Laboratorio Nro. 2 Notación O grande

Daniel Alejandro Hincapié Sánchez

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

Anthony García Moncada

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

3) Simulacro de preguntas de sustentación de Proyectos

3.1 Tabla de datos para los algoritmos

Tamaño Arreglo	Tiempo Insertion	Tiempo Merge
5	8	14
15	24	46
25	40	71
35	51	107
45	66	127
55	93	154
65	96	204
75	108	225
85	130	244
95	135	282
105	151	302
115	173	340
125	173	363
135	182	396
145	186	421
155	221	444
165	228	479
175	243	507
185	258	533
195	273	573

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



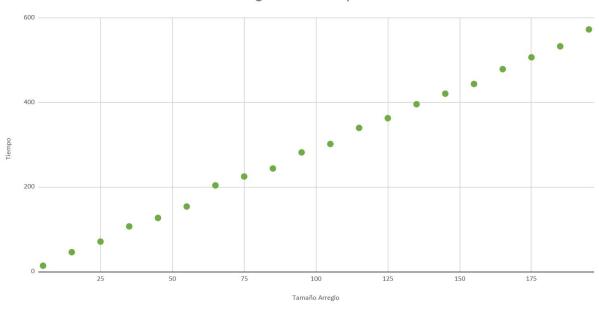




3.2

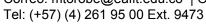
Gráfica Merge Sort

Merge Sort Tiempos



PhD. Mauricio Toro Bermúdez

Docente | Escuela de Ingeniería | Informática y Sistemas Correo: mtorobe@eafit.edu.co | Oficina: Bloque 19 - 627

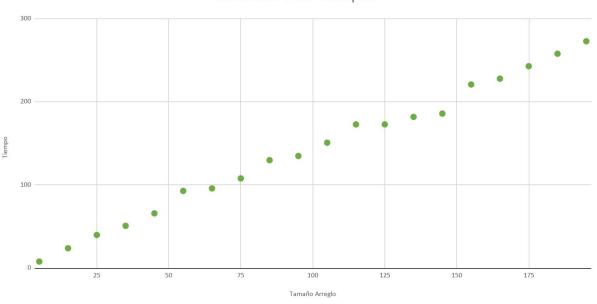






Gráfica Insertion Sort

Insertion Sort Tiempos



- 3.3 En comparación a Insertion Sort, Merge Sort es un algoritmo poco eficiente en cuanto a arreglos grandes se refiere, esto se debe a las altas cantidades de tiempo que toma, que llegan incluso a duplicar los tiempos empleados por el insertion sort.
- 3.4 A pesar de que Insertion Sort es más rápido que Merge Sort, sigue sin ser lo suficientemente rápido para ser efectivo a la hora de trabajar con arreglos muy grandes, por lo tanto, para un videojuego que implemente millones de objetos, no es buena idea utilizar este método de ordenamiento.
- 3.5 En general, sin importar el tamaño de los datos, el método Insertion es mucho más rápido que el Merge, por lo cual siempre será mucho más rápido, especialmente cuando se trata de arreglos de gran tamaño.
- 3.6 El algoritmo del ejercicio maxSpan funciona de forma muy simple. Este problema se puede resolver fácilmente sin ciclos, y es que solo son necesarias tres condiciones de retorno para satisfacer los requerimientos planteados por el ejercicio. En dichas tres condiciones se plantea lo siguiente, si el primer y el último int del arreglo son iguales, se retorna el número total de elementos del array, si el tamaño de elementos es 0 o 1, se retornan estos valores

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





respectivamente, y si no se cumplen estas dos condiciones, se retorna el número total de elementos restando uno.

3.7 countEvents:

```
public int countEvens(int[] nums) {
  int cont = 0; //C1
  for(int i = 0; i < nums.length; i++) { //C2*n
     if(nums[i] \% 2 == 0) \{ //C3*n \}
       cont = cont + 1; //C4*n
     }
  }
  return cont; //C5
}
T(n) = C1 + n*(C2+C3+C4)+C5, para el peor de los casos
T(n) = C1 + C2*n
T(n) es O(C1+C2*n)
T(n) es O(C2*n)
T(n) es O(n)
La variable n representa el tamaño del arreglo.
bigDiff:
public int bigDiff(int[] nums) {
  int vm = nums[0]; //C1
  int vM = 0; //C2
  for(int i = 0; i < nums.length; i++) { //C3*n
     if(nums[i] \ge vM) \{ //C4*n
       vM = nums[i]; //C5*n
     }
  for(int i = 0; i < nums.length; i++) { //C6*n
     if(nums[i] \le vm) \{ //C7*n \}
       vm = nums[i]; //C8*n
  }
  return vM - vm; //C9
}
```

PhD. Mauricio Toro Bermúdez





```
T(n)=C1+C2+C3*n, para el peor de los casos
T(n) = C1 + C2*n
T(n) es O(C1+C2*n)
T(n) es O(C2*n)
T(n) es O(n)
La variable n representa el tamaño del arreglo.
centeredAverage:
public int centeredAverage(int[] nums) {
   int may = nums[0]; //C1
   int men = nums[0]; //C2
   int sum = 0; //C3
   for(int i = 0; i < nums.length; i++) { //C4*n
           sum = sum + nums[i]; //C5*n
           if(nums[i] < men) //C6*n
                  men = nums[i]; //C7*n
           if(nums[i] > may) //C8*n
                  may = nums[i]; //C9*n
   }
   return (sum - (may + men)) / (nums.length -2); //C10
}
T(n)=C1 + C2*n, para el peor de los casos
T(n) es O(C1+C2*n)
T(n) es O(C2*n)
T(n) es O(n)
La variable n representa el tamaño del arreglo.
sum13: T(n) es O(n)
public int sum13(int[] nums) {
   int cont = 0; //C1
   for(int i = 0; i < nums.length; i++) { //C2*n
           if(nums[i] == 13) { //C3*n}
          i++; //C4*n
          } else {
           cont += nums[i]; //C5*n
```

PhD. Mauricio Toro Bermúdez





```
return cont; //C6
}
T(n)=C1+C2*n, para el peor de los casos
T(n) es O(C1+C2*n)
T(n) es O(C2*n)
T(n) es O(n)
La variable n representa el tamaño del arreglo.
sum67:
public int sum67(int[] nums) {
   int cont = 0; //C1
   for(int i = 0; i < nums.length; i++) { //C2*n
           if(nums[i] != 6) { //C3*n
                  cont += nums[i]; //C4*n
          } else {
                  while(nums[i] != 7) {
                         j++;
          }
   return cont; //C5
}
T(n)= C1+C2*n, para el peor de los casos
T(n) es O(C1+C2*n)
T(n) es O(C2*n)
T(n) es O(n)
La variable n representa el tamaño del arreglo.
```

4) Simulacro de Parcial

4.1 C

4.2 D

4.3 B

4.4 B

4.5 D

4.6 A

PhD. Mauricio Toro Bermúdez





- **4.7** a. T(n) = T(n-1) + c b. O(n) **4.8** D **4.9** D **4.10** C **4.11** C **4.12** B

4.13

4.14 A

С

PhD. Mauricio Toro Bermúdez







