operación `return` de la clase `Monad`

$$\text{return} :: \text{Monad } m \Rightarrow \alpha \rightarrow m \alpha$$

`return` es una función que aplicada a un valor $x :: \alpha$ devuelve el programa `return x :: m α`, donde:

`return x` es un programa que no realiza acción alguna y devuelve el valor $x :: \alpha$

“La idea de `return` es elevar el tipo α al tipo $m \alpha$, para una mónada `m` dada”



Operación ($>>$) de la clase Monad

$$(>>) :: \text{Monad } m \Rightarrow m \alpha \rightarrow m \beta \rightarrow m \beta$$

$p :: m \alpha$ p es un programa que realiza alguna acción (relativa a m) y devuelve un valor de tipo α

$q :: m \beta$ q es un programa que realiza alguna acción (relativa a m) y devuelve un valor de tipo β

El operador ($>>$) sirve para combinar dos acciones:

$p >> q$ programa (de tipo $m \beta$) obtenido al ejecutar primero el programa p , ignorar el valor devuelto, y ejecutar después el programa q



Instancias de la clase Monad

- Para definir una instancia de Monad se especificará:
 - Un “constructor de tipos” para `m`
 - Una operación para `(>>=)` y otra para `return` que cumplan las 3 leyes dadas

Ejemplo:

-- instancia predefinida

```
instance Monad [] where
```

```
  (x:xs) >>= f  = f x ++ (xs >>= f)
```

```
  [] >>= f      = []
```

```
  return x     = [x]
```

```
  fail s       = []
```



Maybe: Instancia de Monad

- tipo Maybe:

```
data Maybe  $\alpha$  = Nothing | Just  $\alpha$   
              deriving (Eq, Ord, Read, Show)
```

- Maybe como instancia predefinida de Monad:

```
instance Monad Maybe where
```

| | |
|---------------|-----------|
| Just x >>= k | = k x |
| Nothing >>= k | = Nothing |
| return | = Just |
| fail s | = Nothing |



IO: instancia de Monad

- tipo IO (entrada/salida)

`newtype IO α` *-- builtin datatype of IO actions*

- IO como instancia predefinida de Monad:

`instance Monad IO where`

`(>>=)` `=` `primbindIO`

`return` `-` `primretIO`

`fail s` `=` `ioError (userError s)`

(donde `primbindIO` y `primretIO` son primitivas del sistema)



El tipo IO α

- Una expresión de tipo IO α realiza una *acción de entrada/salida* y produce un *resultado de tipo α*
- Principales operaciones (predefinidas) de IO α
 - `putChar :: Char -> IO ()` *-- imprime un carácter*
 - `putStr :: String -> IO ()` *-- imprime un string*
 - `putStrLn :: String -> IO ()` *-- imprime un string y
salta de línea*
- donde () es el único elemento del tipo trivial ()*
- `getChar :: IO Char` *-- lee un carácter*
- `getLine :: IO String` *-- lee un string*



La notación “do”: Ejemplo 1

- Es una notación alternativa de Haskell para escribir combinaciones de ($>>=$) con “cláusulas where” anidadas

Ejemplo 1:

-- Programa que lee n caracteres del teclado

leer :: Int -> IO String

leer 0 = return []

leer n = getChar >>= q

 where q c = leer (n-1) >>= r

 where r cs = return (c:cs)



La notación “do”: Ejemplo 1’

- El ejemplo anterior sería equivalente al siguiente programa con notación “do”:

Ejemplo 1’:

-- Programa que lee n caracteres del teclado

leer' :: Int -> IO String

leer' 0 = return []

leer' n = **do**

 c <- getChar

 cs <- leer' (n-1)

 return (c:cs)



La notación “do”: Ejemplo 2

Ejemplo 2:

-- Para leer una línea del teclado (hasta el return)

leerLinea :: IO String -- *predefinido: getLine*

leerLinea = getChar >>= q

where

q c = if c == '\n'
then return ""

else leerLinea >>= r

where r cs = return (c:cs)



La notación “do”: Ejemplo 2’

- Equivalente al ejemplo 2 pero con notación “do”:

Ejemplo 2’: -- Para leer una línea del teclado (hasta el return)

leerLinea' :: IO String

leerLinea' = **do**

 c <- getChar

 if c == '\n'

 then return ""

 else **do**

 cs <- leerLinea'

 return (c:cs)



Traducción de la notación “do”

- La traducción de una expresión “do” a operaciones con ($\gg=$) y “cláusulas where” se rige por dos reglas:

1. **do** r ($-- r$ una acción $:: M b$) se traduce a r

2. **do** $x \leftarrow p$
 C
 r $-- p :: M \alpha$
 $-- C$ secuencia de acciones
 $-- r :: M \beta$

se traduce a

 $p \gg= f$
 $\text{where } f \ x = \text{do } C$
 r



Ejemplo de traducción del “do” (1)

- El caso `() <- p` se abrevia a `p`

Ejemplo:

```
do putChar 'a'  
   putStr "miga"
```

-- como `() <- putChar 'a'`

equivale a

```
putChar 'a' >> putStr "miga"
```

e igualmente a

```
putChar 'a' >>= f where f _ = putStr "miga"
```



Ejemplo de traducción del “do” (2)

-- *Programa que lee un carácter y lo imprime en mayúscula*

```
prog1' = do x <- getChar  
         putChar (toUpper x)  
         putChar '\n'
```

equivale al programa sin “do”:

```
prog1 = getChar >>= f  
       where  
       f x = putChar (toUpper x) >> putChar '\n'
```



Funciones “print” y “read”

-- Para imprimir valores de tipos “mostrables”:

- **print** :: Show α => α -> IO ()
print = putStrLn . show

```
? print 5
5
```

-- Para leer valores de tipos “leibles”:

- **read** :: Read α => String -> α

Ejemplo:

```
leerEnt :: IO Int
leerEnt = do e <- getLine
           return (read e)
```



Ejemplos de programas IO

-- Programa que lee una lista de enteros (escrita como lista):

```
leerLisEnt :: IO [Int]
```

```
leerLisEnt = do  lin <- getLine  
               return (read lin)
```

-- Programa que lee una lista de enteros, aplica la función
parámetro e imprime la lista resultante:

```
mapLisEnt :: Show  $\alpha$  => (Int ->  $\alpha$ ) -> IO( )
```

```
mapLisEnt f = do  lis <- leerLisEnt  
               print (map f lis)
```



Más ejemplos de programas IO

-- Programa que lee enteros (uno en cada línea) y los devuelve en una lista: leerLisEnt2:: IO [Int]

```
leerLisEnt2 = do lis <- getLine
               if lis == "" then return []
               else do resto <- leerLisEnt2
                    return ( (read lis) : resto )
```

-- Programa que lee enteros (uno en cada línea) e imprime la suma de todos ellos: leeYsuma :: IO ()

```
leeYsuma = do lisEnt <- leerLisEnt2
            print (sum lisEnt)
```




- **readFile** :: FilePath -> IO String

- **writeFile** :: FilePath -> String -> IO ()

- **appendFile** :: FilePath -> String -> IO ()

[illegible]



Ejemplos con ficheros

```
prog2 = do
```

```
    s <- readFile "C:/...../entrada.txt"
```

```
    writeFile "C:/...../salida.txt" (map toUpper s)
```

```
    putStrLn "salida.txt es entrada.txt en mayúsculas"
```

```
prog3
```

```
= do s <- readFile "C:/...../entrada.txt"
```

```
    appendFile "C:/...../salida.txt"
```

```
        ( "\n\n\t\t -- En mayúsculas queda: --\n\n" ++
```

```
          (map toUpper s))
```

```
    putStrLn "añadido a salida.txt"
```