

Ejercicio 1

Probar que no son computables usando diagonalización.

A

Pruebo que la función f no es computable:

$$f(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } \Phi_x(x) \downarrow \\ 0 & \text{si no} \end{cases}$$

Supongo que f es computable para llegar a un absurdo. Sea P el programa que computa f . Defino otro programa usando P llamado P' :

```
      P
A    IF Y != 0 GOTO A
```

Lo defino de forma tal que cuando P dice que el programa X se define, entonces P' se indefine. Sea e el número del programa P'

$$\Psi_{P'}(x) \downarrow \iff \Psi_P(x) = 0 \iff f(x) = 0$$

Por definición de f :

$$f(x) = 0 \iff \Phi_x(x) \uparrow$$

Entonces tenemos que para todo x :

$$\Psi_{P'}(x) \downarrow \iff \Phi_x(x) \uparrow$$

Tomando $x = e = \#P'$:

$$\Phi_e(e) \downarrow \iff \Psi_{P'}(e) \downarrow \iff \Phi_e(e) \uparrow$$

Absurdo por suponer que f es computable.

Ahora va el ejercicio de verdad:

$$f_1(x, y) = \begin{cases} 1 & \text{si } \Phi_x(y) \downarrow \\ 0 & \text{si no} \end{cases}$$

Usando esto voy a ver que $f(x)$ es una reducción de $f_1(x, y)$ usando $f(x) = f_1(x, x)$.

Supongo f_1 computable y sea Q_1 un programa que lo computa. Usando Q_1 escribo Q_1' :

```
X2 <- X1
Q1
```

Entonces vemos que $\Psi_{Q_1'}^{(1)}(x) = \Psi_{Q_1}^{(2)}(x, x)$

Por hipótesis: $\Psi_{Q_1}^{(2)}(x, x) = f_1(x, x) = f(x)$

Finalmente, por la transitividad de la igualdad tenemos que: $\Psi_{Q_1'}^{(1)}(x) = f(x)$

Absurdo ya que la función que da la salida de un programa (Ψ) no puede ser una función no computable (f).

Surge de suponer que f_1 es computable.

2)

Voy a demostrar un caso mas simple para despues demostrar la reducción.

$$f(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } \Phi_x(x) = 0 \\ 0 & \text{si no} \end{cases}$$

$$f_2(x, y) = \begin{cases} 1 & \text{si } \Phi_x(y) = 0 \\ 0 & \text{si no} \end{cases} = \begin{cases} 1 & \text{si } \Phi_x(y) = 0 \\ 0 & \text{si } \Phi_x(y) \uparrow \vee \Phi_x(y) \neq 0 \end{cases}$$

Escribo un programa P' cuya función se escribe como:

Si P termina y da 1 devuelve 0

Si P termina y da 0 devuelve 0

Si P no termina se cuelga

$$g(x) = \begin{cases} \uparrow & \text{si} \end{cases}$$

```
P
A  IF Y = 0 GOTO A
   Y <- 0
```

```

P
A  IF Y = 0 GOTO A
   Y <- 1

```

$$\Psi_{P'}(x) \downarrow \iff \Psi_P(x) \downarrow \wedge \Psi_P(x) \neq 0 \iff$$

Voy a tratar de hacer que cuando mi nuevo programa P' se define, que $\Phi_x(x)$ se indefina.