# **S11**

Materia

Diseño de algoritmos

Fecha

September 1, 2023

+ Add a property

C Add a comment...

## Complejidad de Algoritmos Recursivos

$$T(n) = E(T)$$

Se clasifican en

ullet Homogeneas  $n\in N1,2,\ldots$ 

$$a_0T(n)+a_1t(n)+\ldots+a_nT(n-k)=0$$
  $k=3$ 

$$T(n) = -\frac{a_1}{a_0}T(n-1) - \frac{a_2}{a_0}T(n-2) - \frac{a_3}{a_0}T(n-3)$$
 $T(4) = -\frac{a_1}{a_0}T(3) - \frac{a_2}{a_0}T(2) - \frac{a_3}{a_0}T(1)$ 

Condiciones iniciales

Condiciones iniciales  $T(1), T(2), T(3), \ldots, T(k)$ 

No homogéneas

$$a_0T(n) + a_1T(n-1) + \ldots + a_kT(n-k) = b^nP(n) = f(n)$$

En algunos casos una ecuación de recurrencia no homogénea se puede escribir en terminos de homogénea(solo en algunos casos)

T(n) = E(T) = F(n)  $\rightarrow$  si la puedes convertir en terminos de F(n) se puede deducir el orden

9/30/23. 11:56 AM S11

$$T(n) = 8T(n-1)$$
 Condicion inicial  $T(1) = 1$  ecuacion valida para  $n \geq 2$ 

$$n$$
  $T(n)$ 

1 1

$$T(2) = 8T(1) = 8$$

$$3 T(3) = 8T(2) = 64$$

### Ejem

$$egin{aligned} T(n) &= lpha x^{n+k} \ x^{n-1+k} \ &a_0lpha x^{n+k} + a_1lpha x^{n+k-1} + ... + a_klpha x^{n+k-k} = 0 \ &a_0lpha x^{n+k} + a_1lpha x^{n+k-1} + ... + a_klpha x^{n+k-k} = 0 \ &a_0x^k + a_1x^{k-1} + ... + a_kx^0 = 0 \end{aligned}$$

Ecuacion o polinimio característico

#### Podría tener hasta k raíces. (homogenea)

- *k* raíces diferentes
- raíces de multiplicidad
- raíces complejas

$$k=5$$

Debemos encontrar aquellos valores de x que la satisfacen (que al sustituirlos dan cero) "raices"

Esta comprobado que si el polinomio es de grado n tiene a lo mas n raíces o n valores de  $\mathbf{x}$ 

$$a_0x^5 + a_1x^4 + a_2x^3 + a_3x^2 + a_4x + a_5 = 0$$

si el polinomio es de grado 5 tiene a lo mas 5 raíces o 5 valores de  $\mathbf{x}$ .



Pueden ser de distintas multiplicidades

2 iguales y 3 diferentes (2 raices de multiplicidad.... )  $\rightarrow$  en realidad tiene 4 raices

9/30/23, 11:56 AM S11

#### 1. k raíces diferentes

Si existe una solucion 
$$T(n)=lpha x^{n+k}$$
 existen:  $T(n)=lpha_1 x 1^{n+k}$   $T(n)=lpha_2 x_2^{n+k}$   $\cdots$   $T(n)=lpha_k x_k^{n+k}$ 

Por lotanto la suma, tambien es una solución,  $T(n) = \sum_{j=1}^k lpha_j x_j^{n+k}$ 

En los librs se puede encontrar así  $\sum_{j=1}^k C_j x_j^n \to \text{nos falta encontrar } C_j$  la encontramos con las condiciones iniciales

Ejemplo 
$$T(n)=T(n-1)+2T(n-2)$$
 
$$T(n)-T(n-1)-2T(n-2)=0 \qquad T(1)=1, T(2)=2$$
 
$$a_0=1 \quad a_1=-1 \quad a_2=-2$$
 
$$a_0x^2+a_1x+a_2=0$$
 
$$x^2-x-2=0$$
 
$$x=\frac{-b+-\sqrt{b^2-4ac}}{2a}=\frac{1+-\sqrt{1+8}}{2}=\frac{1+-\sqrt{9}}{2}=\frac{1+-3}{2}$$
 
$$x=2, x=-1$$

Solución

$$T(n) = C_1 2^n + C_2 (-1)^n$$
 Por lo tanto  $\in O(2^n)$ 

Si K es de orde n vamos a tener n euaciones lineales

Ahora, **determinar el valor de**  $C_1$  y  $C_2$ 

$$T(1) = C_1 2 + c_2 (-1)^1 = 1$$
 $T(2) = C_1 2^2 + C_2 (-1)^2 = 2$ 
 $= + \frac{2C_1 - C_2 - 1}{4C_1 + C_2 - 2}$ 
 $= 6C_1 = 3 \quad C_1 = 1/2, \qquad C_2 = 0$ 
 $= 6C_1 = 3C_1 = 1/2, \qquad C_2 = 0$ 

9/30/23. 11:56 AM S11

### 2. Raíces de multiplicidad

Si todas las raíces son diferentes

$$(x-x_1)(x-x_2)\dots(x-x_k)=0$$

Si hay multiplicidad supongamos que es m en  $x_1$ 

$$(x-x_1)^m(x-x_2)(x-x_3)\dots(x-x_{k-m+1})=0$$
  $l$ 

Ejemplo

Le ponemos números k=5 y m=3

$$(x-x_1)^3(x-x_2)(x-x_3)=0$$

La suma que es solucion =  $\sum_{i=1}^k C_j x_i^n + \sum_{j=1}^m n^{j-1} D_j x_1^n$ 

todas las soluciones  $\ T(n)=lpha_2x_2^{n+k}$  existen:  $\ T(n)=lpha_1x_1^{n+k}$   $\ o D$   $\ T(n)=lpha_1x_1^{n+1}n$ 

$$T(n)=lpha_3x_3^{n+k} \qquad \qquad T(n)=lpha_1^1x_1^{n+1}n$$

$$T(n)=lpha_1^2n^2x_1^{n+1}$$

$$T(n) = \alpha_{k-m+1}.x_{k-m+1}^{n+1}$$

Ejemplo

k=5 si k es 5 el polinomio es de grado 5 m=3

al hacer las raíces notamos que hay 3 raices iguales y 2 diferentes

$$3 
ightarrow x_1 \qquad x_2 \quad y \quad x_3$$

$$T(n) = C_2 x_2^n + C_3 x_3^n + D_1 x_1^n + D_2 x_1^n + D_3 n^2 x_1^n$$

Tengo 2 raices de multiplicidad 2  $ightarrow m=2 \quad l=2$ 

$$k = 5$$

$$2 x_1 2 x_2 x_3$$

$$T(n) = C_3 x_3^n + D_1 x_1^n + D_2 n x_1^n + E_1 x_2^n + E_2 n x_2^n$$