025089 – Projeto e Análise de Algoritmos

Aula 05

Design de Algoritmos

- Padrões/Projeto/Design/Paradigma de algoritmos
 - Estratégias frequentemente utilizadas para resolver problemas
- Modelos:
 - Força-bruta (busca-completa)
 - Greedy (guloso ou ganancioso)
 - Divisão e conquista
 - Programação dinâmica
 - Transformação/Redução e conquista

Busca completa (ou força-bruta)

- Resolver o problema testando todas (ou parte) das soluções possíveis!
- Características:
 - Simplicidade da solução (não necessariamente para problemas simples)
 - Estratégia mais intuitiva
 - Complexidade muito alta (espaço de busca grande)
 - Boa solução para entradas pequenas
 - Podemos otimizar limitando o espaço de busca
 - Útil para auxiliar no entendimento do problema, para em seguida, desenvolver uma solução mais eficiente

Busca completa (ou força-bruta)

- Abordagens:
 - Iterativa
 - Recursiva
- Otimização:
 - Diminuir o espaço de busca
 - Eliminar respostas impossíveis
 - Já previamente definidas na solução do problema
 - Decididas ao longo da solução
 - Aproveitar-se da simetria de soluções
 - Alterar ou inverter a abordagem da solução
 - Pré computar cálculos recorrentes

Busca em um conjunto:

```
ALGORITHM SequentialSearch2(A[0..n], K)

//Implements sequential search with a search key as a sentinel

//Input: An array A of n elements and a search key K

//Output: The index of the first element in A[0..n-1] whose value is

// equal to K or -1 if no such element is found

A[n] \leftarrow K

i \leftarrow 0

while A[i] \neq K do

i \leftarrow i + 1

if i < n return i

else return -1
```

• Busca por palavra:

Padrão:

A C T G

Texto:

G C T C C T G A C T C G A A T G A A G

Busca por palavra:

```
ALGORITHM BruteForceStringMatch(T[0..n-1], P[0..m-1])

//Implements brute-force string matching

//Input: An array T[0..n-1] of n characters representing a text and

// an array P[0..m-1] of m characters representing a pattern

//Output: The index of the first character in the text that starts a

// matching substring or -1 if the search is unsuccessful

for i \leftarrow 0 to n-m do

j \leftarrow 0

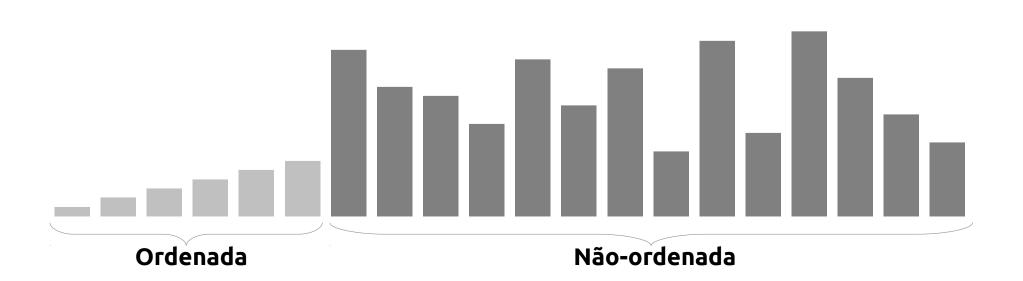
while j < m and P[j] = T[i+j] do

j \leftarrow j+1

if j = m return i
```

- Ordenação de um conjunto:
 - SelectionSort
 - InsertionSort (Levitin classifica como redução e conquista!)
 - BubbleSort

- Divisão dos dados em duas sequências: ordenada e não-ordenada
- Iteração: procurar pelo menor elemento da sequência não-ordenada e concatená-lo na sequência ordenada



```
template <class Item>
void selection(Item vetor[], int n)
   for (int i = 0; i < n; i++)
      int min = i;
      for (int j = i+1; j < n; j++)
          if (vetor[j] < vetor[min])</pre>
             min = j;
      swap(vetor[i], vetor[min]);
```

i

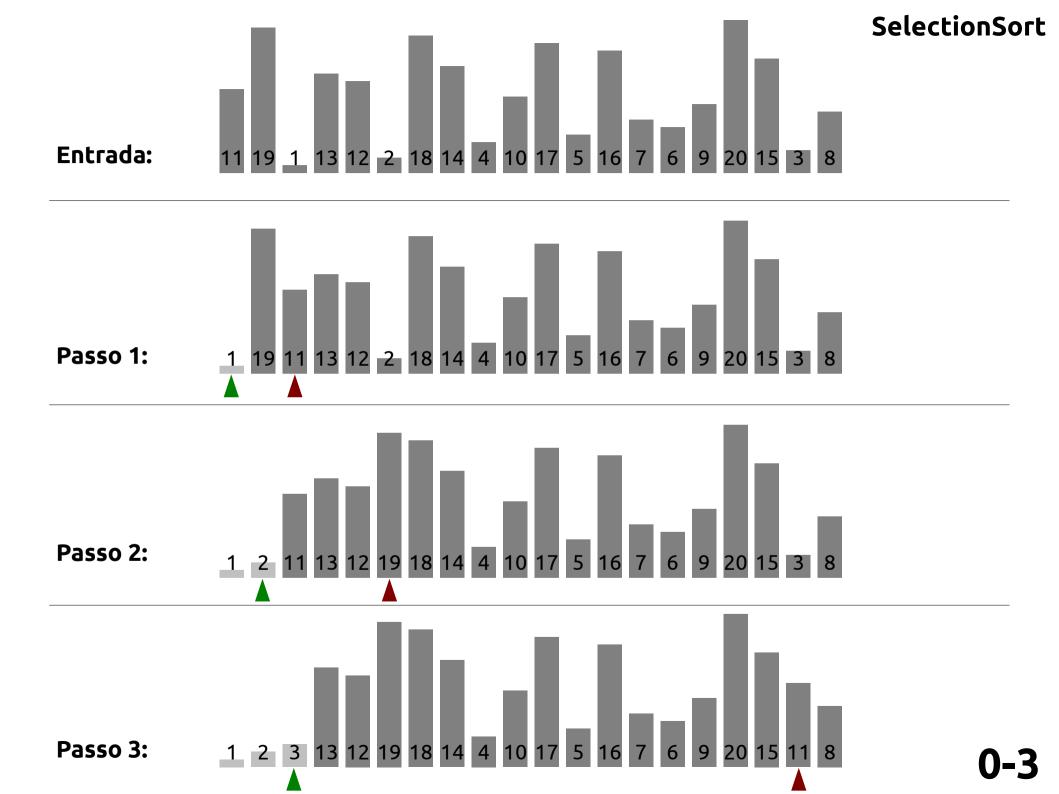
controla a iteração, índice da sequência <u>ordenada</u>

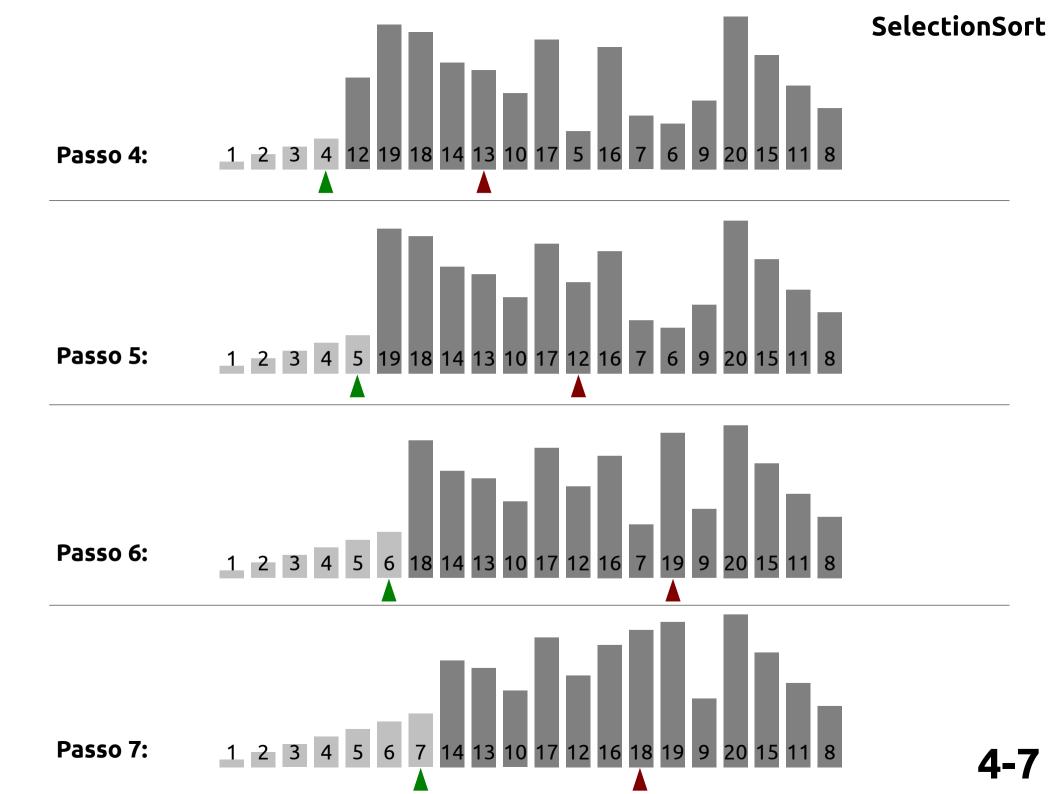
controla a busca pelo valor mínimo, índice da sequência <u>não-ordenada</u>

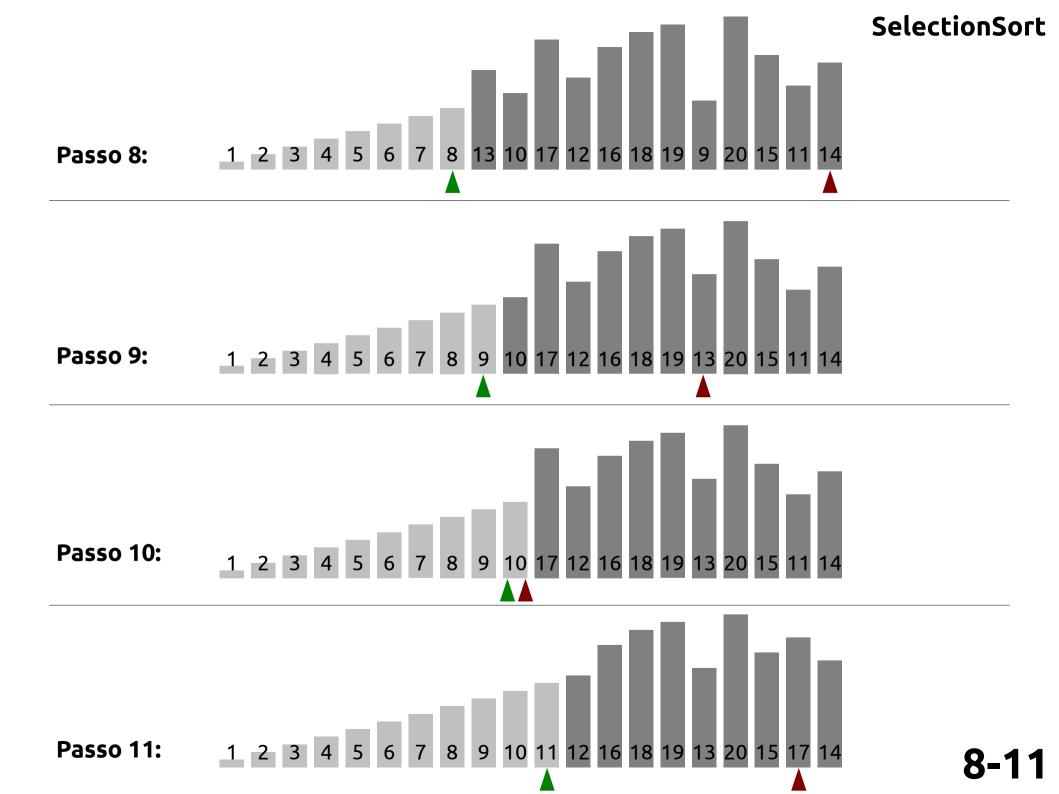
min

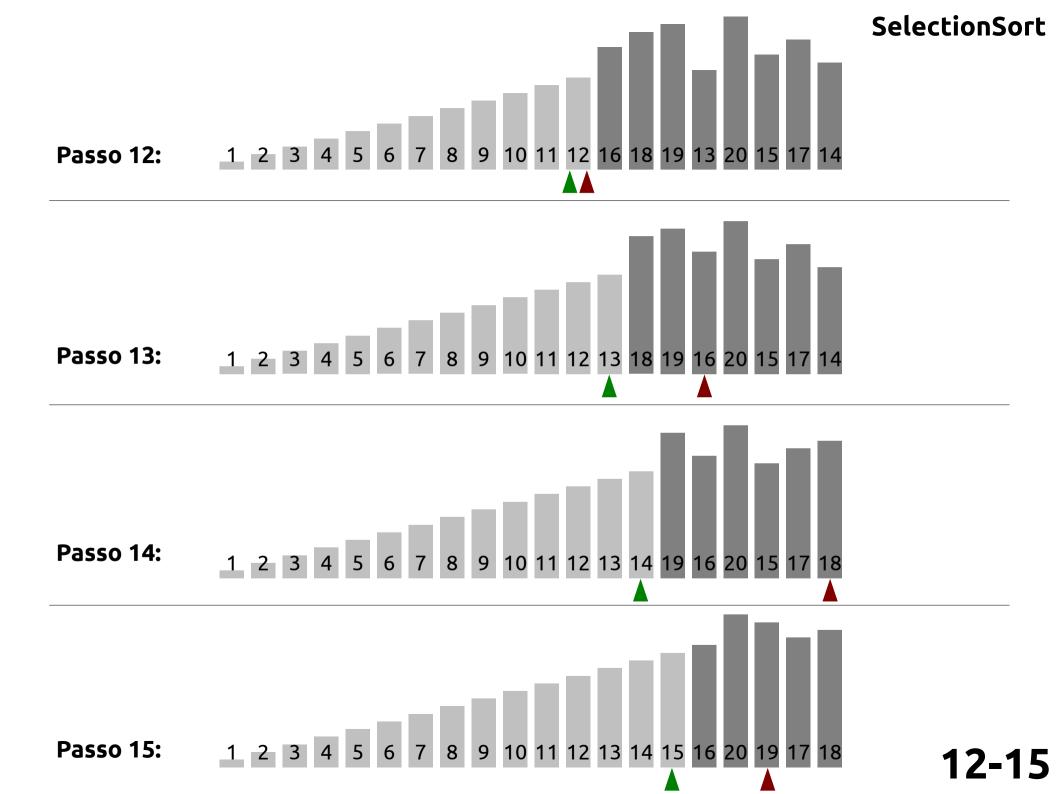
Índice do menor elemento da sequência <u>não-rdenada</u>

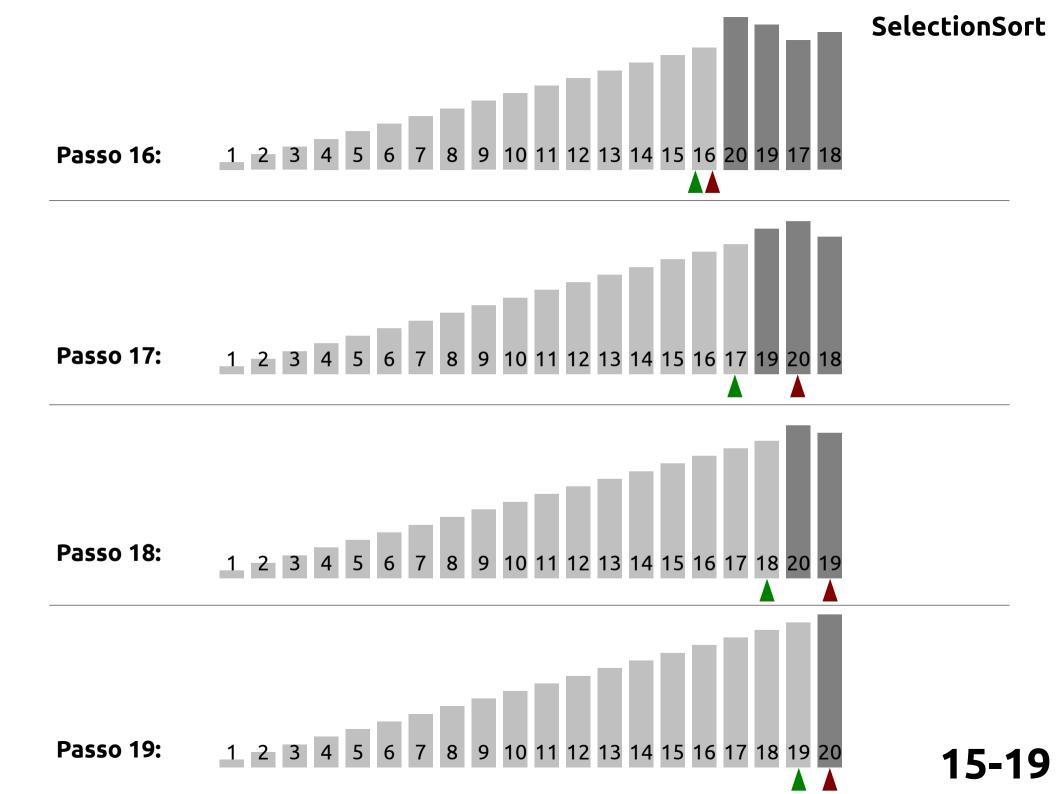
```
template <class Item>
  void swap(Item &A, Item &B)
  { Item t = A ; A = B; B = t; }
```











- Quantas comparações são executadas?
- Quantas trocas são executadas?

```
template <class Item>
void selection(Item vetor[], int n)
   for (int i = 0; i < n; i++)
        int min = i;
        for (int j = i+1; j < n; j++)
            if (vetor[j] < vetor[min])</pre>
                min = j;
        swap(vetor[i], vetor[min]);
```

- Quantas comparações são executadas?
- Quantas trocas são executadas?

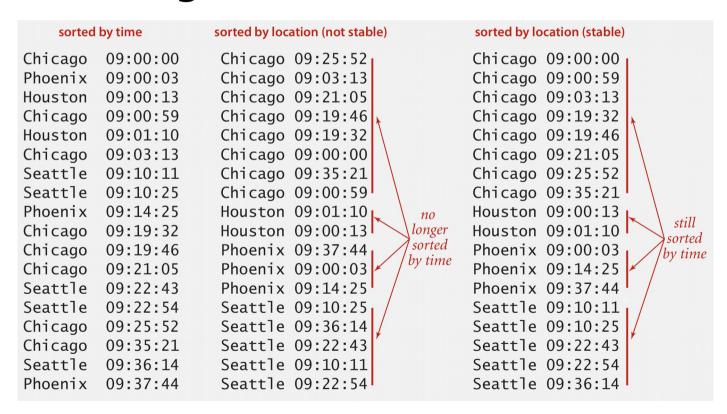
template <class Item>

- Os valores dos dados não interferem na execução do algoritmo
- Crescimento do número de trocas em relação ao tamanho de entrada: linear
- Crescimento do número de comparações em relação ao tamanho de entrada: quadrático
- Crescimento do uso de memória em relação ao tamanho da entrada: constante

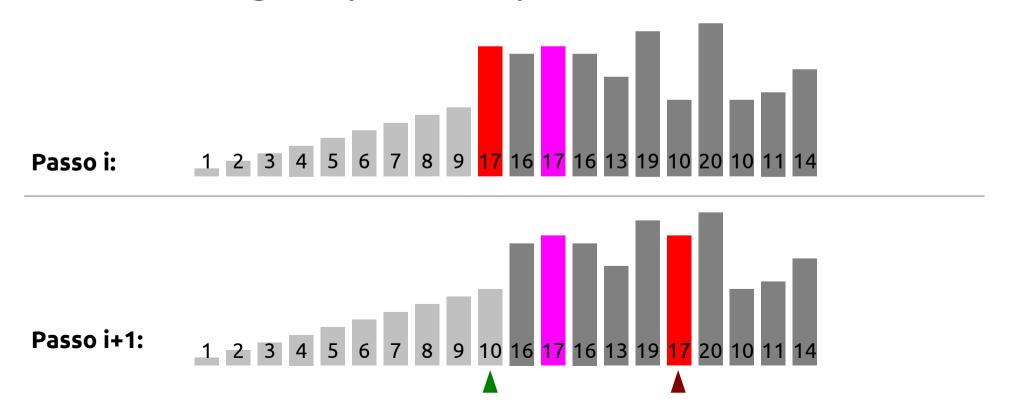
Algoritmo não é <u>estável</u>

Estabilidade

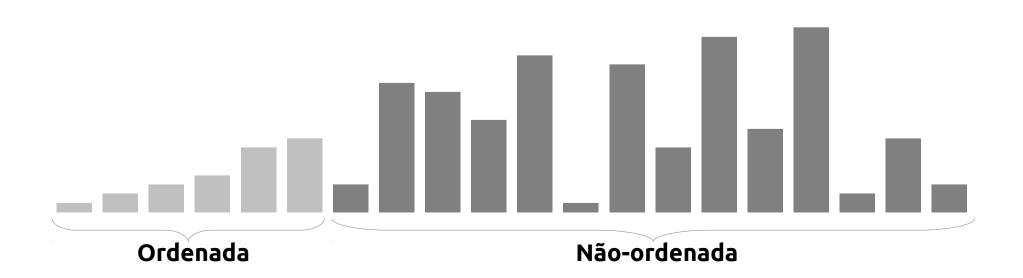
 Preservação da ordem relativa de elementos com chaves iguais



- Não é estável:
 - No momento da troca pelo menor elemento da sequência não-ordenada, a ordem relativa entre chaves iguais pode ser quebrada



- Divisão dos dados em duas sequências: ordenada e não-ordenada
- Iteração: inserir o primeiro elemento da sequência não-ordenada na sequência ordenada

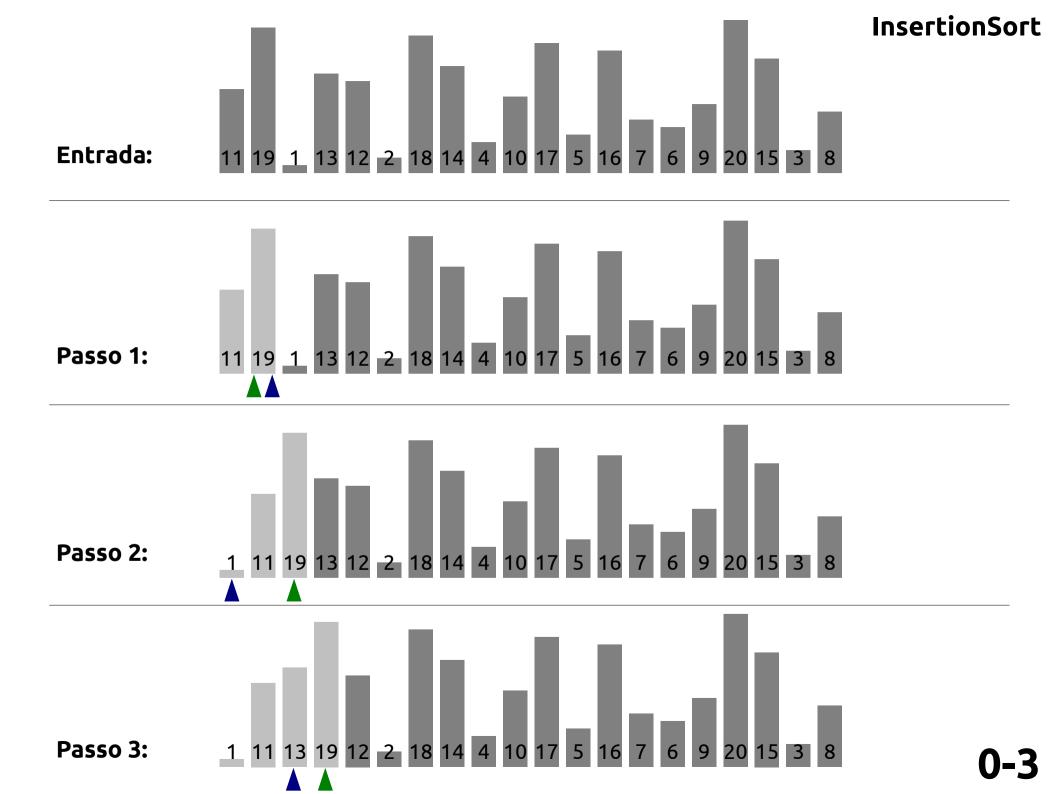


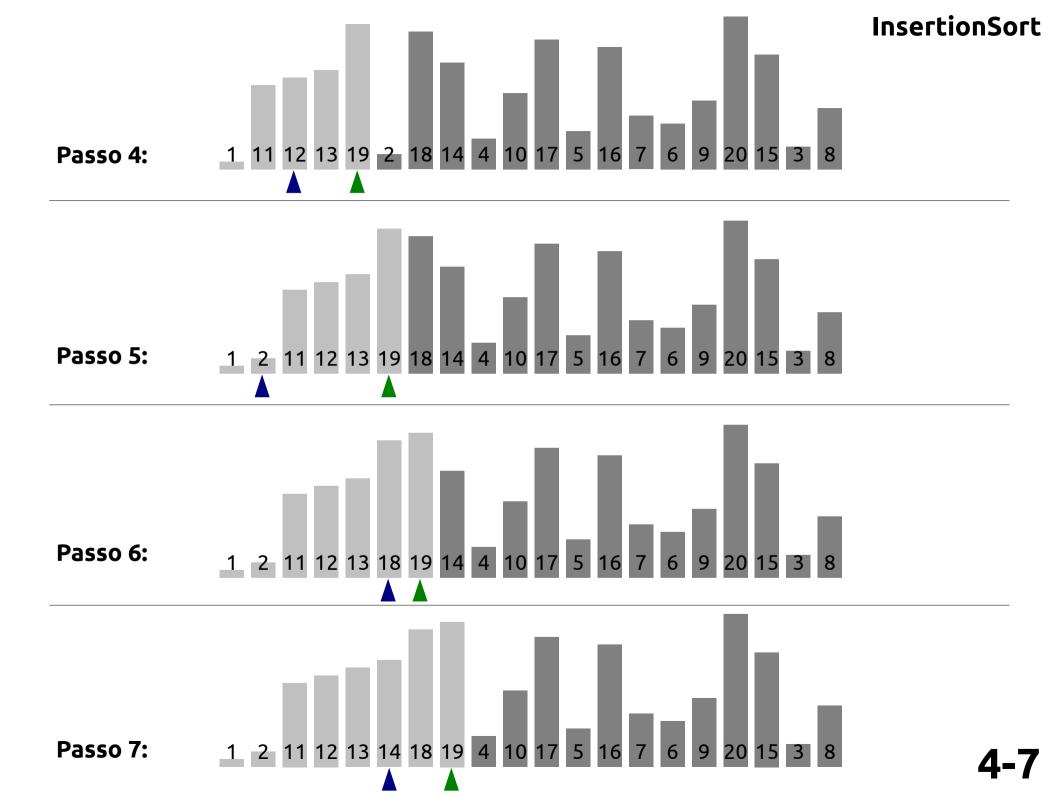
```
template <class Item>
void insertion(Item vetor[], int n)
   for (int i = 1; i < n; i++)
       int j = i;
       while (j > 0 \&\& vetor[j-1] > vetor[j])
          swap(vetor[j-1], vetor[j]);
          j--;
```

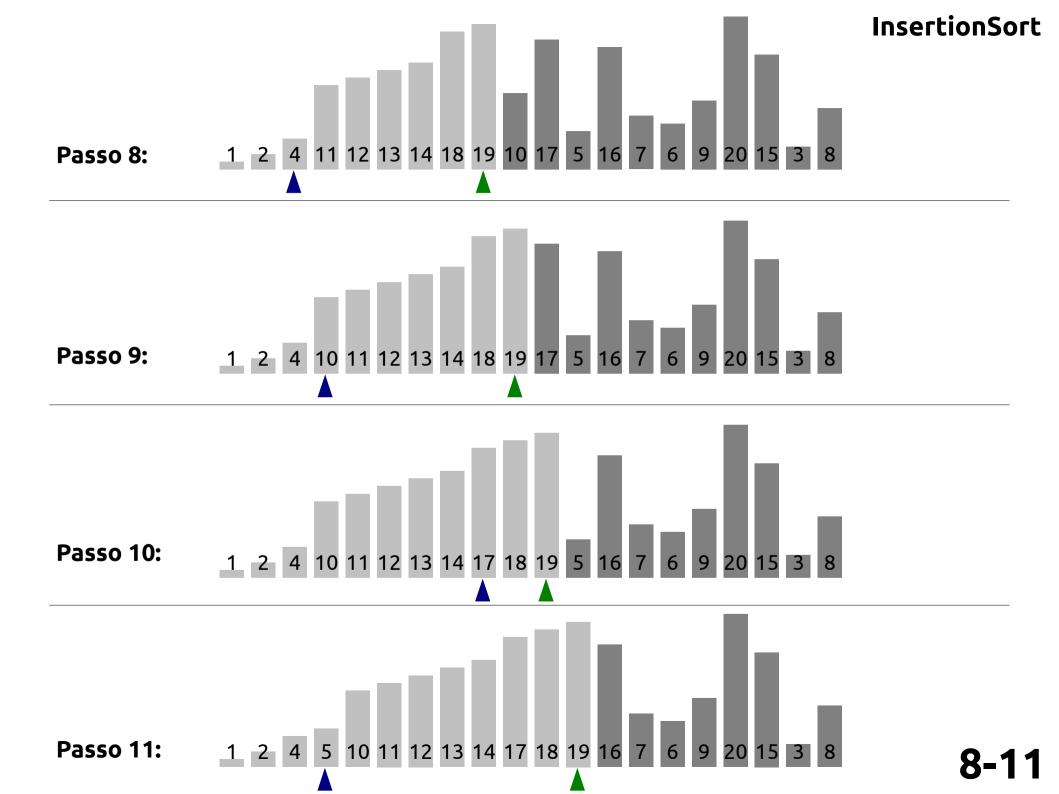
controla a iteração, índice da sequência <u>ordenada</u>

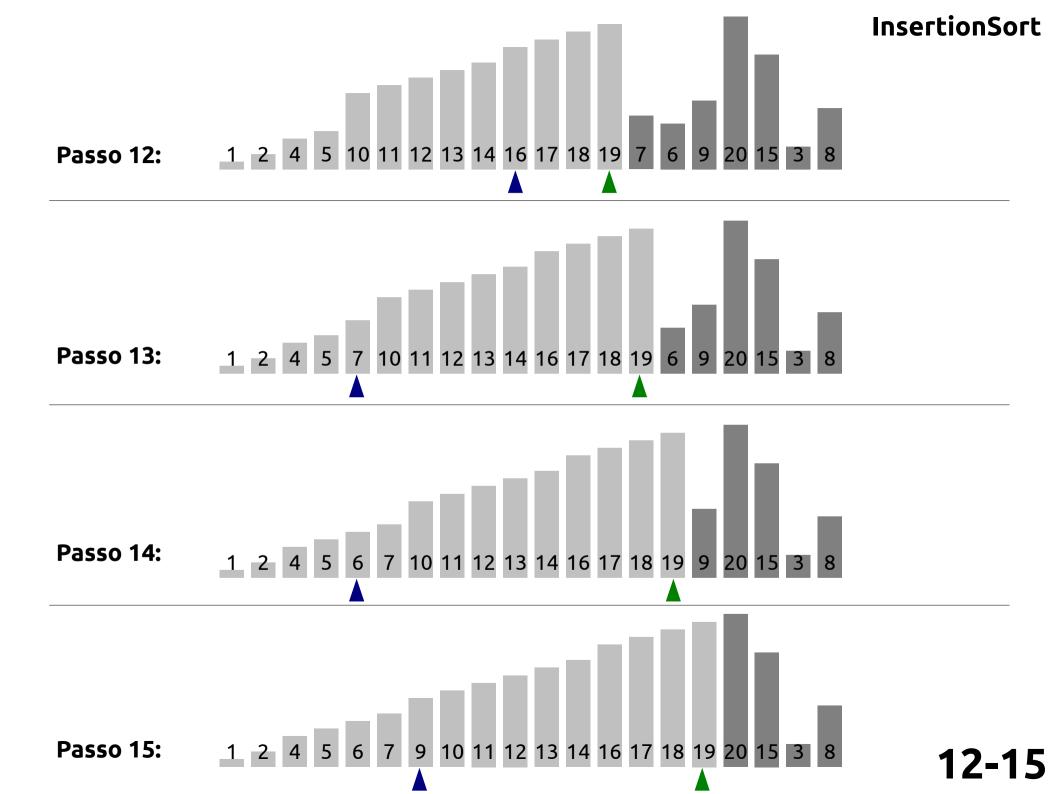
controla a inserção do elemento da sequência <u>não-ordenada</u> na sequência ordenada

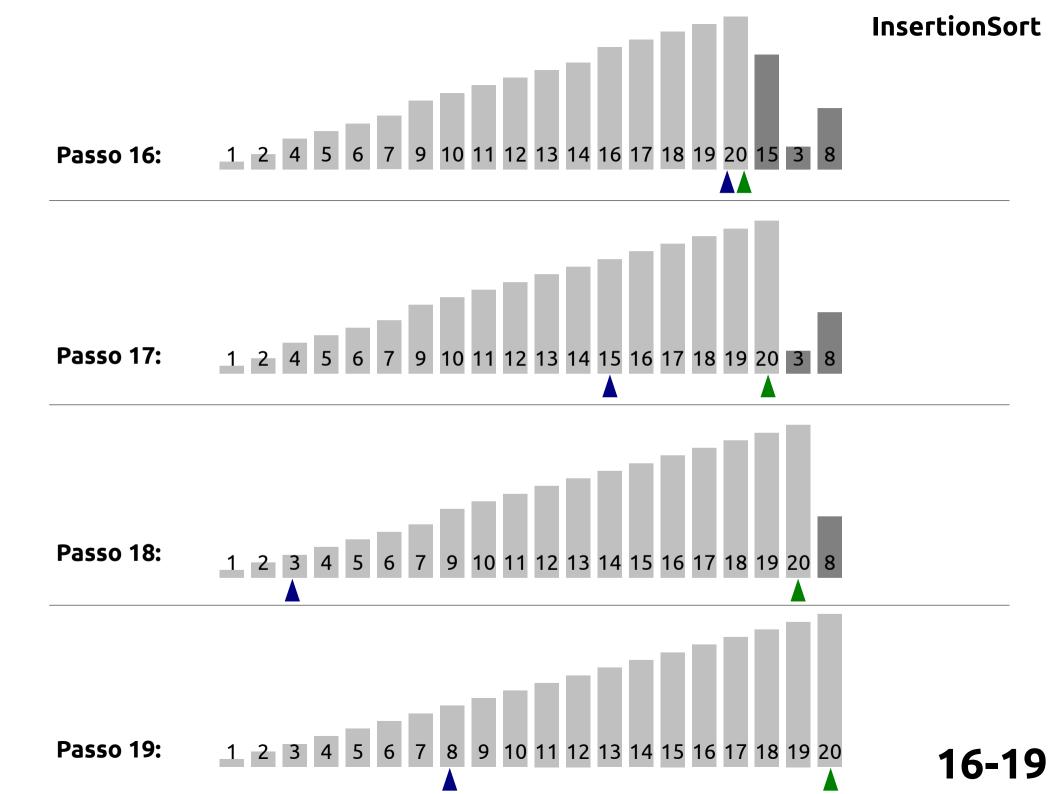
```
template <class Item>
 void swap(Item &A, Item &B)
    { Item t = A ; A = B; B = t; }
```







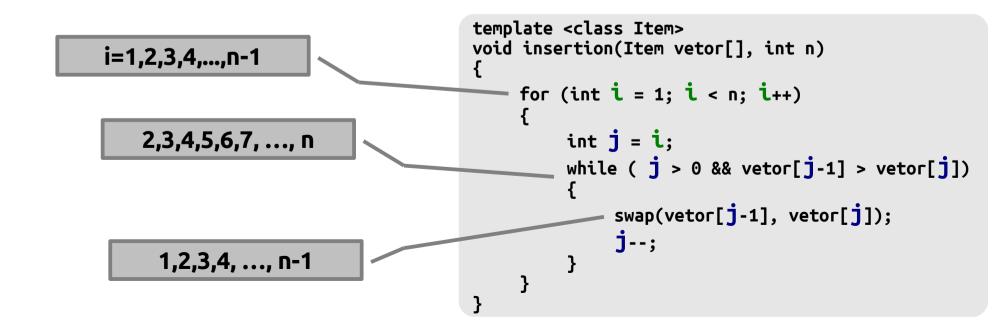




- Quantas comparações são executadas?
- Quantas trocas são executadas?
- É <u>estável</u>?
- Quantidade de memória?

- Melhor caso: vetor já ordenado
 - Comparações: linear
 - Trocas: **constante**

- Pior caso: vetor inversamente ordenado
 - Comparações: quadrático
 - Trocas: quadrático



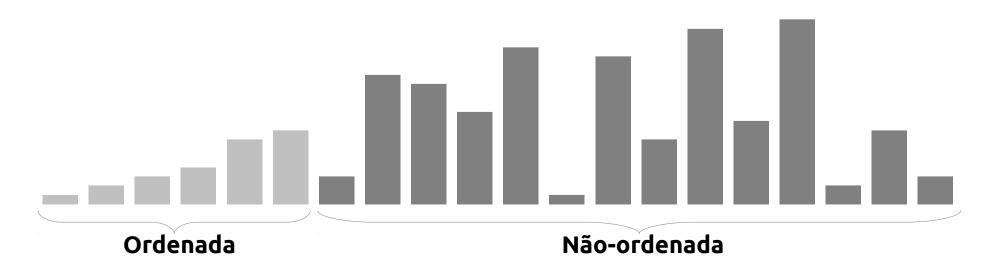
- Os valores dos dados interferem na execução do algoritmo
- Crescimento do número de comparações em relação ao tamanho de entrada:
 - linear (no melhor caso)
 - quadrático (no pior caso)
- Crescimento do número de <u>trocas</u> em relação ao tamanho de entrada:
 - constante (no melhor caso)
 - quadrático (no pior caso)
- Crescimento do uso de memória em relação ao tamanho da entrada: constante
- E o caso médio?
- O algoritmo é estável?

- Se não conhecemos nada das possíveis entradas (valores aleatórios)
 - Assumimos a média, logo:
 - Comparações: quadrático
 - Trocas: quadrático
- Se conhecemos: depende!
 - Imagine entradas quase sempre ordenadas ...

O algoritmo é estável? Sim!

Bubble Sort

- Aplicação sucessiva de comparações entre vizinhos (na prática também separa a sequência em duas partes: <u>ordenada</u> e <u>não-ordenada</u>)
- Iteração: percorrer toda a sequência <u>não-ordenada</u> comparando todos os vizinhos e trocando de posição quando necessário, no final, o menor elemento poderá ser concatenado na sequência <u>ordenada</u>



Bubble Sort

```
template <class Item>
void bubble(Item vetor[], int n)
   bool swapped;
   int i = 0;
   do {
       swapped = false;
       for( int j = n-1; j > i; j--)
           if ( vetor[j-1] > vetor[j])
              swap(vetor[j-1], vetor[j]);
              swapped = true;
   } while( swapped && i < n );</pre>
```

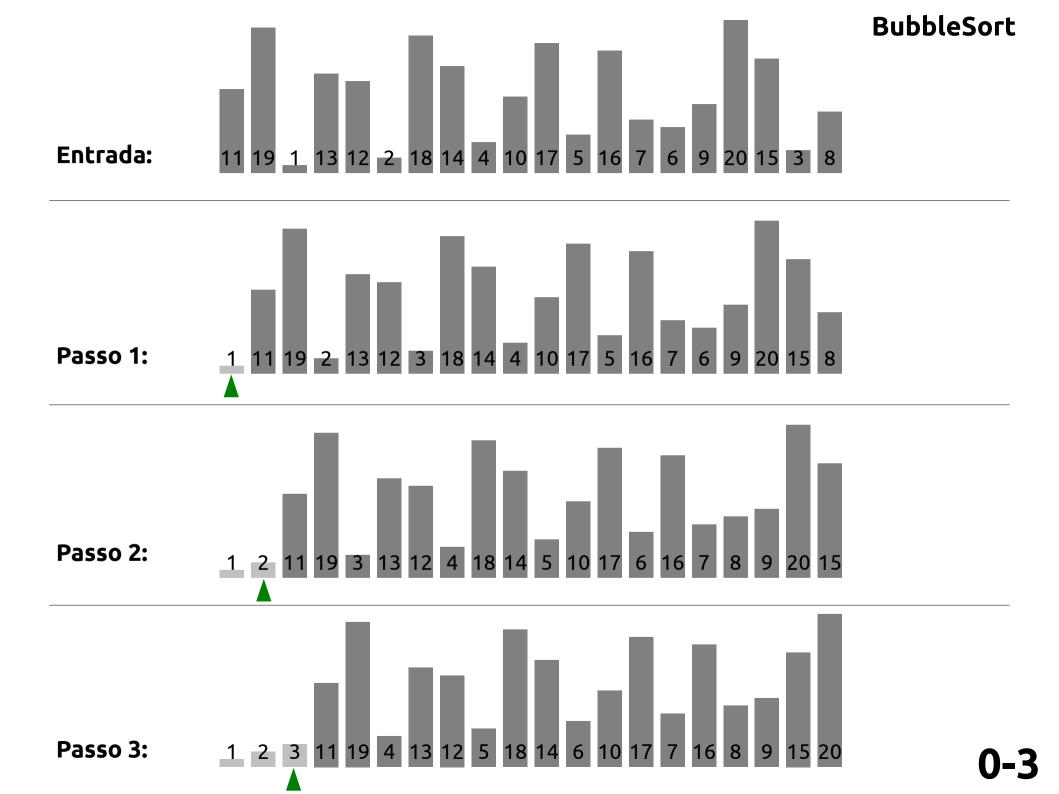
controla a iteração, índice da sequência ordenada

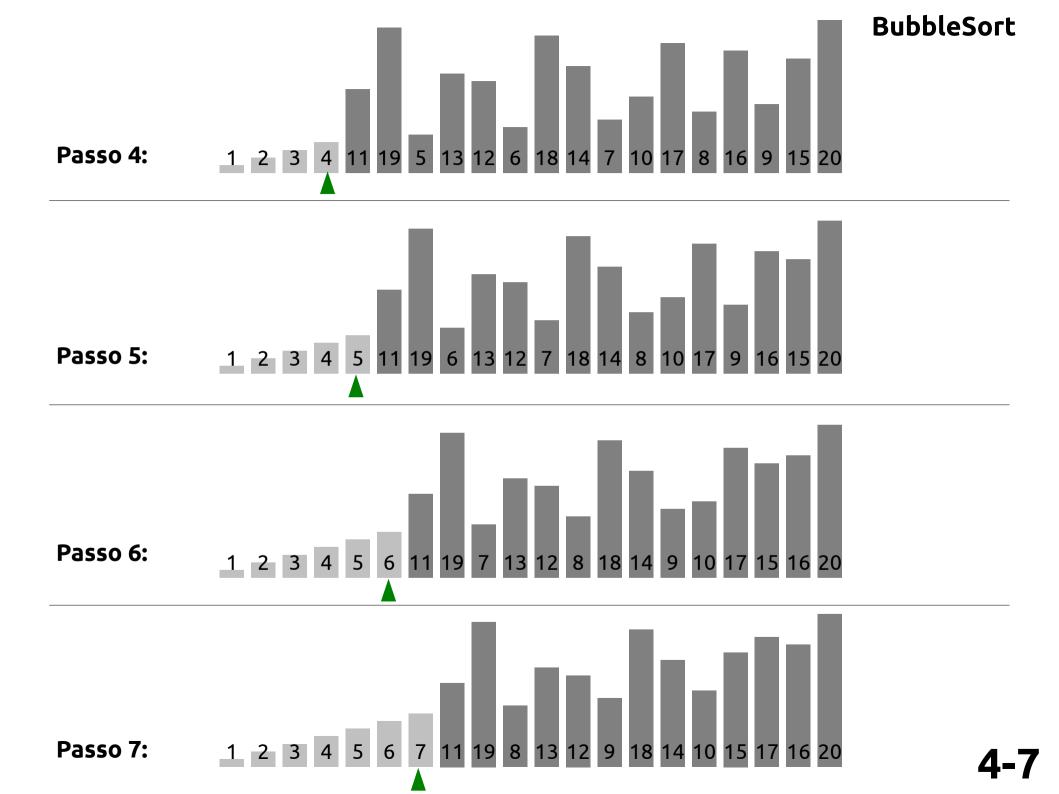
controla a varredura na sequência <u>não-ordenada</u>

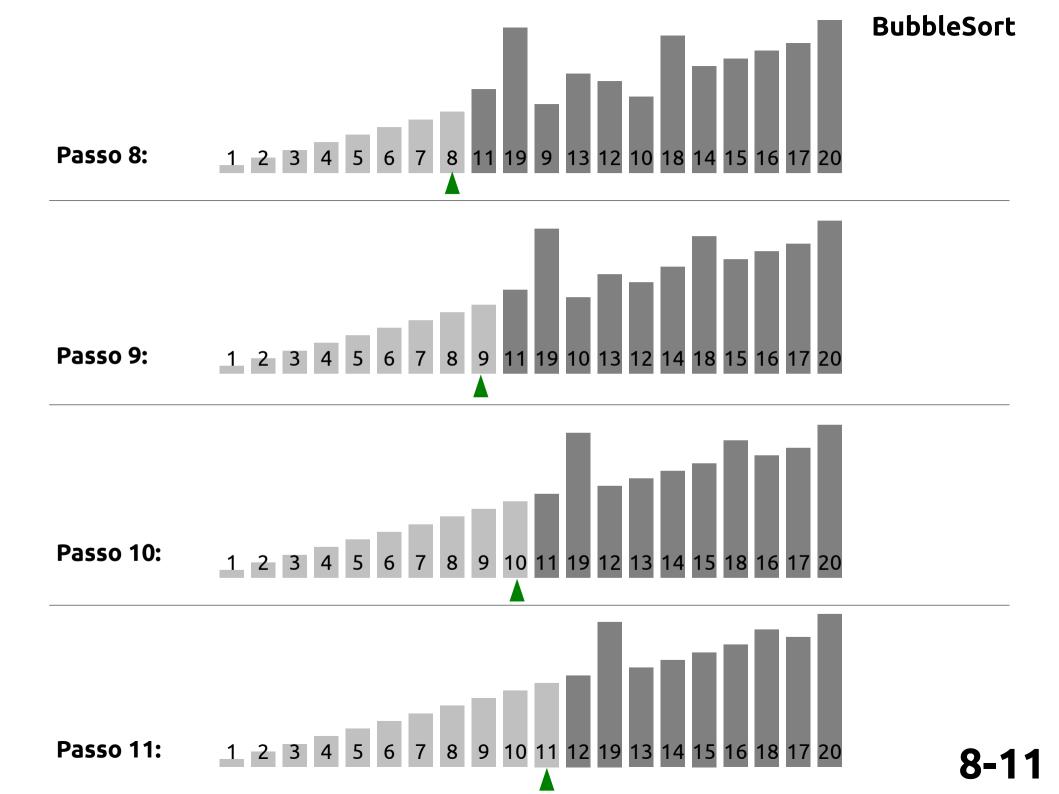
swapped

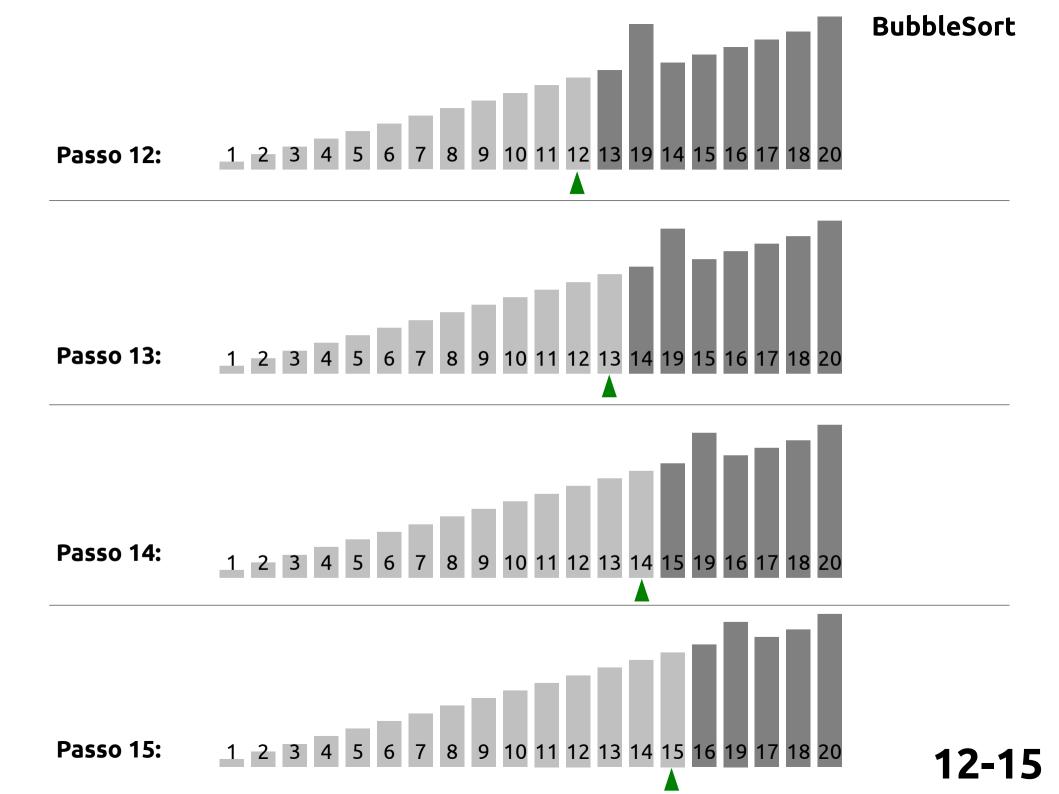
marca se houve ou não trocas

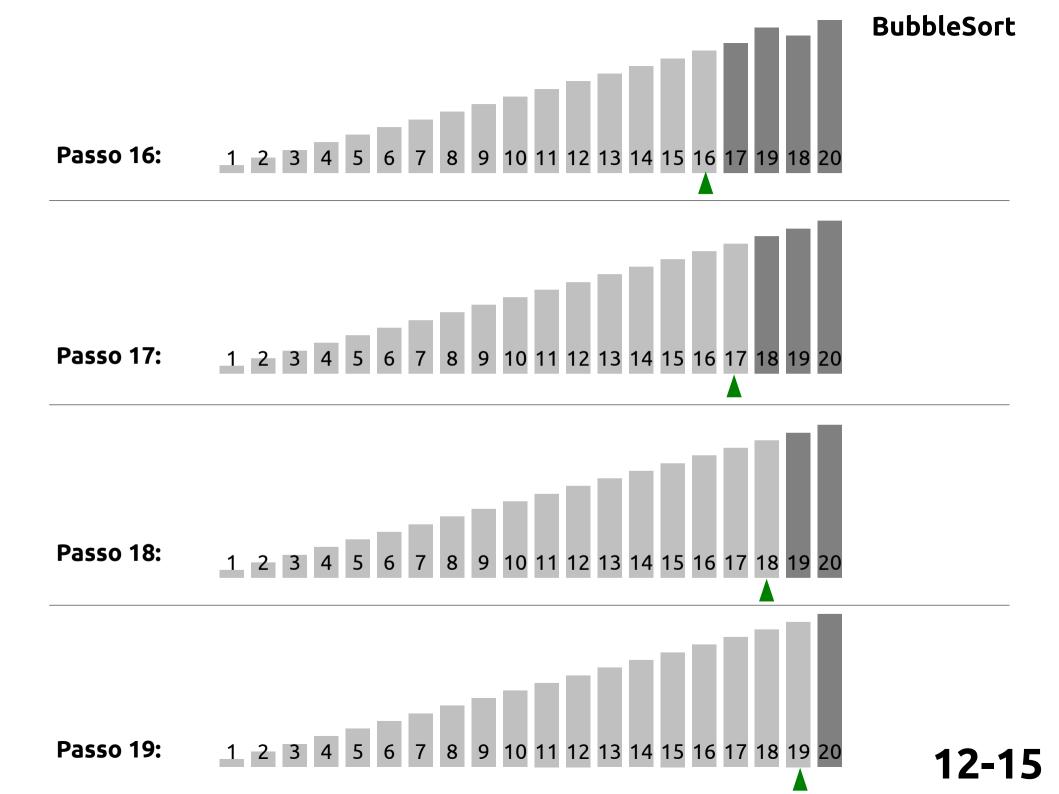
```
template <class Item>
  void swap(Item &A, Item &B)
  { Item t = A ; A = B; B = t; }
```





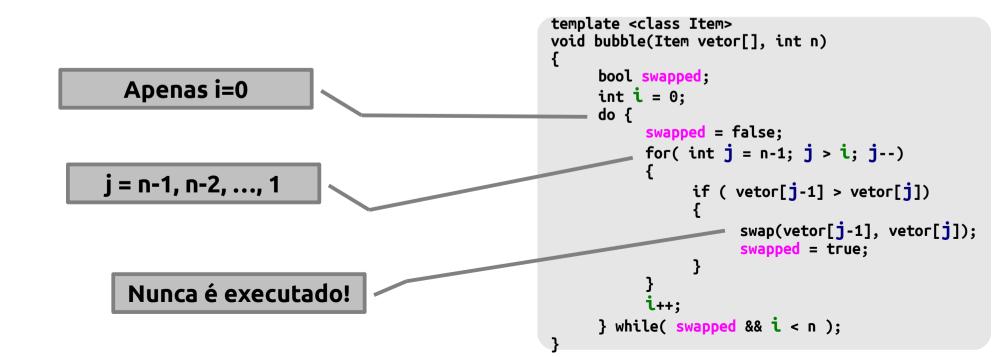






- Quantas comparações são executadas?
- Quantas trocas são executadas?
- É <u>estável</u>?
- Quantidade de memória?

- Melhor caso: vetor já ordenado
 - Comparações: linear
 - Trocas: constante

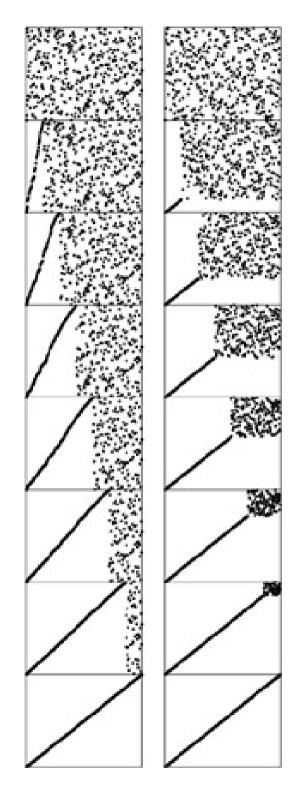


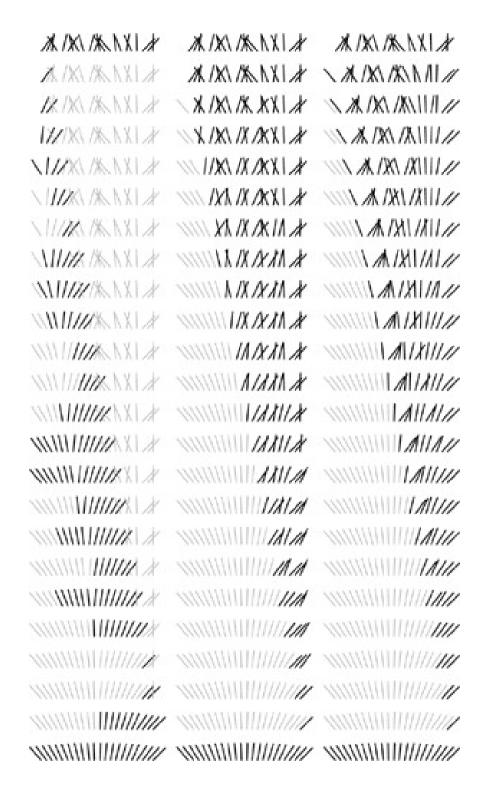
- Pior caso: vetor inversamente ordenado
 - Comparações: quadrático
 - Trocas: quadrático

- Os valores dos dados <u>interferem</u> na execução do algoritmo
- Crescimento do número de comparações em relação ao tamanho de entrada:
 - linear (no melhor caso)
 - quadrático (no pior caso)
- Crescimento do número de <u>trocas</u> em relação ao tamanho de entrada:
 - constante (no melhor caso)
 - quadrático (no pior caso)
- Crescimento do uso de memória em relação ao tamanho da entrada: constante
- E o caso médio?
- O algoritmo é estável?

- Se não conhecemos nada das possíveis entradas (valores aleatórios)
 - Assumimos a média, logo:
 - Comparações: quadrático
 - Trocas: quadrático
- Se conhecemos: depende!
 - Imagine entradas quase sempre ordenadas ...

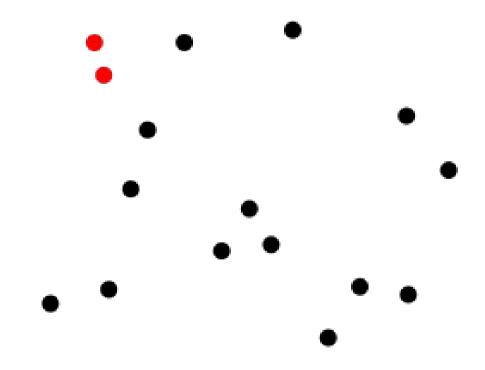
O algoritmo é estável? Sim!





Exemplo 4

• Pontos mais próximos:



Exemplo 4

Pontos mais próximos:

```
ALGORITHM BruteForceClosestPair(P)

//Finds distance between two closest points in the plane by brute force
//Input: A list P of n (n \ge 2) points p_1(x_1, y_1), \ldots, p_n(x_n, y_n)
//Output: The distance between the closest pair of points
d \leftarrow \infty

for i \leftarrow 1 to n - 1 do

for j \leftarrow i + 1 to n do
d \leftarrow \min(d, sqrt((x_i - x_j)^2 + (y_i - y_j)^2)) //sqrt is square root
return d
```