

Pontifícia Universidade Católica do Paraná - PUCPR

Aluno:

Lucas Fernando Assunção Cavalherie
Gabriel Maron Machado Lima
Renan Belem Biavati
Guilherme Chaves Pereira

TDE 4 - Projeto Colaborativo 2: Comparação de Algoritmos de Ordenação

CURITIBA - JUNHO

Introdução

Para o desenvolvimento do TDE, nós selecionamos os algoritmos de ordenação: QuickSort, ShellSort, HeapSort, InsertionSort, SelectionSort e MergeSort. Todos esses algoritmos foram implementados com fontes de forums da internet. Para testarmos e tirarmos conclusões, nós testamos com diversos conjuntos diferentes, desde 1.000 até 1.000.000 de inteiros.

Configuração do computador que executa os algoritmos de ordenação:

Processador	Intel(R) Core(TM) i3-10100F CPU @ 3.60GHz
RAM instalada	16,0 GB
Tipo de sistema	Sistema operacional de 64 bits
Edição do sistema	Windows 11 Education
Versão do sistema	21H2

Caso de erro

Durante o desenvolvimento do projeto nos deparamos com um caso de erro com o quicksort. Por se tratar de um algoritmo recursivo o quicksort pode ter um estouro de pilha, o famoso *stacker overflow*, isso foi presenciado na execução do nosso algoritmo, mais especificamente ao tentar ordenar um conjunto decrescente, pois o quicksort busca recursivamente valores menor que o seu pivô, porém como o conjunto está em ordem decrescente, o pivô terá que realizar diversas chamadas recursivas, por conta disso, conjuntos decrescentes com tamanho superior a 15.000 números não foram possíveis de serem ordenados com o quicksort.

```
=====
Iniciando Sistema
=====
Informe o tamanho do array (Deve ser um inteiro):
20000
Exception in thread "main" java.lang.StackOverflowError Create breakpoint
    at QuickSort.quickSort(QuickSort.java:15)
    at QuickSort.quickSort(QuickSort.java:16)
```

Por conta desse impeditivo a linha que executa essa ordenação foi comentada, dessa maneira o algoritmo não ficou limitado a somente conjuntos de 15.000 números.

```
QuickSort quickSort = new QuickSort();
quickSortTime[0] = quickSort.sort(conjuntoQuaseOrdenado.clone());
quickSortTime[1] = quickSort.sort(conjuntoDesordenado.clone());
//quickSortTime[2] = quickSort.sort(conjuntoDecrescente.clone());
```

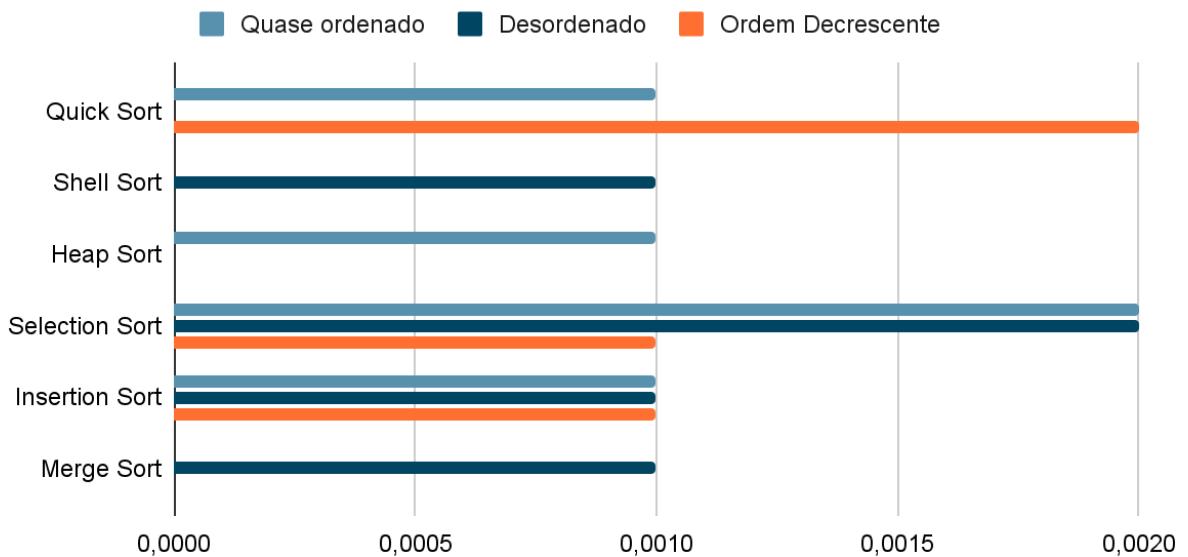
Resultados finais

Tamanho do Conjunto 1000

Tamanho do Conjunto: 1000				
Tempos obtidos pelos algoritmos				
Algoritmo	Quase ordenado	Desordenado	Ordem decrescente	
Quick Sort	0.001s	0.0s	0.002s	
Shell Sort	0.0s	0.001s	0.0s	
Heap Sort	0.001s	0.0s	0.0s	
Selection Sort	0.002s	0.002s	0.001s	
Insertion Sort	0.001s	0.001s	0.001s	
Merge Sort	0.0s	0.001s	0.0s	

Gráfico de Performance - Tamanho do Conjunto 1000

Em segundos



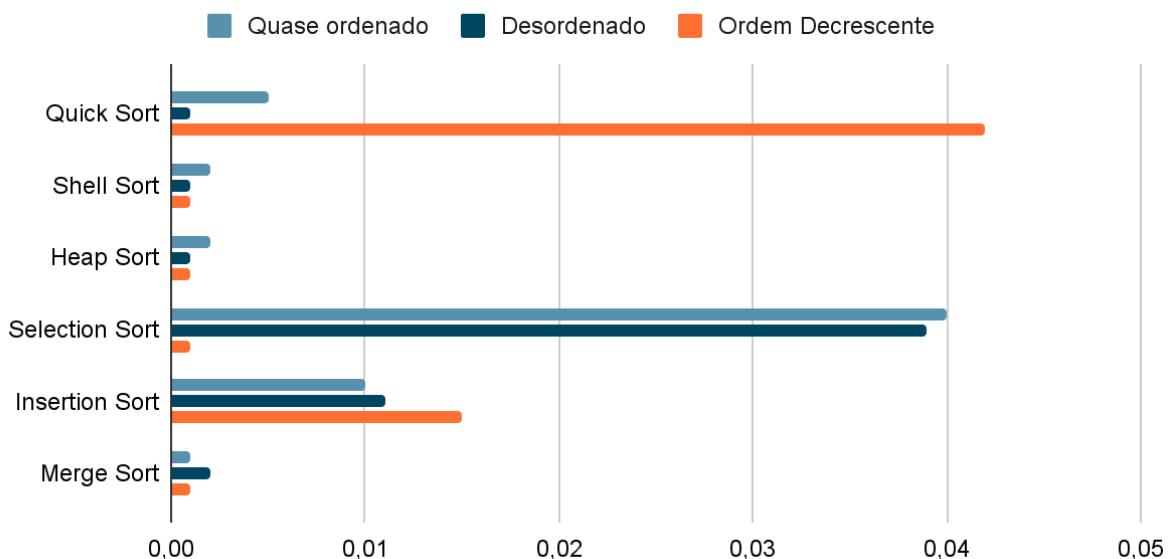
Todos algoritmos performaram rapidamente, levando em consideração também o pequeno tamanho do conjunto, Selection Sort e Quick Sort demoraram um pouco mais, o Quick pela necessidade de revirar o array em ordem contrária e o Select pela própria complexidade do mecanismo de busca foram os únicos que variaram, porém um valor muito pequeno e desprezível na prática.

Tamanho do Conjunto 10000

Tempos obtidos pelos algoritmos			
Algoritmo	Quase ordenado	Desordenado	Ordem decrescente
Quick Sort	0.005s	0.001s	0.042s
Shell Sort	0.002s	0.001s	0.001s
Heap Sort	0.002s	0.001s	0.001s
Selection Sort	0.04s	0.039s	0.031s
Insertion Sort	0.01s	0.011s	0.015s
Merge Sort	0.001s	0.002s	0.001s

Gráfico de Performance - Tamanho do Conjunto 10000

Em segundos



O mesmo da situação de 1000 é observável no conjunto de 10000 números, no Quick quando o array é quase ordenado e desordenado não é prejudicado o tempo de resposta, mas a ordem decrescente torna muito mais difícil a ordenação de números do Quick porque o último número (parâmetro do Quick Sort) é o menor, o Selection continua crescendo seus valores do tempo de conclusão, porque de fato é um algoritmo mais demorado pela procura de números e ordenação, já o insert também começa a aparecer como algoritmo lento, devido sua ordenação que varre número a número e os organiza crescentemente, os outros mantém um bom desempenho.

Tamanho do Conjunto 15000

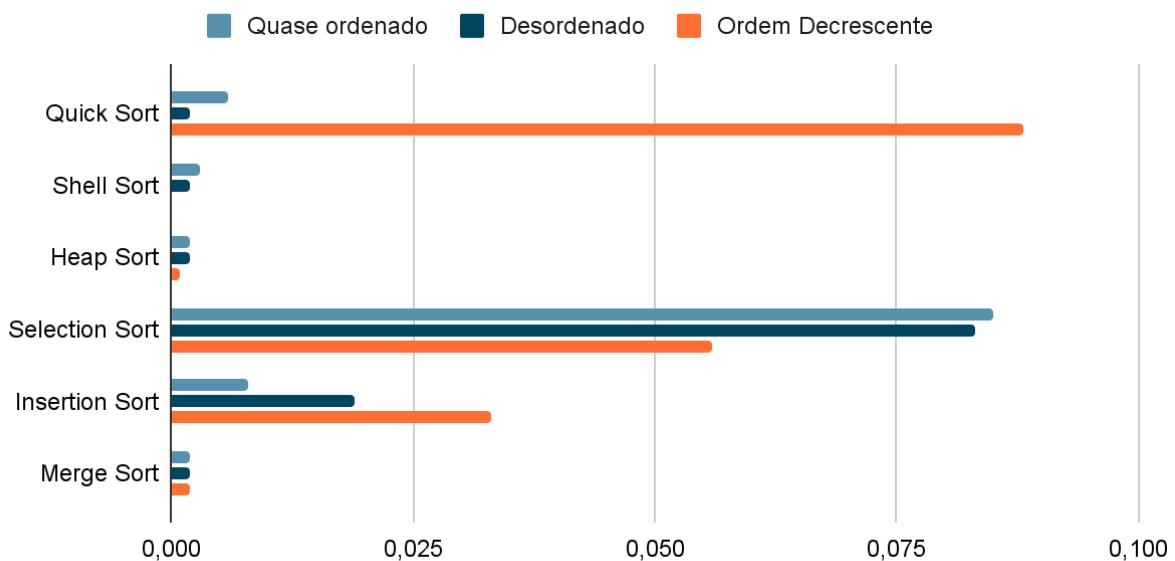
```
Informe o tamanho do array (Deve ser um inteiro):  
15000  
-----  
Tamanho do Conjunto: 15000  
-----  
Tempos obtidos pelos algoritmos  
-----  


| Algoritmo      | Quase ordenado | Desordenado | Ordem decrescente |
|----------------|----------------|-------------|-------------------|
| Quick Sort     | 0.006s         | 0.002s      | 0.088s            |
| Shell Sort     | 0.003s         | 0.002s      | 0.0s              |
| Heap Sort      | 0.002s         | 0.002s      | 0.001s            |
| Selection Sort | 0.085s         | 0.083s      | 0.056s            |
| Insertion Sort | 0.008s         | 0.019s      | 0.033s            |
| Merge Sort     | 0.002s         | 0.002s      | 0.002s            |

  
Process finished with exit code 0
```

Gráfico de Performance - Tamanho do Conjunto 15000

Em segundos



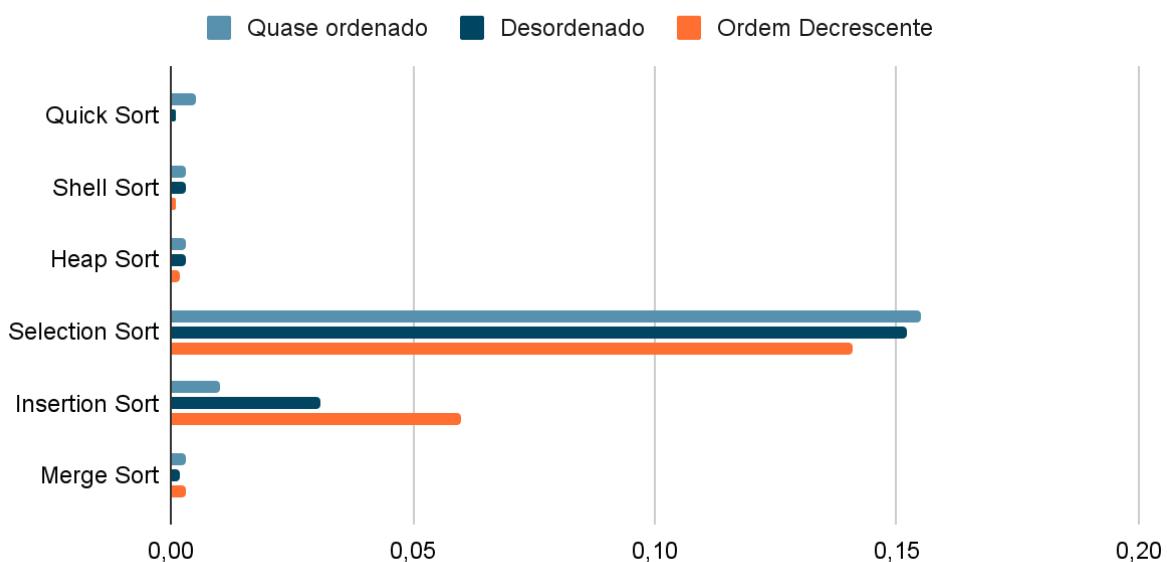
No conjunto de 15000 números novamente a análise se mantém, porém, se intensifica, o Quick Sort é espantosamente lento para lidar com a ordem decrescente de números e o Selection continua tendo um padrão muito lento de desempenho também, principalmente quando o array está quase ordenado e desordenado, já que quando está em ordem decrescente ele não precisa revirar tanto o array como nos outros casos para buscar os números e organizá-los, o Insertion também aumenta consideravelmente o tempo em relação aos outros algoritmos por que sua ordenação depende da busca número a número.

Tamanho do Conjunto 20000

Tamanho do Conjunto: 20000				
Tempos obtidos pelos algoritmos				
Algoritmo	Quase ordenado	Desordenado	Ordem decrescente	null
Quick Sort	0.005s	0.001s	0.001s	null
Shell Sort	0.003s	0.003s	0.001s	0.001s
Heap Sort	0.003s	0.003s	0.002s	0.002s
Selection Sort	0.155s	0.152s	0.141s	0.141s
Insertion Sort	0.01s	0.031s	0.06s	0.06s
Merge Sort	0.003s	0.002s	0.003s	0.003s

Gráfico de Performance - 20000

Em segundos



A partir deste gráfico a ordem decrescente do array no Quick Sort não é executado pelo erro mencionado anteriormente. O gráfico de 20.000 mostra como o Selection Sort é o algoritmo mais lento e demorado a ser ordenado devido sua necessidade de ir atrás dos menores valores e organizá-los, em sequência o Insertion Sort, se destaca no tempo de execução quando o array está em ordem decrescente, o que dificulta a sua ordenação que passa valor a valor com o array invertido, o conjunto desordenado demora mais que o conjunto quase ordenado, pois é mais lento ordenar valores distribuídos de maneira aleatória do que com cerca de 90% ordenado, os outros mantém uma média de resposta muito similar de tempo a serem concluídos.

Tamanho do Conjunto 100.000 e 1.000.000

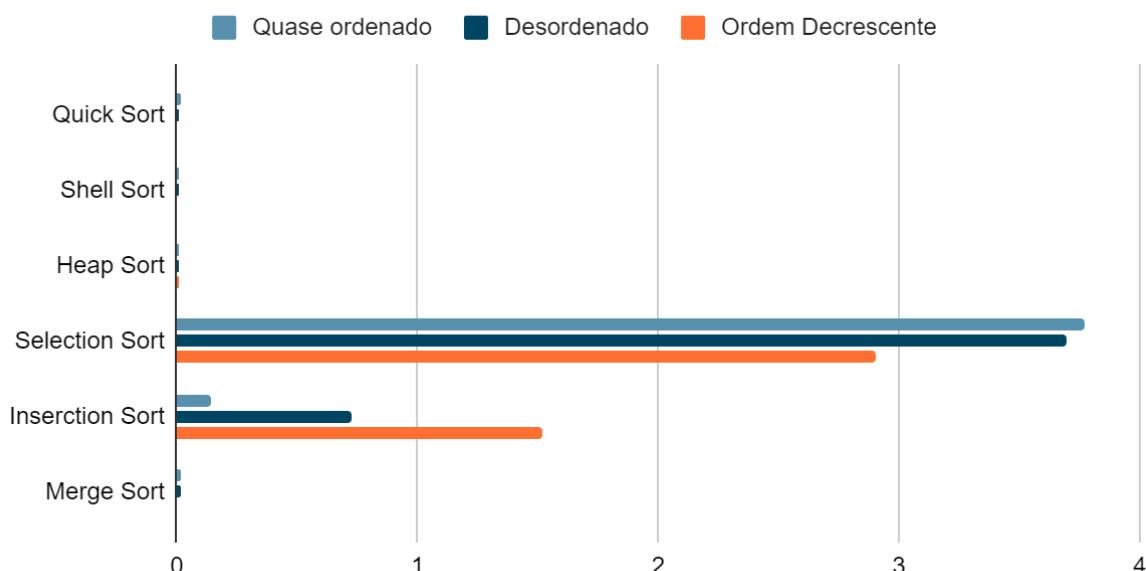
Tamanho do Conjunto: 100000

Tempos obtidos pelos algoritmos

Algoritmo	Quase ordenado	Desordenado	Ordem decrescente
Quick Sort	0.015s	0.007s	null
Shell Sort	0.01s	0.01s	0.002s
Heap Sort	0.011s	0.01s	0.006s
Selection Sort	3.772s	3.693s	2.907s
Insertion Sort	0.145s	0.73s	1.52s
Merge Sort	0.016s	0.014s	0.004s

Gráfico de performance - Tamanho do conjunto 100.000

Em segundos



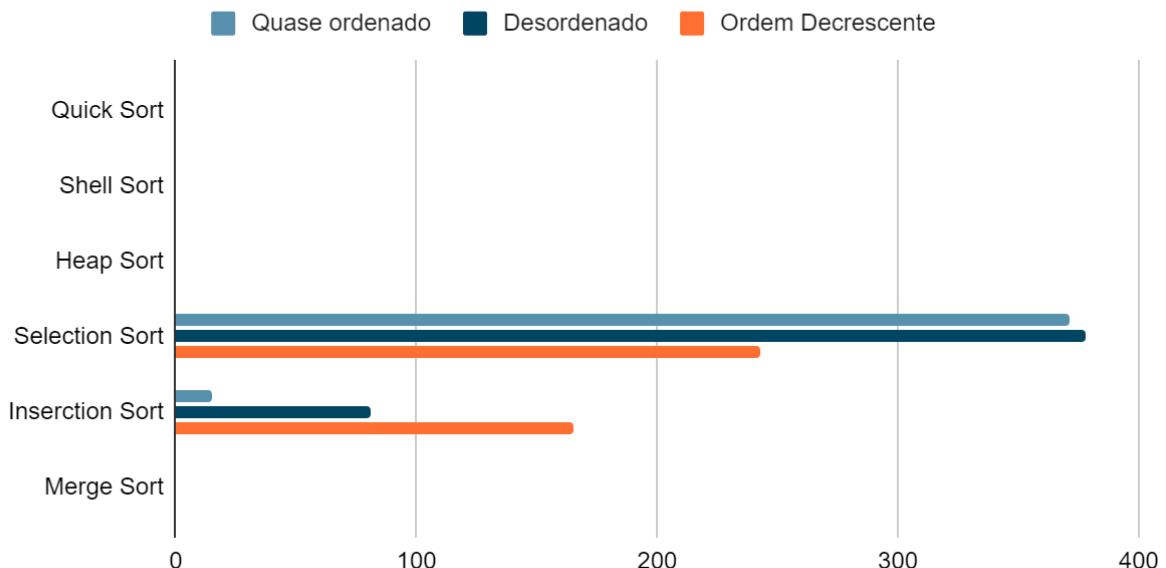
Tamanho do Conjunto: 1000000

Tempos obtidos pelos algoritmos

Algoritmo	Quase ordenado	Desordenado	Ordem decrescente
Quick Sort	0.148s	0.081s	null
Shell Sort	0.106s	0.147s	0.026s
Heap Sort	0.087s	0.132s	0.07s
Selection Sort	370.947s	378.322s	243.043s
Insertion Sort	15.343s	80.579s	165.37s
Merge Sort	0.079s	0.138s	0.046s

Gráfico de performance - Tamanho do conjunto 1.000.000

Em segundos



No gráfico do conjunto de 100.000 e 1.000.000 de números, são muito pequenas as barras de tempo do Quick, Shell, Heap e Merge Sort, que são algoritmos de estrutura mais simples e consequentemente exigiram menos da máquina para serem concluídos, diferentemente do Selection e Insertion Sort, que possuem instruções definidamente mais “burocráticas” e lentas quando aplicadas principalmente em um grande array e por isso levaram um tempo maior para serem realizadas, principalmente o desordenado e quase ordenado do Selection Sort, porque sua ordenação é dependente da sequência crescente de valores que é prejudicada nas situações de array desordenado e quase ordenado, já que troca de posições valores que estão em posições aleatórias, e por isso a ordem decrescente se organiza mais rapidamente.

Referências Bibliográficas

LINK DO REPLIT:

- <https://www.devmedia.com.br/algoritmos-de-ordenacao-em-java/32693>
- <https://www.baeldung.com/java-quicksort>
- <https://www.baeldung.com/java-shell-sort>
- <https://www.geeksforgeeks.org/heap-sort/>
- <https://www.javatpoint.com/selection-sort-in-java>
- <https://www.javatpoint.com/insertion-sort-in-java>
- <https://www.javatpoint.com/merge-sort>