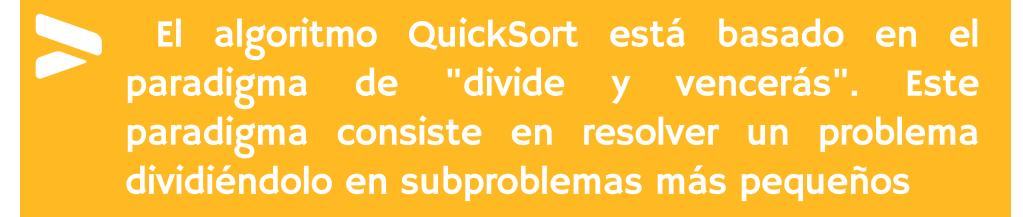


ÍNDICE

- *Acerca del algoritmo
- *Código(C++)
- *Ejecución y Resultados
- *Conclusiones
- *Referencias







El algoritmo de ordenamiento QuickSort es uno de los algoritmos más conocidos y utilizados para ordenar elementos en una lista o arreglo. Fue desarrollado por el científico británico Tony Hoare en 1960 mientras trabajaba en la computadora Moscow State University

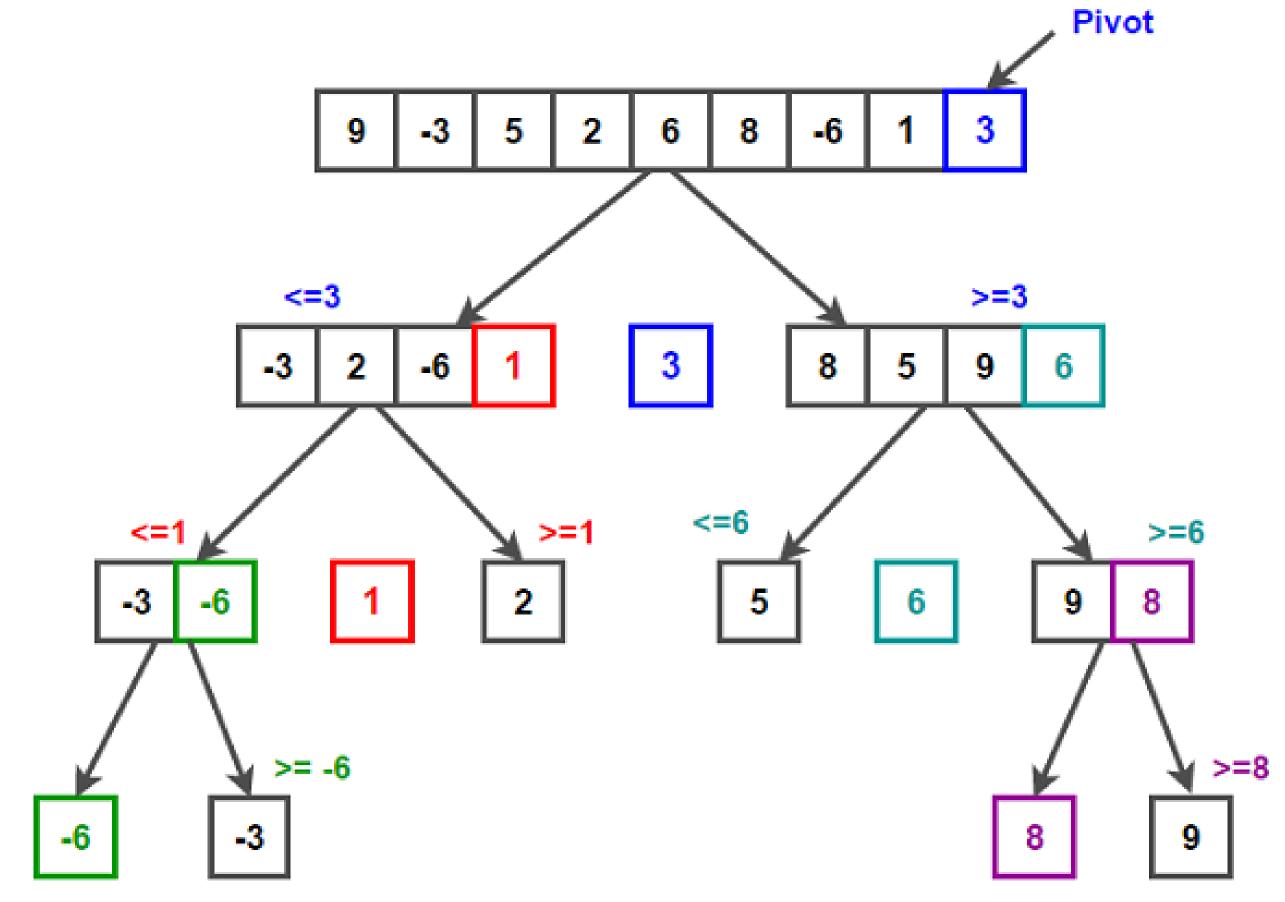
Quick Sort de forma general:

Seleccion del elemento pivote

Mayores a la derecha y menores a la izquierda

Ordenar cada subarreglo recursivamente

ACERCA DEL ALGORITMO





Código(C++)

Función para la division del arreglo y encontrar el pivote

```
int partition(vector<string>& arr, int low, int high) {
    string pivot = arr[high]; // Seleccionamos el último elemento como pivote
    int i = low - 1; // Índice del elemento más pequeño
    for (int j = low; j <= high - 1; j++) {
        // Si el elemento actual es menor o igual al pivote
        if (arr[j] <= pivot) {</pre>
            i++; // Incrementamos el índice del elemento más pequeño
            swap(arr, i, j);
    swap(arr, i + 1, high);
    return i + 1;
```



Quick Sort - SECUENCIAL

```
// Función principal de Quick Sort
void quickSort(vector<string>& arr, int low, int high) {
    if (low < high) {
        // Encuentra el índice del pivote
        int pi = partition(arr, low, high);
        // Ordena los elementos antes y después del pivote
        quickSort(arr, low, pi - 1);
        quickSort(arr, pi + 1, high);
```



Quick Sort - PARALELO

```
Quick Sort paralelo con profundidad máxima
void parallelQuickSort(vector<string>& arr, int low, int high, int depth) {
    if (low < high) {
        if (depth <= 0) {
            quickSort(arr, low, high); // Cambiar a QuickSort secuencial si se alcanza la profundidad máxima
            return;
        int pi = partition(arr, low, high);
        thread left([&]() {
            parallelQuickSort(arr, low, pi - 1, depth - 1);
        });
        thread right([&]() {
            parallelQuickSort(arr, pi + 1, high, depth - 1);
        });
        left.join();
        right.join();
```



Ejecución y Resultados

• Ingrese la cantidad de palabras (frutas) a generar: 100000

Tiempo de ejecuci⊦|n secuencial: 33 segundos

Tiempo de ejecuci⊦|n paralelo con profundidad m¦íxima 1: 33 segundos

SPEEDUP: 1

EFICIENCIA: 12.5%



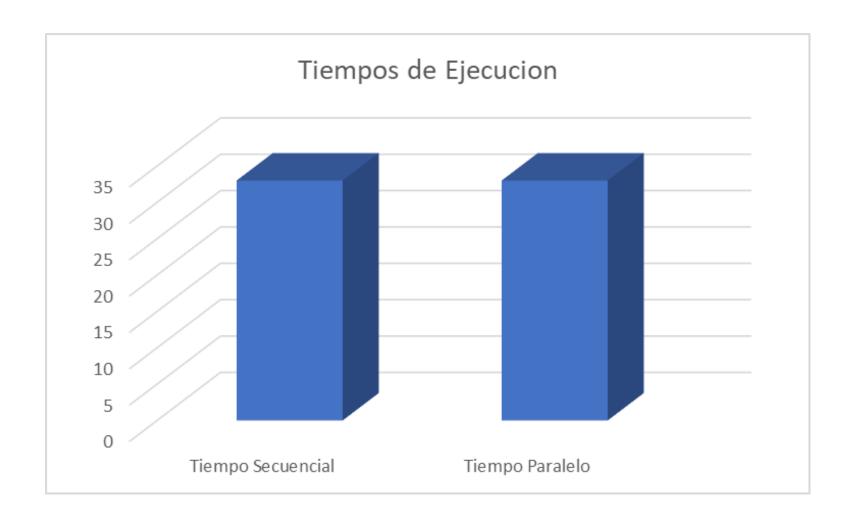
PS C:\Users\Lenovo\Desktop\output> & .\'P_2.exe' Ingrese la cantidad de palabras (frutas) a generar: 100000

Tiempo de ejecuci | n secuencial: 32 segundos

Tiempo de ejecuci|n paralelo con profundidad m|íxima 5: 22 segundos

SPEEDUP: 1

EFICIENCIA: 12.5%





PS C:\Users\Lenovo\Desktop\output> & .\'P_2.exe' Ingrese la cantidad de palabras (frutas) a generar: 100000

Tiempo de ejecuci|n secuencial: 33 segundos

Tiempo de ejecuci|n paralelo con profundidad m|íxima 10: 4 segundos

SPEEDUP: 7

EFICIENCIA: 87.5%



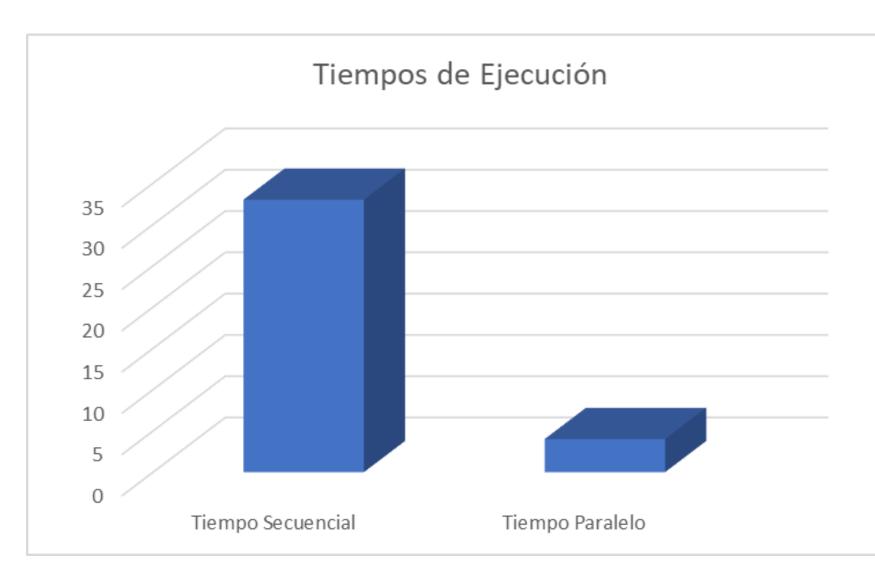
PS C:\Users\Lenovo\Desktop\output> & .\'P_2.exe'
Ingrese la cantidad de palabras (frutas) a generar: 100000

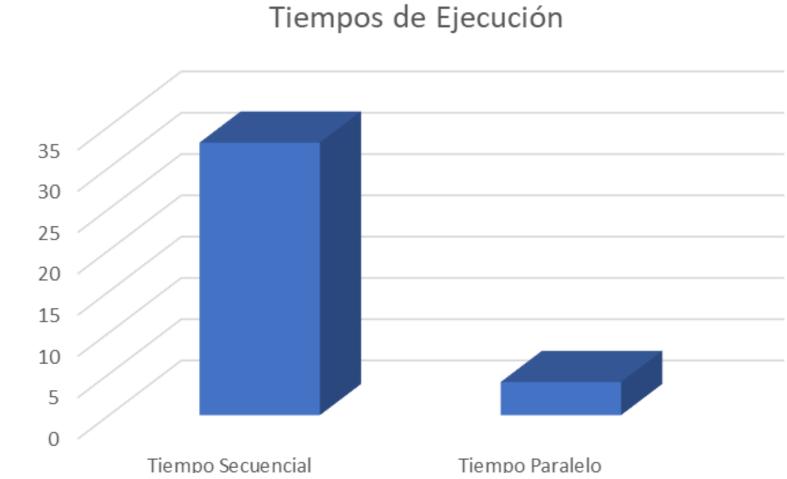
Tiempo de ejecuci | n secuencial: 33 segundos

Tiempo de ejecuci|n paralelo con profundidad m|íxima 16: 4 segundos

SPEEDUP: 7

EFICIENCIA: 87.5%





- Ingrese la cantidad de palabras (frutas) a generar: 200000
- Tiempo de ejecuci|n secuencial: 128 segundos
- Tiempo de ejecuci | n paralelo con profundidad m ixima 1: 121 segundos

SPEEDUP: 1

EFICIENCIA: 12.5%



PS C:\Users\Lenovo\Desktop\output> & .\'P_2.exe'
Ingrese la cantidad de palabras (frutas) a generar: 200000

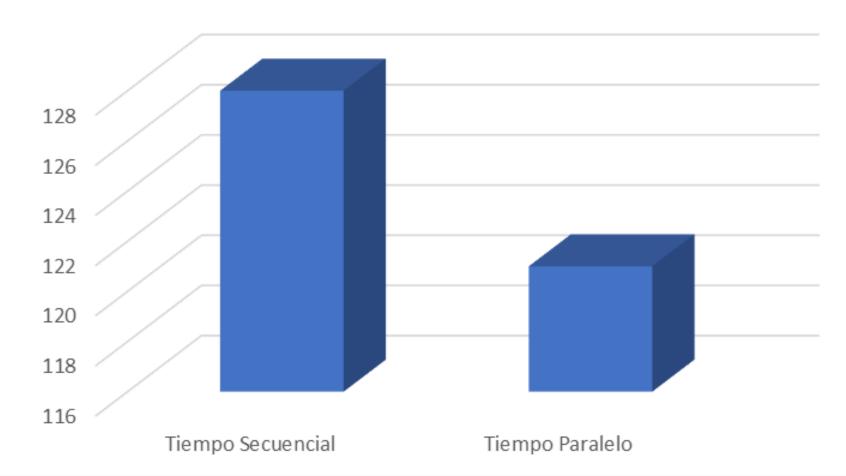
Tiempo de ejecuci├|n secuencial: 131 segundos

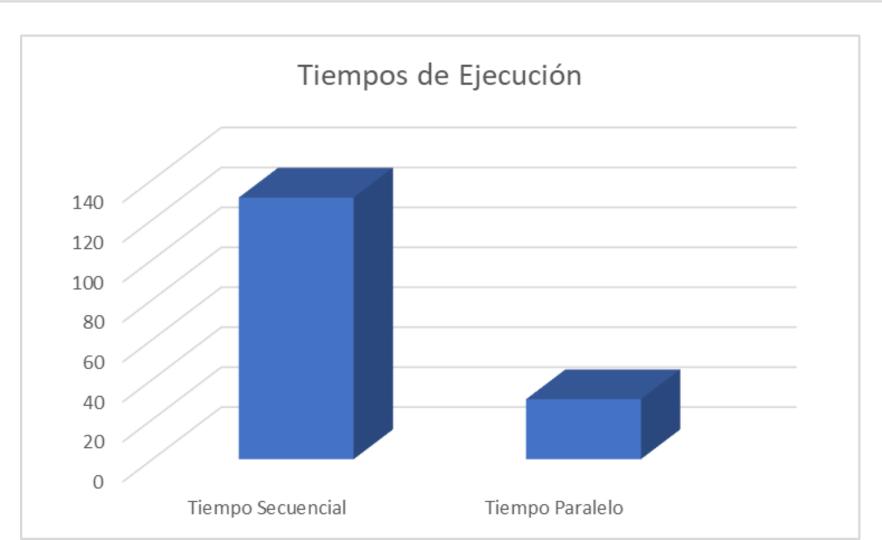
Tiempo de ejecuci|n paralelo con profundidad m|íxima 5: 30 segundos

SPEEDUP: 4

EFICIENCIA: 50%







PS C:\Users\Lenovo\Desktop\output> & .\'P_2.exe' Ingrese la cantidad de palabras (frutas) a generar: 200000

Tiempo de ejecuci|n secuencial: 130 segundos

Tiempo de ejecuci|n paralelo con profundidad m|íxima 10: 17 segundos

SPEEDUP: 7

EFICIENCIA: 87.5%



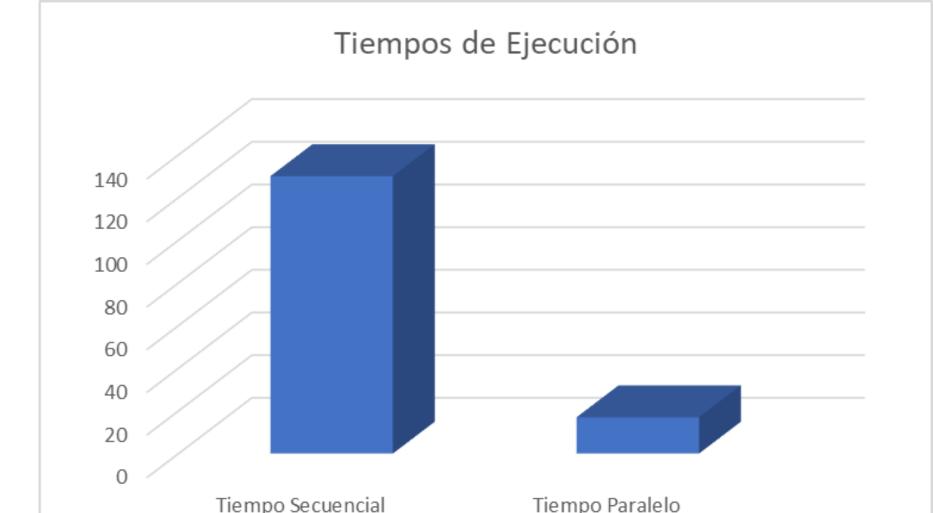
PS C:\Users\Lenovo\Desktop\output> & .\'P_2.exe' Ingrese la cantidad de palabras (frutas) a generar: 200000

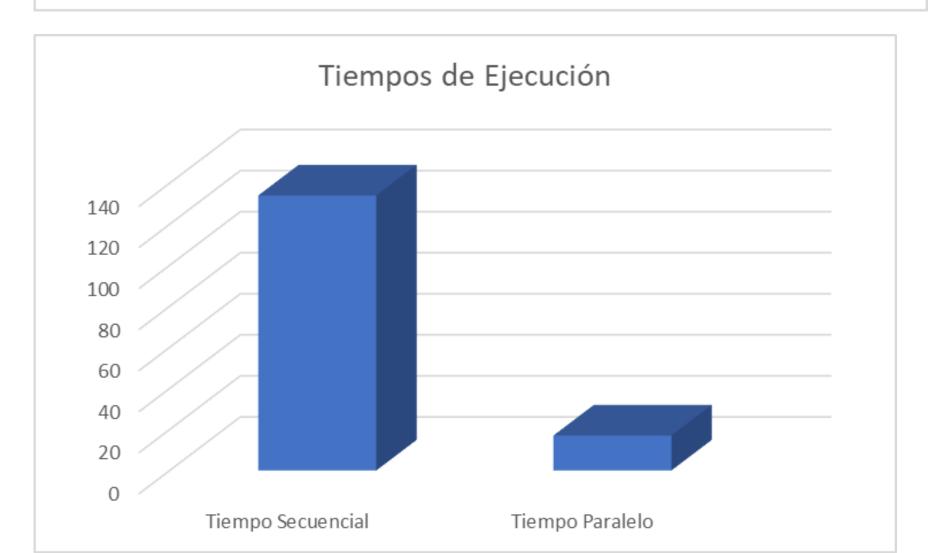
Tiempo de ejecuci|n secuencial: 134 segundos

Tiempo de ejecuci | n paralelo con profundidad m ixima 16: 17 segundos

SPEEDUP: 7

EFICIENCIA: 87.5%





PS <u>C:\Users\Lenovo\Desktop\output</u>> & .\'P_2.exe' Ingrese la cantidad de palabras (frutas) a generar: 300000

Tiempo de ejecuci├|n secuencial: 287 segundos

Tiempo de ejecuci | n paralelo con profundidad m | íxima 1: 213 segundos

SPEEDUP: 1

EFICIENCIA: 12.5%



PS C:\Users\Lenovo\Desktop\output> & .\'P_2.exe'

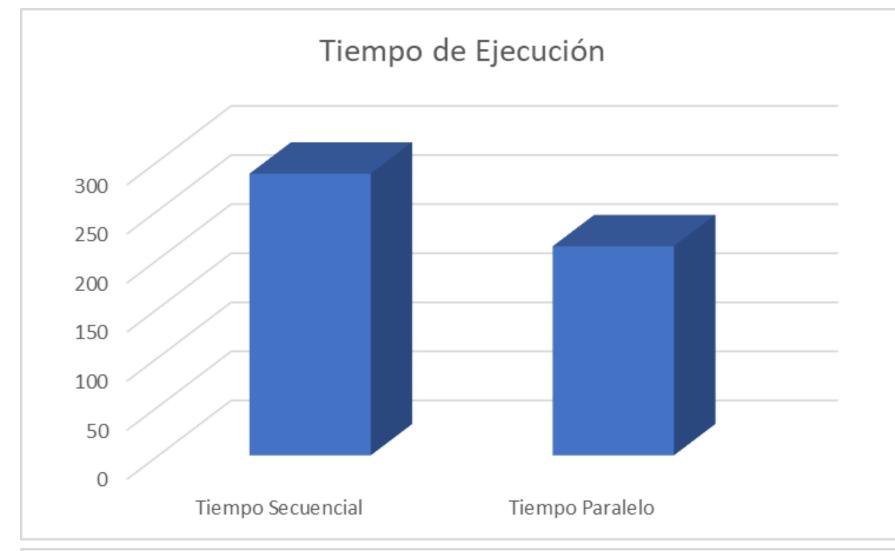
Ingrese la cantidad de palabras (frutas) a generar: 300000

Tiempo de ejecuci | n secuencial: 288 segundos

Tiempo de ejecuci|n paralelo con profundidad m|íxima 5: 75 segundos

SPEEDUP: 3

EFICIENCIA: 37.5%





PS C:\Users\Lenovo\Desktop\output> & .\'P_2.exe' Ingrese la cantidad de palabras (frutas) a generar: 300000

Tiempo de ejecuci| n secuencial: 292 segundos

Tiempo de ejecuci | n paralelo con profundidad m | íxima 10: 39 segundos

SPEEDUP: 7

EFICIENCIA: 87.5%



PS C:\Users\Lenovo\Desktop\output> & .\'P_2.exe' Ingrese la cantidad de palabras (frutas) a generar: 300000

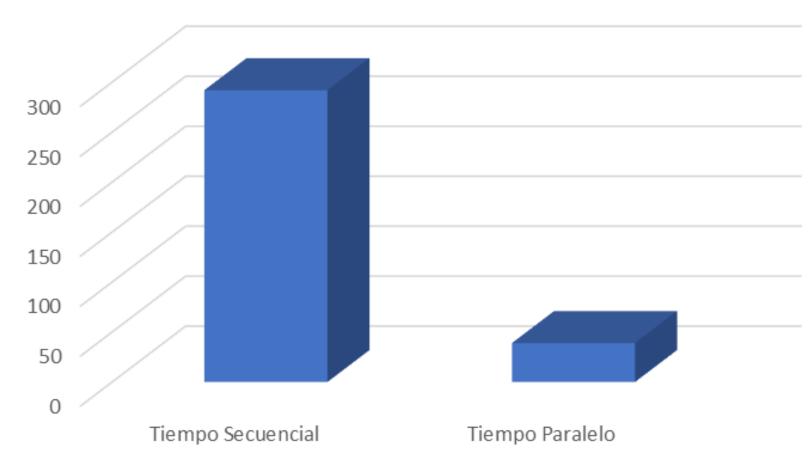
Tiempo de ejecuci|n secuencial: 294 segundos

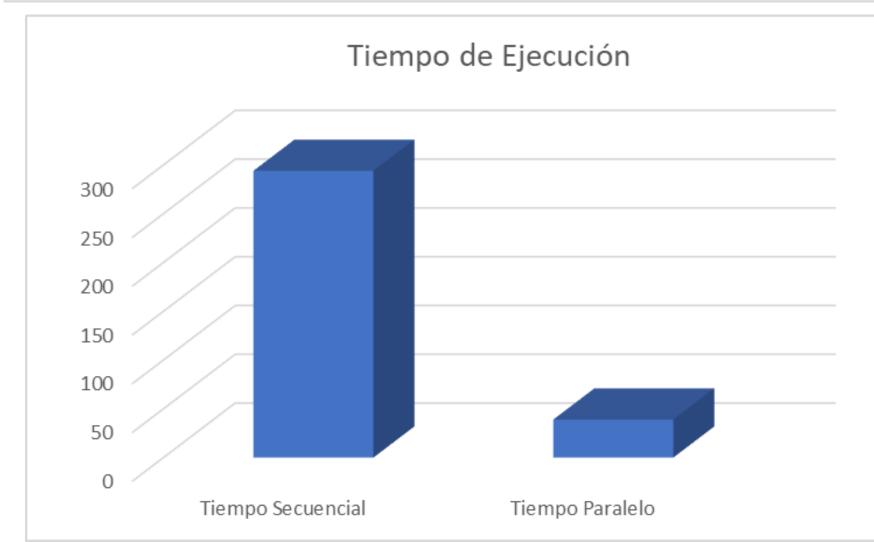
Tiempo de ejecuci⊦|n paralelo con profundidad m⊦íxima 16: 39 segundos

SPEEDUP: 7

EFICIENCIA: 87.5%

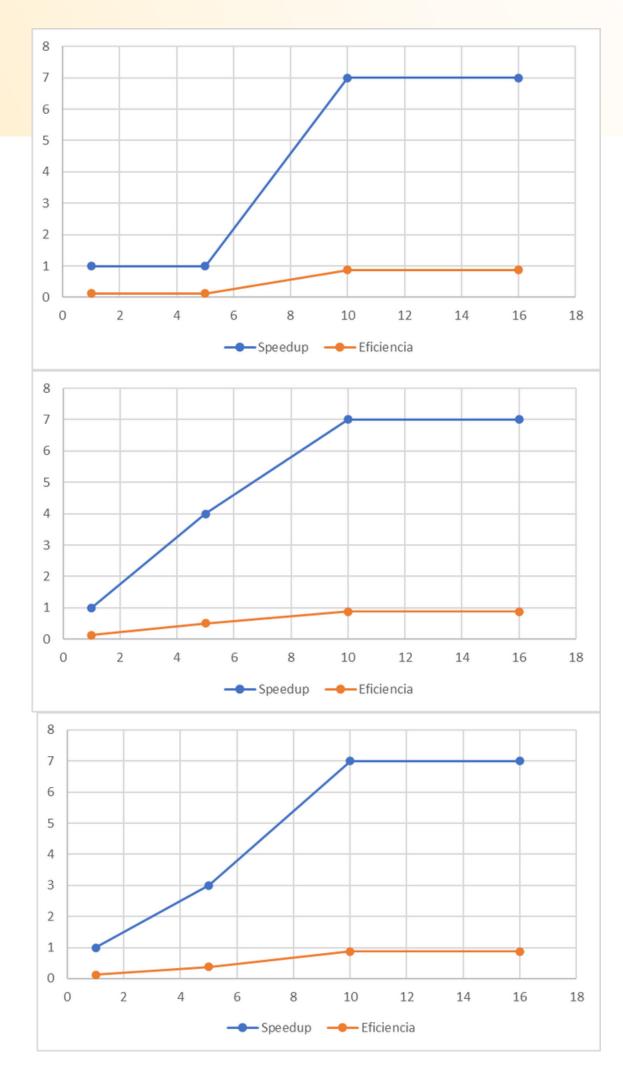






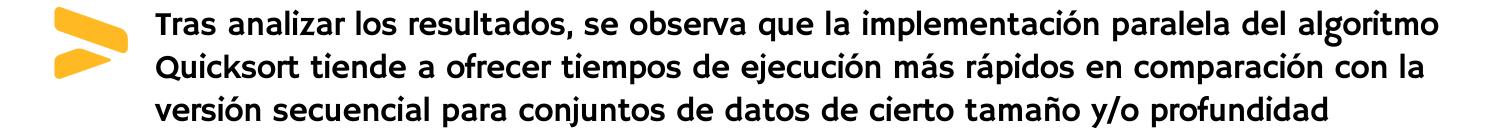


Palabras	Profundidad	Speedup	Eficiencia	Tiempo Secuencial	Tiempo Paralelo
10000	1	1	12.50%	0.3253	0.2249
10000	5	2	25.00%	0.3075	0.1389
10000	10	3	37.50%	0.3219	0.1008
10000	16	3	37.50%	0.312	0.095
100000	1	1	12.50%	33	33
100000	5	1	12.50%	32	22
100000	10	7	87.50%	33	4
100000	16	7	87.50%	34	4
200000	1	1	12.50%	128	121
200000	5	4	50.00%	131	30
200000	10	7	87.50%	130	17
200000	16	7	87.50%	134	17
300000	1	1	12.50%	287	213
300000	5	3	37.50%	288	75
300000	10	7	87.50%	292	39
300000	16	7	87.50%	294	39





Conclusiones



A medida que aumenta el tamaño del conjunto de datos, se evidencia la capacidad de la implementación paralela del algoritmo Quicksort para escalar de manera más efectiva y manejar cargas de trabajo más grandes en comparación con la versión secuencial.

Se discute la aplicabilidad de los resultados en diferentes contextos y se identifican posibles limitaciones del estudio, como la dependencia del hardware y la complejidad del algoritmo.



Referencias

Dawson, N. (2023, julio 12). Unraveling QuickSort: The fast and versatile sorting algorithm. Medium. https://medium.com/@nathaldawson/unraveling-quicksort-the-fast-and-versatile-sorting-algorithm-2cl2l4755ce9

del Chelela, C. [@clandelchelela4235]. (2020, marzo 19). Quick Sort algoritmo de ordenamiento explicado al detalle. Youtube. https://www.youtube.com/watch?v=YzHDIvxOQcI

Wikipedia contributors. (s/f). C. A. R. Hoare. Wikipedia, The Free Encyclopedia. https://es.wikipedia.org/w/index.php?title=C._A._R._Hoare&oldid=158018962



Parallel and concurrent programming

iMuchas gracias!