

MC-202 — Aula 7  
Divisão e Conquista:  
algoritmos de ordenação recursivos

Lehilton Pedrosa

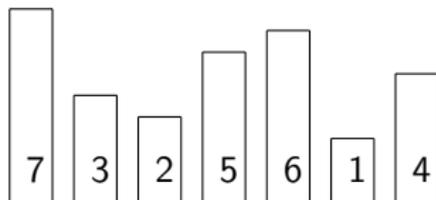
Instituto de Computação – Unicamp

Segundo Semestre de 2015

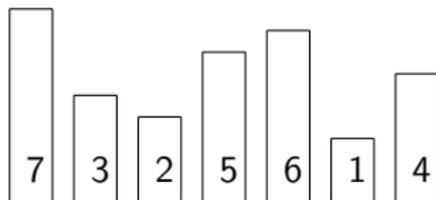
# Roteiro

- 1 Revendo um algoritmo de ordenação
- 2 Ordenação por intercalação
- 3 Divisão e conquista
- 4 Ordenação por particionamento

# Relembrando um algoritmo simples: ordenação por seleção



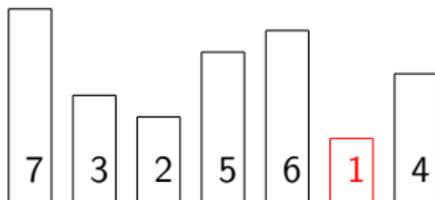
# Relembrando um algoritmo simples: ordenação por seleção



## Ideia

- Repetimos  $n$  vezes:

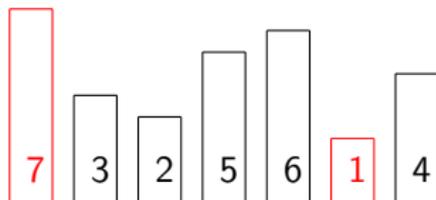
# Relembrando um algoritmo simples: ordenação por seleção



## Ideia

- Repetimos  $n$  vezes:
  - 1 **Selecionar** o menor elemento

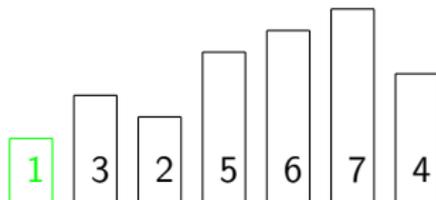
# Relembrando um algoritmo simples: ordenação por seleção



## Ideia

- Repetimos  $n$  vezes:
  - 1 **Selecionar** o menor elemento
  - 2 **Trocar** com o primeiro elemento da lista

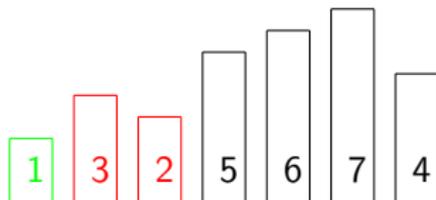
# Relembrando um algoritmo simples: ordenação por seleção



## Ideia

- Repetimos  $n$  vezes:
  - 1 **Selecionar** o menor elemento
  - 2 **Trocar** com o primeiro elemento da lista
  - 3 Continuar com a lista restante (**preta**)

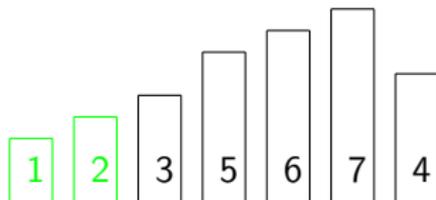
# Relembrando um algoritmo simples: ordenação por seleção



## Ideia

- Repetimos  $n$  vezes:
  - 1 **Selecionar** o menor elemento
  - 2 **Trocar** com o primeiro elemento da lista
  - 3 Continuar com a lista restante (**preta**)

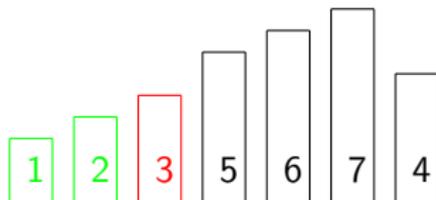
# Relembrando um algoritmo simples: ordenação por seleção



## Ideia

- Repetimos  $n$  vezes:
  - 1 **Selecionar** o menor elemento
  - 2 **Trocar** com o primeiro elemento da lista
  - 3 Continuar com a lista restante (**preta**)

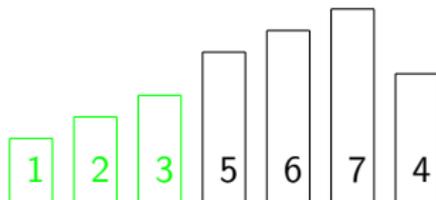
# Relembrando um algoritmo simples: ordenação por seleção



## Ideia

- Repetimos  $n$  vezes:
  - 1 **Selecionar** o menor elemento
  - 2 **Trocar** com o primeiro elemento da lista
  - 3 Continuar com a lista restante (**preta**)

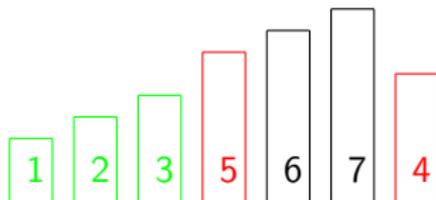
# Relembrando um algoritmo simples: ordenação por seleção



## Ideia

- Repetimos  $n$  vezes:
  - 1 **Selecionar** o menor elemento
  - 2 **Trocar** com o primeiro elemento da lista
  - 3 Continuar com a lista restante (**preta**)

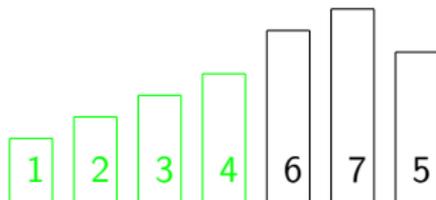
# Relembrando um algoritmo simples: ordenação por seleção



## Ideia

- Repetimos  $n$  vezes:
  - 1 **Selecionar** o menor elemento
  - 2 **Trocar** com o primeiro elemento da lista
  - 3 Continuar com a lista restante (**preta**)

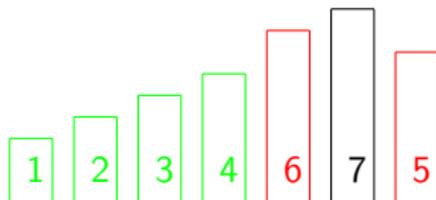
# Relembrando um algoritmo simples: ordenação por seleção



## Ideia

- Repetimos  $n$  vezes:
  - 1 **Selecionar** o menor elemento
  - 2 **Trocar** com o primeiro elemento da lista
  - 3 Continuar com a lista restante (**preta**)

# Relembrando um algoritmo simples: ordenação por seleção



## Ideia

- Repetimos  $n$  vezes:
  - 1 **Selecionar** o menor elemento
  - 2 **Trocar** com o primeiro elemento da lista
  - 3 Continuar com a lista restante (**preta**)

# Relembrando um algoritmo simples: ordenação por seleção



## Ideia

- Repetimos  $n$  vezes:
  - 1 **Selecionar** o menor elemento
  - 2 **Trocar** com o primeiro elemento da lista
  - 3 Continuar com a lista restante (**preta**)

# Relembrando um algoritmo simples: ordenação por seleção



## Ideia

- Repetimos  $n$  vezes:
  - 1 **Selecionar** o menor elemento
  - 2 **Trocar** com o primeiro elemento da lista
  - 3 Continuar com a lista restante (**preta**)

# Relembrando um algoritmo simples: ordenação por seleção



## Ideia

- Repetimos  $n$  vezes:
  - 1 **Selecionar** o menor elemento
  - 2 **Trocar** com o primeiro elemento da lista
  - 3 Continuar com a lista restante (**preta**)

# Relembrando um algoritmo simples: ordenação por seleção



## Ideia

- Repetimos  $n$  vezes:
  - 1 **Selecionar** o menor elemento
  - 2 **Trocar** com o primeiro elemento da lista
  - 3 Continuar com a lista restante (**preta**)

# Relembrando um algoritmo simples: ordenação por seleção



## Ideia

- Repetimos  $n$  vezes:
  - 1 **Selecionar** o menor elemento
  - 2 **Trocar** com o primeiro elemento da lista
  - 3 Continuar com a lista restante (**preta**)

# Verificando a eficiência

## Ordenação por seleção

```
int ordenar_selecao(int vetor[], int n) {
    int i, menor;
    for (i = 0; i < n; i++) {
        menor = menor_elemento(vetor, i, n);
        trocar(&vetor[i], &vetor[menor]);
    }
}
```

# Verificando a eficiência

## Ordenação por seleção

```
int ordenar_selecao(int vetor[], int n) {
    int i, menor;
    for (i = 0; i < n; i++) {
        menor = menor_elemento(vetor, i, n);
        trocar(&vetor[i], &vetor[menor]);
    }
}
```

Quantas comparações?

# Verificando a eficiência

## Ordenação por seleção

```
int ordenar_selecao(int vetor[], int n) {  
    int i, menor;  
    for (i = 0; i < n; i++) {  
        menor = menor_elemento(vetor, i, n);  
        trocar(&vetor[i], &vetor[menor]);  
    }  
}
```

## Quantas comparações?

- chamamos `menor_elemento`  **$n$  vezes**

# Verificando a eficiência

## Ordenação por seleção

```
int ordenar_selecao(int vetor[], int n) {
    int i, menor;
    for (i = 0; i < n; i++) {
        menor = menor_elemento(vetor, i, n);
        trocar(&vetor[i], &vetor[menor]);
    }
}
```

## Quantas comparações?

- chamamos `menor_elemento`  $n$  vezes
- cada chamada faz  $n - i - 1$  comparações

# Verificando a eficiência

## Ordenação por seleção

```
int ordenar_selecao(int vetor[], int n) {  
    int i, menor;  
    for (i = 0; i < n; i++) {  
        menor = menor_elemento(vetor, i, n);  
        trocar(&vetor[i], &vetor[menor]);  
    }  
}
```

## Quantas comparações?

- chamamos `menor_elemento`  $n$  vezes
- cada chamada faz  $n - i - 1$  comparações

**TOTAL:**  $\frac{n(n-1)}{2} = O(n^2)$

# Verificando a eficiência

## Ordenação por seleção

```
int ordenar_selecao(int vetor[], int n) {  
    int i, menor;  
    for (i = 0; i < n; i++) {  
        menor = menor_elemento(vetor, i, n);  
        trocar(&vetor[i], &vetor[menor]);  
    }  
}
```

## Quantas comparações?

- chamamos `menor_elemento`  $n$  vezes
- cada chamada faz  $n - i - 1$  comparações

**TOTAL:**  $\frac{n(n-1)}{2} = O(n^2)$

Isso é rápido?

# Verificando a eficiência

## Ordenação por seleção

```
int ordenar_selecao(int vetor[], int n) {
    int i, menor;
    for (i = 0; i < n; i++) {
        menor = menor_elemento(vetor, i, n);
        trocar(&vetor[i], &vetor[menor]);
    }
}
```

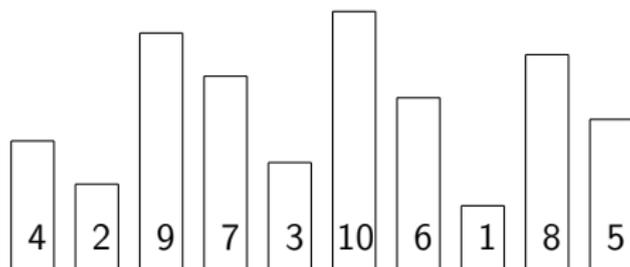
## Quantas comparações?

- chamamos `menor_elemento`  $n$  vezes
- cada chamada faz  $n - i - 1$  comparações

**TOTAL:**  $\frac{n(n-1)}{2} = O(n^2)$

Isso é rápido? Se  $n$  for 1.000.000?

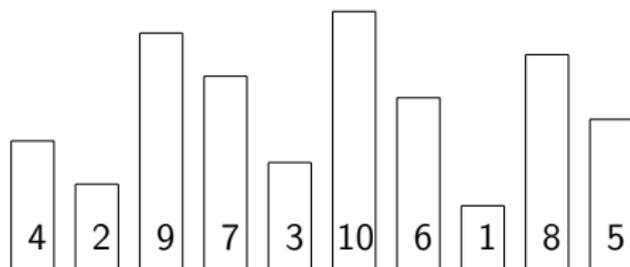
## Outra estratégia: recursão



### Problema 1

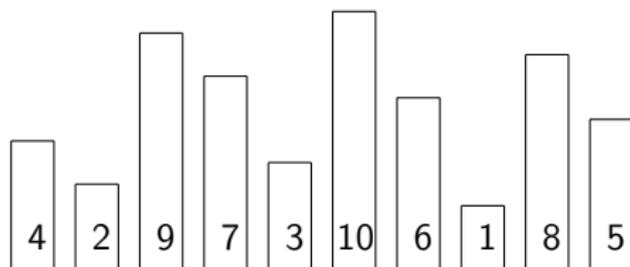
Suponha que temos um vetor desordenado com 10 números. Como ordenar a primeira metade da lista números?

## Ordenando a primeira parte



Suponha que

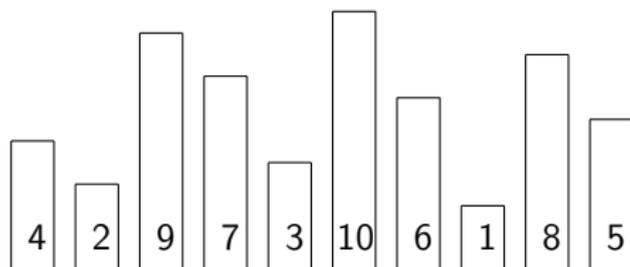
## Ordenando a primeira parte



Suponha que

- temos uma função `ordenar(int vetor[], int ini, int fim)`

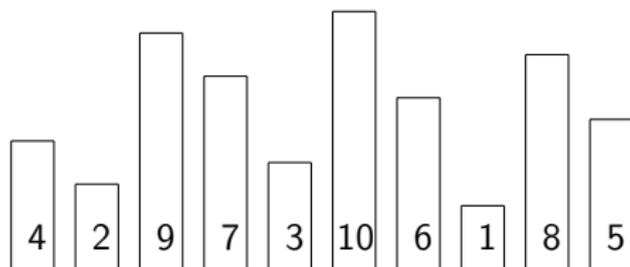
## Ordenando a primeira parte



### Suponha que

- temos uma função `ordenar(int vetor[], int ini, int fim)`
- ela ordena o vetor da posição *ini* até *fim*

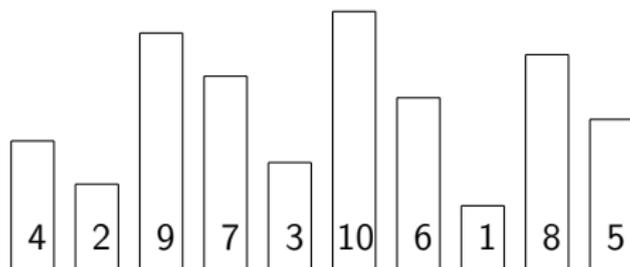
## Ordenando a primeira parte



### Suponha que

- temos uma função `ordenar(int vetor[], int ini, int fim)`
- ela ordena o vetor da posição *ini* até *fim*
- o vetor é indexado da posição 1 até 10

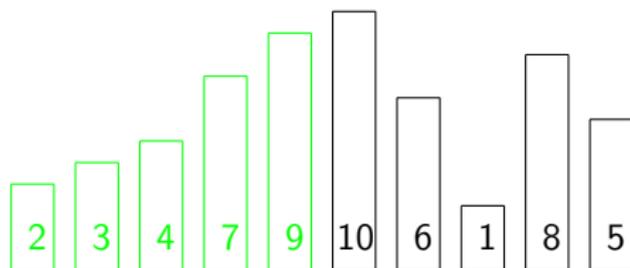
## Ordenando a primeira parte



### Suponha que

- temos uma função `ordenar(int vetor[], int ini, int fim)`
- ela ordena o vetor da posição *ini* até *fim*
- o vetor é indexado da posição 1 até 10
- executamos `ordenar(vetor, 1, 5);`

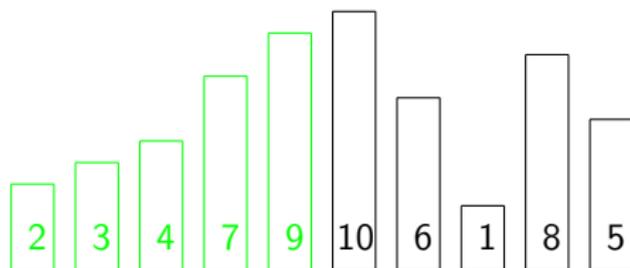
## Ordenando a primeira parte



### Suponha que

- temos uma função `ordenar(int vetor[], int ini, int fim)`
- ela ordena o vetor da posição *ini* até *fim*
- o vetor é indexado da posição 1 até 10
- executamos `ordenar(vetor, 1, 5);`

## Ordenando a primeira parte

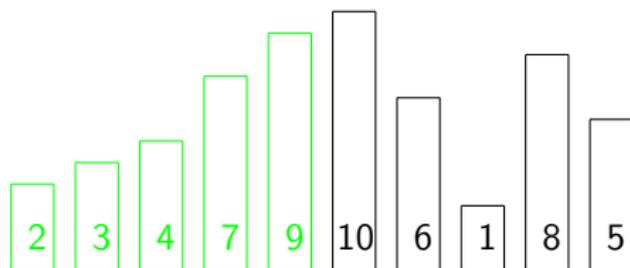


### Suponha que

- temos uma função `ordenar(int vetor[], int ini, int fim)`
- ela ordena o vetor da posição *ini* até *fim*
- o vetor é indexado da posição 1 até 10
- executamos `ordenar(vetor, 1, 5);`

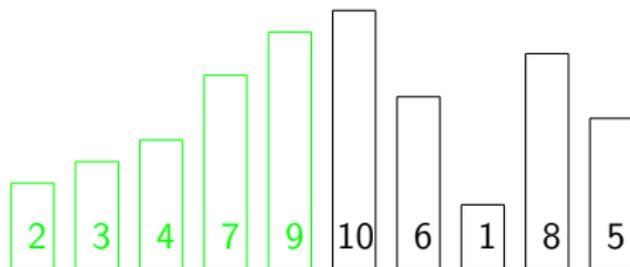
E se quiséssemos ordenar a segunda parte?

...e a segunda parte



Suponha que

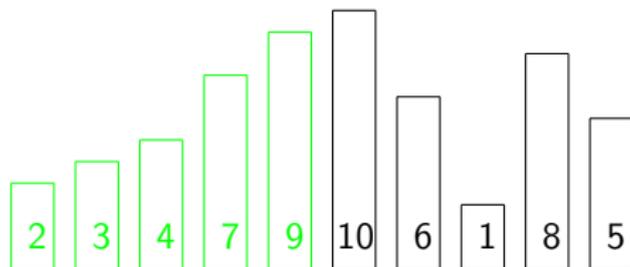
...e a segunda parte



Suponha que

- agora queremos ordenar a segunda parte

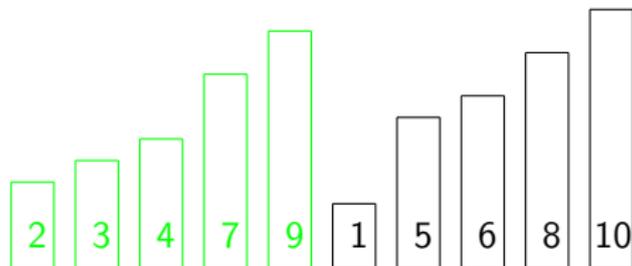
...e a segunda parte



Suponha que

- agora queremos ordenar a segunda parte
- executamos `ordenar(vetor, 6, 10);`

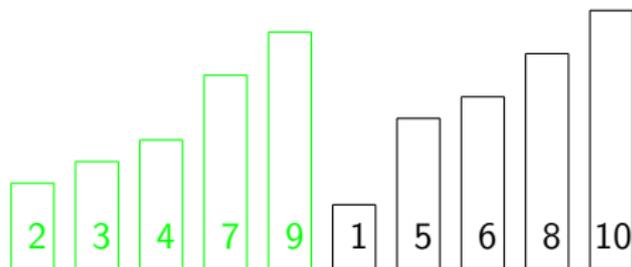
...e a segunda parte



Suponha que

- agora queremos ordenar a segunda parte
- executamos `ordenar(vetor, 6, 10);`

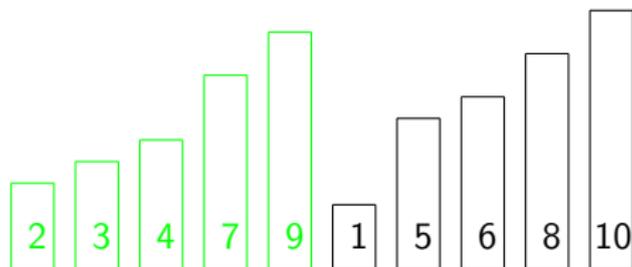
# Ordenando tudo



## Problema

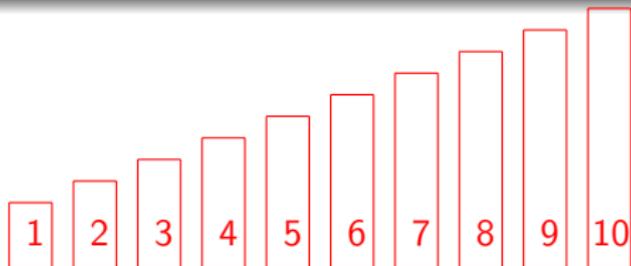
Suponha que temos um vetor de 10 números com as duas metades já ordenadas. Como criar um novo vetor com todos os elementos ordenados?

# Ordenando tudo

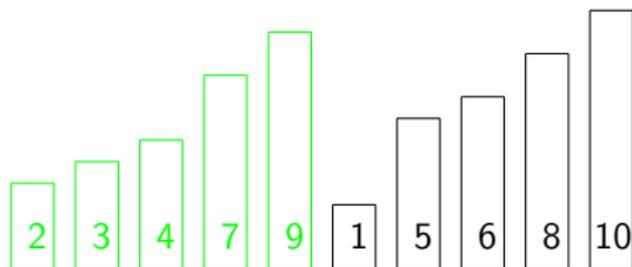


## Problema

Suponha que temos um vetor de 10 números com as duas metades já ordenadas. Como criar um novo vetor com todos os elementos ordenados?

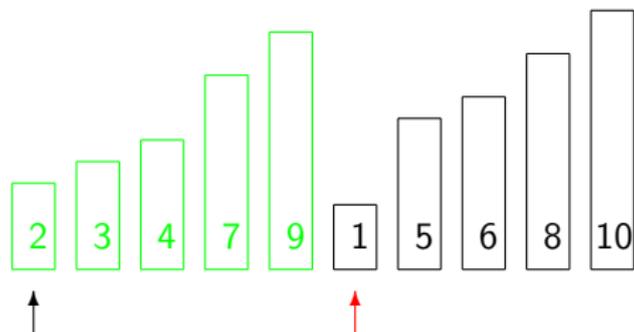


# Intercalando



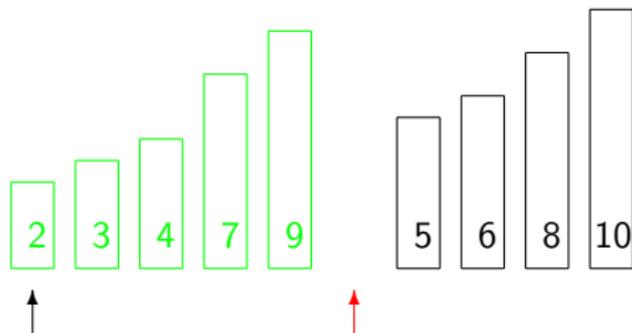
- Percorreremos os dois subvetores,

# Intercalando



- Percorreremos os dois subvetores,

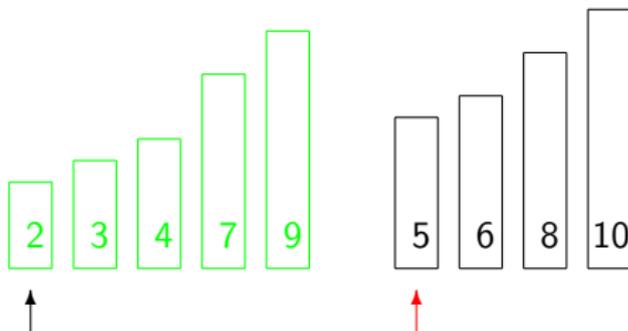
# Intercalando



- Percorremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor

1

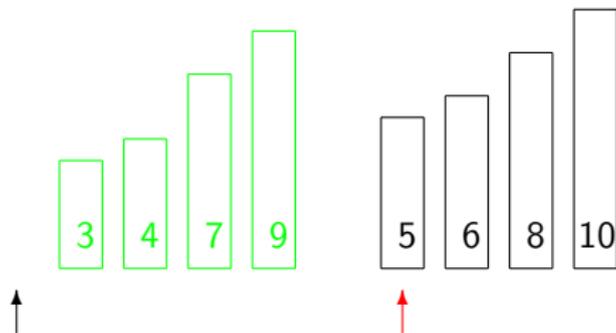
# Intercalando



- Percorremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor e continuamos

1

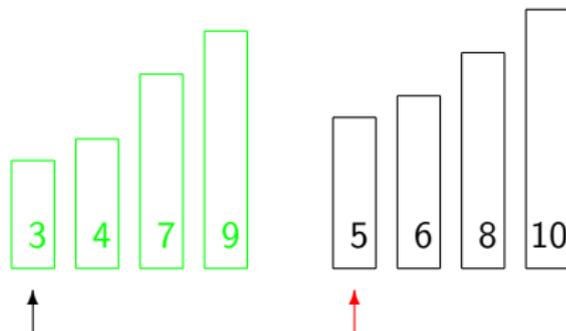
# Intercalando



- Percorremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor e continuamos



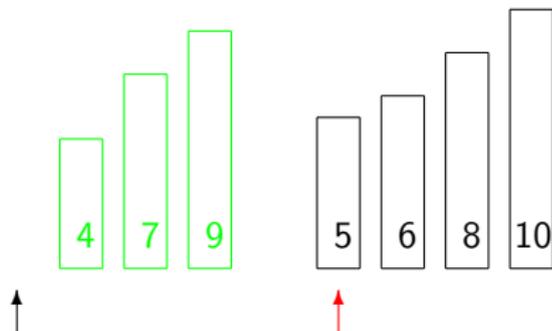
# Intercalando



- Percorremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor e continuamos



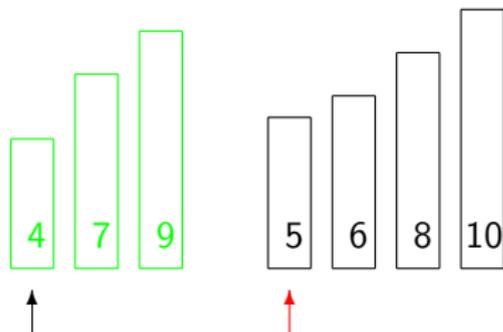
# Intercalando



- Percorremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor e continuamos



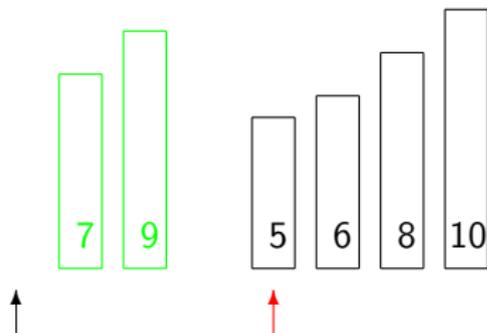
# Intercalando



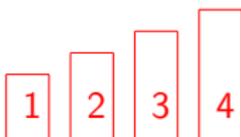
- Percorremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor e continuamos



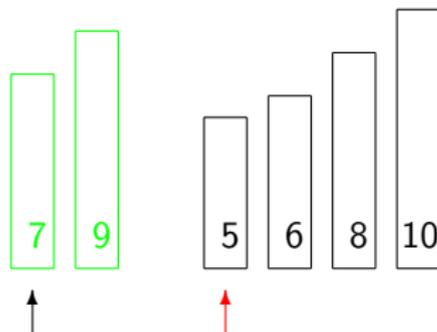
# Intercalando



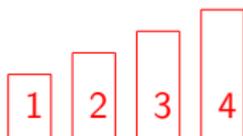
- Percorremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor e continuamos



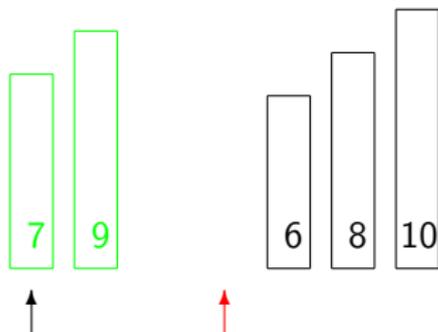
# Intercalando



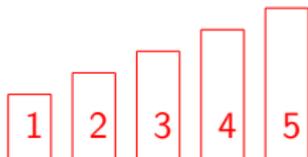
- Percorremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor e continuamos



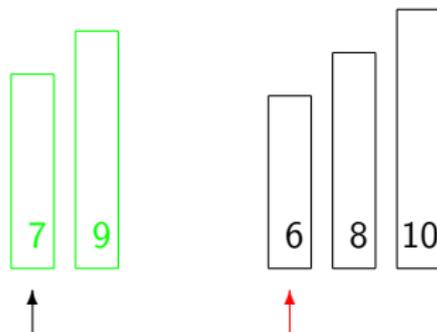
# Intercalando



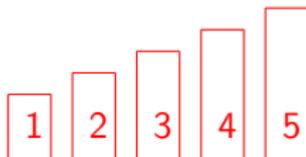
- Percorremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor e continuamos



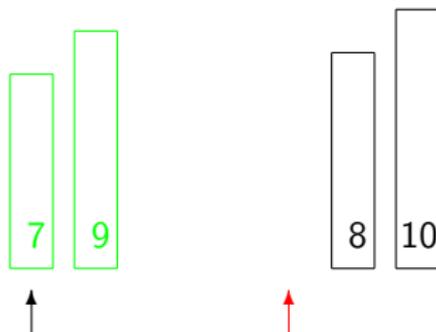
# Intercalando



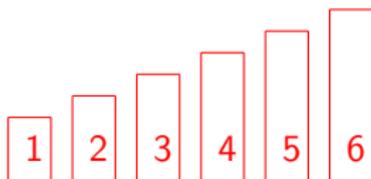
- Percorremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor e continuamos



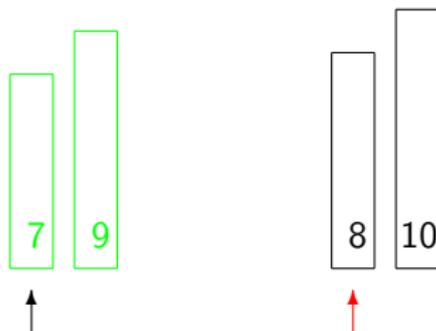
# Intercalando



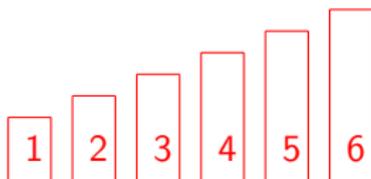
- Percorremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor e continuamos



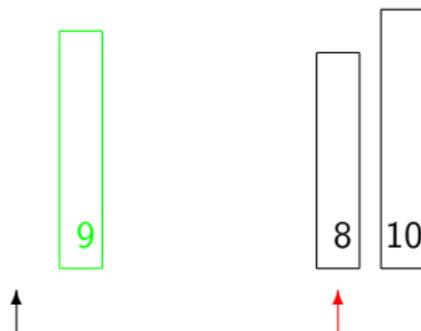
# Intercalando



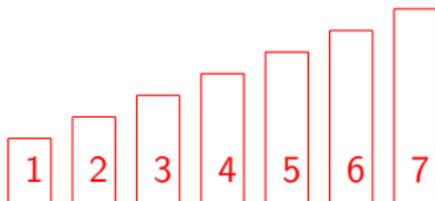
- Percorremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor e continuamos



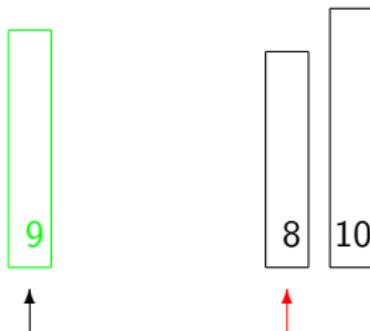
# Intercalando



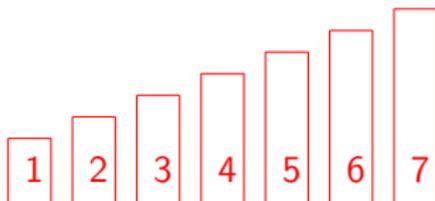
- Percorreremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor e continuamos



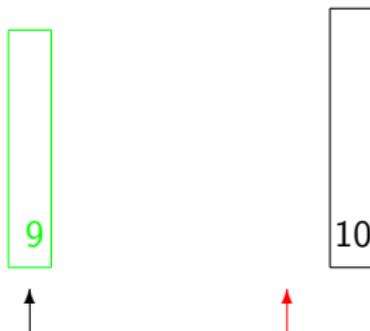
# Intercalando



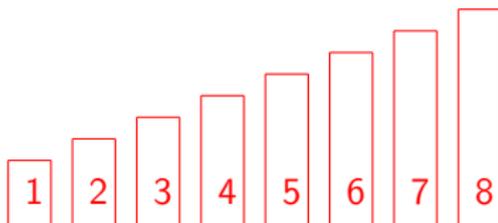
- Percorremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor e continuamos



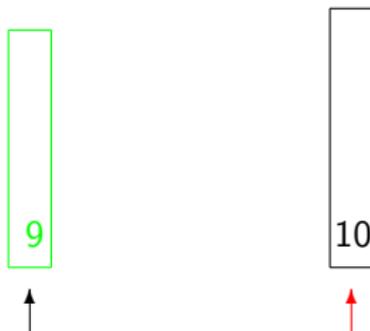
# Intercalando



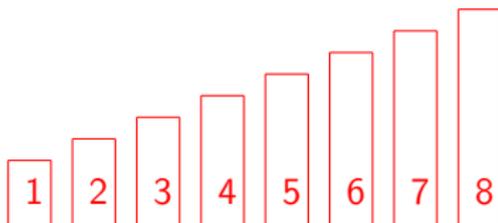
- Percorreremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor e continuamos



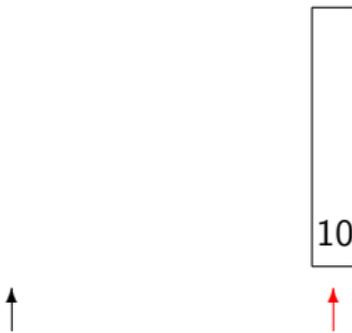
# Intercalando



- Percorreremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor e continuamos

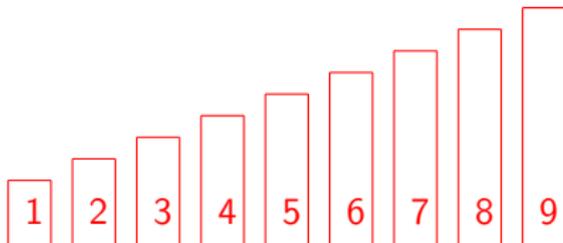


# Intercalando



10

- Percorreremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor e continuamos

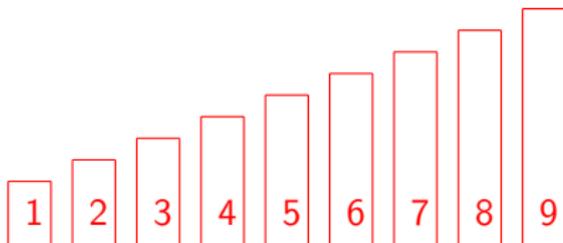


# Intercalando

10

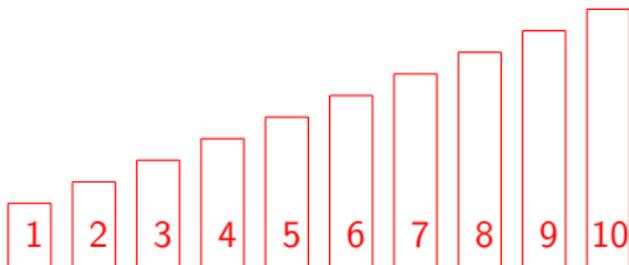


- Percorremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor e continuamos
- Depois movemos o resto.



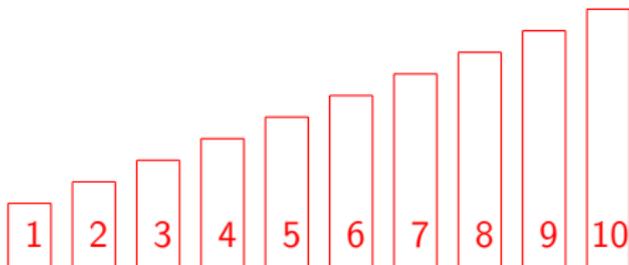
# Intercalando

- Percorremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor e continuamos
- Depois movemos o resto.



# Intercalando

- Percorreremos os dois subvetores,
- pegamos o menor e inserimos no novo vetor e continuamos
- Depois movemos o resto.



# Divisão e conquista

Observação

# Divisão e conquista

## Observação

- A recursão parte do princípio que é mais fácil resolver problemas menores

# Divisão e conquista

## Observação

- A recursão parte do princípio que é mais fácil resolver problemas menores
- Para certos problemas, podemos dividi-lo em duas ou mais partes

# Divisão e conquista

## Observação

- A recursão parte do princípio que é mais fácil resolver problemas menores
- Para certos problemas, podemos dividi-lo em duas ou mais partes

## Divisão e conquista

É a técnica para resolver problemas baseada em:

# Divisão e conquista

## Observação

- A recursão parte do princípio que é mais fácil resolver problemas menores
- Para certos problemas, podemos dividi-lo em duas ou mais partes

## Divisão e conquista

É a técnica para resolver problemas baseada em:

- **Divisão:** Quebramos um problema em vários subproblemas menores

# Divisão e conquista

## Observação

- A recursão parte do princípio que é mais fácil resolver problemas menores
- Para certos problemas, podemos dividi-lo em duas ou mais partes

## Divisão e conquista

É a técnica para resolver problemas baseada em:

- **Divisão:** Quebramos um problema em vários subproblemas menores
- **Conquista:** Combinamos a solução dos problemas menores

# Algoritmo de ordenação por intercalação (*Merge-Sort*)

## Convenções para a intercalação

- Os dois subvetores estão armazenados em vetor:

# Algoritmo de ordenação por intercalação (*Merge-Sort*)

## Convenções para a intercalação

- Os dois subvetores estão armazenados em vetor:
  - ▶ O primeiro nas posições de **ini** até **meio**

# Algoritmo de ordenação por intercalação (*Merge-Sort*)

## Convenções para a intercalação

- Os dois subvetores estão armazenados em vetor:
  - ▶ O primeiro nas posições de **ini** até **meio**
  - ▶ O segundo nas posições de **meio + 1** até **fim**

# Algoritmo de ordenação por intercalação (*Merge-Sort*)

## Convenções para a intercalação

- Os dois subvetores estão armazenados em vetor:
  - ▶ O primeiro nas posições de **ini** até **meio**
  - ▶ O segundo nas posições de **meio + 1** até **fim**
- Precisamos de um vetor auxiliar do tamanho do vetor

# Algoritmo de ordenação por intercalação (*Merge-Sort*)

## Convenções para a intercalação

- Os dois subvetores estão armazenados em vetor:
  - ▶ O primeiro nas posições de **ini** até **meio**
  - ▶ O segundo nas posições de **meio + 1** até **fim**
- Precisamos de um vetor auxiliar do tamanho do vetor
- Vamos considerar que o maior vetor tem tamanho **MAX**

# Algoritmo de ordenação por intercalação (*Merge-Sort*)

## Convenções para a intercalação

- Os dois subvetores estão armazenados em vetor:
  - ▶ O primeiro nas posições de `ini` até `meio`
  - ▶ O segundo nas posições de `meio + 1` até `fim`
- Precisamos de um vetor auxiliar do tamanho do vetor
- Vamos considerar que o maior vetor tem tamanho `MAX`
  - ▶ Exemplo `#define MAX 100`

# Algoritmo de ordenação por intercalação (*Merge-Sort*)

## Intercalar subvetores

```
int intercalar(int vetor[], int ini, int meio, int fim) {
    int auxiliar[MAX];          // vetor auxiliar
    int i = ini, j = meio + 1, k = 0; // índices dos vetores

    // intercala
    while(i <= meio && j <= fim) {
        if (vetor[i] <= vetor[j])
            auxiliar[k++] = vetor[i++];
        else
            auxiliar[k++] = vetor[j++];
    }
    // copia resto de cada subvetor
    while (i <= meio) auxiliar[k++] = vetor[i++];
    while (j <= fim)  auxiliar[k++] = vetor[j++];

    // copia de auxiliar para vetor
    for (i = ini, k=0; i <= fim; i++, k++)
        vetor[i] = auxiliar[k];
}
```

# Algoritmo de ordenação por intercalação (*Merge-Sort*)

## Convenções para ordenação

- Recebemos um vetor de tamanho  $n$  com limites:

# Algoritmo de ordenação por intercalação (*Merge-Sort*)

## Convenções para ordenação

- Recebemos um vetor de tamanho  $n$  com limites:
  - ▶ O vetor começa na posição `vetor[ini]`

# Algoritmo de ordenação por intercalação (*Merge-Sort*)

## Convenções para ordenação

- Recebemos um vetor de tamanho  $n$  com limites:
  - ▶ O vetor começa na posição `vetor[ini]`
  - ▶ O vetor termina na posição `vetor[fim]`

# Algoritmo de ordenação por intercalação (*Merge-Sort*)

## Convenções para ordenação

- Recebemos um vetor de tamanho  $n$  com limites:
  - ▶ O vetor começa na posição `vetor[ini]`
  - ▶ O vetor termina na posição `vetor[fim]`
- Dividimos o vetor em dois subvetores de tamanho  $\frac{n}{2}$ .

# Algoritmo de ordenação por intercalação (*Merge-Sort*)

## Convenções para ordenação

- Recebemos um vetor de tamanho  $n$  com limites:
  - ▶ O vetor começa na posição `vetor[ini]`
  - ▶ O vetor termina na posição `vetor[fim]`
- Dividimos o vetor em dois subvetores de tamanho  $\frac{n}{2}$ .
- O caso base é

# Algoritmo de ordenação por intercalação (*Merge-Sort*)

## Convenções para ordenação

- Recebemos um vetor de tamanho  $n$  com limites:
  - ▶ O vetor começa na posição `vetor[ini]`
  - ▶ O vetor termina na posição `vetor[fim]`
- Dividimos o vetor em dois subvetores de tamanho  $\frac{n}{2}$ .
- O caso base é um vetor de tamanho 0 ou 1.

# Algoritmo de ordenação por intercalação (*Merge-Sort*)

## Convenções para ordenação

- Recebemos um vetor de tamanho  $n$  com limites:
  - ▶ O vetor começa na posição `vetor[ini]`
  - ▶ O vetor termina na posição `vetor[fim]`
- Dividimos o vetor em dois subvetores de tamanho  $\frac{n}{2}$ .
- O caso base é um vetor de tamanho 0 ou 1.

## Ordenação por intercalação

```
void ordenar_intercalacao(int vetor[], int ini, int fim) {
    int meio;

    if (ini < fim) {
        meio = (ini + fim) / 2;
        ordenar_intercalacao(vetor, ini, meio);
        ordenar_intercalacao(vetor, meio + 1, fim);
        intercalar(vetor, ini, meio, fim);
    }
}
```

## Ordenação por intercalação - Exemplo

```
#include "stdio.h"

#define MAX 100

void intercalar(int vetor[], int ini, int meio, int fim);
void ordenar_intercalacao(int vetor[], int ini, int fim);

int main() {
    int i;
    int vetor[] = { 4, 5, 1, 0, 7, 6, 3, 2 };

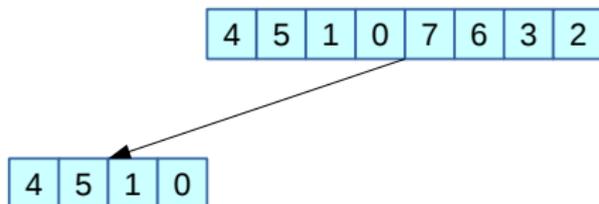
    ordenar_intercalacao(vetor, 0, 7);

    for (i = 0; i < 8; i++)
        printf("%d\n", vetor[i]);
}
```

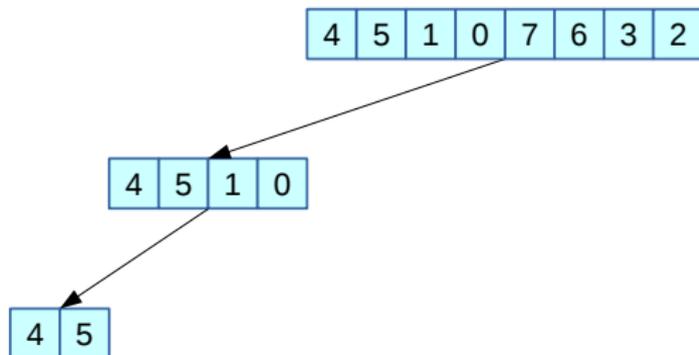
# Ordenação por intercalação - simulando

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

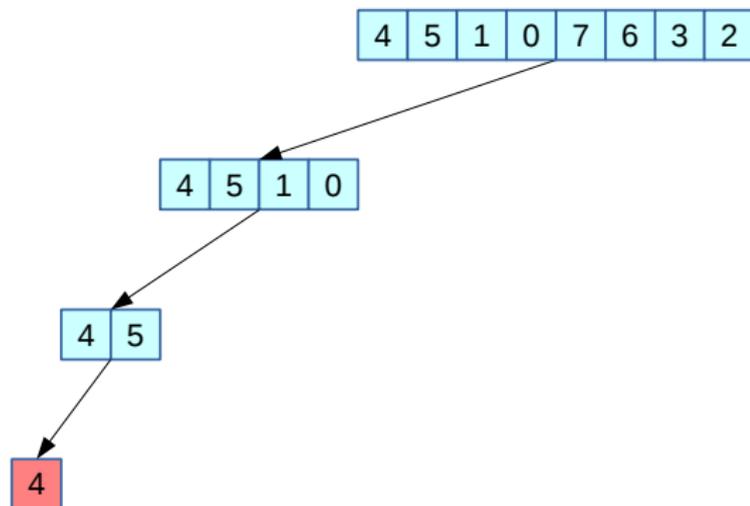
## Ordenação por intercalação - simulando



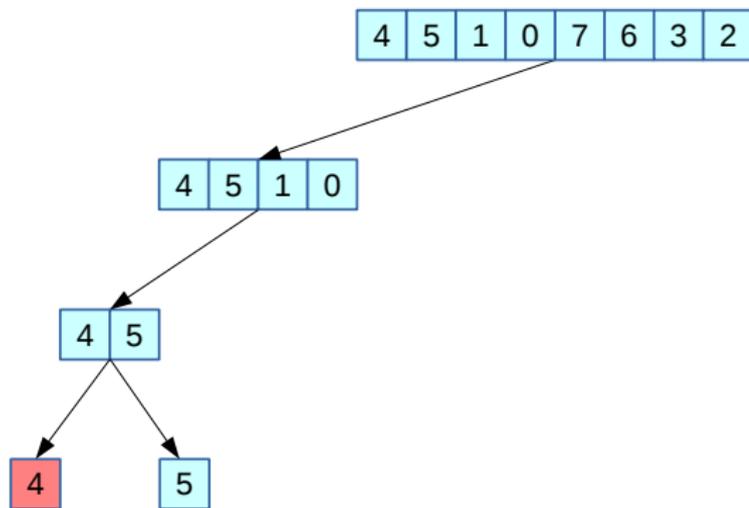
# Ordenação por intercalação - simulando



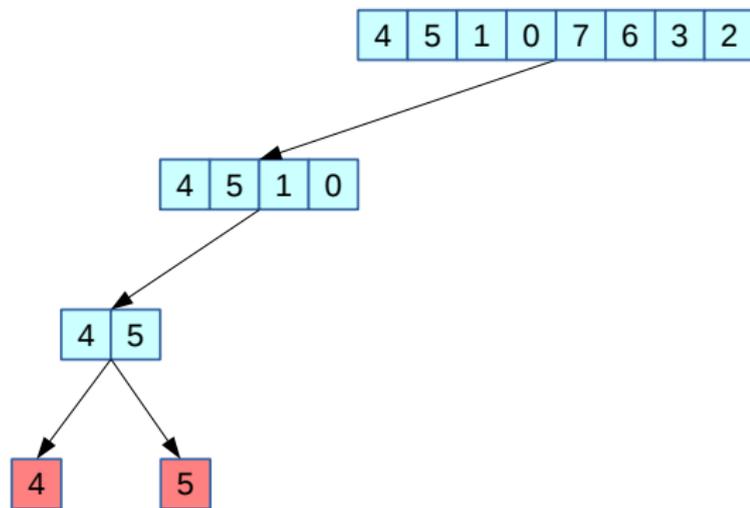
# Ordenação por intercalação - simulando



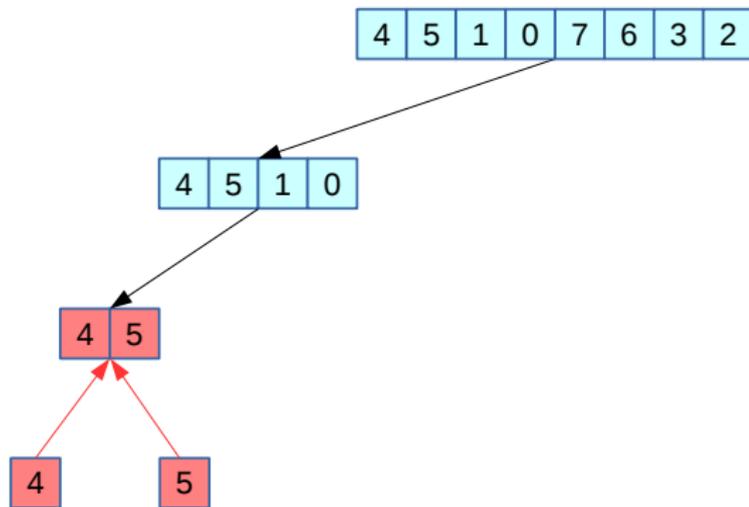
# Ordenação por intercalação - simulando



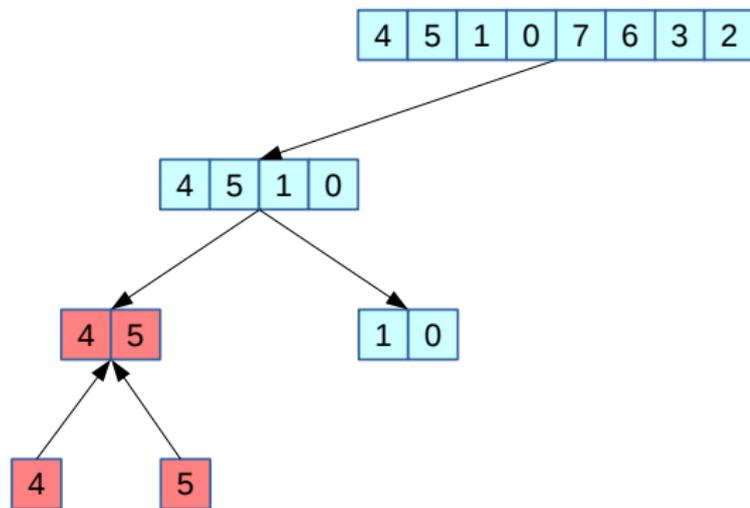
# Ordenação por intercalação - simulando



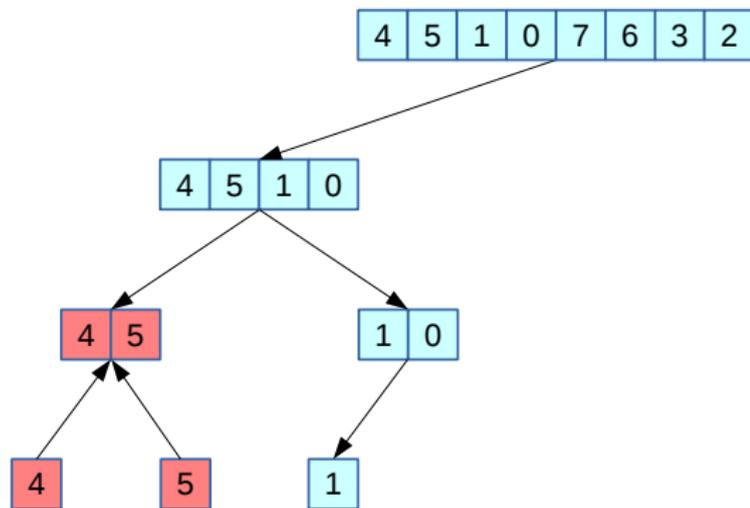
# Ordenação por intercalação - simulando



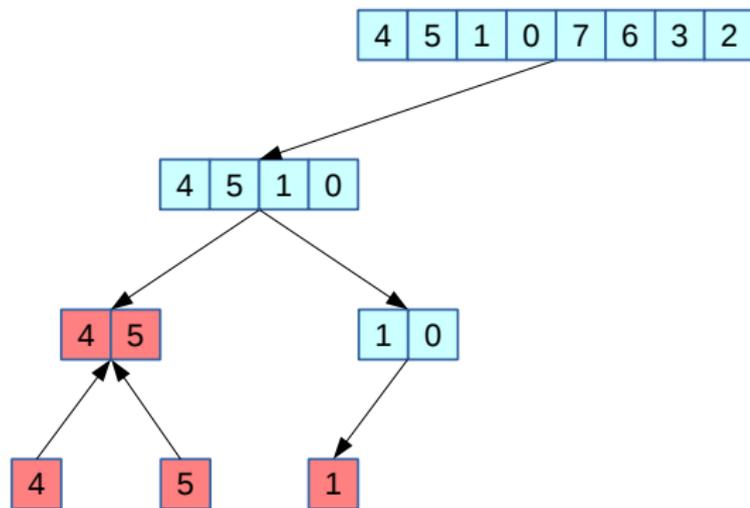
# Ordenação por intercalação - simulando



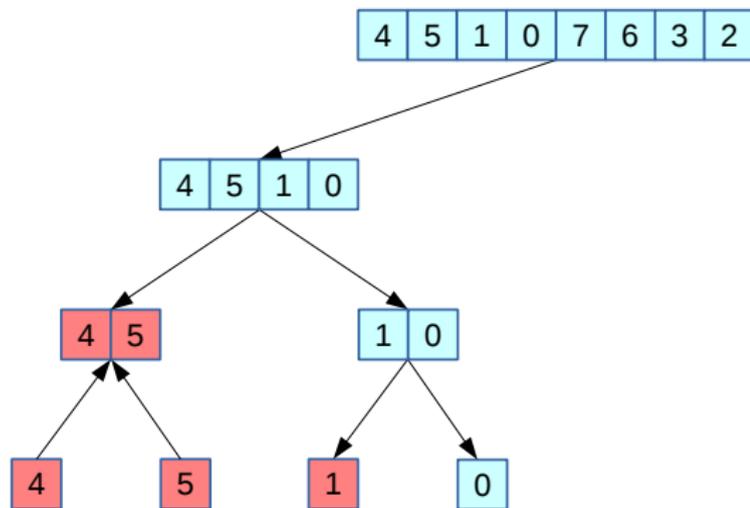
# Ordenação por intercalação - simulando



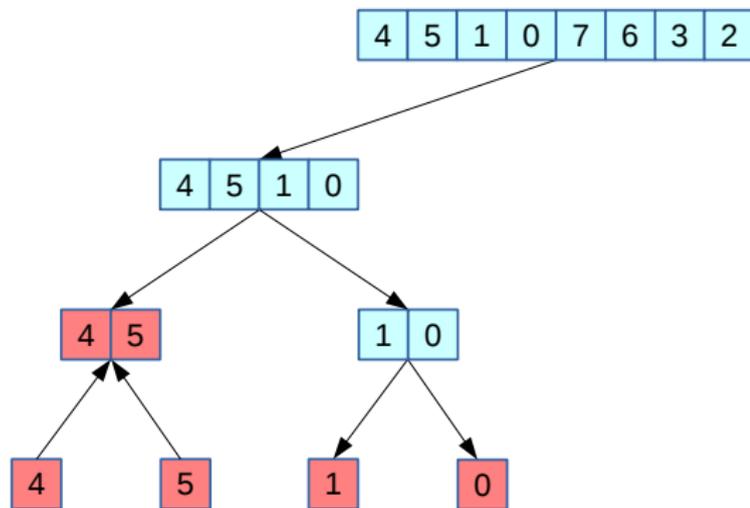
# Ordenação por intercalação - simulando



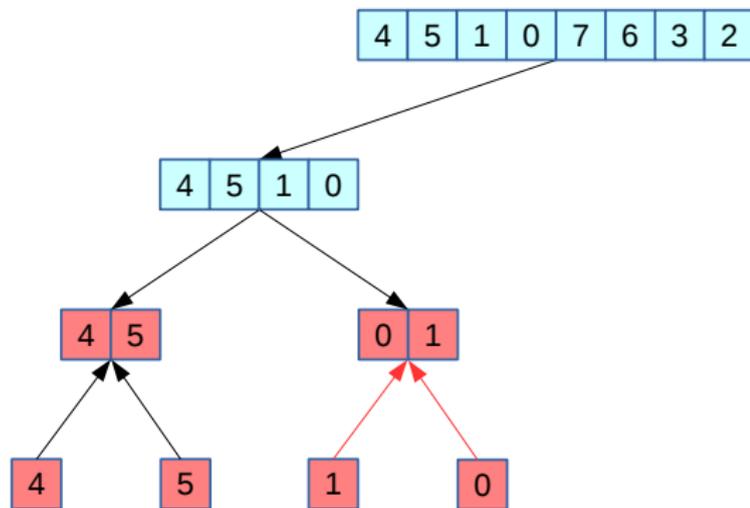
# Ordenação por intercalação - simulando



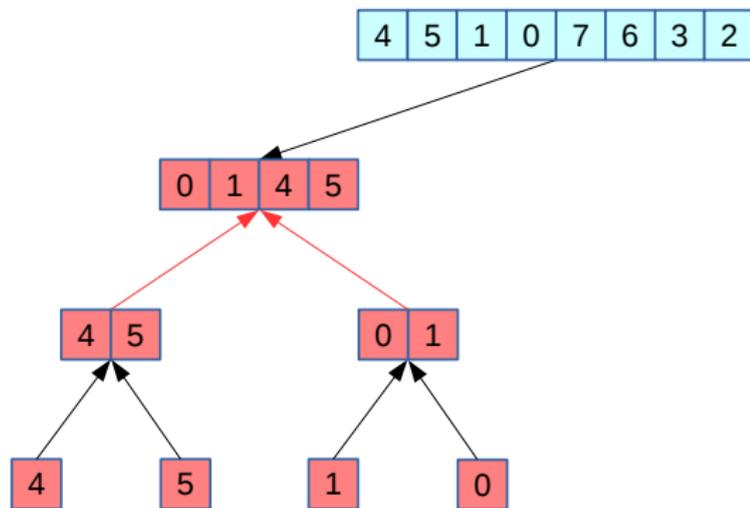
# Ordenação por intercalação - simulando



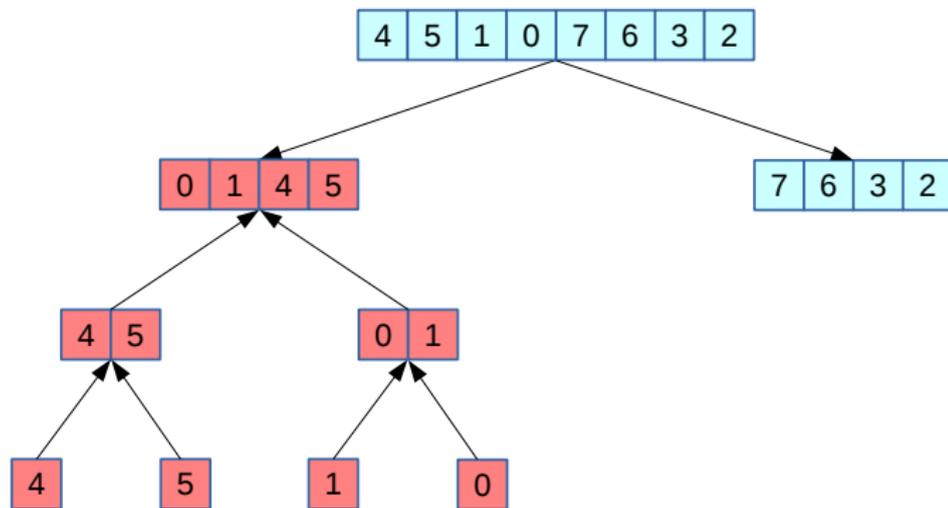
# Ordenação por intercalação - simulando



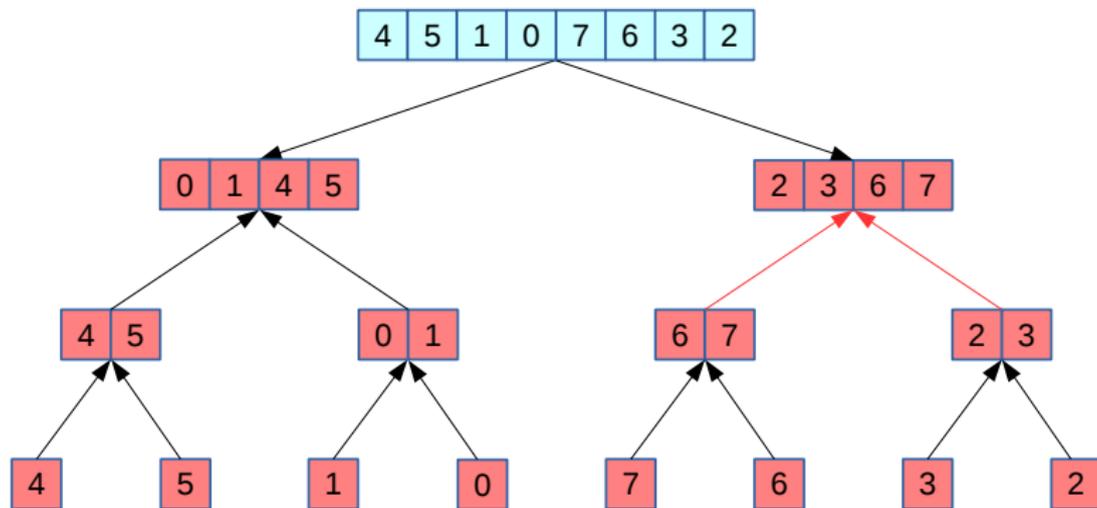
# Ordenação por intercalação - simulando



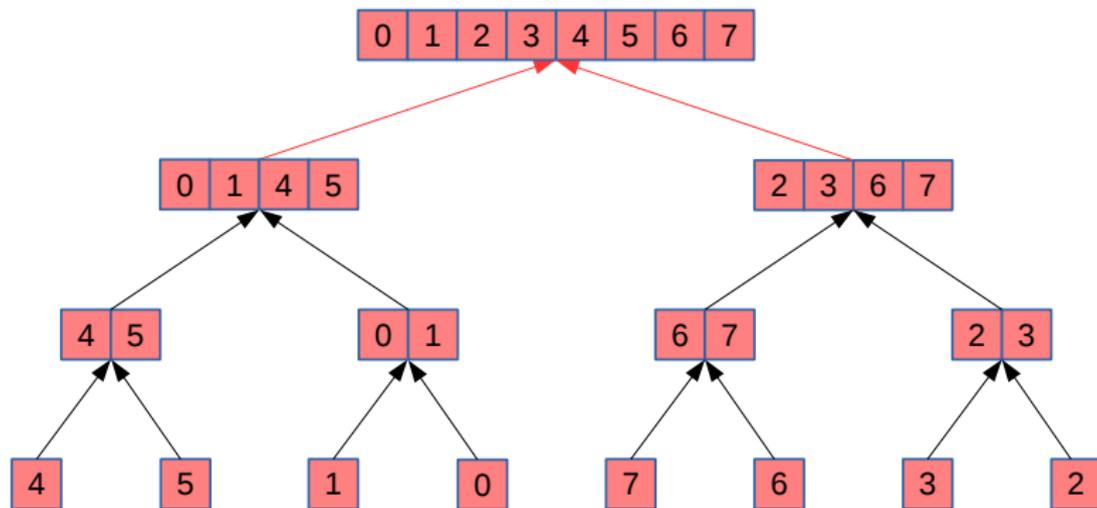
# Ordenação por intercalação - simulando



# Ordenação por intercalação - simulando



# Ordenação por intercalação - simulando



# Eficiência da ordenação por intercalação

Quantas comparações?

# Eficiência da ordenação por intercalação

Quantas comparações?

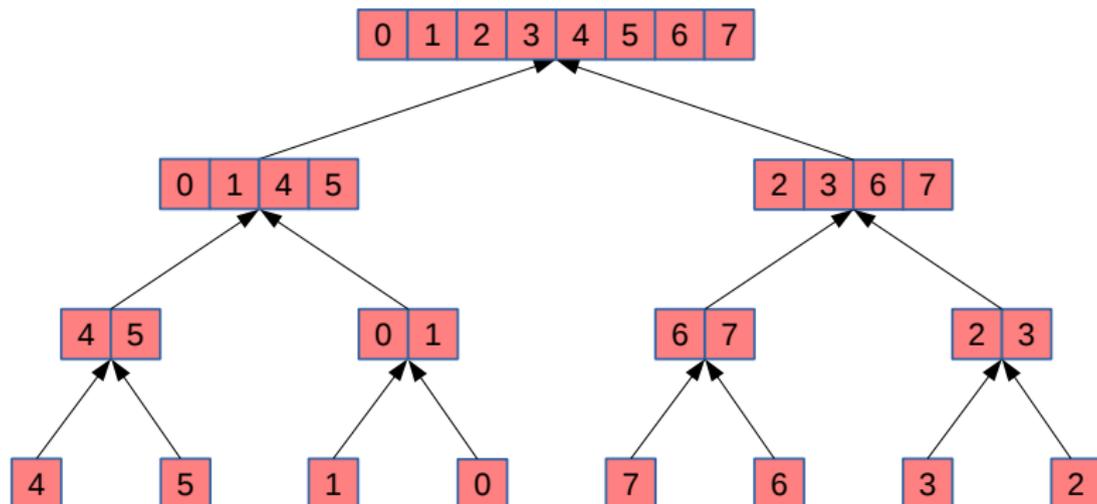
- somente **intercalar** compara elementos

# Eficiência da ordenação por intercalação

Quantas comparações?

- somente **intercalar** compara elementos
- vamos somar para todas as chamadas de intercalar

# Eficiência da ordenação por intercalação



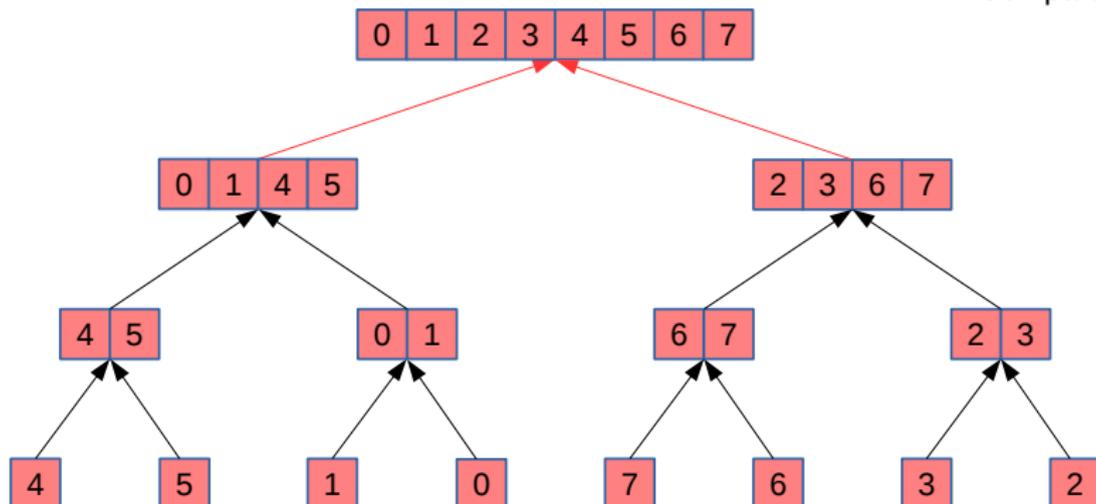
Quantas comparações?

- somente **intercalar** compara elementos
- vamos somar para todas as chamadas de intercalar (com ajuda da árvore)

# Eficiência da ordenação por intercalação

Comparações:

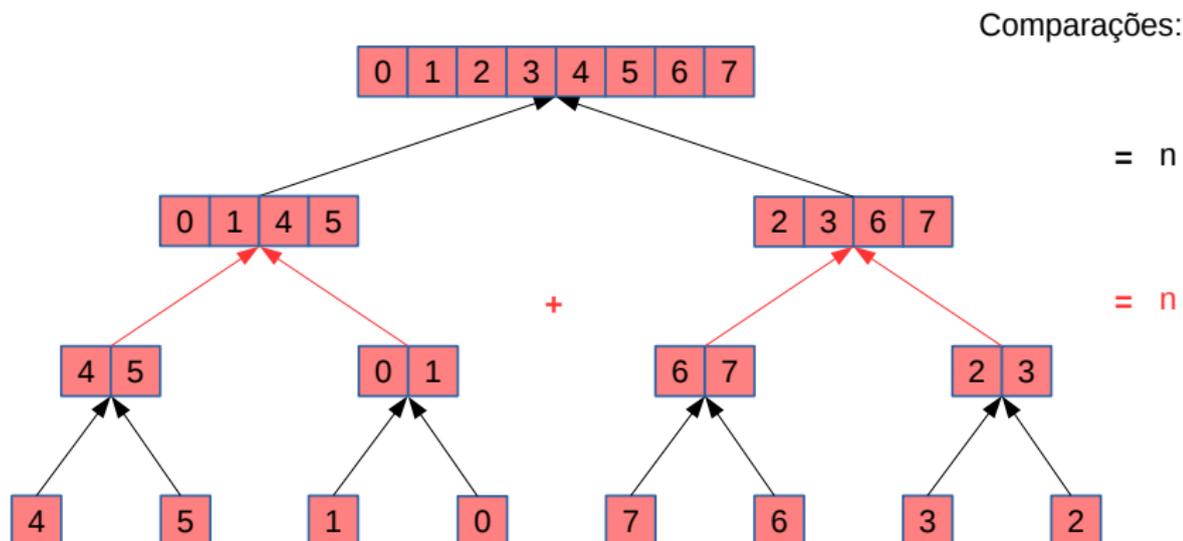
=  $n$



Quantas comparações?

- somente **intercalar** compara elementos
- vamos somar para todas as chamadas de intercalar (com ajuda da árvore)

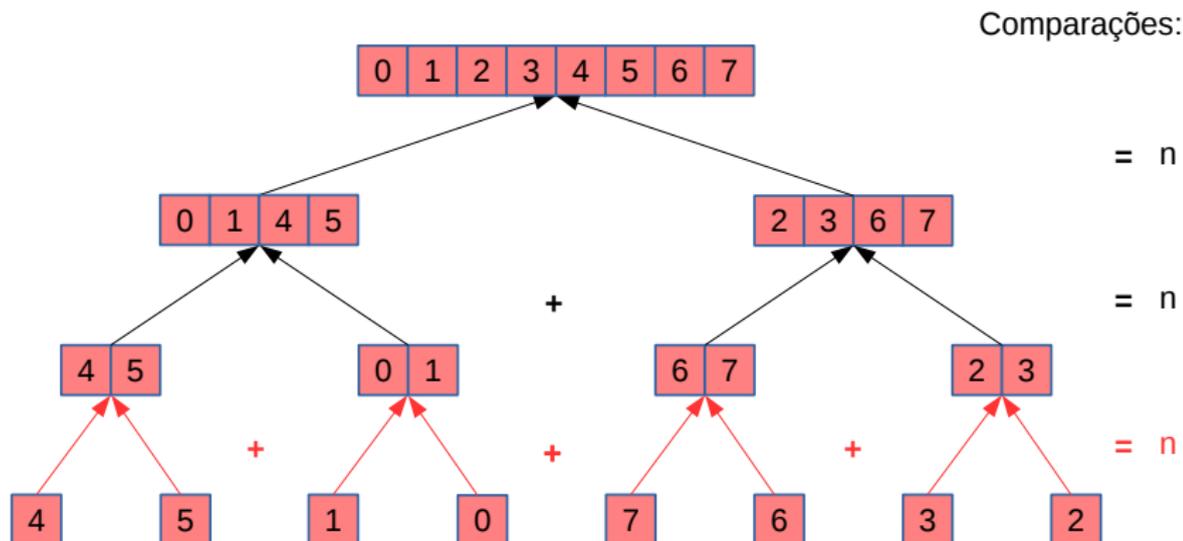
# Eficiência da ordenação por intercalação



Quantas comparações?

- somente **intercalar** compara elementos
- vamos somar para todas as chamadas de intercalar (com ajuda da árvore)

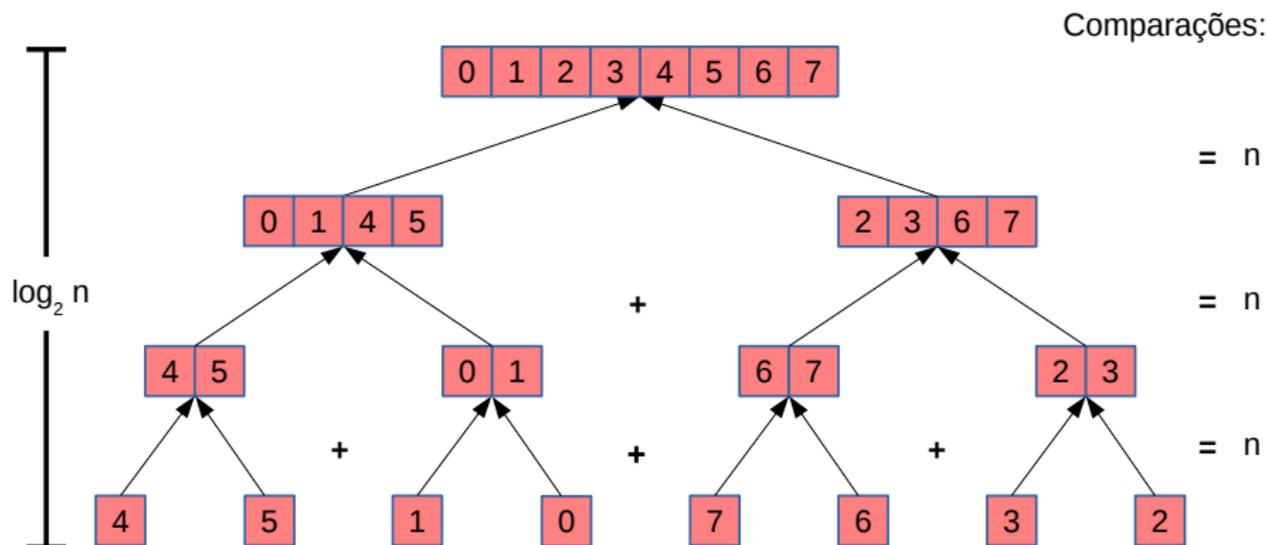
# Eficiência da ordenação por intercalação



Quantas comparações?

- somente **intercalar** compara elementos
- vamos somar para todas as chamadas de intercalar (com ajuda da árvore)

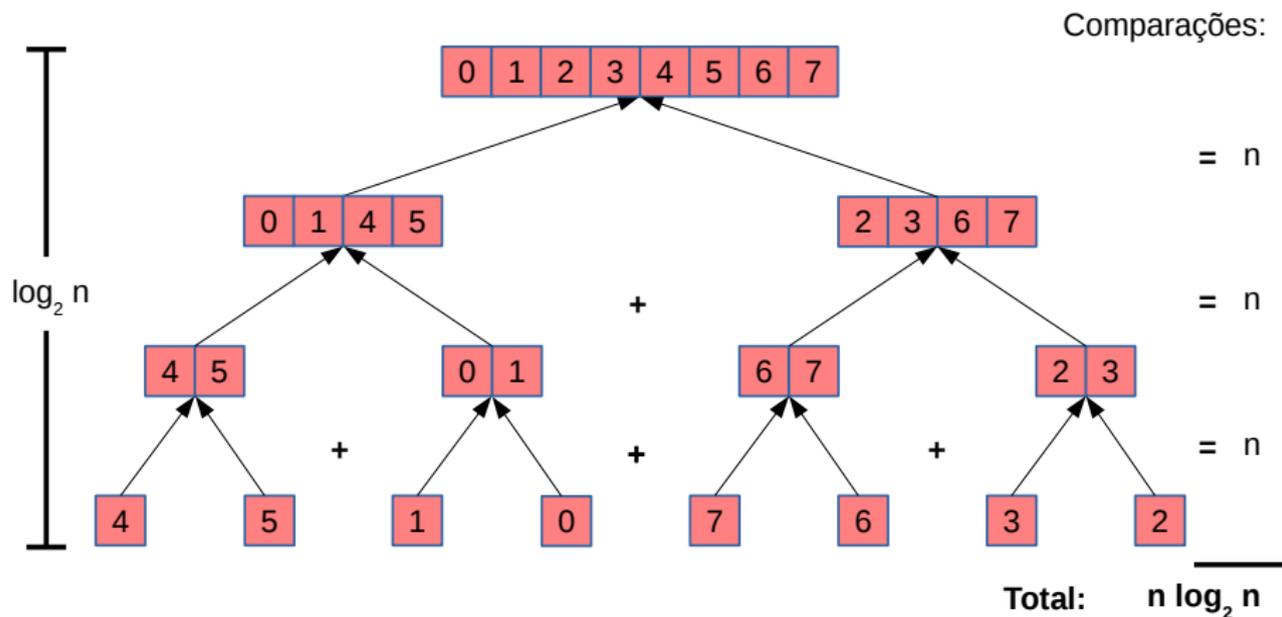
# Eficiência da ordenação por intercalação



## Quantas comparações?

- somente **intercalar** compara elementos
- vamos somar para todas as chamadas de intercalar (com ajuda da árvore)

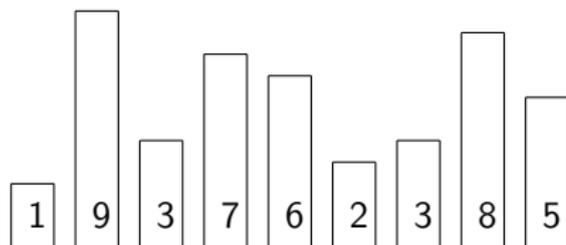
# Eficiência da ordenação por intercalação



## Quantas comparações?

- somente **intercalar** compara elementos
- vamos somar para todas as chamadas de intercalar (com ajuda da árvore)

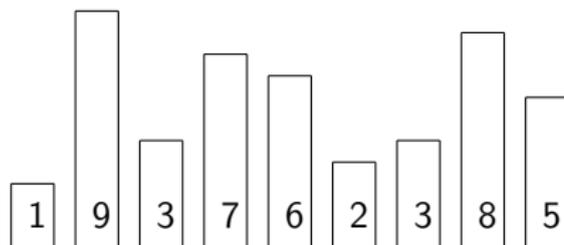
## Outra estratégia para ordenação



### Problema 1

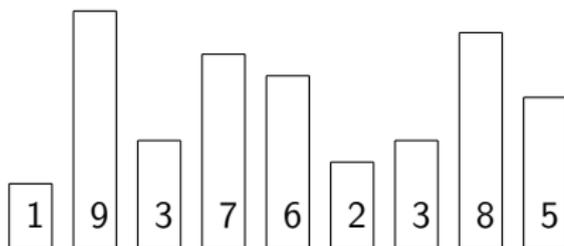
Suponha que temos um vetor desordenado com 10 números. Como fazer com que números *pequenos* (menores que 5) fiquem antes dos números *grandes* (maiores que 5)?

## Considere a função

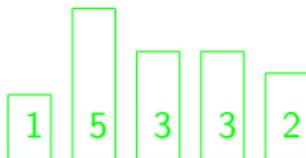


- `int particionar(int vetor[], int ini, int fim)`

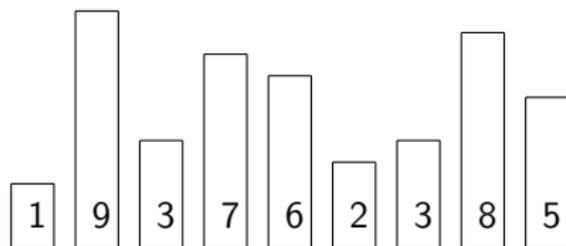
## Considere a função



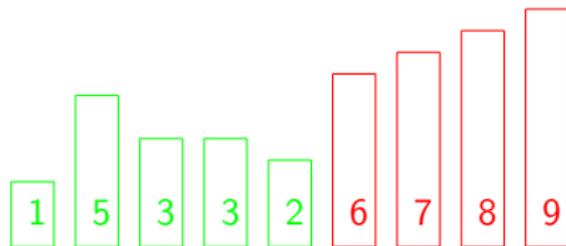
- `int particionar(int vetor[], int ini, int fim)`
  - ▶ a primeira parte do vetor contém elementos **“pequenos”**



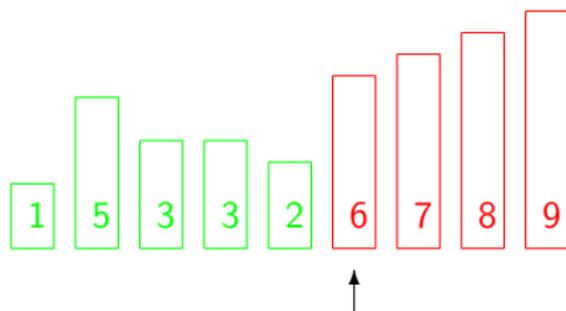
## Considere a função



- `int particionar(int vetor[], int ini, int fim)`
  - ▶ a primeira parte do vetor contém elementos “pequenos”
  - ▶ a segunda parte do vetor contém elementos “grandes”



# Combinando



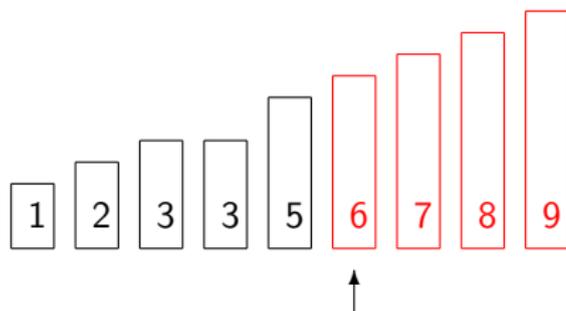
## Problema 2

Suponha que o subvetor

- da posição **pos** a **fim**: contenha apenas elementos grandes
- da posição **ini** a **pos - 1**: contenha apenas elementos pequenos

Como ordenar?

# Combinando



## Problema 2

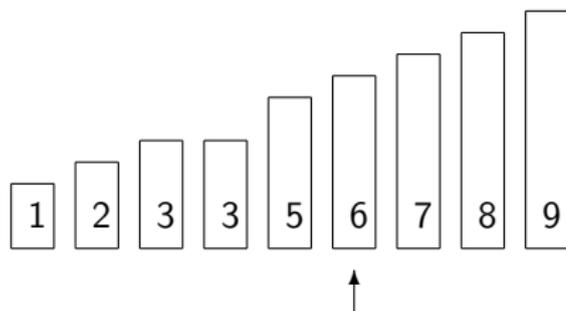
Suponha que o subvetor

- da posição **pos** a **fim**: contenha apenas elementos grandes
- da posição **ini** a **pos - 1**: contenha apenas elementos pequenos

Como ordenar?

- Ordenamos recursivamente o **primeiro subvetor**

# Combinando



## Problema 2

Suponha que o subvetor

- da posição **pos** a **fim**: contenha apenas elementos grandes
- da posição **ini** a **pos - 1**: contenha apenas elementos pequenos

Como ordenar?

- Ordenamos recursivamente o **primeiro subvetor**
- Depois o **segundo subvetor**

# Divisão e conquista novamente

## Quick Sort

# Divisão e conquista novamente

## Quick Sort

- **Divisão:** Separamos elementos pequenos e grandes

# Divisão e conquista novamente

## Quick Sort

- **Divisão:** Separamos elementos pequenos e grandes
- **Conquista:** Ordenamos cada subvetor

# Divisão e conquista novamente

## Quick Sort

- **Divisão:** Separamos elementos pequenos e grandes
- **Conquista:** Ordenamos cada subvetor

## QuickSort

```
void quick_sort(int vetor[], int ini, int fim) {
    int pos;

    if (ini < fim){
        pos = particionar(vetor, ini, fim);

        quick_sort(vetor, ini, pos - 1);
        quick_sort(vetor, pos, fim);
    }
}
```

# Como particionar um vetor?

Ideia

# Como particionar um vetor?

## Ideia

- Escolhemos um valor **pivô**

# Como particionar um vetor?

## Ideia

- Escolhemos um valor **pivô**
- Separamos o vetor em duas partes:
  - 1 **primeira**: apenas elementos menores ou iguais ao pivô
  - 2 **segunda**: apenas elementos maiores que o pivô

# Como particionar um vetor?

## Ideia

- Escolhemos um valor **pivô**
- Separamos o vetor em duas partes:
  - 1 **primeira**: apenas elementos menores ou iguais ao pivô
  - 2 **segunda**: apenas elementos maiores que o pivô

## Algoritmo

# Como particionar um vetor?

## Ideia

- Escolhemos um valor **pivô**
- Separamos o vetor em duas partes:
  - 1 **primeira**: apenas elementos menores ou iguais ao pivô
  - 2 **segunda**: apenas elementos maiores que o pivô

## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:
  - ▶ escolhemos sempre o valor do último elemento

# Como particionar um vetor?

## Ideia

- Escolhemos um valor **pivô**
- Separamos o vetor em duas partes:
  - 1 **primeira**: apenas elementos menores ou iguais ao pivô
  - 2 **segunda**: apenas elementos maiores que o pivô

## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:
  - ▶ escolhemos sempre o valor do último elemento
- 2 Procuramos elementos fora de ordem:
  - ▶ **do início ao fim**: em busca de elementos **maiores** que o pivô
  - ▶ **do fim ao início**: em busca de elementos **menores ou iguais** ao pivô

# Como particionar um vetor?

## Ideia

- Escolhemos um valor **pivô**
- Separamos o vetor em duas partes:
  - 1 **primeira**: apenas elementos menores ou iguais ao pivô
  - 2 **segunda**: apenas elementos maiores que o pivô

## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:
  - ▶ escolhemos sempre o valor do último elemento
- 2 Procuramos elementos fora de ordem:
  - ▶ **do início ao fim**: em busca de elementos **maiores** que o pivô
  - ▶ **do fim ao início**: em busca de elementos **menores ou iguais** ao pivô
- 3 Trocamos os elementos em posições erradas

# Algoritmo de particionamento

## Particionar vetor

```
int particionar(int vetor[], int ini, int fim) {
    int pivo;

    pivo = vetor[fim];

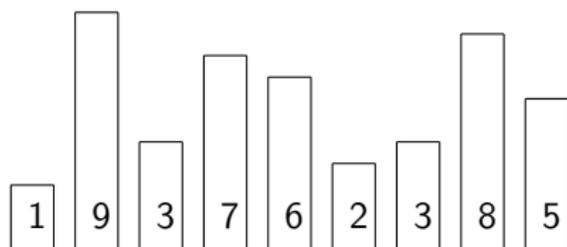
    while (ini < fim) {
        while (ini < fim && vetor[ini] <= pivo)
            ini++;

        while (ini < fim && vetor[fim] > pivo)
            fim--;

        troca(&vetor[ini], &vetor[fim]);
    }

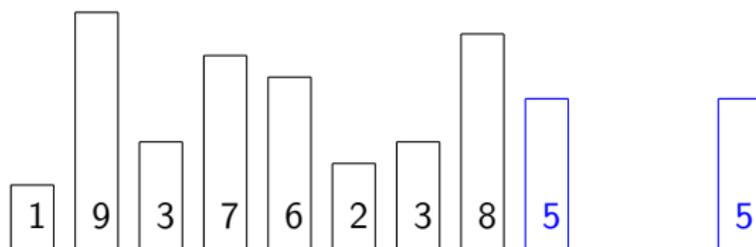
    return ini; // ini é a posição do primeiro elemento grande
}
```

# Particionamento



## Algoritmo

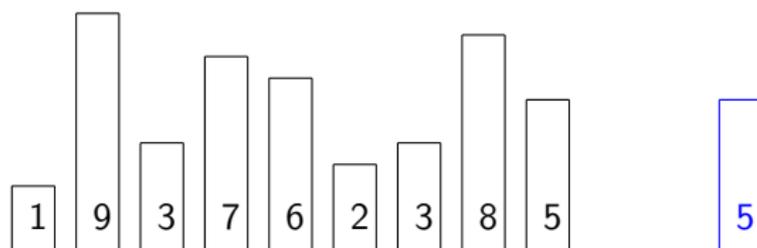
# Particionamento



## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:

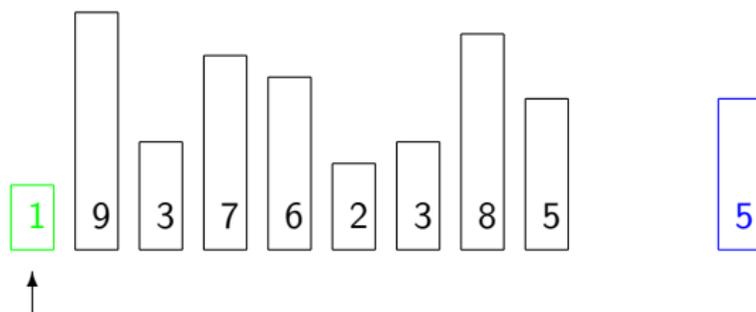
# Particionamento



## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:
- 2 Procuramos elementos fora de ordem:

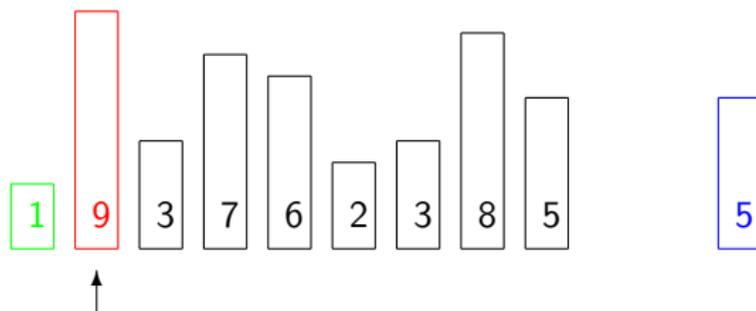
# Particionamento



## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:
- 2 Procuramos elementos fora de ordem:
  - ▶ **do início ao fim**: em busca de elementos **maiores** que o pivô

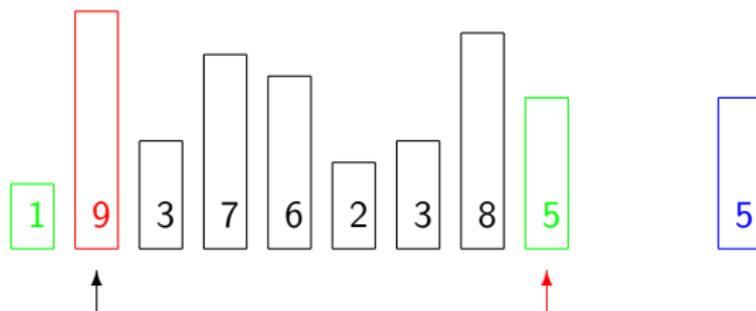
# Particionamento



## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:
- 2 Procuramos elementos fora de ordem:
  - ▶ **do início ao fim**: em busca de elementos **maiores** que o pivô

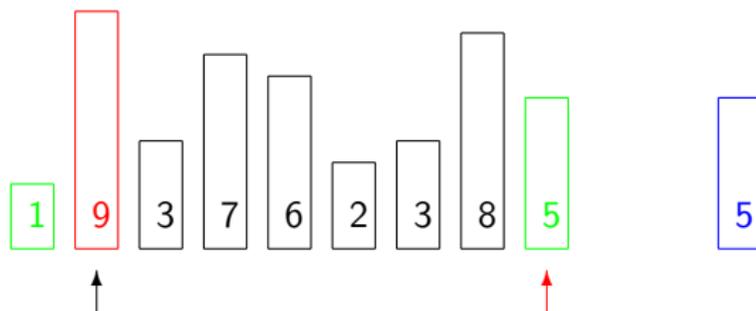
# Particionamento



## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:
- 2 Procuramos elementos fora de ordem:
  - ▶ **do início ao fim**: em busca de elementos **maiores** que o pivô
  - ▶ **do fim ao início**: em busca de elementos **menores ou iguais** ao pivô

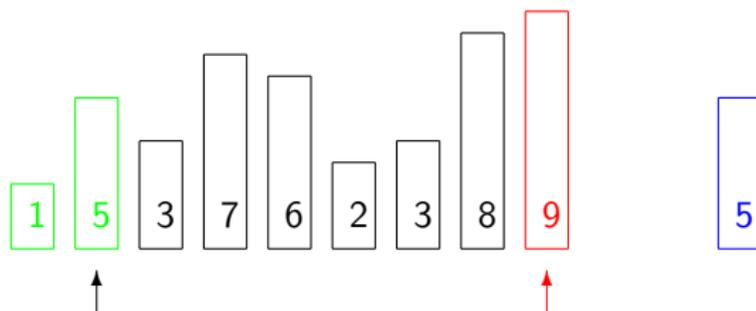
# Particionamento



## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:
- 2 Procuramos elementos fora de ordem:
  - ▶ **do início ao fim**: em busca de elementos **maiores** que o pivô
  - ▶ **do fim ao início**: em busca de elementos **menores ou iguais** ao pivô
- 3 Trocamos os elementos em posições erradas

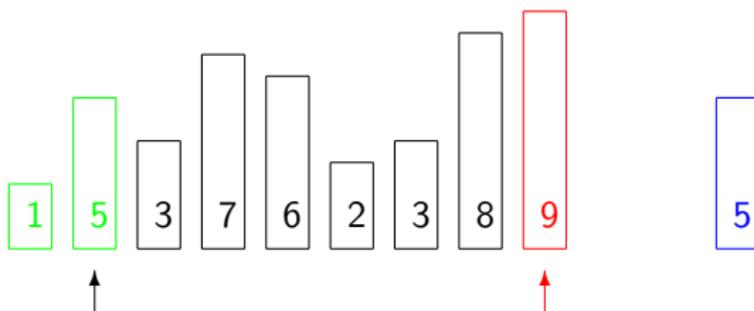
# Particionamento



## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:
- 2 Procuramos elementos fora de ordem:
  - ▶ **do início ao fim**: em busca de elementos **maiores** que o pivô
  - ▶ **do fim ao início**: em busca de elementos **menores ou iguais** ao pivô
- 3 Trocamos os elementos em posições erradas

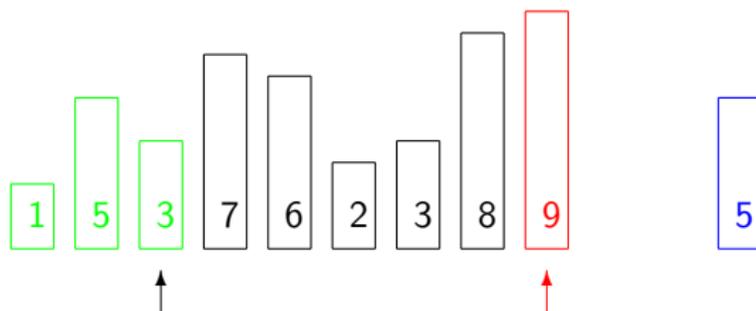
# Particionamento



## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:
- 2 Procuramos elementos fora de ordem:
  - ▶ **do início ao fim**: em busca de elementos **maiores** que o pivô
  - ▶ **do fim ao início**: em busca de elementos **menores ou iguais** ao pivô
- 3 Trocamos os elementos em posições erradas
- 4 Continuamos passo 2 até índices se encontrarem

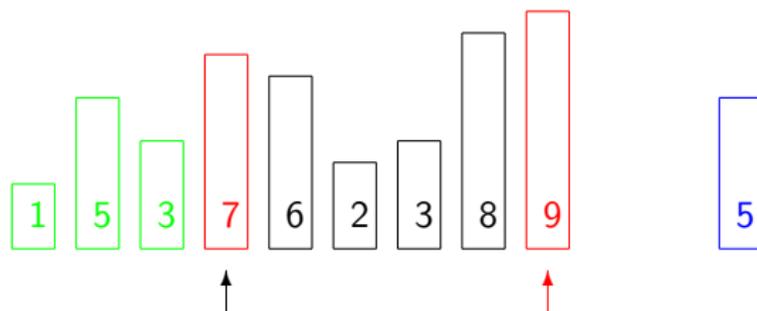
# Particionamento



## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:
- 2 Procuramos elementos fora de ordem:
  - ▶ **do início ao fim**: em busca de elementos **maiores** que o pivô
  - ▶ **do fim ao início**: em busca de elementos **menores ou iguais** ao pivô
- 3 Trocamos os elementos em posições erradas
- 4 Continuamos passo 2 até índices se encontrarem

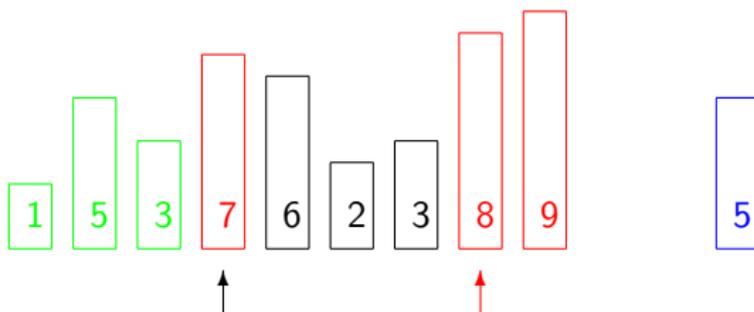
# Particionamento



## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:
- 2 Procuramos elementos fora de ordem:
  - ▶ **do início ao fim**: em busca de elementos **maiores** que o pivô
  - ▶ **do fim ao início**: em busca de elementos **menores ou iguais** ao pivô
- 3 Trocamos os elementos em posições erradas
- 4 Continuamos passo 2 até índices se encontrarem

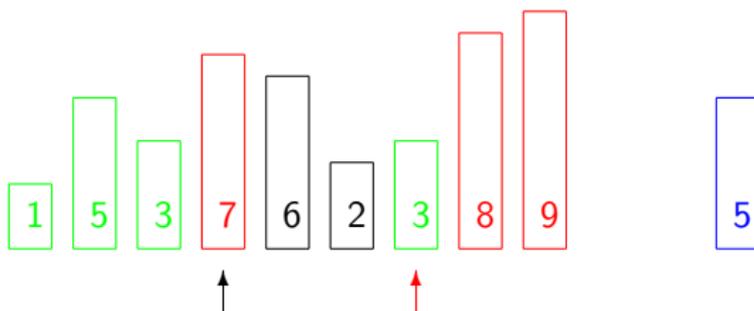
# Particionamento



## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:
- 2 Procuramos elementos fora de ordem:
  - ▶ **do início ao fim**: em busca de elementos **maiores** que o pivô
  - ▶ **do fim ao início**: em busca de elementos **menores ou iguais** ao pivô
- 3 Trocamos os elementos em posições erradas
- 4 Continuamos passo 2 até índices se encontrarem

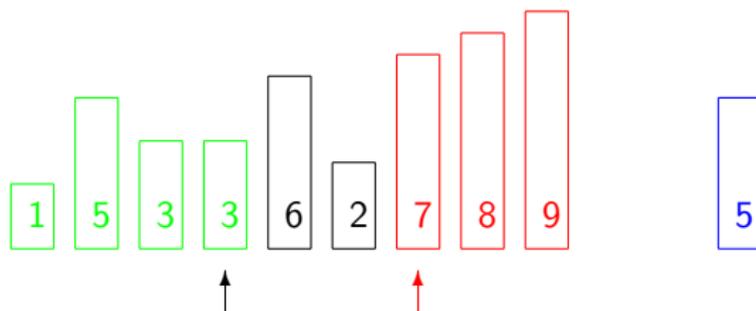
# Particionamento



## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:
- 2 Procuramos elementos fora de ordem:
  - ▶ **do início ao fim**: em busca de elementos **maiores** que o pivô
  - ▶ **do fim ao início**: em busca de elementos **menores ou iguais** ao pivô
- 3 Trocamos os elementos em posições erradas
- 4 Continuamos passo 2 até índices se encontrarem

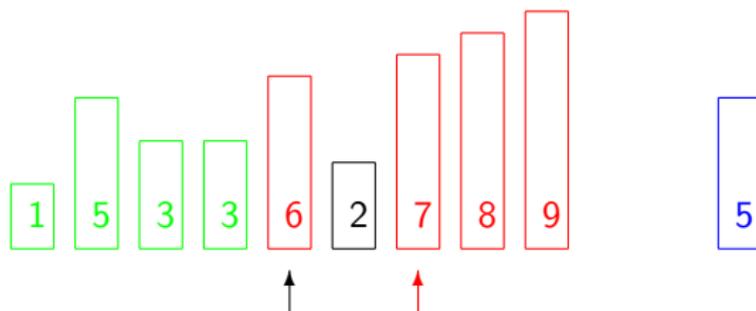
# Particionamento



## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:
- 2 Procuramos elementos fora de ordem:
  - ▶ **do início ao fim**: em busca de elementos **maiores** que o pivô
  - ▶ **do fim ao início**: em busca de elementos **menores ou iguais** ao pivô
- 3 Trocamos os elementos em posições erradas
- 4 Continuamos passo 2 até índices se encontrarem

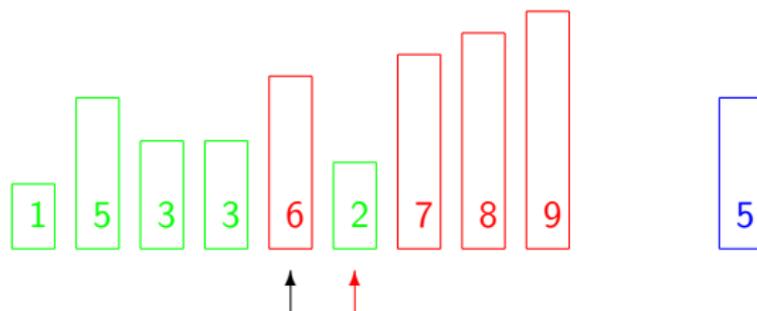
# Particionamento



## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:
- 2 Procuramos elementos fora de ordem:
  - ▶ **do início ao fim**: em busca de elementos **maiores** que o pivô
  - ▶ **do fim ao início**: em busca de elementos **menores ou iguais** ao pivô
- 3 Trocamos os elementos em posições erradas
- 4 Continuamos passo 2 até índices se encontrarem

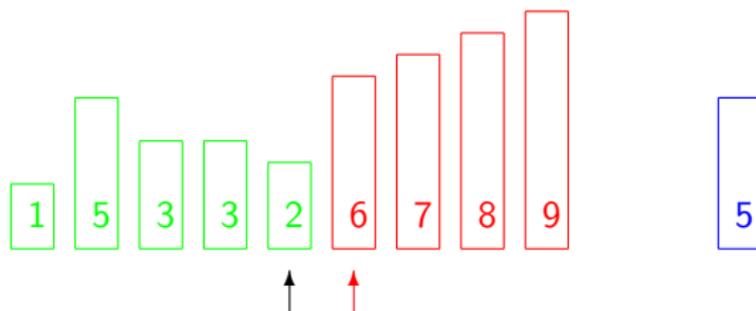
# Particionamento



## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:
- 2 Procuramos elementos fora de ordem:
  - ▶ **do início ao fim**: em busca de elementos **maiores** que o pivô
  - ▶ **do fim ao início**: em busca de elementos **menores ou iguais** ao pivô
- 3 Trocamos os elementos em posições erradas
- 4 Continuamos passo 2 até índices se encontrarem

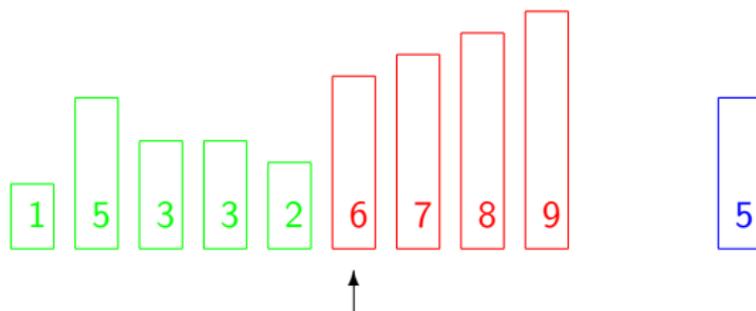
# Particionamento



## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:
- 2 Procuramos elementos fora de ordem:
  - ▶ **do início ao fim**: em busca de elementos **maiores** que o pivô
  - ▶ **do fim ao início**: em busca de elementos **menores ou iguais** ao pivô
- 3 Trocamos os elementos em posições erradas
- 4 Continuamos passo 2 até índices se encontrarem

# Particionamento



## Algoritmo

- 1 Obtemos o valor do pivô:
- 2 Procuramos elementos fora de ordem:
  - ▶ **do início ao fim**: em busca de elementos **maiores** que o pivô
  - ▶ **do fim ao início**: em busca de elementos **menores ou iguais** ao pivô
- 3 Trocamos os elementos em posições erradas
- 4 Continuamos passo 2 **até índices se encontrarem**

# Exercício 1

- 1 Implemente uma busca binária de maneira **recursiva**.
- 2 No algoritmo de intercalação, alocamos um vetor auxiliar com tamanho máximo fixo `MAX`. Vimos que podemos flexibilizar essa restrição usando `malloc` para alocar memória no início da função e `free` para liberar memória no final da função. No entanto, essas funções são bem **caras**, isso é, gastam muito tempo, o que pode fazer com que o algoritmo fique mais lento já que a função `intercalar` pode ser chamada diversas vezes. Como você resolveria esse problema?

## Exercício 2 - Eficiência do QuickSort

Ao contrário do *MergeSort* que tem complexidade de pior caso  $O(n \log n)$ , o *QuickSort* tem complexidade de pior caso  $O(n^2)$  (na verdade, exatamente  $\Theta(n^2)$ ). Surpreendentemente, na prática esse algoritmo é tão rápido quanto o *MergeSort* e (algumas vezes) até mais eficiente. Tente responder as questões a seguir:

- 1 Descreva o comportamento do particionamento para vetores:  $\{1, 2, 3, 4, 5\}$ ,  $\{5, 4, 3, 2, 1\}$ ,  $\{1, 5, 4, 2, 3\}$ . Pode ser útil tentar simular os passos iniciais.
- 2 A partição do vetor nem sempre será balanceada, isso é, nem sempre irá dividir o vetor em partes iguais. Você consegue dar um exemplo de vetor com  $n$  posições em que toda chamada de particionamento deixa uma parte com apenas um elemento?
- 3 Com que frequência você acha que o exemplo do item anterior acontece na prática? Tente pensar em uma maneira que diminua essa probabilidade (é necessário que o pivô sempre seja o último elemento?).