

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 “ $i * 2$ ”?