

1. Clasifica como decidibles, no decidibles pero semidecidibles, o no semidecidibles, los siguientes conjuntos.

→ Máquina de Gödel con número p

(a) $\{p \mid L_p \text{ es finito}\}$.

Dado $p \in \mathbb{N}$, ¿ L_p es finito?

Intuición:

No podemos decir si un lenguaje es finito, porque habría que probar infinitas palabras, de la misma manera pasaría si queremos decidir si un lenguaje es infinito.

Demostración:

$\bar{K} \subseteq \mathbb{N} \mid \exists f \text{ calculable, total } \begin{matrix} \nearrow \in \mathbb{N} \\ x \in \bar{K} \Leftrightarrow f(x) \in L \end{matrix}$

→ $\forall x$ la máquina existe \Rightarrow toda x tiene imagen $\Rightarrow f(x)$ es total
→ Porque se puede construir y luego obtenemos el número de Gödel

Entrada y

simula $M_x(x)$

acepta

→ Máquina universal (x, x)

$n, m \rightarrow$ Máquina n con entrada m

$M_{f(x)}$

→ obtiene el número de Gödel para poder codificarlo

→ La máquina que computa esta función:

- Construimos la máquina
- Con esa codificación obtenemos el número de Gödel

Si quiero la máquina 17 construyo las 17 primeras máquinas.

Código fuente (otro tipo de pensamiento)

alfabeto \rightarrow empiezo por λ

luego a

luego b

...

se van utilizando
todas las palabras
del alfabeto \neq

$x \in \bar{K} \Rightarrow M_x(x) \uparrow \Rightarrow \forall y : M_{f(x)}(y) \uparrow \Rightarrow L_{f(x)} = \emptyset \Rightarrow L_{f(x)} \text{ finito} \Rightarrow f(x) \in L$

$x \notin \bar{K} \Rightarrow M_x(x) \downarrow \Rightarrow \forall y : M_{f(x)}(y) \downarrow \Rightarrow L_{f(x)} = \mathbb{N} \Rightarrow L_{f(x)} \text{ infinito} \Rightarrow f(x) \notin L$

Teorema de Rice: Sea L un conjunto de índices

→ Cuando $\forall n, m$ si $\varphi_n = \varphi_m \Rightarrow (n \in L \Leftrightarrow m \in L)$

Todas las máquinas que calculan lo mismo pertenecen al mismo lenguaje

$L = \{p \mid L_p \text{ finito}\}$ es un conjunto de índices

1) L decidible $\Leftrightarrow L = \emptyset$ o $L = \mathbb{N} \rightarrow L$ no contiene todas las máquinas ni ninguna, contiene algunas

2) Si L contiene los índices de la función vacía ($\varphi(y) \uparrow \forall y$) $\Rightarrow L$ no semi-decidible

→ Lo hemos demostrado con $\bar{K} \subseteq \mathbb{N}$