

Una (h)ojeada a Haskell para la programación lógica

Lógica computacional

22 de marzo de 2024

Mutación de los datos

```
x=1  
oldID=id(x)  
x=x+1  
id(x)==oldID
```

Definiendo funciones en Haskell

- Funciones *curriadas* o *no curriadas* (*curried*, *non-curried*)
- Podemos pasar de una definición a la otra
- Nos ahorra teclear y trabajamos en una idea más básica

Haskell con curry y sin curry

```
suma (x,y) = x+y  
inc (x) = suma (x,1)
```

```
suma x y = x+y  
inc = suma 1  
map inc [1..10]
```

Cálculo λ



(a) Alonzo Church



(b) Emi Leon Post



(c) Haskell Curry



(d) Alan Turing

Figura: Aportaron al cálculo λ , entre muchas personas más. Algunas de estas imágenes cuentan con derechos de autor, son usada con fines educativos.

λ -términos en Haskell

suma $x = \backslash y \rightarrow x + y$

suma $= \backslash x \rightarrow (\backslash y \rightarrow x + y)$

suma $= \backslash x \rightarrow \backslash y \rightarrow x + y$

¿Cuál es el chiste de eso?

$(+)= \backslash x \rightarrow \backslash y \rightarrow x + y$

$(+)= \backslash x \ y \rightarrow x + y$

$3 + = 5$

- Conjunto nordenado de objetos no necesariamente del mismo tipo
- Versátiles y base de otro tipo de estructuras
- Los arreglos tienen un nombre y un apuntador
- Listas tienen dos apuntadores

Sumando en una lista

sum [1.,100]

sumalista [] = 0

sumalista (n:ns) = n + sumalista ns

Prueben $a = [1, 2, 3, 4]$ y $b = ['a', 'b', 'c', 'd']$

Aplicación de funciones en Haskell

Matemática	Haskell
$f(x)$	$f\ x$
$f(x, y)$	$f\ x\ y$
$f(g(x))$	$f\ (g\ x)$
$f(x, g(y))$	$f\ x\ (g\ y)$
$f(x)g(y)$	$f\ x\ * \ g\ y$

Comandos para scripts

Comando	Accion
<code>: load nombre</code>	Cargar <i>script</i>
<code>: reload</code>	Recargar script
<code>: edit nombre</code>	Cambiar nombre del <i>script</i>
<code>: edit</code>	Editar el <i>script</i>
<code>: type expr</code>	Mostrar el tipo de la expresión
<code>:?</code>	Mostrar los comandos
<code>: q</code>	Salir de <i>GHCi</i>

**case class data default deriving do else if import in infix
infixl infixr instance let module newtype of then type
where**

- Comentarios ordinarios (máximo una línea), empiezan con `--`.
- Comentarios anidados (multilínea), empiezan con `{-` y terminan con `-}`

Ordenar una lista

```
ordenar [] = []  
ordenar (x:xs) = ordenar chico ++ [x] ++ ordenar grande  
  where  
    chico =[a | a<-xs, a<=x]  
    grande = [b | b<- xs, b>x]
```

Prueben $a = [1, 2, 3, 4]$ y $b = ['a', 'b', 'c', 'd']$

Operaciones sobre listas

```
a = [1, 2, 3, 4, 5]
head a
tail a
init a
last a
a!!2
take 3 a
filter odd a
```

```
drop 3 a
length a
sum a
product a
[1, 2, 3] ++ [4, 5]
reverse a
null a
minimum a
head [] (i?)
```

Expresiones condicionales

- Expresiones condicionales

```
absol :: Int -> Int  
absol n = if n >= 0 then n else -n
```

- Expresiones condicionales anidadas

```
signi :: Int -> String  
signi n = if n < 0 then "negativo" else  
           if n == 0 then "cero" else "positivo"
```

Guardas

```
signg :: Int -> String
signg n | n < 0 = "negativo"
        | n > 0 = "positivo"
        | otherwise = "cero"
```

Números primos

```
factores :: Int -> [Int]
factores n = [x | x <- [1..n], n `mod` x == 0]

primo :: Int -> Bool
primo n = factores n == [1,n]

primos :: Int -> [Int]
primos n = [x | x <- [2..n], primo x]
```


Verificador de tautologías

```
data Prop = Const Bool
          | Var Char
          | Not Prop
          | And Prop Prop
          | Or Prop Prop
          | Imply Prop Prop
          | Iff Prop Prop
```

Declarando la sustitución

```
type Assoc k v = [(k,v)]  
find :: Eq k => k -> Assoc k v -> v  
find k t = head [v | (k',v) <- t, k==k']
```

```
type Sust = Assoc Char Bool
```

```
eval :: Sust -> Prop -> Bool  
eval _ (Const b) = b  
eval s (Var x) = find x s  
eval s (Not p) = not (eval s p)  
eval s (And p q) = eval s p && eval s q  
eval s (Or p q) = eval s p || eval s q  
eval s (ImPLY p q) = eval s p <= eval s q  
eval s (Iff p q) = (eval s p <= eval s q) && (eval s q <= eval s p)
```

Las variables en una proposición

```
vars :: Prop -> [Char]
vars (Const _) = []
vars (Var x) = [x]
vars (Not p) = vars p
vars (And p q) = vars p ++ vars q
vars (Or p q) = vars p ++ vars q
vars (Imply p q) = vars p ++ vars q
vars (Iff p q) = vars p ++ vars q
```

Las posibles combinaciones en una sustitución

- Pensando en *verdadero* = 1 y *falso* = 0 es equivalente a contar en binario.
- O se puede hacer de otra forma viendo las regularidades

F	F	F
F	F	T
F	T	F
F	T	T
T	F	F
T	F	T
T	T	F
T	T	T

```
bools :: Int -> [[Bool]]
bools 0 = [[]]
bools n = map (False:) bss ++ map (True:) bss
         where bss = bools (n-1)
```

Ahora sí a definir todas las posibles sustituciones

- Remover duplicados de la lista de variables
- Generar los posibles valores con *bools*
- Emparejar las lista *zip*

```
rm.dumps :: Eq a => [a] -> [a]
rm.dumps [] = []
rm.dumps (x:xs) = x : filter (/= x) (rm.dumps xs)

susts :: Prop -> [Sust]
susts p = map (zip vs) (bools (length vs))
          where vs = rm.dumps (vars p)
```

La fase final, el que decide

```
esTaut :: Prop -> Bool
esTaut p = and [eval s p | s <- susts p]

esCont :: Prop -> Bool
esCont p = not (or [eval s p | s <- susts p])
```

Armamos una proposición:

```
p8 :: Prop
p8 = Iff (Var 'P') (Or (Var 'P') (Var 'Q'))
```