

# Algoritmos y Estructuras de Datos I - Recursado - 2010

## Práctico 1

1. Enunciar las reglas de rango vacío, rango unitario y partición de rango para los cuantificadores universal y existencial.
2. Probar la regla de intercambio para el cuantificador existencial usando la del cuantificador universal y De Morgan:  $(\exists i : R.i : T.i) \equiv (\exists i :: R.i \wedge T.i)$ .
3. Demostrar:  $(\exists x, y : x = y : P.x.y) \equiv (\exists x :: P.x.x)$ . Ayuda:  $P \equiv P \wedge True$ .
4. Probar que la implicación es distributiva con respecto al cuantificador universal:  $(\forall i : R.i : Z \Rightarrow T.i) \equiv Z \Rightarrow (\forall i : R.i : T.i)$ .
5. Probar las **reglas de instanciación** para la cuantificación universal y existencial:
  - a)  $(\forall i :: f.i) \Rightarrow f.x$ .
  - b)  $f.x \Rightarrow (\exists i :: f.i)$ .
 Ayuda:  $True \equiv i = x \vee i \neq x$ .
6. Enunciar las reglas de rango vacío, rango unitario y partición de rango los siguientes cuantificadores:
 

a) Sumatoria	b) Productoria	c) Máximo	d) Mínimo
--------------	----------------	-----------	-----------
7. Sea  $\oplus$  un cuantificador asociado a un operador conmutativo y asociativo. Probar la siguiente regla de eliminación de una *dummy* ( $Z$  no depende de  $i$  ni de  $j$ ):  $(\oplus i, j : i = Z \wedge R.i.j : T.i.j) \equiv (\oplus j : R.Z.j : T.Z.j)$ .
8. Demostrar la siguiente relación entre el máximo y el mínimo:  $(Min i : R.i : -F.i) = -(Max i : R.i : F.i)$ .  
Ayuda: darle un nombre al máximo (o al mínimo) y luego describir qué significa que sea el máximo (o el mínimo).
9. El cuantificador aritmético  $N$  está definido por:  $(N i : R.i : T.i) \doteq (\sum i : R.i \wedge T.i : 1)$ .
  - a) Enunciar y demostrar la regla de partición de rango para  $N$ .
  - b) Ídem con la regla del rango vacío.
  - c) Probar:  $(\sum i : R.i \wedge T.i : k) = k * (N i : R.i : T.i)$
10. Demostrar la regla de rango unitario para el cuantificador  $N$ , usando la definición de  $N$  y análisis por casos.
11. Suponiendo que: a)  $x = (\sum i : R.i : f.i)$  y b)  $R.i \neq i = N$  para cualquier  $i$ , calcular una expresión libre de cuantificadores equivalente a:  $(\sum i : R.i \vee i = N : f.i)$ .
12. Suponiendo que: a)  $x = (Max i, j : R.i.j \wedge j < N + 1 : f.i.j)$  y b)  $y = (Max i : R.i.(N + 1) : f.i.(N + 1))$ , calcular una expresión libre de cuantificadores equivalente a:  $(Max i, j : R.i.j \wedge (j < N + 1 \vee j = N + 1) : f.i.j)$ .
13. Suponiendo que: a)  $x = (Max i : R.i.N : f.i.N)$ , b)  $R.y.(z + 1) = R.y.z \vee y = z + 1$  para cualquier  $y, z$ , c)  $f.y.y = 0$  para cualquier  $y$ , d)  $f.y.(z + 1) = f.y.z + g.z$  para cualquier  $y, z$  y e)  $R.y.z \neq False$  para cualquier  $y, z$ , calcular una expresión libre de cuantificadores equivalente a:  $(Max i : R.i.(N + 1) : f.i.(N + 1))$ .
14. Suponiendo que: a)  $x \equiv (\forall i, j : R.i.j \wedge j < N : f.i \Rightarrow f.j)$  y b)  $y \equiv (\forall i : R.i.N : \neg f.i)$ , calcular una expresión libre de cuantificadores equivalente a:  $(\forall i, j : R.i.j \wedge (j < N \vee j = N) : f.i \Rightarrow f.j)$ .
15. a) Probar la siguiente versión de la regla de intercambio para el cuantificador universal:  $(\forall i : R.i \wedge S.i : T.i) \equiv (\forall i : R.i : S.i \Rightarrow T.i)$ .  
b) Suponiendo válidas las reglas del término, de intercambio, anidado, distributividad, De Morgan e instanciación, demostrar las siguientes reglas para el cuantificador universal:

(i)  $(\forall i : R.i : True) \equiv True$ .      (ii) Partición de rango.      (iii) Partición de rango generalizada.

(iv)\* Cambio de variables. Sugerencia: demostrar las siguientes implicaciones:

- $(\forall i : R.i : T.i) \Rightarrow (\forall j : R.(f.j) : T.(f.j))$  para *cualquier* función  $f$ .
- usando lo anterior, demostrar:  $(\forall i : R.i : T.i) \Leftarrow (\forall j : R.(f.j) : T.(f.j))$  para  $f$  *invertible*.

16. Demostrar que para cualquier  $\oplus$ ,  $R$ ,  $S$  y  $T$  se cumple:

$$(\oplus i : R : T) \oplus (\oplus i : S : T) \equiv (\oplus i : R \vee S : T) \oplus (\oplus i : R \wedge S : T).$$

Notar: es la versión general del ejercicio 15b(iii).