PROGRAMACIÓN FUNCIONAL

Modelo Funcional: Sistema de Tipos

Sistema de tipos

- Definición de tipo
- Inferencia y asignación de tipos.
- Ventajas y desventajas.
- Sistema de tipos a la Hindley-Milner.
- → Polimorfismo.

Tipos

- → ¿Cómo determinamos si una expresión está bien formada?
 - Reglas sintácticas
 - Reglas de asignación de tipo
- → ¿Qué es un tipo?
 - Conjunto de valores con propiedades comunes
 - **Ejs:** enteros, valores de verdad, caracteres, funciones de enteros en enteros

Tipos

- Toda expresión válida denota un valor
- Todo valor pertenece a un conjunto
- Los tipos denotan conjuntos
- **◆** Entonces...

TODA EXPRESIÓN DEBERÍA TENER UN TIPO PARA SER VÁLIDA

(si una expresión no tiene tipo, es inválida)

- Notación: e :: A
 - ◆ se lee "la expresión e tiene tipo A"
 - significa que el valor denotado por e pertenece al conjunto de valores denotado por A

Ejemplos:

2 :: Int False :: Bool

'a' :: Char doble :: Int -> Int

[sqr, doble] :: [Int -> Int]

- ❖ Se puede deducir el tipo de una expresión a partir de su constitución
- Algunas reglas
 - → si e1 :: A y e2 :: B, entonces (e1,e2) :: (A,B)
 - → si m, n :: Int, entonces (m+n) :: Int
 - → si f :: A->B y e :: A, entonces f e :: B
 - → si d = e y e :: A, entonces d :: A

- ❖ Se puede deducir el tipo de una expresión a partir de su constitución (cont.)
- La regla más importante es
 - f :: A -> B
 e :: A
 f e :: B
 - → Dice que si tenemos una aplicación, la parte izquierda debe ser una función, y el tipo del parámetro debe coincidir con el tipo del argumento

- ◆ Ejemplo: doble x = x+x
 - Por la primera parte

- → y por la segunda parte x+x :: Int, y eso solamente si x :: Int
- ◆ Además, doble x y x+x tienen el mismo tipo.

- ◆ Ejemplo: doble x = x+x
 - Entonces, continuando y volcando lo inferido

```
doble :: Int -> Int

x:: Int

doble x :: Int
```

De esto puedo deducir que

doble :: Int -> Int

- ⇒ Ejemplo: doble x = x+xtwice' (f,y) = f(fy)
 - → x+x :: Int, y entonces sólo puede ser que x :: Int
 - doble x :: Int y x :: Int, entonces sólo puede ser que doble :: Int -> Int
 - → si y :: A y f :: A -> A, entonces f y :: A, f (f y) :: A
 - → como twice' (f,y) :: A, y (f,y) :: (A->A, A), sólo
 puede ser que twice' :: (A->A, A) -> A

- Propiedades deseables
 - que sea automática (que haya un programa)
 - que le dé tipo al mayor número posible de expresiones con sentido
 - que no le dé tipo al mayor número posible de expresiones sin sentido
 - que se conserve por reducción
 - que los tipos sean descriptivos y razonablemente sencillos de leer

- Inferencia de tipos
 - dada una expresión e, determinar si tiene tipo o no según las reglas, y cuál es ese tipo
- Chequeo de tipos
 - dada una expresión e y un tipo A, determinar si
 e :: A según las reglas, o no
- Sistema de tipado fuerte (strong typing)
 - sistema que acepta una expresión si, y sólo si ésta tiene tipo según las reglas y tal que las expresiones aceptadas nunca fallan por problemas de tipos

Sistema de tipos

- ¿Para qué sirven los tipos?
 - detección de errores comunes
 - documentación
 - especificación rudimentaria
 - oportunidades de optimización en compilación
- ◆ Es una buena práctica en programación empezar dando el tipo del programa que se quiere escribir.

Sistema Hindley-Milner

- Tipos básicos
 - enteros Int
 - caracteres Char
 - booleanosBool
- Tipos compuestos
 - ◆ tuplas (A,B)
 - ◆ listas [A]
 - funciones (A->B)
- ◆ Variables (polimorfismo) a,b,c,...

Polimorfismo

¿Qué tipo tendrá la siguiente función?

```
twice :: ??
twice f = g where g x = f (f x)
  twice doble :: ??
twice not :: ??
```

- → ¿Es una expresión con sentido?
- → ¿Debería tener un tipo?
- ◆ En realidad:

twice :: (A->A)->(A->A), cualquiera sea A

Polimorfismo paramétrico

Solución: ¡variables de tipo!

twice :: (a -> a) -> (a -> a)

se lee: "twice es una función que dado una función de *algún tipo* a->a, retorna otra función de ese mismo tipo"

- ◆ Esta es una función polimórfica
 - el tipo de su argumento puede ser *instanciado* de diferentes maneras en diferentes usos

```
twice doble :: Int->Int y aquí twice :: (Int->Int) -> (Int->Int)
```

twice not :: Bool->Bool y aquí twice :: (Bool->Bool) -> (Bool->Bool)

Polimorfismo paramétrico

- Polimorfismo
 - Característica del sistema de tipos
 - → Dada una expresión que puede ser tipada de infinitas maneras, el sistema puede asignarle un tipo que sea más general que todos ellos, y tal que en cada uso pueda transformarse en uno particular.
 - → Ej: twice :: (a->a) -> (a->a)

 twice :: (Int->Int) -> (Int->Int)

 twice :: (Bool->Bool) -> (Bool->Bool) ...

 **Twice :: (a->a) -> más general

 particulares

 twice :: (Bool->Bool) -> (Bool->Bool) ...

 **Twice :: (a->a) -> (Bool->Bool) ...

 **Twice :: (Bool->Bool) ...

 **Twice :: (Bool->Bool) -> (Bool->Bool) ...

 **Twice :: (Boo
 - Reemplazando a por Int, por ejemplo, se obtiene un tipo particular
 - ❖ Se llama "paramétrico" pues a es el parámetro.

Polimorfismo paramétrico

¿Tienen tipo las siguientes expresiones? ¿Cuáles? (Recordar: twice f = g where g x = f(f x)) twice :: ?? (twice doble) 3 :: ?? (twice twice) doble :: ?? twice twice :: ?? (twice twice) twice :: ?? ((twice twice) twice) doble :: ??

Resumen

- Inferencia y asignación de tipos.
- Sistema de tipado fuerte.
- Sistema Hindley-Milner.
- Polimorfismo.