

Programación Funcional

Instituto de Computación, Facultad de Ingeniería
Universidad de la República, Uruguay

Definición de funciones

Definición de funciones

Notación similar a la usada en matemática.

square :: *Integer* → *Integer*

square x = x * x

¿Cómo hago para definir funciones por casos?

$$abs(x) = \begin{cases} x, & \text{si } x \geq 0 \\ -x, & \text{en otro caso.} \end{cases}$$

Ecuaciones condicionales

- Es posible definir funciones a través de **ecuaciones con condiciones**.

$$\begin{aligned} \text{abs } x \mid x \geq 0 &= x \\ &\mid \text{otherwise} = -x \end{aligned}$$

donde *otherwise* es una condición que siempre es verdadera.

- Las condiciones se evalúan en secuencia y se toma la **primera** opción cuya condición sea verdadera.
- Si todas las condiciones fallan, entonces da **error**.
- Una forma alternativa de definición es mediante el uso de **if**.

$$\text{abs } x = \text{if } x \geq 0 \text{ then } x \text{ else } -x$$

Pattern matching

- Las funciones pueden ser definidas por casos a través del uso de **patrones**.

not True = False

not False = True

True && b = b

False && _ = False

- Los patrones satisfacen la siguiente gramática:

```
pat ::= _                -- wildcard
      | variable
      | literal
      | (pat1, ..., patm)
      | pat : pat
      | C pat1 ... patn -- C denota un constructor
      | var@pat          -- as pattern
```

Pattern matching: ejemplos

$\text{fst } (x, y) = x$

$\text{fst } (x, _) = x$

$\text{snd } (_, y) = y$

$\text{head } (x: _) = x$

$\text{tail } (_ : xs) = xs$

$\text{duplica } (x : xs) = x : x : xs$

$\text{duplica } s@(x : xs) = x : s$

$\text{data } AoB = A \text{ Int} \mid B$

$g :: AoB \rightarrow Int$

$g (A 4) = 8$

$g (A x) = x$

$g B = 0$

Preguntas

Definiciones locales (where)

- **Definiciones locales** pueden ser introducidas por el uso de la palabra reservada **where**.

$$f \ x \ y = (a + 1) * (a + 2)$$

where

$$a = (x + y) / 2$$

El **alcance** de dicha definición local es la expresión en la parte derecha de la definición de f .

- Pueden haber **múltiples** definiciones locales:

$$f \ x \ y = (a + 1) * (b + 2)$$

where

$$a = (x + y) / 2$$
$$b = (x + y) / 3$$

Definiciones locales (where)

Definiciones locales pueden ser usadas junto con ecuaciones condicionales.

$$f \ x \ y \mid \begin{array}{l} p < 1 \\ p > 1 \\ otherwise \end{array} = \begin{array}{l} x + p \\ x - p \\ x \end{array}$$

where

$$p = x / (y + 1)$$

La definición local es visible en toda la ecuación, incluso en sus condiciones.

Definiciones locales (let)

- Una forma alternativa de escribir definiciones locales es mediante el uso de **let**:

$$f\ x\ y = \text{let } a = (x + y) / 2 \\ \text{in } (a + 1) * (a + 2)$$

El alcance de las definiciones locales es la expresión en el **in**.

- A diferencia del **where** un `let...in...` es una **expresión**.

let $x = 2$ in let $y = x + 3$ in $y * 4$

⇒ evalúa a 20

let $x = 2$ in $x * 3 +$ let $y = 3$ in $x + y$

⇒ evalúa a 11

(let $x = 2$ in $x * 3$) + let $y = 3$ in $x + y$

⇒ error!: x no es visible en el segundo **let**

Preguntas

- A las funciones definidas en forma infija se le suele llamar **operadores**.

$$3 + 4$$

$$7 * 8$$

$$2 \leq 3$$

- Al escribir un operador entre paréntesis lo convertimos en una **función prefija currificada**:

$$(+)\ 3\ 4$$

$$(*)\ 7\ 8$$

$$(\leq)\ 2\ 3$$

De esta forma el operador puede ser pasado como argumento a funciones:

$$suma = uncurry (+)$$

$$leq = uncurry (\leq)$$

Operadores (2)

- La aplicación de un operador en forma infija requiere que el mismo esté **saturado**, esto es, que se le pasen todos sus argumentos.

La expresión $3 + 4$ es correcta, mientras que $3+$ no lo es.

- En cambio, al escribir un operador entre paréntesis es posible parametrizarlo **parcialmente**:

$(+)$ 3

$(*)$ 7

(\leq) 2

- Las **secciones** son una sintaxis especial para expresar la parametrización parcial de un operador infijo.
- Se encierra entre paréntesis el operador junto a uno de sus argumentos.

(3+)

(7*)

(2 ≤)

(*4)

(>0)

- Ejemplos de uso:

filter (>0)

map (+1)

(3+) . *abs*

Preguntas

Definiciones anónimas

- Es posible definir **funciones anónimas** (o sea, sin nombre) mediante el uso de las llamadas **expresiones lambda**.

$$\lambda x \rightarrow x + 1$$

En Haskell se escribe: `\x -> x + 1`.

- La **aplicación** de una función anónima a sus argumentos se realiza de la misma forma que con las otras funciones:

$$(\lambda x \rightarrow x + 1) 2$$

- Las **definiciones** de funciones con nombre también pueden ser vistas como definiciones en términos de expresiones lambda:

$$\text{suma1} = \lambda x \rightarrow x + 1$$

$$\text{add} = \lambda x \rightarrow (\lambda y \rightarrow x + y)$$

Preguntas