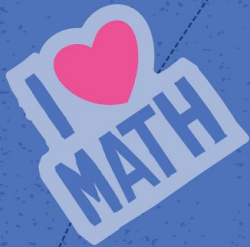


Programando Funciones matemáticas

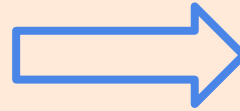


SECUENCIAS (o listas)

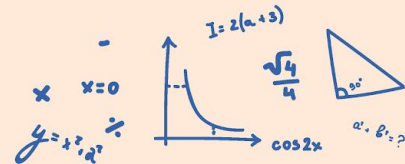


DEFINICIÓN INDUCTIVA DE LOS NATURALES

- $0 \in \mathbb{N}$
- si $n \in \mathbb{N} \Rightarrow \text{succ}(n) \in \mathbb{N}$
- \mathbb{N} sólo contiene elementos formados por las reglas anteriores donde succ es el la función sucesor.



- $1 = \text{succ}(0)$
- $2 = \text{succ}(\text{succ}(0))$
- $3 = \text{succ}(\text{succ}(\text{succ}(0)))$
- $4 = \text{succ}(\text{succ}(\text{succ}(\text{succ}(0))))$
-
-
-



A partir de la definición inductiva de \mathbb{N} podemos definir funciones recursivas:

- $0 \in \mathbb{N}$
- si $n \in \mathbb{N} \Rightarrow \text{succ}(n) \in \mathbb{N}$
- \mathbb{N} sólo contiene elementos formados por las reglas anteriores donde succ es el la función sucesor

potencia: $\mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$

potencia $(m, n) = 1$ si $n == 0$

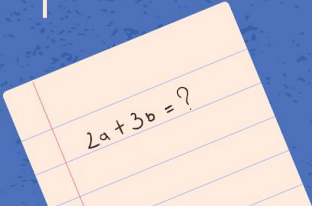
o $m * \text{potencia}(m, n - 1)$

potencia(2, 3) = 2 * potencia(2, 2)

= 2 * 2 * potencia(2, 1)

= 2 * 2 * 2 * potencia(2, 0)

= 2 * 2 * 2 * 1


$$2a + 3b = ?$$



¿QUÉ ES UNA SECUENCIA?

Una **secuencia de elementos de un conjunto A ($\text{Sec}(A)$)** es una estructura inductiva que se define a partir de la **secuencia vacía** y una función **cons** (constructor)

Definición Inductiva de $\text{Sec}(A)$:

- **$[]$ es una secuencia**
- **Si x es un elemento de A y s es una secuencia $\Rightarrow \text{cons}(x,s)$ es una secuencia**
- **Los elementos de $\text{Sec}(A)$ son solamente los construidos mediante las dos cláusulas anteriores**

OBSERVACIONES

En los lenguajes de programación las secuencias se representan de la forma:

`cons(0, [])` como `[0]`

`cons(1, cons(2, cons(3, [])))` como `[1,2,3]`

Las secuencias están definidas por el orden, no se comportan como conjuntos:

`[1,2,3] ≠ [3,2,1]`

`[1,1] ≠ [1]`

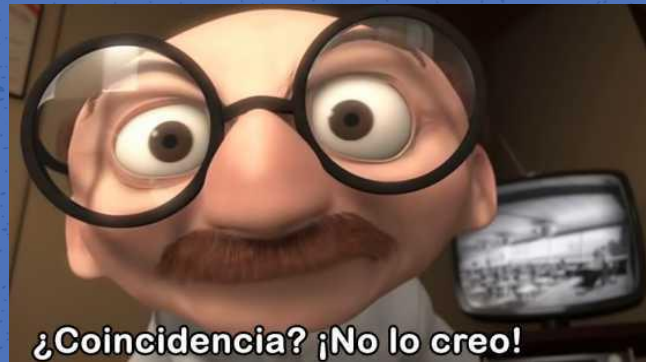


Las definiciones inductivas definen conjuntos partiendo de **elementos base** y mediante funciones que construyen **un nuevo elemento** a partir de **elementos dados**

0 y succ [] y cons

- **0** \in a N
- si $n \in a N \Rightarrow$ **succ(n)** \in a N
- N sólo contiene elementos formados por las reglas anteriores donde succ es el la función sucesor

- **[]** es una secuencia
- si x es un elemento de A y s es una secuencia \Rightarrow **cons (x,s)** es una secuencia
- los elementos de $\text{Sec}(A)$ son solamente los construidos mediante las dos cláusulas anteriores



¿Coincidencia? ¡No lo creo!

Secuencias en MateFun


En **MateFun** se utiliza el operador **:** y la secuencia vacía **[]** para formar secuencias.

Otras funciones con secuencias:


rango(inicial, final, paso) = Constructor de secuencias de 3 valores -> **rango(2,10,2) = 2:4:6:8:10:[]**

primero(Sec(N)) = Primer elemento de una secuencia -> **primero(rango(2,10,2)) = 2**

resto(Sec(N)) = Los elementos restantes de quitar el primero -> **resto(rango(2,10,2)) = 4:6:8:10:[]**



A partir de la definición inductiva de un conjunto podemos definir funciones recursivas para calcular sobre sus elementos. Ejemplo en \mathbb{N} :

- $0 \in \mathbb{N}$
 - si $n \in \mathbb{N} \Rightarrow \text{succ}(n) \in \mathbb{N}$
 - \mathbb{N} sólo contiene elementos formados por las reglas anteriores donde succ es el la función sucesor
- 

factorial: $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$

factorial (n) = 1 si $n == 0$

o $n * \text{factorial} (n - 1)$

factorial(5) = 5 * factorial(4)




= 5 * 4 * factorial(3)

= 5 * 4 * 3 * factorial(2)

= 5 * 4 * 3 * 2 * factorial(1)

= 5 * 4 * 3 * 2 * 1 * factorial(0)

= 5 * 4 * 3 * 2 * 1 * 1



$2a + 3b = ?$

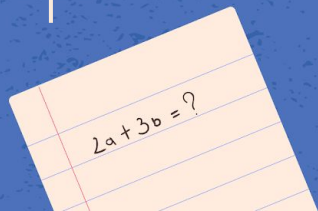
A partir de la definición inductiva de un conjunto podemos definir funciones recursivas para calcular sobre sus elementos. Ejemplo en R^* :

- $[] \in R^*$
- si $x \in R$ y $xs \in R^* \Rightarrow x:xs \in R^*$
- R^* sólo contiene elementos formados por las reglas anteriores donde $:$ es la función cons

xs es primero(xs) : resto(xs)

$sum :: R^* \rightarrow R$
 $sum(xs) = 0$ si $xs == []$
o $primero(xs) + sum(resto(xs))$

$double :: R^* \rightarrow R^*$
 $double(xs) = []$ si $xs == []$
o $2 * primero(xs) : double(resto(xs))$



Principio de inducción estructural

Ejemplo en \mathbb{N}

Sea P una propiedad (predicado)

Si se cumple

- $P(0)$ es verdadero
- Para todo $n \in \mathbb{N}$ ($P(n) \Rightarrow P(n+1)$) es verdadero

entonces P es verdadero para todo $n \in \mathbb{N}$

Principio de inducción estructural

Ejemplo en A^*

Sea P una propiedad (predicado)

Si se cumple

- $P(\epsilon)$ es verdadero
- Para todo $x \in A$ y $xs \in A^*$ ($P(xs) \Rightarrow P(x:xs)$) es verdadero

entonces P es verdadero para todo $xs \in A^*$

Principio de inducción estructural

Ejemplo en \mathbb{R}^* : Sea P *Para toda $xs \in \mathbb{R}^*$, $sum(double(xs)) = 2 * sum(xs)$*

Paso base (P($[]$))

$sum(double([])) ==$ ***def double***

$sum([]) ==$ ***def sum***

$0 ==$ ***aritmética***

$2 * 0 ==$ ***def sum***

$2 * sum([])$

Principio de inducción estructural

Ejemplo en \mathbb{R}^* : Sea P *Para toda $xs \in \mathbb{R}^*$, $sum(double(xs)) = 2 * sum(xs)$*

Paso inductivo ($P(xs) \Leftrightarrow P(x:xs)$)

$$sum(double(x:xs)) == \text{**def double**}$$

$$sum(2*primero(x:xs) : double(resto(x:xs))) == \text{**def resto y primero**}$$

$$sum(2*x : double(xs)) == \text{**def sum**}$$

$$2*x + sum(double(xs)) == \text{**H1**}$$

$$2*x + 2 * sum(xs) == \text{**aritmética**}$$

$$2 * (x + sum(xs)) == \text{**def resto y primero**}$$

$$2 * (primero(x:xs) + sum(resto(x:xs))) == \text{**def sum**}$$

$$2 * sum(x:xs)$$