

# MC102 — Algoritmos, Busca e Ordenação

Rafael C. S. Schouery  
rafael@ic.unicamp.br

Universidade Estadual de Campinas

Atualizado em: 2023-06-12 17:37

# Problema Computacional

Um **problema computacional** é uma **função** que relaciona cada possível **entrada** com um conjunto de **saídas**

# Problema Computacional

Um **problema computacional** é uma **função** que relaciona cada possível **entrada** com um conjunto de **saídas**

- A entrada é o que chamamos de **instância**

# Problema Computacional

Um **problema computacional** é uma **função** que relaciona cada possível **entrada** com um conjunto de **saídas**

- A entrada é o que chamamos de **instância**
- A saída é o que chamamos de **solução**

# Problema Computacional

Um **problema computacional** é uma **função** que relaciona cada possível **entrada** com um conjunto de **saídas**

- A entrada é o que chamamos de **instância**
- A saída é o que chamamos de **solução**

**MÍNIMO**: Dada uma lista  $l$  de números, encontrar o índice do menor valor que aparece em  $l$

# Problema Computacional

Um **problema computacional** é uma **função** que relaciona cada possível **entrada** com um conjunto de **saídas**

- A entrada é o que chamamos de **instância**
- A saída é o que chamamos de **solução**

**MÍNIMO**: Dada uma lista  $l$  de números, encontrar o índice do menor valor que aparece em  $l$

- Instância:  $l = [7, 1, 3, -2, 9, -2]$

# Problema Computacional

Um **problema computacional** é uma **função** que relaciona cada possível **entrada** com um conjunto de **saídas**

- A entrada é o que chamamos de **instância**
- A saída é o que chamamos de **solução**

**MÍNIMO**: Dada uma lista  $l$  de números, encontrar o índice do menor valor que aparece em  $l$

- Instância:  $l = [7, 1, 3, -2, 9, -2]$
- Soluções: **3** e **5**

## Problema Computacional

SISTEMA DE EQUAÇÕES LINEARES  $2 \times 2$ : Dados números  $a_{11}$ ,  $a_{12}$ ,  $a_{21}$ ,  $a_{22}$ ,  $b_1$  e  $b_2$ , encontrar  $x_1$  e  $x_2$  tal que

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 = b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 = b_2$$



## Problema Computacional

SISTEMA DE EQUAÇÕES LINEARES  $2 \times 2$ : Dados números  $a_{11}$ ,  $a_{12}$ ,  $a_{21}$ ,  $a_{22}$ ,  $b_1$  e  $b_2$ , encontrar  $x_1$  e  $x_2$  tal que

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 = b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 = b_2$$

**Exemplo:** Se a instância é  $a_{11} = 5$ ,  $a_{12} = 20$ ,  $a_{21} = 1$ ,  $a_{22} = 2$ ,  $b_1 = 5$  e  $b_2 = 3$  então temos o seguinte sistema

$$5x_1 + 20x_2 = 5$$

$$x_1 + 2x_2 = 3$$

e a solução (única) é  $x_1 = 5$  e  $x_2 = -1$ .

## Problema Computacional

SISTEMA DE EQUAÇÕES LINEARES  $2 \times 2$ : Dados números  $a_{11}$ ,  $a_{12}$ ,  $a_{21}$ ,  $a_{22}$ ,  $b_1$  e  $b_2$ , encontrar  $x_1$  e  $x_2$  tal que

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 = b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 = b_2$$

Exemplo: Se a instância é  $a_{11} = 5$ ,  $a_{12} = 20$ ,  $a_{21} = 1$ ,  $a_{22} = 2$ ,  $b_1 = 5$  e  $b_2 = 3$  então temos o seguinte sistema

$$5x_1 + 20x_2 = 5$$

$$x_1 + 2x_2 = 3$$

e a solução (única) é  $x_1 = 5$  e  $x_2 = -1$ .

SISTEMA DE EQUAÇÕES LINEARES: Dados  $A \in \mathbb{R}^{n \times m}$  e  $b \in \mathbb{R}^n$ , encontrar  $x \in \mathbb{R}^m$  tal que  $A \cdot x = b$

# Problema Computacional

**CAIXEIRO VIAJANTE:** Dados um número  $n$  de cidades e, para cada par  $(i, j)$  de cidades com  $1 \leq i, j \leq n$ , um número  $d_{ij}$  indicando a distância entre as cidades  $i$  e  $j$ , encontrar uma rota de distância mínima que percorra todas as cidades.

# Problema Computacional

**CAIXEIRO VIAJANTE:** Dados um número  $n$  de cidades e, para cada par  $(i, j)$  de cidades com  $1 \leq i, j \leq n$ , um número  $d_{ij}$  indicando a distância entre as cidades  $i$  e  $j$ , encontrar uma rota de distância mínima que percorra todas as cidades.

Temos vários outros problemas:

# Problema Computacional

**CAIXEIRO VIAJANTE:** Dados um número  $n$  de cidades e, para cada par  $(i, j)$  de cidades com  $1 \leq i, j \leq n$ , um número  $d_{ij}$  indicando a distância entre as cidades  $i$  e  $j$ , encontrar uma rota de distância mínima que percorra todas as cidades.

Temos vários outros problemas:

- Cálculos de expressões em geral

# Problema Computacional

**CAIXEIRO VIAJANTE:** Dados um número  $n$  de cidades e, para cada par  $(i, j)$  de cidades com  $1 \leq i, j \leq n$ , um número  $d_{ij}$  indicando a distância entre as cidades  $i$  e  $j$ , encontrar uma rota de distância mínima que percorra todas as cidades.

Temos vários outros problemas:

- Cálculos de expressões em geral
- Detectar primalidade

# Problema Computacional

**CAIXEIRO VIAJANTE:** Dados um número  $n$  de cidades e, para cada par  $(i, j)$  de cidades com  $1 \leq i, j \leq n$ , um número  $d_{ij}$  indicando a distância entre as cidades  $i$  e  $j$ , encontrar uma rota de distância mínima que percorra todas as cidades.

Temos vários outros problemas:

- Cálculos de expressões em geral
- Detectar primalidade
- Buscar um texto em uma string

# Problema Computacional

**CAIXEIRO VIAJANTE:** Dados um número  $n$  de cidades e, para cada par  $(i, j)$  de cidades com  $1 \leq i, j \leq n$ , um número  $d_{ij}$  indicando a distância entre as cidades  $i$  e  $j$ , encontrar uma rota de distância mínima que percorra todas as cidades.

Temos vários outros problemas:

- Cálculos de expressões em geral
- Detectar primalidade
- Buscar um texto em uma string
- etc.



# Problema Computacional

**CAIXEIRO VIAJANTE:** Dados um número  $n$  de cidades e, para cada par  $(i, j)$  de cidades com  $1 \leq i, j \leq n$ , um número  $d_{ij}$  indicando a distância entre as cidades  $i$  e  $j$ , encontrar uma rota de distância mínima que percorra todas as cidades.

Temos vários outros problemas:

- Cálculos de expressões em geral
- Detectar primalidade
- Buscar um texto em uma string
- etc.

No final das contas, cada lab era um problema computacional.

# Problema Computacional

**CAIXEIRO VIAJANTE:** Dados um número  $n$  de cidades e, para cada par  $(i, j)$  de cidades com  $1 \leq i, j \leq n$ , um número  $d_{ij}$  indicando a distância entre as cidades  $i$  e  $j$ , encontrar uma rota de distância mínima que percorra todas as cidades.

Temos vários outros problemas:

- Cálculos de expressões em geral
- Detectar primalidade
- Buscar um texto em uma string
- etc.

No final das contas, cada lab era um problema computacional.

- Que podiam ser quebrados em subproblemas

# Algoritmos

Um algoritmo é:

# Algoritmos

Um **algoritmo** é:

- Uma sequência de passos suficientemente simples

# Algoritmos

Um **algoritmo** é:

- Uma sequência de passos suficientemente simples
  - Simples: o computador é capaz de executá-los

# Algoritmos

Um **algoritmo** é:

- Uma sequência de passos suficientemente simples
  - Simples: o computador é capaz de executá-los
  - Ou até mesmo uma pessoa com papel (e muita paciência)

# Algoritmos

Um **algoritmo** é:

- Uma sequência de passos suficientemente simples
  - Simples: o computador é capaz de executá-los
  - Ou até mesmo uma pessoa com papel (e muita paciência)
  - De fato, existe uma definição matemática para isso...

# Algoritmos

Um **algoritmo** é:

- Uma sequência de passos suficientemente simples
  - Simples: o computador é capaz de executá-los
  - Ou até mesmo uma pessoa com papel (e muita paciência)
  - De fato, existe uma definição matemática para isso...
- Que termina para qualquer entrada



# Algoritmos

Um **algoritmo** é:

- Uma sequência de passos suficientemente simples
  - Simples: o computador é capaz de executá-los
  - Ou até mesmo uma pessoa com papel (e muita paciência)
  - De fato, existe uma definição matemática para isso...
- Que termina para qualquer entrada

Um algoritmo  $A$  resolve um problema computacional  $P$  se:

# Algoritmos

Um **algoritmo** é:

- Uma sequência de passos suficientemente simples
  - Simples: o computador é capaz de executá-los
  - Ou até mesmo uma pessoa com papel (e muita paciência)
  - De fato, existe uma definição matemática para isso...
- Que termina para qualquer entrada

Um algoritmo  $A$  resolve um problema computacional  $P$  se:

- Para qualquer instância de  $P$

# Algoritmos

Um **algoritmo** é:

- Uma sequência de passos suficientemente simples
  - Simples: o computador é capaz de executá-los
  - Ou até mesmo uma pessoa com papel (e muita paciência)
  - De fato, existe uma definição matemática para isso...
- Que termina para qualquer entrada

Um algoritmo  $A$  resolve um problema computacional  $P$  se:

- Para qualquer instância de  $P$
- $A$  devolve uma solução para esta instância

# Algoritmos

Um **algoritmo** é:

- Uma sequência de passos suficientemente simples
  - Simples: o computador é capaz de executá-los
  - Ou até mesmo uma pessoa com papel (e muita paciência)
  - De fato, existe uma definição matemática para isso...
- Que termina para qualquer entrada

Um algoritmo  $A$  resolve um problema computacional  $P$  se:

- Para qualquer instância de  $P$
- $A$  devolve uma solução para esta instância
- Isto é,  $A$  sempre dá uma resposta correta para  $P$

# MÍNIMO

**MÍNIMO:** Dada uma lista  $l$  de números, encontrar o índice do menor valor que aparece em  $l$

# MÍNIMO

**MÍNIMO:** Dada uma lista  $l$  de números, encontrar o índice do menor valor que aparece em  $l$

Ideia do Algoritmo:

# MÍNIMO

**MÍNIMO:** Dada uma lista  $l$  de números, encontrar o índice do menor valor que aparece em  $l$

Ideia do Algoritmo:

- Chutar que  $0$  é o índice do mínimo

# MÍNIMO

**MÍNIMO:** Dada uma lista  $l$  de números, encontrar o índice do menor valor que aparece em  $l$

Ideia do Algoritmo:

- Chutar que  $0$  é o índice do mínimo
- Percorrer  $l$  do início para o fim



# MÍNIMO

**MÍNIMO:** Dada uma lista  $l$  de números, encontrar o índice do menor valor que aparece em  $l$

Ideia do Algoritmo:

- Chutar que  $0$  é o índice do mínimo
- Percorrer  $l$  do início para o fim
  - Se eu encontrar um valor menor no índice atual

# MÍNIMO

**MÍNIMO:** Dada uma lista  $l$  de números, encontrar o índice do menor valor que aparece em  $l$

Ideia do Algoritmo:

- Chutar que  $0$  é o índice do mínimo
- Percorrer  $l$  do início para o fim
  - Se eu encontrar um valor menor no índice atual
  - Eu atualizo qual é o meu chute

# MÍNIMO

**MÍNIMO:** Dada uma lista  $l$  de números, encontrar o índice do menor valor que aparece em  $l$

Ideia do Algoritmo:

- Chutar que  $0$  é o índice do mínimo
- Percorrer  $l$  do início para o fim
  - Se eu encontrar um valor menor no índice atual
  - Eu atualizo qual é o meu chute

```
1 Minimo(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   min = 0
4   Para i = 1 até n - 1
5       Se l[min] > l[i]
6           min = i
7   Devolva min
```

# MÍNIMO

**MÍNIMO:** Dada uma lista  $l$  de números, encontrar o índice do menor valor que aparece em  $l$

```
1 Minimo(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   min = 0
4   Para i = 1 até n - 1
5       Se l[min] > l[i]
6           min = i
7   Devolva min
```

# MÍNIMO

**MÍNIMO:** Dada uma lista  $l$  de números, encontrar o índice do menor valor que aparece em  $l$

```
1 Minimo(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   min = 0
4   Para i = 1 até n - 1
5       Se l[min] > l[i]
6           min = i
7   Devolva min
```

É um algoritmo para **MÍNIMO**?

# MÍNIMO

**MÍNIMO:** Dada uma lista  $l$  de números, encontrar o índice do menor valor que aparece em  $l$

```
1 Minimo(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   min = 0
4   Para i = 1 até n - 1
5       Se l[min] > l[i]
6           min = i
7   Devolva min
```

É um algoritmo para **MÍNIMO**?

- Seus passos são simples o suficiente

# MÍNIMO

**MÍNIMO:** Dada uma lista  $l$  de números, encontrar o índice do menor valor que aparece em  $l$

```
1 Minimo(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   min = 0
4   Para i = 1 até n - 1
5       Se l[min] > l[i]
6           min = i
7   Devolva min
```

É um algoritmo para **MÍNIMO**?

- Seus passos são simples o suficiente
- Ele claramente sempre termina

# MÍNIMO

**MÍNIMO:** Dada uma lista  $l$  de números, encontrar o índice do menor valor que aparece em  $l$

```
1 Minimo(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   min = 0
4   Para i = 1 até n - 1
5       Se l[min] > l[i]
6           min = i
7   Devolva min
```

É um algoritmo para **MÍNIMO**?

- Seus passos são simples o suficiente
- Ele claramente sempre termina
- Ele dá a resposta correta?



# MÍNIMO

**MÍNIMO:** Dada uma lista  $l$  de números, encontrar o índice do menor valor que aparece em  $l$

```
1 Minimo(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   min = 0
4   Para i = 1 até n - 1
5       Se l[min] > l[i]
6           min = i
7   Devolva min
```

É um algoritmo para **MÍNIMO**?

- Seus passos são simples o suficiente
- Ele claramente sempre termina
- Ele dá a resposta correta?
  - Precisamos de ferramental matemático para provar isso...

# MÍNIMO

**MÍNIMO:** Dada uma lista  $l$  de números, encontrar o índice do menor valor que aparece em  $l$

```
1 Minimo(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   min = 0
4   Para i = 1 até n - 1
5       Se l[min] > l[i]
6           min = i
7   Devolva min
```

É um algoritmo para **MÍNIMO**?

- Seus passos são simples o suficiente
- Ele claramente sempre termina
- Ele dá a resposta correta?
  - Precisamos de ferramental matemático para provar isso...
  - Mas vamos ver a ideia

# MÍNIMO

```
1 Minimo(l)
2     Seja n o tamanho de l
3     min = 0
4     Para i = 1 até n - 1
5         Se l[min] > l[i]
6             min = i
7     Devolva min
```

# MÍNIMO

```
1 Minimo(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   min = 0
4   Para i = 1 até n - 1
5       Se l[min] > l[i]
6           min = i
7   Devolva min
```

Suponha que, no começo de uma iteração, **min** é o índice do menor valor de  $l[0], \dots, l[i - 1]$

# MÍNIMO

```
1 Minimo(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   min = 0
4   Para i = 1 até n - 1
5       Se l[min] > l[i]
6           min = i
7   Devolva min
```

Suponha que, no começo de uma iteração, **min** é o índice do menor valor de  $l[0], \dots, l[i - 1]$

- É verdade que, ao final da iteração **i**, **min** é o índice do menor valor de  $l[0], \dots, l[i - 1], l[i]$ ?

# MÍNIMO

```
1 Minimo(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   min = 0
4   Para i = 1 até n - 1
5       Se l[min] > l[i]
6           min = i
7   Devolva min
```

Suponha que, no começo de uma iteração, **min** é o índice do menor valor de  $l[0], \dots, l[i - 1]$

- É verdade que, ao final da iteração **i**, **min** é o índice do menor valor de  $l[0], \dots, l[i - 1], l[i]$ ?
  - Se  $l[\text{min}] \leq l[i]$ , **min** já é o índice do menor valor

# MÍNIMO

```
1 Minimo(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   min = 0
4   Para i = 1 até n - 1
5       Se l[min] > l[i]
6           min = i
7   Devolva min
```

Suponha que, no começo de uma iteração, **min** é o índice do menor valor de  $l[0], \dots, l[i - 1]$

- É verdade que, ao final da iteração **i**, **min** é o índice do menor valor de  $l[0], \dots, l[i - 1], l[i]$ ?
  - Se  $l[\text{min}] \leq l[i]$ , **min** já é o índice do menor valor
  - Caso contrário, **min** passa a ser o índice do menor valor

# MÍNIMO

```
1 Minimo(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   min = 0
4   Para i = 1 até n - 1
5       Se l[min] > l[i]
6           min = i
7   Devolva min
```

Suponha que, no começo de uma iteração, **min** é o índice do menor valor de  $l[0], \dots, l[i - 1]$

- É verdade que, ao final da iteração **i**, **min** é o índice do menor valor de  $l[0], \dots, l[i - 1], l[i]$ ?
  - Se  $l[\text{min}] \leq l[i]$ , **min** já é o índice do menor valor
  - Caso contrário, **min** passa a ser o índice do menor valor

Note que:



# MÍNIMO

```
1 Minimo(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   min = 0
4   Para i = 1 até n - 1
5       Se l[min] > l[i]
6           min = i
7   Devolva min
```

Suponha que, no começo de uma iteração, **min** é o índice do menor valor de  $l[0], \dots, l[i - 1]$

- É verdade que, ao final da iteração **i**, **min** é o índice do menor valor de  $l[0], \dots, l[i - 1], l[i]$ ?
  - Se  $l[\text{min}] \leq l[i]$ , **min** já é o índice do menor valor
  - Caso contrário, **min** passa a ser o índice do menor valor

Note que:

- No começo da iteração **1**, **min** é o índice do menor valor de  $l[0], \dots, l[i - 1]$

# MÍNIMO

```
1 Minimo(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   min = 0
4   Para i = 1 até n - 1
5       Se l[min] > l[i]
6           min = i
7   Devolva min
```

Suponha que, no começo de uma iteração, **min** é o índice do menor valor de  $l[0], \dots, l[i - 1]$

- É verdade que, ao final da iteração **i**, **min** é o índice do menor valor de  $l[0], \dots, l[i - 1], l[i]$ ?
  - Se  $l[\text{min}] \leq l[i]$ , **min** já é o índice do menor valor
  - Caso contrário, **min** passa a ser o índice do menor valor

Note que:

- No começo da iteração **1**, **min** é o índice do menor valor de  $l[0], \dots, l[i - 1]$
- No final da última iteração, **min** é o índice do menor valor de  $l[0], \dots, l[n - 1]$

# ORDENAÇÃO

**ORDENAÇÃO:** Dada uma lista  $l$  de  $n$  elementos, rearranjar os elementos de  $l$  de forma que  $l[0] \leq l[1] \leq \dots \leq l[n-1]$ .

3	7	1	6	5	2	4	0	8	9
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---



0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

## Aquecimento — Ordenação de três elementos

Queremos ordenar uma lista de três elementos

## Aquecimento — Ordenação de três elementos

Queremos ordenar uma lista de três elementos

- Há um algoritmo que verifica as  $3! = 6$  possibilidades e ordena

## Aquecimento — Ordenação de três elementos

Queremos ordenar uma lista de três elementos

- Há um algoritmo que verifica as  $3! = 6$  possibilidades e ordena
  - Mas isso claramente não escala para  $n$  elementos...

## Aquecimento — Ordenação de três elementos

Queremos ordenar uma lista de três elementos

- Há um algoritmo que verifica as  $3! = 6$  possibilidades e ordena
  - Mas isso claramente não escala para  $n$  elementos...
- Ideia de um algoritmo menor (e útil):

## Aquecimento — Ordenação de três elementos

Queremos ordenar uma lista de três elementos

- Há um algoritmo que verifica as  $3! = 6$  possibilidades e ordena
  - Mas isso claramente não escala para  $n$  elementos...
- Ideia de um algoritmo menor (e útil):
  - Vamos colocar o menor elemento na primeira posição



## Aquecimento — Ordenação de três elementos

Queremos ordenar uma lista de três elementos

- Há um algoritmo que verifica as  $3! = 6$  possibilidades e ordena
  - Mas isso claramente não escala para  $n$  elementos...
- Ideia de um algoritmo menor (e útil):
  - Vamos colocar o menor elemento na primeira posição
  - Em seguida ordenamos  $l[1]$  e  $l[2]$

## Aquecimento — Ordenação de três elementos

Queremos ordenar uma lista de três elementos

- Há um algoritmo que verifica as  $3! = 6$  possibilidades e ordena
  - Mas isso claramente não escala para  $n$  elementos...
- Ideia de um algoritmo menor (e útil):
  - Vamos colocar o menor elemento na primeira posição
  - Em seguida ordenamos  $l[1]$  e  $l[2]$

```
1 Se  $l[0] > l[1]$ 
2     Troque  $l[0]$  com  $l[1]$ 
3 Se  $l[0] > l[2]$ 
4     Troque  $l[0]$  com  $l[2]$ 
5 Se  $l[1] > l[2]$ 
6     Troque  $l[1]$  com  $l[2]$ 
```

## Aquecimento — Ordenação de três elementos

Queremos ordenar uma lista de três elementos

- Há um algoritmo que verifica as  $3! = 6$  possibilidades e ordena
  - Mas isso claramente não escala para  $n$  elementos...
- Ideia de um algoritmo menor (e útil):
  - Vamos colocar o menor elemento na primeira posição
  - Em seguida ordenamos  $l[1]$  e  $l[2]$

```
1 Se  $l[0] > l[1]$ 
2   Troque  $l[0]$  com  $l[1]$ 
3 Se  $l[0] > l[2]$ 
4   Troque  $l[0]$  com  $l[2]$ 
5 Se  $l[1] > l[2]$ 
6   Troque  $l[1]$  com  $l[2]$ 
```

O algoritmo resolve o problema pois:

## Aquecimento — Ordenação de três elementos

Queremos ordenar uma lista de três elementos

- Há um algoritmo que verifica as  $3! = 6$  possibilidades e ordena
  - Mas isso claramente não escala para  $n$  elementos...
- Ideia de um algoritmo menor (e útil):
  - Vamos colocar o menor elemento na primeira posição
  - Em seguida ordenamos  $l[1]$  e  $l[2]$

```
1 Se  $l[0] > l[1]$ 
2   Troque  $l[0]$  com  $l[1]$ 
3 Se  $l[0] > l[2]$ 
4   Troque  $l[0]$  com  $l[2]$ 
5 Se  $l[1] > l[2]$ 
6   Troque  $l[1]$  com  $l[2]$ 
```

O algoritmo resolve o problema pois:

- Após a linha 2,  $l[0]$  tem o valor mínimo entre  $l[0]$  e  $l[1]$

## Aquecimento — Ordenação de três elementos

Queremos ordenar uma lista de três elementos

- Há um algoritmo que verifica as  $3! = 6$  possibilidades e ordena
  - Mas isso claramente não escala para  $n$  elementos...
- Ideia de um algoritmo menor (e útil):
  - Vamos colocar o menor elemento na primeira posição
  - Em seguida ordenamos  $l[1]$  e  $l[2]$

```
1 Se  $l[0] > l[1]$ 
2   Troque  $l[0]$  com  $l[1]$ 
3 Se  $l[0] > l[2]$ 
4   Troque  $l[0]$  com  $l[2]$ 
5 Se  $l[1] > l[2]$ 
6   Troque  $l[1]$  com  $l[2]$ 
```

O algoritmo resolve o problema pois:

- Após a linha 2,  $l[0]$  tem o valor mínimo entre  $l[0]$  e  $l[1]$
- Após a linha 4,  $l[0]$  tem o valor mínimo entre  $l[0]$ ,  $l[1]$  e  $l[2]$

## Aquecimento — Ordenação de três elementos

Queremos ordenar uma lista de três elementos

- Há um algoritmo que verifica as  $3! = 6$  possibilidades e ordena
  - Mas isso claramente não escala para  $n$  elementos...
- Ideia de um algoritmo menor (e útil):
  - Vamos colocar o menor elemento na primeira posição
  - Em seguida ordenamos  $l[1]$  e  $l[2]$

```
1 Se  $l[0] > l[1]$ 
2   Troque  $l[0]$  com  $l[1]$ 
3 Se  $l[0] > l[2]$ 
4   Troque  $l[0]$  com  $l[2]$ 
5 Se  $l[1] > l[2]$ 
6   Troque  $l[1]$  com  $l[2]$ 
```

O algoritmo resolve o problema pois:

- Após a linha 2,  $l[0]$  tem o valor mínimo entre  $l[0]$  e  $l[1]$
- Após a linha 4,  $l[0]$  tem o valor mínimo entre  $l[0]$ ,  $l[1]$  e  $l[2]$
- Após a linha 6,  $l$  está ordenada

# Ordenação por Seleção

Ideia:

# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $a[0]$  com o mínimo de  $a[0], \dots, a[n - 1]$



# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$

# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $a[0]$  com o mínimo de  $a[0], \dots, a[n - 1]$
- Trocar  $a[1]$  com o mínimo de  $a[1], \dots, a[n - 1]$
- ...

# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

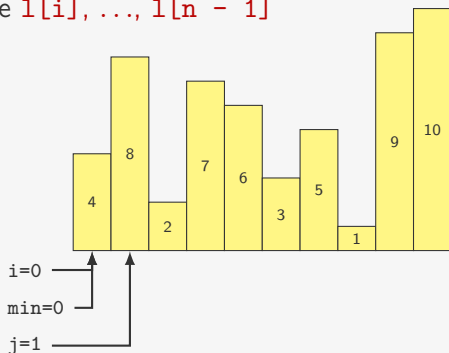
```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

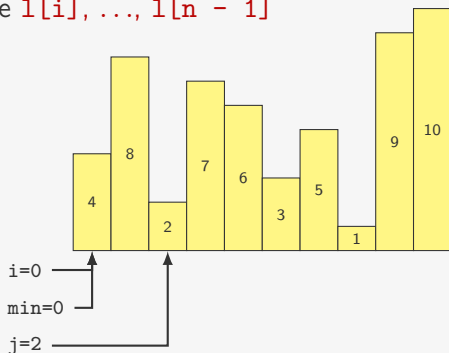


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

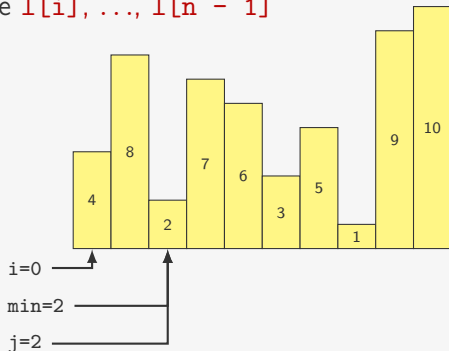


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

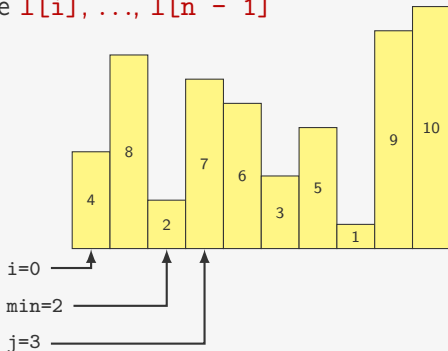


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```



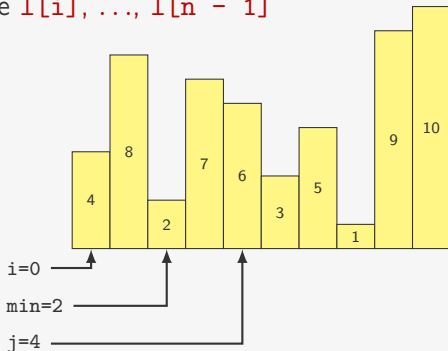


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

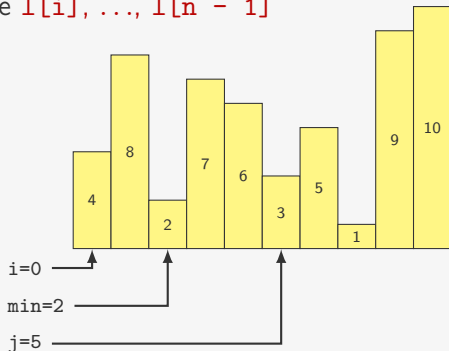


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

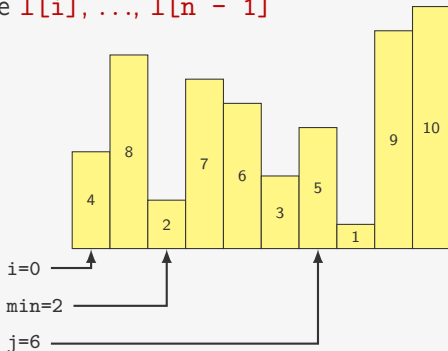


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

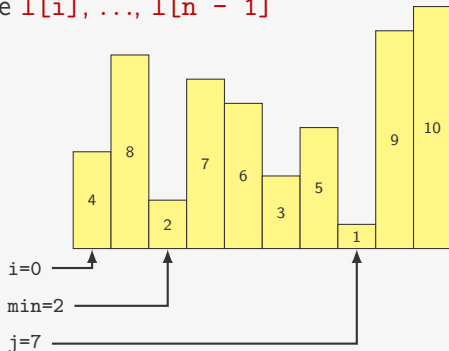


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

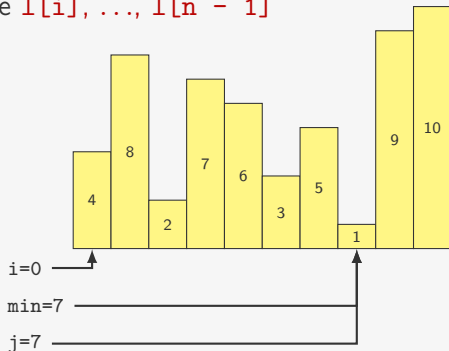


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

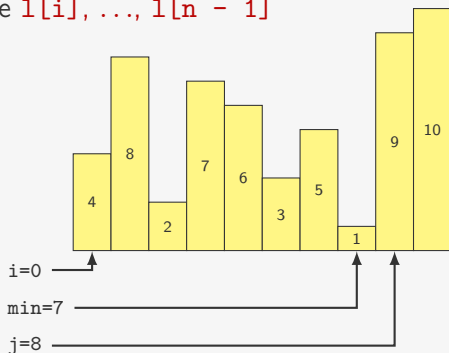


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

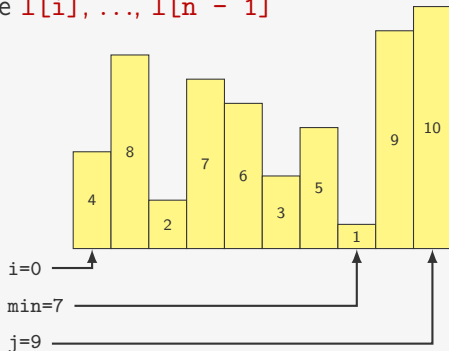


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

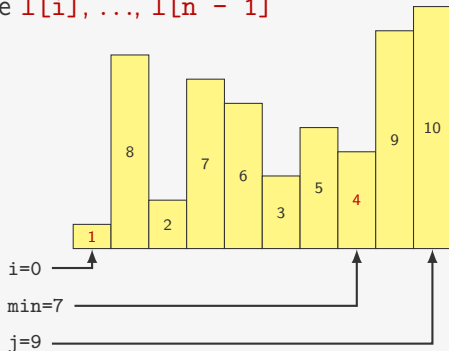


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```



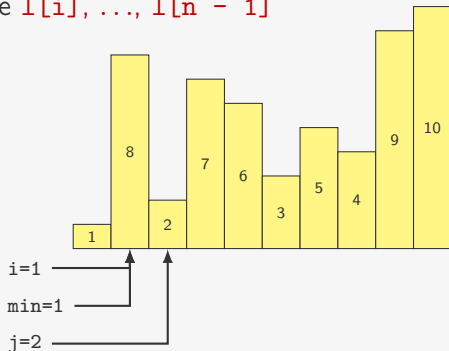


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

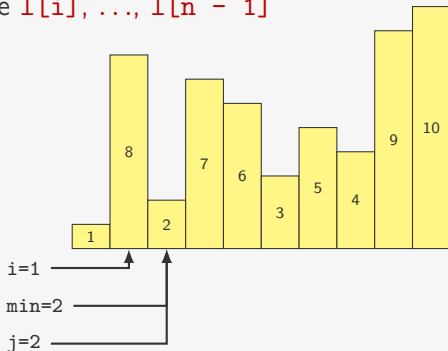


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

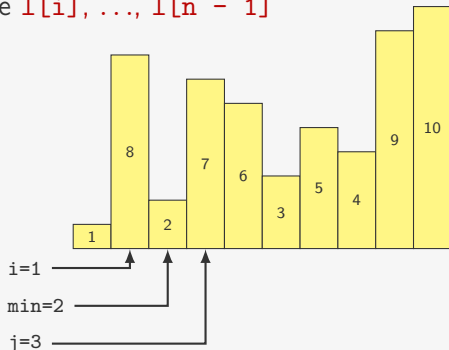


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

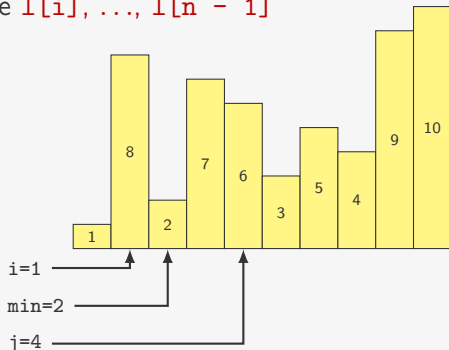


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

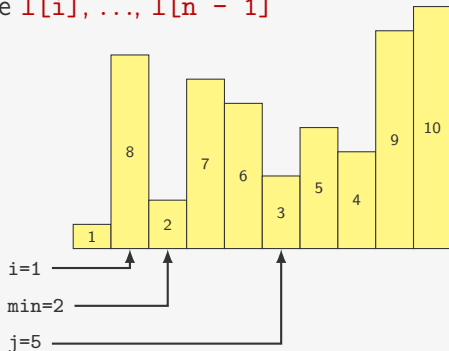


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

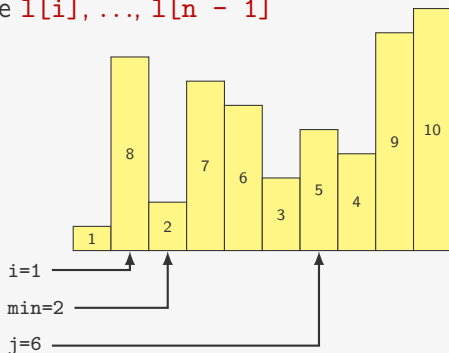


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

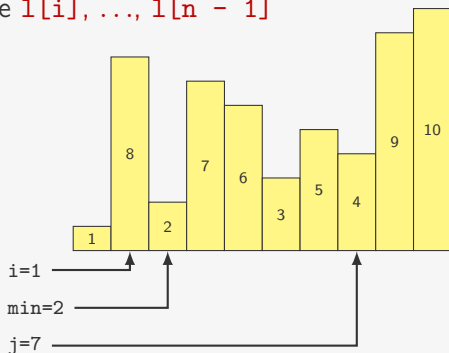


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

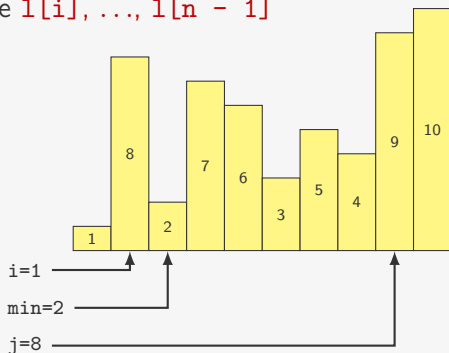


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```



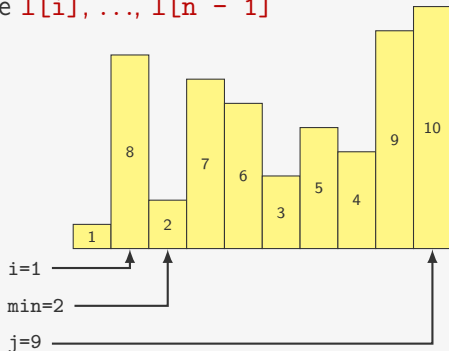


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

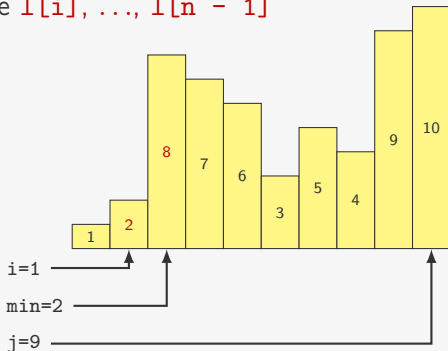


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

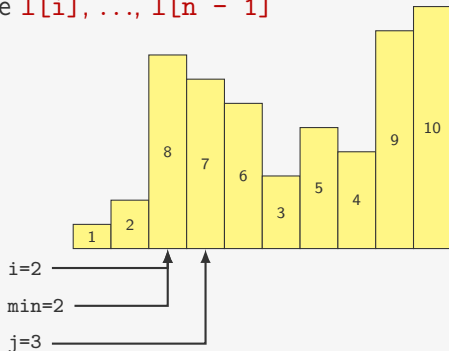


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

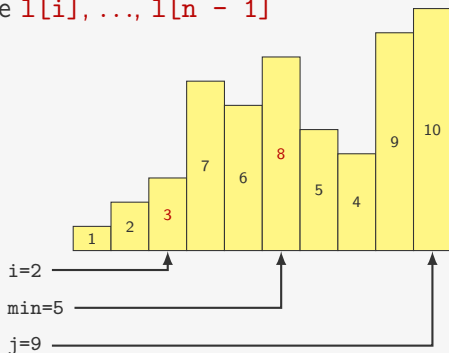


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

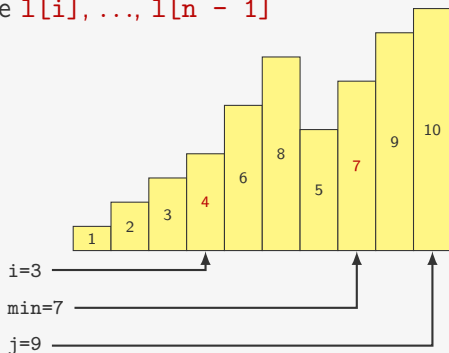


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

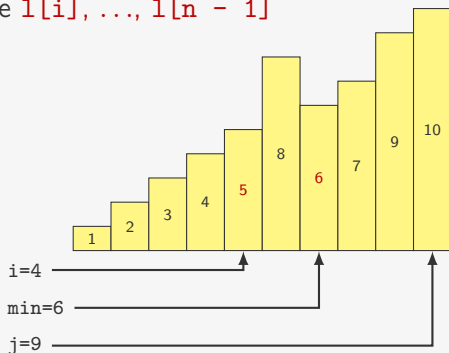


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

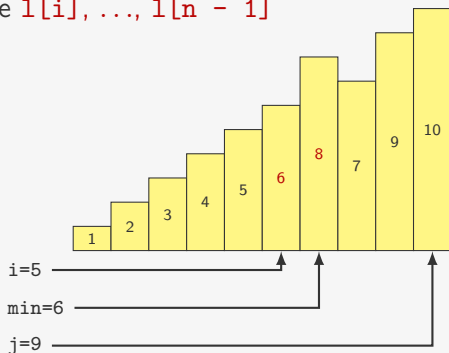


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

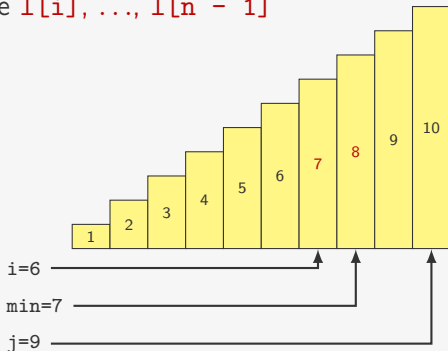


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```



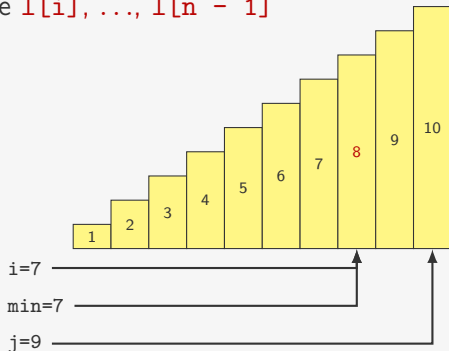


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

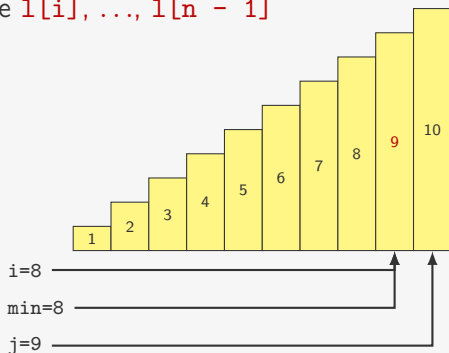


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

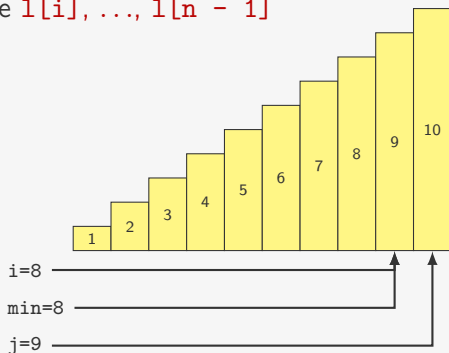


# Ordenação por Seleção

Ideia:

- Trocar  $l[0]$  com o mínimo de  $l[0], \dots, l[n - 1]$
- Trocar  $l[1]$  com o mínimo de  $l[1], \dots, l[n - 1]$
- ...
- Trocar  $l[i]$  com o mínimo de  $l[i], \dots, l[n - 1]$

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```



## Exercício

Implemente o SelectionSort em Python

## SelectionSort funciona?

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

## SelectionSort funciona?

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

Os passos de SelectionSort são simples e ele sempre termina

## SelectionSort funciona?

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

Os passos de SelectionSort são simples e ele sempre termina

Suponha que no início da iteração (linha 3)  $l[0], \dots, l[i - 1]$  estão ordenados e são os menores elementos de  $l$

## SelectionSort funciona?

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

Os passos de SelectionSort são simples e ele sempre termina

Suponha que no início da iteração (linha 3)  $l[0], \dots, l[i - 1]$  estão ordenados e são os menores elementos de  $l$

- Isso é verdade no início da primeira iteração



## SelectionSort funciona?

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

Os passos de SelectionSort são simples e ele sempre termina

Suponha que no início da iteração (linha 3)  $l[0], \dots, l[i - 1]$  estão ordenados e são os menores elementos de  $l$

- Isso é verdade no início da primeira iteração

No final da iteração,  $l[0], \dots, l[i]$  estão ordenados e são os menores elementos da lista?

## SelectionSort funciona?

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

Os passos de SelectionSort são simples e ele sempre termina

Suponha que no início da iteração (linha 3)  $l[0], \dots, l[i - 1]$  estão ordenados e são os menores elementos de  $l$

- Isso é verdade no início da primeira iteração

No final da iteração,  $l[0], \dots, l[i]$  estão ordenados e são os menores elementos da lista?

- Sim, pois pegamos o menor valor de  $l[i], l[i + 1], \dots, l[n - 1]$  e trocamos com  $l[i]$

## SelectionSort funciona?

```
1 SelectionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     min = i
5     Para j = i + 1 até n - 1
6       Se l[min] > l[j]
7         min = j
8     Troque l[min] com l[i]
```

Os passos de SelectionSort são simples e ele sempre termina

Suponha que no início da iteração (linha 3)  $l[0], \dots, l[i - 1]$  estão ordenados e são os menores elementos de  $l$

- Isso é verdade no início da primeira iteração

No final da iteração,  $l[0], \dots, l[i]$  estão ordenados e são os menores elementos da lista?

- Sim, pois pegamos o menor valor de  $l[i], l[i + 1], \dots, l[n - 1]$  e trocamos com  $l[i]$

Ou seja, no final da última iteração, a lista está ordenada

# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$

# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos

# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...

# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$

# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

# BubbleSort

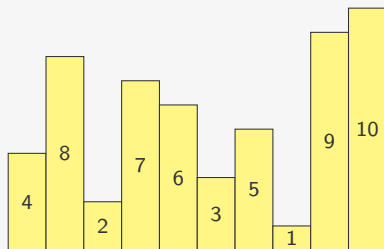
- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```

# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



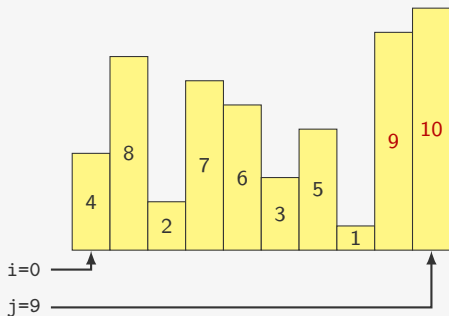
i

j

# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

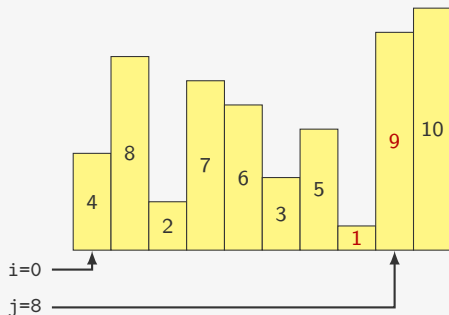
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

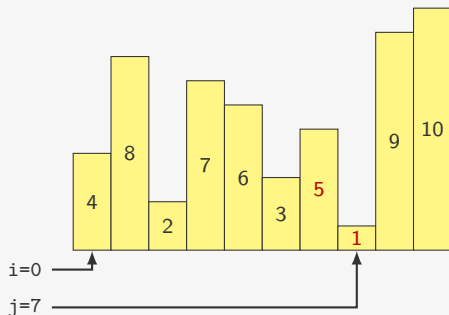
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se **1** não está ordenada, existe **j** com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

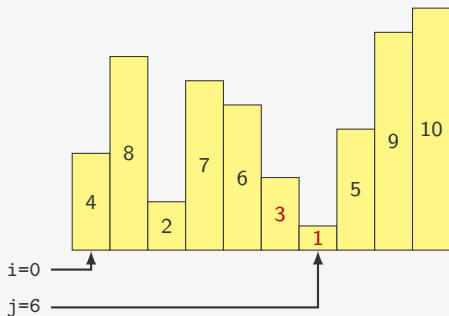
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

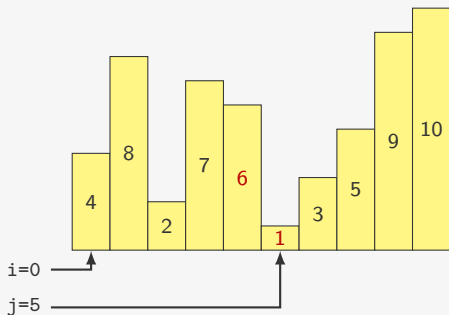
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se **1** não está ordenada, existe **j** com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```

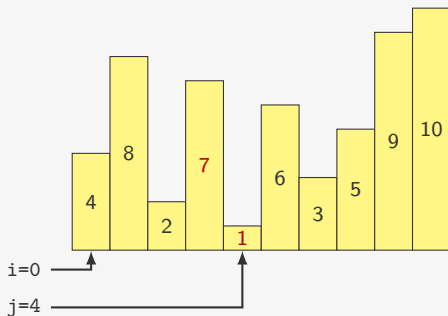




# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

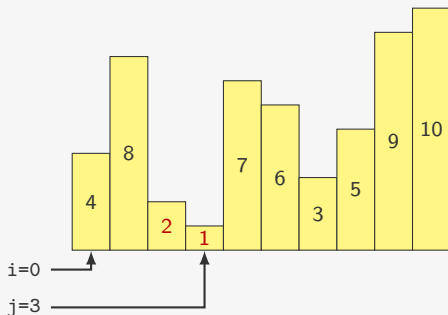
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

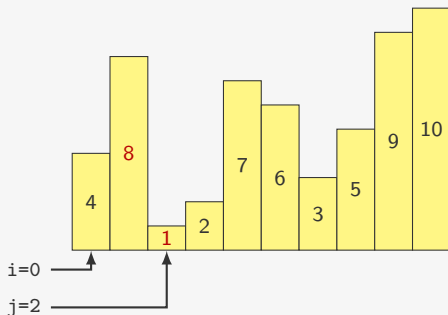
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

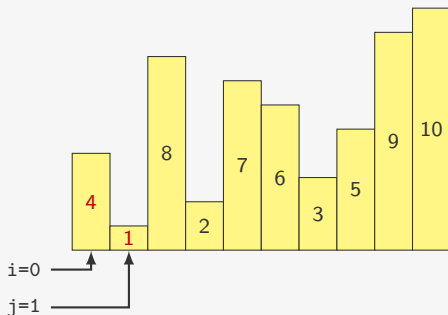
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

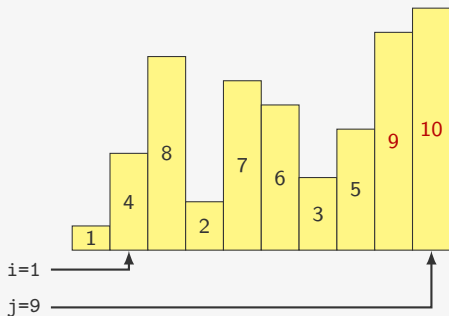
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

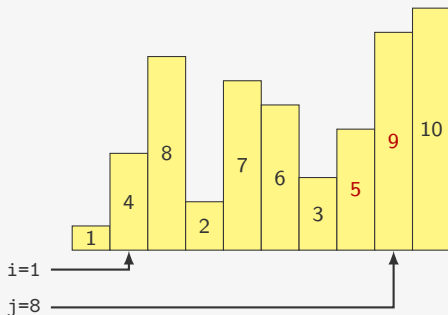
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

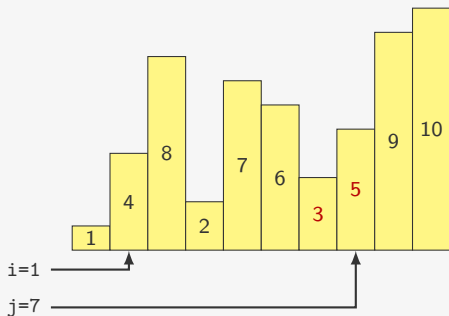
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

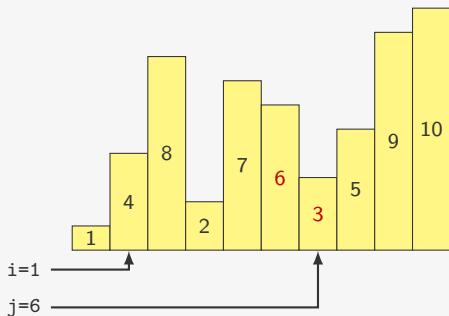
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```

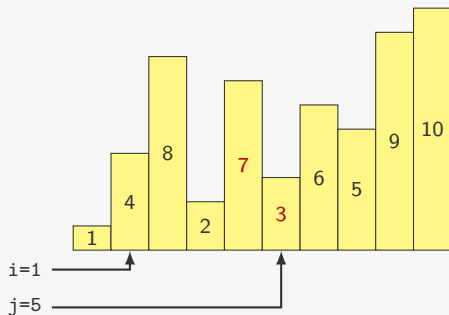




# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

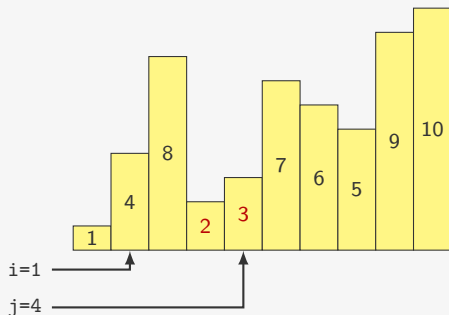
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

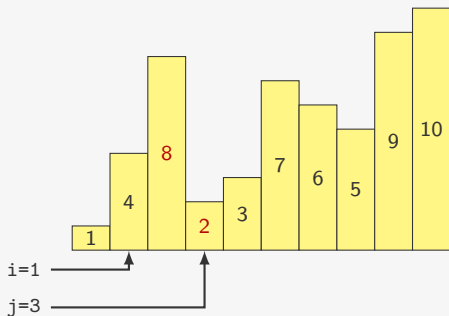
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

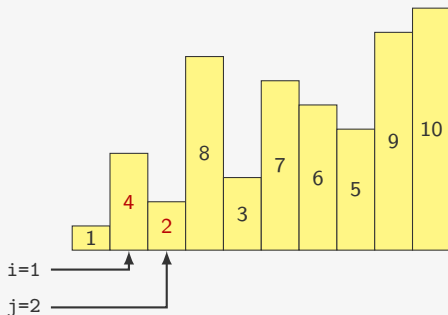
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

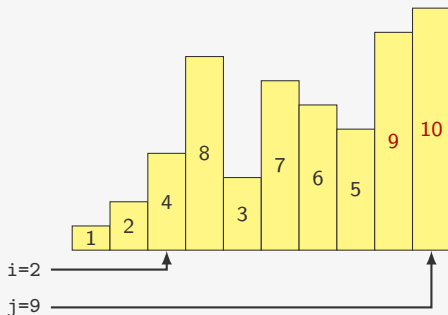
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

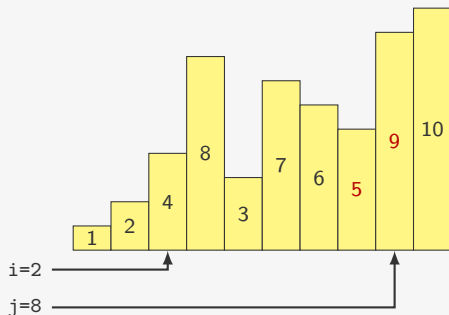
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

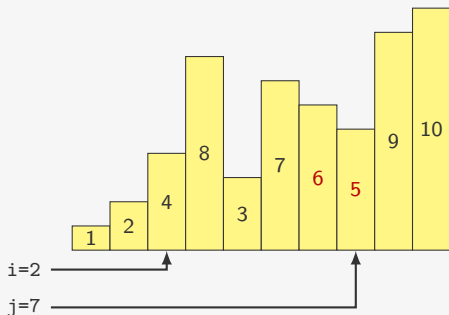
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

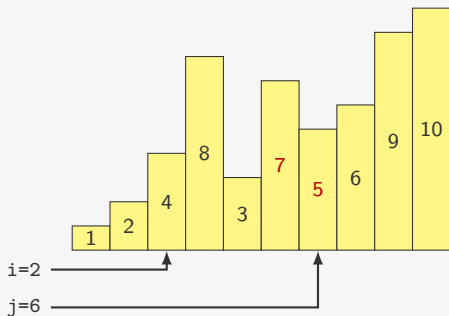
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```

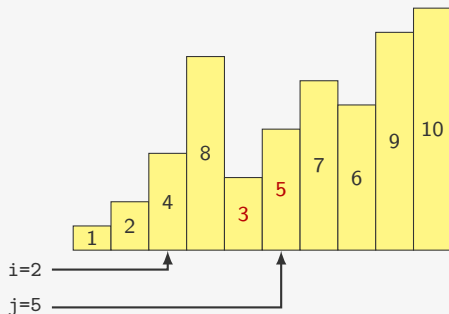




# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

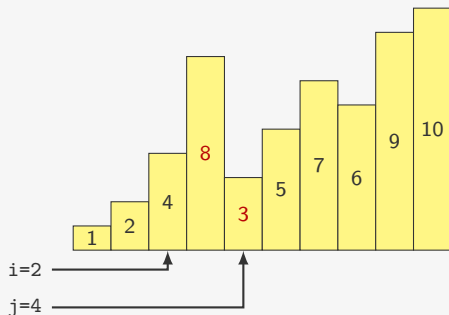
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

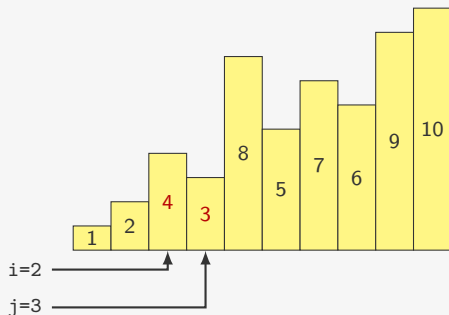
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

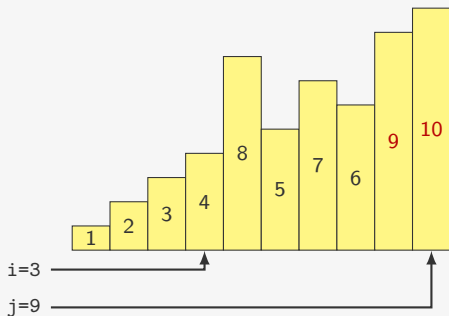
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

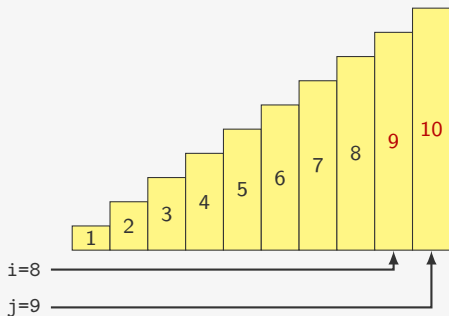
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

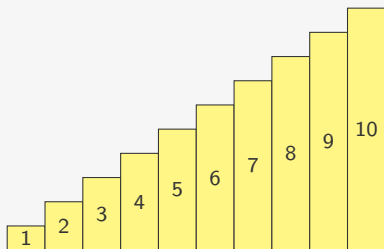
```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# BubbleSort

- Se  $l$  não está ordenada, existe  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$
- Então, do fim para o começo, trocamos pares invertidos
- Porém, apenas uma passada pode ser insuficiente...
- Após a primeira passada, o menor elemento está em  $l[0]$
- Após a segunda, o segundo menor elemento está em  $l[1]$
- E assim por diante...realizando  $n - 1$  passadas

```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



i

j

# Otimização

- Se fizermos uma passada e não houver trocas, a lista já está ordenada

# Otimização

- Se fizermos uma passada e não houver trocas, a lista já está ordenada
  - Não havia posição  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$



# Otimização

- Se fizermos uma passada e não houver trocas, a lista já está ordenada
  - Não havia posição  $j$  com  $l[j - 1] > l[j]$

```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     trocou = Falso
5     Para j = n - 1 até i + 1
6       Se l[j - 1] > l[j]
7         Troque l[j - 1] com l[j]
8         trocou = Verdadeiro
9   Se trocou é Falso
10    Pare
```

## Exercício

Implemente o BubbleSort em Python

# BubbleSort funciona?

```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```

# BubbleSort funciona?

```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```

Claramente os passos de BubbleSort são simples e ele termina

# BubbleSort funciona?

```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```

Claramente os passos de BubbleSort são simples e ele termina

Suponha que no início da iteração (linha 3)  $l[0], \dots, l[i - 1]$  estão ordenados e são os menores elementos de  $l$

# BubbleSort funciona?

```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```

Claramente os passos de BubbleSort são simples e ele termina

Suponha que no início da iteração (linha 3)  $l[0], \dots, l[i - 1]$  estão ordenados e são os menores elementos de  $l$

- Isso é verdade no início da primeira iteração

# BubbleSort funciona?

```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```

Claramente os passos de BubbleSort são simples e ele termina

Suponha que no início da iteração (linha 3)  $l[0], \dots, l[i - 1]$  estão ordenados e são os menores elementos de  $l$

- Isso é verdade no início da primeira iteração

No final da iteração  $i$ ,  $l[0], \dots, l[i]$  estão ordenados e são os menores elementos da lista?

# BubbleSort funciona?

```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```

Claramente os passos de BubbleSort são simples e ele termina

Suponha que no início da iteração (linha 3)  $l[0], \dots, l[i - 1]$  estão ordenados e são os menores elementos de  $l$

- Isso é verdade no início da primeira iteração

No final da iteração  $i$ ,  $l[0], \dots, l[i]$  estão ordenados e são os menores elementos da lista?

- Sim, pois o menor valor de  $l[i], \dots, l[n - 1]$  será deslocado até  $l[i]$  através de trocas



## BubbleSort funciona?

```
1 BubbleSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 2
4     Para j = n - 1 até i + 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```

Claramente os passos de BubbleSort são simples e ele termina

Suponha que no início da iteração (linha 3)  $l[0], \dots, l[i - 1]$  estão ordenados e são os menores elementos de  $l$

- Isso é verdade no início da primeira iteração

No final da iteração  $i$ ,  $l[0], \dots, l[i]$  estão ordenados e são os menores elementos da lista?

- Sim, pois o menor valor de  $l[i], \dots, l[n - 1]$  será deslocado até  $l[i]$  através de trocas

Ou seja, no final da última iteração, a lista está ordenada

## Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados

## Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta

# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort

## Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

# Ordenação por Inserção

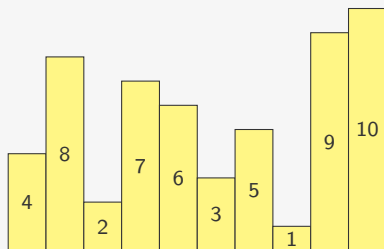
- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```

# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



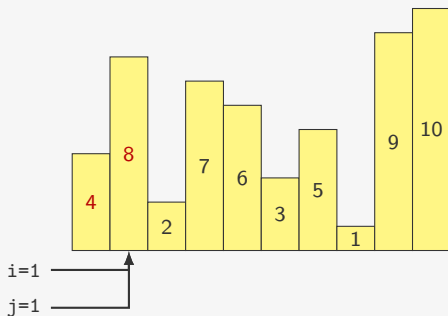
$i$

$j$

# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```

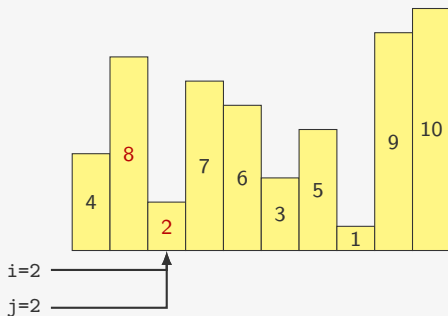




# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

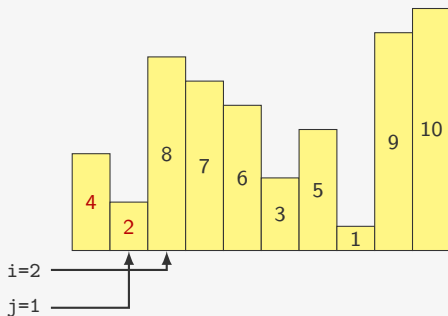
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

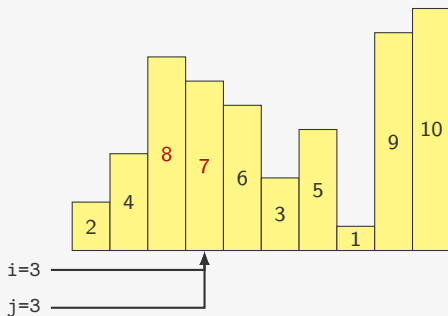
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

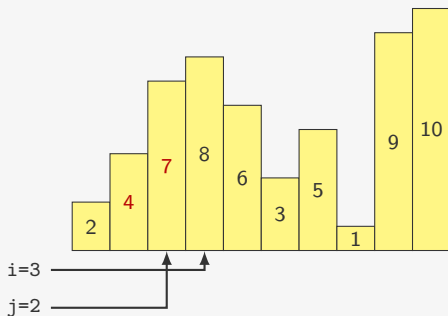
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

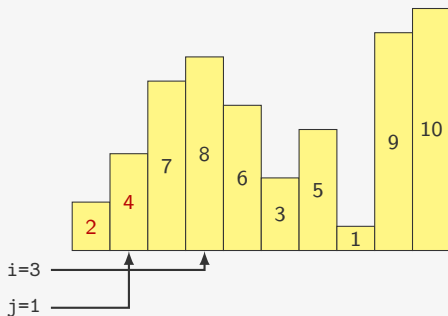
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

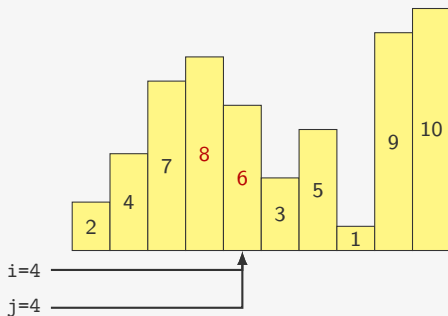
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

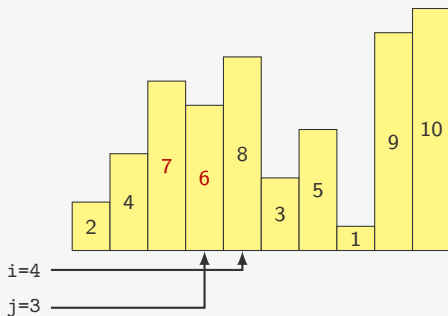
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

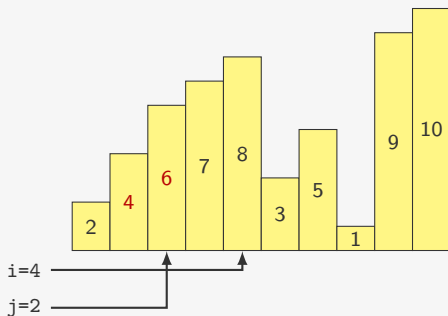
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```

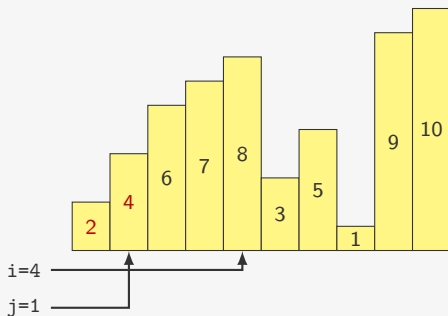




# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

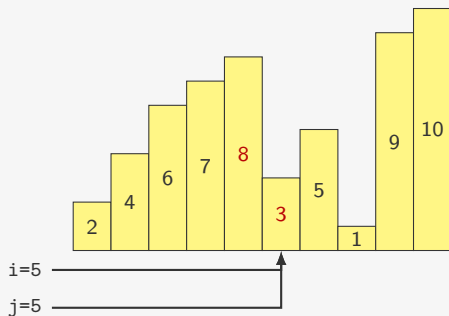
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

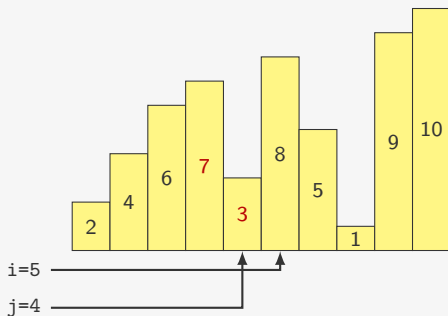
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

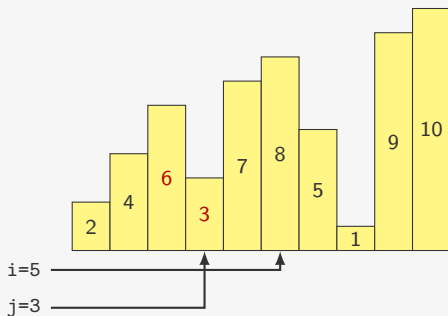
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

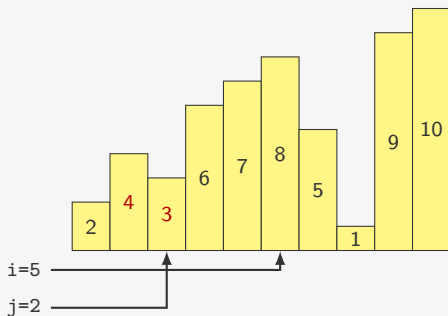
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

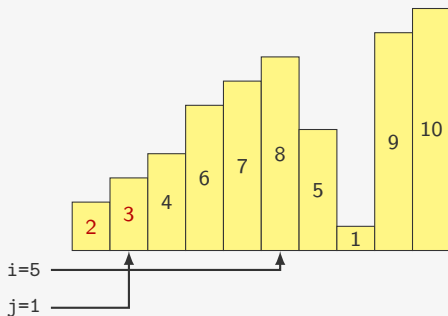
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

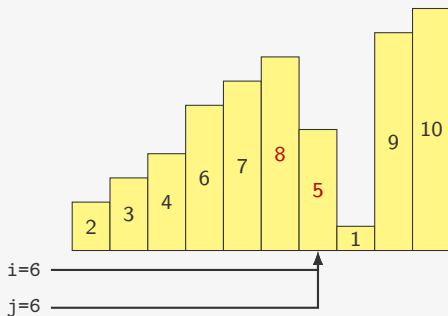
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

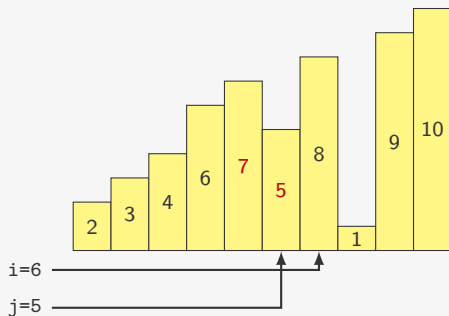
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```

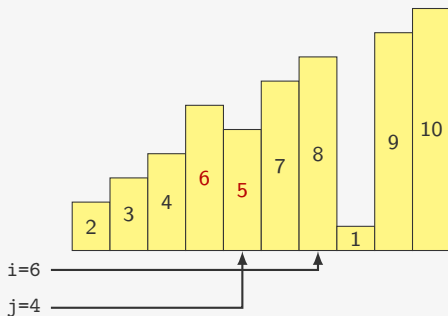




# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

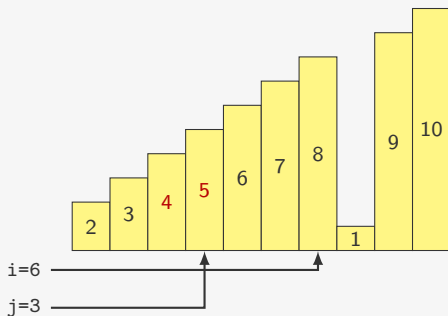
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

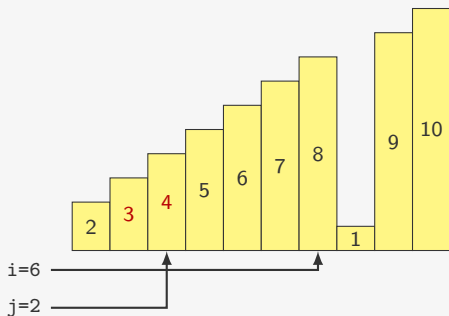
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

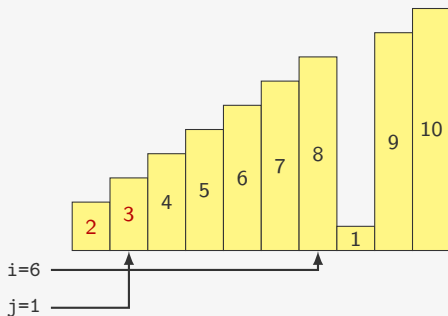
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

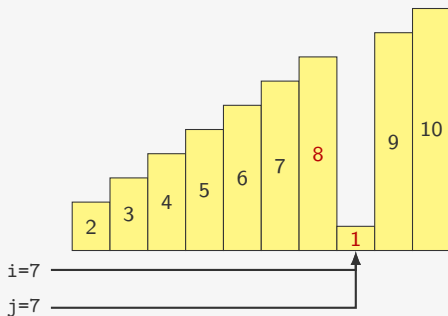
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

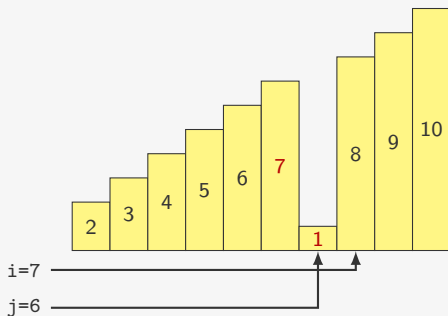
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

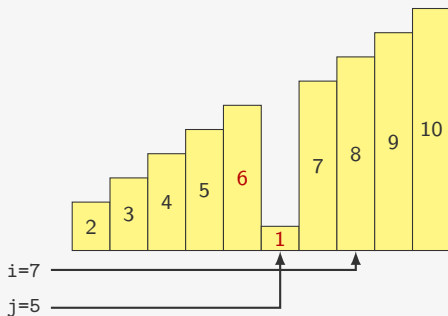
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

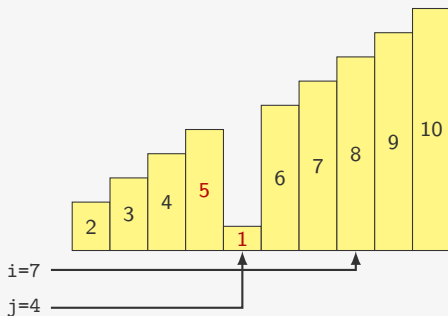
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```

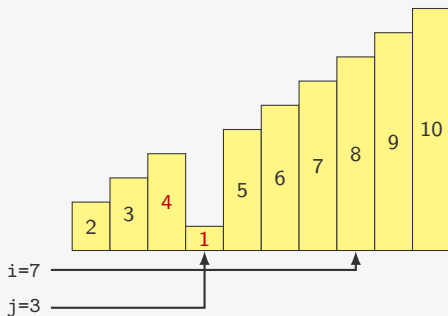




# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

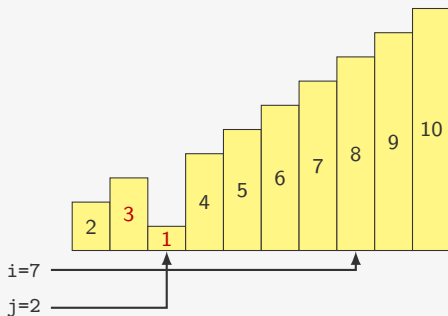
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

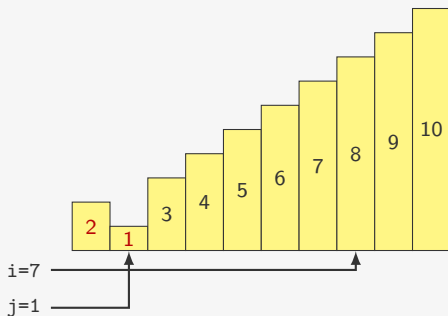
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

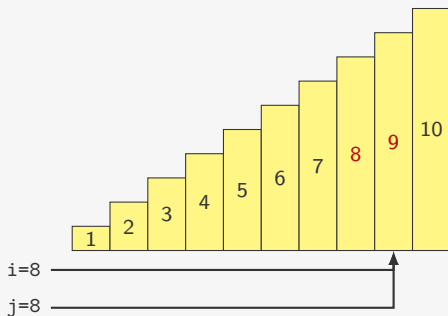
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

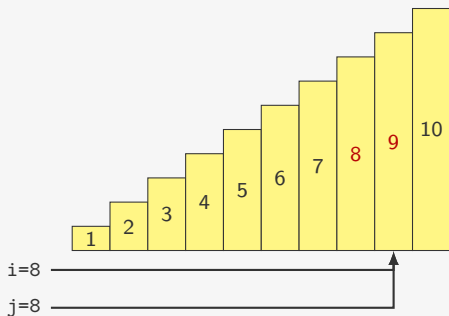
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

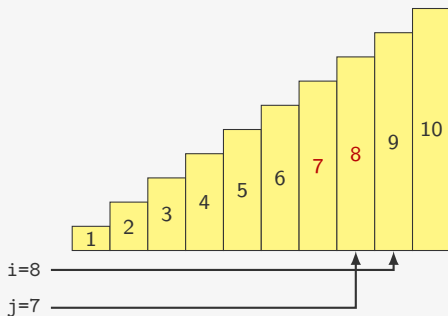
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

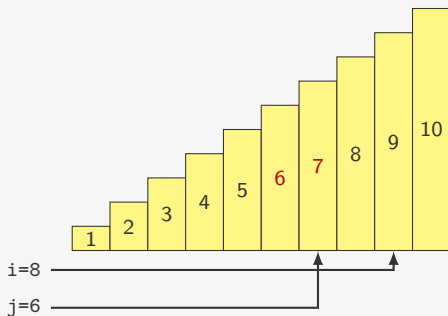
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

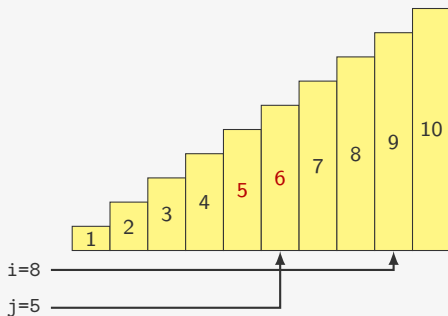
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```

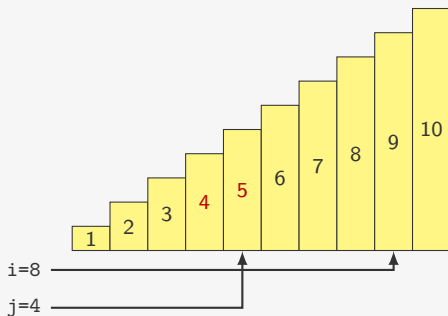




# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

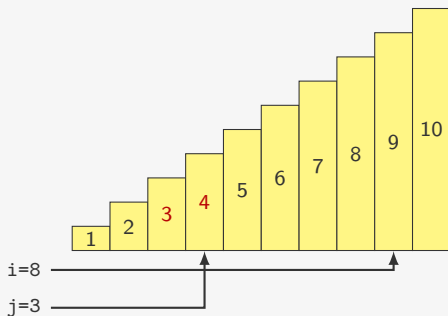
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

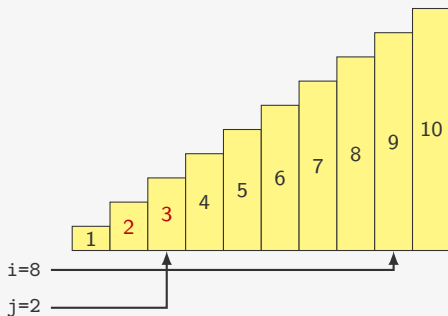
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

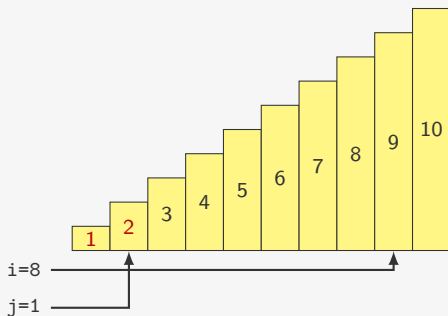
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

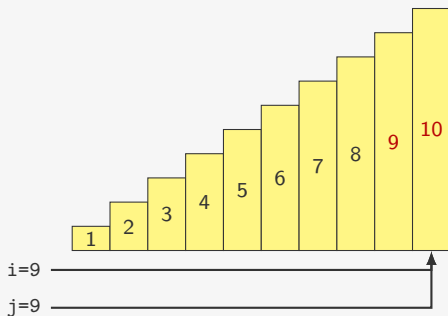
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

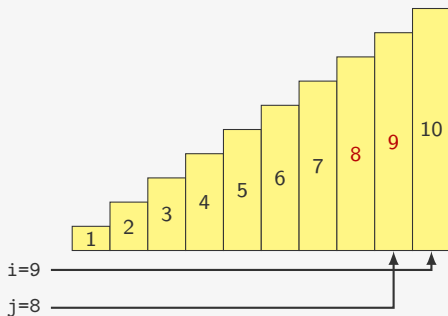
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

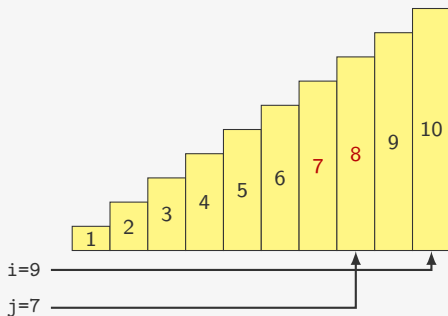
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

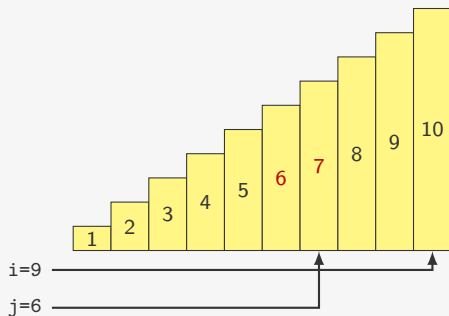
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```

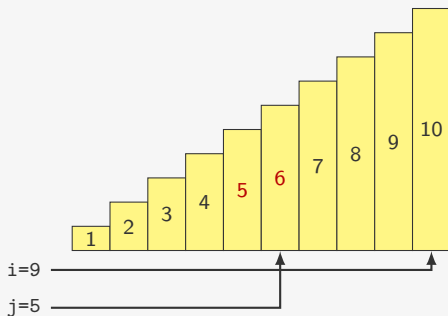




# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

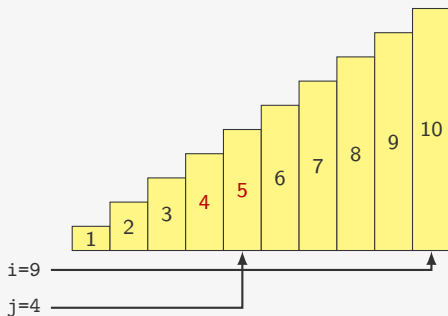
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

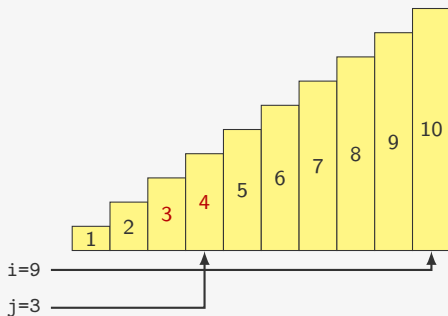
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

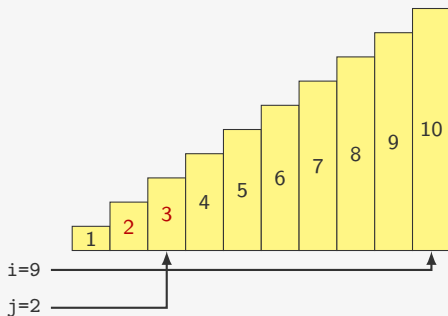
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

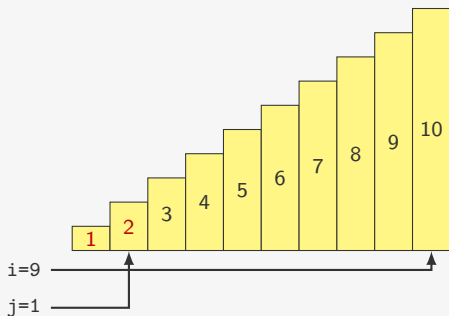
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

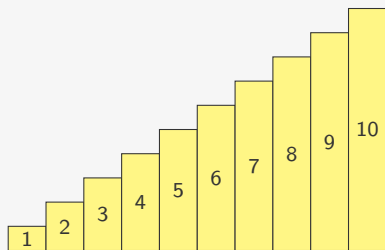
```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se l[j - 1] > l[j]
6         Troque l[j - 1] com l[j]
```



# Ordenação por Inserção

- Se já temos  $l[0], l[1], \dots, l[i-1]$  ordenados
- Inserimos  $l[i]$  na posição correta
  - fazemos algo similar ao BubbleSort
- Ficamos com  $l[0], l[1], \dots, l[i]$  ordenados

```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     Para j = i até 1
5       Se  $l[j - 1] > l[j]$ 
6         Troque  $l[j - 1]$  com  $l[j]$ 
```



# Otimização

- Não é necessário trocar sempre até o começo da lista

# Otimização

- Não é necessário trocar sempre até o começo da lista
  - podemos parar quando o elemento está na posição correta



# Otimização

- Não é necessário trocar sempre até o começo da lista
  - podemos parar quando o elemento está na posição correta
- Não é necessário fazer trocas

# Otimização

- Não é necessário trocar sempre até o começo da lista
  - podemos parar quando o elemento está na posição correta
- Não é necessário fazer trocas
  - podemos ir deslocando os elementos para a direita

# Otimização

- Não é necessário trocar sempre até o começo da lista
  - podemos parar quando o elemento está na posição correta
- Não é necessário fazer trocas
  - podemos ir deslocando os elementos para a direita
  - abrindo o espaço para o elemento a ser inserido

# Otimização

- Não é necessário trocar sempre até o começo da lista
  - podemos parar quando o elemento está na posição correta
- Não é necessário fazer trocas
  - podemos ir deslocando os elementos para a direita
  - abrindo o espaço para o elemento a ser inserido

```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4       aux = l[i]
5       j = i
6       Enquanto j > 0 e l[j - 1] > aux
7           l[j] = l[j - 1]
8           j = j - 1
9       l[j] = aux
```

## Exercício

Implemente o InsertionSort em Python

## InsertionSort funciona?

```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     aux = l[i]
5     j = i
6     Enquanto j > 0 e l[j - 1] > aux
7       l[j] = l[j - 1]
8       j = j - 1
9     l[j] = aux
```

## InsertionSort funciona?

```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     aux = l[i]
5     j = i
6     Enquanto j > 0 e l[j - 1] > aux
7       l[j] = l[j - 1]
8       j = j - 1
9     l[j] = aux
```

Claramente os passos são simples e ele termina

## InsertionSort funciona?

```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     aux = l[i]
5     j = i
6     Enquanto j > 0 e l[j - 1] > aux
7       l[j] = l[j - 1]
8       j = j - 1
9     l[j] = aux
```

Claramente os passos são simples e ele termina

Suponha que no início da iteração da linha 3  $l[0], \dots, l[i - 1]$  estão ordenados



## InsertionSort funciona?

```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     aux = l[i]
5     j = i
6     Enquanto j > 0 e l[j - 1] > aux
7       l[j] = l[j - 1]
8       j = j - 1
9     l[j] = aux
```

Claramente os passos são simples e ele termina

Suponha que no início da iteração da linha 3  $l[0], \dots, l[i - 1]$  estão ordenados

- Isso é verdade no início da primeira iteração

## InsertionSort funciona?

```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     aux = l[i]
5     j = i
6     Enquanto j > 0 e l[j - 1] > aux
7       l[j] = l[j - 1]
8       j = j - 1
9     l[j] = aux
```

Claramente os passos são simples e ele termina

Suponha que no início da iteração da linha 3  $l[0], \dots, l[i - 1]$  estão ordenados

- Isso é verdade no início da primeira iteração
  - $l[0]$  sozinho está ordenado

## InsertionSort funciona?

```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     aux = l[i]
5     j = i
6     Enquanto j > 0 e l[j - 1] > aux
7       l[j] = l[j - 1]
8       j = j - 1
9     l[j] = aux
```

Claramente os passos são simples e ele termina

Suponha que no início da iteração da linha 3  $l[0], \dots, l[i - 1]$  estão ordenados

- Isso é verdade no início da primeira iteração
  - $l[0]$  sozinho está ordenado

No final da iteração  $i$ ,  $l[0], \dots, l[i]$  estão ordenados?

## InsertionSort funciona?

```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     aux = l[i]
5     j = i
6     Enquanto j > 0 e l[j - 1] > aux
7       l[j] = l[j - 1]
8       j = j - 1
9     l[j] = aux
```

Claramente os passos são simples e ele termina

Suponha que no início da iteração da linha 3  $l[0], \dots, l[i - 1]$  estão ordenados

- Isso é verdade no início da primeira iteração
  - $l[0]$  sozinho está ordenado

No final da iteração  $i$ ,  $l[0], \dots, l[i]$  estão ordenados?

- Sim, pois  $l[i]$  é inserido de forma a manter a ordenação

## InsertionSort funciona?

```
1 InsertionSort(l)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 1 até n - 1
4     aux = l[i]
5     j = i
6     Enquanto j > 0 e l[j - 1] > aux
7       l[j] = l[j - 1]
8       j = j - 1
9     l[j] = aux
```

Claramente os passos são simples e ele termina

Suponha que no início da iteração da linha 3  $l[0], \dots, l[i - 1]$  estão ordenados

- Isso é verdade no início da primeira iteração
  - $l[0]$  sozinho está ordenado

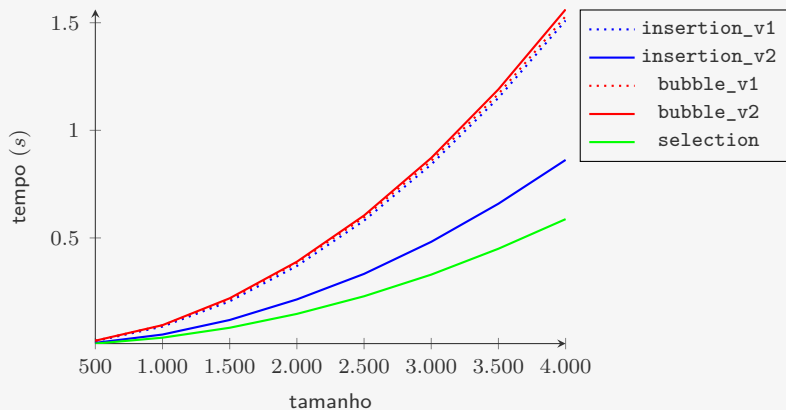
No final da iteração  $i$ ,  $l[0], \dots, l[i]$  estão ordenados?

- Sim, pois  $l[i]$  é inserido de forma a manter a ordenação

Ou seja, no final da última iteração, a lista está ordenada

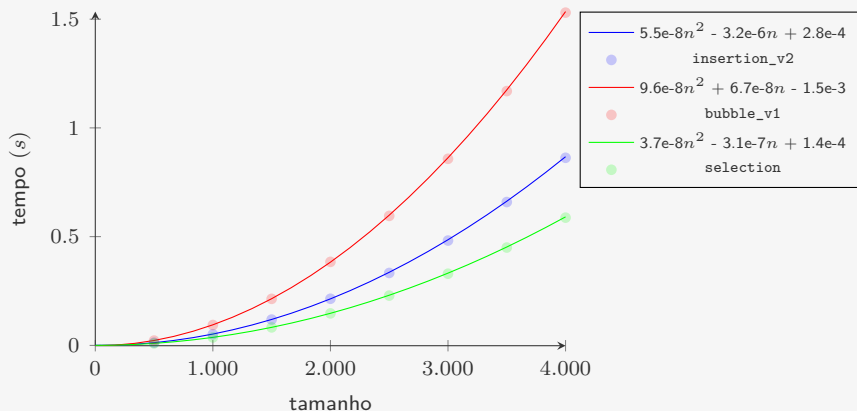
# Experimento

- Listas de tamanho 500, 1000, ..., 4000
- Cada elemento escolhido aleatoriamente entre 0 e 1
- Tiramos a média do tempo de 10 execuções



# Experimento

- Listas de tamanho 500, 1000, ..., 4000
- Cada elemento escolhido aleatoriamente entre 0 e 1
- Tiramos a média do tempo de 10 execuções



# BUSCA

**BUSCA:** Dada uma lista  $l$  de números e um número  $x$ , encontrar, se existir, um índice  $i$  tal que  $l[i] = x$ .



# BUSCA

**BUSCA**: Dada uma lista **l** de números e um número **x**, encontrar, se existir, um índice **i** tal que **l[i] = x**.

Ideia do algoritmo:

# BUSCA

**BUSCA**: Dada uma lista **l** de números e um número **x**, encontrar, se existir, um índice **i** tal que  $l[i] = x$ .

Ideia do algoritmo:

- Percorrer a lista do início para o fim, procurando **x**

# BUSCA

**BUSCA:** Dada uma lista  $l$  de números e um número  $x$ , encontrar, se existir, um índice  $i$  tal que  $l[i] = x$ .

Ideia do algoritmo:

- Percorrer a lista do início para o fim, procurando  $x$
- Se encontrarmos, devolvemos o índice onde  $x$  está

# BUSCA

**BUSCA:** Dada uma lista  $l$  de números e um número  $x$ , encontrar, se existir, um índice  $i$  tal que  $l[i] = x$ .

Ideia do algoritmo:

- Percorrer a lista do início para o fim, procurando  $x$
- Se encontrarmos, devolvemos o índice onde  $x$  está
- Se não encontrarmos, então  $x$  não está na lista

# BUSCA

**BUSCA:** Dada uma lista  $l$  de números e um número  $x$ , encontrar, se existir, um índice  $i$  tal que  $l[i] = x$ .

Ideia do algoritmo:

- Percorrer a lista do início para o fim, procurando  $x$
- Se encontrarmos, devolvemos o índice onde  $x$  está
- Se não encontrarmos, então  $x$  não está na lista

```
1 BuscaSequencial(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 1
4       Se l[i] = x
5           Devolva i
6   Devolva -1
```

# BUSCA

**BUSCA:** Dada uma lista  $l$  de números e um número  $x$ , encontrar, se existir, um índice  $i$  tal que  $l[i] = x$ .

```
1 BuscaSequencial(l, x)
2     Seja n o tamanho de l
3     Para i = 0 até n - 1
4         Se l[i] = x
5             Devolva i
6     Devolva -1
```

# BUSCA

**BUSCA**: Dada uma lista  $l$  de números e um número  $x$ , encontrar, se existir, um índice  $i$  tal que  $l[i] = x$ .

```
1 BuscaSequencial(l, x)
2     Seja n o tamanho de l
3     Para i = 0 até n - 1
4         Se l[i] = x
5             Devolva i
6     Devolva -1
```

**BuscaSequencial** é um algoritmo para **BUSCA**?

# BUSCA

**BUSCA**: Dada uma lista **l** de números e um número **x**, encontrar, se existir, um índice **i** tal que  $l[i] = x$ .

```
1 BuscaSequencial(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 1
4       Se l[i] = x
5           Devolva i
6   Devolva -1
```

**BuscaSequencial** é um algoritmo para **BUSCA**?

- Seus passos são simples o suficiente



# BUSCA

**BUSCA**: Dada uma lista  $l$  de números e um número  $x$ , encontrar, se existir, um índice  $i$  tal que  $l[i] = x$ .

```
1 BuscaSequencial(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 1
4       Se l[i] = x
5           Devolva i
6   Devolva -1
```

**BuscaSequencial** é um algoritmo para **BUSCA**?

- Seus passos são simples o suficiente
- Ele claramente sempre termina

# BUSCA

**BUSCA**: Dada uma lista  $l$  de números e um número  $x$ , encontrar, se existir, um índice  $i$  tal que  $l[i] = x$ .

```
1 BuscaSequencial(l, x)
2     Seja n o tamanho de l
3     Para i = 0 até n - 1
4         Se l[i] = x
5             Devolva i
6     Devolva -1
```

**BuscaSequencial** é um algoritmo para **BUSCA**?

- Seus passos são simples o suficiente
- Ele claramente sempre termina
- Ele dá a resposta correta?

# BUSCA

**BUSCA**: Dada uma lista  $l$  de números e um número  $x$ , encontrar, se existir, um índice  $i$  tal que  $l[i] = x$ .

```
1 BuscaSequencial(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 1
4     Se l[i] = x
5       Devolva i
6   Devolva -1
```

**BuscaSequencial** é um algoritmo para **BUSCA**?

- Seus passos são simples o suficiente
- Ele claramente sempre termina
- Ele dá a resposta correta?
  - Se a 1ª ocorrência de  $x$  em  $l$  é a posição  $k$ , ele devolve  $k$

# BUSCA

**BUSCA**: Dada uma lista  $l$  de números e um número  $x$ , encontrar, se existir, um índice  $i$  tal que  $l[i] = x$ .

```
1 BuscaSequencial(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   Para i = 0 até n - 1
4     Se l[i] = x
5       Devolva i
6   Devolva -1
```

**BuscaSequencial** é um algoritmo para **BUSCA**?

- Seus passos são simples o suficiente
- Ele claramente sempre termina
- Ele dá a resposta correta?
  - Se a 1ª ocorrência de  $x$  em  $l$  é a posição  $k$ , ele devolve  $k$
  - Se  $x$  não está em  $l$ , a linha 4 sempre falha e devolvemos  $-1$

## Busca em uma lista ordenada

**BUSCAORDENADA:** Dada uma lista  $l$  ordenada de números e um número  $x$ , encontrar, se existir, um índice  $i$  tal que  $l[i] = x$ .

## Busca em uma lista ordenada

**BUSCAORDENADA**: Dada uma lista **l** ordenada de números e um número **x**, encontrar, se existir, um índice **i** tal que  $l[i] = x$ .

Já temos **BuscaSequencial**, mas ele não se aproveita do fato da lista estar ordenada...

## Busca em uma lista ordenada

**BUSCAORDENADA:** Dada uma lista  $l$  ordenada de números e um número  $x$ , encontrar, se existir, um índice  $i$  tal que  $l[i] = x$ .

Já temos **BuscaSequencial**, mas ele não se aproveita do fato da lista estar ordenada...

**Ideia:** Digamos que, ao invés de olhar a primeira posição da lista, eu olhe uma posição  $m$ . O que pode acontecer?

## Busca em uma lista ordenada

**BUSCAORDENADA:** Dada uma lista  $l$  ordenada de números e um número  $x$ , encontrar, se existir, um índice  $i$  tal que  $l[i] = x$ .

Já temos **BuscaSequencial**, mas ele não se aproveita do fato da lista estar ordenada...

**Ideia:** Digamos que, ao invés de olhar a primeira posição da lista, eu olhe uma posição  $m$ . O que pode acontecer?

- Eu posso descobrir que  $l[m] = x$ ... Ótimo!



## Busca em uma lista ordenada

**BUSCAORDENADA:** Dada uma lista  $l$  ordenada de números e um número  $x$ , encontrar, se existir, um índice  $i$  tal que  $l[i] = x$ .

Já temos **BuscaSequencial**, mas ele não se aproveita do fato da lista estar ordenada...

**Ideia:** Digamos que, ao invés de olhar a primeira posição da lista, eu olhe uma posição  $m$ . O que pode acontecer?

- Eu posso descobrir que  $l[m] = x$ ... Ótimo!
- Eu posso descobrir que  $l[m] < x$  ou  $l[m] > x$

## Busca em uma lista ordenada

**BUSCAORDENADA:** Dada uma lista  $l$  ordenada de números e um número  $x$ , encontrar, se existir, um índice  $i$  tal que  $l[i] = x$ .

Já temos **BuscaSequencial**, mas ele não se aproveita do fato da lista estar ordenada...

**Ideia:** Digamos que, ao invés de olhar a primeira posição da lista, eu olhe uma posição  $m$ . O que pode acontecer?

- Eu posso descobrir que  $l[m] = x$ ... Ótimo!
- Eu posso descobrir que  $l[m] < x$  ou  $l[m] > x$ 
  - Se  $l[m] < x$ , então se  $x$  estiver na lista, está da posição  $m + 1$  para a frente...

## Busca em uma lista ordenada

**BUSCAORDENADA:** Dada uma lista  $l$  ordenada de números e um número  $x$ , encontrar, se existir, um índice  $i$  tal que  $l[i] = x$ .

Já temos **BuscaSequencial**, mas ele não se aproveita do fato da lista estar ordenada...

**Ideia:** Digamos que, ao invés de olhar a primeira posição da lista, eu olhe uma posição  $m$ . O que pode acontecer?

- Eu posso descobrir que  $l[m] = x$ ... Ótimo!
- Eu posso descobrir que  $l[m] < x$  ou  $l[m] > x$ 
  - Se  $l[m] < x$ , então se  $x$  estiver na lista, está da posição  $m + 1$  para a frente...
  - Se  $l[m] > x$ , então se  $x$  estiver na lista, está da posição  $m - 1$  para trás...

## Busca em uma lista ordenada

**BUSCAORDENADA:** Dada uma lista  $l$  ordenada de números e um número  $x$ , encontrar, se existir, um índice  $i$  tal que  $l[i] = x$ .

Já temos **BuscaSequencial**, mas ele não se aproveita do fato da lista estar ordenada...

**Ideia:** Digamos que, ao invés de olhar a primeira posição da lista, eu olhe uma posição  $m$ . O que pode acontecer?

- Eu posso descobrir que  $l[m] = x$ ... Ótimo!
- Eu posso descobrir que  $l[m] < x$  ou  $l[m] > x$ 
  - Se  $l[m] < x$ , então se  $x$  estiver na lista, está da posição  $m + 1$  para a frente...
  - Se  $l[m] > x$ , então se  $x$  estiver na lista, está da posição  $m - 1$  para trás...

Qual  $m$  escolher?

## Busca em uma lista ordenada

**BUSCAORDENADA:** Dada uma lista  $l$  ordenada de números e um número  $x$ , encontrar, se existir, um índice  $i$  tal que  $l[i] = x$ .

Já temos **BuscaSequencial**, mas ele não se aproveita do fato da lista estar ordenada...

**Ideia:** Digamos que, ao invés de olhar a primeira posição da lista, eu olhe uma posição  $m$ . O que pode acontecer?

- Eu posso descobrir que  $l[m] = x$ ... Ótimo!
- Eu posso descobrir que  $l[m] < x$  ou  $l[m] > x$ 
  - Se  $l[m] < x$ , então se  $x$  estiver na lista, está da posição  $m + 1$  para a frente...
  - Se  $l[m] > x$ , então se  $x$  estiver na lista, está da posição  $m - 1$  para trás...

Qual  $m$  escolher?

- $n / 2$  parece bom porque “descarto” metade da lista

## Busca em uma lista ordenada

**BUSCAORDENADA:** Dada uma lista  $l$  ordenada de números e um número  $x$ , encontrar, se existir, um índice  $i$  tal que  $l[i] = x$ .

Já temos **BuscaSequencial**, mas ele não se aproveita do fato da lista estar ordenada...

**Ideia:** Digamos que, ao invés de olhar a primeira posição da lista, eu olhe uma posição  $m$ . O que pode acontecer?

- Eu posso descobrir que  $l[m] = x$ ... Ótimo!
- Eu posso descobrir que  $l[m] < x$  ou  $l[m] > x$ 
  - Se  $l[m] < x$ , então se  $x$  estiver na lista, está da posição  $m + 1$  para a frente...
  - Se  $l[m] > x$ , então se  $x$  estiver na lista, está da posição  $m - 1$  para trás...

Qual  $m$  escolher?

- $n / 2$  parece bom porque “descarto” metade da lista

Posso repetir a mesma ideia para a parte não descartada

# Busca Binária

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x          # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x         # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

# Busca Binária

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x          # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x        # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

Buscando por 33:

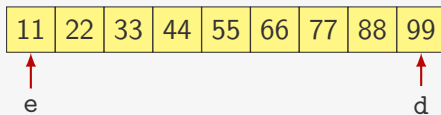
11	22	33	44	55	66	77	88	99
----	----	----	----	----	----	----	----	----



# Busca Binária

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x         # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x       # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

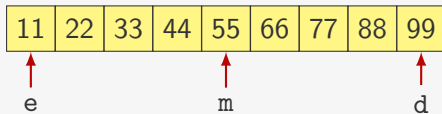
Buscando por 33:



# Busca Binária

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x          # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x         # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

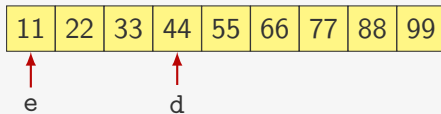
Buscando por 33:



# Busca Binária

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x          # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x         # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

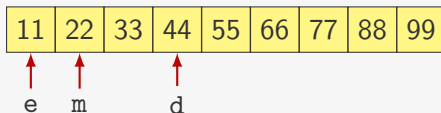
Buscando por 33:



# Busca Binária

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2           # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x               # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x             # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

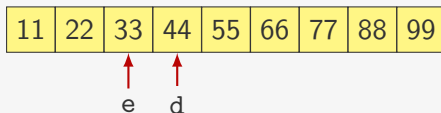
Buscando por 33:



# Busca Binária

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x          # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x         # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

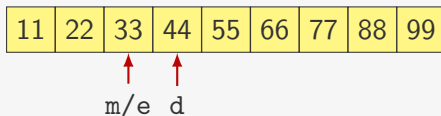
Buscando por 33:



# Busca Binária

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x          # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x        # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

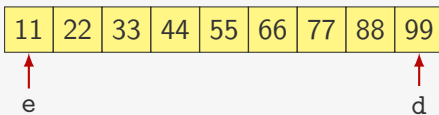
Buscando por 33:



# Busca Binária

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x          # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x        # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

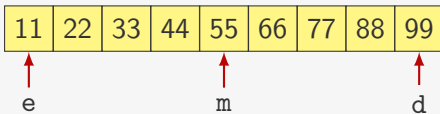
Buscando por 80:



# Busca Binária

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x          # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x        # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

Buscando por 80:

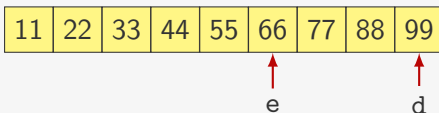




# Busca Binária

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x          # está para a direita
10      e = m + 1
11    Se l[m] > x          # está para a esquerda
12      d = m - 1
13    Devolva -1
```

Buscando por 80:



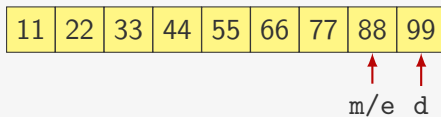




# Busca Binária

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x         # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x       # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

Buscando por 80:





# Exercício

Implemente a Busca Binária em Python

# Busca Binária sempre termina?

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x         # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x       # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

# Busca Binária sempre termina?

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x          # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x        # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

No começo  $e = 0$  e  $d = n - 1$  e a cada passo:



# Busca Binária sempre termina?

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x          # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x        # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

No começo  $e = 0$  e  $d = n - 1$  e a cada passo:

- $m$  é um número maior ou igual a  $e$

# Busca Binária sempre termina?

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x          # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x        # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

No começo  $e = 0$  e  $d = n - 1$  e a cada passo:

- $m$  é um número maior ou igual a  $e$
- $m$  é um número menor ou igual a  $d$

# Busca Binária sempre termina?

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x          # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x        # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

No começo  $e = 0$  e  $d = n - 1$  e a cada passo:

- $m$  é um número maior ou igual a  $e$
- $m$  é um número menor ou igual a  $d$
- Portanto, exatamente uma das opções ocorre:

# Busca Binária sempre termina?

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2           # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x               # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x             # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

No começo  $e = 0$  e  $d = n - 1$  e a cada passo:

- $m$  é um número maior ou igual a  $e$
- $m$  é um número menor ou igual a  $d$
- Portanto, exatamente uma das opções ocorre:
  - ou  $e$  aumenta

# Busca Binária sempre termina?

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x         # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x       # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

No começo  $e = 0$  e  $d = n - 1$  e a cada passo:

- $m$  é um número maior ou igual a  $e$
- $m$  é um número menor ou igual a  $d$
- Portanto, exatamente uma das opções ocorre:
  - ou  $e$  aumenta
  - ou  $d$  diminui

# Busca Binária funciona?

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x         # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x       # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

## Busca Binária funciona?

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x          # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x        # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

Suponha que  $x$  esteja em  $l[e], \dots, l[d]$  no começo da iteração, então:

## Busca Binária funciona?

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x          # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x        # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

Suponha que  $x$  esteja em  $l[e], \dots, l[d]$  no começo da iteração, então:

- Se  $l[m] == x$ , o algoritmo dá a resposta correta



## Busca Binária funciona?

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x          # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x         # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

Suponha que  $x$  esteja em  $l[e], \dots, l[d]$  no começo da iteração, então:

- Se  $l[m] == x$ , o algoritmo dá a resposta correta
- Se  $l[m] > x$ , então  $x$  está em  $l[e], \dots, l[m - 1]$

## Busca Binária funciona?

```
1 BuscaBinaria(l, x)
2   Seja n o tamanho de l
3   e = 0
4   d = n - 1
5   Enquanto e <= d
6     m = (e + d) / 2      # divisão inteira
7     Se l[m] == x
8       Devolva m
9     Se l[m] < x          # está para a direita
10      e = m + 1
11     Se l[m] > x         # está para a esquerda
12      d = m - 1
13   Devolva -1
```

Suponha que  $x$  esteja em  $l[e]$ , ...,  $l[d]$  no começo da iteração, então:

- Se  $l[m] == x$ , o algoritmo dá a resposta correta
- Se  $l[m] > x$ , então  $x$  está em  $l[e]$ , ...,  $l[m - 1]$
- Se  $l[m] < x$ , então  $x$  está em  $l[m + 1]$ , ...,  $l[d]$

## Quantas posições da lista olhamos?

Em uma busca sequencial, podemos ter que olhar todas as  $n$  posições da lista

## Quantas posições da lista olhamos?

Em uma busca sequencial, podemos ter que olhar todas as  $n$  posições da lista

- Quando  $x$  não está na lista

## Quantas posições da lista olhamos?

Em uma busca sequencial, podemos ter que olhar todas as  $n$  posições da lista

- Quando  $x$  não está na lista

Mas e na busca binária?

## Quantas posições da lista olhamos?

Em uma busca sequencial, podemos ter que olhar todas as  $n$  posições da lista

- Quando  $x$  não está na lista

Mas e na busca binária?

Chame de  $f(n)$  o maior número de posições que olhamos entre todas as instâncias onde a lista tem  $n$  elementos

## Quantas posições da lista olhamos?

Em uma busca sequencial, podemos ter que olhar todas as  $n$  posições da lista

- Quando  $x$  não está na lista

Mas e na busca binária?

Chame de  $f(n)$  o maior número de posições que olhamos entre todas as instâncias onde a lista tem  $n$  elementos

- $f(1) = 1$ , pois o elemento do meio é o único elemento

## Quantas posições da lista olhamos?

Em uma busca sequencial, podemos ter que olhar todas as  $n$  posições da lista

- Quando  $x$  não está na lista

Mas e na busca binária?

Chame de  $f(n)$  o maior número de posições que olhamos entre todas as instâncias onde a lista tem  $n$  elementos

- $f(1) = 1$ , pois o elemento do meio é o único elemento
- $f(3) = 1 + f(1) = 2$ , pois olhamos o elemento do meio e, se não encontramos, precisamos olhar uma lista de tamanho 1



## Quantas posições da lista olhamos?

Em uma busca sequencial, podemos ter que olhar todas as  $n$  posições da lista

- Quando  $x$  não está na lista

Mas e na busca binária?

Chame de  $f(n)$  o maior número de posições que olhamos entre todas as instâncias onde a lista tem  $n$  elementos

- $f(1) = 1$ , pois o elemento do meio é o único elemento
- $f(3) = 1 + f(1) = 2$ , pois olhamos o elemento do meio e, se não encontramos, precisamos olhar uma lista de tamanho 1
- $f(7) = 1 + f(3) = 3$ , pois olhamos o elemento do meio e, se não encontramos, precisamos olhar uma lista de tamanho 3

## Quantas posições da lista olhamos?

Em uma busca sequencial, podemos ter que olhar todas as  $n$  posições da lista

- Quando  $x$  não está na lista

Mas e na busca binária?

Chame de  $f(n)$  o maior número de posições que olhamos entre todas as instâncias onde a lista tem  $n$  elementos

- $f(1) = 1$ , pois o elemento do meio é o único elemento
- $f(3) = 1 + f(1) = 2$ , pois olhamos o elemento do meio e, se não encontramos, precisamos olhar uma lista de tamanho 1
- $f(7) = 1 + f(3) = 3$ , pois olhamos o elemento do meio e, se não encontramos, precisamos olhar uma lista de tamanho 3
- De forma geral,  $f(2^k - 1) = 1 + f(2^{k-1} - 1) = k$

## Quantas posições da lista olhamos?

Em uma busca sequencial, podemos ter que olhar todas as  $n$  posições da lista

- Quando  $x$  não está na lista

Mas e na busca binária?

Chame de  $f(n)$  o maior número de posições que olhamos entre todas as instâncias onde a lista tem  $n$  elementos

- $f(1) = 1$ , pois o elemento do meio é o único elemento
- $f(3) = 1 + f(1) = 2$ , pois olhamos o elemento do meio e, se não encontramos, precisamos olhar uma lista de tamanho 1
- $f(7) = 1 + f(3) = 3$ , pois olhamos o elemento do meio e, se não encontramos, precisamos olhar uma lista de tamanho 3
- De forma geral,  $f(2^k - 1) = 1 + f(2^{k-1} - 1) = k$
- Ou seja, para  $n = 2^k - 1$ , olhamos  $k$  posições

## Quantas posições da lista olhamos?

Em uma busca sequencial, podemos ter que olhar todas as  $n$  posições da lista

- Quando  $x$  não está na lista

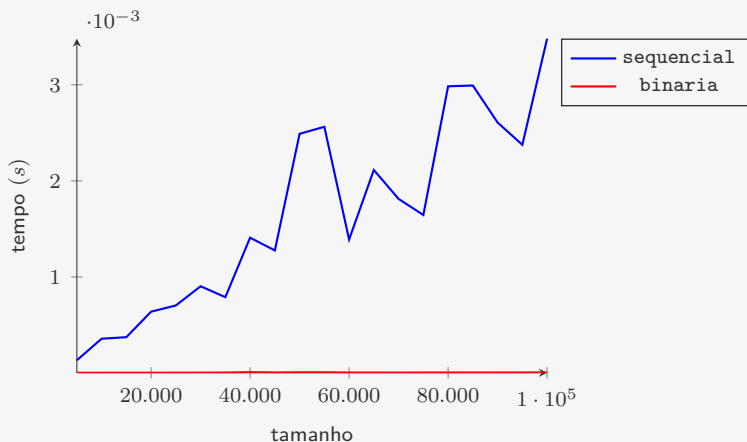
Mas e na busca binária?

Chame de  $f(n)$  o maior número de posições que olhamos entre todas as instâncias onde a lista tem  $n$  elementos

- $f(1) = 1$ , pois o elemento do meio é o único elemento
- $f(3) = 1 + f(1) = 2$ , pois olhamos o elemento do meio e, se não encontramos, precisamos olhar uma lista de tamanho 1
- $f(7) = 1 + f(3) = 3$ , pois olhamos o elemento do meio e, se não encontramos, precisamos olhar uma lista de tamanho 3
- De forma geral,  $f(2^k - 1) = 1 + f(2^{k-1} - 1) = k$
- Ou seja, para  $n = 2^k - 1$ , olhamos  $k$  posições
- Isto é,  $\log_2(n + 1)$  posições

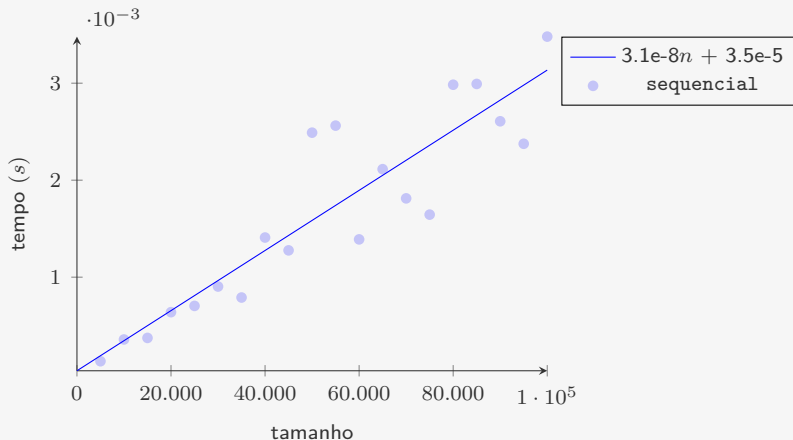
# Experimento 1

- Listas de tamanho 5000, 10000, ..., 100000
- $l[i] = i$
- Tiramos a média do tempo de 20 execuções
- Escolhemos um  $i$  aleatório e procuramos por  $l[i]$  em  $l$



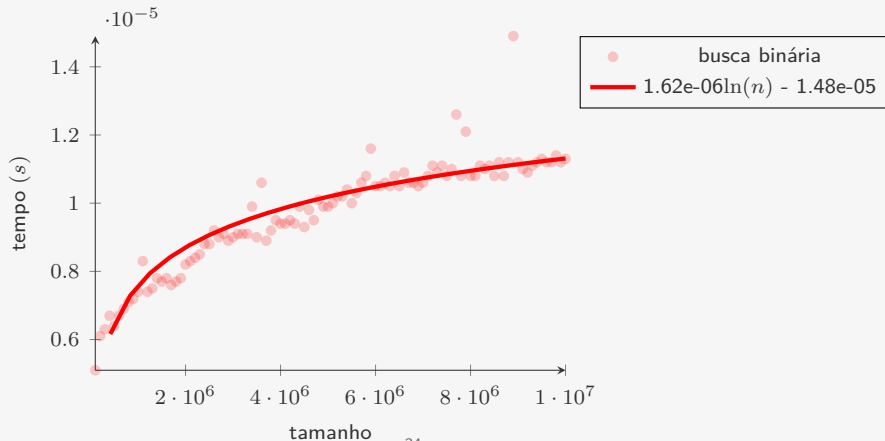
# Experimento 1

- Listas de tamanho 5000, 10000, ..., 100000
- $l[i] = i$
- Tiramos a média do tempo de 20 execuções
- Escolhemos um  $i$  aleatório e procuramos por  $l[i]$  em  $l$



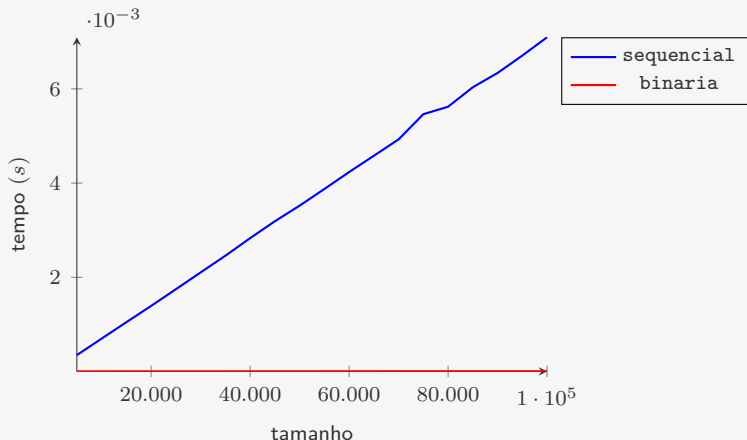
## Experimento 1b — apenas busca binária

- Listas de tamanho 100000, 200000, ..., 10000000
- $l[i] = i$
- Tiramos a média do tempo de 100 execuções
- Escolhemos um  $i$  aleatório e procuramos por  $l[i]$  em  $l$



## Experimento 2

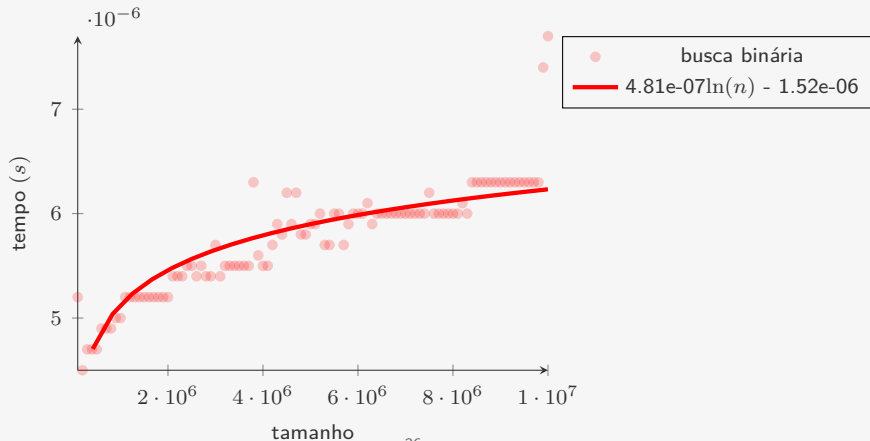
- Listas de tamanho 5000, 10000, ..., 100000
- $l[i] = i$
- Tiramos a média do tempo de 20 execuções
- Buscamos por  $\text{len}(1)$  (que não está na lista)





## Experimento 2b — apenas busca binária

- Listas de tamanho 100000, 200000, ..., 10000000
- $l[i] = i$
- Tiramos a média do tempo de 100 execuções
- Buscamos por  $\text{len}(l)$  (que não está na lista)



# Exercícios

1. Faça um algoritmo que dado uma lista ordenada e um elemento indica onde inserir esse elemento na lista para mantê-la ordenada...
  - Se o elemento já estiver na lista, você deve inseri-lo de forma a ser o primeiro do bloco repetido.
2. Use o algoritmo anterior para implementar uma busca em uma lista ordenada
3. Repita o primeiro exercício mas de forma que o elemento é o último do bloco repetido.
4. Faça um algoritmo que dado uma lista ordenada e um elemento, encontra o intervalo que contém todos os elementos iguais a ele na lista.