

**Instituto de  
Computação**

UNIVERSIDADE ESTADUAL DE CAMPINAS



MC102 – Aula 13

# Algoritmos de Ordenação Recursivos

Algoritmos e Programação de Computadores

---

Zanoni Dias

2020

Instituto de Computação

O Problema da Ordenação

Divisão e Conquista

Merge Sort

Quicksort

Tempo de Execução

Exercícios

# O Problema da Ordenação

---

# O Problema da Ordenação

- Iremos continuar o estudo de algoritmos para o problema de ordenação visto anteriormente:

## Definição do Problema

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

- Nos nossos exemplos, a coleção de elementos será representada por uma lista de inteiros.
  - Números inteiros possuem uma relação de ordem entre eles.
- Apesar de usarmos números inteiros, os algoritmos que estudaremos servem para ordenar qualquer coleção de elementos que possam ser comparados entre si.
- Ambos os algoritmos recursivos de ordenação que veremos usam o paradigma de Divisão e Conquista.

# Divisão e Conquista

---

# Divisão e Conquista

- Esta técnica consiste em dividir um problema maior recursivamente em problemas menores até que ele possa ser resolvido diretamente.
- A solução do problema inicial é dada através da combinação dos resultados de todos os problemas menores computados.
- A técnica soluciona o problema através de três fases:
  - Divisão: o problema maior é dividido em problemas menores.
  - Conquista: cada problema menor é resolvido recursivamente.
  - Combinação: os resultados dos problemas menores são combinados para se obter a solução do problema maior.

# Merge Sort

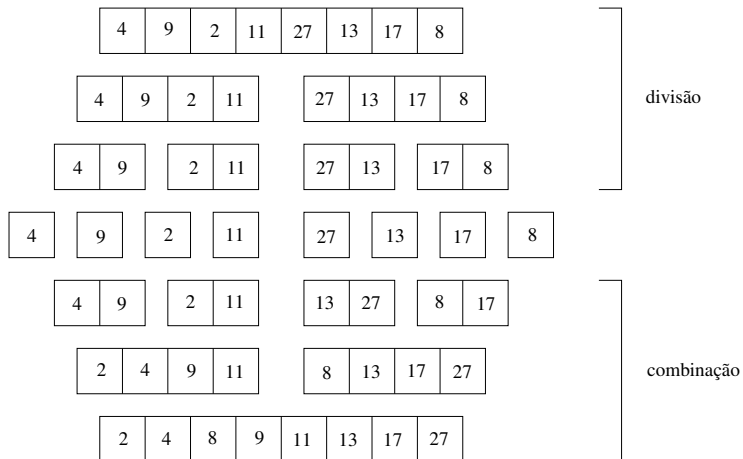
---

# Merge Sort

- O Merge Sort foi proposto por John von Neumann em 1945.
- O algoritmo Merge Sort é baseado em uma operação de intercalação (**merge**) que une duas listas ordenadas para gerar uma terceira lista também ordenada.
- O algoritmo pode ser construído a partir dos seguintes passos:
  - Divisão: a lista é dividida em duas sublistas de tamanhos quase iguais (diferindo em no máximo um elemento).
  - Conquista: cada sublista é ordenada recursivamente.
  - Combinação: as duas sublistas ordenadas são intercaladas para se obter a lista final ordenada.



# Merge Sort



# Merge Sort - Merge

```
1 def merge(lista1, lista2):
2     i = j = 0
3     aux = []
4
5     while (i < len(lista1)) and (j < len(lista2)):
6         if lista1[i] < lista2[j]:
7             aux.append(lista1[i])
8             i = i + 1
9         else:
10            aux.append(lista2[j])
11            j = j + 1
12
13    while i < len(lista1):
14        aux.append(lista1[i])
15        i = i + 1
16
17    while j < len(lista2):
18        aux.append(lista2[j])
19        j = j + 1
20
21    return aux
```

# Merge Sort - Merge

```
1 def merge(lista1, lista2):
2     i = j = 0
3     aux = []
4
5     while (i < len(lista1)) and (j < len(lista2)):
6         if lista1[i] < lista2[j]:
7             aux.append(lista1[i])
8             i = i + 1
9         else:
10            aux.append(lista2[j])
11            j = j + 1
12
13    aux = aux + lista1[i:]
14
15
16
17    aux = aux + lista2[j:]
18
19
20
21    return aux
```

# Merge Sort

```
1 def merge(lista1, lista2):
2     ...
3
4 def merge_sort(lista, inicio, fim):
5     if fim - inicio > 1:
6         meio = (inicio + fim) // 2
7
8         merge_sort(lista, inicio, meio)
9         merge_sort(lista, meio, fim)
10
11        lista1 = lista[inicio:meio]
12        lista2 = lista[meio:fim]
13
14        lista[inicio:fim] = merge(lista1, lista2)
```

# Merge Sort

```
1 def merge(lista1, lista2):
2     ...
3
4 def merge_sort(lista, inicio, fim):
5     ...
6
7 def main():
8     lista = [4, 9, 2, 11, 27, 13, 17, 8]
9     n = len(lista)
10    merge_sort(lista, 0, n)
11    print(lista)
12
13 main()
14 # [2, 4, 8, 9, 11, 13, 17, 27]
```

- Simulação das chamadas recursivas:

```
1      [4  9  2  11 27 13 17 8]
2      [4  9  2  11][27 13 17 8]
3      [4  9][2  11][27 13][17 8]
4      [4][9][2][11][27][13][17][8]
5      [4  9][2  11][13 27][8 17]
6      [2  4  9  11][8 13 17 27]
7      [2  4  8  9  11 13 17 27]
```

## Merge Sort - Análise de complexidade

- Seja  $T(n)$  o custo de ordenar uma lista de  $n$  elementos usando o Merge Sort.
- Para  $n > 1$ , temos que o algoritmo executa:
  - A ordenação recursiva dos  $\lceil n/2 \rceil$  primeiros elementos da lista.
  - A ordenação recursiva dos  $\lfloor n/2 \rfloor$  últimos elementos da lista.
  - Intercala as duas sublistas previamente ordenadas.
- A seguinte recorrência define o tempo de execução do Merge Sort:

$$T(1) = c_1$$

$$T(n) = T(\lceil n/2 \rceil) + T(\lfloor n/2 \rfloor) + M(n) + c_2$$

- É fácil verificar que  $M(n)$ , o tempo de execução da função **merge**, é proporcional à função  $f(n) = n$ .

## Merge Sort - Análise de complexidade

- É possível mostrar que  $T(n)$ , o tempo de execução do Merge Sort, é proporcional à função  $f(n) = n \log n$ , tanto no melhor quanto no pior caso.
- Da forma como a função **merge** foi implementada utilizando uma lista auxiliar, o Merge Sort necessita de espaço linear de memória adicional.



# Quicksort

---

# Quicksort

- O Quicksort foi desenvolvido por Charles A. R. Hoare em 1959.
- O algoritmo Quicksort é baseado em uma operação de particionamento (**partition**) que, com base num elemento pivô, divide a lista em duas partições:
  - Valores menores que o pivô são colocados antes do pivô na lista, enquanto valores maiores são colocados depois.
- O algoritmo pode ser construído a partir dos seguintes passos:
  - Divisão: a lista é dividida em duas partições, usando a função **partition**.
  - Conquista: cada partição é ordenada recursivamente.
  - Combinação: nada precisa ser feito, já que os números menores que o pivô estão antes do pivô (e ordenados), enquanto os maiores estão depois do pivô (e também ordenados).

## Partition com Listas Auxiliares

```
1 def partition(lista, inicio, fim):
2     pivo = lista[inicio]
3     menores = []
4     maiores = []
5
6     for k in range(inicio + 1, fim):
7         if lista[k] <= pivo
8             menores.append(lista[k])
9         else:
10            maiores.append(lista[k])
11
12    lista[inicio:fim] = menores + [pivo] + maiores
13
14    return inicio + len(menores)
```

## Partition e Quicksort

[45] 53 13 25 89 75 46 32 20 [11]  
inicio fim-1

```
1 def partition(lista, inicio, fim):
2     j = inicio
3
4     for i in range(inicio + 1, fim):
5         if lista[i] <= lista[inicio]:
6             j = j + 1
7             (lista[i], lista[j]) = (lista[j], lista[i])
8
9     (lista[inicio], lista[j]) = (lista[j], lista[inicio])
10
11    return j
```

## Partition e Quicksort

[45] 53 13 25 89 75 46 32 20 11  
j

```
1 def partition(lista, inicio, fim):  
2     j = inicio  
3  
4     for i in range(inicio + 1, fim):  
5         if lista[i] <= lista[inicio]:  
6             j = j + 1  
7             (lista[i], lista[j]) = (lista[j], lista[i])  
8  
9     (lista[inicio], lista[j]) = (lista[j], lista[inicio])  
10  
11     return j
```

## Partition e Quicksort

[45] [53] 13 25 89 75 46 32 20 11  
j i

```
1 def partition(lista, inicio, fim):
2     j = inicio
3
4     for i in range(inicio + 1, fim):
5         if lista[i] <= lista[inicio]:
6             j = j + 1
7             (lista[i], lista[j]) = (lista[j], lista[i])
8
9     (lista[inicio], lista[j]) = (lista[j], lista[inicio])
10
11    return j
```

## Partition e Quicksort

[45] [53 13] 25 89 75 46 32 20 11  
j i

```
1 def partition(lista, inicio, fim):  
2     j = inicio  
3  
4     for i in range(inicio + 1, fim):  
5         if lista[i] <= lista[inicio]:  
6             j = j + 1  
7             (lista[i], lista[j]) = (lista[j], lista[i])  
8  
9     (lista[inicio], lista[j]) = (lista[j], lista[inicio])  
10  
11     return j
```

## Partition e Quicksort

[45 53] [13] 25 89 75 46 32 20 11  
j i

```
1 def partition(lista, inicio, fim):
2     j = inicio
3
4     for i in range(inicio + 1, fim):
5         if lista[i] <= lista[inicio]:
6             j = j + 1
7             (lista[i], lista[j]) = (lista[j], lista[i])
8
9     (lista[inicio], lista[j]) = (lista[j], lista[inicio])
10
11    return j
```



## Partition e Quicksort

[45 13] [53] 25 89 75 46 32 20 11  
j i

```
1 def partition(lista, inicio, fim):  
2     j = inicio  
3  
4     for i in range(inicio + 1, fim):  
5         if lista[i] <= lista[inicio]:  
6             j = j + 1  
7             (lista[i], lista[j]) = (lista[j], lista[i])  
8  
9     (lista[inicio], lista[j]) = (lista[j], lista[inicio])  
10  
11     return j
```

## Partition e Quicksort

[45    13] [53    25] 89    75    46    32    20    11  
          j            i

```
1 def partition(lista, inicio, fim):  
2     j = inicio  
3  
4     for i in range(inicio + 1, fim):  
5         if lista[i] <= lista[inicio]:  
6             j = j + 1  
7             (lista[i], lista[j]) = (lista[j], lista[i])  
8  
9     (lista[inicio], lista[j]) = (lista[j], lista[inicio])  
10  
11    return j
```

## Partition e Quicksort

[45    13    53] [25]    89    75    46    32    20    11  
          j        i

```
1 def partition(lista, inicio, fim):
2     j = inicio
3
4     for i in range(inicio + 1, fim):
5         if lista[i] <= lista[inicio]:
6             j = j + 1
7             (lista[i], lista[j]) = (lista[j], lista[i])
8
9     (lista[inicio], lista[j]) = (lista[j], lista[inicio])
10
11    return j
```

## Partition e Quicksort

[45    13    25] [53]    89    75    46    32    20    11  
          j        i

```
1 def partition(lista, inicio, fim):
2     j = inicio
3
4     for i in range(inicio + 1, fim):
5         if lista[i] <= lista[inicio]:
6             j = j + 1
7             (lista[i], lista[j]) = (lista[j], lista[i])
8
9     (lista[inicio], lista[j]) = (lista[j], lista[inicio])
10
11    return j
```

## Partition e Quicksort

[45    13    25] [53    89] 75    46    32    20    11  
                  j                    i

```
1 def partition(lista, inicio, fim):
2     j = inicio
3
4     for i in range(inicio + 1, fim):
5         if lista[i] <= lista[inicio]:
6             j = j + 1
7             (lista[i], lista[j]) = (lista[j], lista[i])
8
9     (lista[inicio], lista[j]) = (lista[j], lista[inicio])
10
11    return j
```

## Partition e Quicksort

[45    13    25] [53    89    75] 46    32    20    11  
                  j                    i

```
1 def partition(lista, inicio, fim):  
2     j = inicio  
3  
4     for i in range(inicio + 1, fim):  
5         if lista[i] <= lista[inicio]:  
6             j = j + 1  
7             (lista[i], lista[j]) = (lista[j], lista[i])  
8  
9     (lista[inicio], lista[j]) = (lista[j], lista[inicio])  
10  
11    return j
```

## Partition e Quicksort

[45    13    25] [53    89    75    46] 32    20    11  
                  j                                   i

```
1 def partition(lista, inicio, fim):
2     j = inicio
3
4     for i in range(inicio + 1, fim):
5         if lista[i] <= lista[inicio]:
6             j = j + 1
7             (lista[i], lista[j]) = (lista[j], lista[i])
8
9     (lista[inicio], lista[j]) = (lista[j], lista[inicio])
10
11    return j
```





## Partition e Quicksort

[45    13    25    53] [89    75    46    32] 20    11  
                                  j                                  i

```
1 def partition(lista, inicio, fim):
2     j = inicio
3
4     for i in range(inicio + 1, fim):
5         if lista[i] <= lista[inicio]:
6             j = j + 1
7             (lista[i], lista[j]) = (lista[j], lista[i])
8
9     (lista[inicio], lista[j]) = (lista[j], lista[inicio])
10
11    return j
```

## Partition e Quicksort

[45    13    25    32] [89    75    46    53] 20    11  
                                  j                                  i

```
1 def partition(lista, inicio, fim):
2     j = inicio
3
4     for i in range(inicio + 1, fim):
5         if lista[i] <= lista[inicio]:
6             j = j + 1
7             (lista[i], lista[j]) = (lista[j], lista[i])
8
9     (lista[inicio], lista[j]) = (lista[j], lista[inicio])
10
11    return j
```

## Partition e Quicksort

[45    13    25    32] [89    75    46    53    20] 11  
                          j  i

```
1 def partition(lista, inicio, fim):  
2     ...  
3  
4 def quick_sort(lista, inicio, fim):  
5     if fim - inicio > 1:  
6         pivo = partition(lista, inicio, fim)  
7         quick_sort(lista, inicio, pivo)  
8         quick_sort(lista, pivo + 1, fim)
```

## Partition e Quicksort

[45 13 25 32 89] [75 46 53 20] 11  
                                  j                                  i

```
1 def partition(lista, inicio, fim):
2     ...
3
4 def quick_sort(lista, inicio, fim):
5     if fim - inicio > 1:
6         pivo = partition(lista, inicio, fim)
7         quick_sort(lista, inicio, pivo)
8         quick_sort(lista, pivo + 1, fim)
```

## Partition e Quicksort

[45 13 25 32 20] [75 46 53 89] 11  
                                  j                                  i

```
1 def partition(lista, inicio, fim):  
2     ...  
3  
4 def quick_sort(lista, inicio, fim):  
5     if fim - inicio > 1:  
6         pivo = partition(lista, inicio, fim)  
7         quick_sort(lista, inicio, pivo)  
8         quick_sort(lista, pivo + 1, fim)
```

## Partition e Quicksort

[45    13    25    32    20] [75    46    53    89    11]  
                                  j                                  i

```
1 def partition(lista, inicio, fim):  
2     ...  
3  
4 def quick_sort(lista, inicio, fim):  
5     if fim - inicio > 1:  
6         pivo = partition(lista, inicio, fim)  
7         quick_sort(lista, inicio, pivo)  
8         quick_sort(lista, pivo + 1, fim)
```

## Partition e Quicksort

[45 13 25 32 20 75] [46 53 89 11]  
  j  i

```
1 def partition(lista, inicio, fim):
2     ...
3
4 def quick_sort(lista, inicio, fim):
5     if fim - inicio > 1:
6         pivo = partition(lista, inicio, fim)
7         quick_sort(lista, inicio, pivo)
8         quick_sort(lista, pivo + 1, fim)
```

## Partition e Quicksort

[45 13 25 32 20 11] [46 53 89 75]  
j i

```
1 def partition(lista, inicio, fim):
2     ...
3
4 def quick_sort(lista, inicio, fim):
5     if fim - inicio > 1:
6         pivo = partition(lista, inicio, fim)
7         quick_sort(lista, inicio, pivo)
8         quick_sort(lista, pivo + 1, fim)
```



## Partition e Quicksort

[45 13 25 32 20 11] [46 53 89 75]  
início j

```
1 def partition(lista, inicio, fim):  
2     ...  
3  
4 def quick_sort(lista, inicio, fim):  
5     if fim - inicio > 1:  
6         pivo = partition(lista, inicio, fim)  
7         quick_sort(lista, inicio, pivo)  
8         quick_sort(lista, pivo + 1, fim)
```

## Partition e Quicksort

```
[11  13  25  32  20  45] [46  53  89  75]  
inicio                    j
```

```
1 def partition(lista, inicio, fim):  
2     ...  
3  
4 def quick_sort(lista, inicio, fim):  
5     if fim - inicio > 1:  
6         pivo = partition(lista, inicio, fim)  
7         quick_sort(lista, inicio, pivo)  
8         quick_sort(lista, pivo + 1, fim)
```

## Partition e Quicksort

[11 13 25 32 20 45] [46 53 89 75]  
j

```
1 def partition(lista, inicio, fim):  
2     ...  
3  
4 def quick_sort(lista, inicio, fim):  
5     if fim - inicio > 1:  
6         pivo = partition(lista, inicio, fim)  
7         quick_sort(lista, inicio, pivo)  
8         quick_sort(lista, pivo + 1, fim)
```

## Partition e Quicksort

11    13    25    32    20    [45]    46    53    89    75  
                                  pivo

```
1 def partition(lista, inicio, fim):  
2     ...  
3  
4 def quick_sort(lista, inicio, fim):  
5     if fim - inicio > 1:  
6         pivo = partition(lista, inicio, fim)  
7         quick_sort(lista, inicio, pivo)  
8         quick_sort(lista, pivo + 1, fim)
```

# Partition e Quicksort

[11 13 25 32 20] [45] 46 53 89 75  
pivo

```
1 def partition(lista, inicio, fim):  
2     ...  
3  
4 def quick_sort(lista, inicio, fim):  
5     if fim - inicio > 1:  
6         pivo = partition(lista, inicio, fim)  
7         quick_sort(lista, inicio, pivo)  
8         quick_sort(lista, pivo + 1, fim)
```

## Partition e Quicksort

```
[11  13  20  25  32] [45] 46  53  89  75  
      quicksort      pivo
```

```
1 def partition(lista, inicio, fim):  
2     ...  
3  
4 def quick_sort(lista, inicio, fim):  
5     if fim - inicio > 1:  
6         pivo = partition(lista, inicio, fim)  
7         quick_sort(lista, inicio, pivo)  
8         quick_sort(lista, pivo + 1, fim)
```

## Partition e Quicksort

[11 13 20 25 32] [45] [46 53 89 75]  
pivo

```
1 def partition(lista, inicio, fim):  
2     ...  
3  
4 def quick_sort(lista, inicio, fim):  
5     if fim - inicio > 1:  
6         pivo = partition(lista, inicio, fim)  
7         quick_sort(lista, inicio, pivo)  
8         quick_sort(lista, pivo + 1, fim)
```

# Partition e Quicksort

[11 13 20 25 32] [45] [46 53 75 89]  
pivo quicksort

```
1 def partition(lista, inicio, fim):  
2     ...  
3  
4 def quick_sort(lista, inicio, fim):  
5     if fim - inicio > 1:  
6         pivo = partition(lista, inicio, fim)  
7         quick_sort(lista, inicio, pivo)  
8         quick_sort(lista, pivo + 1, fim)
```



## Partition e Quicksort

[11 13 20 25 32] [45] [46 53 75 89]  
pivo

```
1 def partition(lista, inicio, fim):  
2     ...  
3  
4 def quick_sort(lista, inicio, fim):  
5     if fim - inicio > 1:  
6         pivo = partition(lista, inicio, fim)  
7         quick_sort(lista, inicio, pivo)  
8         quick_sort(lista, pivo + 1, fim)
```

# Quicksort

```
1 def partition(lista, inicio, fim):
2     ...
3
4 def quick_sort(lista, inicio, fim):
5     ...
6
7 def main():
8     lista = [45, 53, 13, 25, 89, 75, 46, 32, 20, 11]
9     n = len(lista)
10    quick_sort(lista, 0, n)
11    print(lista)
12
13 main()
14 # [11, 13, 20, 25, 32, 45, 46, 53, 75, 89]
```

# Quicksort - Análise de complexidade

- Melhor caso: ocorre quando o **partition** sempre divide a lista em duas partições de tamanhos aproximadamente iguais.
- A seguinte recorrência define o tempo de execução do Quicksort no melhor caso:

$$T(1) = c_1$$

$$T(n) = T(\lceil n/2 \rceil - 1) + T(\lfloor n/2 \rfloor) + P(n) + c_2$$

- É fácil ver que  $P(n)$ , o tempo de execução da função **partition**, é proporcional à função  $f(n) = n$ .
- É possível mostrar que  $T(n)$ , o tempo de execução do Quicksort no melhor caso, é proporcional à função  $f(n) = n \log n$ .

# Quicksort - Análise de complexidade

- Pior caso: ocorre quando o **partition** sempre divide a lista em duas partições de tamanhos muito diferentes.
- A seguinte recorrência define o tempo de execução do Quicksort no pior caso:

$$T(1) = c_1$$

$$T(n) = T(n - 1) + P(n) + c_2$$

- Como sabemos,  $P(n)$ , o tempo de execução da função **partition**, é proporcional à função  $f(n) = n$ .
- É possível mostrar que  $T(n)$ , o tempo de execução do Quicksort no pior caso, é proporcional à função  $f(n) = n^2$ .

# Quicksort - Análise de complexidade

- Caso médio: a probabilidade de uma partição de um tamanho qualquer ocorrer é igual a  $1/n$ .
- A seguinte recorrência define o tempo de execução do Quicksort no caso médio:

$$T(1) = c_1$$
$$T(n) = \frac{1}{n} \sum_{i=0}^{n-1} [T(i) + T(n-1-i)] + P(n) + c_2$$

- Como sabemos,  $P(n)$ , o tempo de execução da função **partition**, é proporcional à função  $f(n) = n$ .
- É possível mostrar que  $T(n)$ , o tempo de execução do Quicksort no caso médio, é proporcional à função  $f(n) = n \log n$ .

# Quicksort

- Dado uma lista aleatória qualquer, é extremamente raro o Quicksort se comportar como no seu pior caso.
- No entanto, o Quicksort, devido à escolha do primeiro elemento da lista como pivô, apresenta seu pior comportamento quando recebe como entrada um dos casos mais simples possíveis para qualquer algoritmo de ordenação: uma lista já ordenada.
- Uma forma de contornar este caso (lista ordenada) e evitar partições de tamanho zero é utilizar como pivô a mediana de três elementos da lista: o primeiro, o do meio e o último.
- Uma outra alternativa bastante utilizada é definir o pivô como um elemento da lista escolhido de forma aleatória.
- Uma vantagem do Quicksort em relação ao Merge Sort é em relação ao uso de memória auxiliar: o Quicksort não usa uma lista auxiliar, consumindo apenas o espaço para armazenar as variáveis locais na pilha de recursão.

# Tempo de Execução

---

# Tempo de Execução

- O tempo de execução de um código pode ser verificado utilizando a biblioteca `time`.
- Essa biblioteca possui funções bastante úteis.
- Função `time`:
  - Retorna um `float` com o tempo em segundos passados desde um marco de tempo padrão.
  - Para sistemas Unix, esse marco de tempo é 01/01/1970, 00:00:00 UTC.
- Função `ctime`:
  - Recebe como parâmetro o tempo passado em segundos desde um marco de tempo padrão.
  - Retorna a data e o horário correspondente em formato `String`.
- Função `sleep`:
  - Suspende a execução de um programa pelo número de segundos especificado.



# Tempo de Execução

- Para utilizar a biblioteca é necessário que a mesma seja importada no código.

```
1 import time
```

- Exemplo de uso das funções `time` e `ctime`.

```
1 import time
2 tempo = time.time()
3 print(tempo)
4 # 1581932985.0103931
5 tempo_str = time.ctime(tempo)
6 print(tempo_str)
7 # Mon Feb 17 09:49:45 2020
```

# Tempo de Execução

- Computando o tempo de execução de um trecho de código.

```
1 import time
2 inicio = time.time() # tempo de início
3 time.sleep(3) # pausa a execução por 3 segundos
4 for i in range(100):
5     time.sleep(0.1) # pausa a execução por 0.1 segundo
6 fim = time.time() # tempo final
7 print(fim - inicio) # tempo total (em segundos)
8 # 13.029353380203247
```

- Será computado o tempo gasto para executar o trecho de código entre as declarações das variáveis `inicio` e `fim`.
- Dessa forma, é possível mensurar o tempo de execução gasto por um programa, uma função ou um trecho específico de código.

# Exercícios

---

1. Implemente uma versão recursiva do função `merge`.
2. Implemente uma função de partição que use o método da mediana de três elementos da lista para definir o pivô.
3. Implemente uma função de partição que use um elemento da lista escolhido aleatoriamente como pivô.

Dica: use a função `randint` da biblioteca `random`.

```
1 import random
2 # Gera um número aleatório entre 1 e 10 (inclusive)
3 n = random.randint(1, 10)
4 print(n)
5 # 6
```