

Lenguajes de Programación I

Programación Funcional

Ernesto Hernández-Novich
<emhn@usb.ve>

Universidad "Simón Bolívar"

Copyright © 2007-2016



Programación Funcional

Conceptos Fundamentales

- **Programación Funcional**
 - Salida de un programa es una función de sus entradas
 - Se excluyen las nociones de estado mutable y efecto de borde.
- Derivada del λ -**Cálculo** de Alonso Church (1936) – equivalente al modelo imperativo (Tesis de Church-Turing).
- Caracterizada por:
 - Funciones de primera clase.
 - Funciones de orden superior.
 - Funciones que retornan valores estructurados.
 - Polimorfismo dinámico (Racket) o estático (Haskell).
 - Tipo Lista con abundantes operadores.
 - Recursión.
 - Tipos agregados definibles por el usuario.
 - Recolección de basura.



Programar es evaluar

Transformar valores por aplicación de funciones

- Programar funcionalmente requiere:
 - Definir funciones.
 - Componerlas.
 - Aplicarlas o evaluarlas.
- Ciclo *read-eval-loop* en lenguajes interpretados – Racket.
- Compilar y ejecutar en lenguajes compilados – Haskell.



Lenguajes Interpretados

LISP y sus dialectos... Racket es el favorito

- El interpretador lee **expresiones-S** (*S-expressions*).
- La expresión se evalúa
 - Notación polaca prefija.
 - Paréntesis indican aplicación funcional.
 - Primer elemento de la expresión se asume como función.
 - Resto de los elementos se asumen como argumentos.
- Manejo dinámico de tipos.
 - Números.
 - Símbolos (también llamados *átomos*).
 - Listas.
 - Cadenas – sólo en implantaciones modernas.
- Funciones anónimas – *lambda expressions*.



Asociaciones

- Asociar nombres a valores usando un alcance estático.
 - Lista de asociaciones paralelas (`let`).
 - Lista de asociaciones ordenadas (`let*`).
 - Lista de asociaciones recursivas (`letrec`).
 - La intención es simplificar expresiones.
- Asociaciones *puras* – valores no pueden modificarse en las expresiones.
- Asociaciones globales (`define`) – para definir funciones con nombre.



Tipos de Datos

- Listas heterogéneas.
 - Funciones para descomposición (`car`, `cdr` y sus extensiones).
 - Funciones para composición (`cons`, `append` y `list`)
 - Predicados (`null?` para vacuidad).
 - Listas de Asociación (`assq` para búsqueda).
- Números.
 - Funciones aritméticas y trascendentales.
 - Predicados para comparación.
- Booleanos (`#t` y `#f`):
- Comparación.
 - ¿Son el mismo objeto? (`eq?`).
 - ¿Son semánticamente equivalentes? (`eqv?`).
 - ¿Son estructuralmente equivalentes? (`equal?`).



Estructuras de Control

- Selección Simple (`if`).
- Selección Generalizada (`cond`).
- Recursión.
- Los programas vistos como listas
 - Evaluación de expresiones (`eval`).
 - Aplicación de funciones (`apply`).



Tratamiento avanzado

- I/O – rompe la pureza del lenguaje en Racket.
 - Interactivo o con archivos (`ports`).
 - `read/write` vs. `read-char/write-char`.
- Vectores vs. Listas.
- Macros “higiénicos” – *garantizan* que no habrá colisiones.
 - Si definen nombres, *nunca* coincidirán con nombres existentes.
 - Si definen nombres *libres*, refieren al ambiente previo a la expansión.
- Continuaciones – `call-cc`
 - Estructuras de control *ad hoc*.
 - Excepciones.
 - Co-rutinas.
- Evaluación diferida (`delay` y `force`).



Orden de Evaluación

- **Aplicativo** – evaluar argumentos antes de evaluar la función.
- **Normal** – evaluar la función antes que los argumentos, y éstos últimos se evalúan solamente si son necesarios.
- Ambos órdenes llegan al mismo valor final, si está definido.
- Ninguna es particularmente más eficiente que la otra.



Evaluación Perezosa

- **Función Estricta**
 - *Requiere* que todos sus argumentos estén definidos.
 - Obtener el valor resultado no depende del orden de evaluación – si los argumentos están definidos, siempre puede calcularse.
- **Función No Estricta**
 - Puede operar con argumentos que no están definidos.
 - Calcular el resultado depende de que sólo se evalúen argumentos definidos en el orden preciso.
- Un lenguaje es estricto si obliga funciones estrictas – Racket, ML.
- Un lenguaje no es estricto en el caso contrario – Haskell, R.
- La Evaluación Perezosa combina
 - Orden Normal de Evaluación.
 - Ejecución a velocidad equivalente a lenguajes estrictos.
 - Valores se marcan como “promesa” evaluada sólo si es necesaria.
 - Particularmente útil para estructuras infinitas.



Funciones de Orden Superior

- Una función es de **Orden Superior** si recibe funciones como argumentos o retorna funciones como resultado.
- También se les llama **Formas Funcionales**.
- Aplicación explícita.
- Composición de funciones.
- Iteración implícita
 - `map`
 - `filter`
 - `folds`
 - `scans`
- Currying y Un-currying.



¡Pero el mundo real no es puro!

Es un gran efecto de borde

- Los primeros lenguajes funcionales no tuvieron reparos en incluir componentes impuros para ser útiles
 - `read` y `display` para leer y escribir valores.
 - `set!` para modificar valores in sitio.
- ¿Y si imaginamos al mundo como un “fluído”?
 - Una lista infinita de entradas de la cual tomar datos en orden. . .
 - . . . y poner resultados en una infinita lista de salida.
 - *Streams* de ML y las primeras versiones de Haskell.
 - No modelan correctamente las interfaces modales por eventos, el acceso directo a archivos, ni el polimorfismo.
- ¿Y si tuviéramos el mundo en la mano? – un valor de estado mutable
 - Funciones de orden superior que se aplican en un orden específico – un “punto y coma” controlable.
 - Programador define *Monads* concretas para sus propósitos – Haskell provee un *Monad* abstracto para IO.



Bibliografía

- [Scott]
 - Capítulo 10
 - Ejercicios y Exploraciones
- [The Scheme Programming Language](#)
- [Structure and Interpretation of Computer Programs](#)

