

Funciones de Orden Superior y Currying

1

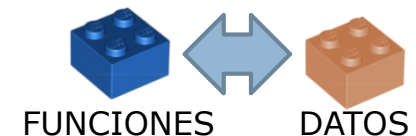
- Expresiones Lambda: Definición generalizada de funciones en Scheme.
- Funciones de orden superior.
- Definiciones locales.
- Evaluación parcial (Currying).



Expresiones Lambda (λ)

2

- Cálculo- λ - Alonzo Church (1932-33)
- Lenguajes Funcionales: versión “suavizada”
- Necesidad de funciones “anónimas”
 - Definir una función directamente como argumento
 - Definir una función como resultado de una función
 - Definir una función local a una función



Ventaja **Scheme**: S-Expresiones
(Comparten la misma representación)



Ejemplos de F.O.S.

3

■ Definir:

■ 1
$$f(a,b) = \sum_{n=a}^b n$$

■ 2
$$g(a,b) = \sum_{n=a}^b n^3$$

■ 3
$$h(a,b) = \sum_{n=a}^b \frac{1}{(4n-3a)(4n-3a+s)}$$

```
f(a,b) ::= si a>b
           entonces 0
           sino a+f(a+1,b)
           fsi

g(a,b) ::= si a>b
           entonces 0
           sino a*a*a+g(a+1,b)
           fsi

h(a,b) ::= si a>b
           entonces 0
           sino 1/(a*(a+2)) +
h(a+4,b)
           fsi
```

```
sum(term, a, next, b) ::=
  si a>b
  entonces 0
  sino term(a)+sum(term, next(a), next, b)
  fsi
```

```
term(X) ::= X
next(X) ::= X+1
f(a,b) ::= sum(term, a, next, b)
```

Ejemplos de F.O.S.

4

- Definición en Scheme de

$$f(a,b) = \sum_{n=a}^b n$$

```
;; sum::(Int->Int) x Int x (Int->Int) x Int -> Int
(define (sum term a next b)
  (if (> a b) 0
      (+ (term a) (sum term (next a) next b))))
```

```
;; definimos term y next con expresiones lambda
;;
;; f::Int x Int -> Int
(define (f a b)
  (sum (lambda (X) X) a (lambda (X) (+ X 1)) b))
```



Expresiones Lambda

5

- Forma general de expresiones Lambda

(lambda (par1 ...) <expresion>) \Rightarrow función λ

- Definición con nombre

**(define <nom-funcion> <expr-lambda>)
 \Rightarrow
función <nom-funcion>**

Ejemplo: Función como resultado de evaluar una función

```
> (define (make-suma num) (lambda (X) (+ X num)))  
make-suma
```

```
> (make-suma 4)  
(lambda (x) (+ x 4))
```

```
> ((make-suma 4) 7)  
11
```

```
> (define suma4 (make-suma 4))  
suma4
```

```
> (suma4 7)  
11
```



Funciones de orden superior

6

- Definición: Una función se dice de orden superior si :
 - alguno de sus argumentos es una función
 - o si devuelve una función
 - o si devuelve una estructura conteniendo una función.

- Ventaja:
 - Programas más concisos sin perder generalidad
 - Programas genéricos, funciones parametrizadas por medio de otras funciones
 - Alto nivel de reutilización
 - Generación automática de código (funciones)



F.O.S. definidas sobre listas

7

- Filter – filtra elementos no deseados de una lista

`(filter <funcion-test> <list>)`

```
>(filter positive? '(-3 4 6 -2 9 -11))  
(4 6 9)
```

- Take-while – devuelve el prefijo de una lista

`(take-while f lista)`

```
>(take-while positive? '(1 2 -3 9))  
(1 2)
```

- Drop-until – devuelve el sufijo de una lista

`(drop-until f lista)`

```
(drop-until number? '(jose varon 19 23)) => (19 23)
```

```
(take-while (lambda(x) (not(eq? x '<))))  
(cdr (drop-until (lambda(x) (eq? x '>)) '( < a > Enlace < / a > ))))
```



F.O.S. Predefinidas: Apply

8

- Apply – aplica una función a una lista de argumentos

- Ejemplo: calcular el máximo de los elementos de una lista `ls`

> (~~max~~ ~~ls~~)

max(n1 ...) no trabaja sobre listas

Solución A: Construir un programa recursivo que calcule *max* de una lista *ls*.

Solución B: (**apply** <funcion> arg1 ... <lista-de-elementos>) ⇒

(<funcion> arg1 ... <elementos-de-la-lista-de-elementos>)

```
> (apply max '(2 4)) ; equivalente a (max 2 4)
4
> (apply + '(4 11 23)) ; equivalente a (+ 4 11 23)
38
> (apply max 0 '(3 4 1)); equivalente a (max 0 3 4 1)
4
```



Expresiones Lambda (otras sintaxis)

9

- Número arbitrario de argumentos

(lambda <Lista-Args> <expresion>) \Rightarrow función λ

```
> (define num-args (lambda (ListaArgs) (length ListaArgs)))
num-args

> (num-args 'a 'b 'c)
3
> (num-args '(1 b c) 5)
2
```



Expresiones Lambda (otras sintaxis)

10

- Cota inferior de argumentos: n –requeridos + ?-opcionales

(lambda (<Arg-1>...<Arg-n> . <LArgs>) \Rightarrow función λ

- LArgs: la lista de argumentos restantes

```
> (define mis-args (lambda (a b c . Largs)
  (append (list a b c) Largs))
mis-args

> (mis-args 1 2 3 4 5 6 7)
(1 2 3 4 5 6 7)

> (mis-args 'a 'b 'c)
(a b c)

> (mis-args 'a 'b)
ERROR – FALTAN ARGUMENTOS
```



F.O.S. Predefinidas: Map

11

- Map – aplica una función de aridad n, a los i-simos elementos de n-listas
(map <funcion> <list1> <list2> ...)

```
> (map car '((a b) (c d) (e f)))  
(a c e)  
> (map + '(1 2) '(4 5))  
(5 7)
```

```
> (map (lambda(x) (+ x 2)) '(1 2 3 4))  
(3 4 5 6)
```

```
(map (lambda(x) (member 'a x)) '((a b c) (b c d) (c d a)))  
(#t #f #t)
```

```
> (apply and ) ⇒ #f
```



F.O.S. Predefinidas: Ejemplos

12

■ Distancia Euclídea de N dimensiones

$$\text{Dist}(\mathbf{A}, \mathbf{B}) = \sqrt{\sum_{i=1}^N (A_i - B_i)^2}$$

```
;; suma los elementos de una lista
;; sum::Int -> Int
(define (sum L)
  (apply + L))
```

```
;; diferencia al cuadrado de dos números
;; Number x Number -> Number
(define (dif2 x y)
  (expt (- x y) 2))
```

Con funciones
auxiliares

```
;; distancia euclídea de dos puntos N-dimensionales
;; dist::(list-of Number) x (list-of Number) -> Number
(define (dist A B)
  (sqrt (sum (dif-cuadradas A B))))
```

Directamente
utilizando FOS
Y λ -expresiones

```
;; distancia euclídea de dos puntos N-dimensionales
;; dist2::(list-of Number) x (list-of Number) -> Number
(define (dist2 A B)
  (sqrt ; raíz cuadrada
    (apply + ; de la suma de ...
      (map (lambda(x y) (expt (- x y) 2)) ; las diferencias al cuadrado
            A B) ; de los i-simos elementos
    )
  )
)
```



F.O.S. Predefinidas: Ejemplos

13

■ Composición

```
((compose sqrt *) 12 75) ⇒ 30
```

```
;; (A -> B) x (C1 x ...x Cn -> A) -> B
(define (compose f g)
  (lambda args
    (f (apply g args)))))
```

■ Matriz traspuesta

```
(tras '((1 2) (3 4) (5 6))) ⇒ ((1 3 5) (2 4 6))
```

```
;; Matriz -> Matriz
(define (tras M)
  (apply map list M))
```



F.O.S. definidas sobre listas

14

- fold(l/r) – pliegue de los elementos a un solo valor

(foldl <funcion(elem,Res)> ini <list>)

(foldr <funcion(elem,Res)> ini <list>)

- Forma generalizada de foldl/r:

(foldl <f(e1,...en,Res)> ini <list1>...<listn>)



Funciones de plegado de listas: foldl y foldr

15

`foldl :: (A x B -> B) x B x (listof A) -> B`

propósito:

`(foldl f base (list a1 a2 a3 .. an)) =`

`(f an ... (f a3 (f a2 (f a1 base))) ...)`

`(foldl + 0 '(4 3 2 1)) => 10` `(sumalista LNums)`

`(foldl cons '() '(a b c d)) => (d c b a)` `(reverse Lista)`

`(foldl append '() '((1 2) (3 4) (5 6))) => (5 6 3 4 1 2)`
`(flat (listof listas))` ¿ORDEN?



Funciones de plegado de listas: foldl y foldr

16

`foldr :: (A x B -> C) x B x (listof A) -> C`

propósito:

`(foldr f base (list a1 .. an2 an1 an)) =`

`(f a1 ... (f an2 (f an1 (f an base))) ...)`

`(foldr + 0 '(4 3 2 1)) => 10` `(sumalista LNums)`

`(foldr cons '() '(a b c d)) => (a b c d)` `(f-id Lista)`

`(foldr append '() '((1 2) (3 4) (5 6))) => (1 2 3 4 5 6)`

`(flat (listof listas))` **¿ORDEN?**



Funciones de plegado de listas: foldl y foldr

17

Conjuntos: `intersec :: Set x Set -> Set`

- Utilizando `(filter f lista)`

```
(define (intersec A B)
  (filter (lambda(x) (member x A)) B))
```

- Utilizando `(foldl f base lista)`

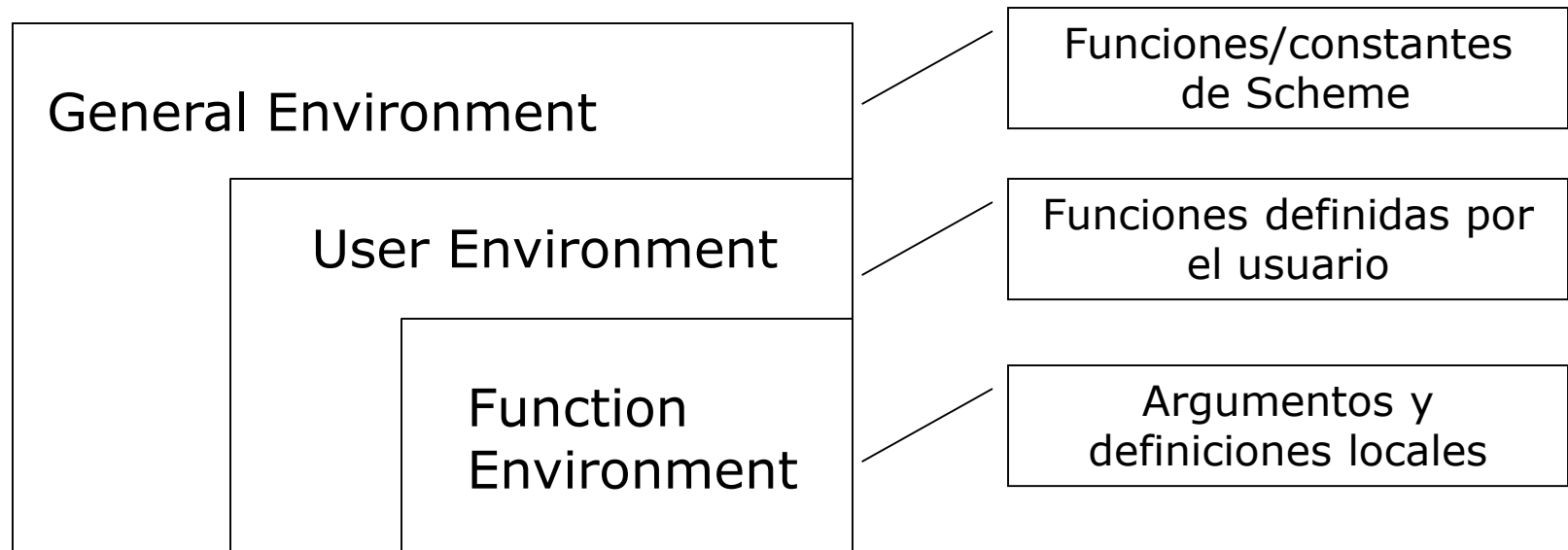
```
(define (intersec A B)
  (foldl (lambda(e r)
           (if (member e A) (cons e r) r)) '() B))
```



Definiciones Locales – Let(*) y Letrec

18

- Ámbito de definición de los objetos del lenguaje



Let

19

- Nos permite asociar una definición a un conjunto de símbolos, limitando su ámbito a dicha expresión.
- Sintaxis:

```
(let ( (id1 val1) (id2 val2) ... (idn valn) ) body)
```

- Suma de dos definiciones internas (a y b) en una expresión

```
(let ((a 2) (b 3))  
  (+ a b) ) ⇒ 5
```

```
(let ((a 2) (b (+ a 3)))  
  (+ a b) ) ⇒ ERROR ¿a?
```

- Distancia Euclídea

```
(define (distancia X Y)  
  (let ( (dif2 (lambda (X1 X2)  
                  (expt (- X1 X2) 2))) )  
    (sqrt (+ (dif2 (car X) (car Y) )  
              (dif2 (cadr X) (cadr Y))))))
```

```
(distancia '(2 3) '(3 6)) ⇒  $\sqrt{(2-3)^2 + (3-6)^2} = 3,16$ 
```



Let*

20

- Similar a Let pero las definiciones se realizan de manera secuencial.

- Sintaxis:

Ámbito de id1

```
(let* ( (id1 val1) (id2 val2) ... (idn valn) ) body)
```

Ámbito de id1...idn

Ejemplos:

■ Let y Let* anidados

```
(let ((x 2) (y 3))  
  (let* ([x 7] [z (+ x y)])  
    (* z x))) ⇒ 70
```

– Dos Let anidados

```
(let ((x 2) (y 3))  
  (let ([x 7] [z (+ x y)])  
    (* z x))) ⇒ 35
```



Letrec

21

- Similar a Let* **pudiendo utilizarlos recursivamente.**

- Sintaxis: Ámbito de id1-idn

```
(letrec ( (id1 val1) (id2 val2) ... (idn valn) ) body )
```

- Factorial

```
(define (fact n)
  (letrec ((aux (lambda (n) (if (zero? n) 1
                                (* n (aux (- n 1))))))
    (if (integer? n) (aux n) (error "n no es entero"))))

(fact 5)      ⇒      120
```

- Definiciones mutuamente recursivas (par? \longleftrightarrow impar?)

```
(letrec ((par? (lambda (n) (if (zero? n) #t (impar? (- n 1)))))
  (impar? (lambda (n) (if (zero? n) #f (par? (- n 1)))))
  (par? 88))

⇒      #t
```



Currying - Currificación

22

■ Definición:

Se define "currying" como la capacidad de definir una función de n argumentos:

$$f: A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n \rightarrow B$$

como n funciones de 1 argumento:

$$f': A_1 \rightarrow A_2 \rightarrow A_3 \dots \rightarrow A_n \rightarrow B$$

f' : F.O.S. Devuelve `exp.lambda` ← función parametrizable



Currying - Currificación

23

■ Ejemplo:

`(+ 5 4) ⇒ 9`

`(define add5 (lambda (n) (+ 5 n)))`

o

`(define (add5 n) (+ 5 n))`

`(add5 4) ⇒ 9`

`(define (curried+ m)
 (lambda(n) (+ m n)))`

 **Versión currificada de +**

`(curried+ 5) ⇒ (lambda(n) (+ 5 n))`

`((curried+ 5) 7) ⇒ 12`

`(define add5 (curried+ 5))`



Currying - Currificación

24

■ Ejemplo:

```
;member-c:: A -> ((list-of A) -> Bool)
(define (member-c item)
  (letrec ([helper (lambda (ls)
                    (cond ((null? ls) #f)
                          ((equal? (car ls) item) ls)
                          (else (helper (cdr ls))))))]
    helper)))
```

← **member currificado**

```
(define (member e l) ((member-c e) l))
```

← **member redefinido**

```
(member-c 5) ⇒ (lambda (ls)
                 (cond ((null? ls) #f)
                       ((equal? (car ls) 5) ls)
                       (else (helper (cdr ls)))))
```

← **member-c(5):Lista->Bool**

```
((member-c 5) `(1 2 3)) ⇒ #f
```

```
(define esta-el-5? (member-c 5))
(esta-el-5? `(1 2 5 3)) ⇒ #t
```

← **esta-el-5?:Lista->Bool**



Conclusiones Currificación

25

- Redefine $F/N (= M+K)$ argumentos como $F'/M \rightarrow \lambda/K$

- De forma general:

$$F/N \quad \equiv \quad F'/1 \rightarrow \lambda 1/1 \rightarrow \dots \lambda_{n-1}/1$$

- Técnica de generación automática de código por parametrización

