

PROGRAMACIÓN FUNCIONAL

Trabajo Práctico Nro. 10

Temas: Lazy evaluation. Estructuras infinitas. Elementos parciales. Principios de dualidad.

Bibliografía relacionada:

- Simon Thompson. The craft of Functional Programming. Addison Wesley, 1996. Cap. 13.
- Bird, Richard. Introduction to functional programming using Haskell. Prentice Hall, 1998 (Second Edition). Cap. 4, 7 y 9.

1. a) Dar el tipo de las funciones que se definen a continuación:

- 1) `head (x:xs) = x`
- 2) `tail (x:xs) = xs`
- 3) `pred n | n>0 = n-1`

b) ¿Cuál es el valor de las siguientes expresiones, suponiendo evaluación lazy?

- 1) `pred 0`
- 2) `tail [pred 0]`
- 3) `head (tail [pred 0])`
- 4) `take 10 (filter p [1..])`

2. Dada la expresión:

```
let f n = n^2 : f (n+1)
    at 1 (x:xs)      = x
    at n (x:xs) | n>1 = at (n-1) xs
in at 3 (f 3)
```

¿Es posible, bajo algún orden de reducción, llegar a una forma normal? En caso afirmativo, indique cuál es el orden de reducción y obtenga la forma normal correspondiente. En caso negativo, explique por qué.

3. Sea `g :: Int -> Int -> Int` dada por `g x y = x * 10 + y`

- Se quiere hacer una función `lstToInt` que convierta una lista de números, en el entero que representa. ¿Cuál de las dos funciones que están a continuación es correcta?
`f1 = foldl g 0`
`f2 = foldr g 0`
- Determinar cuáles teoremas de dualidad `foldr-foldl` se verifican usando `g` como argumento. Justificar las respuestas.

- Determinar si las siguientes ecuaciones son verdaderas o falsas. Justificar.

```
foldr (-) x xs = x - sum xs
foldl (-) x xs = x - sum xs
```

4. ¿Por qué son importantes los principios de dualidad?

5. a) \otimes Sea el tipo:

```
type FTree a b = a -> (b, a, a)
```

representando mediante funciones a los árboles cuyos nodos se identifican por elementos de tipo `a`, y que en cada uno tienen un dato de tipo `b`.

Dada una función total de tipo `FTree a b` y un elemento de tipo `a`, puede generarse un árbol infinito evaluando sucesivamente la función sobre el elemento inicial.

Por ejemplo, la función

```
paths = \s -> (s, s++"0", s++"1")
```

representaría, comenzando desde el valor `"."`, al árbol

```

      .
     / \
    .0  .1
   / \ / \
 .00 .01 .10 .11
 / \ / \ / \ / \
.000 .001 .010 .011 .100 .101 .110 .111
```

Implemente una función `levels :: FTree a b -> a -> [[b]]` que devuelva la lista infinita de niveles del árbol dado por la función y el elemento inicial recibidos.

Por ejemplo,

```
levels (\x->(show x, 2*x, 2*x+1)) 1 =
  ["1"] : ["2", "3"] : ["4", "5", "6", "7"] : ...
```

b) Probar en Hugs

Ejercicios complementarios

6. Demuestre el ejercicio 11 de la práctica 5 (`rev = reverse`), utilizando los principios de dualidad.

7. Sea el tipo:

```
data Nat = Zero | Succ Nat
```

Considere que existe un elemento `inf :: Nat`, definido por `inf = Succ inf`, que puede verse como el ‘infinito’ sobre ese tipo.

Implemente una función $(\ll) :: \text{Nat} \rightarrow \text{Nat} \rightarrow \text{Bool}$ que devuelva `True` si el primero es menor que el segundo, teniendo en cuenta que está indefinido sólo en el caso donde ambos son `inf`.