

Algoritmo e Estrutura de Dados II COM-112

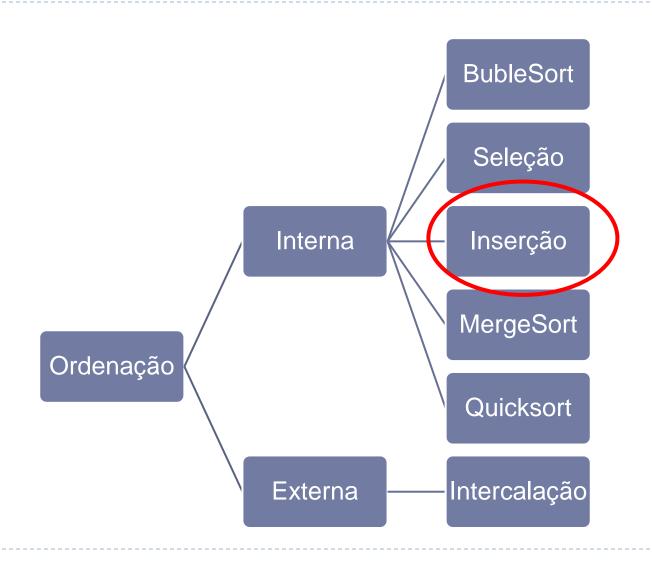
Inserção

Vanessa Souza

Ordenação

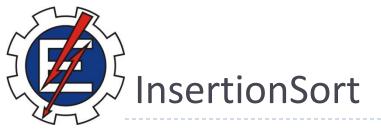


Classificação dos Métodos de Ordenação

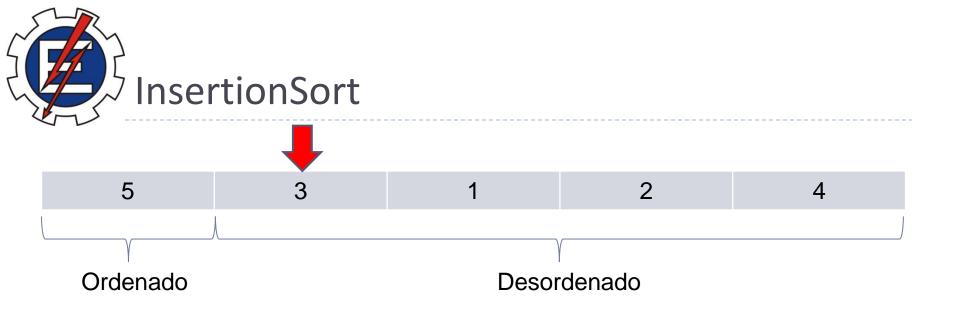




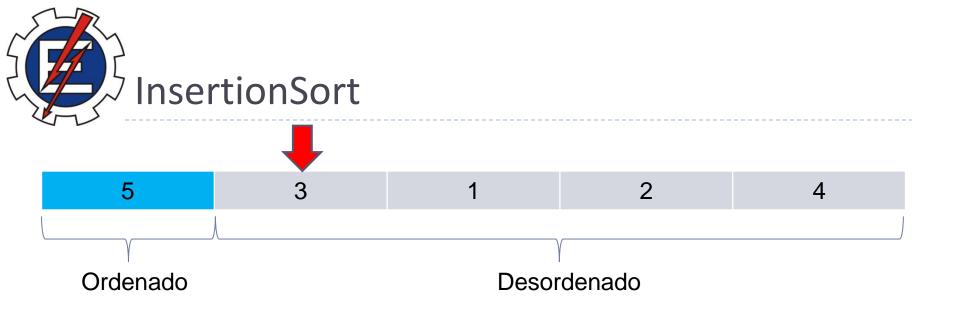
Ordenação por Inserção



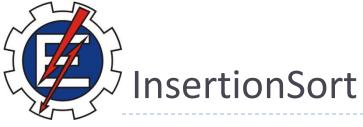
- ▶ Ideia: Também usa marcador mas, inicialmente, marcador = 1. Seja x o primeiro elemento da parte desordenada. Troca-se x de posição com os elementos que aparecem à esquerda até que x esteja em sua posição correta, e avança-se o marcador.
 - O processo se repete até que a parte desordenada do vetor esteja vazia.
 - Insere vet[marcador] na posição correta da parte ordenada do vetor

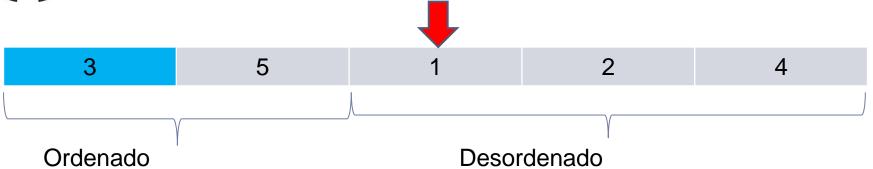


Procura na parte ordenada do vetor, o local correto de 3



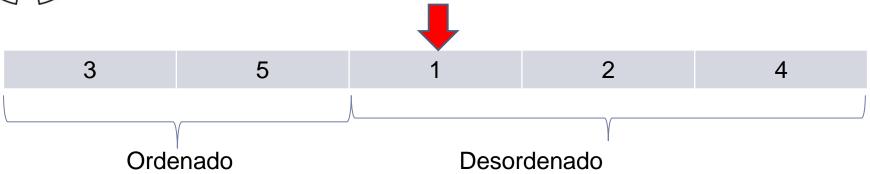
Procura na parte ordenada do vetor, o local correto de 3



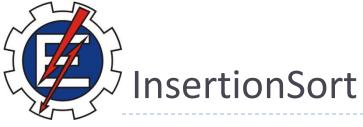


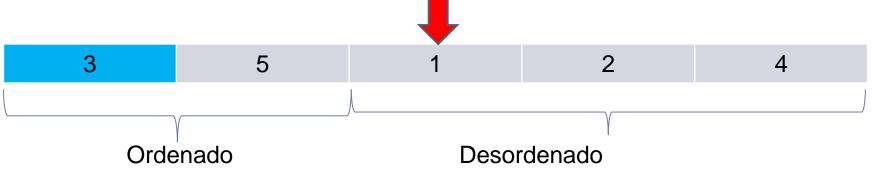
Insere o 3 no lugar do 5 Anda com o marcador





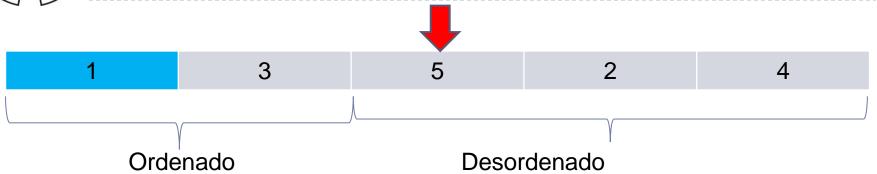
Procura na parte ordenada do vetor, o local correto de 1



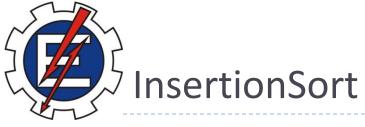


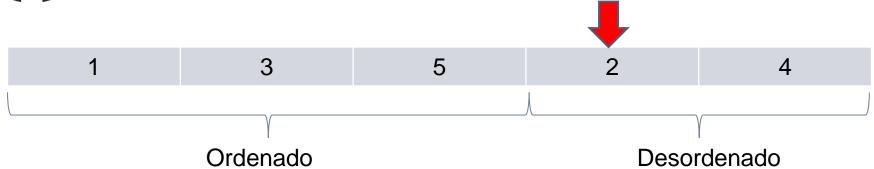
Local correto de 1 : posição 0



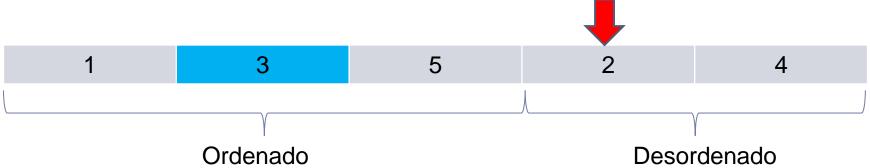


Insere o 1 no seu local correto, movimentando as demais posições

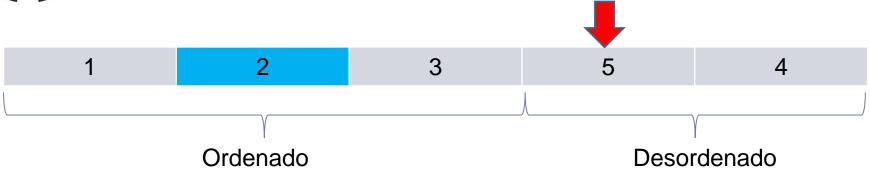








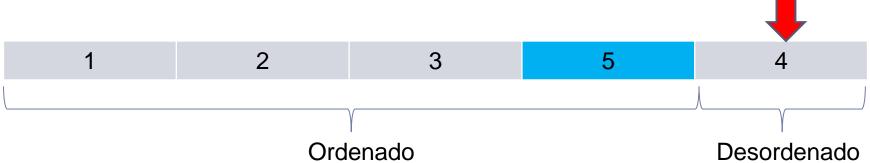






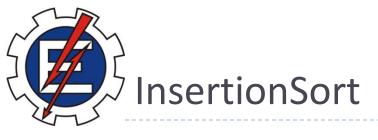










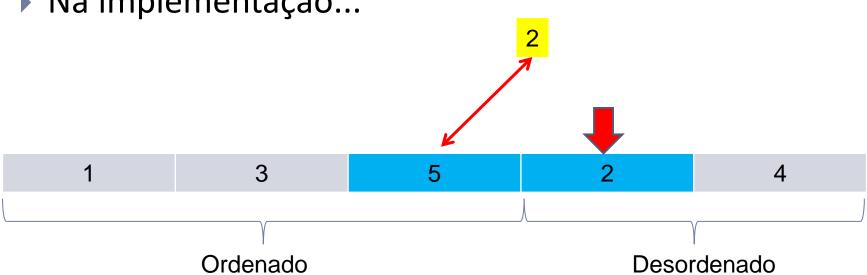


1 2 3 4 5

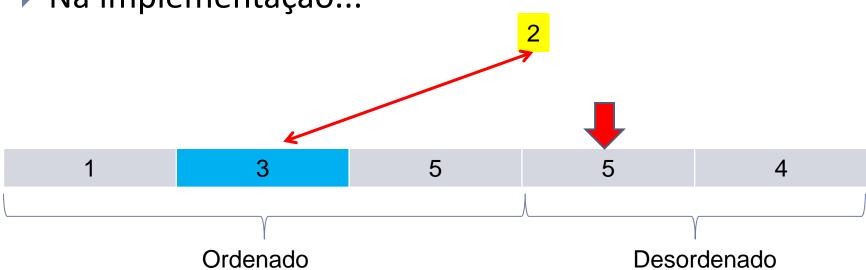
Ordenado

Vetor ordenado

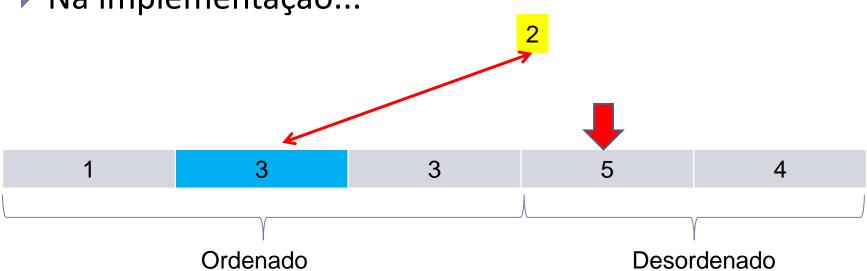




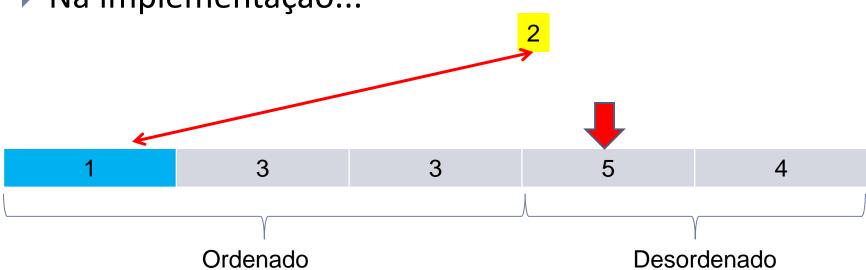




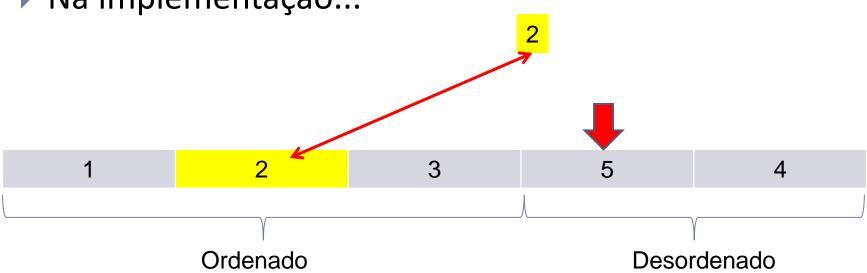




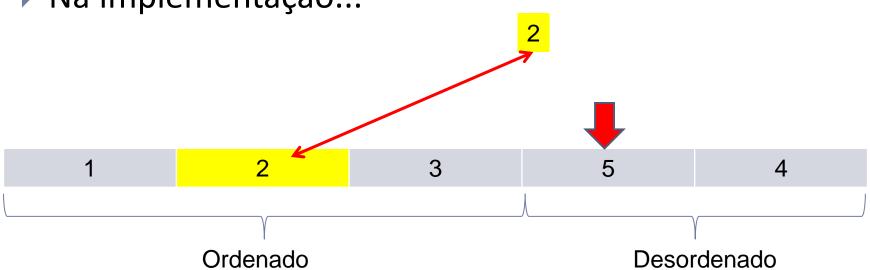












Condição de parada : enquanto pos >= 0 e enquanto aux < vet[pos]

pos : variável inicializada em marcador – 1;

aux : variável que guarda vet[marcador]





- Usando o algoritmo de ordenação por inserção, ordene o vetor abaixo:
- **12**, 43, 1, 6, 56, 23, 52, 9



- Complexidade assintótica do algoritmo de Inserção
 - Qual o pior caso?



Vamos programar?

```
Algorithm 1 Ordenação por Inserção
                                                      \triangleright V é um vetor numérico
procedure Insercao(V, tamVet)
   for (marcador = 1; marcador < tamVet) do
       pos \leftarrow marcador - 1
       aux \leftarrow V[marcador]
       ...Inserindo V[marcador] na parte ordenada...
       while (pos \ge 0)E(aux < V[pos]) do
           V[pos+1] \leftarrow V[pos]
           pos \leftarrow pos - 1
       end while
       V[pos+1] \leftarrow aux
   end for
end procedure
```



Os algoritmos vistos até agora são muito citados por sua <u>simplicidade</u>.

▶ Todos possuem complexidade assintótica do pior caso de O(n²).

Costumam ser bons para <u>arquivos pequenos</u> e já <u>quase ordenados</u>.





Algoritmo	Melhor Caso*	Caso Médio	Pior Caso	Estratégia
Bolha	O(n²)	O(n ²)	O(n ²)	Maior elemento na última posição
Bolha Inteligente	O(n)	O(n ²)	$O(n^2)$	
Seleção	O(n ²)	O(n²)	O(n²)	Menor elemento na primeira posição
Inserção	O(n)	O(n²)	O(n²)	Cada elemento em sua posição correta na parte ordenada do vetor



^{*} vetor ordenado



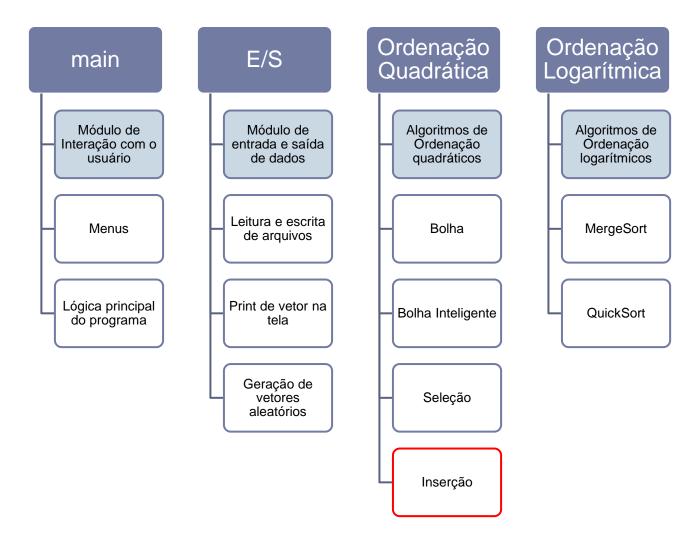
- Existe uma outra gama de algoritmos de ordenação mais eficientes $(O(log_2n))$.
 - mergeSort
 - quickSort
- Esses algoritmos baseiam-se na estratégia de <u>DIVIDIR</u> <u>PARA CONQUISTAR</u>

Implementações mais difíceis – estritamente recursivos





Modularização – Algoritmos de Ordenação







- Acrescentar contagem para cada algoritmo
 - Movimentações
 - Comparações

Medição de tempo

