





# PYTHON – AULA 6

## LÓGICA DE PROGRAMAÇÃO APLICADA



# AGENDA

## Aula 1

Instalando e conhecendo o Python e as ferramentas do curso.  
Revisitando lógica de programação em Python.

## Aula 2

Revisitando lógica de programação em Python –  
continuação.

## Aula 3

Trabalhando com listas, tuplas e dicionários.  
Leitura e escrita de JSON.

## Aula 4

Leitura e escrita de arquivos.  
Introdução a Numpy e Pandas.

# AGENDA

## Aula 5

Orientação a objeto no Python.

## Aula 6

Trabalhando com os algoritmos.  
Ordenação e Recursão. – Pesquisa em largura.

## Aula 7

Algoritmo de Dijkstra.

## Aula 8

Algoritmos Genéticos.



# PROGRAMANDO EM PYTHON



TRABALHANDO COM OS ALGORITMOS.  
ORDENAÇÃO, RECURSÃO E PESQUISA



## ALGORITMOS

“Conjunto de regras e operações bem-definidas e ordenadas, destinadas à solução de um problema ou de uma classe de problemas, em um número finito de etapas.”

Os algoritmos não se restringem à informática; são de uso geral. Veja o seguinte exemplo de um algoritmo não computacional “Receita de sorvete de chocolate”



## INGREDIENTES:

- 1 tablete de chocolate meio amargo
- 1 lata de leite condensado
- 1 lata de leite
- Raspas de chocolate ou granulado

## MODO DE PREPARO:

### INÍCIO

1. Ponha o chocolate em uma tigela
2. Deixe a tigela no micro-ondas durante um minuto
3. Tire o chocolate do forno e mexa até esfriar
4. Bata no liquidificador com o leite e o leite condensado
5. Despeje tudo em uma forma e espere congelar por 3 horas
6. Distribua o sorvete em taças
7. Decore com raspas de chocolate ou granulado
8. Sirva

### FIM

# ALGORITMOS

- Existe um algoritmo embutido nas nossas tarefas diárias, independente de ela ser relacionada a programas de computador.
- Entretanto, existem algoritmos mais complexos que precisam ser aprendidos, tais como aqueles ligados à um programa eficiente de pesquisa em banco de dados, por exemplo.
- Algoritmos complexos são essenciais para levar sua lógica de programação à um próximo nível.





## Inserção direta:

- Dado um vetor para ordenação, percorre elemento por elemento deslocando-o e inserindo-o na posição ordenada.
- A ideia é formar um bloco de valores ordenados e outro de desordenados e ir passando os valores de um bloco a outro.
- Usado para conjunto pequeno de dados.
- Baixa eficiência

## • Inserção direta:

<b>Vetor original</b>	18	15	7	9	23	16	14
<b>Divisão original</b>	18	15	7	9	23	16	14
	<b>Ordenados</b>		<b>Desordenado</b>				
<b>1ª iteração</b>	15	18	7	9	23	16	14
<b>2ª iteração</b>	7	15	18	9	23	16	14
<b>3ª iteração</b>	7	9	15	18	23	16	14
<b>4ª iteração</b>	7	9	15	18	23	16	14
<b>5ª iteração</b>	7	9	15	16	18	23	14
<b>6ª iteração</b>	7	9	14	15	16	18	23

- Primeiro elemento do vetor é considerado ordenado e os demais desordenados;
- Busca-se os elementos do bloco dos desordenados e compara-se com os do bloco de ordenados;
- Faz-se a inserção na posição correta; Repete-se o processo até que os elementos do bloco de desordenados tenham passado para o bloco de ordenados.

- **Implementação Inserção direta:**

- Este algoritmo é um dos mais simples para ser implementado. A função recebe uma lista e faz a ordenação.

```
import random

def insercao_direta(vetor):
    n = len(vetor)
    for j in range(1, n):
        temp = vetor[j]
        i = j - 1
        while i >= 0 and vetor[i] > temp:
            vetor[i + 1] = vetor[i]
            i = i - 1
        vetor[i + 1] = temp
```

## Implementação Inserção direta:

Para testar criamos uma lista com 20 valores aleatórios entre 1 e 100

```
lista = random.sample(range(1, 100), 20)
```

```
print("Lista não ordenada: ", lista)
```

```
insercao_direta(lista)
```

```
print("Lista ordenada:", lista)
```



## Shell Sort:

- Extensão do algoritmo de inserção direta
- Diferença: o vetor usado no processo de classificação é dividido em vários segmentos (blocos).
- Faz classificações parciais do vetor, aumentando o desempenho nos passos seguintes.

## Shell Sort:

**Passo 1**

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
17	29	42	15	21	22	47	37	52	43	27	12

1	5	9
17	21	52

2	6	10
29	22	43

3	7	11
42	47	27

4	8	12
15	37	12

**Aplicando-se a inserção direta em cada segmento**

17	21	52
----	----	----

29	22	43
----	----	----

42	47	27
----	----	----

15	37	12
----	----	----

**Obtém-se o vetor**

17	22	27	12	21	29	42	15	52	43	47	37
----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

## Shell Sort:

**Passo 2**

17	22	27	12	21	29	42	15	52	43	47	37
----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

1	3	5	7	9	11
17	27	21	42	52	47

2	4	6	8	10	12
22	12	29	15	43	37

Aplicando-se a inserção direta em cada segmento

17	21	27	42	47	52
----	----	----	----	----	----

12	15	22	29	37	43
----	----	----	----	----	----

Obtém-se o vetor

17	12	21	15	27	22	42	29	47	37	52	43
----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

## • Shell Sort:

**Passo Final**

17	12	21	15	27	22	42	29	47	37	52	43
----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

Aplicando-se a inserção direta no vetor anterior, obtém-se o vetor:

12	15	17	21	22	27	29	37	42	43	47	52
----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

## Implementação Shell Sort:

Para a implementação do shell sort temos uma função que recebe uma lista não ordenada e seu tamanho.

```
import random

def shell_sort(vetor, n):
    intervalo = n // 2
    while intervalo > 0:
        for i in range(intervalo, n):
            temp = vetor[i]
            j = i
            while j >= intervalo and vetor[j - intervalo] > temp:
                vetor[j] = vetor[j - intervalo]
                j -= intervalo
            vetor[j] = temp
        intervalo = intervalo // 2
```



## Implementação Shell Sort:

Para testar criamos uma lista com 20 valores aleatórios entre 1 e 100

```
lista = random.sample(range(1, 100), 20)

print("Lista não ordenada: ", lista)
shell_sort(lista, len(lista))
print("Lista ordenada:", lista)
```

## Método Bolha (Bubble Sort):

- Simples e fácil implementação.
- Ordenação por troca de valores entre posições consecutivas, fazendo com que os valores mais altos (ou mais baixos) “borbulhem” para o final do arranjo.
- Ele envolve repetidas comparações.
- Seu desempenho é muito ruim.

## • Método Bolha (Bubble Sort):

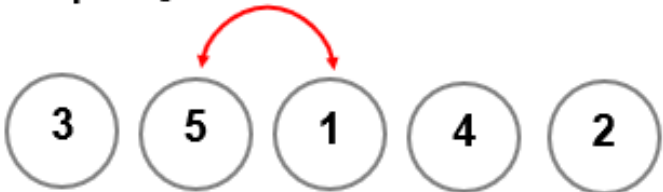
Ordenar o arranjo em ordem crescente.



**1º Passo:** Compara os elementos das primeiras posições.

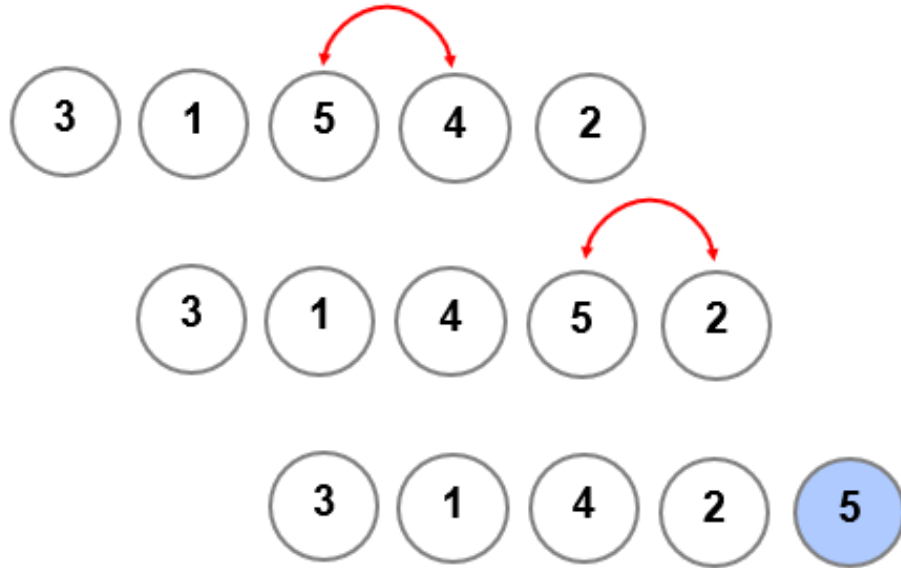


**2º Passo:** Ordena-se os elementos e continuamos com as comparações dos elementos subsequentes.



## Método Bolha (Bubble Sort):

### Próximos Passos:

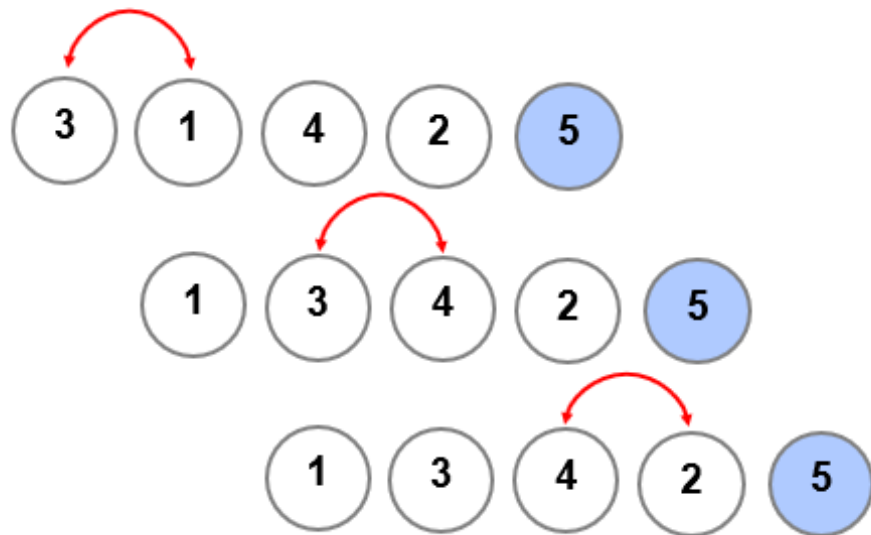


O elemento 5 “borbulhou” para sua posição correta.

## Método Bolha (Bubble Sort):

### Próximos Passos:

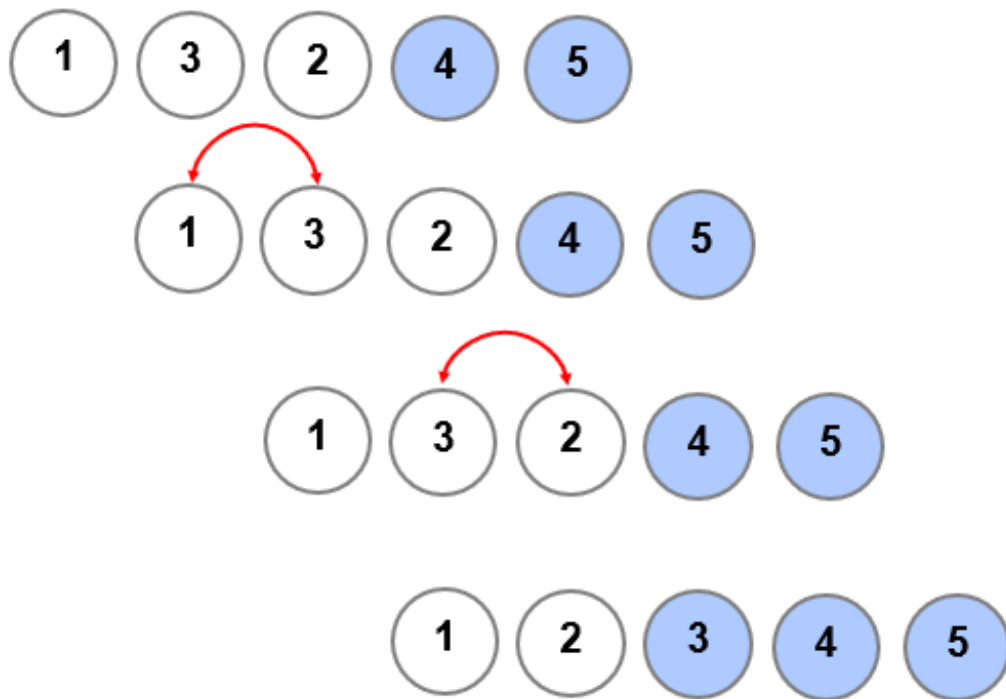
Repete o processo de comparações e trocas desde o início, só que dessa vez não precisará comparar o penúltimo com o último elemento, pois o número "5", está em sua posição correta no arranjo.





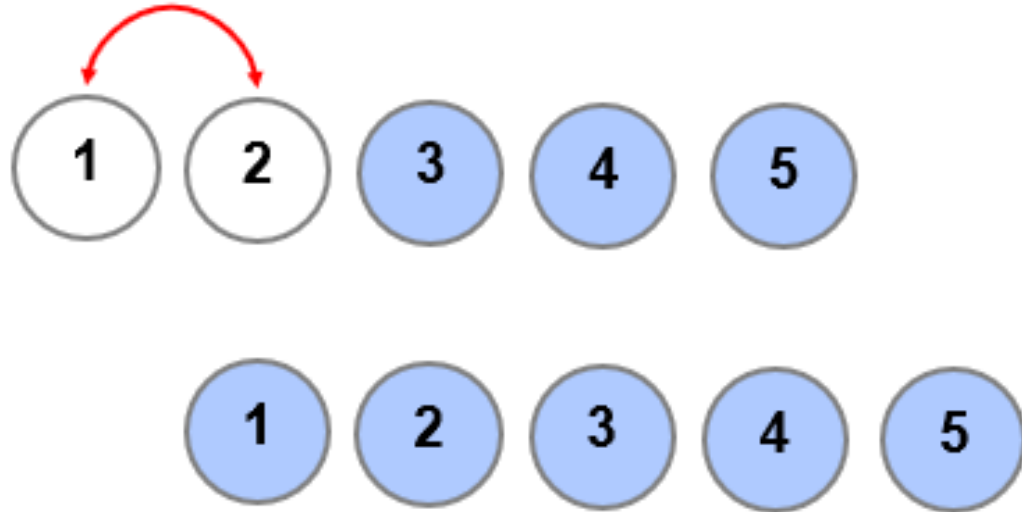
## Método Bolha (Bubble Sort):

### Próximos Passos:



## Método Bolha (Bubble Sort):

### Próximos Passos:



## Implementação Bubble Sort:

Para o Bubble Sort temos apenas uma função que recebe uma lista não ordenada e faz a ordenação

```
import random

def bubble_sort(vetor):

    for i in range(len(vetor), 0, -1):
        troca = False
        for j in range(0, i - 1):
            if vetor[j] > vetor[j + 1]:
                vetor[j + 1], vetor[j] = vetor[j], vetor[j + 1]
                troca = True
        if not troca:
            break
```

## Implementação Bubble Sort:

Para testar criamos uma lista com 20 valores aleatórios entre 1 e 100

```
lista = random.sample(range(1, 100), 20)
```

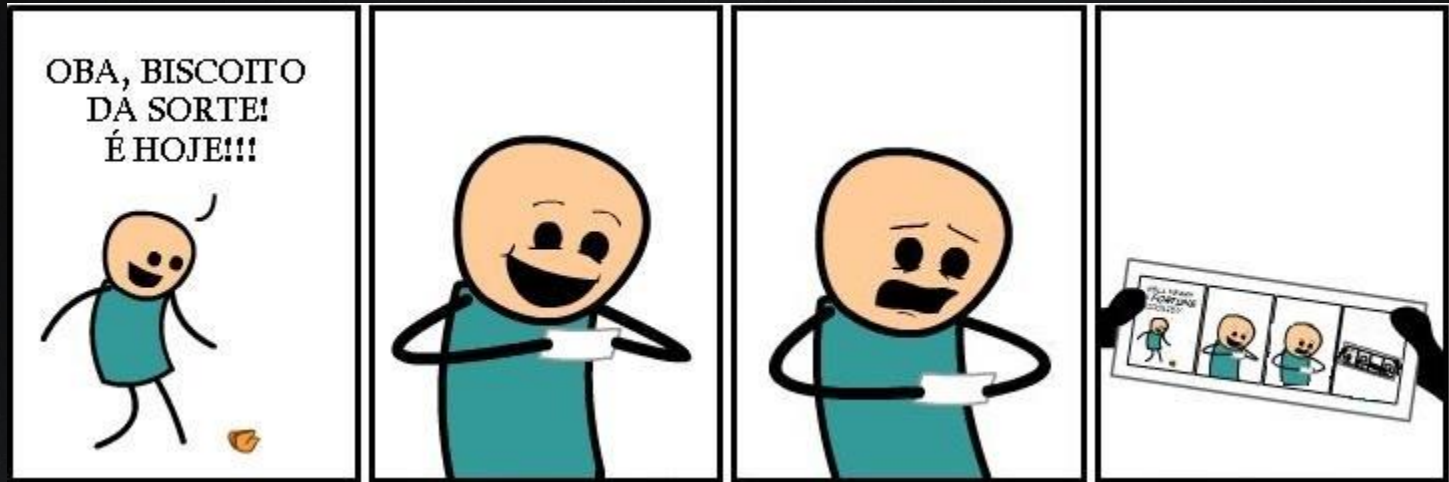
```
print("Lista não ordenada: ", lista)
```

```
bubble_sort(lista)
```

```
print("Lista ordenada:", lista)
```

## Recursividade

- *É uma forma de resolver problemas dividindo-o em partes menores.*
- *Quando uma função chama ela mesma para resolver um problema.*





## Exemplo: função para somar uma sequência numérica

```
1 def soma1(n):  
2     soma = 0  
3     for i in range(n+1):  
4         soma += i  
5     return soma  
6
```

Com FOR

```
7 #recursão  
8 def soma2(n):  
9     if n == 0:  
10         return 0  
11     return n + soma2(n-1)  
12
```

Com recursividade

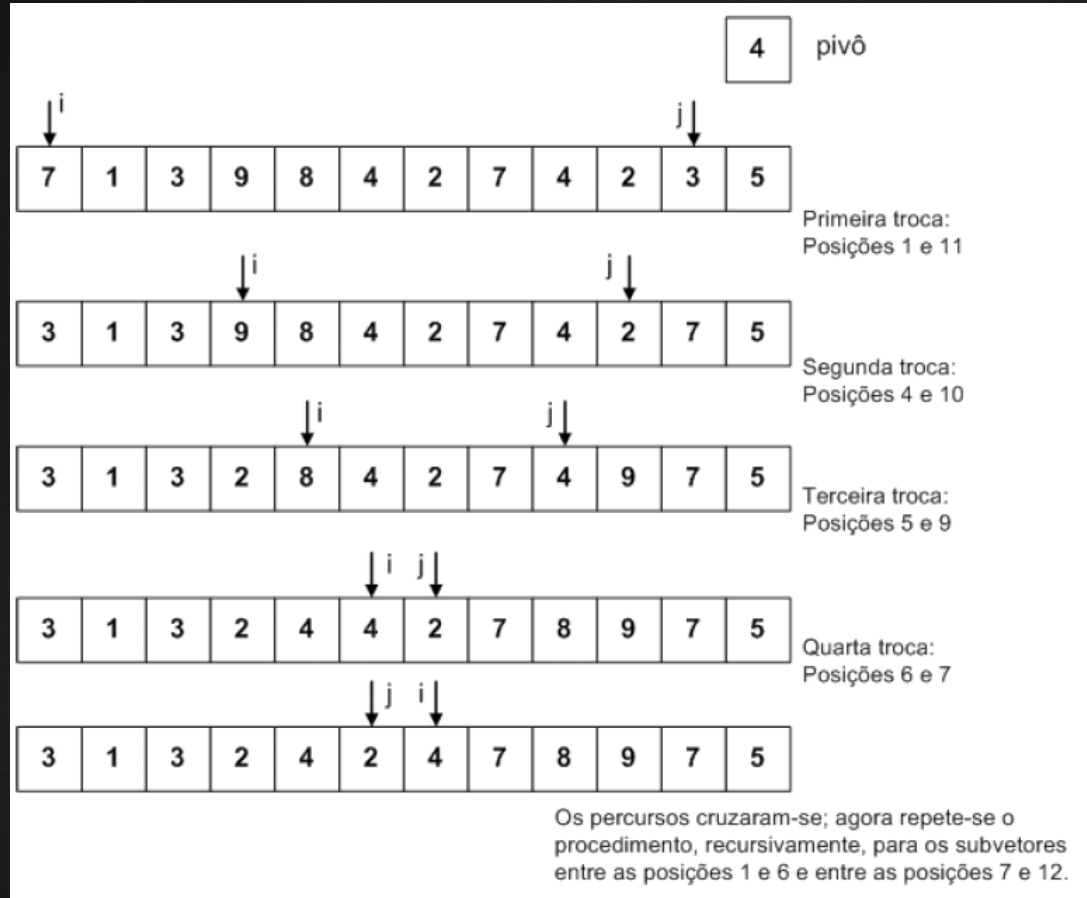
## Exercícios

- 1) *Desenvolva uma função para calcular a série Fibonacci de uma quantidade de termos fornecidos pelo usuário.*
- 2) *Desenvolva uma função utilizando a recursividade para calcular o valor fatorial de um numero inteiro.*
- 3) *Desenvolva uma função que recebe um número e verifica se esse valor é igual a 1. Se for, deve retornar 1, afinal:  $soma(1) = 1$ . Entretanto, se não for 1, deve retornar:  $n + soma(n-1)$*

## Método Quick Sort:

- É baseado em uma estratégia de dividir para conquistar
- É um dos algoritmos de ordenação mais populares.
- Seu desempenho é melhor na maioria das vezes.

- **Método Quick Sort:**
  - Baseia-se na divisão de um vetor em dois subvetores, de tal forma que todos os elementos do vetor 1 sejam  $\leq$  a todos os elementos do vetor 2.
  - Estabelecida a divisão, o problema estará resolvido, pois aplica-se recursivamente a mesma técnica a cada um dos subvetores, no final o vetor estará ordenado ao se obter um subvetor de apenas 1 elemento.



## Implementação Quick Sort:

- Para este algoritmo, temos uma função quick sort que recebe a lista para ser ordenada e outras duas funções para dividir e trocar posições do vetor

```
import random

def quick_sort(vetor, inicial, final):
    if inicial < final:
        resultado_divisao = dividir(vetor, inicial, final)
        quick_sort(vetor, inicial, resultado_divisao - 1)
        quick_sort(vetor, resultado_divisao + 1, final)
```

```
def dividir(vetor, inicial, final):
    x = vetor[inicial]
    i = inicial
    j = inicial + 1
    while(j <= final):
        if vetor[j] < x:
            i += 1
            trocar(vetor, i, j)
        j += 1
    trocar(vetor, inicial, i)
    return i
```

```
def trocar(vetor, n, m):
    temp = vetor[n]
    vetor[n] = vetor[m]
    vetor[m] = temp
```

## Implementação Quick Sort:

Para testar criamos uma lista com 20 valores aleatórios entre 1 e 100

```
lista = random.sample(range(1, 100), 20)
```

```
print("Lista não ordenada: ", lista)
```

```
quick_sort(lista, 0, len(lista)-1)
```

```
print("Lista ordenada:", lista)
```

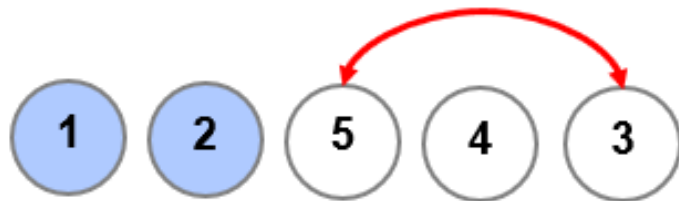
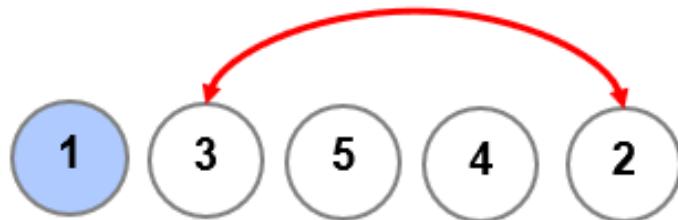
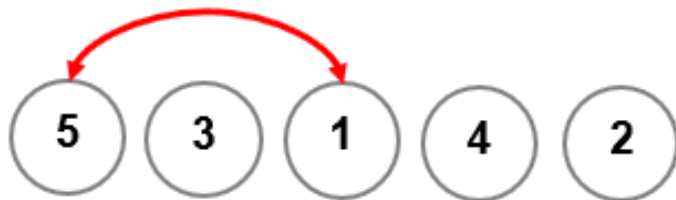


## Métodos de Seleção (Selection Sort )

- Selection Sort é um dos algoritmos de ordenação mais simples.
- Percorre o vetor ao longo das iterações e seleciona o menor elemento atual e o troca de lugar.

## • Selection Sort

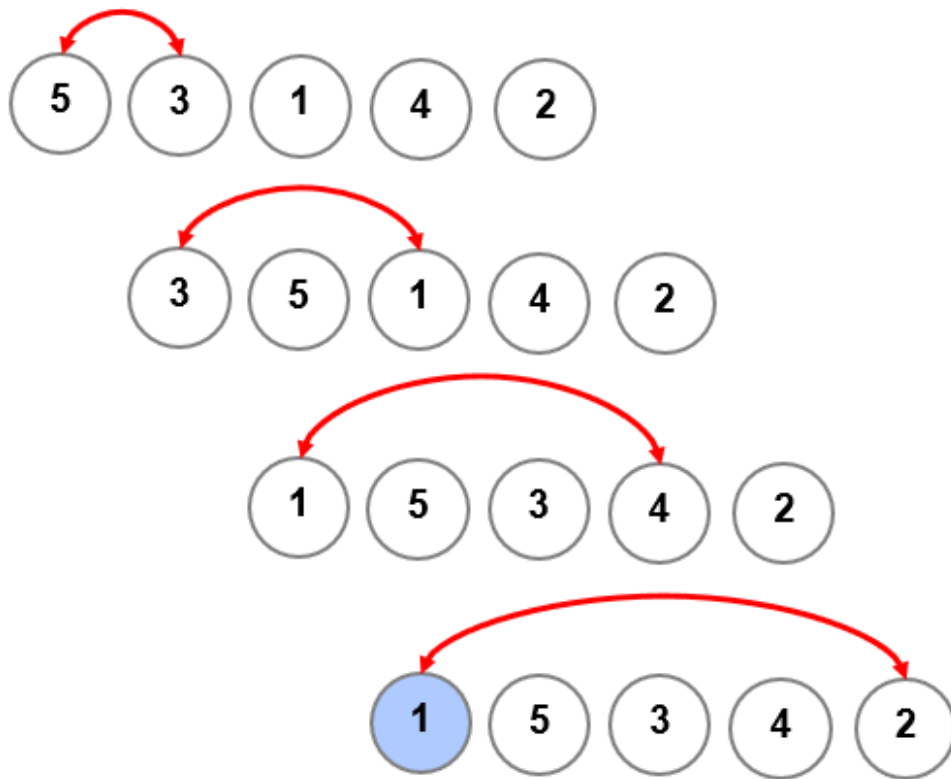
- + Consiste em encontrar a menor chave por pesquisa sequencial.
- Encontrando a menor chave, essa é permutada com a que ocupa a posição inicial do vetor, que fica então reduzido a um elemento.
- O processo é repetido para o restante do vetor, sucessivamente, até que todas as chaves tenham sido selecionadas e colocadas em suas posições definitivas.



## • Selection Sort

- Outra variação consiste em posicionar-se no primeiro elemento e ir testando-o com todos os outros (segundo)... (ultimo), trocando cada vez que for encontrado um elemento menor do que o que esta na primeira posição.
- Em seguida passa-se para a segunda posição do vetor repetindo novamente todo o processo.

### Outra variação



## • Implementação Selection Sort:

```
import random

def selection_sort(vetor):
    if not vetor:
        return vetor
    for i in range(len(vetor)):
        min = i
        for j in range(i + 1, len(vetor)):
            if vetor[j] < vetor[min]:
                min = j
        vetor[i], vetor[min] = vetor[min], vetor[i]
```

- **Implementação Selection Sort:**

- Para testar criamos uma lista com 20 valores aleatórios entre 1 e 100

```
lista = random.sample(range(1, 100), 20)
```

```
print("Lista não ordenada: ", lista)
```

```
selection_sort(lista)
```

```
print("Lista ordenada:", lista)
```

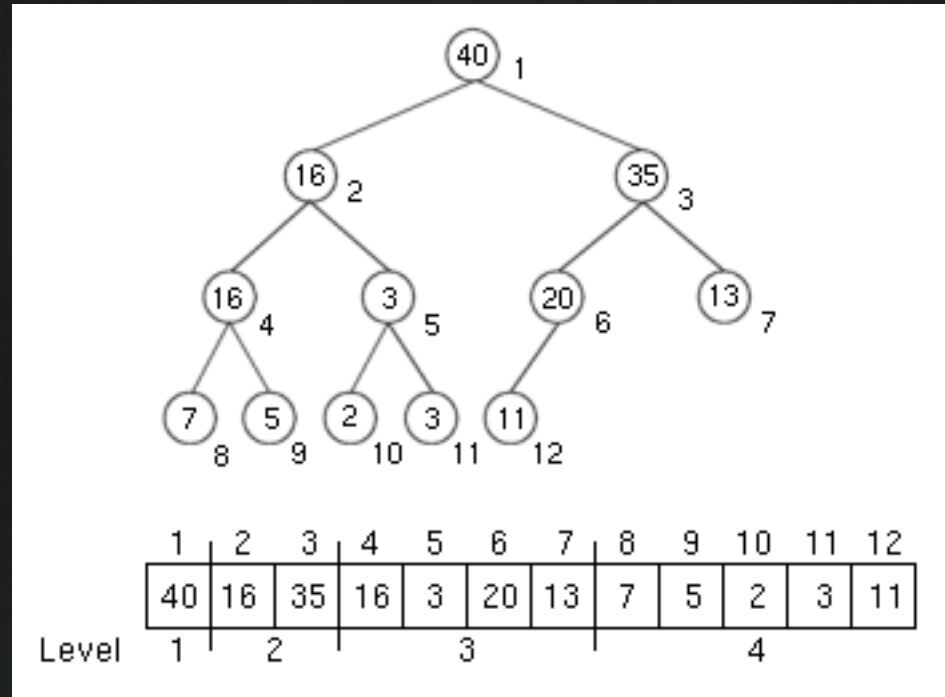
## Método Heap Sort:

- Foi desenvolvido com o objetivo de ordenar dados de uma ótima maneira, obtendo um consumo bastante reduzido de memória.
- É um método de ordenação cujo princípio de funcionamento é o mesmo princípio utilizado para a ordenação por seleção.
- Heap é o tipo de estrutura (árvore binária quase completa) e temos que saber qual estrutura estamos usando: Max-heap ou Min-heap.
- Uma propriedade sempre tem que ser mantida: **NUNCA UM FILHO DEVE SER MAIOR QUE SEU PAI!**



# • Heap Sort

- Quando a propriedade é ferida, deve-se haver uma troca;
- Se ocorrer e essa troca ferir a propriedade heap deve-se trocar novamente até que a propriedade seja estabelecida.
- Quando a propriedade for mantida, a raiz troca com a última posição da árvore e preenche a última posição do vetor que começa ser ordenado da direita para esquerda.
- Repete a operação até que o vetor seja ordenado.



Extraído de: [https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Heap\\_mat\\_entsprechendem\\_Tableau\\_doizou.png](https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Heap_mat_entsprechendem_Tableau_doizou.png)

## Implementação do Heap Sort:

Temos uma função heap sort que recebe a lista para ser ordenada e uma função de apoio max heapify (empilhamento máximo)

```
def heap_sort(vetor):  
    n = len(vetor)  
    for i in range(n, -1, -1):  
        max_heapify(vetor, n, i)  
    for i in range(n - 1, 0, -1):  
        vetor[0], vetor[i] = vetor[i], vetor[0]  
        max_heapify(vetor, i, 0)
```

```
import random  
  
def max_heapify(vetor, n, i):  
    j = 2 * i + 1  
    k = 2 * i + 2  
    if j < n and vetor[j] > vetor[i]:  
        maior = j  
    else:  
        maior = i  
    if k < n and vetor[k] > vetor[maior]:  
        maior = k  
    if maior != i:  
        vetor[i], vetor[maior] = vetor[maior], vetor[i]  
        max_heapify(vetor, n, maior)
```

- **Implementação Heap Sort:**

- Para testar criamos uma lista com 20 valores aleatórios entre 1 e 100

```
lista = random.sample(range(1, 100), 20)
```

```
print("Lista não ordenada: ", lista)
```

```
heap_sort(lista)
```

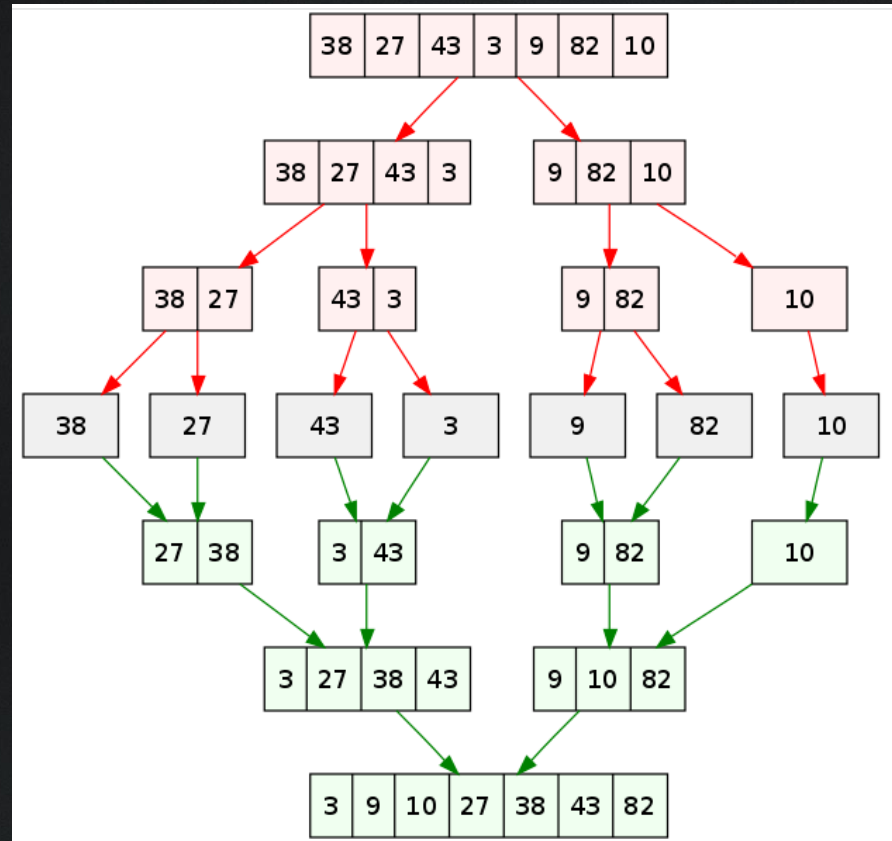
```
print("Lista ordenada:", lista)
```

## Método Merge Sort:

- É um algoritmo que emprega a técnica de dividir e conquistar.
- Divide o vetor de entrada em duas metades e depois mescla as duas metades já ordenadas.
- A maior vantagem deste algoritmo diz respeito a complexidade temporal para ordenar um vetor inteiro, sendo muito melhor do que a complexidade temporal para execução do bubble sort e do insertion sort.

## Merge Sort:

- *Ó processo de ordenação de um vetor pode ser resumido em três etapas:*
- *Dividir o vetor em duas metades.*
- *Ordenar a metade esquerda e a metade direita usando o mesmo algoritmo de forma recursiva.*
- *Mesclar as metades ordenadas*



## Implementação do Merge Sort:

Criamos uma função `merge_sort` que vai receber a lista para ser ordenada.

```
def merge_sort(vetor, compare = lambda x, y: x < y):  
    if len(vetor) < 2:  
        return vetor[:]  
    else:  
        meio = len(vetor) // 2  
        esq = merge_sort(vetor[:meio], compare)  
        dir = merge_sort(vetor[meio:], compare)  
        return merge(esq, dir, compare)
```



- Implementação do Merge Sort:
- Criamos uma função merge que vai receber os dados pré-processados pela função merge\_sort.

```
def merge(esq, dir, compare):
    resultado = []
    i = 0
    j = 0
    while (i < len(esq) and j < len(dir)):
        if compare(esq[i], dir[j]):
            resultado.append(esq[i])
            i += 1
        else:
            resultado.append(dir[j])
            j += 1
    while (i < len(esq)):
        resultado.append(esq[i])
        i += 1
    while (j < len(dir)):
        resultado.append(dir[j])
        j += 1
    return resultado
```

# Pesquisa Binária

- É um algoritmo de busca que utiliza uma lista ordenada de elementos.
- Imagine que você precisa fazer uma busca em um dicionário e a palavra começa com L. Você pode começar na primeira página e percorrer o dicionário até encontrar a palavra ou pode começar pela metade.
- Quais das duas abordagens parece mais eficiente?

## Pesquisa Binária:

- Imagine outra situação, na qual você deve adivinhar um número de 1 a 100, começando em 1.
- A cada tentativa, você é informado se chutou para cima, para baixo ou corretamente.
- Em cada tentativa você está eliminando apenas um número e isso se chama pesquisa simples.
- Na pesquisa binária comece pela metade (50) e será informado se o chute foi correto, alto ou baixo; se foi alto ou baixo, você eliminou praticamente a metade dos números.

## Pesquisa Binária:

- A cada tentativa, faz-se novo corte pela metade.
- Em resumo, na pesquisa binária, você faz um chute intermediário e elimina a metade restante dos elementos de cada vez.
- Suponha a busca de um termo entre 10.000 termos distintos. Na pesquisa simples seriam necessárias 10.000 etapas na pior das hipóteses; na pesquisa binária seriam necessárias cerca de 13 etapas.
- Em uma lista de  $n$  números, a pesquisa binária precisa de  $\log_2^n$  para devolver o valor correto.

# Implementação da Pesquisa Binária

```
1 def pesquisa_binaria(lista, num):
2     baixo = 0
3     alto = len(lista)-1
4
5     while baixo <= alto:
6         meio = (baixo+alto) // 2
7         chute = lista[meio]
8         if chute == num:
9             return meio
10        if chute > num:
11            alto = meio - 1
12        else:
13            baixo = meio + 1
14    return None
15
16 lista = [1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15]
17
18 #retorna o índice do vetor
19 print(pesquisa_binaria(lista, 5))
20 print(pesquisa_binaria(lista, 15))
```



# Notação Big O

- Essa notação informa o quão rápido é o algoritmo.
- É importante, pois o tempo de execução cresce a taxas diferentes.
- Conforme o número de itens aumenta, a pesquisa binária aumenta um pouco seu tempo de execução, já a pesquisa simples aumenta bastante.
- Portanto, não basta saber o quão rápido é o algoritmo, você precisa saber se o tempo de execução aumenta caso a lista aumente.



# Notação Big O

- A notação Big O não fornece o tempo em segundos, mas em etapas, permitindo que você compare o número de operações e o quão rapidamente um algoritmo cresce.
- Veja a lista de alguns exemplos de tempo de execução Big O

Notação	Descrição
$O(\log n)$	Tempo logarítmico. Pesquisa binária.
$O(n)$	Tempo linear. Pesquisa simples.
$O(n * \log n)$	Algoritmo de ordenação rápido. Quick sort
$O(n^2)$	Algoritmo de ordenação lento. Selection sort
$O(n!)$	Algoritmo muito lento. Caixeiro viajante

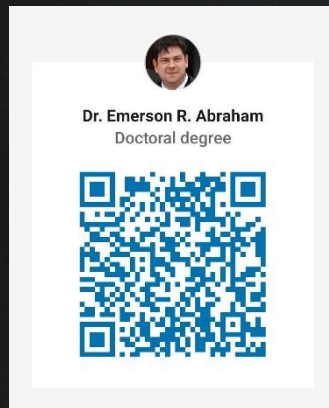
## BIBLIOGRAFIA BÁSICA

- BEAZLEY, David. *Python Essential Reference*, 2009.
- BHARGAVA, ADITYA Y. *Entendendo Algoritmos. Um guia ilustrado para programadores e outros curiosos*. São Paulo: Ed. Novatec, 2017
- CORMEN, THOMAS H. et al. *Algoritmos: teoria e prática*. Rio de Janeiro: Elsevier, 2002
- COSTA, Sérgio Souza. *Recursividade*. Professor Adjunto da Universidade Federal do Maranhão.
- DOWNEY, ALLEN B. *Pense em Python. Pense como um cientista da computação*. São Paulo: Ed. Novatec, 2016
- GRANATYR, Jones; PACHOLOK, Edson. *IA Expert Academy*. Disponível em: <https://iaexpert.academy/>
- KOPEC, DAVID. *Problemas clássicos de ciência da computação com Python*. São Paulo: Ed. Novatec, 2019
- LINDEN, Ricardo. *Algoritmos Genéticos*. 3 edição. Rio de Janeiro: Editora Moderna, 2012
- MCKINNEY, WILLIAM WESLEY. *Python para análise de dados. Tratamento de dados com Pandas, Numpy e Ipython*. São Paulo: Ed. Novatec, 2018

## BIBLIOGRAFIA BÁSICA

- TENEMBAUM, Aaron M. *Estrutura de Dados Usando C*. Sao Paulo: Makron Books do Brasil, 1995.
- VELLOSO, Paulo. *Estruturas de Dados*. Rio de Janeiro: Ed. Campus, 1991.
- VILLAS, Marcos V & Outros. *Estruturas de Dados: Conceitos e Tecnicas de implementacao*. RJ: Ed. Campus, 1993.
- PREISS, Bruno P. *Estrutura de dados e algoritmos: Padrões de projetos orientados a objetos com Java*. Rio de Janeiro: Editora Campus, 2001.
- PUGA, Sandra; RISSETTI, Gerson. *Lógica de programação e estruturas de dados*. 2016.
- SILVA, Osmar Quirino. *Estrutura de Dados e Algoritmos Usando C. Fundamentos e Aplicações*. Rio de Janeiro: Editora Ciência Moderna, 2007.
- ZIVIANI, N. *Projeto de algoritmos com implementações em pascal e C*. São Paulo: Editora Thomsom, 2002.

# OBRIGADO



# FIAP

Copyright © 2023 | Professor Dr. Emerson R. Abraham

Todos os direitos reservados. A reprodução ou divulgação total ou parcial deste documento é expressamente proibida sem o consentimento formal, por escrito, do professor/autor.

