

ALGORITMOS E PROGRAMAÇÃO DE COMPUTADORES II

**Algoritmos clássicos de
ordenação II**

Merge sort

Também chamado de ordenação por intercalação.

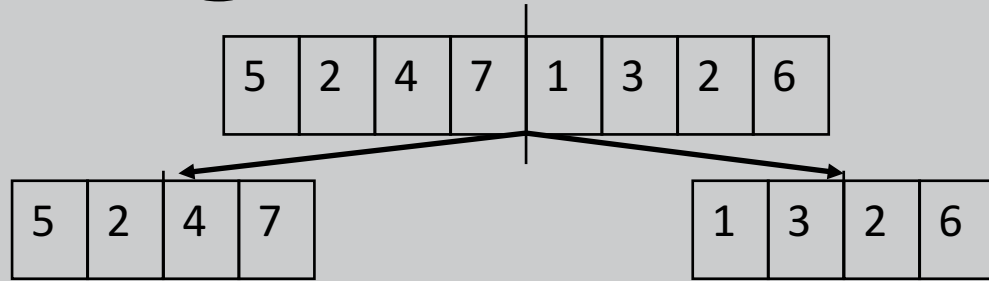
Ideia básica: dividir para conquistar

- Um vetor v é dividido em duas partes, recursivamente.**
- Cada metade é ordenada e ambas são intercaladas formando o vetor ordenado.**
- Usa um vetor auxiliar para intercalar.**

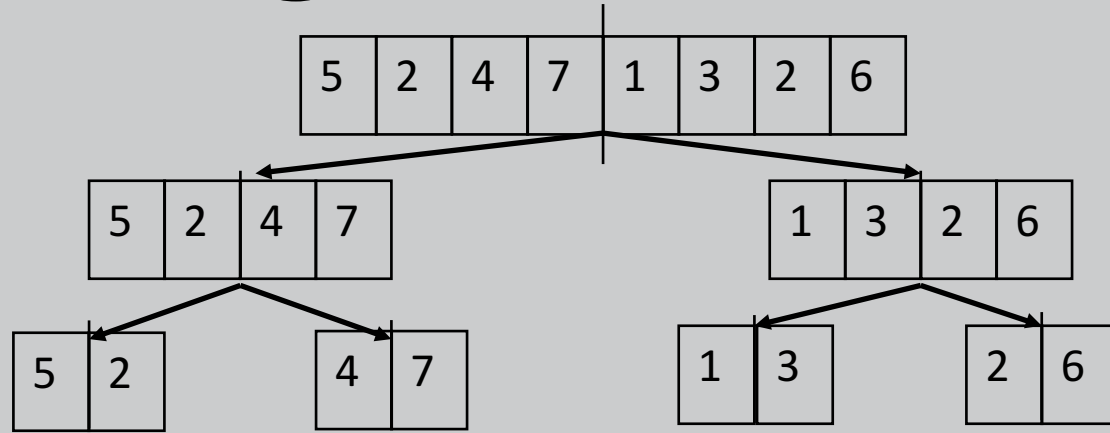
Merge sort

5	2	4	7	1	3	2	6
---	---	---	---	---	---	---	---

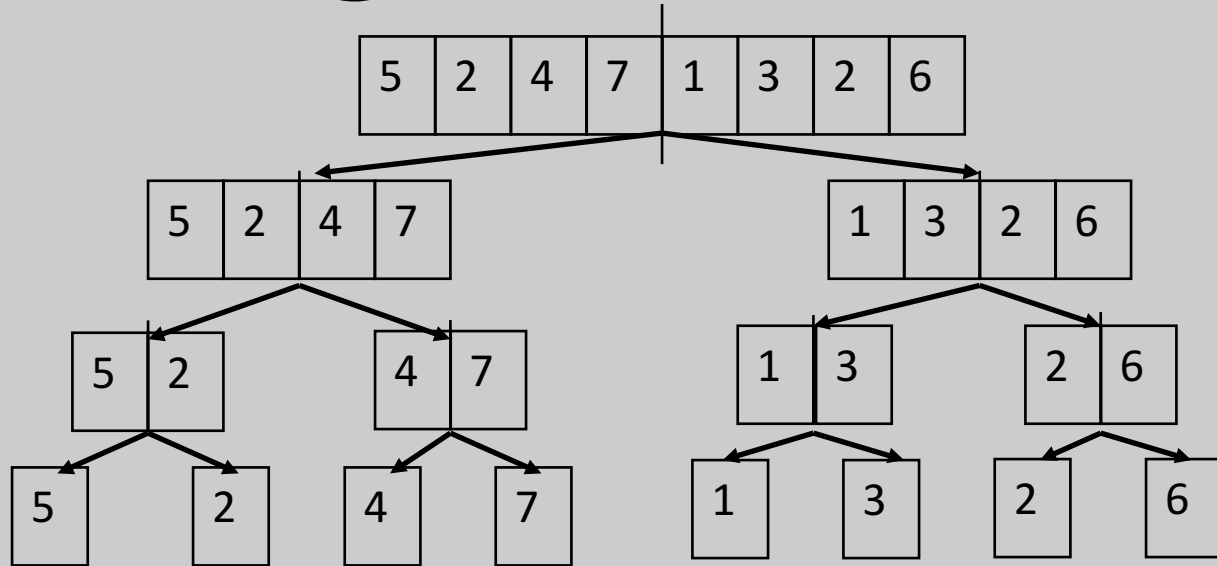
Merge sort



Merge sort

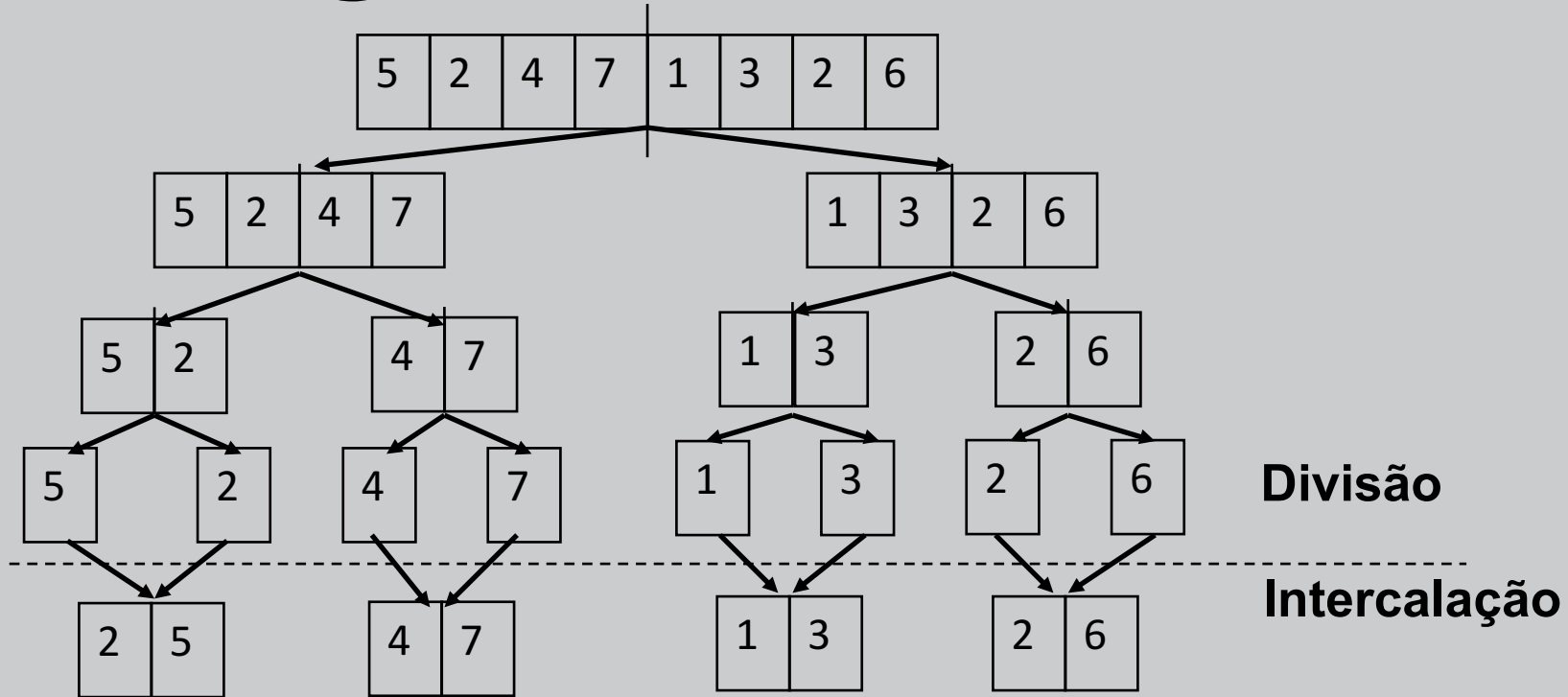


Merge sort

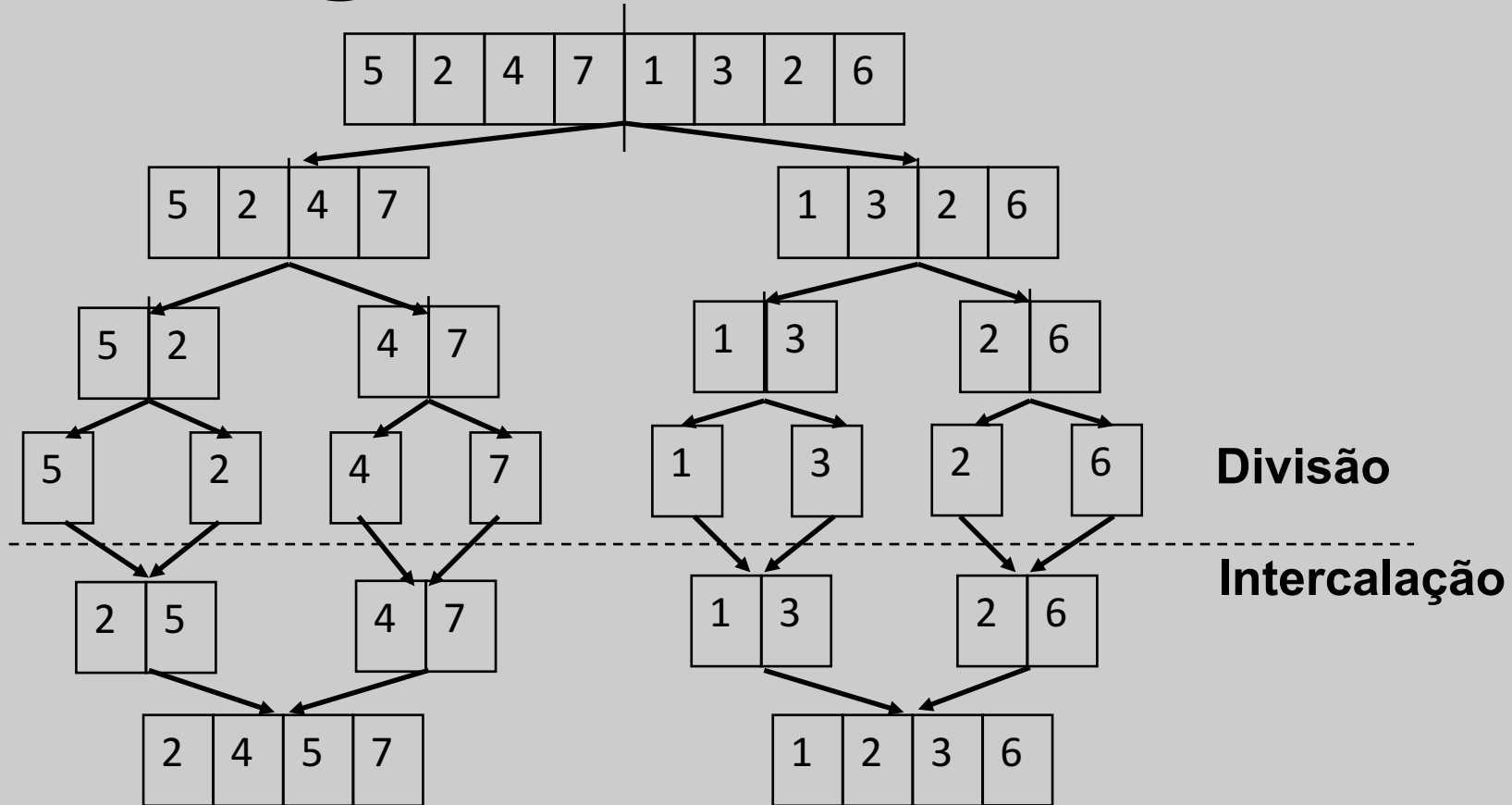


Divisão

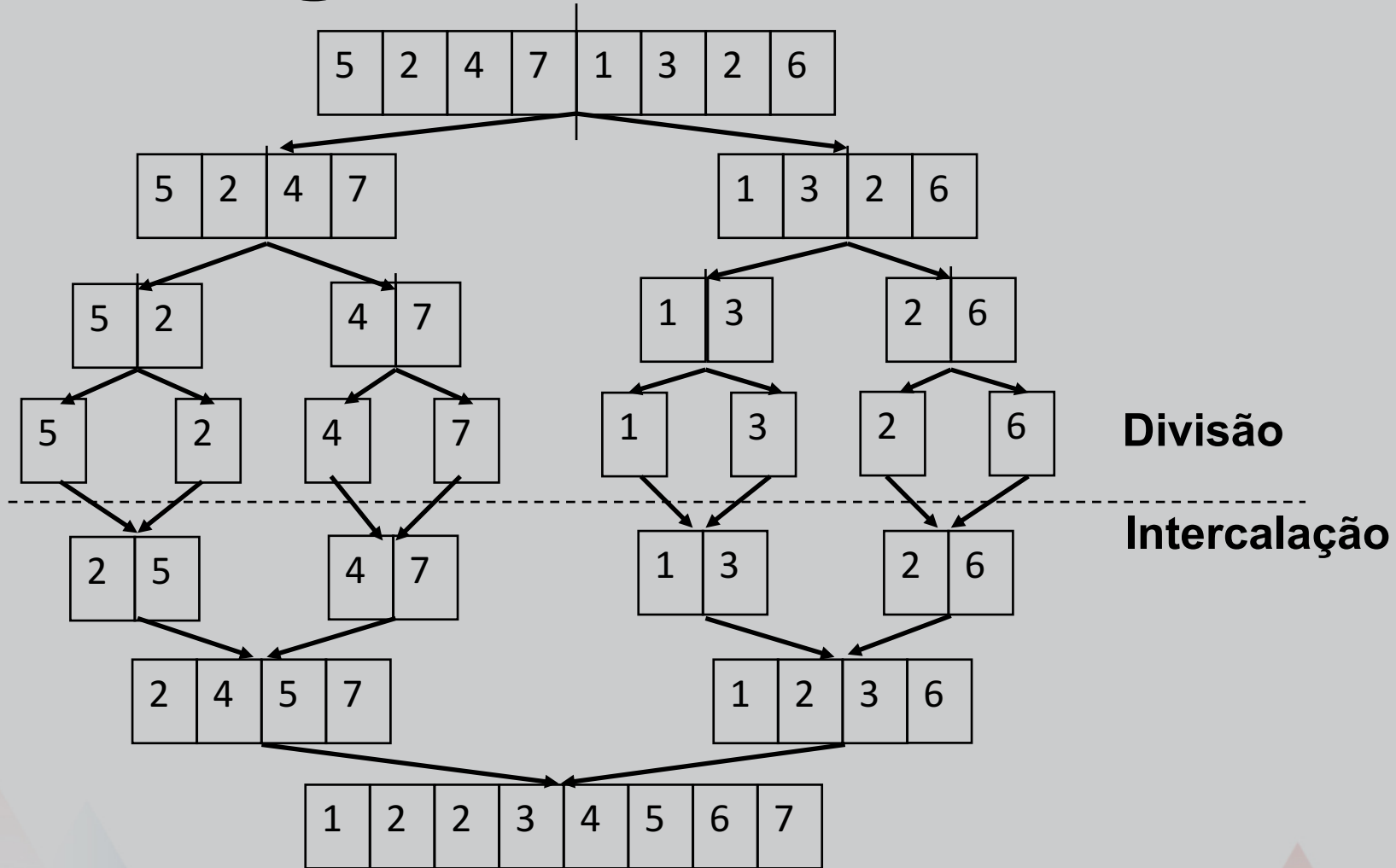
Merge sort



Merge sort



Merge sort



Merge sort

Implementação em Python

```
def merge_sort(v, ini, fim):  
    if ini < fim:  
        meio = (ini + fim) // 2  
        merge_sort(v, ini, meio)  
        merge_sort(v, meio+1,  
fim)  
        intercala(v, ini, meio,  
fim)
```

```
def intercala(v, ini, meio, fim):  
    L = v[ini:meio+1]  
    R = v[meio+1:fim+1]  
    L.append(999) #sentinela  
    R.append(999) #sentinela  
    i = 0  
    j = 0  
    for k in range(ini, fim+1):  
        if L[i] <= R[j]:  
            v[k] = L[i]  
            i += 1  
        else:  
            v[k] = R[j]  
            j += 1
```

Quicksort

Algoritmo também baseado na estratégia dividir para conquistar.

Ideia básica:

- Dividir o vetor em dois vetores menores que serão ordenados independentemente e combinados para produzir o resultado final.**

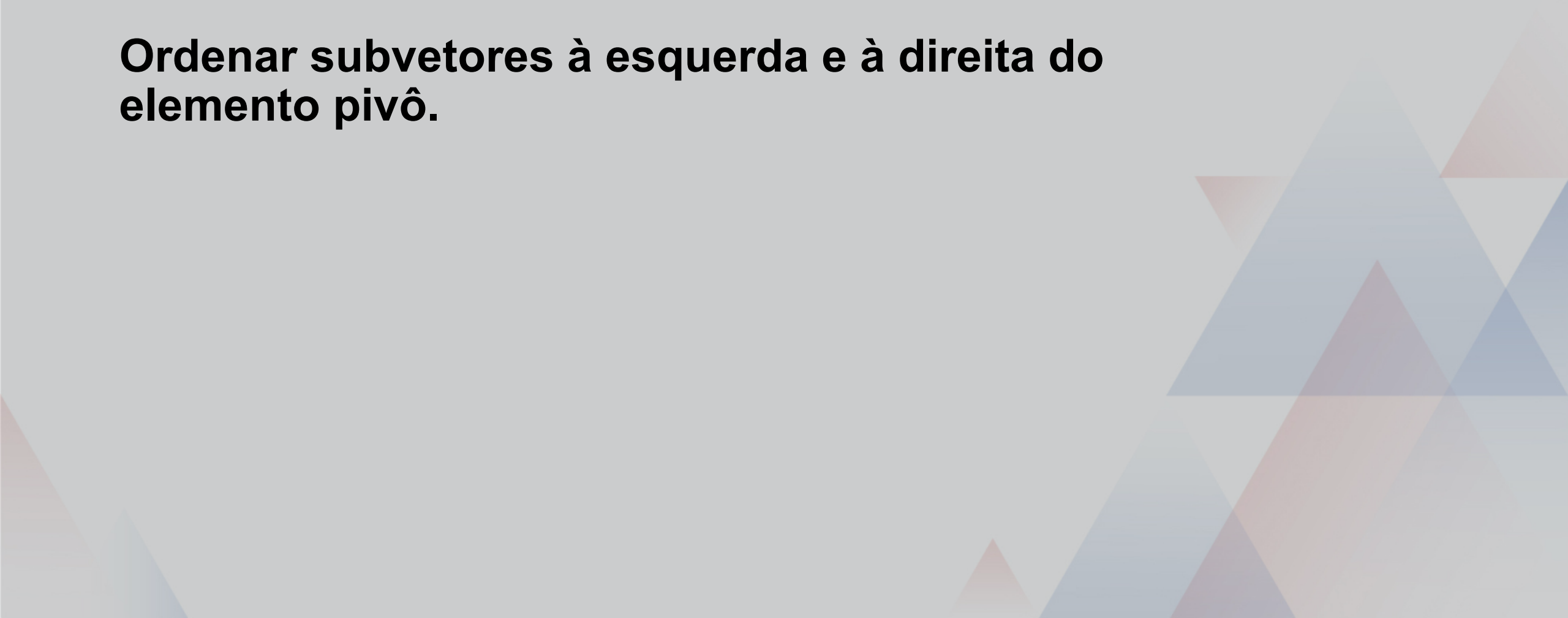
Quicksort: primeiro passo

Escolha de um elemento pivô x , colocando-o em sua posição correta

- **Ordenar de forma que os elementos à esquerda do pivô são menores ou iguais a ele e os elementos à direita são maiores ou iguais a ele**
 - **Percorrer o vetor v da esquerda para direita até $v[i] \geq x$; e da direita para esquerda até que $v[j] \leq x$.**
 - **Trocar $v[i]$ com $v[j]$, incrementar i , decrementar j**
 - **Quando i e j se cruzarem, a iteração finaliza, de forma que $v[0] \dots v[j]$ são menores ou iguais a x e $v[i] \dots v[n-1]$ são maiores ou iguais a x**

Quick sort: segundo passo

Ordenar subvetores à esquerda e à direita do elemento pivô.



Quicksort: exemplo

25 57 35 37 12 86 92 33



Quicksort: exemplo

25 57 35 37 12 86 92 33
i j
→ ←

ponteiros inicializados

$$\text{pivô} = v[(0+7)/2] = 37$$

Quicksort: exemplo

25 57 35 37 12 86 92 33
 i j
 → ←
 25 57 35 37 12 86 92 33
 i j

ponteiro inicializado

procura-se $i \geq \text{pivô}$

$$\text{pivot} = v[(0+7)/2] = 37$$

Quicksort: exemplo

25 57 35 37 12 86 92 33



J ←

25 57 35 37 12 86 92 33

i

j

25 57 35 37 12 86 92 33

i

j

ponteiros inicializados

procura-se $i \geq \text{pivô}$

procura-se $j \leq \text{pivô}$

$$\text{pivot} = v[(0+7)/2] = 37$$

Quicksort: exemplo

$$\text{pivô} = v[(0+7)/2] = 37$$

25 57 35 37 12 86 92 33

i
→

j
←

ponteiros inicializados

25 57 35 37 12 86 92 33

i

j

procura-se $i \geq \text{pivô}$

25 57 35 37 12 86 92 33

i

j

procura-se $j \leq \text{pivô}$

25 33 35 37 12 86 92 57

i
→

j
←

troca, $i++$ e $j--$

Quicksort: exemplo

$$\text{pivot} = v[(0+7)/2] = 37$$

25 57 35 **37** 12 86 92 33

i j

→ ←

ponteiros inicializados

25 57 35 **37** 12 86 92 33
i j

procura-se $i \geq \text{pivô}$

25 57 35 **37** 12 86 92 33
i j

procura-se $j \leq \text{pivô}$

25 33 35 **37** 12 86 92 57
i j

troca, i++ e j--

25 33 35 **37** 12 86 92 57
 j *j*

procura-se $i \geq \text{pivô}$

Quicksort: exemplo

$$\text{pivot} = v[(0+7)/2] = 37$$

25 57 35 **37** 12 86 92 33

i j

→ ←

ponteiros inicializados

25 57 35 **37** 12 86 92 33
i j

procura-se $i \geq \text{pivô}$

25 57 35 **37** 12 86 92 33
i j

procura-se $j \leq \text{pivô}$

25 33 35 **37** 12 86 92 57
i j

troca, i++ e j--

25 33 35 **37** 12 86 92 57
 i *j*

procura-se $i \geq \text{pivô}$

25 33 35 **37** 12 86 92 57
i j

procura-se $j \leq \text{pivô}$

Quicksort: exemplo

$$\text{pivô} = v[(0+7)/2] = 37$$

25 57 35 37 12 86 92 33
i j
→ ←

ponteiros inicializados

25 57 35 37 12 86 92 33
i j

procura-se $i \geq \text{pivô}$

25 57 35 37 12 86 92 33
i j

procura-se $j \leq \text{pivô}$

25 33 35 37 12 86 92 57
i j

troca, $i++$ e $j--$

25 33 35 37 12 86 92 57
i j

procura-se $i \geq \text{pivô}$

25 33 35 37 12 86 92 57
i j

procura-se $j \leq \text{pivô}$

25 33 35 12 37 86 92 57
i j
→ ←

troca, $i++$ e $j--$

Quicksort: exemplo

$$\text{pivô} = v[(0+7)/2] = 37$$

25 33 35 12 37 86 92 57
 j i

como i e j se cruzaram, fim do processo

Todos à esquerda do pivô são menores ou iguais a ele
→ $v[0] \dots v[j] \leq \text{pivô}$

Todos à direita do pivô são maiores ou iguais a ele
→ $v[i] \dots v[n-1] \geq \text{pivô}$

25 33 35 12	37 86 92 57
j	i

Nova iteração com subvetores:
 $v[0] \dots v[j]$ e $v[i] \dots v[n-1]$

Quicksort: exercício

Fazer as ordenações dos subvetores,
repetindo o processo

25 33 35 12 37 86 92 57

Quicksort

Implementação em Python

```
def quick_sort(v, ini, fim):  
    meio = (ini + fim) // 2  
    pivo = v[meio]  
    i = ini  
    j = fim  
    while i < j:  
        while v[i] < pivo:  
            i += 1  
        while v[j] > pivo:  
            j -= 1  
        if i <= j:  
            v[i], v[j] = v[j], v[i]  
            i += 1  
            j -= 1  
    if j > ini:  
        quick_sort(v, ini, j)  
    if i < fim:  
        quick_sort(v, i, fim)
```


ALGORITMOS E PROGRAMAÇÃO DE COMPUTADORES II

**Algoritmos clássicos de
ordenação II**