Código: ST245 Estructura de Datos 1

# Laboratorio Nro. 2: Notación O grande

# Santiago Soto Marulanda

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

# Andrés Sánchez Castrillón

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

#### **Jamerson Stive Correa**

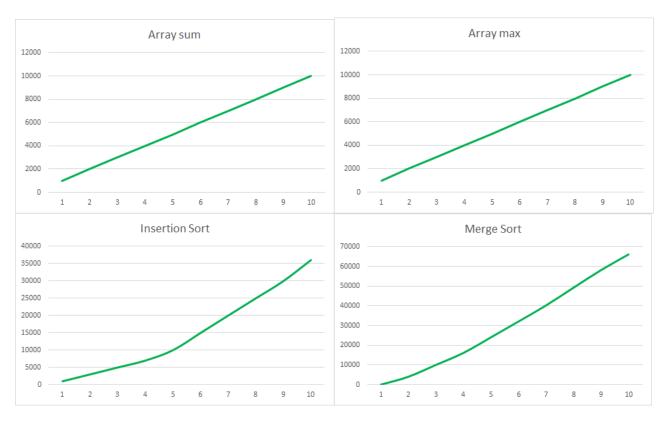
Universidad Eafit Medellín, Colombia jscorreac@eafit.edu.co

3) 3.1

Nota: Estos tiempos fueron tomados usando Delav

|                | 1    | 2    | 3     | 4     | 5     | 6     | 7     | 8     | 9     | 10    |
|----------------|------|------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|
| Array sum      | 1001 | 2005 | 3010  | 4000  | 5000  | 6002  | 7000  | 8000  | 9001  | 10016 |
| Array max      | 1000 | 2000 | 3000  | 4000  | 5000  | 6001  | 7000  | 8001  | 9001  | 10009 |
| Insertion Sort | 1000 | 3000 | 5000  | 7000  | 10002 | 15001 | 20026 | 25022 | 30003 | 36103 |
| Merge Sort     | 0    | 4002 | 10007 | 16008 | 24003 | 32018 | 40158 | 48176 | 58107 | 68037 |

Código: ST245
Estructura de
Datos 1



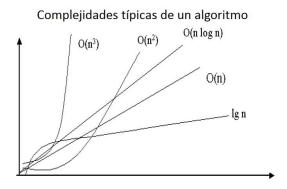
**3.3** Después de tomar el tiempo que tarda en ejecutarse los ejercicios del laboratorio y compararlos con la notación asintótica O, pudimos observar que los datos experimentales obtenidos de cada ejercicio, en su gran mayoría, coinciden con el orden de complejidad que le corresponde. En el caso de ArraySum y ArrayMasx su notación es O(n) como se ve en las gráficas. en el caso de InsertionSort su notación es O(n^2), en este caso la gráfica no es perfecta a causa de ser datos experimentales y por otros factores que influyen, pero sí se puede observar como crece mas rapido.

MergeSort es O(nlog(n)) la gráfica es muy cercana, se puede ver cómo crece más rápido que la lineal.

- **3.4** Al incrementar de manera notable los valores del tamaño del problema del algoritmo InsertionSort, éste crece más rápido que todos los problemas planteados, por lo tanto su tiempo de ejecucion sera mucho más alto.
- **3.5** Esto se debe a que Array sum tiene una complejidad O(n) y InsertionSort posee complejidad  $O(n^2)$ , por esto InsertionSort crece mucho más rápido.

Código: ST245 Estructura de Datos 1

**3.6** La complejidad de InsertionSort es O(n^2) y la de MergeSort es O(nlog(n)) por esto, y con la siguiente gráfica, podemos ver que para arreglos más grandes es más eficiente MergeSort, y para arreglos pequeños InsertionSort.



Tomado de: https://rootear.com/desarrollo/complejidades-algoritmos

- **3.7** Este algoritmo, analiza un arreglo dado de enteros y si este cumple con la condición de no ser vacío, entonces tendrá un mínimo span de 1, luego busca el valor más a la izquierda en el arreglo que tenga un igual más a la derecha en dicho arreglo y entonces al valor 1 del mínimo le suma la cantidad de elementos que se encuentran entre esta pareja de números iguales.
  - **3.8 Nota:** R.S(Regla de la suma) | R.P(Regla del producto).

no14:

Array-2

T(n) = c + c'\*n

Código: ST245 Estructura de Datos 1

$$T(n) = O(c + c*n)$$
  
$$T(n) = O(c'*n) // R.S$$

$$T(n) = O(n) //R.P$$

## • isEverywhere:

$$T(n) = c + c'*n$$

$$T(n) = O(c + c'*n)$$

$$T(n) = O(c'*n) //R.S$$

$$T(n) = O(n) //R.P$$

# either24:

$$T(n) = c + c'*n$$

$$T(n) = O(c + c'*n)$$

$$T(n) = O(c'*n) //R.S$$

$$T(n) = O(n) //R.P$$

#### • has77:

$$T(n) = c + c'*n$$

$$T(n) = O(c + c'*n)$$

$$T(n) = O(c'*n) //R.S$$

$$T(n) = O(n) //R.P$$

#### • only14:

$$T(n) = c + c'*n$$

$$T(n) = O(c + c'*n)$$

$$T(n) = O(c'*n) //R.S$$

$$T(n) = O(n) //R.P$$

#### Array-3

# • fix34:

$$T(n) = n^*(c+c'^*n)$$

$$T(n) = O(c*n + c*n^2)$$

$$T(n) = O(c*n^2) //R.S$$

$$T(n) = O(n^2) //R.P$$

Código: ST245 Estructura de Datos 1

#### canBalance:

$$T(n) = c*n + c'*n$$

$$T(n) = O(c^*n + c^{*}n)$$

$$T(n) = O(c*n) //R.S$$

$$T(n) = O(n) //R.P$$

#### linearln:

$$T(n) = n^*(m + c)$$

$$T(n) = O(n*m + c*n)$$

$$T(n) = O(m*n) //R.S$$

#### squareUp:

$$T(n) = c + c'*n^2$$

$$T(n) = O(c + c'*n^2)$$

$$T(n) = O(c'*n^2) //R.S$$

$$T(n) = O(n^2) //R.P$$

#### seriesUp:

$$T(n) = c + c'*n*(n+1)/2$$

$$T(n) = O(c + c'*n*(n+1)/2)$$

$$T(n) = O(c'*n*(n+1)/2) //R.S$$

$$T(n) = O(n^2/2 + 1/2) //R.P$$

$$T(n) = O(n^2*1/2) //R.S$$

$$T(n) = O(n^2) //R.P$$

#### 3.9

## Array-2:

- no14: En este caso n establece el tamaño del arreglo dado.
- **isEverywhere:** En este caso n representa la longitud del arreglo dado.
- either24: En este caso n representa la longitud del arreglo dado.
- has77: En este caso n establece el tamaño del arreglo dado.
- only14: En este caso n establece el tamaño del arreglo dado.

Código: ST245 Estructura de Datos 1

#### Array 3:

- fix34: En este caso n representa la longitud del arreglo dado.
- canBalance: En este caso n representa la longitud del arreglo dado.
- **LinearIn:** En este caso n representa la longitud del arreglo interior y m representa la longitud del arreglo exterior.
- **squareUp:** En este caso n representa la cantidad de subconjuntos solicitada dentro de cada arreglo.
- **seriesUp:** En este caso n representa la cantidad de subconjuntos solicitada dentro de cada arreglo.

## 4) Simulacro de Parcial

- **1.** *c)* O(n+m)
- **2.** *d)* O(*m*×*n*)
- **3.** *b)* O(ancho)
- **4.** *b)* O(*n*^3)
- **5.** d) O(n^2)

# 6. Trabajo en Equipo y Progreso Gradual (Opcional)

a) El reporte de cambios del informe de laboratorio

| Integrante      | Fecha      | Hecho       | Haciendo  | Por Hacer                             |
|-----------------|------------|-------------|---|---------------------------------------|
| Santiago Soto   | 08/09/2017 |             | Modificando codigo taller                           | Tomar<br>tiempos<br>algoritmos        |
| Jamerson Correa | 08/09/2017 |             | Realizando<br>ejercicios de<br>Array-2<br>codingbat | Sacar<br>complejidad<br>de algoritmos |
| Santiago Soto   | 08/09/2017 | Modificando | Tomar   | Hacer                                 |

Código: ST245 Estructura de Datos 1

|                 |            | codigo taller  | tiempos<br>algoritmos   | gráficas                                      |
|-----------------|------------|--|---|---|
| Jamerson Correa | 09/09/2017 | Ejercicios de<br>Array-2<br>codingbat                                      | Conclusiones<br>datos<br>laboratorio  |   |
| Andres Sanchez  | 09/09/2017 |  | Soluciones<br>Array-3<br>codingbat  | Hallar<br>complejidad<br>problemas<br>Array-3 |
| Jamerson Correa | 09/09/2017 |  | Conclusiones<br>datos<br>laboratorio,<br>complejidad<br>ejercicios<br>Array-2 | Realizando<br>conclusiones<br>puntos 3.9      |
| Santiago Soto   | 09/09/217  | Tomar tiempos algoritmos   | Gráficas  | Simulacro parcial                             |
| Andres Sanchez  | 09/09/2017 | Algoritmos<br>arraySum,<br>arrayMaximus,<br>Insertion Sort,<br>Merge Sort. | Realizando<br>conclusiones<br>puntos 3.4 y<br>3.8                             | Realizando<br>conclusiones<br>puntos 3.9      |
| Jamerson Correa | 10/09/2017 |  | Revisión de laboratorio.  |   |
| Santiago Soto   | 10/09/2017 | Simulacro<br>parcial   | Realizando<br>conclusiones<br>puntos 3.5 -<br>3.7                             |   |

**b)** Reporte cambios informe.

DOCENTE MAURICIO TORO BERMÚDEZ
Teléfono: (+57) (4) 261 95 00 Ext. 9473. Oficina: 19 - 627
Correo: <a href="mailto:mtorobe@eafit.edu.co">mtorobe@eafit.edu.co</a>

Código: ST245 Estructura de Datos 1

