# Relatório Merge Sort e Gnome Sort

#### ferraz.freire

### November 2024

## 1 Introdução

Este é um trabalho onde foi feito um código que contém a aplicação de dois algoritmos de ordenação, sendo eles Merge Sort e Gnome Sort. Ambos os algoritmos foram colocados em situações onde poderemos ver como eles irão desempenhar com vetores de tamanhos específicos.

### 2 Gnome Sort

O Gnome Sort compara os elementos de um array passando por ele todo, porém quando encontra um elemento fora de posição, ele o leva até sua posição correta. Pode ser bem eficiente quando se trata de arrays pequenos, porém em arrays grandes se torna extremamente lento. Segue um exemplo abaixo:

Aqui será quando ele estiver na posição 0 e irá seguir até achar algo fora de ordem no array. Na posição 2, ele acaba por achar o 4 fora de ordem, então o leva até a posição 3 onde ficará atrás do 1, pois é menor que ele. O mesmo acontece agora com o 3, por ser maior que o 1 é levado para uma posição onde ficará de forma correta, entre o 1 e o 4. E acontece o mesmo com o 2 e assim irá seguir até que todos os números estejam ordenados na ordem numérica de menor para o maior.



Figure 1: Passo 1 do Gnome Sort

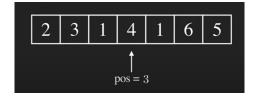


Figure 2: Passo 2 do Gnome Sort

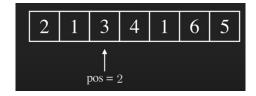


Figure 3: Passo 3 do Gnome Sort



Figure 4: Passo 4 do Gnome Sort

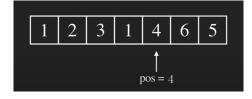


Figure 5: Passo 5 do Gnome Sort

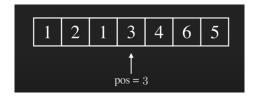


Figure 6: Passo 6 do Gnome Sort

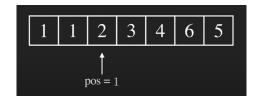


Figure 7: Passo 7 do Gnome Sort

## 3 Como ficou no código

Na minha implementação do Gnome Sort ficou assim:

```
// Implementação do Gnome Sort
// O gnome vai tenta ordenar o algoritimo em sua devida ordem
private static Resultado ordenacaoGnome(int[] vetor) { lumage
long tempolicio = System.currentTimeMillis();
long iteracos = 0;
long iteracos = 0;
int index = 0;
white (index < vetor.length) {
   iteracos = +;
   if (index = 0 || vetor[index] >= vetor[index - 1]) {
      index = 0 || vetor[index] >= vetor[index - 1];
      vetor[index];
      vetor[index];
      vetor[index] = vetor[index - 1];
      vetor[index] = vetor[index - 1];
      vetor[index] = vetor[index];
      vetor[index] = vetor[
```

Figure 8: Implementação do Gnome Sort

Onde podemos separar por partes para explicar. Ele tem início nas suas definições onde temos o tempoInicio, que será o que contará o tempo desde o início da execução do array, e definimos as trocas e iteracoes como 0 para que esses números sejam atualizados ao decorrer do código.

Logo após isso teremos esse Loop:

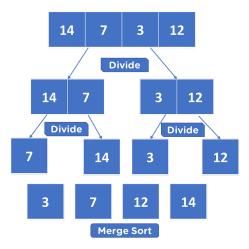
```
while (index < vetor.length) {
   iteracoes++;
   if (index == 0 || vetor[index] >= vetor[index - 1]) {
      index++;
   } else {
      // Index = vetor[index];
      vetor[index] = vetor[index - 1];
      vetor[index] = vetor[index - 1];
      vetor[index - 1] = temp;
      index--;
      trocas++;
   }
}
```

Figure 9: Loop principal do Gnome Sort

Onde o while irá percorrer todo o vetor, incrementando o contador de iterações a cada passo. Após isso teremos o if que irá comparar o elemento atual com o anterior, daí caso esteja na ordem correta, ele avançará; caso contrário, trocará os elementos e moverá o índice para trás.

### 4 Merge Sort

Primeiramente uma breve explicação, o merge sort ele vai dividir uma array varias vezes ate que tenha exista apenas sub-arrays com um único elemento, e após separara a array em vários elementos, ele ira juntar todos em uma array de forma ordenada, assim como pode ser visto no exemplo mostrado a baixo



No meu código a implementação do Merge Sort ficou dividida em 3 principais funções, a" ordenacaoMerge", "auxiliarOrdenacaoMerge"e a "mesclar". Sobre a ordenacaoMerge:

```
private static Resultado ordenacemberge(int[] yetop) ( 1 usage

long tross = 0;

long tross = 0;

long tross = 0;

// Chama o metodo muritar recursivo

Resultado resultado - auxiliar/ordenaceo/herge(vetor, recursio 0, deeds vetor.length - 1);

tross =  resultado incoss;

iteraces = resultado incoss;

long tempofia = System.currentimentilis();

return new Resultado(| mimo tempofia - tempolnicio, trocas, iteraces);

}
```

Assim como a função de ordenação do Gnome, aqui teremos tempoInicio, que será oque contara o tempo dês do início da execução da array, e definimos as trocas e iteracoes como 0 para que esses números sejam atualizados ao decorrer do código. Logo a baixo ela ira chamar a função recursiva auxiliarOrdenacaoMerge, aqui também sera onde acumulara o tempo de trocas e interações e calculara o tempo total da execução, retornando esse valores como um objeto chamado Resultado.

 ${\bf Sobre~auxiliar Ordenacao Merge:}$ 

```
priorit vatic Resoltato partiale/decommonary(unit) vator, int especia, int diction ( ) none long forces = 0;

long directors = 0;

if (engowers - directs) (
    int mid- (engowers - directs) / 1;

// Divide o vator o gradual recurringment

Resoltator resoltated(priori- surfiler/commonarys(vator, separeda, sels);

Resoltator resoltated(priori- surfiler/commonarys(vator, separeda, sels);

// Monotar o gradual resolution promonarys

Resoltator resoltated(priori- surfiler/commonarys(vator, separeda, sels);

// Assoultator resoltated(sels - surfiler/commonarys(vator, separeda, sels);

// Assoultator resoltated(sels - surfiler/commonarys(vator, separeda, sels, director);

literacces = resultated(sels-commonarys);

return new Resoltated(sels-commonarys);

return new Resoltated(sels-commonarys);

return new Resoltated(sels-commonarys);

return new Resoltated(sels-commonarys);

return new Resoltated(sels-commonarys);
```

Essa função será a responsável por dividir o vetor ao meio. Após isso ela ira chamar a recursividade para as metades esquerda e direita, e após isso ela vai mescla as duas metades usando a função Mesclar, assim acumulando o número de trocas e iterações de todas as operações

Função Mesclar

```
private static Resultade geschar(int[) vator, int enquards, int make, int direkts) { long int n = make = experts = 1; int n2 = direkt = make; int[] E = nes sunt[n1]; int[] D = nes sunt[n2]; int[] D = nes sunt[] D = nes sunt[]
```

A função Mesclar ela ira criar duas arrays temporárias E(esquerda) D(direita), copiando os valores da array original para as temporárias. Aqui teremos uma comparação e a mescla dos elementos de "E" e "D" de volta a seu vetor original e de forma ordenada Esta adição completa a seção sobre o Merge Sort, fornecendo uma explicação geral do algoritmo e detalhando as três principais funções utilizadas na implementação. O texto descreve o processo de divisão e

mesclagem característico do Merge Sort, bem como a estrutura e o propósito de cada função no código.

# 5 Tabela Merge Sort x Gnome Sort

Ao executar o código, obtive esses valores como resultado:

```
Tamanho do veter: 1000
Arry Sent - Terpo Medico: 2ms, Trocas Medias: 2405, Iterações Medias: 9775
Gones Sort - Terpo Medico: 2ms, Trocas Medias: 240514, Iterações Medias: 9775
Gones Sort - Terpo Medico: 2ms, Trocas Medias: 240514, Iterações Medias: 497009

Tamanho do veter: 1000
Arry Sent - Terpo Medico: 10ms, Trocas Medias: 59138, Iterações Medias: 133018
Senso Sort - Terpo Medico: 10ms, Trocas Medias: 24070106, Iterações Medias: 4970212

Tamanho do veter: 10000
Arry Sent - Terpo Medico: 1746-08, Trocas Medias: 10070107, Iterações Medias: 497921198

Tamanho do veter: 500000
Arry Sent - Terpo Medico: 1746-08, Trocas Medias: 2407017, Iterações Medias: 12407217776

Tamanho do veter: 1000000
Arry Sent - Terpo Medico: 1747-1758, Trocas Medias: 24070178, Iterações Medias: 12407217776

Tamanho do veter: 1000000
Arry Sent - Terpo Medico: 1747-1758, Trocas Medias: 240705749, Iterações Medias: 12407217776

Tamanho do veter: 1000000
Arry Sent - Terpo Medico: 1747-1758, Trocas Medias: 124755694748, Iterações Medias: 124772147776
```

E com esse resultado, podemos observar que o Merge Sort teve um melhor desempenho em relação ao Gnome Sort em todos os aspectos. Segue abaixo uma tabela com os resultados de uma forma melhor apresentada:

Table 1: Comparação entre Merge Sort e Gnome Sort

2*Tamanho	Merge Sort			Gnome Sort		
	Tempo (ms)	Trocas	Iterações	Tempo (ms)	Trocas	Iterações
1.000	1	4.306	9.976	2	248.034	497.069
10.000	1	59.138	133.616	70	24.930.106	49.870.212
100.000	17	759.815	1.668.928	7.046	2.499.309.099	4.998.718.198
500.000	79	4.389.567	9.475.712	177.142	62.485.923.788	124.972.347.576
1.000.000	162	9.278.886	19.951.424	710.392	249.958.094.924	499.917.189.848