

## ARITMÉTICA RECURSIVA

En lo que sigue adoptaremos las siguientes **convenciones**:

$\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$ . Usaremos las letras minúsculas:  $x, y, z, w, m, n, p, q, i, j, k$  y  $l$  con -eventualmente- índices y supraíndices, como **metavariables** para **números naturales**.

Por una *Función* u *Operación*  $f$ , de aridad  $n$ , entenderemos que  $n \geq 1$  y  $f : \mathbb{N}^n \rightarrow \mathbb{N}$ .

Por una *Relación*  $R$ , de aridad  $n$ , entenderemos que  $n \geq 1$  y  $R \subseteq \mathbb{N}^n$ .

Quedando por entendido que, al hablar de funciones y relaciones serán de, o entre, números naturales y tendrán una aridad **mayor o igual a uno**.

No como una regla, pero en la medida de lo posible, se utilizarán letras minúsculas como metavariables para funciones; en cambio, usaremos letras mayúsculas para relaciones.

Muy particularmente, trabajaremos con las siguientes funciones:

La *Función sucesor*, se denotará como  $:^+$ . Así,  $:^+ : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ , p.e.  $12^+ = 13$ .

Las *Funciones Constantes* : Para un  $k$  arbitrario,

$$C_k^n : \mathbb{N}^n \rightarrow \mathbb{N}$$

$$\forall x_1, \dots, x_n \ C_k^n(x_1, \dots, x_n) = k$$

Las *Funciones Proyección* : Para  $1 \leq k \leq n$ ,

$$\pi_k^n : \mathbb{N}^n \rightarrow \mathbb{N}$$

$$\forall x_1, \dots, x_n \ \pi_k^n(x_1, \dots, x_n) = x_k$$

Usaremos dos métodos de definición de funciones, por *Sustitución* y por *Recursión*.

### I) Método de Recursión:

a) Sean  $m \in \mathbb{N}$  y  $G : \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N}$ . La función  $F : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  dada por

i)  $F(0) = m$

ii)  $\forall y F(y^+) = G(F(y), y)$

se dirá que *se obtuvo por Recursión a partir de m y de G*.

b) Sean  $H : \mathbb{N}^n \rightarrow \mathbb{N}$  y  $G : \mathbb{N}^{n+2} \rightarrow \mathbb{N}$ . La función  $F : \mathbb{N}^{n+1} \rightarrow \mathbb{N}$  dada por

- i)  $\forall x_1, \dots, x_n F(x_1, \dots, x_n, 0) = H(x_1, \dots, x_n)$   
ii)  $\forall x_1, \dots, x_n \forall y F(x_1, \dots, x_n, y^+) = G(H_1(x_1, \dots, x_n), \dots, H_m(x_1, \dots, x_n), y)$

se dice que se obtuvo por Recursión apartir de  $H$  y de  $G$ .

## II) Método de Sustitución:

Sea  $G : \mathbb{N}^m \rightarrow \mathbb{N}$  y sean  $H_1, \dots, H_m : \mathbb{N}^n \rightarrow \mathbb{N}$ . La función  $F : \mathbb{N}^n \rightarrow \mathbb{N}$  dada por

$$\forall x_1, \dots, x_n F(x_1, \dots, x_n) = G(H_1(x_1, \dots, x_n), \dots, H_m(x_1, \dots, x_n))$$

se dirá que se obtuvo por Sustitución a partir de  $G$  y de  $H_1, \dots, H_m$ .

**Definición.** Son *Funciones Iniciales* o, simplemente, *Iniciales*, las siguientes,

- I) La función Sucesor:  ${}^+$
- II) Las funciones Constantes:  $C_k^n$
- III) Las funciones Proyección:  $\pi_k^n$

**Definición.** Una función  $f$  es una *Función Recursiva (Primitiva)* siyss hay una lista finita de funciones, digamos  $f_1, \dots, f_n$ , donde:

- i)  $f_n = f$  y
- ii) Para toda  $i \in \{1, \dots, n\}$  se tiene que, o bien
  - a)  $f_i$  es Inicial. O,
  - b)  $f_i$  se obtuvo por Recursión o por Sustitución  
a partir de funciones anteriores de la lista.

Así, las funciones recursivas son aquellas que se obtienen al aplicar, un número finito de veces, recursión y sustitución a funciones iniciales.

Como ejemplos, veamos que la suma y el producto son primitivas. Antes, recordemos cómo se definen:

$+ : \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N}$ i) $\forall m, m + 0 = m$ ii) $\forall m, n, m + (n^+) = (m + n)^+$	$\cdot : \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N}$ i) $\forall m, m \cdot 0 = 0$ ii) $\forall m, n, m \cdot (n^+) = (m \cdot n) + m$
---	---

Pasemos a dar las listas, empezando con la suma:

$f_1^1 : \pi_1^1$	Inicial	$f_1^1(x) = x$
$f_2^1 : \underline{\phantom{x}}^+$	Inicial	$f_2^1(x) = x^+$
$f_3^3 : \pi_2^3$	Inicial	$f_3^3(x,y,z) = y$
$f_4^3 : f_2^1(f_3^3(x,y,z))$	Sust. a partir de $f_2$ y $f_3$	$f_4^3(x,y,z) = y^+$
$f_5^2 : f_5^2(x, 0) = f_1^1(x)$	Rcn. a partir de $f_1$ y de $f_4$	$f_5^2(x, 0) = x$
$f_5^2(x, y^+) = f_4^3(x, f_5^2(x,y), y)$		$f_5^2(x, y^+) = (f_5^2(x,y))^+$

Con lo que queda probado su recursividad primitiva.

Pasemos con el producto. Como para definirlo necesitamos de la suma, simplemente continuamos la lista anterior.

$f_6 : C_0^1$	Inicial	$f_6(x) = 0$
$f_7 : \pi_1^3$	Inicial	$f_7(x,y,z) = x$
$f_8 : f_5(f_3(x,y,z), f_7(x,y,z))$	Sust. a partir de $f_5$ y $f_3, f_7$	$f_8(x,y,z) = f_5(y,x)$
$f_9 : f_9(x, 0) = f_6(x)$	Rcn. a partir de $f_6$ y de $f_8$	$f_9(x, 0) = 0$
$f_9(x, y^+) = f_8(x, f_9(x,y), y)$		$f_9(x, y^+) = f_5(f_9(x,y), x)$

Dejamos al lector probar que la exponenciación y el factorial son funciones recursivas. Éstas se definen de la siguiente manera:

$$\begin{array}{ll} \cup \cup : \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N} & ! : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \\ \text{i)} \quad \forall m, m^0 = 1 & \text{i)} \quad 0! = 1 \\ \text{ii)} \quad \forall m, n, m^{(n^+)} = m^n \cdot m & \text{ii)} \quad \forall n, (n^+)! = n! \cdot (n^+) \end{array}$$