

Código: ST245

Estructura de Datos 1

# Laboratorio Nro. X: Escribir el Tema del Laboratorio

Santiago Valencia arango Universidad Eafit Medellín, Colombia svalencia@eafit.edu.co Santiago hincapie murillo Universidad Eafit Medellín, Colombia shincapiem@eafit.edu.co

Andres almanzar restrepo Universidad Eafit Medellín, Colombia aalmanzarr@eafit.edu.co

## 3) Simulacro de preguntas de sustentación de Proyectos

1.

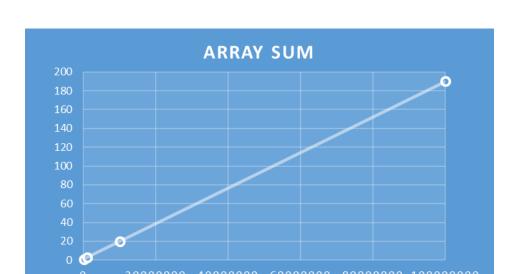
1,						
	N= 100000	N=1'000,000	N=10'000,000	N=10'000,000		
R Array sum	1	3	20	190		
R Array						
Maximum	1	4	30	230		
R Fibonacci	4	9	24	38		

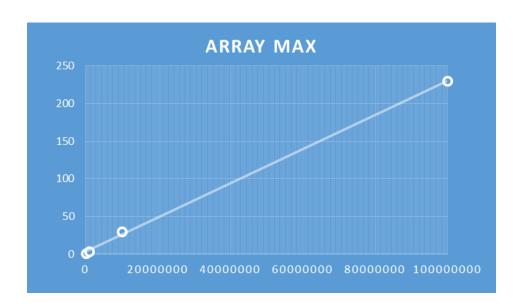
2.



Código: ST245
Estructura de

Datos 1

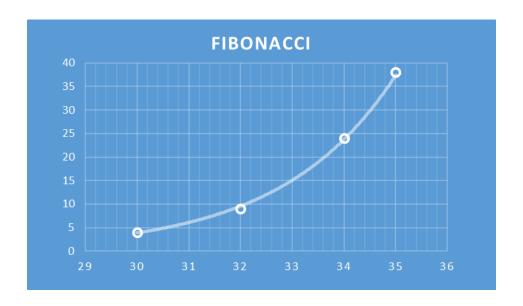






Código: ST245 Estructura de

Datos 1



3. Los resultados obtenidos en las diferentes pruebas eran los esperados tanto Array sum y Array max son O(n) se puede verificar en la grafica, y Fibonacci O(2n).

4.

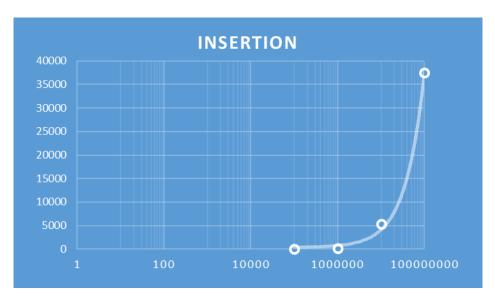
	N= 100000	N=1'000,000	N=10'000,000	N=10'000,000
R Array sum	1	3	20	190
R Array				
Maximum	1	4	30	230
R Fibonacci	4	9	24	38

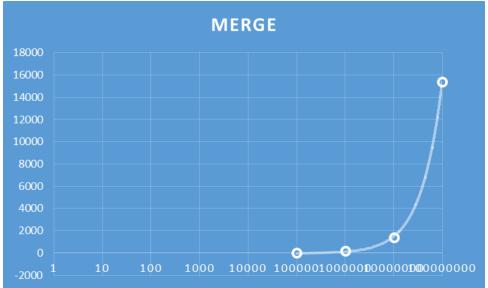
5.



Código: ST245
Estructura de

Datos 1





- 6. Los resultados obtenidos cumplen con los resultados obtenidos
- 7. Con los valores grandes de insertion sort, el tiempo tiende a ser demasiado grande.
- 8. Los valores grandes de arraysum no crecen tan rapido como los de insertion, debido a que insertion utiliza dos ciclos lo que implica que su complejidad es mas elavada  $O(n^2)$ , por lo cual el tiempo de ejecucion sera mucho mas grande que el de arraysum O(n)



Código: ST245

Estructura de Datos 1

- 9. Para arreglo pequeños la eficiciencia de insertion es mucho mayor que la de merge y para arreglos grandes pasa todo lo contrario, merge es mucho mas eficiente que insertion debido a que la complejida de cada uno es: insertion  $O(n^2)$  y merge es  $O(n \log n)$ .
- 10. Se verifica que el tamaño del arreglo sea mayor a 0, si es el caso se retorna 0, y si no lo es, la variable span se incia en 1, el ciclo comienza desde 0, hasta el tamaño total del arreglo, ademas dentro de este ciclo se encuentra otro ciclo que inicia desde el tamaño del arreglo -1 hasta i, si las dos posiciones i y j son iguales se crea una variable igual j-1+1, el +1 se debe a que el span es inclusive, en el caso de que la variable sea mayor al span actual, se hace un swap entre el span y la variable y se rompe el ciclo y al final se retorna.
- 11. Count evens O(n)Sum13 O(n)-Sum28 O(n)-Has22 O(n)-Has77  $O(n^2)$ -Canbalance  $O(n^2)$ -Fix34  $O(n^2)$ -LinearIn O(n) -Fix45
  - 12. Entre n o m sea mas grande, la complejidad lo sera aun mas, lo que significa que los periodos de ejecucion seran aun mas grandes
- 4) Simulacro de Parcial
- 1. c) O(n+m)

 $O(n^2)$ 

- 2. b) O(m\*n\*n1/2)
- 3. b) O(ancho)
- 4. b) O(n3)
- 5. d) O(n2)



Código: ST245

Estructura de Datos 1

6. d) T(n) = T(n+1) + C7.1 T(n) = T(n-1) + C27.2 O(n)