

# PRÁCTICA 3: *Funciones Recursivas Primitivas*

Pablo Verdes

Dante Zanarini

Pamela Viale

Alejandro Hernandez

Mauro Lucci

## Funciones recursivas primitivas

1. Mostrar que para cada  $n \in \mathbb{N}$ , la función  $g_n(x) = n$  para todo  $x \in \mathbb{N}$  es recursiva primitiva.

2. Realice una traza de las siguientes funciones:

$$a) \text{ dos}^{(2)}(17, 3) = \Phi(s^{(1)}, \Phi(s^{(1)}, c^{(2)}))(17, 3).$$

$$b) \text{ Mas2}^{(1)}(5) = \Phi(s^{(1)}, s^{(1)})(5).$$

$$c) \Sigma^{(2)}(2, 3) = R(p_1^{(1)}, \Phi(s^{(1)}, p_3^{(3)}))(2, 3).$$

$$d) \text{ Pd}^{(1)}(412) = R(c^{(0)}, p_1^{(2)})(412).$$

3. Mostrar que las siguientes funciones son *FRP*:

$$a) \Pi(y, x) = y \times x.$$

$$b) \text{ Fac}(x) = x!.$$

$$c) \text{ Exp}(y, x) = x^y.$$

d) La función *diferencia*, definida por:

$$\tilde{d}(y, x) = \begin{cases} 0 & x < y \\ x - y & x \geq y \end{cases}$$

Notamos generalmente  $\tilde{d}(y, x)$  como  $x \dot{-} y$ .

e) La función *distinguidora del cero*, definida por:

$$D_0(y) = \begin{cases} 0 & y \neq 0 \\ 1 & y = 0 \end{cases}$$

$$f) k(x, y) = |x - y|.$$

g) La función  $E^{(2)}$  definida por:

$$E(x, y) = \begin{cases} 1 & x = y \\ 0 & x \neq y \end{cases}$$

h) La función  $\neg E^{(2)}$  definida por:

$$\neg E(x, y) = \begin{cases} 0 & x = y \\ 1 & x \neq y \end{cases}$$

i) La función *signo*, definida por:

$$Sgn(y) = \begin{cases} 0 & y = 0 \\ 1 & y \geq 1 \end{cases}$$

4. Defina la siguiente función:  $\hat{d}(x, y) = \begin{cases} 0 & x < y \\ x - y & x \geq y \end{cases}$ . Sugerencia: utilice la función  $\tilde{d}$  definida en el ejercicio anterior.

5. Sumatorias y productorias:

a) Sea  $f^{(2)}$  una *FRP* de dos variables. Definimos dos nuevas funciones  $F^{(2)}$  y  $G^{(2)}$  de la siguiente manera:

$$F^{(2)}(y, x) = \sum_{z=0}^y f^{(2)}(z, x)$$

$$G^{(2)}(y, x) = \prod_{z=0}^y f^{(2)}(z, x)$$

Mostrar que  $F$  y  $G$  son *FRP*.

b) Mas generalmente, sea  $f^{(k+1)}$  una *FRP* de  $k + 1$  variables. Definimos dos nuevas funciones  $F^{(k+1)}$  y  $G^{(k+1)}$  de la siguiente manera:

$$F(y, X) = \sum_{z=0}^y f(z, X)$$

$$G(y, X) = \prod_{z=0}^y f(z, X)$$

donde  $X$  representa una  $k$ -upla. Mostrar que  $F$  y  $G$  son *FRP*. Mostrar que  $F$  y  $G$  son *FRP*.

6. Sea  $f^{(1)} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ . Definimos una nueva función  $F^{(2)}$  llamada función *potencia* de  $f$  como

$$F(y, x) = \begin{cases} x & y = 0 \\ f[F(y-1, x)] & y > 0 \end{cases}$$

Notamos generalmente  $F(y, x)$  como  $f^y(x)$ .

- a) Mostrar que  $\Sigma(y, x) = s^y(x)$ .
- b) Mostrar que si  $f$  es una *FRP*, entonces  $F$  resulta una *FRP*.
- c) Escribir la función diferencia  $\hat{d}$  utilizando potencias.

### Conjuntos recursivos primitivos

- 7. Mostrar que todo subconjunto unitario de  $\mathbb{N}$  es un *CRP*.
- 8. Probar que si  $A, B \subseteq \mathbb{N}$  son *CRP*, entonces  $\neg A$ ,  $A \cup B$  y  $A \cap B$  son *CRP*.
- 9. Mostrar que todos los subconjuntos finitos de  $\mathbb{N}$  son *CRP*.
- 10. Repetir los tres ejercicios anteriores considerando ahora subconjuntos de  $\mathbb{N}^k$  con  $k \in \mathbb{N}$ .
- 11. Mostrar que el conjunto de los números pares es un *CRP*.
- 12. Mostrar que el conjunto de los múltiplos de 3 es un *CRP*.

*Sugerencia:* Probar que la función  $r_3 : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  que toma un natural y devuelve el resto de la división entera por 3 es una *FRP*, y usarla para escribir la función característica de los múltiplos de 3.

### Relaciones recursivas primitivas

Una relación  $R \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N}$  se dice *recursiva primitiva* (RRP) si es un CRP.

13. Mostrar que  $=, \neq, \leq$  y  $>$  son RRP.

14. Probar que si  $R, S \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N}$  son RRP, entonces también lo son las relaciones  $T, U$  y  $\neg R$ , donde

$$\begin{aligned} xTy &= xRy \wedge xSy \\ xUy &= xRy \vee xSy \\ x(\neg R)y &= \neg(xRy) \end{aligned}$$

15. Teniendo en cuenta los resultados del ultimo ítem, ¿como podríamos haber probado que  $\neq$  y  $>$  son RRP?

16. Sea  $R \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ . Definimos  $\bigwedge R$  y  $\bigvee R$  de la siguiente manera:

$$x \left( \bigwedge R \right) y \iff \forall k \in \mathbb{N} / 0 \leq k \leq y \text{ se tiene } xRk$$

$$x \left( \bigvee R \right) y \iff \exists k \in \mathbb{N} / 0 \leq k \leq y \text{ para el cual } xRk$$

Probar que si  $R$  es una RRP, entonces  $\bigwedge R$  y  $\bigvee R$  también son RRP.

### Varios

17. Probar que la relación de divisibilidad entre naturales es una RRP.

*Sugerencia:* Defina la familia de funciones  $r_a^{(1)}, a = 1, 2, \dots$ ; donde  $r_a^{(1)}(n)$  devuelve el resto de dividir  $n$  por  $a$ , y escriba la función característica de la relación en términos de estas funciones.

18. Probar que las siguientes funciones son FRP:

$$a) f(x) = \begin{cases} x^2 & \text{si } x \text{ es multiplo de } 3 \\ x+3 & \text{si } x \text{ tiene resto } 1 \text{ en la division por } 3 \\ x! & \text{si } x \text{ tiene resto } 2 \text{ en la division por } 3 \end{cases}$$

$$b) \max(x, y) = \begin{cases} y & x \leq y \\ x & y \leq x \end{cases}$$