## Algoritmos y estructuras de datos I - 2009

## Práctico 2: Funciones recursivas

Docentes: Mariana Badano, Silvina Smith, Valeria Rulloni.

1. Probar que las funciones *abr* y *cie*, la cuales cuentan –respectivamente– la cantidad de paréntesis que abren '(' o cierran ')' hay en una lista xs, satisfacen las siguientes propiedades:

$$abr.[\ ] = 0$$
  $cie.[\ ] = 0$   $abr.(`(`>xs) = 1 + abr.xs$   $cie.(`(`>xs) = cie.xs$   $abr.(`)`>xs) = abr.xs$   $cie.(`(`>xs) = 1 + cie.xs$ 

- 2. Sea  $m:[Int]\mapsto Int$  la función que devuelve el mínimo elemento de una lista de enteros. Obtener una definición recursiva para m.
- 3. Derivar una definición recursiva para la función  $iguales : [A] \mapsto Bool$ , que determina si los elementos de una lista dada son todos iguales entre sí.
- 4. Derivar una definición recursiva para la función  $creciente : [Int] \mapsto Bool$ , que determina si los elementos de una lista de enteros están ordenados en forma creciente.
- 5. Derivar una definición recursiva para la función  $P:[Num]\mapsto Bool$ , la cual, dada una lista de naturales, determina si algún elemento de la lista es igual a la suma de todos los otros elementos de la misma.
- 6. Calcular la función que eleva un nómero natural al cubo, usando sólo sumas. La especificación es la obvia:  $f.x = x^3$ . Sugerencia: usar inducción, modularización varias veces y luego técnica de tuplas para mejorar la eficiencia.
- 7. Torres de Hanoi. Se tienen tres postes -0, 1 y 2- y n discos de distinto tamaño. En la situación inicial se encuentran todos los discos ubicados en el poste 0 en forma decreciente según el tamaño (el más grande en la base).

El problema consiste en llevar todos los discos al poste 2, con las siguientes restricciones:

- (i) Se puede mover sólo un disco por vez (el que está más arriba en algún poste).
- (ii) No se puede apoyar un disco sobre otro de menor tamaño.

Sea  $B = \{0, 1, 2\}$ . Definir una función  $f : B \mapsto B \mapsto B \mapsto Nat \mapsto [(B, B)]$  tal que f.a.b.c.n calcule la secuencia de movimientos para llevar n discos del poste a al poste c, pasando por el poste b.

Ejemplo: 
$$f.0.1.2.2 = [(0,1), (0,2), (1,2)]$$

8. Sea f la función que resuelve el problema de las torres de Hanoi. Calcular una definición recursiva para la función  $t: B \mapsto B \mapsto B \mapsto Nat \mapsto ([(B,B)], [(B,B)], [(B,B)])$ , tal que:

$$t.a.b.c.n = (f.a.b.c.n, f.b.c.a.n, f.c.b.a.n).$$

Sugerencia: calcular t.a.b.c.0, t.a.b.c.1 (este "caso base" no es necesario pero contribuye a la comprensión) y t.a.b.c.(n+1).

- 9. Derivar una definición recursiva para la función  $f: Int \mapsto [Num] \mapsto Bool$ , que determina si el k-ésimo elemento de una lista de números aloja el mínimo valor de la misma.
- 10. Derivar una definición recursiva para la función  $f:[Num]\mapsto [Num]\mapsto Num$ , especificada como sigue:

1

$$f.xs.ys = < Min i, j : 0 \le i < \#xs \land 0 \le j < \#ys : |xs.i - ys.j| > .$$

11. Derivar una definición recursiva para la función  $l:[Char]\mapsto [Char]\mapsto Bool,$  especificada como sigue:

$$l.xs.ys = <\exists\, as, bs, c, cs: xs = as + bs \wedge ys = as + (c \rhd cs): bs = [\ ] \vee bs.0 < c > .$$

Decir en palabras cuándo l.xs.ys es true.

12. Sea fib es la función de Fibonacci. Calcular la función de Fibolucci,  $Fbl:Nat\mapsto Nat,$  especificada por:

$$Fbl.n = <\sum i : 0 \le i < n : fib.i * fib.(n-i) > .$$