EDCO4B ESTRUTURAS DE DADOS 2

Aula 05 - Merge Sort

Prof. Rafael G. Mantovani



Licença

Este trabalho está licenciado com uma Licença CC BY-NC-ND 4.0:



Atribuição-NãoComercial-SemDerivações 4.0 Internacional (CC BY-NC-ND 4.0)

maiores informações:

https://creativecommons.org/licenses/by-nc-nd/4.0/deed.pt_BR

Roteiro

- 1 Introdução
- **2** Merge Sort
- 3 Exemplo
- 4 Exercício
- 5 Referências

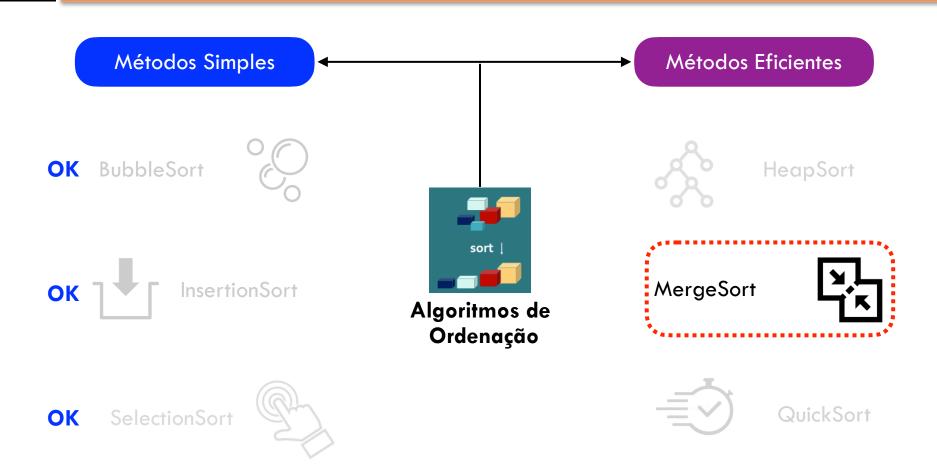
Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Merge Sort
- 3 Exemplo
- 4 Exercício
- 5 Referências









Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Merge Sort
- 3 Exemplo
- 4 Exercício
- 5 Referências























Ordenação por Mistura



League: levar os 6 mais fortes









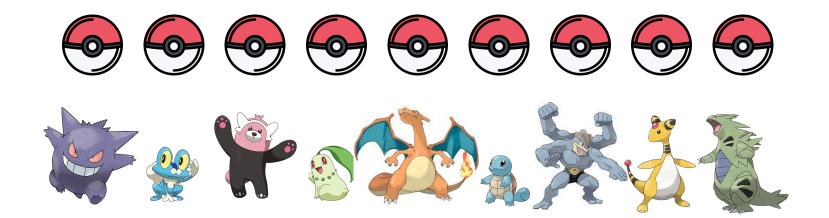








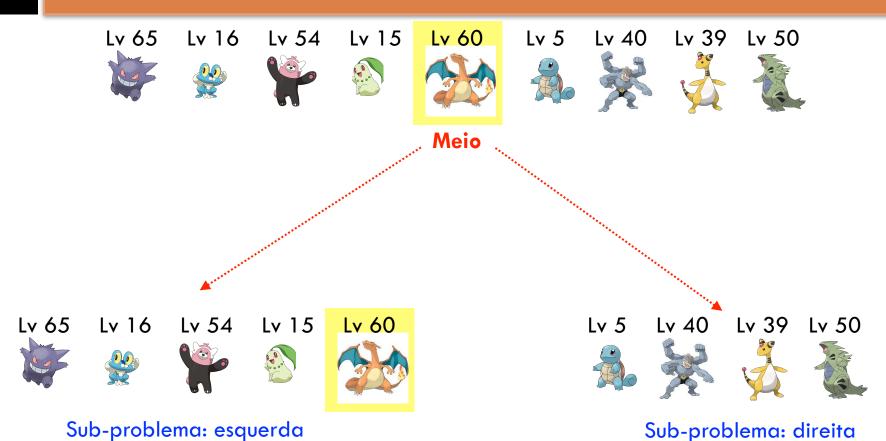




Lv 65 Lv 16 Lv 54 Lv 15 Lv 60 Lv 5 Lv 40 Lv 39 Lv 50





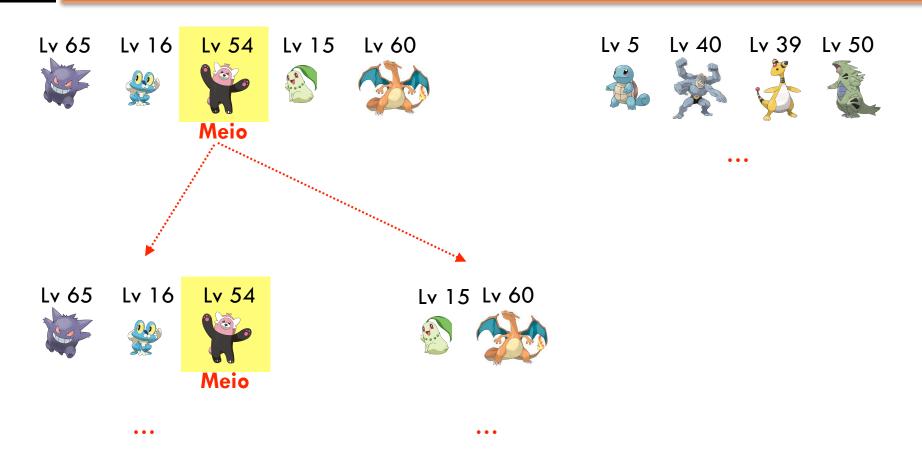


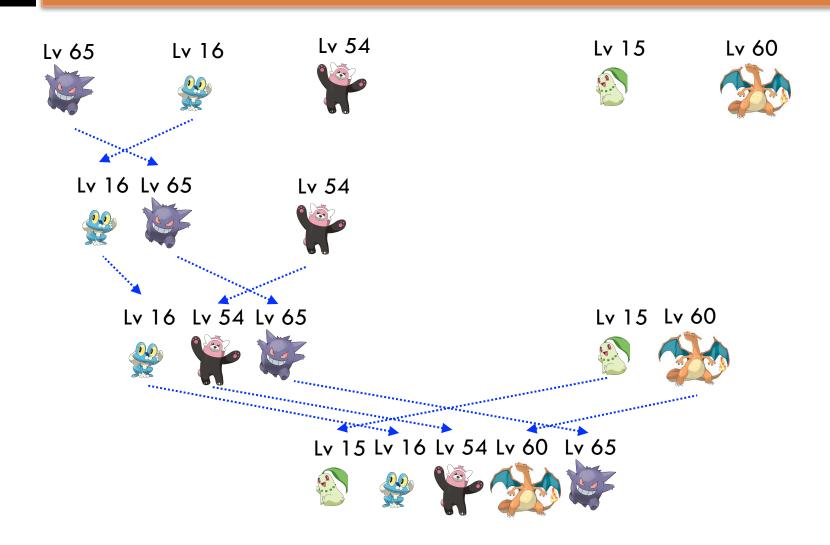
Sub-problema: direita





• • •









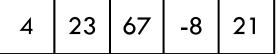
Good Team:)

- * ideia básica: dividir e conquistar
- * divide recursivamente o conjunto de dados até que cada subconjunto possua um elemento

Funcionamento

- * Dividir e conquistar:
 - 1. Divide recursivamente o array até obter subconjuntos com elementos únicos
 - 2. Volta da recursão combinando 2 conjuntos de forma a obter um conjunto maior e mais ordenado
 - 3. Processo se repete até que existe apenas um conjunto único e ordenado

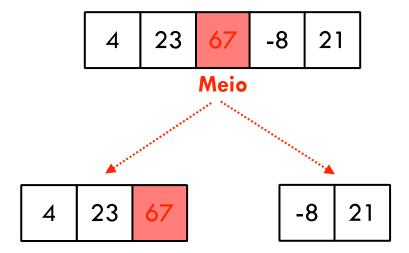
Dividir



Dividir



Dividir



Recombinar

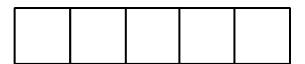
4 23 67

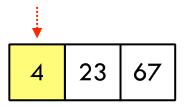
-8 21

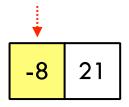
Recombinar

4 23 67

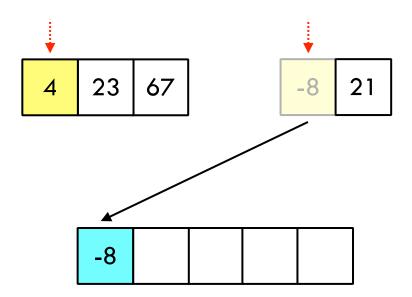
-8 21

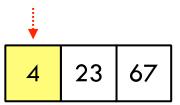


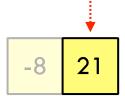




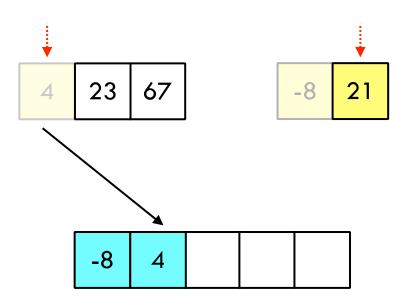




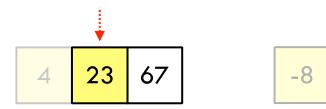






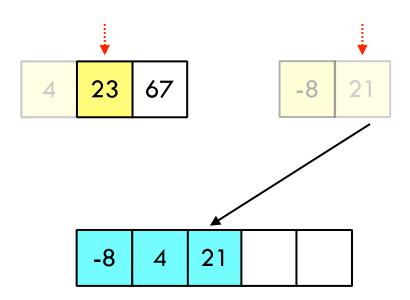


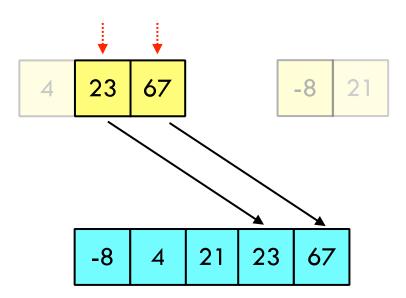
Recombinar





21





Desempenho

```
* melhor caso: O(N log N), elementos já ordenados
```

* pior caso: O(N log N), elementos na ordem decrescente

* caso médio: O(N log N)

Desempenho

```
* melhor caso: O(N log N), elementos já ordenados
```

* pior caso: O(N log N), elementos na ordem decrescente

* caso médio: O(N log N)

Obs: Eficiente para grandes conjuntos de dados. Estável.

Pseudocódigo (função principal)

```
    MergeSort (V, Inicio, Fim)
    Se (Inicio < Fim), então:</li>
    Meio = ((Inicio + Fim)/2)
    MergeSort(V, Inicio, Meio)
    MergeSort(V, Meio+1, Fim)
    Merge(V, Inicio, Meio, Fim)
```

Pseudocódigo (função auxiliar)

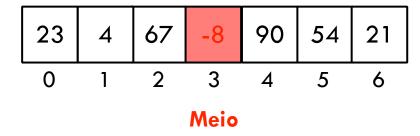
```
1.
    Merge (V, Inicio, Meio, Fim)
2.
       Alocar dinamicamente um vetor auxiliar
3.
       P1 = Inicio
4.
       P2 = Meio + 1
5.
        Enquanto (P1 \leq= Meio E P2 \leq= Fim) faça:
           Copia para o vetor auxiliar o menor valor entre V[P1] e V[P2]
6.
7.
           Incrementa o contador correspondente
8.
       Se P1 == Meio então:
9.
           Copia o que sobrou a partir de P2
10.
       Senão:
11.
           Copia o que sobrou a partir de P1
12.
       Copia o vetor auxiliar no original
```

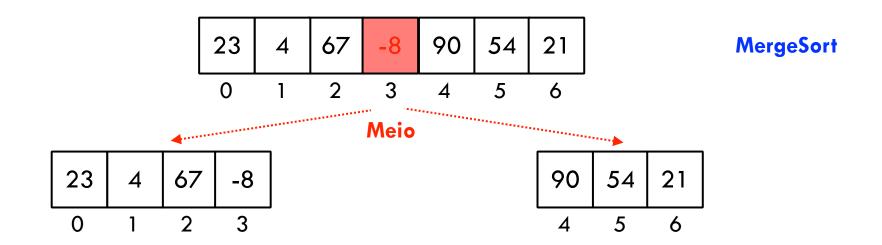
Roteiro

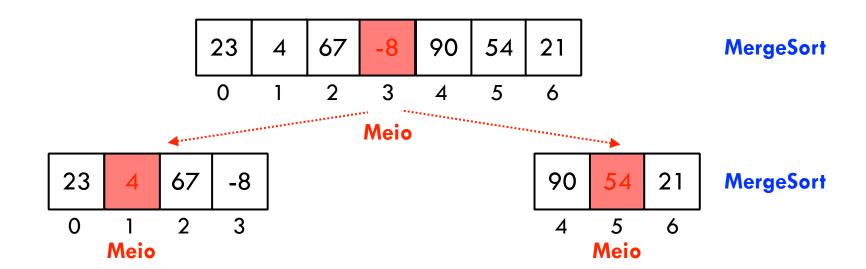
- 1 Introdução
- **2** Merge Sort
- 3 Exemplo
- 4 Exercícios
- 5 Referências

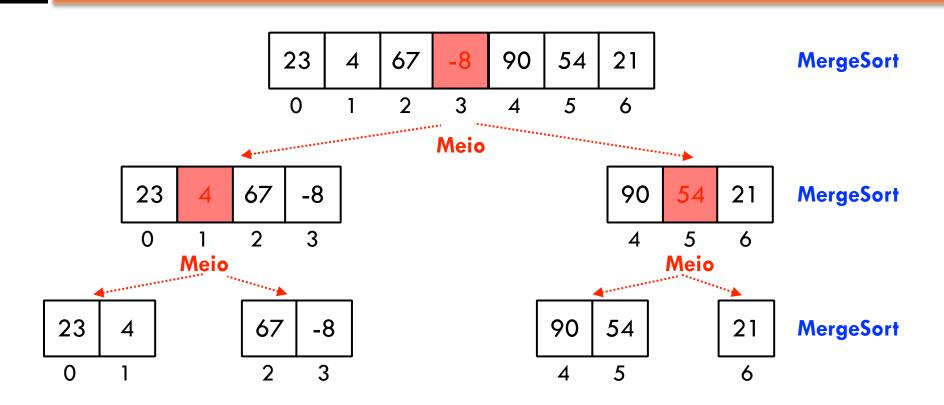
23 4 67 -8 90 54 21

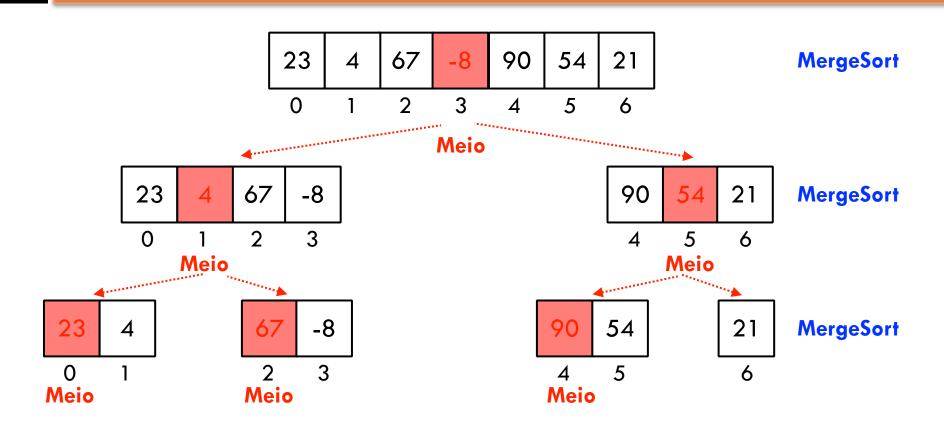
vetor não ordenado

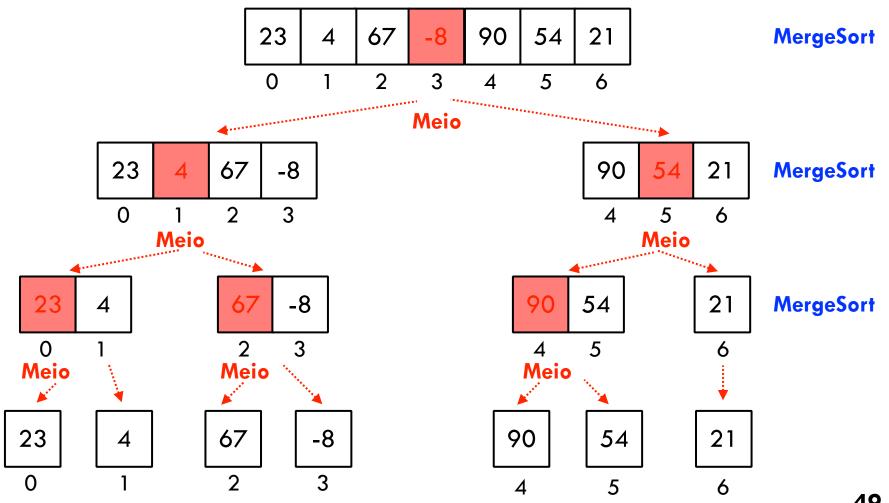




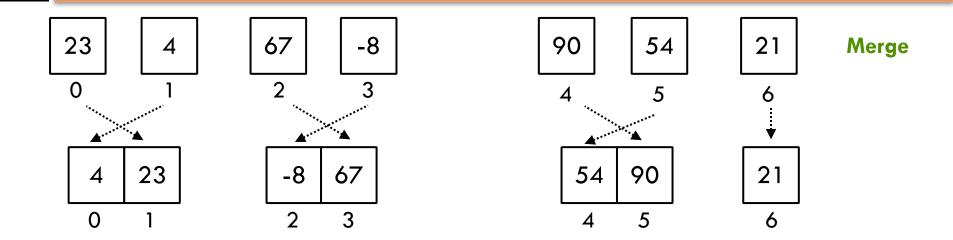


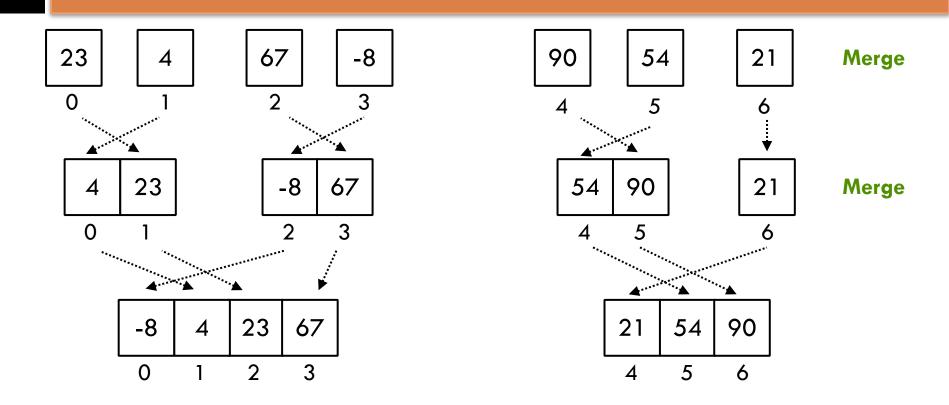


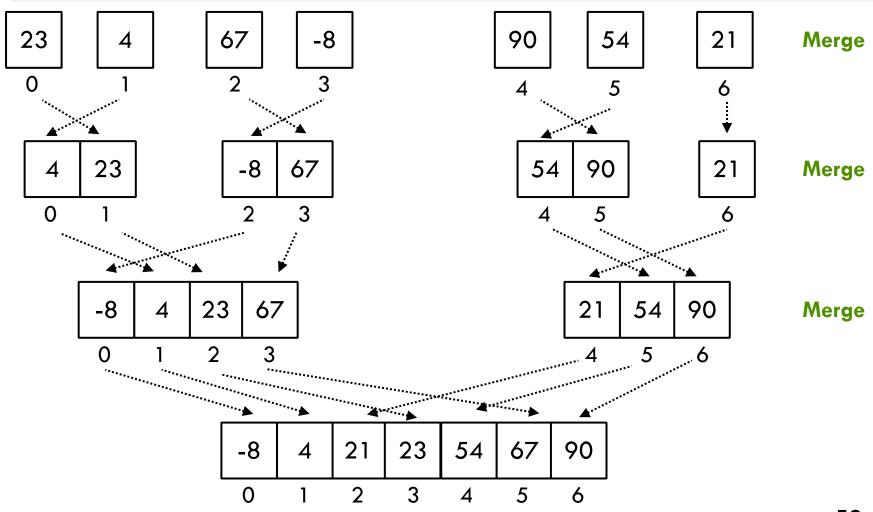


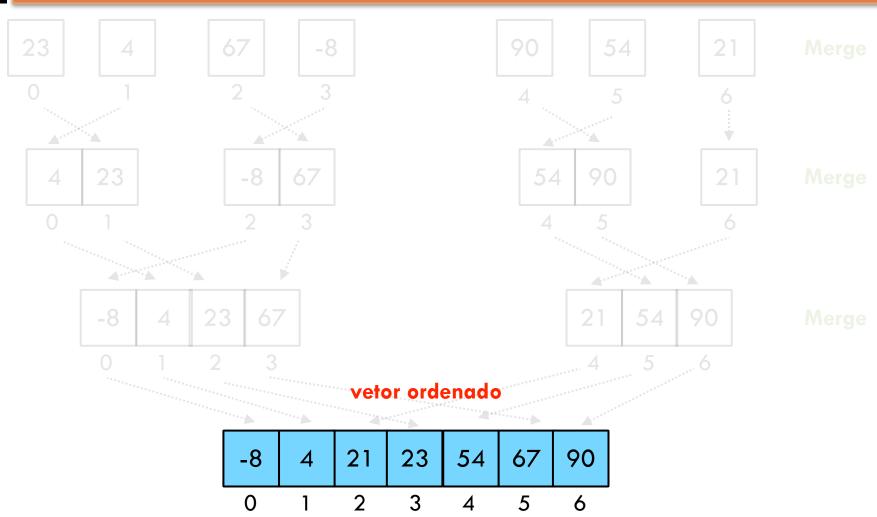












Vantagens

- * elegante e eficiente
- * não altera a ordem dos dados (estável)

• • •

Desvantagens

- * Recursivo
- * Uso de memória usa um vetor auxiliar durante a ordenação
- * Pode ser custoso dependendo do tamanho do array

Roteiro

- 1 Introdução
- **2** Merge Sort
- 3 Exemplo
- 4 Exercícios
- 5 Referências



HANDS ON:)))

1) Reuna-se com seu grupo e execute o teste de mesa (simulação) do algoritmo para as sequências de números apresentadas

Link planilha grupos/sequências de teste:

https://docs.google.com/spreadsheets/d/ 1X9IGtcZeAt7j0IIR1W3JPupI2wCtPQgybH0KZm8j-iE/edit? usp=sharing

2) Implemente o **Merge Sort** em C considerando a seguinte assinatura de função:

```
/* Ordena o vetor usando Merge Sort
Parâmetros:
v: vetor a ser ordenado
n: número de elemento do vetor, tamanho do vetor

Esse algoritmo tem um comportamento assintótico O(N log N) */
void mergeSort(int *v, int n);
```

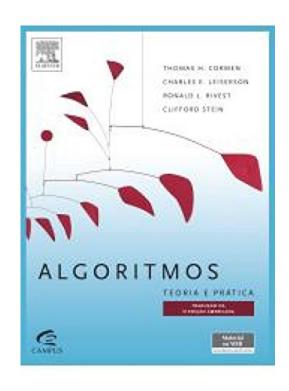
3) Adapte sua implementação do mergeSort para realizar tanto a ordenação crescente, como decrescente.

```
/* Ordena o vetor usando Merge Sort
Parâmetros:
  v: vetor a ser ordenado
  n: número de elemento do vetor, tamanho do vetor
  op: 1 para realizar ordenação crescente, 2 para ordenação
      decrescente
Esse algoritmo tem um comportamento assintótico O(N log N) */
void mergeSort(int *v, int n, int op);
```

Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Merge Sort
- 3 Exemplo
- 4 Exercícios
- 5 Referências

Referências sugeridas



[Cormen et al, 2018]



[Drozdek, 2017]

Referências sugeridas



[Ziviani, 2010]



[Folk & Zoellick, 1992]

Perguntas?

Prof. Rafael G. Mantovani

rafaelmantovani@utfpr.edu.br