

El teorema de recursión

Ejercicio 1.— Probar que existe $p \in \text{GOTO}_p$ tal que para cualesquiera $x_1, x_2 \in \mathbb{N}$

$$\llbracket p \rrbracket^{(2)}(x_1, x_2) = \llbracket p \rrbracket^{(2)}(\llbracket p \rrbracket^{(1)}(x_1), \llbracket p \rrbracket^{(1)}(x_2)) + 1$$

Ejercicio 2.— Probar que no existe una transformación automática de programas $T : \text{GOTO}_p \rightarrow \text{GOTO}_p$ tal que cambie el resultado en 0 (incluido \uparrow) a todo programa.

Ejercicio 3.— Sea $\sigma : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ una permutación recursiva (es decir, una biyección recursiva). La permutación σ induce una permutación sobre las instrucciones de **GOTO**

$$I \mapsto I^\sigma$$

donde I^σ es la instrucción de código $\sigma(\#(I))$. Así mismo, σ induce una transformación $p \mapsto p^\sigma$ donde p^σ es el programa resultante de sustituir cada instrucción I de p por su transformada I^σ (eliminando, si es necesario, la última instrucción I^σ si es $Y \leftarrow Y$). Se pide:

1. Prueba que si σ es primitiva recursiva, entonces también lo es la función $f(\#(p)) = \#(p^\sigma)$
2. Demostrar que existe un programa p tal que $\llbracket p \rrbracket = \llbracket p^\sigma \rrbracket$
3. ¿Existe un programa p (distinto del programa vacío) tal que (en el dominio de $\llbracket p \rrbracket$) se verifique que $\llbracket p \rrbracket = \llbracket p^\sigma \rrbracket = \llbracket (p^\sigma)^\sigma \rrbracket$?

Ejercicio 4.— Dado $p \in \text{GOTO}_p$, denotaremos por p^* el programa que resulta de eliminar de p todas las etiquetas de las instrucciones etiquetadas. Decidir razonadamente si los siguientes conjuntos son recursivos:

- $A = \{\#(p) : \llbracket p \rrbracket = \llbracket p^* \rrbracket\}$
- $B = \{\#(p) : \llbracket p \rrbracket \neq \llbracket p^* \rrbracket\}$
- $C = \{\#(p) : p = p^*\}$

Ejercicio 5.— Probar que existe $e \in \mathbb{N}$ tal que $e \in \mathcal{K}$ y $W_e^{(1)} = \mathcal{K}$.

Indicación: Considérese la función $f : \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N}$ definida como:

$$f(x, y) = \begin{cases} 0 & \text{si } x = y \\ \varphi_y^{(1)}(y) & \text{si } x \neq y \wedge y \in \mathcal{K} \\ \uparrow & \text{e.c.o.c.} \end{cases}$$

probar que es recursiva y aplicar el teorema de recursión.

Ejercicio 6.— Usando el t. de recursión, probar que existe $p \in \text{GOTO}_p$ que sólo para sobre su propio código.

Ejercicio 7.— Sea $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ recursiva. Probar que:

1. El conjunto $\{e : \exists k(\forall n \in \mathbb{N})[\varphi_e(n) = f(n)^k]\}$ no es recursivo

2. Existe $e \in \mathbb{N}$ tal que para todo n , $\varphi_e(n) = f(n)^e$.
3. Probar que **no** es extensional el siguiente predicado $P(p) \equiv \llbracket p \rrbracket^{(1)}(x) = x^{\#(p)}$
4. Aplicando diagonalización, probar que no es recursivo el conjunto

$$A = \{e : (\forall n \in \mathbb{N})[\varphi_e(n) = f(n)^e]\}$$

Ejercicio 8.— Para cada $p \in \mathbb{N}$, notaremos por \mathbb{N}_p el conjunto de los múltiplos de p .

1. ¿Es recursivo el conjunto $A = \{e \in \mathbb{N} : (\exists p \in \mathbb{N})[W_e = \mathbb{N}_p]\}$?
2. Probar que existe e tal que $W_e = \mathbb{N}_e$.
3. Probar que el predicado $P(e) \equiv W_e = \mathbb{N}_e$ **no** es extensional.
4. Probar que P no es recursivo (*Indicación:* aplicar diagonalización).

Ejercicio 9.— En cada uno de los siguientes casos, probar que existe una única función computable h , que además es total, verificando las condiciones exigidas:

$$1. h(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } x = 0 \\ h(\lfloor \frac{x}{2} \rfloor)^{10} & \text{si } x > 0 \end{cases}$$

2. Sea $k \in \mathbb{N}$ un número fijo y $f, g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ tales que $\forall x \in \mathbb{N}$, $f(x+1) < x+1$, siendo $f, g \in \mathcal{R}$, y definamos $h : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ por

$$\begin{aligned} h(0) &= k \\ h(x+1) &= g(h(f(x+1))) \end{aligned}$$

(Indicación: Probar la existencia usando el teorema de recursión y la unicidad por inducción en x).

Ejercicio 10.— Probar que existe $f \in \mathcal{R}^{(2)}$ tal que

$$f(x, y) = \begin{cases} 1 & \text{si } x = 0 \\ f(x-1, f(x-y, y)) & \text{e.o.c.} \end{cases}$$

Indicación: Probar la existencia utilizando el teorema de recursión y la unicidad probando que por inducción en x que la función $f_x(y) = f(x, y)$ es única.

Ejercicio 11.— Sea $g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ una función recursiva. Probar que existe $f \in \mathcal{P}^{(1)}$ tal que para todo $x \in \mathbb{N}$

$$f(x) = \begin{cases} f(g(x)) & \text{si } x \text{ es par} \\ x & \text{si } x \text{ es impar} \end{cases}$$

Indicación: Considérese la función $h \in \mathcal{P}^2$ definida por

$$h(u, x) = \begin{cases} \varphi_u(g(x)) & \text{si } x \text{ par} \\ x & \text{e.o.c.} \end{cases}$$

Pruébese que es recursiva y aplíquese el teorema de recursión.

Ejercicio 12.— Probar que existen dos programas p y q , con códigos consecutivos, tal que

$$\forall x \in \mathbb{N} \llbracket p \rrbracket(x) \downarrow \implies \llbracket p \rrbracket(x) = \llbracket q \rrbracket(x)$$

Indicación: Considérese $h(u, x) = \varphi_u(x) + |\varphi_u(x) - \varphi_{u+1}(x)|$, probar que es recursiva y aplicar el t. de recursión.