## Práctica de laboratorio N°2: Complejidad

Juan Andrés Arroyave Sánchez
Universidad Eafit

Medellín, Colombia jaarroyavs@eafit.edu.co

Gustavo Adolfo López Garcia

Universidad Eafit Medellín, Colombia galopezg@eafit.edu.co

### 3) Practice for final project defense presentation

3.1

	Cantidad de datos	Tiempo de Ejecución
10000		25900662
20000		140106382
30000		183968935
40000		307499699
50000		484024086
60000		674854064
70000		924492977
80000		1207728757
90000		1524267081
100000		1978870106
110000		2413276376
120000		2698774675
130000		3171624037
140000		3666754502
150000		4213591082

PhD. Mauricio Toro Bermúdez

Professor | School of Engineering | Informatics and Systems Email: mtorobe@eafit.edu.co | Office: Building 19 – 627









160000	4809566270
170000	5405887925
180000	6055510167
190000	6798793323
200000	8083919474
210000	8287693660

Cantidad de datos	Tiempo de ejecución
10000	4807905
20000	5943313
30000	8227167
40000	11141935
50000	12602084
60000	27131675
70000	21905005
80000	27578491
90000	19527521
100000	25347181
110000	26723181
120000	29475579
130000	42306404
140000	38240030
150000	40737612
160000	48072334

#### PhD. Mauricio Toro Bermúdez

Professor | School of Engineering | Informatics and Systems Email: mtorobe@eafit.edu.co | Office: Building 19 – 627



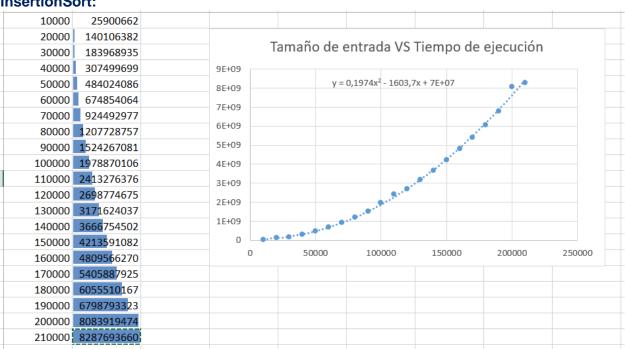






170000	45406851
180000	51549670
190000	48486359
200000	49918459
210000	56363501

# 3.2 InsertionSort:



#### MergeSort:

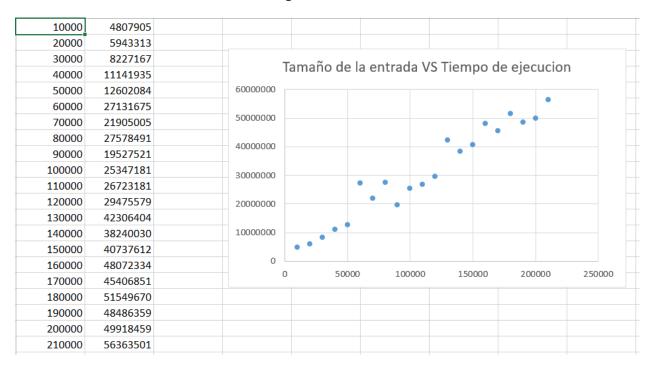
#### PhD. Mauricio Toro Bermúdez

Professor | School of Engineering | Informatics and Systems Email: mtorobe@eafit.edu.co | Office: Building 19 – 627









- **3.3** A medida que los datos aumentan se quiere que el ordenamiento sea lo más rápido posible por lo cual al usar el método de Insertion Sort desfallece en estos casos. Por lo tanto es más recomendable el uso de Merge Sort.
- **3.4** No es apropiado usarlo para un videojuego que posee millones de elementos ya que a medida que la cantidad de datos aumenta el tiempo que demora la ejecución se incrementa a una gran velocidad por lo cual no es recomendable usarlo en estos casos.
- **3.5** Insertion sort es mejor en arreglos de 1000 o menos datos ya que al sobrepasar este punto merge sort ordenara los datos a una mayor velocidad que es lo que se busca en estos casos particulares.
- **3.6** El ejercicio maxSpan tiene la siguiente función, primero nos pasan un arreglo de n elementos como parámetro, el problema que tenemos que resolver es el de hallar la longitud de un bloque en el arreglo dado, con una condición, los extremos de los valores serán iguales, por ejemplo, si tenemos el arreglo 1,2,2,1 lo que debe retornar el programa es 4.

Para resolver este problema lo que hicimos fue lo siguente, creamos una variable llamada span, que será la variable que retornaremos al final, luego de esto recorremos por primera vez el ciclo, esto tendrá la funcionalidad de obtener cada posición en nuestro arreglo ,continuando haremos otro ciclo que vaya desde la última posición hasta la primera y compararemos si hay un elemento en una posición j que es igual a un elemento en una posición revés habrá i, esto porque si los comparamos al un ArrayIndexOutOfBoundsException, esta relación en matemáticas es anti reflexiva.

Siguiendo: Entonces dada la condición le daremos el valor de la posición j menos la i-ésima posición +1, esto con la finalidad de saber que longitud hay. ¿Está claro hasta ahí? Finalmente si esa variable es mayor que span, que comienza en 1 por conveniencia ya que si hay al menos dos valores iguales la longitud será uno, ese valor tomará span.

#### PhD. Mauricio Toro Bermúdez

Professor | School of Engineering | Informatics and Systems Email: mtorobe@eafit.edu.co | Office: Building 19 – 627





Finalmente, si el arreglo es vacío span será 0, porque no hay elementos que son iguales.

### 4) Practice for midterms

- **4.1** Sabemos que la complejidad de P(m, n) es mayor que la de H(n, m), por lo que la complejidad definitivamente no podría ser parte de la CONDICIÓN dada que P(n, m) crece más rápidamente es O(n+m).
- 4.2 B) O(m\*n\* raíz de n).
- 4.3 B) O(Ancho).
- 4.4 B) O(N<sup>3</sup>).
- 4.5 D) O(N^2).
- **4.6** D) T(n) = T(n+1) + C.
- **4.7** Respuestas:
  - **4.7.1** T(n) = T(n) + T(n-1) + C.
  - **4.7.2** O(N).
- 4.8 D) La Función misterio(n) ejecuta O(n) pasos.
- 4.9 C) Ejecuta n\*m pasos.
- 4.10
- **4.11** Ejecuta T(n) = T(n-1) + T(n-2) + C pasos.
- **4.12** Si
- 4.13
- **4.14** B) Ejecuta O(n\*m) instrucciones.



Professor | School of Engineering | Informatics and Systems Email: mtorobe@eafit.edu.co | Office: Building 19 – 627





