

# MODELOS DE COMPUTACIÓN Y COMPLEJIDAD

Grado en Ingeniería Informática. Tecnologías Informáticas  
ETS Ingeniería Informática. Universidad de Sevilla (Curso 2021-2022)

## Problemas de FUNCIONES GOTO-COMPUTABLES

### EJERCICIO 5.

Probar que si una función es GOTO-computable, entonces existen **infinitos programas** GOTO que calculan dicha función.

### SOLUCIÓN:

Sea  $f$  una función GOTO-computable de aridad  $r \geq 1$  y consideremos un programa GOTO,  $P$ , que calcula  $f$ ; es decir, la función de aridad  $r$  calculada por el programa  $P$  es, precisamente, la función  $f$ .

Ahora bien, el número de variables de cualquier programa GOTO es finito y, por tanto, el programa  $P$  contendrá, en particular, un número finito de variables de trabajo (sean, por ejemplo,  $Z_1, \dots, Z_k$ ). Téngase presente que el programa  $P$  **podría carecer** de variables de trabajo; es decir, el valor de  $k$  podría ser 0.

Para cada número natural  $n \geq 1$ , consideremos el programa  $Q_n$  que se obtiene de  $P$  añadiendo como primera instrucción del mismo  $Z_{k+n} \leftarrow Z_{k+n} + 1$ .

$$Q_n \equiv \boxed{\begin{array}{l} Z_{k+n} \leftarrow Z_{k+n} + 1 \\ P \end{array}}$$

Obsérvese que las variables  $Z_{k+n}$ , para cada  $n \geq 1$ , **no** son variables del programa  $P$ . Pues bien, vamos a probar que para cada tupla de entrada, la ejecución del programa  $Q_n$  va a proporcionar el mismo resultado que la ejecución de programa  $P$  con esa misma tupla de entrada. En efecto: toda computación del programa  $Q_n$  comenzará siempre con la ejecución de la instrucción  $Z_{k+n} \leftarrow Z_{k+n} + 1$ , por la cual el valor de la variable de trabajo  $Z_{k+n}$  pasará a ser 1. Ahora bien, ese valor de  $Z_{k+n}$  no afecta en nada a la ejecución de las restantes instrucciones (que, en realidad, son las del propio programa  $P$ ) debido a que entre esas instrucciones **no aparece** la citada variable  $Z_{k+n}$ .

Así pues, la función de aridad  $r$  calculada por el programa  $Q_n$  coincidirá con la función de aridad  $r$  calculada por el programa  $P$ ; es decir, será, precisamente, la función  $f$ . En consecuencia, los infinitos programas  $Q_1, Q_2, Q_3, \dots, Q_n, \dots$  calculan la función  $f$ .