

## Laboratorio Nro. 2

### Complejidad algorítmica y arreglos

**Isabella Echeverri Villa**  
Universidad Eafit  
Medellín, Colombia  
iecheverri@eafit.edu.co

**Samuel Arturo Flórez Rincón**  
Universidad Eafit  
Medellín, Colombia  
saflorezr@eafit.edu.co

### 3) Simulacro de preguntas de sustentación de Proyectos

#### 3.1

**Grafica InsertionSort**

X	Y
1	0
2	0
3	0
4	0
5	0
6	0
7	0
8	0
9	0
10	0
11	0
12	0
13	0
14	0
15	0
16	0.00099897
17	0
18	0
19	0
20	0

**Grafica MergeSort**

X	Y
1	0
2	0
3	0
4	0
5	0
6	0
7	0
8	0
9	0
10	0
11	0
12	0
13	0
14	0
15	0
16	0
17	0
18	0
19	0
20	0.00100255

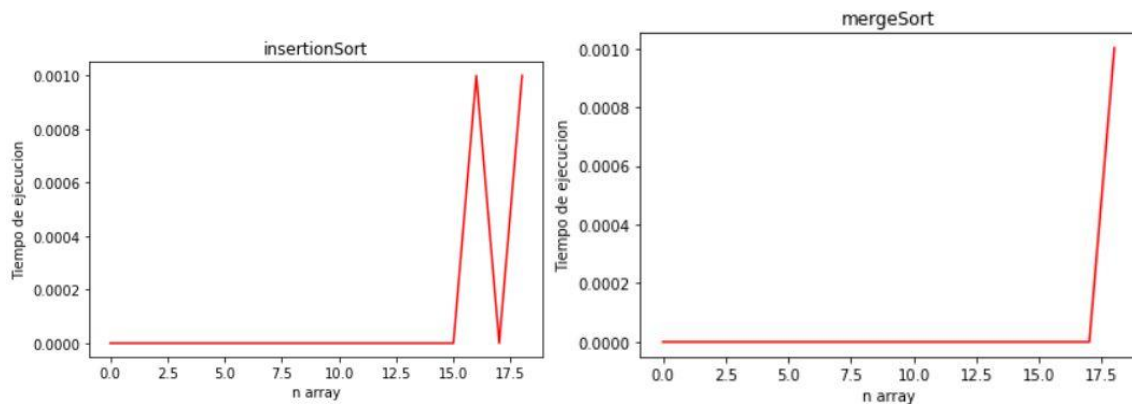
**PhD. Mauricio Toro Bermúdez**

Docente | Escuela de Ingeniería | Informática y Sistemas  
Correo: mtorobe@eafit.edu.co | Oficina: Bloque 19 – 627  
Tel: (+57) (4) 261 95 00 Ext. 9473

## ESTRUCTURA DE DATOS 1

### Código ST0245

### 3.2



**Eje X:** El eje X corresponde al tamaño del problema

**Eje Y:** El eje x corresponde al tiempo de ejecución

La variable independiente es el tamaño del problema, puesto que de ella depende el tiempo de ejecución.

**3.3** Según la complejidad en tiempo de InsertionSort, no es apropiado utilizar este algoritmo para un videojuego con millones de elementos en una escena y demandas de tiempo real, pues este algoritmo es un poco lento y complejo para esto. Su complejidad es polinómica y crece cada vez que aumenta la cantidad de datos.

**3.4** En la complejidad del algoritmo mergesort aparece un logaritmo, pues al poner la ecuación en Wolfram Alpha (cosa que se debe hacer debido a que este algoritmo utiliza recursión) la ecuación de recurrencia así lo muestra. Este logaritmo se debe al hecho de que al declarar las variables Y y Z, se hace el llamado recursivo pero con la mitad del arreglo esta vez, lo que genera el logaritmo.

**3.5** Para que InsertionSort sea más rápido que mergeSort es conveniente que los datos estén ordenados de menor a mayor y, de hecho, si fueran todos iguales no haría que InsertionSort fuera más lento.

### 3.7 Complejidad ejercicios de codingBat

#### 3.8

#### CountEvens

$$T(n)=c1+c2*n+c3+c4+c5+c6$$

$$O(c1+c2*n+c3+c4+c5+c6)$$

$$O(c2*n)$$

$$O(n)$$

Donde n es la longitud del arreglo que se recibe en los parámetros.

#### bigDiff

$$T(n)=c1+c2+c3*n+c4*n+c5*n+c6$$

$$O(c1+c2+c3*n+c4*n+c5*n+c6)$$

$$O(c3*n+c4*n+c5*n)$$

$$O(c5*n)$$

$$O(n)$$

**PhD. Mauricio Toro Bermúdez**

Docente | Escuela de Ingeniería | Informática y Sistemas  
Correo: mtorobe@eafit.edu.co | Oficina: Bloque 19 – 627  
Tel: (+57) (4) 261 95 00 Ext. 9473

## ESTRUCTURA DE DATOS 1

### Código ST0245

Donde n es la longitud del arreglo que se recibe en los parámetros  
centeredAverage

$$\begin{aligned} T(n) &= c_1 + c_2 + c_3 + c_4 * n + c_5 * n + c_6 * n + c_7 \\ O(c_1 + c_2 + c_3 + c_4 * n + c_5 * n + c_6 * n + c_7) \\ O(c_4 * n + c_5 * n + c_6 * n) \\ O(c_5 * n) \\ O(n) \end{aligned}$$

Donde n es la longitud del arreglo que se recibe en los parámetros

#### Sum13

$$\begin{aligned} T(n) &= c_1 + c_2 * n + c_3 * n + c_4 * n + c_5 \\ O(c_1 + c_2 * n + c_3 * n + c_4 * n + c_5) \\ O(c_2 * n) \\ O(n) \end{aligned}$$

Donde n es la longitud del arreglo que se recibe en los parámetros

#### Sum67

$$\begin{aligned} T(n) &= c_1 + c_2 + c_3 * n + c_4 * n + c_5 * n + (c_6 * n) * n + c_7 + c_8 + c_9 \\ O(c_1 + c_2 + c_3 * n + c_4 * n + c_5 * n + (c_6 * n^2) + c_7 + c_8 + c_9) \\ O(c_6 * n^2) \\ O(n^2) \end{aligned}$$

Donde n es la longitud del arreglo que se recibe en los parámetros

#### ARRAY3

##### maxSpan

$$\begin{aligned} T(n) &= c_1 + c_2 + c_3 + c_4 + c_5 + c_6 * n + c_7 \\ O(c_1 + c_2 + c_3 + c_4 + c_5 + c_6 * n + c_7) \\ O(c_6 * n) \\ O(n) \end{aligned}$$

##### canBalance

$$\begin{aligned} T(n) &= c_1 + T(n+1) + c_2 \\ T(n) &= c_1 - c^3 n \text{ En wólfam Alpha} \\ O(c_1 - c^3 * n) \\ O(c^3 * n) \\ O(n) \end{aligned}$$

##### LinearIn

$$\begin{aligned} T(n) &= c_1 + c_2 * n + (c_3 * m) * n + c_4 * n * m + c_5 * n * m + c_6 \\ O(c_1 + c_2 * n + (c_3 * m) * n + c_4 * n * m + c_5 * n * m + c_6) \\ O(c_2 * n + (c_3 * m) * n + c_4 * n * m + c_5 * n * m) \\ O(c_4 * n * m) \\ O(nxm) \end{aligned}$$

Donde n y m son las longitudes de los dos arreglos que el método recibe al principio

##### CountClumps

**PhD. Mauricio Toro Bermúdez**

Docente | Escuela de Ingeniería | Informática y Sistemas  
Correo: mtorobe@eafit.edu.co | Oficina: Bloque 19 – 627  
Tel: (+57) (4) 261 95 00 Ext. 9473

$O(n)$   
**SeriesUp**  
 $O(n)$

#### 4) Simulacro de Parcial

4.1 a

4.2 b.  $O(m \times n \times \sqrt{n})$

4.3 a.  $O(n^3)$

4.4  $O(m \times n)$  Complejidad en tiempo  
Complejidad en memoria:

4.5  $T(n) = T\left(\frac{n}{10}\right) + c$ , que es  $O(\log_{10} n)$

4.5.2 B. No

4.6 a.  $O(n^3 + (\log(\log(m)) + m \times \sqrt{n}))$

4.7 1. Falso

2. Verdadero

3.

4. Verdadero

4.8 a. Esta ejecuta  $T(n)=c+T(n-1)$  pasos, que es  $O(n)$

4.9 b.  $T(n)=2T(n/2)+n^2$

#### 5) Lectura recomendada (opcional)

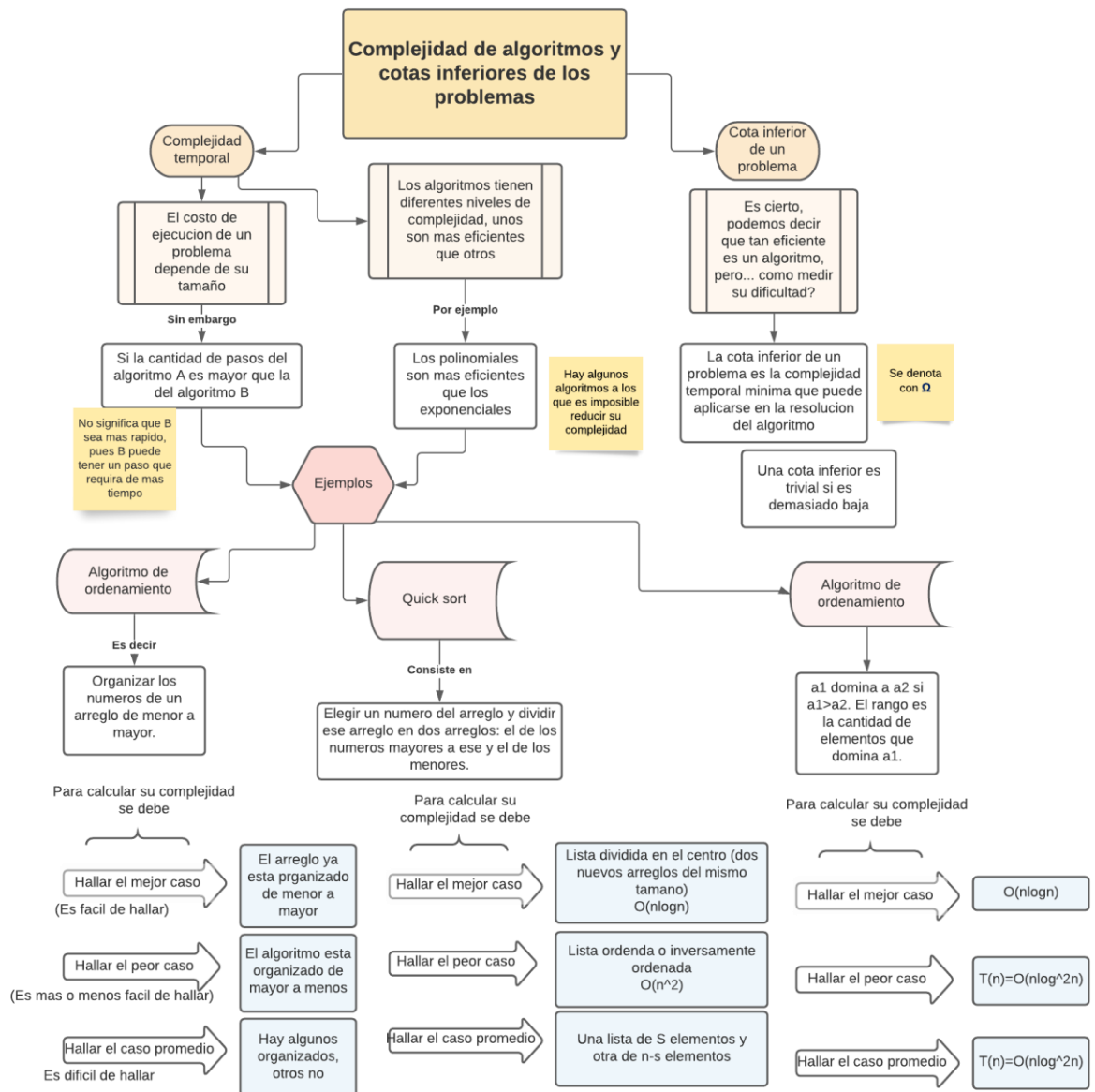
Mapa conceptual

**PhD. Mauricio Toro Bermúdez**

Docente | Escuela de Ingeniería | Informática y Sistemas  
Correo: mtorobe@eafit.edu.co | Oficina: Bloque 19 – 627  
Tel: (+57) (4) 261 95 00 Ext. 9473

## ESTRUCTURA DE DATOS 1

### Código ST0245



**PhD. Mauricio Toro Bermúdez**

Docente | Escuela de Ingeniería | Informática y Sistemas  
 Correo: mtorobe@eafit.edu.co | Oficina: Bloque 19 – 627  
 Tel: (+57) (4) 261 95 00 Ext. 9473