Algoritmos e Estruturas de Dados I

Ordenação

Prof. Paulo Henrique Pisani

Ordenação

- Ordenação é o processo de rearranjar uma sequência de elementos em ordem ascendente ou descendente, de acordo com a <u>chave</u> de cada elemento;
- Um dos principais objetivos de realizar a ordenação é <u>facilitar a recuperação</u> dos elementos por sua chave.

Algoritmos de ordenação

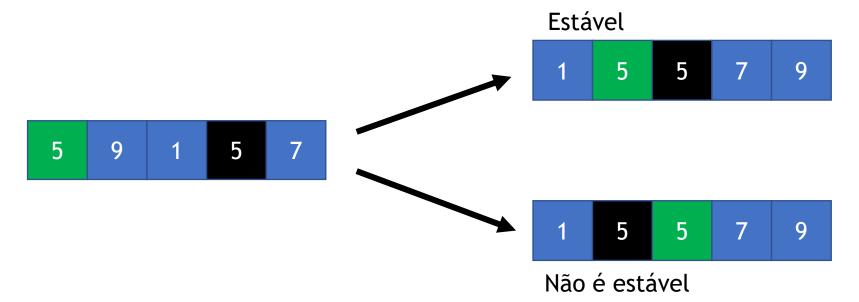
- Há dois tipos de ordenação:
 - Interna: todas as chaves estão na memória principal;
 - Externa: grande parte das chaves estão em memória externa.

Algoritmos de ordenação

- Os algoritmos de ordenação podem ser divididos entre os baseados em comparação:
 - Bubble sort;
 - Selection sort;
 - Insertion sort;
 - Shell sort;
 - Merge sort;
 - Quick sort;
 - Heap sort.
- E os baseados em distribuição:
 - Counting sort;
 - Radix sort;
 - Bucket sort.

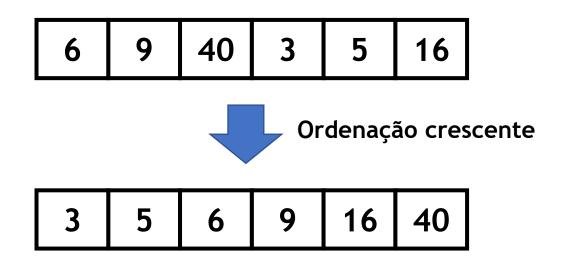
Algoritmos de ordenação

- Os algoritmos de ordenação podem ser classificados como estável ou não estável;
- Um algoritmo de ordenação é estável se a ordem relativa de elementos com chaves iguais é mantida após a ordenação.

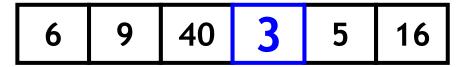


Ordenação

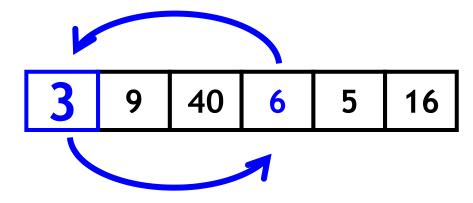
• Faremos a **ordenação de elementos em vetores/arrays** nesta aula, mas podemos aplicar os algoritmos de ordenação para outras estruturas (e.g. listas ligadas).



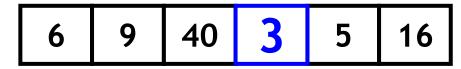
- Ideia geral:
 - Encontra menor elemento:



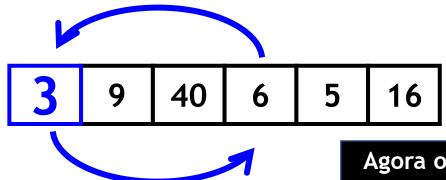
 Troca menor elemento com o primeiro elemento do vetor:



- Ideia geral:
 - Encontra menor elemento:

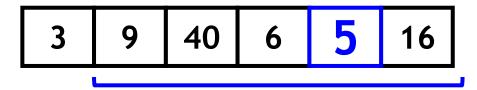


 Troca menor elemento com o primeiro elemento do vetor:

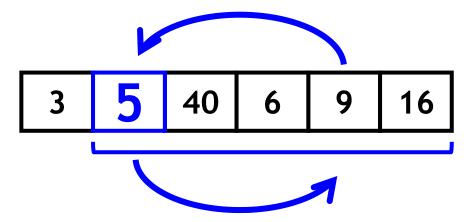


Agora o primeiro elemento já está em ordem. Então repetimos o processo para o restante do vetor.

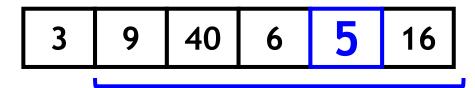
- Ideia geral:
 - Encontra menor elemento no restante do vetor:



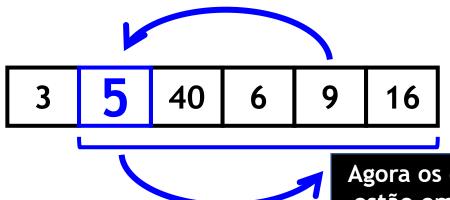
 Troca segundo elemento com o menor elemento do subvetor:



- Ideia geral:
 - Encontra menor elemento no restante do vetor:

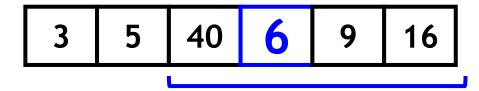


 Troca segundo elemento com o menor elemento do subvetor:

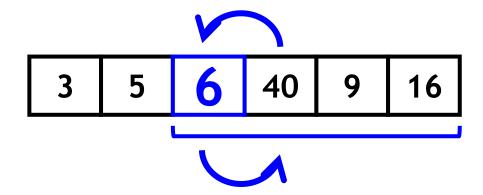


Agora os dois primeiros elementos já estão em ordem. Então repetimos o processo para o restante do vetor.

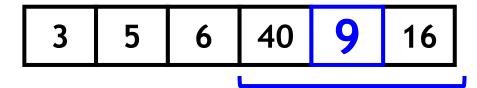
- Ideia geral:
 - Encontra menor elemento no restante do vetor:



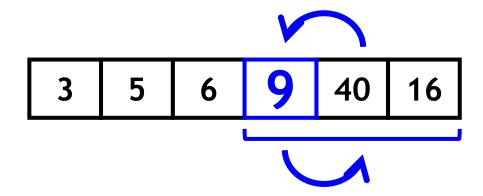
 Troca terceiro elemento com o menor elemento do subvetor:



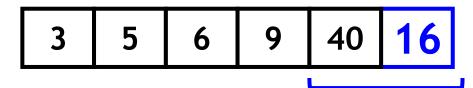
- Ideia geral:
 - Encontra menor elemento no restante do vetor:



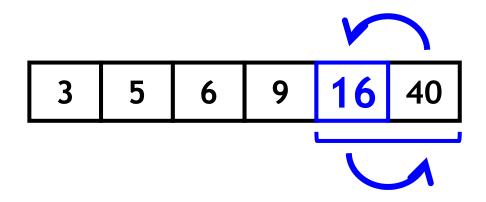
 Troca quarto elemento com o menor elemento do subvetor:



- Ideia geral:
 - Encontra menor elemento no restante do vetor:



 Troca quinto elemento com o menor elemento do subvetor:



Após isso, o algoritmo é finalizado!

• Implementação em C

```
Chamada:
selection_sort(vetor, n);
```

Implementação

```
void selection_sort(int *v, int n) {
    int i;
    for (i = 0; i < n-1; i++) {
         int indice_menor = i;
         int k;
                                                Encontra o menor
         for (k = i+1; k < n; k++)
                                                elemento no
             if (v[k] < v[indice_menor])</pre>
                                                restante do vetor.
              indice_menor = k;
         int tmp = v[i];
         v[i] = v[indice_menor];
                                      Troca o menor com o
        v[indice_menor] = tmp;
                                      elemento atual.
```

Implementação

```
void selection_sort(int *v, int n) {
    int i;
    for (i = 0; i < n-1; i++) {
        int indice_menor = i;
        int k;
        for (k = i+1; k < n; k++)
             if (v[k] < v[indice_menor])</pre>
              indice menor = k;
        if (indice_menor != i) {
                                               Apenas faz a troca
             int tmp = v[i];
                                               se o indice for
             v[i] = v[indice_menor];
                                                diferente.
             v[indice_menor] = tmp;
```

Ok, mas e para ordenar em ordem decrescente?

Ok, mas e para ordenar em ordem decrescente?

Ao invés de trocar pelo menor elemento, trocamos pelo maior elemento!

No algoritmo isso implica apenas em mudar nossa comparação de:

```
if (v[k] < v[indice_menor])</pre>
```

Para:

```
if (v[k] > v[indice_menor])
```

Também é recomendável renomear a variável indice_menor para indice_maior

Ok, mas e para ordenar em ordem decrescente?

Ao invés de trocar pelo menor elemento, trocamos pelo maior elemento!

```
No algoritmo isso implica apenas em mudar nossa comparação de:

if (v[k] < v[indice_menor])
```

Para:

```
if (v[k] > v[indice_maior])
```

Quantas comparações de elementos do vetor realizamos nesse algoritmo?

```
void selection_sort(int *v, int n) {
    int i;
    for (i = 0; i < n-1; i++) {
         int indice_menor = i;
        int k;
                                                Encontra o menor
        for (k = i+1; k < n; k++)
                                                elemento no
             if (v[k] < v[indice_menor])</pre>
                                                restante do vetor.
              indice menor = k;
         if (indice_menor != i) {
             int tmp = v[i];
                                          Troca o menor com o
             v[i] = v[indice_menor];
                                          elemento atual.
             v[indice_menor] = tmp;
```

Número de comparações

```
void selection_sort(int *v, int n) {
    int i;
    for (i = 0; i < n-1; i++) {
         int indice_menor = i;
         int k;
         for (k = i+1; k < n; k++)
             if (v[k] < v[indice_menor]) = Executa \sum_{i=0}^{n-2} q_i vezes.
              indice_menor = k;
         if (indice_menor != i) {
                                              q_i: representa a quantidade
             int tmp = v[i];
                                               de comparações realizadas
             v[i] = v[indice_menor];
                                               na iteração i.
             v[indice_menor] = tmp;
```

Número de comparações

```
void selection_sort(int *v, int n) {
    int i;
    for (i = 0; i < n-1; i++) {
         int indice_menor = i;
         int k;
         for (k = i+1; k < n; k++)
              if (v[k] < v[indice_menor]) \leftarrow Executa \sum_{i=0}^{n-2} q_i vezes.
               indice_menor = k;
         if (indice_menor != i) {
                                                  q_i: representa a quantidade
              int tmp = v[i];
                                                  de comparações realizadas
              v[i] = v[indice_menor];
                                                  na iteração i.
              v[indice_menor] = tmp;
             Os valores de q_i são: q_0 = n - 1; q_1 = n - 2; ...; q_{n-2} = 1
```

Número de comparações

- O número de comparações é: $\sum_{i=0}^{n-2} q_i$
- E os valores q_i são: $q_0 = n 1$; $q_1 = n 2$; ...; $q_{n-2} = 1$
- Os valores de q_i formam uma progressão aritmética (PA). O número de comparações é a soma dos elementos dessa PA:

$$\frac{(n-1)(n-1+1)}{2} = \frac{n(n-1)}{2}$$

• Número de comparações no pior caso: $\frac{n(n-1)}{2}$

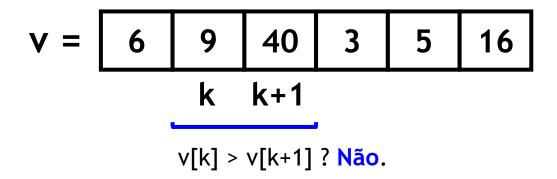
$$O(n^2)$$

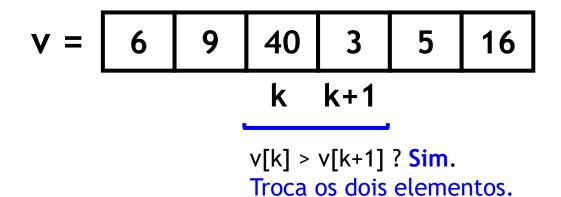
• Número de comparações no melhor caso: $\frac{n(n-1)}{2}$

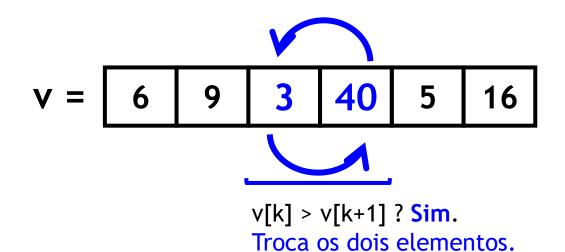
$$O(n^2)$$

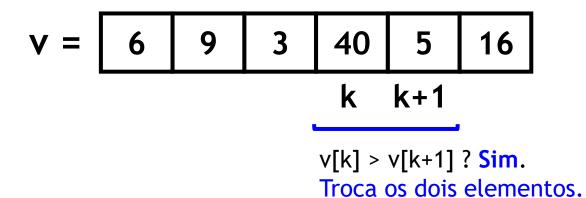
- Ideia geral:
 - Inicia no primeiro elemento e compara os elementos dois a dois;
 - Se elemento[k] > elemento[k+1], troca os dois elementos;
 - Repete o processo n 1 vezes. Contudo, não é necessário ir até o fim do vetor nas demais iterações:
 - O processo aplicado garante que o maior elemento estará na última posição;
 - Na segunda iteração, o segundo maior elemento estará na penúltima posição, e assim por diante.

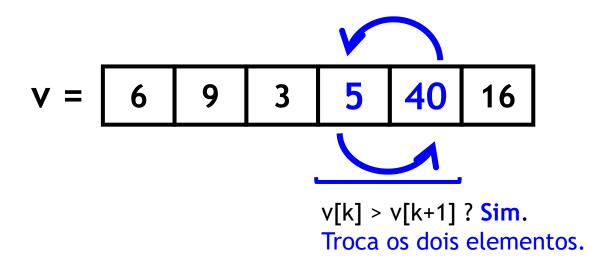
$$v = \begin{bmatrix} 6 & 9 & 40 & 3 & 5 & 16 \\ k & k+1 & & & \\ v[k] > v[k+1] ? Não.$$

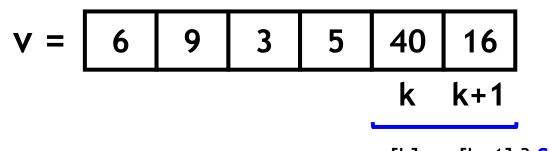




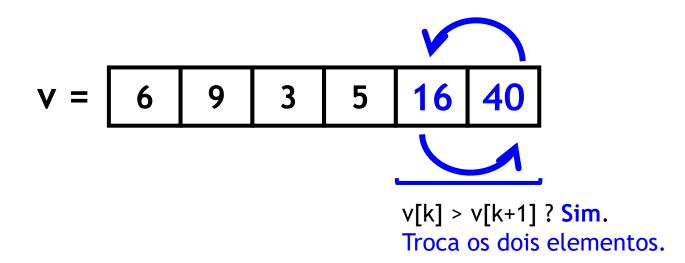


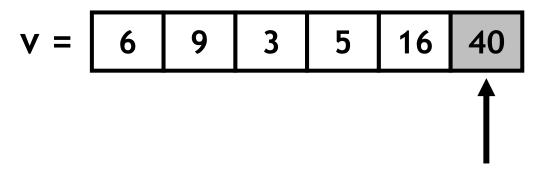






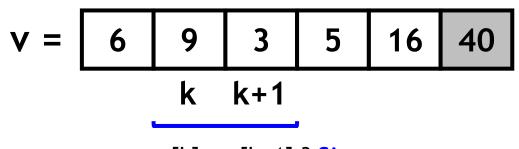
v[k] > v[k+1] ? Sim.
Troca os dois elementos.





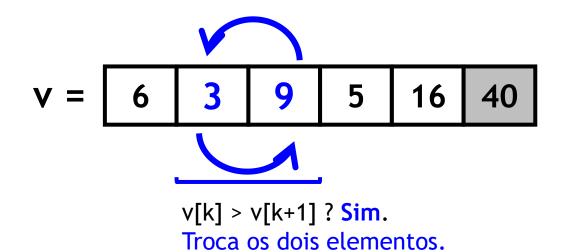
- Primeira iteração finalizada! Veja que o maior elemento está no final do vetor;
- Agora vamos repetir o processo, mas não precisamos ir até o último elemento.

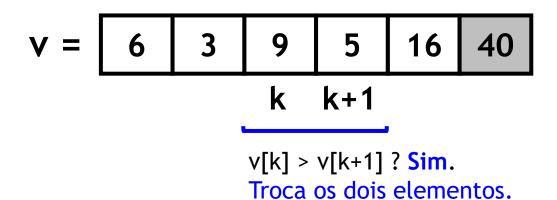
$$v = \begin{bmatrix} 6 & 9 & 3 & 5 & 16 & 40 \\ k & k+1 & & & \\ v[k] > v[k+1] ? Não.$$

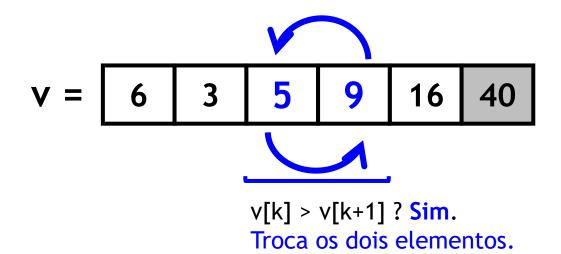


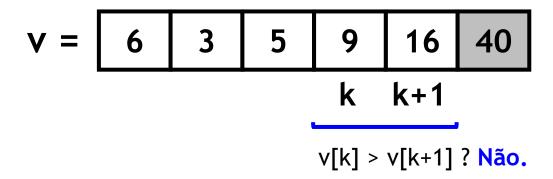
v[k] > v[k+1] ? Sim.

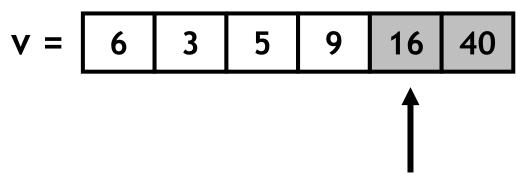
Troca os dois elementos.



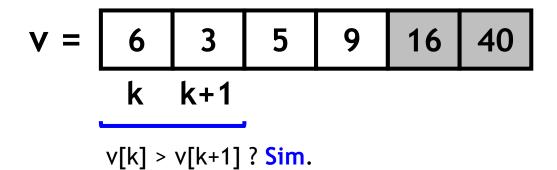




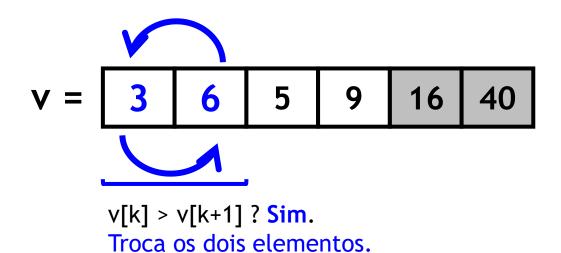


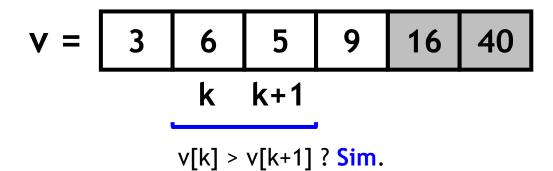


- Segunda iteração finalizada! Veja que o segundo maior elemento está no final do vetor;
- Agora vamos repetir o processo, mas não precisamos ir até o penúltimo elemento.

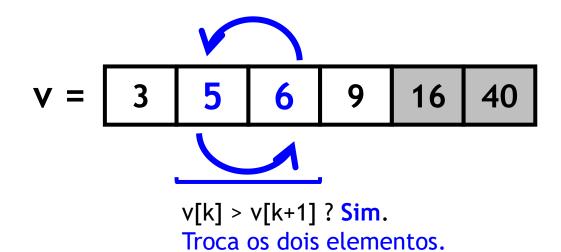


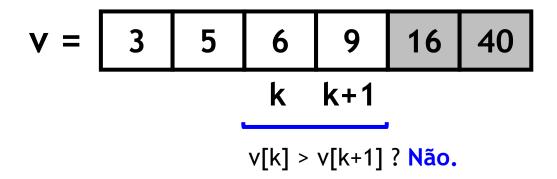
Troca os dois elementos.



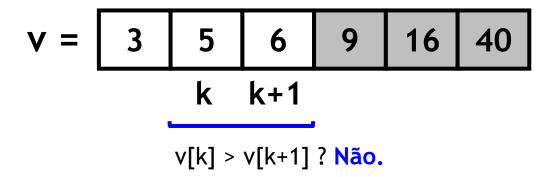


Troca os dois elementos.





$$v = \begin{bmatrix} 3 & 5 & 6 & 9 & 16 & 40 \end{bmatrix}$$
 $k & k+1$
 $v[k] > v[k+1] ? Não.$



$$v = \begin{bmatrix} 3 & 5 & 6 & 9 & 16 & 40 \end{bmatrix}$$
 $k & k+1$
 $v[k] > v[k+1] ? Não.$

Ordenação finalizada.

• Implementação em C

```
Chamada:
bubblesort(vetor, n);
```

Implementação

Ok, mas e para ordenar em ordem decrescente?

Ok, mas e para ordenar em ordem decrescente?

Apenas precisamos mudar a condição de comparação de elementos de:

Para:

Quantas comparações de elementos do vetor realizamos nesse algoritmo?

Número de comparações

 q_i : representa a quantidade de comparações realizadas na iteração i.

Número de comparações

- O número de comparações é: $\sum_{i=0}^{n-2} q_i$
- E os valores q_i são: $q_0 = n 1$; $q_1 = n 2$; ...; $q_{n-2} = 1$
- Os valores de q_i formam uma progressão aritmética (PA). O número de comparações é a soma dos elementos dessa PA:

$$\frac{(n-1)(n-1+1)}{2} = \frac{n(n-1)}{2}$$

• Número de comparações no pior caso: $\frac{n(n-1)}{2}$

$$O(n^2)$$

• Número de comparações no melhor caso: $\frac{n(n-1)}{2}$

$$O(n^2)$$



Será que podemos otimizar o Bubble sort?

Pense no caso que o vetor já está ordenado. Há necessidade de continuar com as demais iterações do algoritmo?

Será que podemos otimizar o Bubble sort?

Pense no caso que o vetor já está ordenado. Há necessidade de continuar com as demais iterações do algoritmo?

NÃO!

Ok, mas como sabemos que já está ordenado?

Será que podemos otimizar o Bubble sort?

Pense no caso que o vetor já está ordenado. Há necessidade de continuar com as demais iterações do algoritmo?

NÃO!

Ok, mas como sabemos que já está ordenado?

Se não foi realizada nenhuma troca na última iteração, podemos parar a ordenação.

Bubble sort (com parada antecipada)

• Implementação em C

```
Chamada:
bubblesort_es(vetor, n);
```

Implementação

```
void bubblesort_es(int *v, int n) {
   int i, k;
   for (i = 0; i < n - 1; i++) {
       int trocou = 0;
                                            A cada iteração,
       for (k = 0; k < n - 1 - i; k++)
                                            percorre um elemento
          if (v[k] > v[k+1]) {
                                            a menos (-i).
              int tmp = v[k];
                                    Troca elementos
              v[k] = v[k + 1];
                                     consecutivos se v[k] > v[k+1]
              v[k + 1] = tmp;
              trocou = 1;
       if (!trocou) break;
```

Outra implementação (sem break)

```
void bubblesort_es(int *v, int n) {
   int i, k, trocou = 1;
   for (i = 0; i < n - 1 && trocou; i++) {
      trocou = 0;
      for (k = 0; k < n - 1 - i; k++)
          if (v[k] > v[k+1]) {
             int tmp = v[k];
             v[k] = v[k + 1];
             v[k + 1] = tmp;
             trocou = 1;
```

Quantas comparações de elementos do vetor realizamos nesse algoritmo?

```
void bubblesort_es(int *v, int n) {
   int i, k, trocou = 1;
   for (i = 0; i < n - 1 && trocou; i++) {
       trocou = 0;
                                            A cada iteração,
       for (k = 0; k < n - 1 - i; k++)
                                          percorre um elemento
          if (v[k] > v[k+1]) {
                                            a menos (-i).
              int tmp = v[k];
                                    Troca elementos
              v[k] = v[k + 1];
                                    consecutivos se v[k] > v[k+1]
              v[k + 1] = tmp;
              trocou = 1;
```

Número de comparações

```
void bubblesort_es(int *v, int n) {
   int i, k, trocou = 1;
   for (i = 0; i < n - 1 && trocou; i++) {
       trocou = 0;
       for (k = 0; k < n - 1 - i; k++)
          if (v[k] > v[k+1]) {
                                               Executa até \sum_{i=0}^{n-2} q_i vezes.
              int tmp = v[k];
              v[k] = v[k + 1];
              v[k + 1] = tmp;
              trocou = 1;
                                              q_i: representa a quantidade
                                              de comparações realizadas
                                              na iteração i.
```

Número de comparações Melhor caso

```
void bubblesort_es(int *v, int n) {
   int i, k, trocou = 1;
   for (i = 0; i < n - 1 && trocou; i++) {
       trocou = 0;
       for (k = 0; k < n - 1 - i; k++)
          if (v[k] > v[k+1]) { \leftarrow No melhor caso (vetor já ordenado
              int tmp = v[k];
                                        na ordem desejada), executa n-1
              v[k] = v[k + 1];
                                        vezes.
              v[k + 1] = tmp;
              trocou = 1;
```

```
void bubblesort_es(int *v, int n) {
    int i, k, trocou = 1;
   for (i = 0; i < n - 1 && trocou; i++) {
       trocou = 0;
       for (k = 0; k < n - 1 - i; k++)
           if (v[k] > v[k+1]) {
                                           _____ No pior caso, executa
                                                 \sum_{i=0}^{n-2} q_i vezes.
               int tmp = v[k];
               v[k] = v[k + 1];
               v[k + 1] = tmp;
               trocou = 1;
                                                  q_i: representa a quantidade
                                                  de comparações realizadas
                                                  na iteração i.
             Os valores de q_i são: q_0 = n - 1; q_1 = n - 2; ...; q_{n-2} = 1
```

No pior caso, o número de comparações é igual ao selection sort

Bubble sort (com parada antecipada)

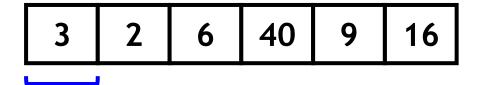
• Número de comparações no pior caso: $\frac{n(n-1)}{2}$

$$O(n^2)$$

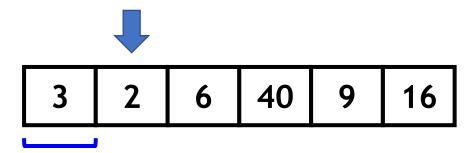
• Número de comparações no melhor caso: n-1

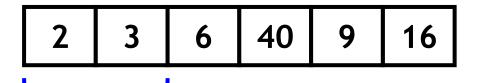
Ideia geral:

- Inicia com subvetor de um elemento (primeiro elemento do vetor) - este será o subvetor ordenado;
- Depois avalia o próximo elemento e o insere na posição correta no subvetor ordenado; Agora o subvetor ordenado tem dois elementos;
- Esse processo é repetido, inserindo o próximo elemento no subvetor ordenado até que o subvetor seja o vetor completo.

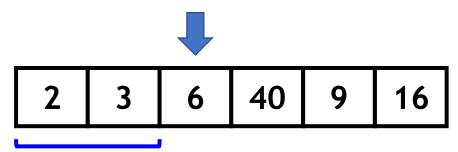


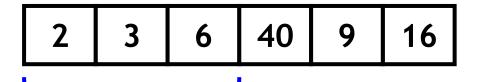
Onde este elemento deveria ser inserido para manter o subvetor ordenado?



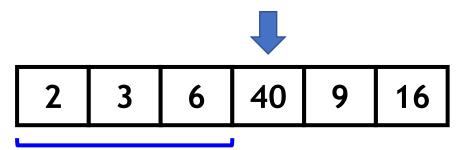


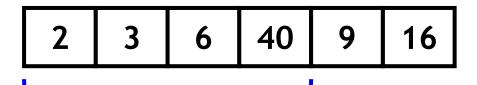
Onde este elemento deveria ser inserido para manter o subvetor ordenado?



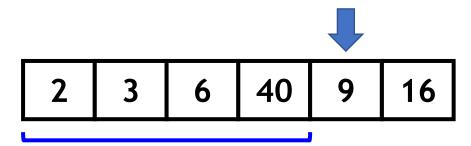


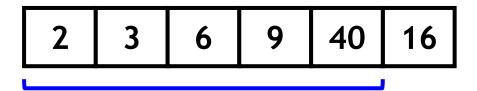
Onde este elemento deveria ser inserido para manter o subvetor ordenado?



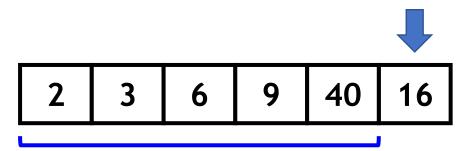


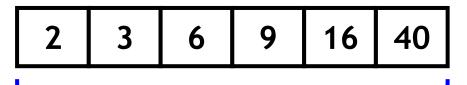
Onde este elemento deveria ser inserido para manter o subvetor ordenado?





Onde este elemento deveria ser inserido para manter o subvetor ordenado?





• Implementação em C

```
Chamada:
insertionsort(vetor, n);
```

Implementação

```
void insertion_sort(int *v, int n) {
    int i, k;
    for (i = 1; i < n; i++) {</pre>
        int item_atual = v[i];
                                       Guarda elemento atual
        int indice_para_inserir = i;
                                              Encontra índice para
         for (k = i - 1; k >= 0)
                                              inserção e desloca
           && item_atual < v[k]; k--)
                                              elementos para a direita.
               v[k+1] = v[k];
               indice_para_inserir--;
          [indice_para_inserir] = item_atual;
                                                     Insere
                                                     elemento
                                                     atual.
```

Veja que apenas fazemos deslocamentos até encontrar a posição correta para inserção.

Ok, mas e para ordenar em ordem decrescente?

Ok, mas e para ordenar em ordem decrescente?

Assim como no selection sort, apenas temos que mudar a condição de comparação de:

```
item_atual < v[k]
item_atual > v[k]
```

Para:

Quantas comparações de elementos do vetor realizamos nesse algoritmo?

```
void insertion_sort(int *v, int n) {
    int i, k;
    for (i = 1; i < n; i++) {</pre>
        int item_atual = v[i];
                                       Guarda elemento atual
        int indice_para_inserir = i;
         for (k = i - 1; k >= 0)
                                              Encontra índice para
                                              inserção e desloca
           && item_atual < v[k]; k--) {
                                              elementos para a direita.
              v[k+1] = v[k];
              indice_para_inserir--;
         v[indice_para_inserir] = item_atual;
                                                     Insere
                                                     elemento
                                                     atual.
```

Número de comparações

```
void insertion_sort(int *v, int n) {
    int i, k;
    for (i = 1; i < n; i++) {
         int item_atual = v[i];
         int indice_para_inserir = i;
         for (k = i - 1; k >= 0)
           && item_atual \langle v[k]; k-- \rangle { \leftarrow Executa até \sum_{i=1}^{n-1} q_i vezes.
               v[k+1] = v[k];
               indice_para_inserir--;
         v[indice_para_inserir] = item_atual;
                                                   q_i: representa a quantidade
                                                   de comparações realizadas
```

na iteração i.

Número de comparações Melhor caso

(vetor já em ordem crescente)

```
void insertion_sort(int *v, int n) {
    int i, k;
    for (i = 1; i < n; i++) {
         int item_atual = v[i];
         int indice_para_inserir = i;
         for (k = i - 1; k >= 0)
           && item_atual \langle v[k]; k-- \rangle { \leftarrow Executa até \sum_{i=1}^{n-1} q_i vezes.
               v[k+1] = v[k];
               indice_para_inserir--;
         v[indice_para_inserir] = item_atual;
                                                    Todos os q_i teriam valor 1.
```

No melhor caso, o número de comparações é n-1

Número de comparações

Pior caso

(vetor em ordem decrescente)

```
void insertion_sort(int *v, int n) {
    int i, k;
    for (i = 1; i < n; i++) {
         int item_atual = v[i];
         int indice_para_inserir = i;
         for (k = i - 1; k >= 0)
           && item_atual \langle v[k]; k-- \rangle { \leftarrow Executa até \sum_{i=1}^{n-1} q_i vezes.
               v[k+1] = v[k];
                indice_para_inserir--;
         v[indice_para_inserir] = item_atual;
               Os valores de q_i são: q_1 = 1; q_2 = 2; ...; q_{n-1} = n-1
```

No pior caso, o número de comparações é igual ao selection sort

Número de comparações

- O número de comparações é: $\sum_{1}^{n-1} q_i$
- E os valores q_i são: $q_1 = 1$; $q_2 = 2$; ...; $q_{n-1} = n-1$
- Os valores de q_i formam uma progressão aritmética (PA). O número de comparações é a soma dos elementos dessa PA:

$$\frac{(n-1)(1+n-1)}{2} = \frac{n(n-1)}{2}$$

• Número de comparações no pior caso: $\frac{n(n-1)}{2}$

$$O(n^2)$$

• Número de comparações no melhor caso: n-1

Exemplos dos algoritmos

- Selection sort:
 - https://visualgo.net/en/sorting?slide=7
- Bubble sort:
 - https://visualgo.net/en/sorting?slide=6
- Bubble sort (early stopping):
 - https://visualgo.net/en/sorting?slide=6-2
- Insertion sort:
 - https://visualgo.net/en/sorting?slide=8

Referências

- Slides do Prof. Monael Pinheiro Riberio:
 - https://sites.google.com/site/aed2019q1/
- Slides da Profa. Mirtha Lina Fernández Venero
 - Algoritmos e Estruturas de Dados I 2019

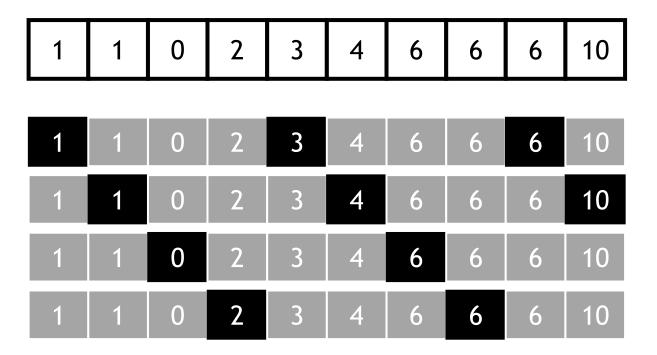
Referências

- Nivio Ziviani. Projeto de Algoritmos: com implementações em Pascal e C. Cengage Learning, 2015.
- Jayme L. Szwarcfiter, Lilian Markenzon. Estruturas de Dados e Seus Algoritmos. 3ª edição. LTC, 2012.
- Thomas H. Cormen, Charles E. Leiserson, Ronald L. Rivest, Clifford Stein. Algoritmos: Teoria e Prática. Elsevier, 2012.
- Robert Sedgewick, Kevin Wayne. Algorithms 4^a edição. Pearson, 2011.

- Proposto por Shell (1959);
- É uma extensão do Insertion sort que considera elementos separados *h* posições;
- O algoritmo realiza diversas passadas pelo vetor, cada vez com valores menores de h.
 - Quando h=1, o algoritmo se comporta como o Insertion sort.

Sequência h-ordenada

- Uma sequência é *h ordenada* se os elementos separados por *h* posições estão ordenados.
- Exemplo (h = 4):



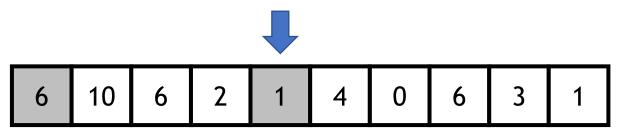
 No Shell sort, são realizadas diversas passadas pelo vetor, cada vez com valores menores de h:

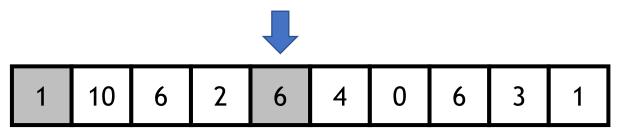
Vetor não ordenado: 10 h = 410 0 6 6 (vetor ordenado) h = 110 6

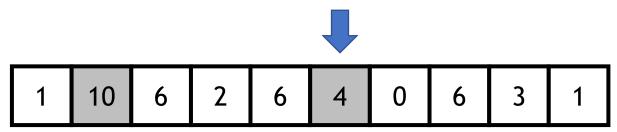
6 10 6 2	1 4	0 6 3	1
----------	-----	-------	---

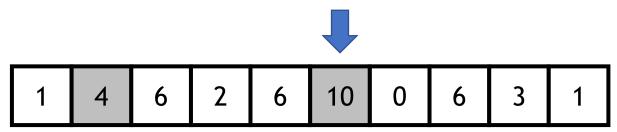
6	10	6	2	1	4	0	6	3	1
---	----	---	---	---	---	---	---	---	---

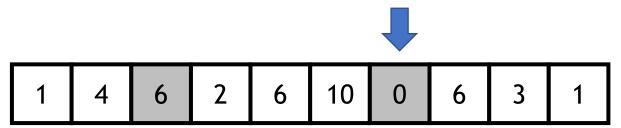
Onde este elemento deveria ser inserido para manter o subvetor ordenado?

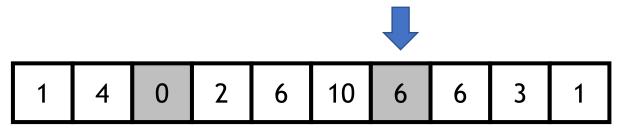


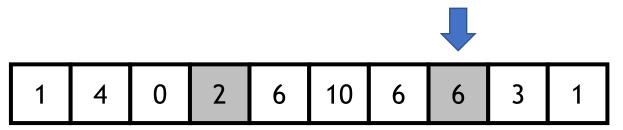


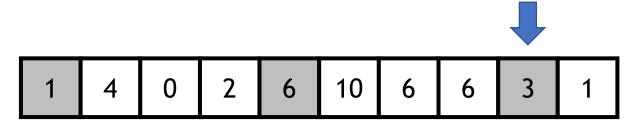


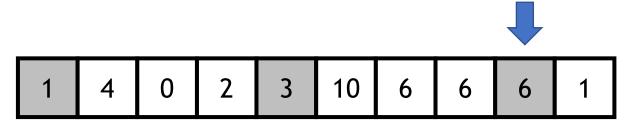


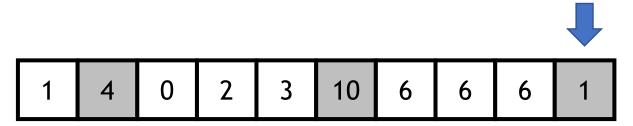


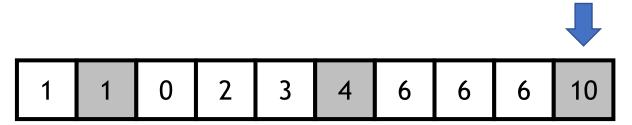




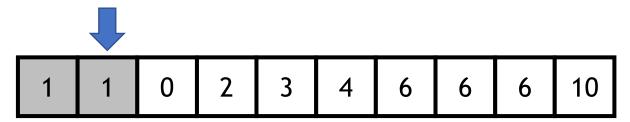


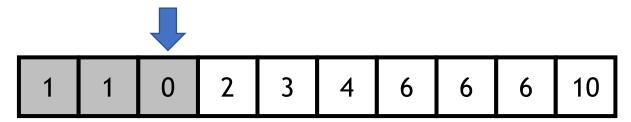


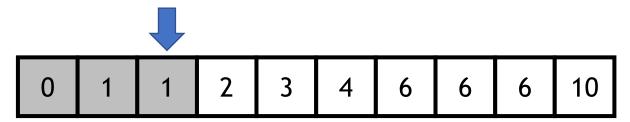


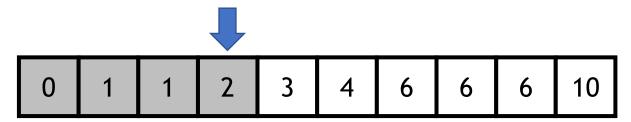


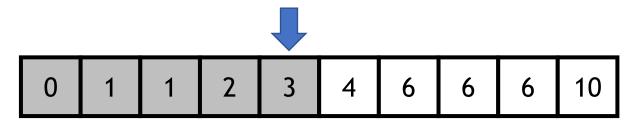
1	1	0	2	3	4	6	6	6	10

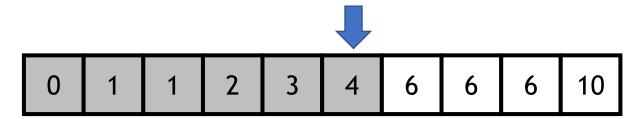


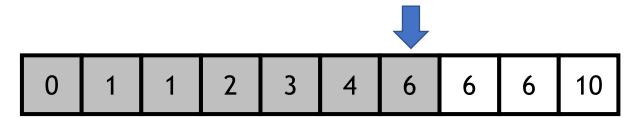


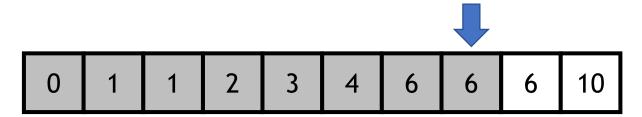


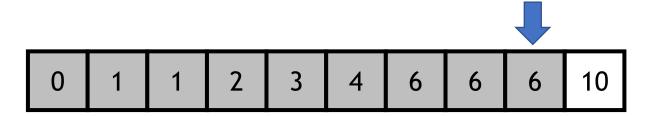


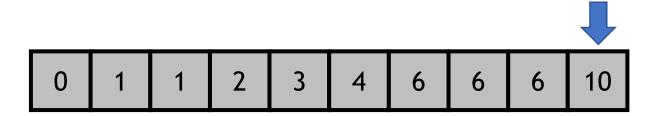






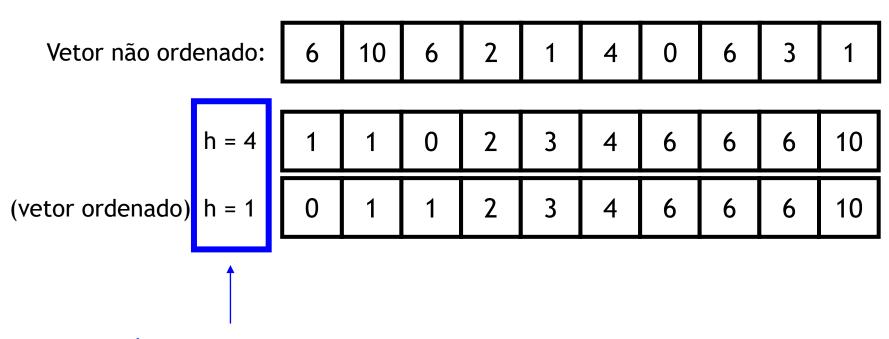






0	1	1	2	3	4	6	6	6	10

• Foram realizadas passadas pelo vetor, cada vez com valores menores de h:



Sequência de valores de h

Sequência de valores de h

- Há diversas sequências¹:
 - Knuth: 1, 4, 13, 40, 121, 364, ...
 - Sedgewick: 1, 5, 19, 41, 109, ...
 - •
- O desempenho do Shell sort depende da sequência utilizada.

Sequência de valores de h

 Utilizaremos a sequência de Knuth para a implementação nesta aula: 1, 4, 13, 40, 121, 364, ...

$$h(x) = \begin{cases} 3.h(x-1) + 1, & x > 1 \\ 1, & x = 1 \end{cases}$$

• Implementação em C

```
Chamada:
shellsort(vetor, n);
```

Implementação

```
void shellsort(int *v, int n) {
    int h = 1;
    while (h < n / 3) h = 3 * h + 1;
    int i, k;
    while (h >= 1) {
         for (i = h; i < n; i++) {
              int item atual = v[i];
              int indice para inserir = i;
              for (k = i - h; k >= 0 \&\& item_atual < v[k]; k-=h) {
                   v[k+h] = v[k];
                   indice para inserir-=h;
              v[indice_para_inserir] = item_atual;
         h = h / 3;
```

Custo do algoritmo

- O custo do algoritmo depende da sequência de valores de h utilizada;
- Para a sequência usada na implementação anterior, o número de comparações é $O(n^{\frac{3}{2}})$.

Referências

- Nivio Ziviani. Projeto de Algoritmos: com implementações em Pascal e C. Cengage Learning, 2015.
- Jayme L. Szwarcfiter, Lilian Markenzon. Estruturas de Dados e Seus Algoritmos. 3ª edição. LTC, 2012.
- Thomas H. Cormen, Charles E. Leiserson, Ronald L. Rivest, Clifford Stein. Algoritmos: Teoria e Prática. Elsevier, 2012.
- Robert Sedgewick, Kevin Wayne. Algorithms 4^a edição. Pearson, 2011.