



SERVIÇO PÚBLICO FEDERAL · MINISTÉRIO DA EDUCAÇÃO
UNIVERSIDADE FEDERAL DE VIÇOSA · UFV
CAMPUS FLORESTAL

Trabalho 3 - AEDS 1

Algoritmos de ordenação - Quick Sort

João Victor Graciano Belfort de Andrade

Mateus Henrique Vieira Figueiredo

Vitor Ribeiro Lacerda

Florestal - MG

2022

Sumário

Sumário	2
1. Introdução	3
2. Organização	3
3. Desenvolvimento	4
4. Resultados	6
5. Conclusão	10
6. Referências	11

1. Introdução

Esta documentação se refere ao projeto feito no Trabalho Prático III, da disciplina ALGORITMOS E ESTRUTURA DE DADOS I, de código CCF 211. No trabalho, foi sugerido a implementação de um código para análise de algoritmos de QuickSort, e a montagem de gráficos para analisar seu tempo de execução, a fim de aprender sobre a efetividade dos tipos de algoritmos de ordenação. O projeto realizado descrito neste documento está disponível na página do GitHub: [QuickSorts](#).

Algumas bibliotecas externas foram utilizadas para o programa, elas são “time.h”, “stdbool.h”, “ctype.h”, “stddef.h” e “string.h”. “time.h” foi utilizada para pegar o horário da máquina e calcular o tempo de execução do código, a biblioteca “ctype.h” foi usada para diferenciar letras de dígitos, utilizando a função “isdigit()”. A biblioteca “stdbool.h” foi utilizada para inserção do tipo bool e para lógica booleana, “stddef.h” foi utilizada para a inserção do macro “NULL”, a biblioteca “string.h” foi utilizada para o tratamento de strings. O programa foi dividido em 2 pastas, sendo uma para armazenamento de testes utilizados para a montagem dos gráficos e outra para o algoritmo solicitado no trabalho.

2. Organização

Na pasta principal do arquivo podem ser encontrados 7 arquivos, cada um destes com os seguintes nomes: “arquivos” (Pasta de arquivos), “src” (Pasta de arquivos), “.gitignore.txt”, “README.md”, “CMakeLists.txt”, “.idea”, “cmake-build-debug”. Os arquivos “cmake-build-debug” e “CMakeLists.txt” são arquivos gerados pela IDE Clin, na compilação do código, não sendo componentes essenciais do trabalho, já os arquivos “README.md” e “.gitignore.txt” são referentes ao repositório do GitHub que contém o trabalho, também não sendo essencial. Os arquivos mencionados do tipo “pasta de arquivos” ainda contém outros, em “arquivos”: “teste_1(2312545543).txt”, “teste_2(5476878798).txt”, “teste_3(3243434554).txt”, “teste_4(8978734545).txt”, “teste_5(1324546457).”txt. Já em src temos: “quickSorts.c”, “quickSorts.h”, “main.c”.

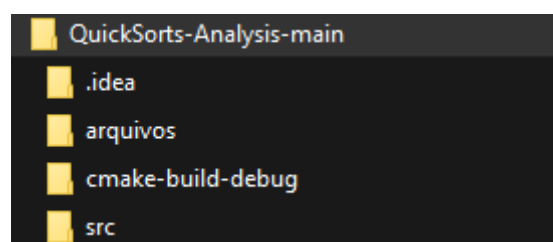


Figura 1- Repositório do projeto

Sendo assim, a pasta principal do projeto contém arquivos referentes ao repositório do github, além de arquivos referentes ao projeto e arquivos criados pela ide CLion na

compilação do código. Em “arquivos” tem-se os testes criados pelo grupo, variando de "teste_1(2312545543).txt" até “teste_5(1324546457).txt”. Já a pasta “src” contém os códigos tanto das tads como do código principal do trabalho.

3. Desenvolvimento

3.1 “quickSort.c” e “quickSort.h”

Nestes arquivos foi descrita a “TAD Tupla”, uma estrutura abstrata para armazenamento das informações referentes aos testes, essas informações são: tempo(segundos), comparações, movimentações. Além da estrutura neste arquivo também são declaradas as funções às funções de quicksort: “quickSortRecursivo”, “quickSortMediana”, “quickSortInsercao”, “quickSortEmpilha”, “quickSortIterativo”. Para as funções de ordenação(quickSort), foram criadas as seguintes funções:

3.1.1 - “criaParticao”: Função utilizada para criar partições no array. Esta função é utilizada para a ordenação dos arrays.

3.1.2 - “criaParticaoMediana”: Função utilizada para criar partições no array. Esta função é utilizada na função “quickSortMediana”, para a ordenação dos arrays.

3.1.3 - “insercaoSort”: Função que organiza o array utilizando do estilo do algoritmo de insertion sort.

3.1.4 - “calculaMediana”: Função criada para realizar o cálculo da mediana de 3 ou 5 valores aleatórios do array. Tal função calcula a mediana para que possa ser usada em outras funções.

3.1.5 - “troca”: Função utilizada para trocar a posição dos elementos no array. Essa função é utilizada pelas funções de ordenação.

3.1.6 - “inicializaTupla”: Função utilizada para a inicialização de tuplas (estrutura).

3.1.7 - “quickSortRecursivo”: Função que utiliza o método básico do algoritmo de quicksort, para a ordenação de um vetor.

3.1.8 - “quickSortMediana”: Função que utiliza da variação do Quicksort recursivo que escolhe o pivô para partição como sendo a mediana de k elementos do vetor, aleatoriamente escolhidos. Utilize $k = 3$ e $k = 5$.

3.1.9 - “quickSortInsercao”: Função que utiliza da variação do Quicksort Recursivo, que utiliza o algoritmo de inserção para ordenar partições, com tamanho menor ou igual a m.

3.1.10 - “quickSortEmpilha”: Função que utiliza da variação otimizada do QuicksortRecursivo, que processa primeiro o lado menor da partição.

3.1.11 - “quickSortIterativo”: Esta função utiliza a variação que escolhe o pivô como o elemento do meio, mas não é recursiva. Ou seja, esta é uma versão iterativa do Quicksort recursivo.

3.2 “main.c”

Neste arquivo foi implementado o código principal do programa que utiliza dos demais executáveis e headers, recebe a semente do gerador de números aleatórios bem como o nome do arquivo de saída. Estes parâmetros são passados pela linha de comando. Por exemplo: “quicksort saida_semente1.txt”, gerando mensagens de erro caso valores inválidos sejam inseridos pelo usuário.

Para as ordenações, foram criadas as seguintes funções:

3.2.1 - “inicializaClock”: Função criada para inicializar o clock. A função retorna um double que será utilizado no cálculo do tempo necessário para a ordenação.

3.2.2 - “calculaTempo”: Utiliza o double retornado pela função “inicializaClock” para calcular o tempo em que foram realizadas as ordenações.

3.2.3 - “escreveNoArquivo”: Função criada para escrever os outputs gerados pelo código principal no arquivo de teste.

3.2.4 - “quickSortsSemK”: Função criada para que possa ser feita a chamada de funções quicksort que não possuem constante para ser passada como parâmetro, através de do conceito de “high order functions”. Essa forma foi utilizada para uma melhor organização do código. Ao mesmo tempo, essa função salva detalhes da função executada.

3.2.5 - “quickSortsComK”: Função criada para que possa ser feita a chamada de funções quicksort que possuem constante para ser passada como parâmetro, através de do conceito de “high order functions”. Essa forma foi utilizada para uma melhor organização do código. Ao mesmo tempo, essa função salva detalhes da função executada.

3.2.6 - “geraNumerosAleatorios”: Função com o objetivo de gerar números aleatórios com base na seed específica, após o número ser gerado, o mesmo é inserido no array.

3.2.7 - “checaOrdenacao”: Função utilizada para chegar a ordenação do array. Esta função percorre o array e checka sua ordenação para saber se a ordenação do array está correta. Caso não esteja uma mensagem de erro aparece no console.

4. Resultados

Após rodar os algoritmos de QuickSort descritos acima, foi montado gráficos com os resultados obtidos utilizando a plataforma google planilhas, com o eixo X representando o número de variáveis no array ordenado em todos os gráficos, e o eixo Y representando respectivamente em cada um dos 3 gráficos o tempo(segundos) gasto para cada ordenação, as movimentações de cada ordenação e as comparações de cada ordenação. Abaixo, estão representados estes gráficos:

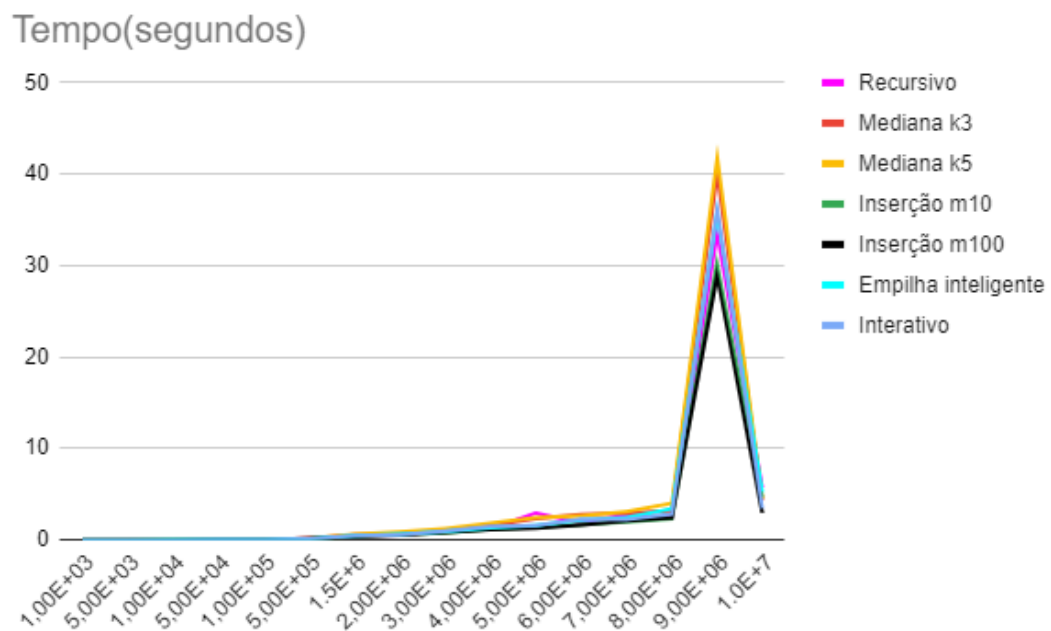


Figura 2- Gráfico de tempo

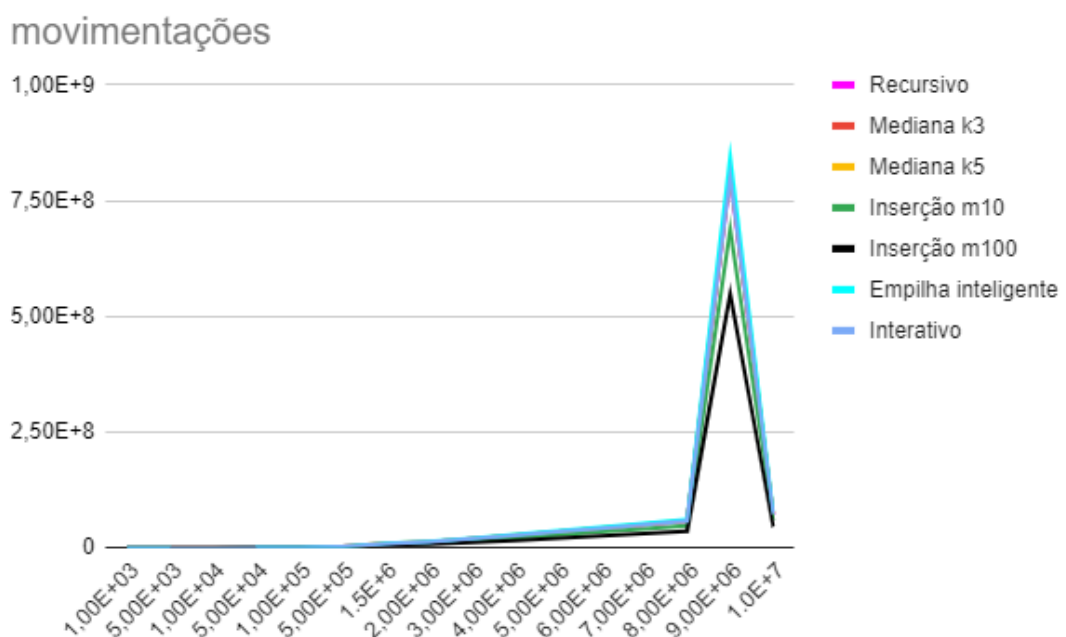


Figura 3 - Gráfico de movimentações

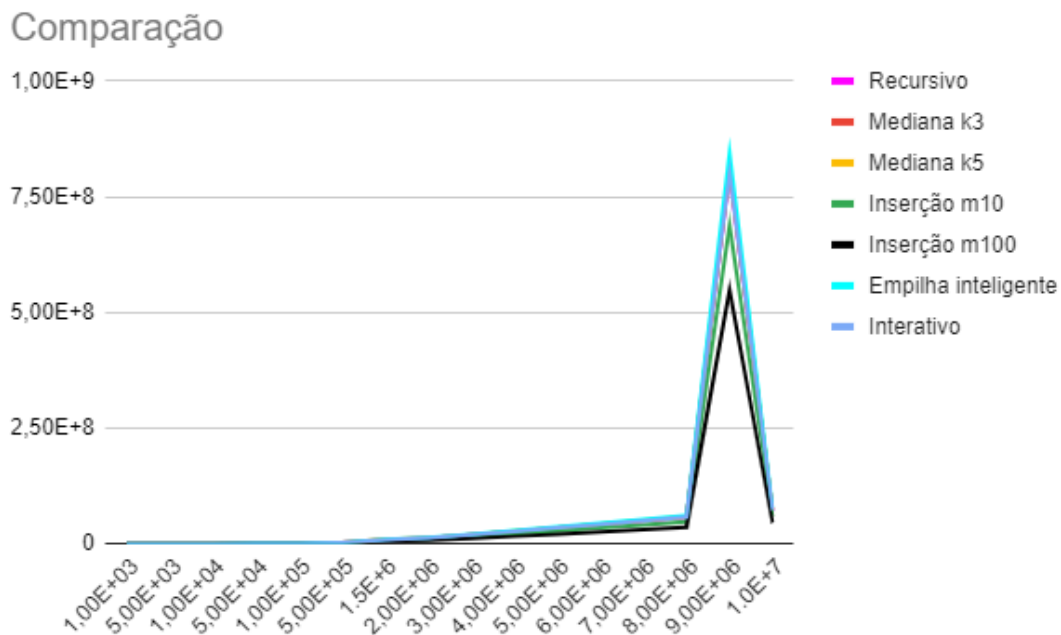


Figura 4 - Gráfico de comparação

Após rodar o código com seeds diferentes, pode-se obter os arquivos de output que contém as informações dos tipos de ordenação, das quantias de elementos, tempo(segundos), movimentações e comparações. Como exemplificado de forma resumida na figura abaixo, em que temos o output para os diversos tipos de QuickSort para o valor de 10 milhões (pelo tamanho dos arquivos de output escolhemos colocar apenas um trecho), para ver os demais outputs, ou trechos, acesse a pasta de “arquivos”.

```
Quick Sort Recursivo - 10000000 elementos
5.7120 73418525 73336518

Quick Sort Mediana (k = 3) - 10000000 elementos
4.3310 74203322 74119274

Quick Sort Mediana (k = 5) - 10000000 elementos
4.5850 74630018 74547425

Quick Sort Inserção (m = 10) - 10000000 elementos
4.6490 60679069 60607133

Quick Sort Inserção (m = 100) - 10000000 elementos
2.9870 45813653 45772220

Quick Sort Empilha Inteligente - 10000000 elementos
5.2630 78102570 78015333

Quick Sort Iterativo - 10000000 elementos
3.4680 73418525 73336518
```

Figura 5 - Output (Tempo, comparações, etc.)

Tempo																
Ele men tos	1,00 E+0 3	5,00 E+0 3	1,00 E+0 4	5,00 E+0 4	1,00 E+0 5	5,00 E+0 5	1.5E +6	2,00 E+0 6	3,00 E+0 6	4,00 E+0 6	5,00 E+0 6	6,00 E+0 6	7,00 E+0 6	8,00 E+0 6	9,00 E+0 6	1.0E +7
Rec ursiv o	0	0,00 1	0,00 2	0,01 2	0,02 2	0,19 8	0,48 5	0,53 5	0,95 8	1,21 5	2,92 4	1,88 7	2,72	2,49 1	33,4 96	5,71 2
Medi ana k3	0	0,00 1	0,00 3	0,01 6	0,03 6	0,15 6	0,55 7	0,69 9	1,09 5	1,56 1	2,33	2,77	2,95 9	3,19 6	40,1 36	4,33 1
Medi ana k5	0	0,00 2	0,00 5	0,03 9	0,03 7	0,2	0,60 9	0,86 8	1,23 9	1,86 1	2,44	2,65 8	3,09 4	4,02 6	41,7 79	4,58 5
Inse rção m10	0	0,00 1	0,00 2	0,02 2	0,02 1	0,10 9	0,39 4	0,55 6	0,77 5	1,17 4	1,40 8	1,69 2	2,00 8	2,32 4	30,1 95	4,64 9
Inse rção m10 0	0	0,00 1	0,00 2	0,02 7	0,02 3	0,16 1	0,35 6	0,51 8	0,81 6	1,15 8	1,30 2	1,61 9	2,07 2	2,44 3	28,8 27	2,98 7
Emp ilha inteli gent e	0	0	0,00 3	0,02 9	0,02 5	0,12 9	0,48 9	0,64 8	0,94 8	1,33 2	1,59 3	2,16 6	2,43 9	3,42	35,5 52	5,26 3
Inter ativo	0	0,00 2	0,00 2	0,01 4	0,02 5	0,12 4	0,50 4	0,57 1	0,98	1,48 8	1,58 9	2,27	2,22 4	2,84 7	36,1 1	3,46 8

Figura 6 - Tabela de tempo (resultados)

Comparações																
Ele men tos	1,00 E+0 3	5,00 E+0 3	1,00 E+0 4	5,00 E+0 4	1,00 E+0 5	5,00 E+0 5	1.5E +6	2,00 E+0 6	3,00 E+0 6	4,00 E+0 6	5,00 E+0 6	6,00 E+0 6	7,00 E+0 6	8,00 E+0 6	9,00 E+0 6	1.0E +7
Rec ursiv o	2828	1724 5	3657 1	213 210	4479 25	2673 276	9061 173	124 605 32	1938 2536	2683 0091	3434 0063	419 202 81	4951 9537	5766 3998	8011 6640 6	734 185 25
Medi ana k3	2956	1736 0	3732 2	217 124	4620 36	2732 782	9226 829	126 158 67	1984 2899	2717 4145	3476 0620	425 816 13	5032 2371	5825 5910	8080 6595 2	742 033 22
Medi ana k5	2997	1777 6	3759 4	219 513	4651 82	2749 727	9287 990	127 379 06	1994 4420	2729 0018	3493 7304	427 597 10	5069 0675	5870 3621	8124 0975 1	746 300 18

Inse rção m10	1787	1191 7	2584 1	157 966	3349 05	2063 866	7184 006	992 565 8	1561 9187	2174 1232	2798 1477	343 831 34	4069 1087	4746 4609	6875 9004 7	606 790 69
Inse rção m10 0	962	7675	1713 3	1137 46	2439 93	1525 890	5286 077	732 667 9	1147 6014	1613 6677	2090 2540	257 280 69	3046 4766	3566 5271	5485 3864 9	458 136 53
Emp ilha inteli gent e	2953	1784 0	3777 5	221 586	4692 00	2848 715	9680 244	133 0113 4	2070 1120	2858 6830	3661 8831	446 496 48	5266 9193	6126 6840	8443 7030 6	781 025 70
Inter ativo	2828	1724 5	3657 1	213 210	4479 25	2673 276	9061 173	124 605 32	1938 2536	2683 0091	3434 0063	419 202 81	4951 9537	5766 3998	8011 6640 6	734 185 25

Figura 7 - Tabela de comparações (resultados)

Movimentações																
Ele men tos	1,00 E+0 3	5,00 E+0 3	1,00 E+0 4	5,00 E+0 4	1,00 E+0 5	5,00 E+0 5	1.5E +6	2,00 E+0 6	3,00 E+0 6	4,00 E+0 6	5,00 E+0 6	6,00 E+0 6	7,00 E+0 6	8,00 E+0 6	9,00 E+0 6	1.0E +7
Rec ursiv o	256 4	158 75	3386 9	202 423	431 099	2636 243	900 758 6	124 027 56	1931 8604	267 619 24	342 683 63	4184 5767	494 427 14	575 855 55	8010 5136 6	733 365 18
Medi ana k3	271 2	161 49	3488 1	207 485	446 198	2695 185	917 180 7	125 566 94	1977 7496	271 038 64	346 873 29	4250 5400	502 432 12	581 748 66	8079 4786 1	7411 927 4
Medi ana k5	276 0	165 39	3527 5	210 271	450 217	2713 930	923 486 2	126 805 29	1988 0777	272 218 47	348 652 82	4268 5219	506 135 84	586 243 86	8122 9264 2	745 474 25
Inse rção m10	166 3	1129 4	2459 0	152 401	325 192	2036 830	714 044 1	987 791 7	1556 5200	216 830 84	279 198 54	3431 8560	406 243 27	473 961 86	6874 8509 1	606 071 33
Inse rção m10 0	944	759 4	1697 4	1129 32	242 429	1519 137	527 022 2	730 767 1	1145 2456	161 090 45	208 713 01	2569 3869	304 284 80	356 274 77	5484 6423 4	457 722 20
Emp ilha int.	268 5	164 63	SS	210 483	451 482	2808 011	962 227 1	132 384 80	2063 2148	285 134 01	365 420 22	4457 0195	525 871 99	6118 305 9	8442 4994 3	780 153 33
Inter ativo	256 4	158 75	3386 9	202 423	431 099	2636 243	900 758 6	124 027 56	1931 8604	267 619 24	342 683 63	4184 5767	494 427 14	575 855 55	8010 5136 6	733 365 18

Figura 8 - Tabela de movimentações (resultados)

Foi sugerido pelo responsável da disciplina que fossem respondidas as seguintes questões com base nas observações feitas, durante o processo de criação, e análise do trabalho:

1- Qual variação tem melhor desempenho, considerando as diferentes métricas. Por quê?

R: Após diversas rodadas de teste, utilizando diferentes seeds, a variação que obteve o melhor desempenho segundo a avaliação gráfica, foi a de inserção $m = 100$, em todas as três diferentes métricas (Tempo, movimentações e comparações), obteve o melhor desempenho, ou seja, teve o menor número dentre todas. Isto ocorre pois, o algoritmo de Quicksort gasta muito processamento para ordenação de listas pequenas, se comparado com o algoritmo de inserção, e pelo mesmo começar com o “m” não muito grande e não muito pequeno (“m=100” e não “m=10”), o algoritmo de inserção pode obter um desempenho satisfatório.

2- Qual o impacto das variações nos valores de k e de m nas versões Quicksort Mediana(k) e Quicksort Inserção(m)?

R: Em todas as três métricas, o algoritmo de ordenação (Quicksort Mediana) que obteve o melhor desempenho foi o “quickSortMediana” com o “k” = 5, pois o algoritmo consegue escolher um número que seja mais próximo da verdadeira mediana do array, evidenciando assim um grande impacto do valor de “k” nos resultados dos algoritmos de ordenação. Já para o algoritmo de Quicksort Inserção, o que obteve o melhor desempenho para as três métricas, foi o algoritmo de “m” = 100, pelos motivos supracitados na primeira questão.

5. Conclusão

De forma geral, foram implementados TADs e códigos, de forma organizada, comentada e de fácil entendimento para o problema solicitado pelo trabalho, foi decidida uma abordagem prática, que ao fim foi uma ótima opção abstraindo o código, e o deixando mais fácil de ser visualizado e compreendido, e utilizado. Os resultados saíram assim como o esperado, sendo que algumas implementações feitas, apesar de deixarem o código mais extenso, facilitam seu uso e entendimento, assim como as tabelas e gráficos criados para a análise, sendo assim o trabalho, de forma geral atende as exigências passadas pelo Professor do curso de AEDES-2021/2.

6. Referências

Para versionar o projeto foi utilizado o Github [1].

Código “Iterative Quicksort” [2].

Código “QuickSort Tail Call Optimization” [3].

[1] Github. Disponível em: <<https://github.com/Mateus-Henr/QuickSorts-Analysis>> Último acesso em: 21 de março de 2022.

[2] Geeks for Geeks, **Iterative Quick Sort**, 6 setembro de 2022. Disponível em: <<https://www.geeksforgeeks.org/iterative-quick-sort/>> Último acesso em: 18 de março de 2022.

[3] Geeks for Geeks, **QuickSort Tail Call Optimization**, 21 de Jan. de 2022. Disponível em : <<https://www.geeksforgeeks.org/quicksort-tail-call-optimization-reducing-worst-case-space-complexity/>> Último acesso em: 17 de março de 2022.