

Resueltos Lógica y Computabilidad

Ignacio E. Losiggio

February 18, 2019

1 Práctica 3 — Funciones no-computables y conjuntos c.e.

1.1 Probar, usando una diagonalización, que las siguientes funciones no son computables:

$$\begin{aligned} f_1(x, y) &= \begin{cases} 1 & \text{si } \Phi_x^{(1)}(y) \downarrow \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases} & f_3(x, y, z) &= \begin{cases} 1 & \text{si } \Phi_x^{(1)}(y) \downarrow \text{ y } \Phi_x^{(1)}(y) > z \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases} \\ f_2(x, y) &= \begin{cases} 1 & \text{si } \Phi_x^{(1)}(y) = 0 \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases} & f_4(x) &= \begin{cases} 1 & \text{si } \Phi_x^{(1)}(x) \downarrow \text{ y } \Phi_x^{(1)}(x) \neq x \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases} \end{aligned}$$

1.1.1 $f_1(x, y)$

Si f_1 es computable entonces puedo construir el siguiente programa que lo use a cuyo número llamaremos e :

[A] IF $f_1(X_1, X_1) \neq 0$ GOTO A

Luego intentemos determinar el valor de $f_1(e, e)$:

$$f_1(e, e) = 1 \iff \Phi_e^{(1)}(e) \downarrow \iff f_1(e, e) = 0$$

1.1.2 $f_2(x, y)$

Armemos de vuelta una función que sea molesta:

[A] IF $f_2(X_1, X_1) = 0$ GOTO A
 $Y \leftarrow Y + 1$

E intentemos determinar el valor de $f_2(e, e)$ otra vez:

$$f_2(e, e) = 1 \iff \Phi_e^{(1)}(e) = 0$$

$$f_2(e, e) = 0 \iff \Phi_e^{(1)}(e) \neq 0 \vee \Phi_e^{(1)}(e) \uparrow \iff f_2(e, e) \neq 0 \vee f_2(e, e) \uparrow$$

1.1.3 $f_3(x, y, z)$

Cómo venimos haciendo empezamos por el “programa rebelde”:

[A] IF $f_3(X_1, X_1, X_1) \neq 0$ GOTO A

$Y \leftarrow X_1 + 1$

Y intentamos ver que determinar el valor de $f_3(e, e, e)$ no tiene sentido:

$$f_3(e, e, e) = 1 \iff \Phi_e^{(1)}(e) \downarrow \wedge \Phi_e^{(1)}(e) > e$$

$$\iff f_3(e, e, e) = 0 \wedge f_3(e, e, e) = 0$$

$$\iff f_3(e, e, e) = 0$$

1.1.4 $f_x(x)$

[A] IF $f_4(X_1) \neq 0$ GOTO A

$Y \leftarrow X_1 + 1$

$$f_4(e) = 1 \iff \Phi_e^{(1)}(e) \downarrow \wedge \Phi_e^{(1)}(e) \neq e$$

$$\iff f_4(e) = 0 \wedge f_4(e) = 0 \iff f_4(e) = 0$$

1.2 Probar, reduciendo a cualquier función del ejercicio 1, que las siguientes funciones no son computables:

$$g_1(x, y) = \begin{cases} 1 & \text{si } \Phi_x^{(1)}(y) \uparrow \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

$$g_2(x, y, z, w) = \begin{cases} 1 & \text{si } \Phi_x^{(1)}(z) \downarrow \text{ y } \Phi_y^{(1)}(w) \downarrow \text{ y } \Phi_x^{(1)}(z) > \Phi_y^{(1)}(w) \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

$$g_3(x, y, z) = \begin{cases} z + 1 & \text{si } \Phi_x^{(1)}(y) \downarrow \text{ y } \Phi_x^{(1)}(y) \neq z \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

$$g_4(x, y, z) = \begin{cases} (\Phi_x^{(1)} \circ \Phi_y^{(1)})(z) & \text{si } \Phi_y^{(1)}(z) \downarrow \text{ y } (\Phi_x^{(1)} \circ \Phi_y^{(1)})(z) \downarrow \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

1.2.1 $g_1(x, y)$

$$\alpha \circ g_1 = f_1$$

1.2.2 $g_2(x, y, z, w)$

Sea e el número de un programa que computa la función identidad podemos decir:

$$g_2(x, e, y, z) = f_2(x, y, z)$$

1.2.3 $g_3(x, y, z)$

$$\beta(g_3(x, x, x)) = f_4(x)$$

1.2.4 $g_4(x, y, z)$

Sea (otra vez) e el número de un program que computa la función identidad podemos decir:

$$g_4(x, e, y) = f_1(x, y)$$

1.3 Probar que la siguiente función no es computable reduciendo la función f_4 del primer ejercicio

$$g'_3(x, y, z) = \begin{cases} z & \text{si } \Phi_x^{(1)}(y) \downarrow \text{ y } \Phi_x^{(1)}(y) \neq z \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

Sugerencia: Revisar que la reducción maneje correctamente el caso $f_4(0)$.

No sé si esto está bien pero yo supondría que:

$$\beta(g'_3(x, x, x)) = f_4(x)$$

Dado que 0 es el programia vacío (una implementación de $n(x)$) entonces que $g_4(0, 0, 0) = 0$ se corresponde con el valor de $f_4(0)$. En el resto de los valores de x es evidente que ambas funciones hacen lo mismo.

- 1.4 Decimos que una función parcial computable f es *extensible* si existe g computable tal que $g(x) = f(x)$ para todo $x \in \text{Dom } f$. Probar que existe una función parcial computable que no es extensible (*Sugerencia*: considerar una función tal que con su extensión se podría computar alguna variante del halting problem).

$$f(x) = \begin{cases} \Phi_x^{(1)}(x) & \text{si } \Phi_x^{(1)}(x) \downarrow \\ \uparrow & \text{sino} \end{cases}$$

Si f es extensible entonces existe un g que puede calcular resultados para todo su dominio y devuelve “basura” para cualquier otro valor. Dado que g es computable podemos definir el siguiente programa y tomar su número e :

```
[A] IF  $g(X_1) \neq X_1$  GOTO A
     $Y \leftarrow X_1$ 
```

Ahora, ¿Cuál es el valor de $g(e)$?

$$g(e) = e \implies g(e) \neq e$$

$$g(e) \neq e \implies g(e) = e$$