Algoritmos - Aula 4

Fernando Raposo

Vamos ver

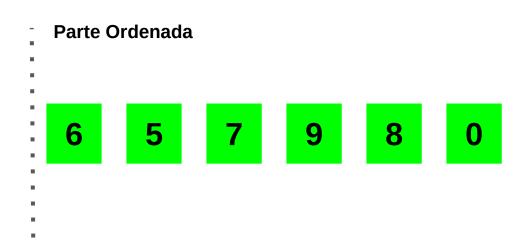
- Selection sort
- Merge sort

Algoritmo de ordenação que ordena um array encontrando <u>o menor elemento</u>
 <u>da parte não ordenada</u> do array e colocando-o na parte ordenada;

Existem **dois sub-arrays** dentro do array:

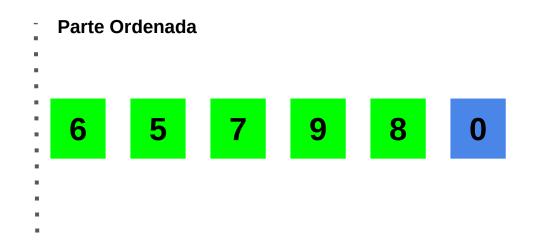
- 1. O array já ordenado;
- 2. A parte do array que não está ordenada ainda.



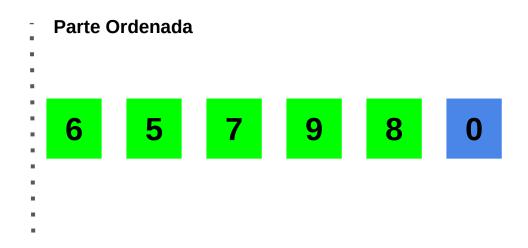




Ache o menor elemento entre as posições 0 e 5



6 não, 5 não, 7 não, 9 não, 8 não, 0! Achado!



Coloque-o na frente!



Coloque-o na frente!



Mova a parte ordenada



Feito!



Ache o menor elemento entre as posições 1 e 5



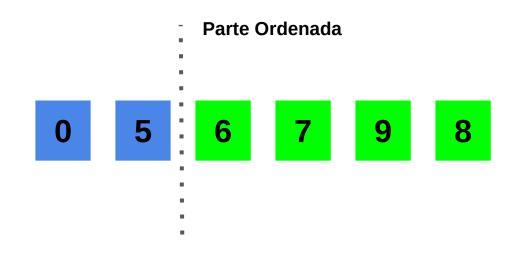
6 não, 5 Achado!, 7 não, 9 não, 8 não



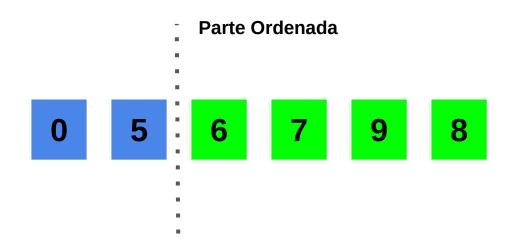
Coloque-o na frente + 1!



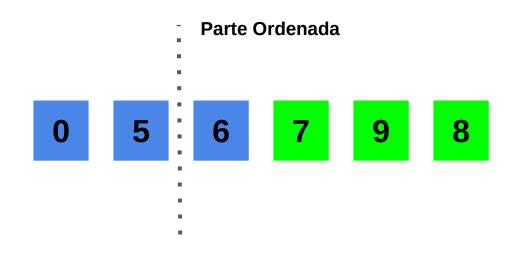
Mova a parte ordenada



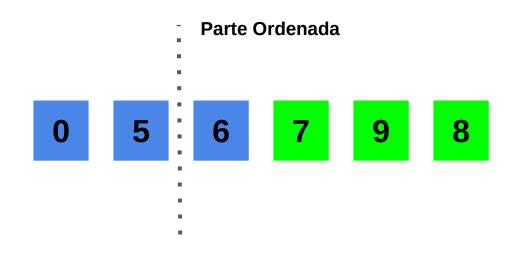
Feito!



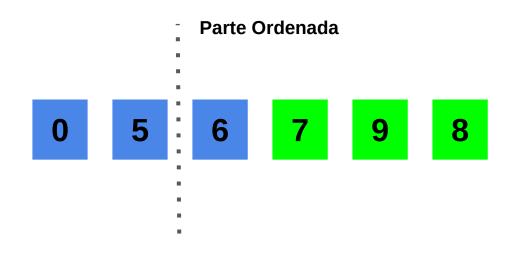
Ache o menor elemento entre as posições 2 e 5



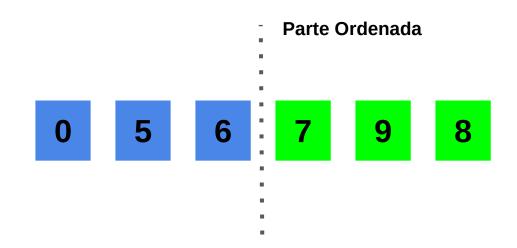
6 Achado!, 7 não, 9 não, 8 não



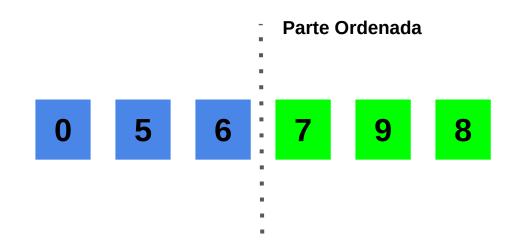
Coloque-o na posição na frente + 2



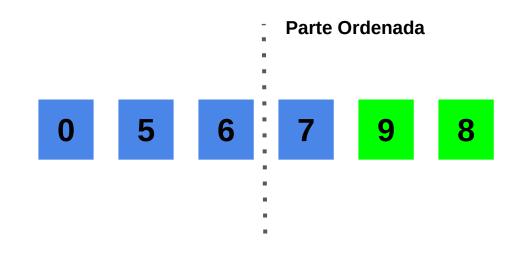
Mova a parte ordenada



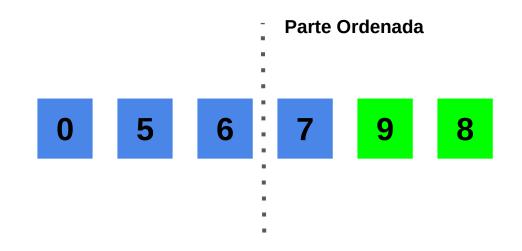
Feito!



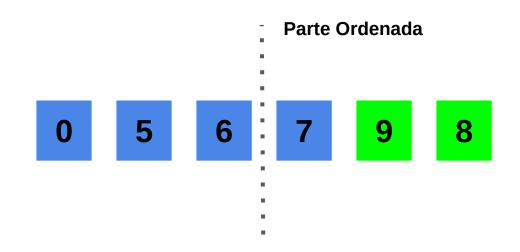
Ache o menor elemento entre as posições 3 e 5



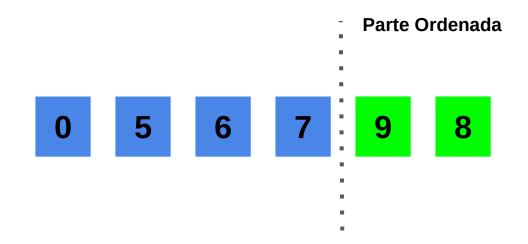
7 Achado!, 9 não, 8 não



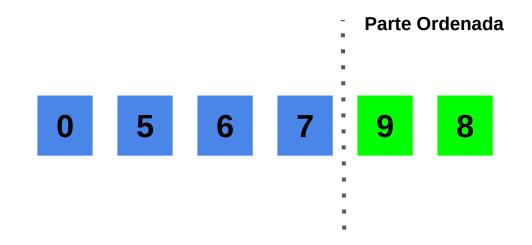
Coloque-o na posição frente +3



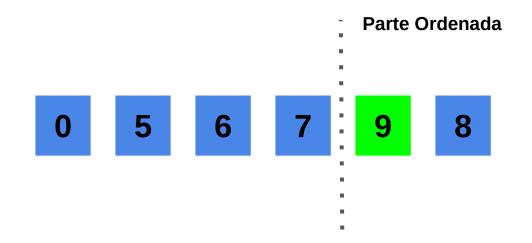
Mova a parte ordenada.



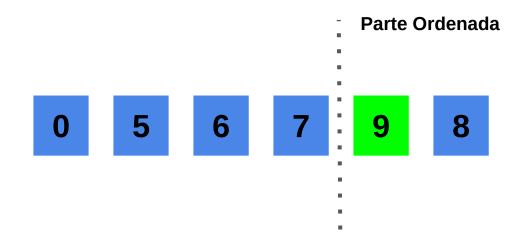
Feito!



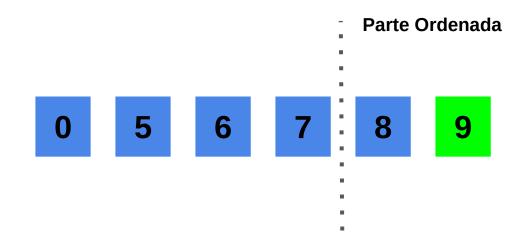
Ache o menor elemento entre as posições 4 e 5



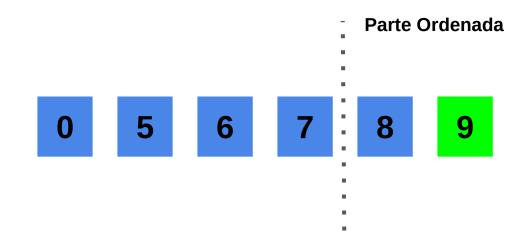
9 não, 8 Achado!



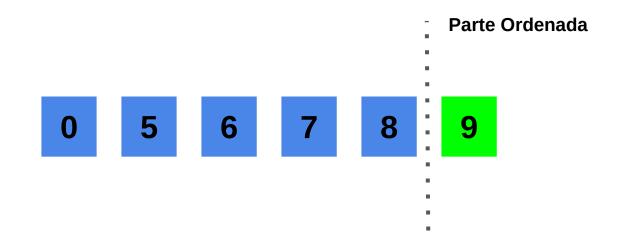
Coloque-o na posição frente + 4



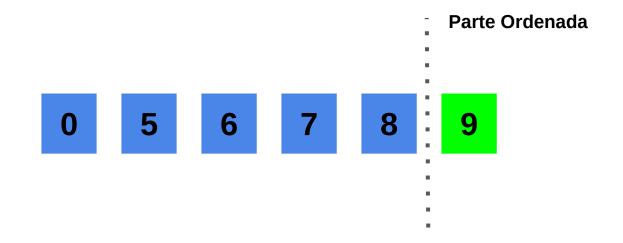
Feito!



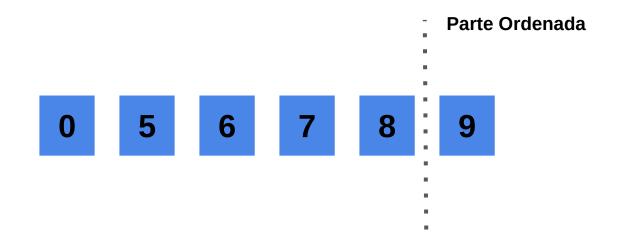
Mova a parte ordenada



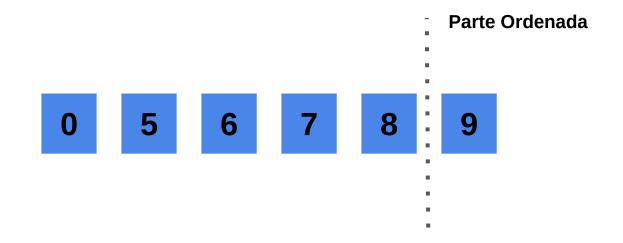
Feito!



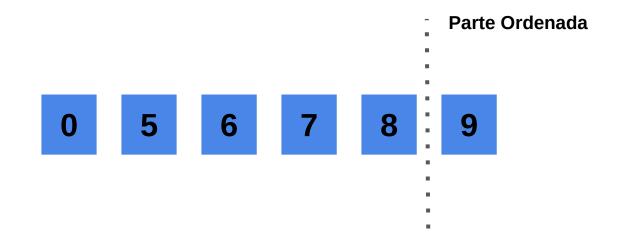
Ache o menor elemento entre as posições 5 e 5



9 Achado!

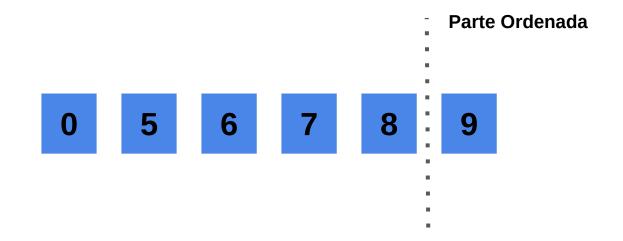


Coloque-o na posição frente + 5



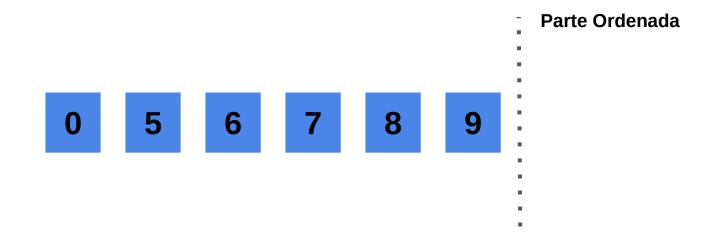
Feito!

Selection Sort



Mova a parte ordenada

Selection Sort



Feito! e Ordenado!!!

Análise de Complexidade Selection Sort

- No melhor caso: O(n)
- No pior caso e caso médio: O(n²)

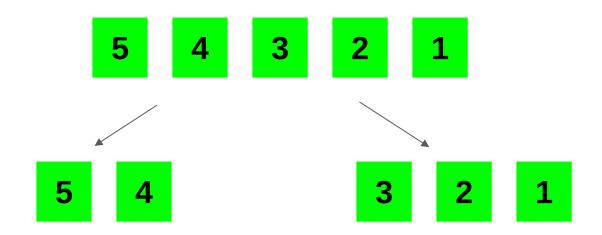
- Nosso primeiro algoritmo Divide-and-Conquer;
- Divide o array de entrada em duas partes, chama a si mesmo para as duas partes e depois junta as duas metades já ordenadas;

mergeSort(array):

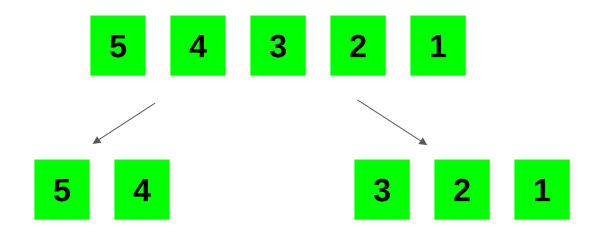
```
Se len(array) > 1:
 mid = len(array)//2
 E = array[:mid]
 D = array[mid:]
 mergeSort(E)
 mergeSort(D)
 merge(array, E, D)
```



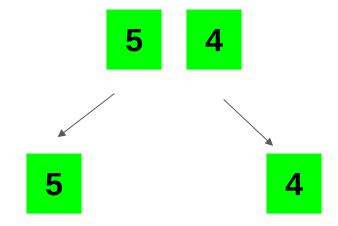
Repartir "ao meio" em dois sub-arrays E e D



Feito!



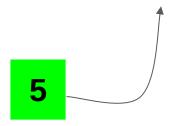
Aplicar as chamadas recursivas mergeSort(E)



Aplicar as chamadas recursivas mergeSort(E)

5

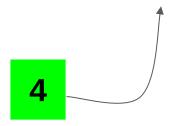
Opa! Chegamos no caso base! len(array) > 1



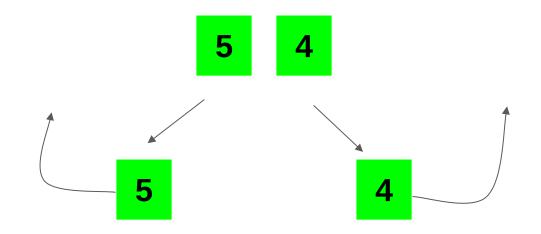
A função vai retornar...

4

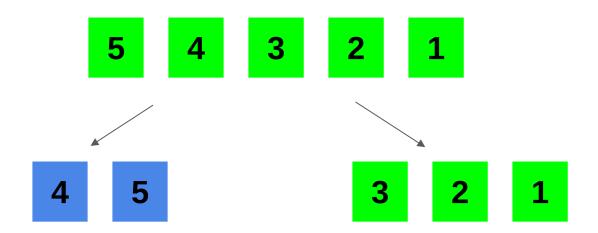
Opa! Chegamos no caso base! len(array) > 1



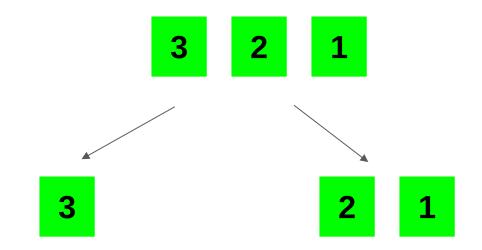
A função vai retornar...



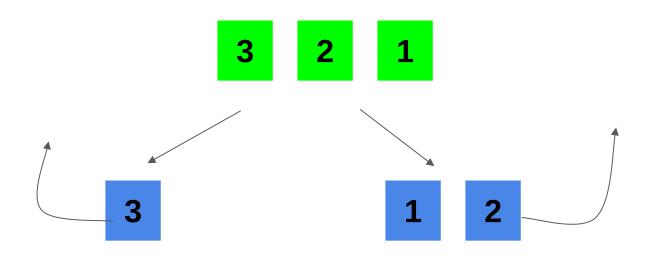
Hora de fazer o Merge (array, E, D)



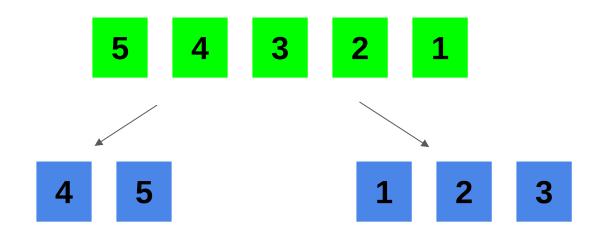
Feito!, agora aplicar as chamadas recursivas mergeSort(D)



Seguindo o mesmo padrão anterior...



Seguindo o mesmo padrão anterior...



Ficamos desta forma e chamamos o Merge(array, E, D) final.

1 2 3 4 5

Ordenado!

- Complexidade:
 - Merge Sort tem a mesma complexidade para o caso médio, o melhor caso e o pior caso:
 O(nLogn)

© The McGraw-Hill Companies, Inc. all rights reserved.

Merge Sort

- Eixo Horizontal:
 - Tamanho do problema
- Eixo Vertical:
 - Número de Instruções

