TOT = {x: px es total }

Demo: TOT no es ce

Supongamos que ToT es ce. Entonces existe una función f:IN>IN computable que lo enumera:

Sea g: $|N| \rightarrow |N|$ tal que $g(x) = \phi_{F(x)}(x) + 1$. F(x) es el número de programa de alguna función total. Luego $\phi_{F(x)}$ la computa, y al sumar 1 al resultado obtenemos otra función total.

Sea e tal que $\Phi_e = q$ pues q es total.

Como ϕ_e es total, e e TOT por definición de TOT. Además, como estamos suponiendo TOT ce, existe un u tal que F(u) = e.

Entonces: $\phi_e(x) = \phi_{f(u)}(x) = \phi_{f(x)}(x) + 1$

u está fijo pero x es variable. Tomando x=u tenemos:

$$\phi_{F(u)}(u) = \phi_{F(u)}(u) + 1$$

Absurdo. Enfonces Tot no es ce. o

Demo	TOT	noe	es co-ce
------	-----	-----	----------

Supongamos que
$$\overline{tot}$$
 es ce. Entonces existe un prognama d
tal que \overline{tot} = dom ϕ_J .

GOTO A

[A] IF
$$STP^{(1)}(X, d, T)$$
 GOTO E

 $T \leftarrow T+1$

Sii X & TOT
Sii
$$\phi_X$$
 es total

$$\Psi_p^{(z)}(x,y) = g(x,y) = \begin{cases} 1 & \text{si } \phi_x \text{ es total} \\ 0 & \text{si } no \end{cases}$$

$$\phi_{e(Y)} = g(e, Y)$$

