

# Introducción a los Algoritmos

## Cuantificador Universal (el “Para Todo”)

Pedro Sánchez Terraf

Enunciamos sin prueba el siguiente teorema:

**Teorema 1** (Cambio de variable). Si las variables  $i$  y  $j$  no son capturadas por ningún cuantificador de la expresión  $T$ , entonces

$$\langle \forall i :: T.i \rangle \equiv \langle \forall j :: T.j \rangle.$$

Para probar el próximo teorema necesitaremos un nuevo axioma.

**A1** (Leibnitz para la Igualdad).  $x = y \Rightarrow (T.x \equiv T.y)$

*Observación 1.* Notar que la versión de este axioma para fórmulas proposicionales,

$$(p \equiv q) \Rightarrow (T.p \equiv T.q),$$

se puede demostrar usando cálculo proposicional, pero es bastante complicado.

**Ejercicio 1.** Demostrar la siguiente propiedad:  $x = y \Rightarrow T.x \equiv x = y \Rightarrow T.y$ .

Con estos elementos podemos demostrar:

**Teorema 2** (Reenumeración). Supongamos que  $i$  es una variable de tipo *Int*. Entonces

$$\langle \forall i :: T.(i + 1) \rangle \equiv \langle \forall i :: T.i \rangle.$$

*Demostración.* Vamos a empezar eligiendo una variable  $j$  distinta a todas la que aparezcan en  $T$  para poder aplicar el teorema de *Cambio de Variable*.

$$\begin{aligned} & \langle \forall i :: T.(i + 1) \rangle \\ \equiv & \{ \text{Cambio de Variable} \} \\ & \langle \forall j :: T.(j + 1) \rangle \\ \equiv & \{ \text{Rango unitario} \} \\ & \dots\dots\dots \\ \equiv & \{ \text{Intercambio entre Rango y Término} \} \\ & \langle \forall j :: \langle \forall i :: i = j + 1 \Rightarrow T.i \rangle \rangle \\ \equiv & \{ \text{Ejercicio 1} \} \\ & \langle \forall j :: \langle \forall i :: i = j + 1 \Rightarrow T.(j + 1) \rangle \rangle \\ \equiv & \{ \dots\dots\dots \} \\ & \langle \forall i :: \langle \forall j :: i = j + 1 \Rightarrow T.(j + 1) \rangle \rangle \\ \equiv & \{ \text{Intercambio entre Rango y Término} \} \\ & \dots\dots\dots \\ \equiv & \{ \text{Aritmética} \} \\ & \langle \forall i :: \langle \forall j :: j = i - 1 : T.(j + 1) \rangle \rangle \\ \equiv & \{ \dots\dots\dots \} \\ & \langle \forall i :: T.((i - 1) + 1) \rangle \\ \equiv & \{ \text{Aritmética} \} \\ & \langle \forall i :: T.i \rangle \end{aligned}$$

□

**Ejercicio 2.** ¿Funciona esta prueba si cambiamos “ $i + 1$ ” por “ $i + 2$ ”? ¿Y si ponemos “ $i * 2$ ”?