Universidad Nacional de San Agustín Maestría en Ciencias de la Computación

Análisis de Rendimiento de Algoritmos de Ordenamiento

Abel Edmundo Borit Guitton, Luis Alberto Borit Guitton

1 de agosto de 2023

1. INTRODUCCION

1.1. Introducción de algoritmos

En informática, se llaman algoritmos el conjunto de instrucciones sistemáticas y previamente definidas que se utilizan para realizar una determinada tarea.

Se puede entender [1] un algoritmo como una secuencia de pasos finitos bien definidos que resuelven un problema. Por ejemplo, la ejecución de tareas cotidianas tan simples como cepillarse los dientes, lavarse las manos o seguir el manual de instrucciones de armado de un mueble, se pueden ver como un algoritmo.

1.2. Introducción de Notación Big-O

La [2] Notación Big-O es una forma de medir el tiempo lo bien que escala un programa o un algoritmo y el tiempo que tardará en ejecutar. Esta medición nos resultará muy útil para comparar la eficiencia de dos algoritmos, por ejemplo de ordenamiento.

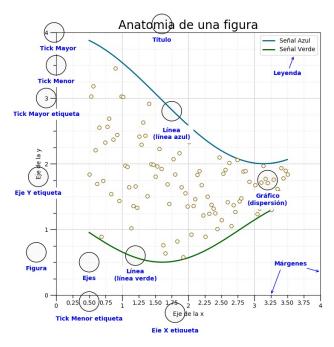


Figura 1: Anatonia de un gráfico matplotlib

1.3. Introducción de Matplotlib

Matplotlib es una librería open source que pertenece a Python en la que se pueden crear visualizaciones animadas, estáticas e interactivas en Python. Se pueden usar gráficas con barras verticales, barras horizontales, líneas, etc.



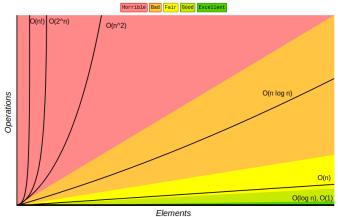


Figura 2: Gráfico de complejidad BigO

2. ALGORITMOS

2.1. QUICK SORT

[3] Quick sort es un algoritmo de ordenación basado en el enfoque divide y vencerás donde: Una matriz se divide en subarreglos seleccionando un elemento pivote (elemento seleccionado de la matriz). Al dividir la matriz, el elemento pivote debe colocarse de tal manera que los elementos menores que el pivote se mantengan en el lado izquierdo y los elementos mayores que el pivote estén en el lado derecho del pivote. Los subarreglos izquierdo y derecho también se dividen utilizando el mismo enfoque. Este proceso continúa hasta que cada subarreglo contiene un solo elemento. En este punto, los elementos ya están ordenados. Finalmente, los elementos se combinan para formar una matriz ordenada.

	Algoritmo	Mejor caso	Peor caso	Promedio	Método
ſ	Quick Sort	O(n*log n)	$O(n^2)$	O(n*log n)	Partición

Cuadro 1: Costo computacional Quick Sort.

- 1. Complejidad en el peor de los casos $O(n^2)$: Ocurre cuando el elemento pivote seleccionado es el elemento más grande o el más pequeño. Esta condición conduce al caso en el que el elemento pivote se encuentra en un extremo de la matriz ordenada. Un subconjunto siempre está vacío y otro subconjunto contiene n 1 elementos. Por lo tanto, quicksort se llama solo en este subarreglo. Sin embargo, el algoritmo de clasificación rápida tiene un mejor rendimiento para pivotes dispersos.
- 2. Complejidad en el mejor de los casos O(n*log n): Ocurre cuando el elemento pivote es siempre el elemento central o está cerca del elemento central.
- 3. Complejidad de caso promedio O(n*log n): Ocurre cuando las condiciones anteriores no ocurren.

2.2. MERGE SORT

[4] Merge Sort es uno de los algoritmos de ordenación más populares que se basa en el principio del algoritmo divide y vencerás. El método de ordenamiento MergeSort funciona dividiendo una matriz en subarreglos más pequeños, ordenando cada subarreglo y luego fusionando los subarreglos ordenados para formar el arreglo ordenado final. En términos simples, podemos decir que el proceso de ordenación por fusión consiste en dividir la matriz en dos mitades, ordenar cada mitad y luego volver a unir las mitades ordenadas. Este proceso se repite hasta que se ordena toda la matriz.

Algoritmo	Mejor caso	Peor caso	Promedio	Método
Merge Sort	O(n*log n)	O(n*log n)	O(n*log n)	Mezcla

Cuadro 2: Costo computacional Merge Sort.

- Complejidad del mejor caso O(n*log n): Si la matriz ya está ordenada, entonces no hay necesidad de ordenar.
- 2. Complejidad en el peor de los casos O(n*log n): Cuando el arreglo está completamente desordenado. En este caso, Merge Sort debe realizar todas las divisiones y combinaciones (merge) necesarias para ordenar el arreglo.
- 3. Complejidad promedio del caso O(n*log n): Merge Sort tiene una característica constante en su complejidad, lo que significa que independientemente de los datos de entrada, la fase de división siempre dividirá el arreglo a la mitad y la fase de combinación (merge) combinará las sublistas en el orden correcto.

2.3. BUBBLE SORT

[5] Bubble sort es un algoritmo de ordenación que compara dos elementos adyacentes y los intercambia hasta que están en el orden previsto. Funciona revisando cada elemento de la lista que va a ser ordenada con el siguiente, intercambiándolos de posición si están en el orden equivocado. Es necesario revisar varias veces toda la lista hasta que no se necesiten más intercambios, lo cual significa que la lista está ordenada. Este algoritmo obtiene su nombre de la forma con la que suben por la lista los elementos durante los intercambios, como si fueran pequeñas "burbujas".

	Algoritmo	Mejor caso	Peor caso	Promedio	Método
ſ	Bubble Sort	O(n)	$O(n^2)$	$O(n^2)$	Intercambio

Cuadro 3: Costo computacional Bubble Sort.

- 1. Complejidad en el mejor de los casos: O(n): Si la matriz ya está ordenada, entonces no hay necesidad de ordenar.
- 2. Complejidad del peor de los casos $O(n^2)$: Si queremos ordenar en orden ascendente y la matriz está en orden descendente, ocurre el peor de los casos.
- 3. Complejidad de caso promedio $O(n^2)$: Ocurre cuando los elementos de la matriz están en orden desordenado (ni ascendente ni descendente).

2.4. SELECTION SORT

[6] Selection sort es un algoritmo de ordenación que selecciona el elemento más pequeño de una lista sin ordenar en cada iteración y coloca ese elemento al principio de la lista sin ordenar. Es decir, busca el mínimo elemento de la lista, lo intercambia con el primero, luego busca el siguiente mínimo en el resto de la lista, después intercambiarlo con el segundo.

Algoritmo	Mejor caso	Peor caso	Promedio	Método
Selection Sort	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(n^2)$	Intercambio

Cuadro 4: Costo computacional Selection Sort.

- 1. Complejidad del peor de los casos $O(n^2)$: Si queremos ordenar en orden ascendente y la matriz está en orden descendente, entonces ocurre el peor de los casos.
- 2. Complejidad en el mejor de los casos $O(n^2)$: Ocurre cuando la matriz ya está ordenada.
- 3. Complejidad de caso promedio $O(n^2)$: Ocurre cuando los elementos de la matriz están en orden desordenado (ni ascendente ni descendente).

2.5. COMPARACIÓN DE COSTO COMPUTACIONAL DE ALGORITMOS

Algoritmo	Mejor caso	Peor caso	Promedio	Método
Quick Sort	O(n*log n)	$O(n^2)$	O(n*log n)	Partición
Merge Sort	O(n*log n)	O(n*log n)	O(n*log n)	Mezcla
Bubble Sort	O(n)	$O(n^2)$	$O(n^2)$	Intercambio
Selection Sort	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(n^2)$	Intercambio

Cuadro 5: Costo computacional comparación.

3. IMPLEMENTACION

En el siguiente enlace Repositorio GitHub se podrá visualizar toda la implementación realizada. Cuenta con un file system estructurado para cada algoritmo usado, archivos txt de donde se tomarán los datos de entrada para los algoritmos, una carpeta donde está el código usado para realizar gráficas con el Matplotlib como sus gráficas correspondientes y también un archivo README.md propio del proyecto y repositorio.

4. RESULTADOS

4.1. QUICK SORT

■ TIEMPO PROMEDIO DE EJECUCIÓN (milisegundos):

Cantidad de entrada de datos	PYTHON	GOLANG (GO)	C++
100	0.04685001	0.000000	0.079910
1000	0.67782998	0.464720	1.148020
2000	1.43169999	0.602610	1.854120
3000	3.91183998	1.073230	3.110650
4000	4.84377998	1.265420	3.530010
5000	6.46152000	1.694050	4.680750
6000	7.95723999	4.598390	5.289930
7000	8.97102001	2.551000	5.995160
8000	10.2722399	2.075420	7.492810
9000	8.47290002	2.830250	8.306410
10000	11.0587500	2.955840	13.69270
20000	28.8310900	5.702930	17.39720
30000	36.8985099	8.255000	27.60360
40000	43.5867699	11.61944	40.43740
50000	54.3271499	13.76548	50.62150

Cuadro 6: Tiempo Promedio de ejecución (milisegundos) QUICK SORT.

Cantidad de entrada de datos	PYTHON	GOLANG (GO)	C++
100	0.01237272	0.000000	0.007999
1000	0.04316520	0.185783	0.358207
2000	0.16441244	0.241817	0.296759
3000	0.33035275	0.294967	0.571884
4000	0.23674186	0.612106	0.289619
5000	0.29286814	0.490390	0.617485
6000	0.47211768	6.061293	0.459793
7000	0.29674173	0.724635	0.349818
8000	0.30146304	0.691155	0.620507
9000	2.58117163	0.608914	0.528023
10000	3.15333205	0.782962	4.817980
20000	0.89344093	0.907001	0.672907
30000	9.15402969	1.961678	0.808213
40000	10.5534478	4.393168	6.989210
50000	10.5772942	3.511714	7.839530

Cuadro 7: Desviación Estandar (milisegundos) QUICK SORT.

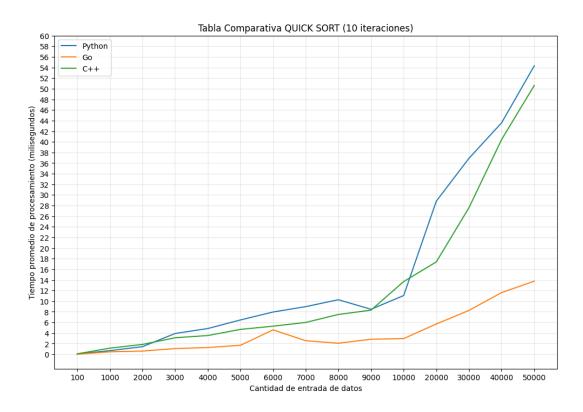


Figura 3: Gráfica comparativa Big-O del tiempo promedio de Ejecución Quick Sort

4.2. MERGE SORT

■ TIEMPO PROMEDIO DE EJECUCIÓN (milisegundos):

Cantidad de entrada de datos	PYTHON	GOLANG (GO)	C++
100	0.099130010	0.000000	0.078730
1000	2.200649976	0.169101	0.962090
2000	2.764629971	0.604000	1.644030
3000	7.101050007	0.768830	2.564250
4000	9.642669999	0.984660	3.543940
5000	10.99956997	1.172470	5.469300
6000	14.79182001	1.439510	7.223770
7000	15.05678002	1.487160	6.174310
8000	16.64215999	1.975560	8.942220
9000	18.01923997	2.319490	10.56892
10000	22.10480999	2.148190	12.54333
20000	38.02304002	3.887100	21.78842
30000	62.77080999	5.903180	28.89253
40000	90.29701001	7.860120	37.25581
50000	115.8760799	10.38625	48.43261

Cuadro 8: Tiempo Promedio de ejecución (milisegundos) MERGE SORT.

Cantidad de entrada de datos	PYTHON	GOLANG (GO)	C++
100	0.010380018	0.000000	0.012475
1000	0.139699127	0.274719	0.256427
2000	0.143155381	0.479039	0.173328
3000	0.252419432	0.557514	0.104371
4000	0.462389638	0.582344	0.509137
5000	2.069747269	0.370153	1.325930
6000	0.678121567	0.642554	1.784810
7000	2.711879093	0.574327	0.829839
8000	3.366178232	0.631392	2.279170
9000	4.311885757	0.727693	3.676050
10000	0.479471792	0.975979	5.137400
20000	7.918874973	0.794502	9.211090
30000	15.37298311	2.743981	10.15870
40000	20.97384071	3.730722	4.930550
50000	22.32296576	0.939189	9.778050

Cuadro 9: Desviación Estandar (milisegundos) MERGE SORT.

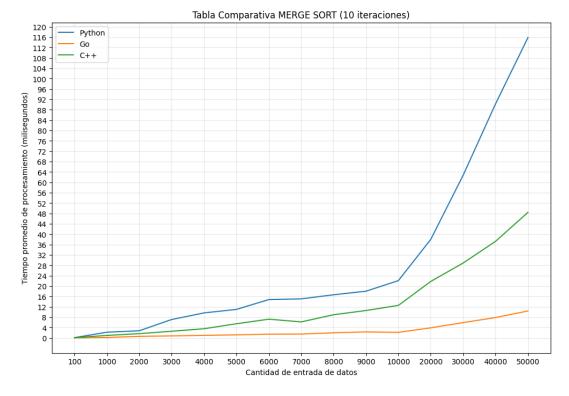


Figura 4: Gráfica comparativa Big-O del tiempo promedio de Ejecución Merge Sort

4.3. BUBBLE SORT

■ TIEMPO PROMEDIO DE EJECUCIÓN (milisegundos):

Cantidad de entrada de datos	PYTHON	GOLANG (GO)	C++
100	0.09968999624	0.000000000	0.0049100
1000	6.85737999677	0.826706101	0.5218900
2000	33.6971200227	2.727610201	1.8218900
3000	48.8158600091	6.158550102	3.9607600
4000	102.356639993	11.68364003	11.797200
5000	205.870879995	17.17712001	16.963400
6000	224.816080021	25.98638001	22.042600
7000	407.337369978	32.83727002	27.552800
8000	463.472159981	43.07511001	34.134210
9000	639.334340012	54.13579002	41.019610
10000	768.145850014	63.22702005	53.374720
20000	3133.96456001	374.1022104	206.83610
30000	6707.64185004	954.4675301	459.03430
40000	12568.0394800	1800.399530	808.95120
50000	20324.6212799	2886.457870	1254.6610

Cuadro 10: Tiempo Promedio de ejecución (milisegundos) BUBBLE SORT.

Cantidad de entrada de datos	PYTHON	GOLANG (GO)	C++
100	0.2728753034297	0.0000000	0.01283351
1000	21.476972639436	0.2602590	1.54954102
2000	106.17322396426	0.4750190	5.44924101
3000	153.69314189604	0.4310630	11.8489201
4000	322.79907632474	0.7802910	35.3547101
5000	649.87024634287	0.7152800	50.8431303
6000	709.60714569460	4.2671250	66.0707104
7000	1286.6749632257	1.9363900	82.5959203
8000	1464.0974316437	2.2937910	102.338102
9000	2019.9168933881	2.3371280	122.984101
10000	2427.1399332939	3.2064260	160.044202
20000	9906.4383931220	7.7742460	620.347201
30000	21205.626498015	9.2817060	1376.87111
40000	39735.964451084	31.545510	2426.54121
50000	64264.998022662	14.926888	3763.59214

Cuadro 11: Desviación Estandar (milisegundos) BUBBLE SORT.

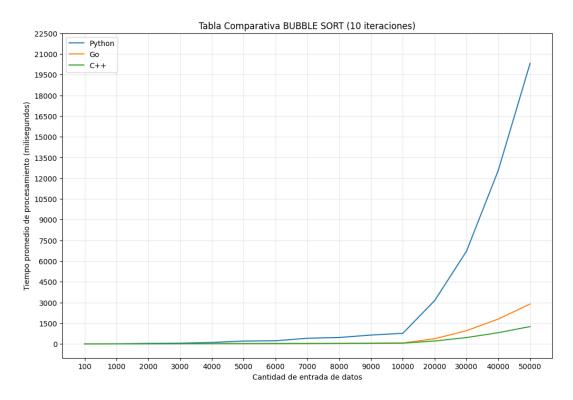


Figura 5: Gráfica comparativa Big-O del tiempo promedio de Ejecución Bubble Sort

4.4. SELECTION SORT

■ TIEMPO PROMEDIO DE EJECUCIÓN (milisegundos):

Cantidad de entrada de datos	PYTHON	GOLANG (GO)	C++
100	0.126609981060	0.000000000	0.016970
1000	21.82428001165	0.494940010	1.655700
2000	62.14085003137	1.958650010	5.411630
3000	183.2173200368	4.028720020	11.81160
4000	311.7560799837	6.813090020	21.21250
5000	486.3501099705	10.64910010	32.61910
6000	681.5701000094	16.86822030	44.96860
7000	958.1987799644	21.20322001	63.97320
8000	1193.260069942	27.08228100	80.754915
9000	1646.823350012	33.87629010	104.23141
10000	1928.187919998	42.38623002	127.11545
20000	7124.636140012	167.3506101	499.09814
30000	16785.25921000	373.4584401	1116.4115
40000	32140.98073002	672.7258502	1978.6634
50000	47437.90182001	1035.016770	3118.5751

Cuadro 12: Tiempo Promedio de ejecución (milisegundos) SELECTION SORT.

Cantidad de entrada de datos	PYTHON	GOLANG (GO)	C++
100	0.005510114127	0.000000	0.0036883
1000	3.295351090810	0.184424	0.2727011
2000	18.07971368402	0.568659	0.6753572
3000	34.33263888649	0.500249	0.9801920
4000	92.37778663832	2.230710	3.0358901
5000	138.0157493079	0.966028	1.1607201
6000	143.9102225896	1.900818	0.9227041
7000	124.2825314188	1.500438	3.8177510
8000	186.9522389275	5.183933	1.8764920
9000	173.5418382981	4.867653	1.6594622
10000	284.1773666568	2.534389	3.7231501
20000	960.5730252770	4.373248	10.915610
30000	1703.101303204	5.508143	25.013801
40000	1703.792668314	13.47621	29.583210
50000	2774.136048427	6.216103	54.013101

Cuadro 13: Desviación Estandar (milisegundos) SELECTION SORT.

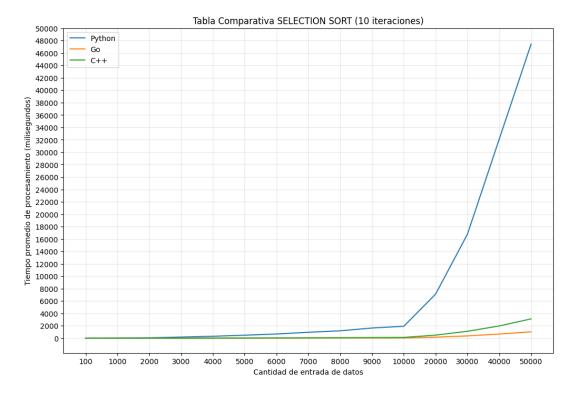


Figura 6: Gráfica comparativa Big-O del tiempo promedio de Ejecución Selection Sort

5. CONCLUSIONES

- 1. Se introdujo el concepto de algoritmos y se explicaron cuatro algoritmos de ordenación: Quick Sort, Merge Sort, Bubble Sort y Selection Sort. Cada algoritmo se describió brevemente, y se detallaron sus complejidades en el mejor caso, peor caso y caso promedio.
- 2. Se presentó la Notación Big-O como una forma de medir el tiempo de ejecución y la eficiencia de un algoritmo.
- 3. Se introdujo la librería Matplotlib en Python, que permite crear visualizaciones animadas, estáticas e interactivas.
- 4. Se realizó una comparación de costos computacionales entre los algoritmos de ordenación mencionados (Quick Sort, Merge Sort, Bubble Sort y Selection Sort) utilizando tres lengua-jes de programación: Python, Golang (Go) y C++. Se presentaron tablas con los tiempos promedio de ejecución y las desviaciones estándar para diferentes tamaños de entrada de datos. Se utilizó una imagen para mostrar una comparación gráfica de sus diferentes tiempos de ejecución.
- 5. Las tablas comparativas muestran que Quick Sort y Merge Sort son considerablemente más eficientes en términos de tiempo de ejecución en comparación con Bubble Sort y Selection Sort, especialmente para tamaños grandes de datos. Además, las desviaciones estándar más pequeñas indican una mayor consistencia en los resultados.
- 6. Golang (Go) y C++ generalmente muestran tiempos de ejecución más bajos en comparación con Python en la mayoría de los casos, lo que sugiere que son lenguajes más adecuados para implementaciones de algoritmos que requieren un alto rendimiento.
- 7. En general, se concluye que Quick Sort y Merge Sort son algoritmos más eficientes y consistentes para la ordenación de datos en comparación con Bubble Sort y Selection Sort. Además, para aplicaciones que requieren un rendimiento óptimo, Golang (Go) y C++ pueden ser opciones preferidas sobre Python.

Es importante tener en cuenta que los resultados de tiempo de ejecución pueden variar según el hardware y el entorno de ejecución utilizado para las pruebas. Se recomienda realizar pruebas adicionales y comparaciones en un contexto específico antes de tomar decisiones finales sobre qué algoritmo y lenguaje de programación utilizar en un proyecto real.

Referencias

[1]	Mamber, U. Introduction to Algorithms. A Creative Approach
[2]	Cormen, Thomas; Leiserson, Charles; Rivest, Ronald; Stein, Clifford (2009). Introduction to Algorithms (Third ed.)
[3]	Cormen, Thomas; Leiserson, Charles; Rivest, Ronald; Stein, Clifford (2009). Introduction to Algorithms (Third ed.)
[4]	Astrachan, Owen (2003).
[5]	Knuth, Donald (1998). "Section 5.2.4: Sorting by Merging". Sorting and Searching. The Art of Computer Programming
[6]	ITIS IS04: Capítulo 10. Introducción al Análisis de Algoritmos