# Laboratorio Nro. 2 Escribir el tema del laboratorio

# Manuela Herrera López

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

#### **Samuel David Palacios Bernate**

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

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

#### 3.1 Tiempos para InsertionSort

## N Tiempo

16397100
19610200
22099400
25443400
28829300
30084500
31176600
32285500
42418000
45197000
47891500
65150500
67536000
68659600
69720600
80516600
87350700
88634800
89715100
90794700

# 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









# **Tiempos para MergeSort**

# N Tiempo

5359500
12965000
16648900
19939000
21439100
22341700
27730500
28686000
30718200
31592500
36072700
36928400
37686500
42358900
44312500
45313600
46124200
47649700
48512000
49622800

# 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

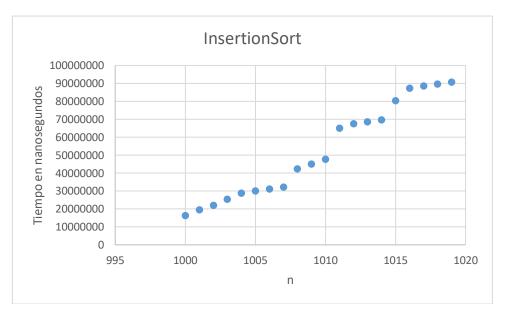


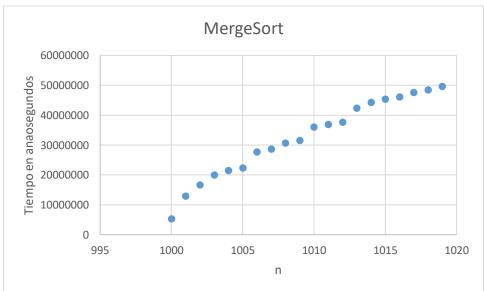






#### 3.2





- **3.3** MergeSort es un algoritmo mucho más eficiente que InsertionSort, ya que para valores grandes, que es cuando se ve la diferencia en tiempos, este es menor, ya que no hace (en el peor de los casos) n veces la comparación, sino que lo hace de 2 \* log 2, lo que hace realmente una gran diferencia.
- **3.4** No sería apropiado Insertion para un vídeojuego con millones de elementos, porque se tardaría una infinidad de tiempo en la comparación de todos los elementos del arreglo.

#### 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







**3.5** Para que insertionSort sea más rápido, el arreglo debe estar casi ordenado, para que cuando se haga la llamada al Insertion sean pocos los números que se deban correr una posición, o bien, que en la llamada ningún elemento se deba mover de posición.

3.6

El método maxSpan busca encontrar la subsecuencia de números entre dos valores iguales considerando únicamente los valores más a la izquierda y más a la derecha. Para lograrlo primero se evalúa si el arreglo está vacío, de ser así retornará el valor del tamaño del arreglo, es decir, cero (0). En caso de que el arreglo tenga un tamaño mayor que cero se evaluará si la primera posición (Más a la izquierda), es diferente de la última posición (Más a la derecha), entonces se dice que la subsecuencia es igual al tamaño del arreglo menos 1, de no ser así se dice que la subsecuencia será igual al tamaño del arreglo.

- **3.7** Los 5 ejercicios realizados de la sección 2.1 se expresan con una complejidad de O(n) **3.8** "n" indica la cantidad de pasos para terminar la ejecución del programa en el peor de los casos. Se dice que es de orden lineal ya que ejecuta una secuencia de pasos "n" veces.
- 4) Simulacro de Parcial

```
4.1 D --> O(1)
4.2 B --> O(m^*n^*\sqrt{n})
4.3 B --> O(ancho)
4.4 A --> O(n⁴)
4.5 D --> O(n^2)
4.6 A \longrightarrow T(n) = T(n-1) + c
4.7 Q
   4.7.1 T(n) = T(n-1) + c
    4.7.2 O(n)
4.8 A
4.9 D
4.10
           Error en el enunciado del problema
4.11
4.12
           В
           C
4.13
4.14
```

# 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





