



# Tecnologías de Programación

Programación Funcional



# Definición

La Programación funcional es un paradigma de programación declarativa basado en la utilización de funciones matemáticas.

Sus orígenes se remontan al cálculo lambda (o  $\lambda$ -cálculo), una teoría matemática elaborada por Alonzo Church (1930) como apoyo a sus estudios sobre computabilidad.



# Características

- Los programas están constituídos únicamente por definiciones de funciones puramente matemáticas. Se verifican:
  - la Transparencia Referencial
  - la ausencia total de efectos colaterales
- No existen las asignaciones de variables.
- No existen las secuencias o iteraciones.



# Lenguajes Funcionales

- Categorías de Lenguajes:
  - **Puros**: tienen una mayor potencia expresiva, conservando a la vez su transparencia referencial.
    - Ejemplo: Haskel, Miranda.
  - **Híbridos**: admiten secuencias de instrucciones o la asignación de variables.
    - Ejemplo: Scala, Lisp, Scheme, Ocaml y Standard ML.



# Cálculo $\lambda$

- Es un sistema formal diseñado para investigar la definición de función, la noción de aplicación de funciones y la recursión.
- Consiste en una regla de transformación simple (sustitución de variables) y un esquema simple para definir funciones.



# Descripción informal

- Todas las expresiones representan funciones de un sólo argumento.
- Este argumento, a su vez, sólo puede ser una función de un sólo argumento.
- Todas las funciones son anónimas, y están definidas por expresiones lambda, que dicen que se hace con su argumento.
- La aplicación de funciones es asociativa a izquierda:  $f\ x\ y = (f\ x)\ y$ .



# Descripción Informal

- Ejemplo: “sumar 2”
  - $f(x) = x+2 \implies \lambda x. x + 2$ 
    - $f(3) = (\lambda x. x + 2) 3 \rightarrow 5$
  - Considerando la función que aplica una función al número 3:  $\lambda f. f 3$ .
    - $(\lambda f. f 3) (\lambda x. X + 2)$ .

$(\lambda f. f 3)(\lambda x. x + 2)$  ,  $(\lambda x. x + 2) 3$  y  $3 + 2$



# Definición Formal

- Gramática:
  - Conjunto infinito numerable de identificadores, por ejemplo  $\{a, b, c, \dots, x, y, z, x_1, x_2, \dots\}$ .
  - 1.  $\langle \text{expr} \rangle ::= \langle \text{identificador} \rangle$
  - 2.  $\langle \text{expr} \rangle ::= (\lambda \langle \text{identificador} \rangle. \langle \text{expr} \rangle)$
  - 3.  $\langle \text{expr} \rangle ::= (\langle \text{expr} \rangle \langle \text{expr} \rangle)$





# Variables Libres y Ligadas

- Las apariciones (ocurrencias) de variables en una expresión son de tres tipos:
  - Ocurrencias de ligadura (binders):
    - Son aquellas que están entre el  $\lambda$  y el punto.
    - Ejemplo:  $(\lambda x y z. E)$  Los binders son  $x, y$  y  $z$ .
  - Ocurrencias ligadas (bound occurrences):
    - Ejemplo:  $\lambda V. E \rightarrow V$  está ligada en  $E$
  - Ocurrencias libres (free occurrences):
    - Ejemplo:  $(E E')$



# $\alpha$ Conversión

- Los nombres de las variables ligadas no son importantes.
  - $\lambda x.x$  y  $\lambda y.y$  son la misma función.



# $\alpha$ Conversión

- Sean  $V$  y  $W$  variables,  $E$  es una expresión lambda, y

$$E[V := W]$$

representa la expresión  $E$  con todas las ocurrencias libres de  $V$  en  $E$  reemplazadas con  $W$ , entonces

$$\lambda V. E == \lambda W. E[V := W]$$



# $\beta$ -reducción

- La regla de beta reducción expresa la idea de la aplicación funcional. Enuncia que:

$$((\lambda V. E) E') == E[V := E']$$

$((\lambda V. E) E')$  es llamada un **beta redex**.



# Tecnologías de Programación

Scheme



# Scheme

- Introducción:
  - es un lenguaje funcional, derivado de LISP.
  - compacto con un alto grado de abstracción.
  - permite resolver problemas complejos con programas cortos y elegantes.



# Sintaxis

- Palabras clave, variables y los símbolos son llamados Identificadores. Los identificadores pueden estar formados por:
  - [a-z]
  - [A-Z]
  - [0-9]
  - ? ! . + - \* / < = > : \$ % ° & \_ ~ @
  - Ejemplo: Hola, n, x, x3, ?\$&\*!!!



# Sintaxis

- Todos los identificadores deben estar delimitados por:
  - Un espacio en blanco
  - Comillas dobles (“)
  - Paréntesis
  - carácter de comentario (;)
- No hay límite de longitud
- No es case-sensitive:
  - Abc, abc, aBc son todos el mismo identificador





# Sintaxis

- Las estructuras y las Listas se encierran entre paréntesis:
  - Ejemplo: (a b c) o (\* (- x 2) y)
- () => Lista vacía
- Valores Booleanos:
  - #t → verdadero
  - #f → falso



# Sintaxis

- Vectores:
  - comienzan con #(
  - Finalizan con )
  - Ejemplo: #(esto es un vector de símbolos)
- String: encerrados en “”
- Caracteres: precedidos por #\
  - Ej: #\a



# Sintaxis

- Números:
  - Enteros: -123
  - Racionales:  $1/2$
  - En punto flotante: 1.3
  - Notación Científica:  $1e12$
  - Complejos en Notación Rectangular:  $1.3-2.7i$
  - Complejos en Notación Polar: -1.2@73



# Convención de Nombres

- Predicados finalizan en `?`: retornan `#t` o `#f`
  - Ejemplo: `eq?`, `zero?`, `string=?`
- El nombre de la mayoría de los procedimientos de string, caracteres y vectores comienzan con el prefijo `string-`, `char-` y `vector-`
  - Ejemplo: `string-append`
- Conversión entre tipos de objetos se escriben como *tipo1->tipo2*.
  - Ej: *vector->list*



# Interactuando con Scheme

- Interface del tipo REPL (read-evaluate-print loop)
- Soporta diferentes versiones del lenguaje.
  - Utilizar: R5RS estándar



# Interactuando con Scheme

- Probar:
  - "hola"
  - 42
  - $22/7$
  - 3.141592653
  - +
  - (+ 76 31)
  - '(a b c d)



# Interactuando con Scheme

- Identifique que hacen las funciones:
  - `(car '(a b c))`
  - `(cdr '(a b c))`
  - `(cons 'a '(b c))`
  - `(cons (car '(a b c))  
          (cdr '(d e f)))`



# Interactuando con Scheme

- Definir un procedimiento:

```
(define cuadrado  
  (lambda (n)  
    (* n n)))
```

- Y usarlo:

- (cuadrado 5)  $\Rightarrow$  25
- (cuadrado -200)  $\Rightarrow$  40000
- (cuadrado 0.5)  $\Rightarrow$  0.25
- (cuadrado -1/2)  $\Rightarrow$  1/4





# Expresiones simples

- Notación prefija

- $(+ 2 2) \Rightarrow 4$
- $(+ (+ 2 2) (+ 2 2)) \Rightarrow 8$
- $(- 2 (* 4 1/3)) \Rightarrow 2/3$
- $(* 2 (* 2 (* 2 (* 2 2)))) \Rightarrow 32$
- $(/ (* 6/7 7/2) (- 4.5 1.5)) \Rightarrow 1.0$



# Expresiones simples

- Estructura de agregación: Listas (list)
  - `(quote (1 2 3 4 5))` → lista de números
  - `'("esto" "es" "una" "lista")` → lista de strings
  - `'(4.2 "hola")` → lista de múltiples tipos
  - `'((1 2) ("hola" "scheme"))` → lista de listas



# Expresiones Simples

- Quote (') le dice a Scheme que trate un identificador como símbolo y no como variable
- Los símbolos y variables en Scheme son similares a los símbolos y variables en expresiones matemáticas y ecuaciones
  - En expresiones Matemáticas:
    - $1 - x \rightarrow$  pensamos en  $x$  como variable
  - En expresiones Algebraicas:
    - $X^2 - 2 \rightarrow$  pensamos en  $x$  como símbolo



# Expresiones Simples

- Operadores de Listas
  - car: retorna el primer elemento de la lista
  - cdr (could-er): retorna el resto de la lista
    - $(\text{car } '(a\ b\ c)) \Rightarrow a$
    - $(\text{cdr } '(a\ b\ c)) \Rightarrow (b\ c)$
    - $(\text{cdr } '(a)) \Rightarrow ()$



# Expresiones Simples

- Operadores de Listas: car – cdr
  - Resuelva:
    - (car (cdr '(a b c)))
    - (cdr (cdr '(a b c)))
    - (car '((a b) (c d)))
    - (cdr '((a b) (c d)))



# Expresiones Simples

- Operadores de Listas:
  - cons: construye listas. Recibe dos argumentos. Usualmente el segundo es una lista y en ese caso retorna una lista
    - $(\text{cons } 'a \ '()) \Rightarrow (a)$
    - $(\text{cons } 'a \ '(b \ c)) \Rightarrow (a \ b \ c)$
    - $(\text{cons } 'a \ (\text{cons } 'b \ (\text{cons } 'c \ '())))) \Rightarrow (a \ b \ c)$
    - $(\text{cons } '(a \ b) \ '(c \ d)) \Rightarrow ((a \ b) \ c \ d)$



# Expresiones Simples

- Operadores de Listas:
  - Resuelva:
    - `(car (cons 'a '(b c)))`
    - `(cdr (cons 'a '(b c)))`
    - `(cons (car '(a b c))  
          (cdr '(d e f)))`
    - `(cons (car '(a b c))  
          (cdr '(a b c)))`



# Expresiones Simples

- Cons: construye pares. Cuando el segundo parámetro es una lista devuelve una lista *Propia*.
  - Lista Propia: Una lista vacía es una lista propia, y toda lista cuyo **cdr** sea una lista propia es una lista propia.
  - Listas impropias: compuestas por pares donde se marca la separación de elementos por puntos.





# Expresiones simples

- $(\text{cons } 'a \ 'b) \rightarrow (a . b)$
- $(\text{cdr } '(a . b)) \rightarrow b$ 
  - A diferencia de  $(\text{cdr } '(a b)) \rightarrow (b)$
- $(\text{cons } 'a \ '(b . c)) \rightarrow (a b . c)$



# Evaluado de Expresiones

- (procedimiento arg1 arg2 ...)
  - Buscar el valor de *procedimiento*
  - Buscar el valor de *arg1*
  - Buscar el valor de *arg2*
  - ....
  - Aplicar el valor de *procedimiento* a los valores de *arg1*, *arg2*, ...



# Evaluado de Expresiones

- Ejemplo:

- $(+ \ 3 \ 4)$

- el valor de  $+$  es el procedimiento *adición*
    - el valor de 3 es el número 3
    - el valor de 4 es el número 4
    - aplicando el procedimiento *adición* a los números 3 y 4 devuelve 7

- pruebe: `((car (cdr (list + - * /))) 17 5)`



# Programación Funcional

to be continued...