# Clase Práctica 1

Recursión Primitiva

Lógica y Computabilidad 2do cuatrimestre de 2020

### Conceptos preliminares

#### Definición

Llamamos funciones iniciales a

$$n(x)=0$$
 
$$s(x)=x+1$$
  $u_i^n(x_1,\ldots,x_n)=x_i$  para todo  $1\leqslant i\leqslant n$ .

#### Observación

Hay infinitas funciones  $u_i^n$ . Por lo tanto, hay infinitas funciones iniciales.

### Conceptos preliminares

#### Definición

Sean  $f: \mathbb{N}^k \to \mathbb{N}$  y  $g_1, \dots, g_k: \mathbb{N}^n \to \mathbb{N}$ . Sea  $h: \mathbb{N}^n \to \mathbb{N}$  definida como

$$h(x_1,\ldots,x_n)=f(g_1(x_1,\ldots,x_n),\ldots,g_k(x_1,\ldots,x_n)).$$

Decimos que h es obtenida a partir de f y  $g_1, \ldots, g_k$  por *composición*.

#### Definición

Una clase de funciones C es *cerrada por composición* si para cualquier elección de  $f, g_1, \ldots, g_k \in C$ , la h obtenida por composición de ellas está en C.

- 1. Sea  $\mathcal C$  una clase cerrada por composición que contiene las funciones iniciales. Ver si están en  $\mathcal C$ :
  - a. uno :  $\mathbb{N} \to \mathbb{N}$ , uno(x) = 1.

- 1. Sea  $\mathcal C$  una clase cerrada por composición que contiene las funciones iniciales. Ver si están en  $\mathcal C$ :
  - a. uno :  $\mathbb{N} \to \mathbb{N}$ , uno(x) = 1. Tomando en el esquema de composición k = n = 1, f = s y  $g_1 = n$  (que están en  $\mathcal{C}$  por ser funciones iniciales), tenemos que uno(x) = 1 = s(n(x)), para todo  $x \in \mathbb{N}$ .

1. Sea  $\mathcal C$  una clase cerrada por composición que contiene las funciones iniciales. Ver si están en  $\mathcal C$ :

b.  $id : \mathbb{N} \to \mathbb{N}$ , id(x) = x.

- 1. Sea  $\mathcal C$  una clase cerrada por composición que contiene las funciones iniciales. Ver si están en  $\mathcal C$ :
  - b. id :  $\mathbb{N} \to \mathbb{N}$ , id(x) = x. id es simplemente la proyección de una componente, es decir, id =  $u_1^1 \in \mathcal{C}$ .

1. Sea  $\mathcal C$  una clase cerrada por composición que contiene las funciones iniciales. Ver si están en  $\mathcal C$ :

c. 
$$s_1 : \mathbb{N}^2 \to \mathbb{N}$$
,  $s_1(x, y) = x + 1$ .

1. Sea  $\mathcal C$  una clase cerrada por composición que contiene las funciones iniciales. Ver si están en  $\mathcal C$ :

c. 
$$s_1: \mathbb{N}^2 \to \mathbb{N}$$
,  $s_1(x,y) = x+1$ .  
Tomando en el esquema de composición  $k=1$ ,  $n=2$ ,  $f=s$  y  $g_1=u_1^2$ , tenemos que  $s_1(x,y)=x+1=f(g_1(x,y))$ , para todo  $(x,y)\in \mathbb{N}^2$ .

1. Sea  $\mathcal C$  una clase cerrada por composición que contiene las funciones iniciales. Ver si están en  $\mathcal C$ :

d.  $\tilde{f}: \mathbb{N}^2 \to \mathbb{N}$ ,  $\tilde{f}(x,y) = f(y,x)$ , donde  $f: \mathbb{N}^2 \to \mathbb{N} \in \mathcal{C}$ .

- 1. Sea  $\mathcal C$  una clase cerrada por composición que contiene las funciones iniciales. Ver si están en  $\mathcal C$ :
  - d.  $\tilde{f}: \mathbb{N}^2 \to \mathbb{N}$ ,  $\tilde{f}(x,y) = f(y,x)$ , donde  $f: \mathbb{N}^2 \to \mathbb{N} \in \mathcal{C}$ . Tomando k=2, n=2,  $g_1=u_2^2$  y  $g_2=u_1^2$ , tenemos que  $\tilde{f}(x,y)=f(y,x)=f(g_1(x,y),g_2(x,y))$ , para todo  $(x,y)\in \mathbb{N}^2$ .

- 1. Sea C una clase cerrada por composición que contiene las funciones iniciales. Ver si están en C:
  - e.  $h: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$ , h(x) = g(x, x, x), donde  $g: \mathbb{N}^3 \to \mathbb{N} \in \mathcal{C}$ .

- 1. Sea C una clase cerrada por composición que contiene las funciones iniciales. Ver si están en C:
  - e.  $h: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$ , h(x) = g(x, x, x), donde  $g: \mathbb{N}^3 \to \mathbb{N} \in \mathcal{C}$ . Tomando k = 3, n = 1, f = g,  $g_1 = g_2 = g_3 = u_1^1$ , tenemos que  $h(x) = f(g_1(x), g_2(x), g_3(x))$ , para todo  $x \in \mathbb{N}$ .

1. Sea  $\mathcal C$  una clase cerrada por composición que contiene las funciones iniciales. Ver si están en  $\mathcal C$ :

f. 
$$p: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$$
,  $p(x) = x \div 1$ .

1. Sea  $\mathcal C$  una clase cerrada por composición que contiene las funciones iniciales. Ver si están en  $\mathcal C$ :

f.  $p: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$ ,  $p(x) = x \div 1$ . Podría no estar en  $\mathcal{C}$ . Usen el ejercicio 3 de la práctica 1 para aclarar esta afirmación. Parte de la razón está relacionada con el siguiente ejercicio.

2. Sea  $\mathcal{C}$  <u>la clase más chica</u> que contiene las funciones iniciales y está cerrada por composición. Sea  $f:\mathbb{N}^n\to\mathbb{N}$  una función en  $\mathcal{C}$ . Demostrar que existen  $i\in\mathbb{N}$  y  $g:\mathbb{N}\to\mathbb{N}$  en  $\mathcal{C}$  tales que  $f=g\circ u_i^n$ .

2. Sea  $\mathcal{C}$  <u>la clase más chica</u> que contiene las funciones iniciales y está cerrada por composición. Sea  $f:\mathbb{N}^n\to\mathbb{N}$  una función en  $\mathcal{C}$ . Demostrar que existen  $i\in\mathbb{N}$  y  $g:\mathbb{N}\to\mathbb{N}$  en  $\mathcal{C}$  tales que  $f=g\circ u_i^n$ .

### Demostración por inducción estructural.

Usaremos inducción estructural para probar que para toda  $f \in \mathcal{C}$  vale la propiedad

"existen  $i \in \mathbb{N}$  y  $g : \mathbb{N} \to \mathbb{N}$  en  $\mathcal{C}$  tales que  $f = g \circ u_i^n$ "

Para esto, primero veremos que la propiedad se cumple en los casos base (o sea, para f cualquier función inicial), y luego veremos que vale en los casos inductivos (funciones construidas mediante composición a partir de funciones en  $\mathcal C$  que cumplen la propiedad).

2. Sea  $\mathcal{C}$  <u>la clase más chica</u> que contiene las funciones iniciales y está cerrada por composición. Sea  $f:\mathbb{N}^n\to\mathbb{N}$  una función en  $\mathcal{C}$ . Demostrar que existen  $i\in\mathbb{N}$  y  $g:\mathbb{N}\to\mathbb{N}$  en  $\mathcal{C}$  tales que  $f=g\circ u_i^n$ .

#### Demostración: Casos base.

La propiedad vale para los tres casos base:

$$s=s\circ u_1^1$$
  $\checkmark$   $n=n\circ u_1^1$   $\checkmark$  para cualesquiera  $i,n\in\mathbb{N}$  con  $1\leqslant i\leqslant n,\ u_i^n=u_1^1\circ u_i^n$   $\checkmark$ 

2. Sea  $\mathcal{C}$  <u>la clase más chica</u> que contiene las funciones iniciales y está cerrada por composición. Sea  $f:\mathbb{N}^n\to\mathbb{N}$  una función en  $\mathcal{C}$ . Demostrar que existen  $i\in\mathbb{N}$  y  $g:\mathbb{N}\to\mathbb{N}$  en  $\mathcal{C}$  tales que  $f=g\circ u_i^n$ .

#### Demostración: Caso inductivo.

Sea h una función obtenida por composición de las funciones f y  $g_1, \ldots, g_k$ , para las cuales vale la propiedad.

$$h(x_1,\ldots,x_n)=f(g_1(x_1,\ldots,x_n),\ldots,g_k(x_1,\ldots,x_n))$$

2. Sea  $\mathcal{C}$  <u>la clase más chica</u> que contiene las funciones iniciales y está cerrada por composición. Sea  $f:\mathbb{N}^n\to\mathbb{N}$  una función en  $\mathcal{C}$ . Demostrar que existen  $i\in\mathbb{N}$  y  $g:\mathbb{N}\to\mathbb{N}$  en  $\mathcal{C}$  tales que  $f=g\circ u_i^n$ .

#### Demostración: Caso inductivo.

En particular, existen  $i \in \mathbb{N}$  y g en  $\mathcal{C}$  tales que  $f = g \circ u_i^k$ . Así, para toda tupla  $(x_1, \ldots, x_n) \in \mathbb{N}^n$ ,

$$h(x_{1},...,x_{n}) = f(g_{1}(x_{1},...,x_{n}),...,g_{k}(x_{1},...,x_{n}))$$

$$= g(u_{i}^{k}(g_{1}(x_{1},...,x_{n}),...,g_{k}(x_{1},...,x_{n})))$$

$$= g(g_{i}(x_{1},...,x_{n})).$$

2. Sea  $\mathcal{C}$  <u>la clase más chica</u> que contiene las funciones iniciales y está cerrada por composición. Sea  $f:\mathbb{N}^n \to \mathbb{N}$  una función en  $\mathcal{C}$ . Demostrar que existen  $i \in \mathbb{N}$  y  $g:\mathbb{N} \to \mathbb{N}$  en  $\mathcal{C}$  tales que  $f=g\circ u_i^n$ .

#### Demostración.

Como  $g_i$  también cumple la propiedad, existen  $j_i \in \mathbb{N}$  y  $g_i'$  en  $\mathcal{C}$  tales que  $g_i = g_i' \circ u_{j_i}^n$ . Así, para toda tupla  $(x_1, \ldots, x_n) \in \mathbb{N}^n$ ,

$$h(x_1,...,x_n) = g(g_i(x_1,...,x_n))$$
  
=  $g(g_i'(u_{j_i}^n(x_1,...,x_n))).$ 

2. Sea  $\mathcal{C}$  <u>la clase más chica</u> que contiene las funciones iniciales y está cerrada por composición. Sea  $f:\mathbb{N}^n \to \mathbb{N}$  una función en  $\mathcal{C}$ . Demostrar que existen  $i \in \mathbb{N}$  y  $g:\mathbb{N} \to \mathbb{N}$  en  $\mathcal{C}$  tales que  $f=g\circ u_i^n$ .

#### Demostración.

Así,  $h = g'' \circ u_{j_i}^n$ , donde  $g'' = g \circ g_i'$ . Observar que  $g'' \in \mathcal{C}$ , ya que  $g \in \mathcal{C}, g_i' \in \mathcal{C}$  y  $\mathcal{C}$  es cerrada por composición. Tenemos entonces que la propiedad vale para h.

### Conceptos preliminares

#### Definición

Sean  $f: \mathbb{N}^n \to \mathbb{N}$ ,  $g: \mathbb{N}^{n+2} \to \mathbb{N}$ . Definamos  $h: \mathbb{N}^{n+1} \to \mathbb{N}$  como

$$h(x_1,...,x_n,0) = f(x_1,...,x_n) h(x_1,...,x_n,t+1) = g(h(x_1,...,x_n,t),x_1,...,x_n,t).$$

Decimos entonces que h es obtenida a partir de f y g por recursión primitiva. En este contexto vamos a considerar que una función 0-aria es una constante k.

#### Definición

Una clase de funciones  $\mathcal C$  es *cerrada por recursión primitiva* si para cualquier elección de  $f,g\in\mathcal C$  la h obtenida por recursión primitiva a partir de ellas está en  $\mathcal C$ .

3. ¿Cómo se comportan las siguientes funciones definidas por recursión primitiva a partir de f y g?

a. n = 0, f = 0,  $g = u_2^2$ .

3. ¿Cómo se comportan las siguientes funciones definidas por recursión primitiva a partir de f y g?

a. 
$$n = 0$$
,  $f = 0$ ,  $g = u_2^2$ .  
 $h: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$  queda dada por

$$h(0) = f = 0$$
  
 $h(t+1) = g(h(t), t) = u_2^2(h(t), t) = t$ 

- 3. ¿Cómo se comportan las siguientes funciones definidas por recursión primitiva a partir de f y g?
  - a. n = 0, f = 0,  $g = u_2^2$ .  $h: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$  queda dada por

$$h(0) = f = 0$$
  
 $h(t+1) = g(h(t), t) = u_2^2(h(t), t) = t$ 

Notar que para todo x,  $h(x) = x \div 1$ .

3. ¿Cómo se comportan las siguientes funciones definidas por recursión primitiva a partir de f y g?

b. 
$$n = 1$$
,  $f = s$ ,  $g(x, y, z) = x + z$ .

3. ¿Cómo se comportan las siguientes funciones definidas por recursión primitiva a partir de f y g?

b. 
$$n = 1$$
,  $f = s$ ,  $g(x, y, z) = x + z$ .  
 $h: \mathbb{N}^2 \to \mathbb{N}$  dada por

$$h(x,0) = f(x) = x + 1$$
  
 $h(x, t + 1) = g(h(x, t), x, t) = h(x, t) + t.$ 

3. ¿Cómo se comportan las siguientes funciones definidas por recursión primitiva a partir de f y g?

b. 
$$n = 1$$
,  $f = s$ ,  $g(x, y, z) = x + z$ .  
 $h: \mathbb{N}^2 \to \mathbb{N}$  dada por

$$h(x,0) = f(x) = x + 1$$
  
$$h(x,t+1) = g(h(x,t),x,t) = h(x,t) + t.$$

Notar que para todos  $x, y \in \mathbb{N}$ ,

$$h(x,y) = (x+1) + \sum_{i=1}^{y} (i-1).$$

3. ¿Cómo se comportan las siguientes funciones definidas por recursión primitiva a partir de f y g?

c. 
$$n = 2$$
,  $f(x, y) = x + y$ ,  $g(x, y, z, w) = xyz$ .

3. ¿Cómo se comportan las siguientes funciones definidas por recursión primitiva a partir de f y g?

c. 
$$n = 2$$
,  $f(x, y) = x + y$ ,  $g(x, y, z, w) = xyz$ .  
 $h: \mathbb{N}^3 \to \mathbb{N}$  dada por

$$h(x, y, 0) = f(x, y) = x + y$$
  
 $h(x, y, t + 1) = g(h(x, y, t), x, y, t) = h(x, y, t)xy.$ 

3. ¿Cómo se comportan las siguientes funciones definidas por recursión primitiva a partir de f y g?

c. 
$$n = 2$$
,  $f(x, y) = x + y$ ,  $g(x, y, z, w) = xyz$ .  
 $h: \mathbb{N}^3 \to \mathbb{N}$  dada por

$$h(x, y, 0) = f(x, y) = x + y$$
  
 $h(x, y, t + 1) = g(h(x, y, t), x, y, t) = h(x, y, t)xy.$ 

Notar que para todos  $x, y, z \in \mathbb{N}$ ,  $h(x, y, z) = (x + y)x^zy^z$ .

### Conceptos preliminares

#### Definición Definición

Una clase de funciones  $\mathcal{C}$  es PRC (por  $Primitive\ Recursively\ Closed$ ) si contiene a las funciones iniciales y es cerrada por composición y recursión primitiva.

4. Sea n > 0 un número natural fijo y C la clase de todas las funciones de aridad no mayor a n (funciones definidas sobre no más de n variables). ¿Es C una clase PRC?

4. Sea n > 0 un número natural fijo y C la clase de todas las funciones de aridad no mayor a n (funciones definidas sobre no más de n variables). ¿Es C una clase PRC?
No. Por muchas razones, pero la más simple es que C no contiene a todas las funciones iniciales. En particular, u<sub>1</sub><sup>n+1</sup> no está en C.

q

5. Sea  $f : \mathbb{N} \to \mathbb{N}$  en  $\mathcal{C}$ . La *n-ésima iteración* de f, escrita como  $f^n$ , es la función

$$f^n(x) = (\underbrace{f \circ \cdots \circ f}_{n\text{-veces}})(x),$$

donde  $f^0$  = id. Demostrar que si f pertenece a una clase PRC  $\mathcal{C}$ , entonces  $i_f(x, n) = f^n(x)$  también pertenece a  $\mathcal{C}$ .

5. Sea  $f : \mathbb{N} \to \mathbb{N}$  en  $\mathcal{C}$ . La *n-ésima iteración* de f, escrita como  $f^n$ , es la función

$$f^n(x) = (\underbrace{f \circ \cdots \circ f}_{n\text{-veces}})(x),$$

donde  $f^0$  = id. Demostrar que si f pertenece a una clase PRC C, entonces  $i_f(x, n) = f^n(x)$  también pertenece a C.

#### Demostración.

Veamos que  $i_f$  se puede definir mediante recursión primitiva. Es decir, debemos encontrar  $h: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$  y  $g: \mathbb{N}^3 \to \mathbb{N}$  en  $\mathcal{C}$  tales que

$$i_f(x,0) = x = h(x)$$
  
 $i_f(x,t+1) = f^{t+1}(x) = g(i_f(x,t), x, t).$ 

5. Sea  $f : \mathbb{N} \to \mathbb{N}$  en  $\mathcal{C}$ . La *n-ésima iteración* de f, escrita como  $f^n$ , es la función

$$f^n(x) = (\underbrace{f \circ \cdots \circ f}_{n\text{-veces}})(x),$$

donde  $f^0$  = id. Demostrar que si f pertenece a una clase PRC C, entonces  $i_f(x, n) = f^n(x)$  también pertenece a C.

#### Demostración.

Veamos que  $i_f$  se puede definir mediante recursión primitiva. Es decir, debemos encontrar  $h: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$  y  $g: \mathbb{N}^3 \to \mathbb{N}$  en  $\mathcal{C}$  tales que

$$i_f(x,0) = x = h(x)$$
  
 $i_f(x,t+1) = f^{t+1}(x) = g(i_f(x,t), x, t).$ 

Tomando h = id y  $g = f \circ u_1^3$ , se obtiene lo buscado.