

Disciplina: SCC0201 - Introdução à Ciência de Computação II Projeto 2

Aluno: Alec Campos Aoki (15436800)

Aluno: Fernando Valentim Torres (15452340)

1. Problema e Solução

O trabalho consistia de comparar os métodos de ordenação BubbleSort, SelectionSort, InsertionSort, ShellSort, QuickSort, HeapSort, MergeSort, Contagem de Menores e RadixSort utilizando vetores ordenados, inversamente ordenados e aleatórios. Foram feitas comparações de tempo de execução, quantidade de trocas e quantidade de comparações.

Para tanto, implementamos cada método de ordenação e utilizamos uma struct chamada Data para armazenar a quantidade de trocas e comparações de cada algoritmo. A cada troca ou comparação, incrementamos o campo correspondente dessa struct. Além disso, nos casos teste, utilizamos somente elementos pertences ao intervalo entre 0 e a quantidade de elementos do teste (no teste de 100 elementos, por exemplo, os números no teste vão de 0 a 100), para melhor padronizar os resultados obtidos.

Para melhor organizar as informações, agrupamos os algoritmos por complexidade. Sendo assim, temos os grupos:

- 1. $O(n^2)$;
 - (a) BubbleSort;
 - (b) Contagem de Menores;
 - (c) InsertionSort;
 - (d) SelectionSort;
 - (e) ShellSort;
- 2. $O(n \log(n))$;
 - (a) HeapSort;
 - (b) MergeSort;
 - (c) QuickSort;
- 3. O(nk);
 - (a) RadixSort.
- 2. Tempo de Execução
- **2.1** $O(n^2)$



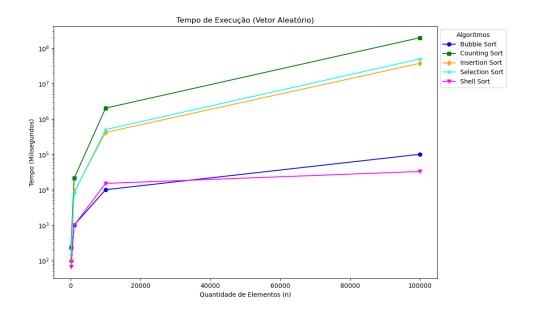


Figura 1: Gráfico do tempo de execução dos algoritmos $\mathcal{O}(n^2)$

Tabela 1: Tabela de tempo BubbleSort

N	Ordenado	Inverso	Aleatório	
100	0,0000010	0,0000270	0,0000284	
1000	0,0000020	0,0025190	0,0017618	
10000	0,0000100	0,1631880	0,1288670	
100000	0,0001100	16,3827490	24,4596327	

Tabela 2: Tabela de tempo Contagem de Menores

TVICITOTOD			
N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	0,0000150	0,0000180	0,0000236
1000	0,0011550	0,0014480	0,0021007
10000	0,0709920	0,0722970	0,2012917
100000	6,7837270	6,9611560	19,5759227

Tabela 3: Tabela de tempo InsertionSort

N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	0,0000010	0,0000190	0,0000106
1000	0,0000040	0,0017370	0,0008696
10000	0,0000320	0,0781930	0,0414341
100000	0,0001980	7,5822750	3,7076095

Tabela 4: Tabela de tempo SelectionSort

N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	0,0000110	0,0000120	0,0000140
1000	0,0008560	0,0008950	0,0008179
10000	0,0433020	0,0474450	0,0498981
100000	4,5914320	4,9460330	4,9296037

Tabela 5: Tabela de tempo ShellSort

N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	0,0000020	0,0000040	0,0000066
1000	0,0000160	0,0000360	0,0000989
10000	0,0000970	0,0008470	0,0015074
100000	0,0010010	0,0381660	0,0327194

ICMC - Instituto de Ciências Matemáticas e da Computação



2.2 $O(n \log(n))$

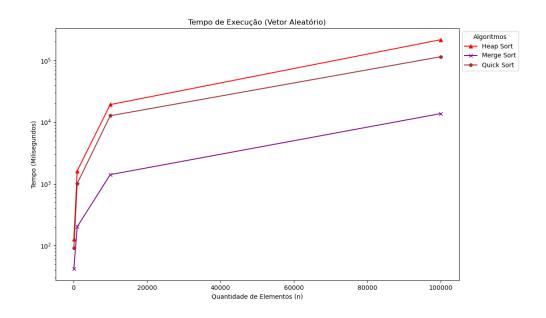


Figura 2: Gráfico do tempo de execução dos algoritmos $O(n \log(n))$

Tabela 6: Tabela de tempo HeapSort

I I I I I I I I I I I I I I I I I I I			
N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	0,0000120	0,0000110	0,0000127
1000	0,0001190	0,0001320	0,0001623
10000	0,0017670	0,0016640	0,0019236
100000	0,0167980	0,0160630	0,0216151

Tabela 7: Tabela de tempo MergeSort

	N	Ordenado	Inverso	Aleatório
	100	0,0000030	0,0000030	0,0000042
	1000	0,0000060	0,0000100	0,0000202
	10000	0,0000420	0,0000420	0,0001413
ĺ	100000	0,0003980	0,0003860	0,0013745

Tabela 8: Tabela de tempo QuickSort

N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	0,0000060	0,0000090	0,0000091
1000	0,0000310	0,0003190	0,0001015
10000	0,0005380	0,0287280	0,0012698
100000	0,0040020	2,6863460	0,0114474

 $\mathbf{2.3}\ O(nk)$



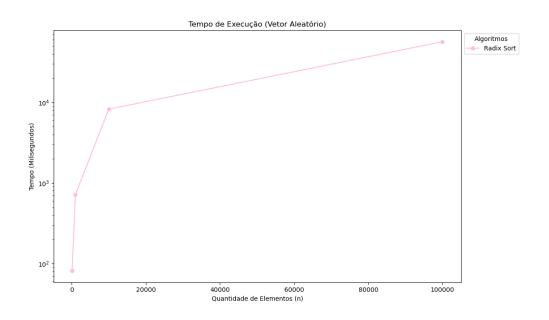


Figura 3: Gráfico do tempo de execução dos algoritmos ${\cal O}(nk)$

Tabela 9: Tabela de tempo RadixSort

N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	0,0000080	0,0000080	0,0000081
1000	0,0000760	0,0000750	0,0000715
10000	0,0004810	0,0009150	0,0008243
100000	0,0056120	0,0061550	0,0056570

3. Quantidade de Comparações

3.1 $O(n^2)$

Tabela 10: Tabela de comparações Bubble-

SOL			
N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	99	4950	4882,1
1000	999	499500	498700,7
10000	9999	49995000	49987304,1
100000	99999	4999950000	4999798132

Tabela 11: Tabela de comparações Conta-

gem de Menores

N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	4950	4950	4950
1000	499500	499500	499500
10000	49995000	49995000	49995000
100000	4999950000	4999950000	4999950000

ICMC - Instituto de Ciências Matemáticas e da Computação



Tabela 12: Tabela de comparações Inserti-

onSort

N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	99	4950	2636,3
1000	999	499500	249352,9
10000	9999	49995000	24986288,7
100000	99999	4999950000	2498975066

Tabela 13: Tabela de comparações Selecti-

0110010			
N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	4950	4950	4950
1000	499500	499500	499500
10000	49995000	49995000	49995000
100000	4999950000	4999950000	4999950000

Tabela 14: Tabela de comparações ShellSort

N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	0	414	573,7
1000	0	5188	11295,2
10000	0	211340	252463,5
100000	0	18184250	11965729,8

3.2 $O(n \log(n))$

Tabela 15: Tabela de comparações Heap-

Sort

N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	1380	1132	1262,2
1000	20416	17632	19143,2
10000	273912	243392	258448,2
100000	3401708	3094868	3249879,6

Tabela 16: Tabela de comparações Merge-

N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	99	102	188,9
1000	999	1001	1981,3
10000	9999	10005	19977,4
100000	99999	100006	199975,4

Tabela 17: Tabela de comparações QuickSort

N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	756	1417	873,9
1000	10814	102188	12786,1
10000	141660	9744569	178437,5
100000	1747098	968505521	2232338,6

3.3 O(nk)

Tabela 18: Tabela de comparações RadixSort

N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	100	100	100
1000	1000	1000	1000
10000	10000	10000	10000
100000	100000	100000	100000

ICMC - Instituto de Ciências Matemáticas e da Computação



4. Movimentações

4.1 $O(n^2)$

Tabela 19: Tabela de trocas BubbleSort

<u> rabcia</u>	Tabela 13. Tabela de trocas Dubblebort				
N	Ordenado	Inverso	Aleatório		
100	0	4950	2542,9		
1000	0	499500	248360,4		
10000	0	49995000	24976298,5		
100000	0	4999950000	2271704616		

Tabela 20: Tabela de trocas Contagem de

Menores			
N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	100	100	100
1000	1000	1000	1000
10000	10000	10000	10000
100000	100000	100000	100000

Tabela 21: Tabela de trocas InsertionSort

N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	99	5049	2641,9
1000	999	500499	249359,4
10000	9999	50004999	24986297,5
100000	99999	5000049999	2498975077

Tabela 22: Tabela de trocas SelectionSort

N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	0	50	94,7
1000	0	500	993,6
10000	0	5000	9991,5
100000	0	50000	99987,8

Tabela 23: Tabela de trocas ShellSort

N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	291	705	864,7
1000	4610	9798	15905,2
10000	49610	260950	302073,5
100000	499610	18683860	12465339,8

4.2 $O(n \log(n))$

Tabela 24: Tabela de trocas HeapSort

Tabela 24. Tabela de trocas freapsort				
N	Ordenado	Inverso	Aleatório	
100	640	516	581,1	
1000	9708	8316	9071,6	
10000	131956	116696	124224,1	
100000	1650854	1497434	1574939,8	

Tabela 25: Tabela de trocas MergeSort

Tabela 25. Tabela de trocas Mergebort					
N	Ordenado	Inverso	Aleatório		
100	201	201	201		
1000	2000	2000	2000		
10000	20004	20004	20004		
100000	200005	200005	200005		

Tabela 26: Tabela de trocas QuickSort

N	Ordenado	Inverso	Aleatório		
100	424	1179	482		
1000	5840	99206	6731,8		
10000	75580	9709257	93351,2		
100000	919107	968096337	1164047,7		



4.3 O(nk)

Tabela 27: Tabela de trocas Radix	Sor	٠t
-----------------------------------	-----	----

N	Ordenado	Inverso	Aleatório
100	300	300	300
1000	4000	4000	4000
10000	50000	50000	50000
100000	600000	600000	600000

5. Análise dos Resultados

Na necessidade de dicidir qual o melhor e o pior algoritmo, vamos nos aproximar o máximo possível de uma situação real, onde a propriedade que mais importa é o **tempo de execução**, que pode ser o gargalo para outros serviços, e não a quantidade de trocas ou comparações, tendo em vista a alta capacidade computacional das máquinas atuais. Além disso, o vetor que mais se aproxima de situações reais é um **aleatório**. Portanto, vamos analisar o gráfico a seguir.

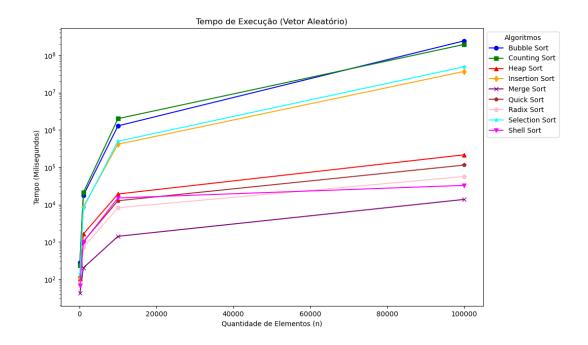


Figura 4: Gráfico do tempo de execução de todos algoritmos

Percebemos, no gráfico, que o melhor algoritmo foi o MergeSort, enquanto os piores foram o BubbleSort e o Contagem de Menores. Esse resultado faz sentido quando comparado com as complexidades dos algoritmos, visto que o MergeSort tem complexidade temporal $O(n \log(n))$. Note, contudo, que ele possui uma complexidade de espaço O(n). Os piores algoritmos foram aqueles com complexidade temporal $O(n^2)$, com complexidades espaciais de O(n).