

Instituto de Computação



MC102 – Aula 10 Algoritmos de Ordenação

Algoritmos e Programação de Computadores

Zanoni Dias

2020

Instituto de Computação

Roteiro

O Problema da Ordenação

Bubble Sort

Selection Sort

Insertion Sort

Exercícios

O Problema da Ordenação

O Problema da Ordenação

· Vamos estudar alguns algoritmos para o seguinte problema:

Definição do Problema

Dada uma coleção de elementos, com uma relação de ordem entre eles, ordenar os elementos da coleção de forma crescente.

- Nos nossos exemplos, a coleção de elementos será representada por uma lista de inteiros.
 - · Números inteiros possuem uma relação de ordem entre eles.
- Apesar de usarmos números inteiros, os algoritmos que estudaremos servem para ordenar qualquer coleção de elementos que possam ser comparados entre si.

O Problema da Ordenação

- O problema da ordenação é um dos mais básicos em computação.
- Muito provavelmente este é um dos problemas com maior número de aplicações diretas ou indiretas (como parte da solução para um problema maior).
- · Exemplos de aplicações diretas:
 - · Criação de rankings.
 - · Definição de preferências em atendimentos por prioridade.
- · Exemplos de aplicações indiretas:
 - · Otimização de sistemas de busca.
 - · Manutenção de estruturas de bancos de dados.

- · A ideia do algoritmo Bubble Sort é a seguinte:
- O algoritmo faz iterações repetindo os seguintes passos:
 - Se lista[0] > lista[1], troque lista[0] com lista[1].
 - Se lista[1] > lista[2], troque lista[1] com lista[2].
 - Se lista[2] > lista[3], troque lista[2] com lista[3].
 - ...
 - Se lista[n-2] > lista[n-1], troque lista[n-2] com lista[n-1].
- Após uma iteração executando os passos acima, o que podemos garantir?
 - · O maior elemento estará na posição correta (a última da lista).

- Após a primeira iteração de trocas, o maior elemento estará na posição correta.
- Após a segunda iteração de trocas, o segundo maior elemento estará na posição correta.
- F assim sucessivamente...
- Quantas iterações são necessárias para deixar a lista completamente ordenada?

 No exemplo abaixo, os elementos sublinhados estão sendo comparados (e, eventualmente, serão trocados):

```
[57, 32, 25, 11, 90, 63]
[32, 57, 25, 11, 90, 63]
[32, 25, 57, 11, 90, 63]
[32, 25, 11, 57, 90, 63]
[32, 25, 11, 57, 90, 63]
[32, 25, 11, 57, 63, 90]
```

- · Isto termina a primeira iteração de trocas.
- · Como a lista possui 6 elementos, temos que realizar 5 iterações.
- Note que, após a primeira iteração, não precisamos mais avaliar a última posição da lista.

Trocando Elementos em uma Lista

 Podemos trocar os elementos das posições i e j de uma lista da seguinte forma:

```
lista = [1, 2, 3, 4, 5]
i = 0 # lista[0] = 1
j = 2 # lista[2] = 3

aux = lista[i]
lista[i] = lista[j]
lista[j] = aux

print(lista)
# [3, 2, 1, 4, 5]
```

Trocando Elementos em uma Lista

 Podemos trocar os elementos das posições i e j de uma lista da seguinte forma:

```
lista = [1, 2, 3, 4, 5]
i = 0 # lista[0] = 1
j = 2 # lista[2] = 3

(lista[i], lista[j]) = (lista[j], lista[i])

print(lista)
# [3, 2, 1, 4, 5]
```

- · O código abaixo realiza as trocas de uma iteração do algoritmo.
- Os pares de elementos das posições 0 e 1, 1 e 2, ..., i-1 e i são comparados e, eventualmente, trocados.
- Assumimos que, das posições i+1 até n-1, a lista já possui os maiores elementos ordenados.

```
for j in range(i):
    if lista[j] > lista[j + 1]:
        (lista[j], lista[j + 1]) = (lista[j + 1], lista[j])
```

- Note que as comparações na primeira iteração ocorrem até a última posição da lista.
- · Na segunda iteração, elas ocorrem até a penúltima posição.
- · E assim sucessivamente...

· Número máximo de comparações entre elementos da lista:

$$f(n) = \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=0}^{i-1} 1 = \sum_{i=1}^{n-1} i = (n-1)\frac{n}{2} = \frac{n^2 - n}{2}$$

· Número máximo de trocas entre elementos da lista:

$$f(n) = \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=0}^{i-1} 1 = \sum_{i=1}^{n-1} i = (n-1)\frac{n}{2} = \frac{n^2 - n}{2}$$

· Número mínimo de comparações entre elementos da lista:

$$f(n) = \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{i=0}^{i-1} 1 = \sum_{i=1}^{n-1} i = (n-1)\frac{n}{2} = \frac{n^2 - n}{2}$$

· Número mínimo de trocas entre elementos da lista:

$$f(n) = \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=0}^{n-1} 0 = 0$$

- Dada uma lista contendo n números inteiros, desejamos ordenar essa lista de forma crescente.
- · A ideia do algoritmo é a seguinte:
 - Encontre o menor elemento a partir da posição 0. Troque este elemento com o elemento da posição 0.
 - Encontre o menor elemento a partir da posição 1. Troque este elemento com o elemento da posição 1.
 - Encontre o menor elemento a partir da posição 2. Troque este elemento com o elemento da posição 2.
 - · E assim sucessivamente...

 No exemplo abaixo, os elementos sublinhados representam os elementos que serão trocados na iteração i do Selection Sort:

```
Iteração 0: [57, 32, 25, 11, 90, 63]
Iteração 1: [11, 32, 25, 57, 90, 63]
Iteração 2: [11, 25, 32, 57, 90, 63]
Iteração 3: [11, 25, 32, 57, 90, 63]
Iteração 4: [11, 25, 32, 57, 90, 63]
Iteração 5: [11, 25, 32, 57, 63, 90]
```

 Podemos criar uma função que retorna o índice do menor elemento de uma lista (formado por n números inteiros) a partir de uma posição inicial dada:

```
def indiceMenor(lista, inicio):
    minimo = inicio
    n = len(lista)
    for j in range(inicio + 1, n):
        if lista[minimo] > lista[j]:
            minimo = j
    return minimo
```

- Dada a função anterior, que encontra o índice do menor elemento de uma lista a partir de uma dada posição, como implementar o algoritmo de ordenação?
 - Encontre o menor elemento a partir da posição 0 e troque-o com o elemento da posição 0.
 - Encontre o menor elemento a partir da posição 1 e troque-o com o elemento da posição 1.
 - Encontre o menor elemento a partir da posição 2 e troque-o com o elemento da posição 2.
 - E assim sucessivamente...

 Usando a função auxiliar indiceMenor podemos implementar o Selection Sort da seguinte forma:

```
def selectionSort(lista):
    n = len(lista)
    for i in range(n):
        minimo = indiceMenor(lista, i)
        (lista[i], lista[minimo]) = (lista[minimo], lista[i])
```

 Usando a função auxiliar indiceMenor podemos implementar o Selection Sort da seguinte forma:

```
def selectionSort(lista):
    n = len(lista)
    for i in range(n - 1):
        minimo = indiceMenor(lista, i)
        (lista[i], lista[minimo]) = (lista[minimo], lista[i])
```

```
def selectionSort(lista):
    n = len(lista)
    for i in range(n - 1):
        minimo = indiceMenor(lista, i)
        (lista[i], lista[minimo]) = (lista[minimo], lista[i])
```

· Número máximo de comparações entre elementos da lista:

$$f(n) = \sum_{i=0}^{n-2} \sum_{j=i+1}^{n-1} 1 = \sum_{i=0}^{n-2} n - i - 1 = \sum_{i=1}^{n-1} i = (n-1)\frac{n}{2} = \frac{n^2 - n}{2}$$

```
def selectionSort(lista):
    n = len(lista)
    for i in range(n - 1):
        minimo = indiceMenor(lista, i)
        (lista[i], lista[minimo]) = (lista[minimo], lista[i])
```

· Número máximo de trocas entre elementos da lista:

$$f(n) = \sum_{i=0}^{n-2} 1 = n-1$$

```
def selectionSort(lista):
    n = len(lista)
    for i in range(n - 1):
        minimo = indiceMenor(lista, i)
        (lista[i], lista[minimo]) = (lista[minimo], lista[i])
```

· Número mínimo de comparações entre elementos da lista:

$$f(n) = \sum_{i=0}^{n-2} \sum_{j=i+1}^{n-1} 1 = \sum_{i=0}^{n-2} n - i - 1 = \sum_{i=1}^{n-1} i = (n-1)\frac{n}{2} = \frac{n^2 - n}{2}$$

```
def selectionSort(lista):
    n = len(lista)
    for i in range(n - 1):
        minimo = indiceMenor(lista, i)
        (lista[i], lista[minimo]) = (lista[minimo], lista[i])
```

· Número mínimo de trocas entre elementos da lista:

$$f(n) = \sum_{i=0}^{n-2} 1 = n-1$$

- É possível diminuir o número de trocas no melhor caso?
- Vale a pena testar se lista[i] ≠ lista[minimo] antes de realizar a troca?

- · A ideia do algoritmo Insertion Sort é a seguinte:
 - A cada iteração i, os elementos das posições 0 até i-1 da lista estão ordenados.
 - Então, precisamos inserir o elemento da posição i, entre as posições 0 e i, de forma a deixar a lista ordenada até a posição i.
 - Na iteração seguinte, consideramos que a lista está ordenada até a posição i e repetimos o processo até que a lista esteja completamente ordenada.

 No exemplo abaixo, o elemento sublinhado representa o elemento que será inserido na i-ésima iteração do Insertion Sort:

```
[57, <u>25</u>, 32, 11, 90, 63]: lista ordenada entre as posições 0 e 0. [25, <u>57</u>, <u>32</u>, 11, 90, 63]: lista ordenada entre as posições 0 e 1. [25, 32, 57, <u>11</u>, 90, 63]: lista ordenada entre as posições 0 e 2. [11, 25, 32, 57, <u>90</u>, 63]: lista ordenada entre as posições 0 e 3. [11, 25, 32, 57, 90, <u>63</u>]: lista ordenada entre as posições 0 e 4. [11, 25, 32, 57, 63, 90]: lista ordenada entre as posições 0 e 5.
```

Podemos criar uma função que, dados uma lista e um índice i, insere o elemento de índice i entre os elementos das posições 0 e i-1 (pré-ordenados), de forma que todos os elementos entre as posições 0 e i fiquem ordenados:

```
def insertion(lista, i):
    aux = lista[i]
    j = i - 1
    while (j >= 0) and (lista[j] > aux):
    lista[j + 1] = lista[j]
    j = j - 1
    lista[j + 1] = aux
```

- · Exemplo de execução da função insertion:
 - · Configuração inicial:

$$[11, 31, 54, 58, 66, \underline{12}, 47]$$
, $i = 5$, aux = 12

Iterações:

```
[11, 31, 54, 58, \underline{66}, 12, 47], \quad j = 4

[11, 31, 54, \underline{58}, 66, 66, 47], \quad j = 3

[11, 31, \underline{54}, 58, 58, 66, 47], \quad j = 2

[11, \underline{31}, 54, 54, 58, 66, 47], \quad j = 1

[\underline{11}, 31, 31, 54, 58, 66, 47], \quad j = 0
```

Neste ponto temos que lista[j] < aux, logo, o loop while é encerrado e a atribuição lista[j + 1] = aux é executada:

```
[11, \underline{12}, 31, 54, 58, 66, 47]
```

 Em Python podemos implementar a função insertion de forma ainda mais simples, inserindo o elemento na posição desejada com um único comando.

```
def insertion(lista, i):
    j = i - 1
    while (j >= 0) and (lista[j] > lista[i]):
        j = j - 1
    lista[j + 1:i + 1] = [lista[i]] + lista[j + 1:i]
```

 Usando a função auxiliar insertion podemos implementar o Insertion Sort da seguinte forma:

```
def insertionSort(lista):
    n = len(lista)
    for i in range(1, n):
        insertion(lista, i)
```

```
def insertionSort(lista):
    n = len(lista)
    for i in range(1, n):
        insertion(lista, i)
```

· Número máximo de comparações entre elementos da lista:

$$f(n) = \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{i=0}^{i-1} 1 = \sum_{i=1}^{n-1} i = (n-1)\frac{n}{2} = \frac{n^2 - n}{2}$$

```
def insertionSort(lista):
    n = len(lista)
    for i in range(1, n):
        insertion(lista, i)
```

· Número máximo de modificações realizadas na lista:

$$f(n) = \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=0}^{i} 1 = \sum_{i=1}^{n-1} (i+1) = (n-1) \frac{n+2}{2} = \frac{n^2+n}{2} - 1$$

```
def insertionSort(lista):
    n = len(lista)
    for i in range(1, n):
        insertion(lista, i)
```

· Número mínimo de comparações entre elementos da lista:

$$f(n) = \sum_{i=1}^{n-1} 1 = n-1$$

```
def insertionSort(lista):
    n = len(lista)
    for i in range(1, n):
        insertion(lista, i)
```

· Número mínimo de modificações realizadas na lista:

$$f(n) = \sum_{i=1}^{n-1} 1 = n-1$$

Resumo

- Não existe um algoritmo de ordenação que seja o melhor em todas as possíveis situações.
- Para escolher o algoritmo mais adequado para uma dada situação, precisamos verificar as características específicas dos elementos que devem ser ordenados.
- · Por exemplo:
 - Se os elementos a serem ordenados forem grandes, por exemplo, registros acadêmicos de alunos, o Selection Sort pode ser uma boa escolha, já que ele efetuará, no pior caso, muito menos trocas que o Insertion Sort ou o Bubble Sort.
 - Se os elementos a serem ordenados estiverem quase ordenados (situação relativamente comum), o Insertion Sort realizará muito menos operações (comparações e trocas) do que o Selection Sort ou o Bubble Sort.
- · Teste de tempo de execução dos algoritmos de ordenação:
 - https://repl.it/@sandrooliveira/testetempo

Exercícios

Exercícios

- Altere o Bubble Sort para que o algoritmo pare assim que for possível perceber que a lista está ordenada. Qual o custo deste novo algoritmo em termos do número de comparações entre elementos da lista (tanto no melhor, quanto no pior caso)?
- Escreva uma função k-ésimo que, dada uma lista de tamanho n e um inteiro k (tal que 1 ≤ k ≤ n), determine o k-ésimo menor elemento da lista. Analise o custo da sua função em termos do número de comparações realizadas entre elementos da lista.