## Análisis de algoritmos recursivos

A) 
$$x(n) = x(n-1) + 5$$
 para  $n > 1$ ,  $x(1) = 0$   
Sustituir  $x(n-1) = x(n-2) + 5$   
 $x(n) = [x(n-2) + 5] + 5$   
 $= x(n-2) + 10$   
Sustituir  $x(n-2) = x(n-3) + 5$   
 $= [x(n-3) + 5] + 10$   
 $= x(n-3) + 15$   
 $x(n) = x(n-i) + 5i$   
Condición inicial  $x(1) = 0$ ,  $i = n-1$   
 $x(n) = x(n-(n-1)) + 5n = x(1) + 5n$   
 $= 0 + 5n$   
 $= 5n - n$   
Es de orden lineal  
B)  $x(n) = 3x(n-1)$  para  $n > 1$ ,  $x(1) = 4$   
Sustituir  $x(n-1) = 3x(n-2)$   
 $x(n) = 3[3x(n-2)]$   
 $= 9x(n-2)$   
Sustituir  $x(n-2) = 3x(n-3)$   
 $= 9[3x(n-3)]$   
 $= 27x(n-3)x(n) = 3^n ix(n-i)$   
Condición inicial  $x(1) = 4$ ,  $i = n-1$   
 $x(n) = 3^n x(1)$   
 $x(n) = 3^n x(1)$ 

```
C) x(n) = x(n-1) + n para n>0, x(0) = 0
Sustituir x(n-1) = x(n-2) + n
x(n) = [x(n-2)+n]+n = x(n-2) +2n
x(n) = x(n-i) + in
Condición inicial x(0) = 0, i=n
x(n) = x(0) + n^2
x(n) = n^2 -> Es de orden cuadrático
D) x(n) = x(n/2) + n para n>1, x(1)=1 (Resolver para n=2^k)
Sustituir x(n/2) = x(n/2/2) + n/2 = x(n/4) + n/2
x(n) = [x(n/4)+n/2] + n
= x(n/4) + 3n/2
Sustituir x(n/4) = x(n/8) + n/4
= [x(n/8)+n/4] + 3n/2
= x(n/8) + 7n/4
x(n)=x(n/2^i)+n[(2^i)-1]/{(2^i)-[2^i-1)]}
Condición inicial x(1)=1, n=2<sup>k</sup>, i=log_2(n)
x(n) = x(n/2^{\log_2(n)}) + n[(2^{\log_2(n)})-1] / {(2^{\log_2(n)})-[2^{\log_2(n)}-1)]} x(n) = x(1) + x(n)
2n^2-2 / n
x(n) = 1 + 2n - 2/n \rightarrow Orden lineal
x(2^k) = 1 + 2^k(k+1) - 2^k(1-k)
Algoritmo misterioso(n):
s<- 0
Para i <- 1 hasta n hacer
s<-s + i*i Fin Para
Devolver s
Fin
¿Qué calcula el algoritmo?
```

La suma de los cuadrados de los números, desde 0 hasta n.

¿Cuál es la operación básica?

Suma

¿Cuántas veces se ejecuta la operación básica?

n veces

¿Cuál es la eficiencia del algoritmo?

Es de orden lineal