### Programación Funcional

Tatiana Aparicio Yuja

#### Contenido del Curso

- Conceptos fundamentales
- Funciones
- Listas
- Recursión e inducción
- Tipos de datos definidos por el usuario
- Clases

#### Plan de Evaluación

- Primer Parcial
- Segundo Parcil
- Examen Final
- Segunda Instancia

### Bibliografía

- 1. BIRD, Richard WADLER, Philip. "Introduction to Functional Programming". Prentice Hall International, 1988.
- 2. APARICIO Yuja, Nancy Tatiana. "Texto Didáctico sobre Tipos y Clases en Programación Funcional".
- 3. INTERNET: <a href="http://www.haskell.org">http://www.haskell.org</a>

# The joy of functional programming (Benkart)

- La moda: No por que sea moda es la mejor opción
- Código comprensible, conciso
- Funciones matemáticas puras: No hay efectos colaterales, puedo combinar funciones para crear otras
- Programar : Que, no Como
- Permite usar núcleo de la PC: ganar eficiencia
- Ventana hacia el futuro
- Minimiza posibilidad de errores: Fácil detectar errores

#### Conceptos Fundamentales

- Paradigmas de Programación
  - Imperativo (como)
  - Declarativo (que): Prog. Funcional

#### Programación Funcional

Programar = Modelar mediante funciones matemáticas un problema

Ejecutar un programa = Evaluar expresiones

Expresión doble(2+3)

Reducción o evaluación

Valor 10

Contexto doble x=2\*x

```
*Main> :cd E:\Familia\Tatiana\materias\
Warning: changing directory causes all because the search path has changed.
Prelude> :load "miPrimerPrograma.hs"
[1 of 1] Compiling Main ( m Ok, modules loaded: Main.
*Main> doble(2+3)
10
*Main>
```

## Ventajas PF

- Programas cortos y concisos
- Funciones son valores de primer orden:

```
f g = h / f, g, y h son funciones
```

Permite el Polimorfismo

$$id x = x$$
  $id :: a -> a$ 

- Manipulación formal de programas.
- Administración memoria no es tarea del programador
- No hay efectos colaterales

## Ventajas PF

 Evaluación "Lazy": manejar valores que todavía no han sido calculados, por ejemplo:

$$f g = p x$$

$$x = g h$$

$$h = x 1$$

Ideal para prototipeo de compiladores

# Desventajas

• Entrada/Salida

# Evaluación/Reducción Existen dos estrategias de evaluación:

Define el orden en que se evalúan las expresiones

#### LAZY

Voy de afuera hacia adentro

Sólo EVALÚO ARGUMETOS SI LOS NECESITO

#### **EAGER**

Voy de adentro hacia afuera

Primero EVALÚO ARGUMETOS

## Evaluación/Reducción Estrategias de evaluación (ejemplo)

# LAZY cuadrado(doble 3) $\Rightarrow$ (doble 3) \* (doble 3) $\Rightarrow$ 6\*6 $\Rightarrow$ 36 primero (2, 1+2\*3\*4)

=> 2

```
EAGER

cuadrado(doble 3)

\Rightarrow cuadrado 6

\Rightarrow 36

primero (2, 1+2*3*4)

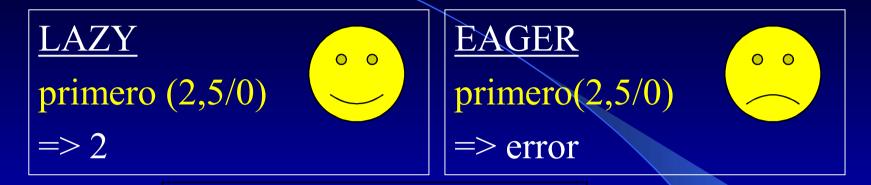
\Rightarrow primero (2, 25)

\Rightarrow 5
```

#### **SCRIPT**

```
doble x= 2*x
cuadrado x= x*x
primero (x,y)=x
```

#### Evaluación/Reducción



# SCRIPT doble x= 2\*x cuadrado x= x\*x primero (x,y)=x

La evaluación Lazy garantiza que si existe un resultado, el compilador/intérprete puede calcularlo Ej primero(2,5/0). Los compiladores/intérpretes funcionales puros siguen esta estrategia de evaluación.

En virtud a la evaluación lazy los lenguajes funcionales pueden manipular valores indefinidos.

#### Evaluación/Reducción

LAZY primero (2,5/0)

=> 2



**EAGER** 

primero(2,5/0)



=> error

```
[\lambda]
                     WinGHCi
   Edit Actions Tools Help
*Main> primero(2,5/0)
*Main> primero(2,7)
2
*Main>
```

miPrimerPrograma.hs: Blo

Archivo Edición Formato Ver Ayuda -- MI PRIMER PROGRAMA doble x= 2\*x cuadrado x = x\*xprimero (x,y)=x

Vemos que haskell (izq) llega al resultado, python (der) no

```
Python 3.7
File Edit Shell Debug Options Window Help
Python 3.7.3 (v3.7.3:ef4ec6ed12, Mar 25 2
1) 1 on win32
Type "help", "copyright", "credits" or "l
>>>
RESTART: C:\Users\Tatina\AppData\Local\P.
hola
\Rightarrow \Rightarrow primero(2,5/0)
Traceback (most recent call last):
  File "<pyshell#0>", line 1, in <module>
    primero(2,5/0)
ZeroDivisionError: division by zero
>>> primero(2,7)
>>>
è
                                   *prueba.py - C
File Edit Format Run Options Window Help
doble=lambda x: 2*x
cuadrado=lambda x: x*x
primero=lambda x,y: x
sumaPar = lambda x, y: x+y
```

# Ejemplos en haskell

# Tipos Básicos en Hugs

Int 5

Float 5.0

Char 'a'

String "hola"

Bool True, False

### Tipos Compuestos en Hugs

#### **Tuplas**

(Int,Char)

(Int, Bool, (Char, Int))

Listas

[Char]

[String]

[[Int]]

(5, e')

(5,True,('a',7))

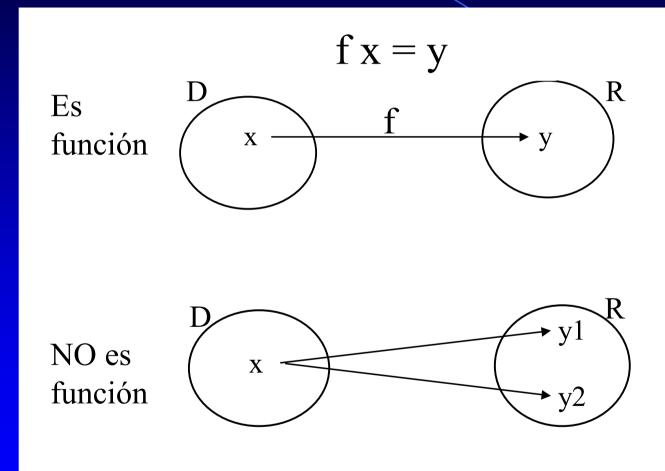
['h','o','l','a']="hola"

["hola","hello"]

[[1,2,3],[5,6],[]]

#### **Funciones**

Una función f asocia cada x elemento de un Dominio (D) un único elemento y en el Rango (R)



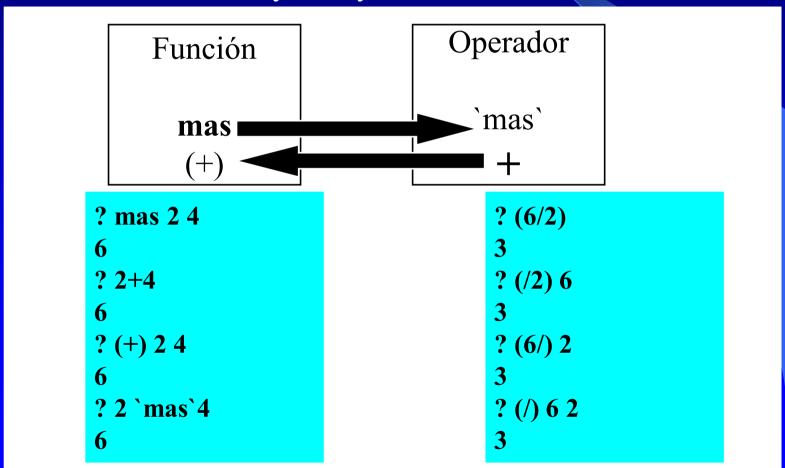
En el paradigma funcional se programa en base a funciones

#### Función = Operador

Para programar también se usan operadores, que son funciones con características particulares (van al medio de 2 parámetros).

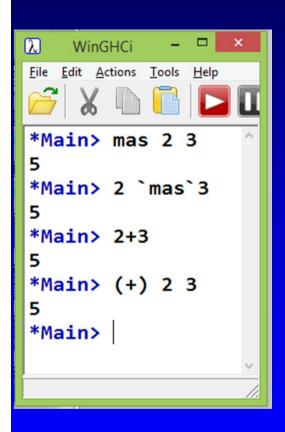
En efecto, en haskell, cualquier operador puede ser usado como funcion y las funciones de dos parámetros pueden ser usadas como operadores

Sea:  $\max x y = x+y$ 

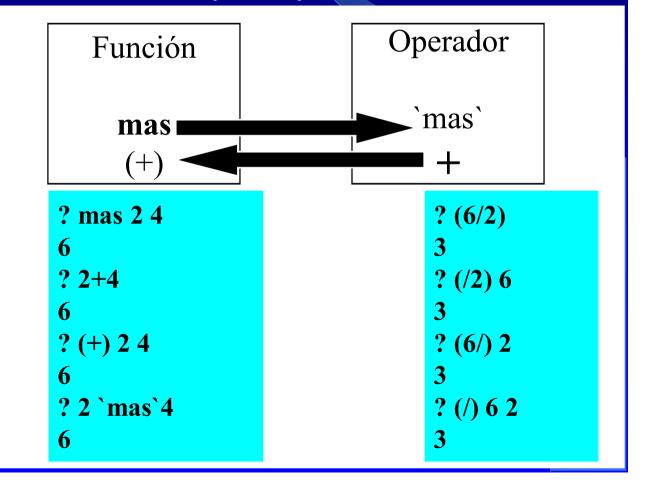


#### Función = Operador

Veamos en haskell



Sea:  $\max x y = x+y$ 



- Funciones de alto orden
- Funciones sobrecargadas
- Funciones Polimórficas

Funciones Polimórficas

Trabajan con cualquier tipo de datos

```
primero(x,y) :: (a,b) \rightarrow a

primero(x,y) = x
```

```
primero(3,8) => 3

primero("mensaje", True) => mensaje

primero((+),(*)) => (+)

primero([[1,2],[3,4,5]],'x') => [[1,2],[3,4,5]]
```

• Funciones de alto orden:

```
aplicar:: (a->b) -> a -> b
aplicar f(x) = f(x)
```

Reciben como argumento una función y/o devuelven como resultado una función

```
curry:((a,b)->c)->(a->b->c)
curry f = g
where g x y = f(x,y)
componer::(b -> c) -> (a -> b) -> a -> c
componer f g x = f(g x)
```

Funciones sobrecargadas

Trabajan con un conjunto de tipos de datos

```
maximo::Ord a \Rightarrow a->a->a

maximo x y = if x>y then x else y

ordenado:: Ord a \Rightarrow (a->a->Bool)->[a]->Bool

ordenado f[] = True

ordenado f[x]=True

ordenado f(x:y:xs)=(fxy) && ordenado f(xs)
```

- Por Combinación
- Por Distinción de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- Cálculo Lambda

```
cuad:: Int -> Int

cuad x=x*x

pote4:: Int -> Int

pote4 x = cuad (cuad x)

suma::Int -> Int -> Int

suma x y z= x+y+z
```

Combinamos funciones del contexto para crear nuevas funciones. En el ejemplo definimos cuad en términos de \*, y pote4 en términos de cuad

- Por Combinación
- Por Distinción de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- Cálculo Lambda

#### **SINTAXIS**

if exprLogica then exprl else expr2

Donde expr1 y expr2 deben ser del mismo tipo.

Se pueden anidar.

- Por Combinación
- Por Distinción de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- Cálculo Lambda

```
mayor:: Int -> Int -> Int
mayor x y = if x > y then x else y
may3:: Int -> Int -> Int
may3 x y z
= if x > y then
   (if x > z then x else z)
     else (if y>z then y else z)
may3a:: Int -> Int -> Int
may3a x y z
= if x > y && x>z then x
   else (if y>z then y else z)
```

- Por Combinación
- Por Distinción de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- Cálculo Lambda

#### SINTAXIS

```
f a1 a2 .. ak
| exprLog1 = expr1
| exprLog2 = expr2
.....
| otherwise = exprn
```

Donde expr1,epr2,..exprn son del mismo tipo

Devuelve la expr cuya exprLog es verdad

Deseables que las expresiones lógicas sean mutuamente excluyentes y exhaustivas

- Por Combinación
- Por Distinción de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- Cálculo Lambda

```
mayor:: Int -> Int -> Int
mayor x y | x>y = x
| x < y = y
```

```
sgteVocal v
|v=='a' = 'e' |
|v=='e' = 'i' |
|v=='i' = 'o' |
|v=='o' = 'u' |
|v=='u' = 'a' |
|otherwise = '?'
```

- Por Combinación
- Por Distinción de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- Cálculo Lambda

#### **SINTAXIS**

```
case expresion of
expr1 -> exprRes1
expr2 -> exprRes2
```

• • •

\_-> ExpResrn

Donge expri, exprz... son del mismo tipo que expresion

Y

exprRes1, exprRes2..expResm son del mismo tipo

- Por Combinación
- Por Distinción de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- Cálculo Lambda

```
case expresion of
expr1 -> exprRes1
expr2 -> exprRes2
...
_ -> ExpResrn
```

```
num2bool:: Int -> Bool
num2bool x
= case x of
1 -> True
0-> False
```

- Por Combinación
- Por Distinción de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- Cálculo Lambda

```
y:: Bool -> Bool -> Bool
y a b = case a of
     False -> False
      True -> case b of
             False -> False
                   -> True
menor x y::Int ->Int -> Int
menor x y= case x<y of
   True = x
           = y
```

- Por Combinación
- Por Distinción de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- Cálculo Lambda

```
SINTAXIS:
where:
f a1 a2 .. ak= expr
 where defLocal1
        defLocal2
```

Expresión let...in:

```
f a1 a2 .. ak=
     let
         defLocal1
         defLocal2
```

expr

- Por Combinación
- Por Distinción de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- Cálculo Lambda

```
MAYOR DE 3 NÚMEROS:
where:
m3 :: Int -> Int -> Int -> Int
m3 \times y = if z > m then z else m
 where m = if x > y then x else y
let...in:
m3 :: Int -> Int -> Int
m3 \times y z =
 let m = if x > y then x else y
 in if z > m then z else m
```

# Veamos la utilidad de las definiciones Locales

Definir una función que reciba como argumento 4 notas y devuelva el mensaje

Excelente si el prom está entre 90 y 100

Muy Bien si el prom está entre 80 y 89

Bien si el prom está entre 70 y 79

Regular si el prom está entre 51 y 69

Mal si el prom está entre 0 y 50

Notas inválidas en otro caso

#### **Definiciones Locales**



```
evalua:: Int -> Int -> Int -> Int -> String evalua n1 n2 n3 n4
```

```
|(div (n1+n2+n3+n4) 4)>=90 && (div (n1+n2+n3+n4) 4)<=100 ="Excelent" |(div (n1+n2+n3+n4) 4)>=80 && (div (n1+n2+n3+n4) 4)<=89 ="Muy Bien" |(div (n1+n2+n3+n4) 4)>=70 && (div (n1+n2+n3+n4) 4)<=79 ="Bien" |(div (n1+n2+n3+n4) 4)>=51 && (div (n1+n2+n3+n4) 4)<=69 ="Regular" |(div (n1+n2+n3+n4) 4)>=0 && (div (n1+n2+n3+n4) 4)<=50 ="Mal" |otherwise ="notas invalidas"
```

## **Definiciones Locales**

```
evalua v2:: Int -> Int -> Int -> String
evalua v2 n1 n2 n3 n4
| prom>=90 && prom <=100 ="Excelente"
| prom>=80 && prom<=89 ="Muy Bien"
| prom>=70 && prom<=79 ="Bien"
| prom>=51 && prom<=69 ="Regular"
| prom>=0 && prom <=50 ="Mal"
otherwise ="notas invalidas"
where
   prom= div (n1+n2+n3+n4) 4
```



### **Definiciones Locales**

```
evalua v3:: Int -> Int -> Int -> String
evalua v3 n1 n2 n3 n4
promEn 90 100 = "Excelente"
promEn 80 89 ="Muy Bien"
promEn 70 79 = "Bien"
promEn 51 69 ="Regular"
| promEn 0 50 = "Mal"
otherwise ="notas invalidas"
where
  prom= div (n1+n2+n3+n4) 4
  promEn li ls = prom>=li && prom <=ls
```



Las definiciones
locales permiten
factorizar código y
tener definiciones
más claras y
compactas

- Por Combinación
- Por Distinción de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- Cálculo Lambda

Podemos usar patrones en los argumentos de una función para facilitar la definicion.

El patrón es la forma que sigue el argumento de la función.

Ej. primero(x,y) = x

- Por Combinación
- Por Distinción de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- Cálculo Lambda

#### Existen patrones:

- Constantes
- Estructurales
- Comodín
- (a

- Por Combinación
- Por Distinción de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- Cálculo Lambda

#### Patrón Constante

```
no :: Bool -> Bool
no True = False
no False = True
y :: Bool -> Bool -> Bool
y True True = True
```

y True False = False

y False True = False

y False False = False

- Por Combinación
- Por Distinción de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- Cálculo Lambda

#### Patrón Constante

```
sgteVocal 'a' = 'e'
```

# Definición de Funciones (Emparejamiento de patrones)

#### Patrón Constante

```
no :: Bool -> Bool
no True = False
no False = True
y :: Bool -> Bool -> Bool
y True True = True
y True False = False
y False True = False
y False False = False
```

? no True

False

? y False True False

Toma la definición cuyo parámetro formal empareja con el parámetro actual

- Por Combinación
- Por Distinción de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- Cálculo Lambda

#### Patrón Comodín

```
no :: Bool -> Bool
no True = False
no _ = True
y :: Bool -> Bool -> Bool
y True True = True
y _ _ = False
```

El comodín (\_) empareja con todo.

# Definición de Funciones (Patrones)

#### Patrón Estructural

```
primero :: (a,b) -> a
primero (x,y) = x
Función que devuelve la fecha mayor de dos
fecMay::(Int,Int,Int)->(Int,Int,Int)->(Int,Int,Int)
fecMay (d1, m1, a1) (d2, m2, a2)
   |(a1>a2)| | ((a1==a2)&&((m1>m2))| | (m1==m2)&&(d1>d2))) = (d1, m1, a1)
   | otherwise
                                                          = (d2, m2, a2)
Función que devuelve la longitud de una lista:
length::[a] -> Int
length [] = 0
length (x:xs)= 1+length xs
```

# Patron @ Funcion que recibe dos fechas y devuelve la mayor

# Patron @

Funcion que recibe dos fechas y devuelve la mayor

El patrón @ sirve para usar alias. En el ejemplo, el alias de la primera fecha es f1 y de la segunda fecha f2

```
fecMay::(Int,Int,Int)->(Int,Int,Int)->(Int,Int,Int)
fecMay (d1, m1, a1) (d2, m2, a2)
    |a1>a2 = (d1,m1,a1)
    |a2>a1 = (d2,m2,a2)
    |m2>m1 = (d2,m2,a2)
    |m1>m2 = (d1,m1,a1)
    |d2>d1 = (d2,m2,a2)
    |otherwise = (d1,m1,a1)
```

```
fecMay::(Int,Int,Int)->(Int,Int,Int)->(Int,Int,Int)
fecMay f1@(d1, m1, a1) f2@(d2, m2, a2)
|a1>a2 = f1
|a2>a1 = f2
|m2>m1 = f2
|m1>m2 = f1
|d2>d1 = f2
|otherwise = f1
```

# Patron @

#### Funcion que recibe 4 fechas y devuelve la mayor

fecMay4v1 f1 f2 f3 f4

= fecMay (fecMay f1 f2) (fecMay f3 f4)

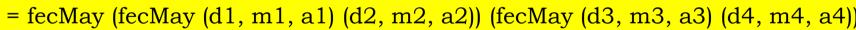


Sólo usar cuando es útil para la definición. En el ejemplo nos quedamos con la primera definición

fecMay4v2 f1@(d1, m1, a1) f2@(d2, m2, a2) f3@(d3, m3, a3) f4@(d4, m4, a4)

= fecMay (fecMay f1 f2) (fecMay f3 f4)

fecMay4v3 f1@(d1, m1, a1) f2@(d2, m2, a2) f3@(d3, m3, a3) f4@(d4, m4, a4)



fecMay4v4 (d1, m1, a1) (d2, m2, a2) (d3, m3, a3) (d4, m4, a4)

= fecMay (fecMay (d1, m1, a1) (d2, m2, a2)) (fecMay (d3, m3, a3) (d4, m4, a4))



- Por Combinación
- Por Distinción de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- Cálculo Lambda

#### **Expresiones Lambda**

Podemos definir funciones usando el lenguaje de bajo nivel de la programación funcional (Cálculo Lambda)

En virtud al cálculo lambda en PF podemos manipular funciones como si fueran valores de primer orden ya que las funciones son expresiones

Permite usar funciones anónimas

- Por Combinación
- Por Distinción de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- Cálculo Lambda

#### sintaxis

No permite usar: distinción de casos, where

- Por Combinación
- Por Distinción de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- Cálculo Lambda

```
Cálculo Lambda: λ x -> 2*x
   doble :: Int -> Int
   doble = (\langle x - \rangle 2^*x)
   suma :: Int -> Int -> Int
   suma = (\x -> \y -> x+y)
Funciones anónimas:
? (\x -> \y -> x*2+y) 3 4
10
```

No permite usar: distinción de casos, where

- Por Combinación
- Por Dist.de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- Cálculo Lambda

Mayor de 3 números:

may3 :: Int -> Int -> Int

 $may3 = (\langle x -> \langle y -> \langle z -> \rangle$ 

let m = if x > y then x else y

in if z > m then z else m)

No permite usar: distinción de casos, where

- Por Combinación
- Por Dist.de casos
- Expresiones if
- Expresiones case
- Definiciones locales
- Patrones
- <u>Cálculo</u><u>Lambda</u>

Puedo usar patrones en definiciones lambda:

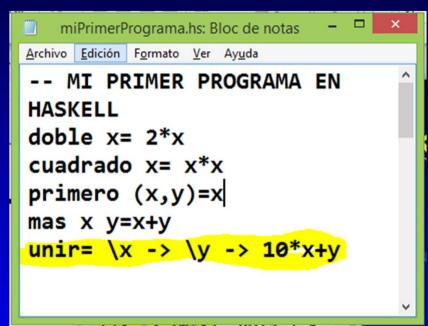
Definir una f. que reciba dos fechas y devuelva la que tiene el año mayor

anioMay= 
$$f1@(\_,\_,a1) \rightarrow f2@(\_,\_,a2)$$

-> if a1>a2 then f1 else f2

Puedo usar definiciones locales con let-in

# Ejemplo en haskell



Puedo usar exlpresiones lambda para definir funciones (ej. unir) Puedo usar expresiones lambda como valores de primer orden, sin necesidad de darles un nombre