

Classificação e Pesquisa de Dados

Cristiano Santos

cristiano.santos@amf.edu.br

The image features decorative blue lines in the corners. On the left, a vertical line descends from the top, with a small horizontal segment at the bottom. On the top right, a horizontal line extends from the right edge, with a small vertical segment at the end. On the bottom left, a horizontal line extends from the left edge, with a small vertical segment at the end. On the bottom right, a horizontal line extends from the right edge, with a small vertical segment at the end.

QuickSort

Algoritmo Quick Sort

- ❑ Proposto por Hoare em 1960 e publicado em 1962.
- ❑ É um dos algoritmos mais rápidos de ordenação considerando uma ampla variedade de situações.
- ❑ Provavelmente é o mais utilizado.

Algoritmo Quick Sort

- ❑ A idéia básica é **dividir o problema de ordenar um conjunto com n itens em dois sub-problemas menores.**
- ❑ Os **problemas menores são ordenados independentemente.**
- ❑ Os **resultados são combinados para produzir a solução final.**

Algoritmo Quick Sort

- ❑ **Também conhecido como ordenação por partição**
 - ❑ É outro algoritmo recursivo que usa a **idéia de *dividir para conquistar*** para ordenar os dados
 - ❑ Se baseia no problema da separação
 - ❑ Em inglês, ***partition subproblem***

Algoritmo Quick Sort

Problema da separação

- Consiste em rearranjar o array usando um valor como **pivô**
 - **Valores menores** do que o **pivô** ficam a **esquerda**
 - **Valores maiores** do que o **pivô** ficam a **direita**

0	1	2	3	4	5	6
23	4	67	-8	90	54	21
-8	4	21	23	90	54	67

pivô

Algoritmo Quick Sort

- Algoritmo para o particionamento:

Algoritmo Quick Sort

- Algoritmo para o particionamento:
 1. **Escolha** arbitrariamente um **pivô x**.

Algoritmo Quick Sort

- Algoritmo para o particionamento:
 1. **Escolha** arbitrariamente um **pivô** x .
 2. **Percorra** o vetor a **partir da esquerda** até que $v[i] \geq x$.

Algoritmo Quick Sort

- Algoritmo para o particionamento:
 1. **Escolha** arbitrariamente um **pivô** x .
 2. **Percorra** o vetor a **partir da esquerda** até que $v[i] \geq x$.
 3. **Percorra** o vetor a **partir da direita** até que $v[j] \leq x$.

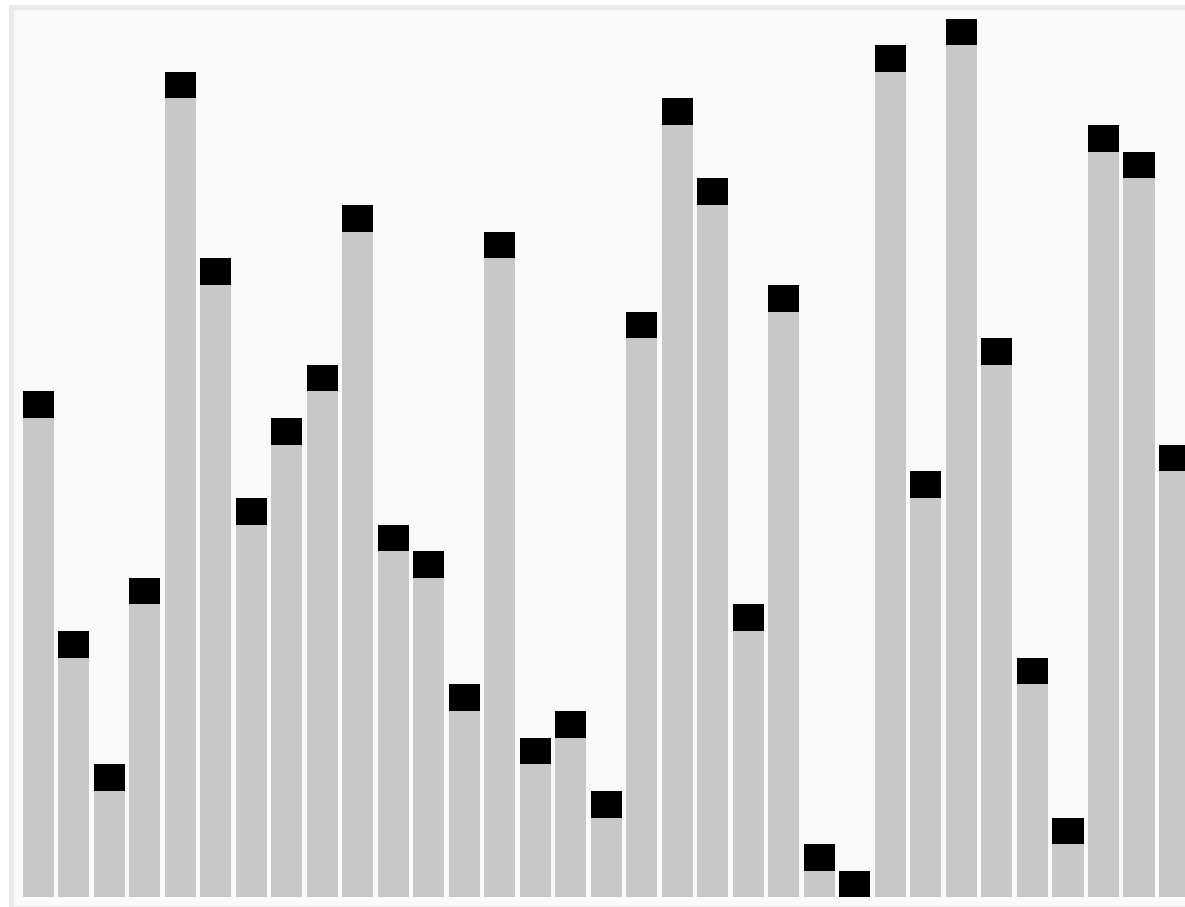
Algoritmo Quick Sort

- Algoritmo para o particionamento:
 1. **Escolha** arbitrariamente um **pivô** x .
 2. **Percorra** o vetor a **partir da esquerda** até que $v[i] \geq x$.
 3. **Percorra** o vetor a **partir da direita** até que $v[j] \leq x$.
 4. **Troque** $v[i]$ com $v[j]$.

Algoritmo Quick Sort

- Algoritmo para o particionamento:
 1. **Escolha** arbitrariamente um **pivô** x .
 2. **Percorra** o vetor a **partir da esquerda** até que $v[i] \geq x$.
 3. **Percorra** o vetor a **partir da direita** até que $v[j] \leq x$.
 4. **Troque** $v[i]$ com $v[j]$.
 5. **Continue** este processo **até os** apontadores i e j se cruzarem.

Algoritmo Quick Sort



Escolha do elemento pivô

Existem várias maneiras de escolher o elemento pivô.

Neste exemplo, usaremos o primeiro elemento:

40	20	10	80	60	50	7	30	100
[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]

Partição: Funcionamento

Pivo = 0

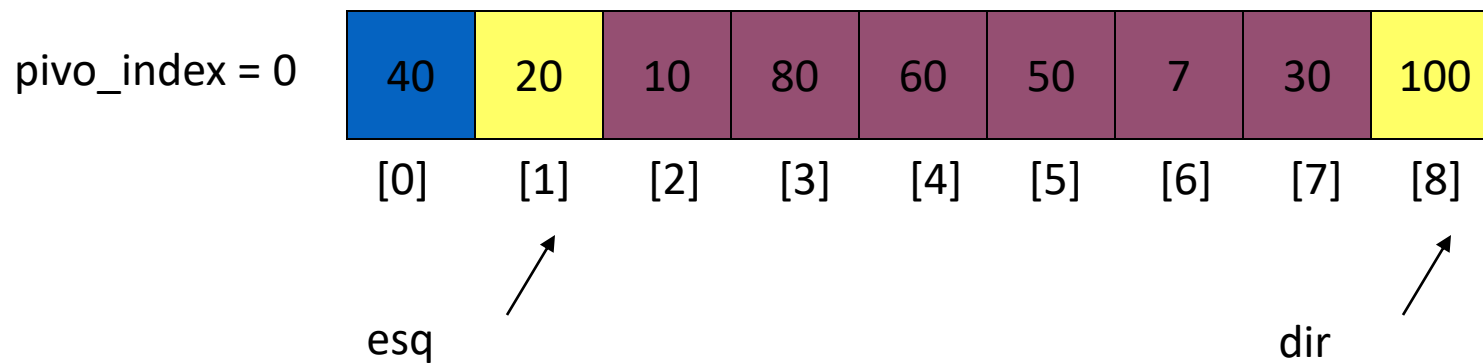
40	20	10	80	60	50	7	30	100
[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]

esq

dir

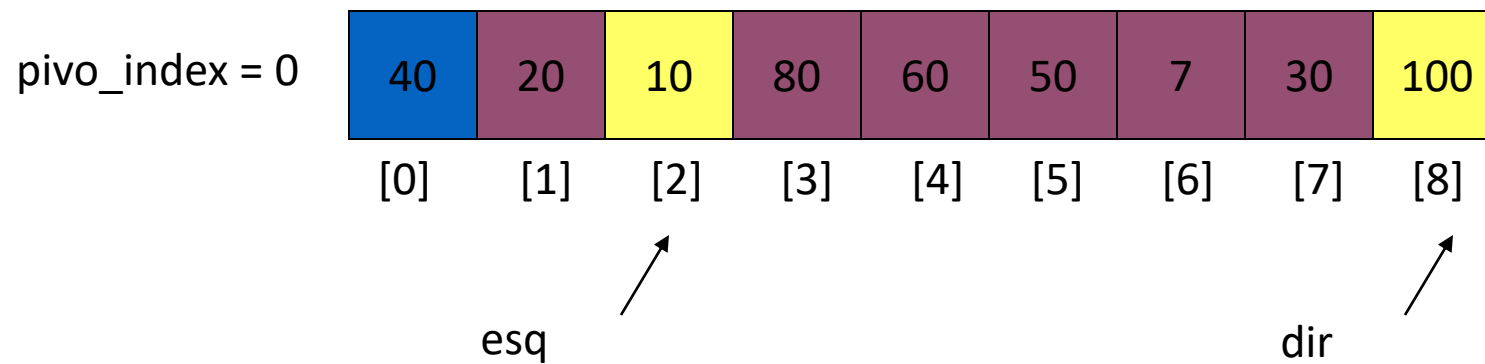
Partição: Funcionamento

1. While **lista[esq] <= lista[pivo]**
 ++esq



Partição: Funcionamento

1. While lista[esq] <= lista[pivo]
++esq



Partição: Funcionamento

1. While **lista[esq] <= lista[pivo]**
 ++esq

pivo_index = 0

40	20	10	80	60	50	7	30	100
[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]

esq

dir

Partição: Funcionamento

1. While lista[esq] <= lista[pivo]
++esq
2. While lista[dir] > lista[pivo]
--dir

pivo_index = 0

40	20	10	80	60	50	7	30	100
[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]

esq

dir

Partição: Funcionamento

1. While `lista[esq] <= lista[pivo]`
 `++esq`
2. While **`lista[dir] > lista[pivo]`**
 `--dir`

pivo_index = 0

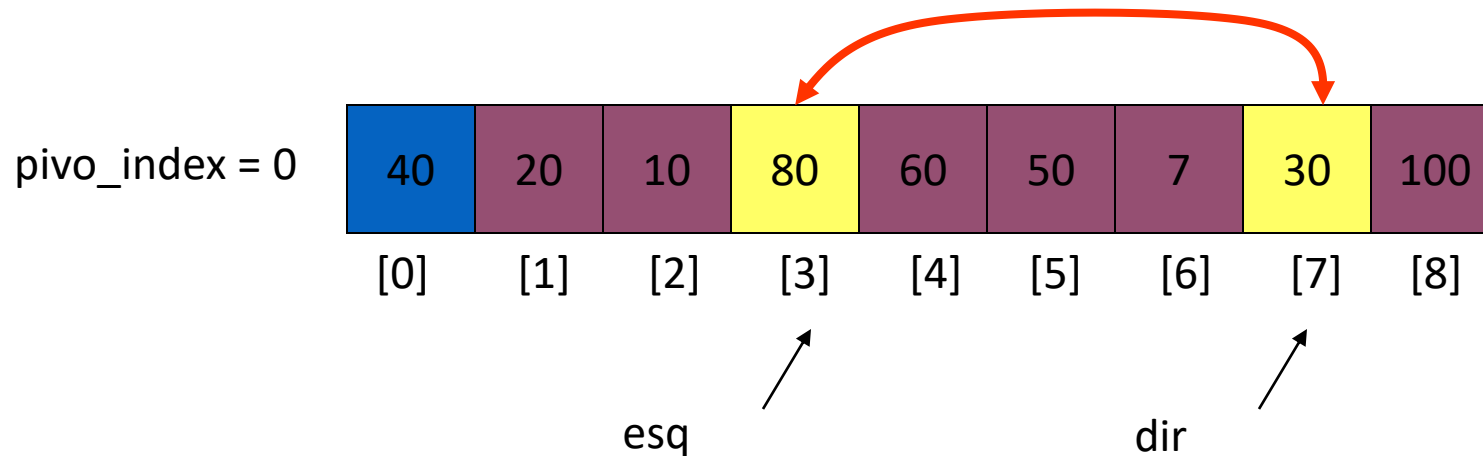
40	20	10	80	60	50	7	30	100
[0]	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	[7]	[8]

esq

dir

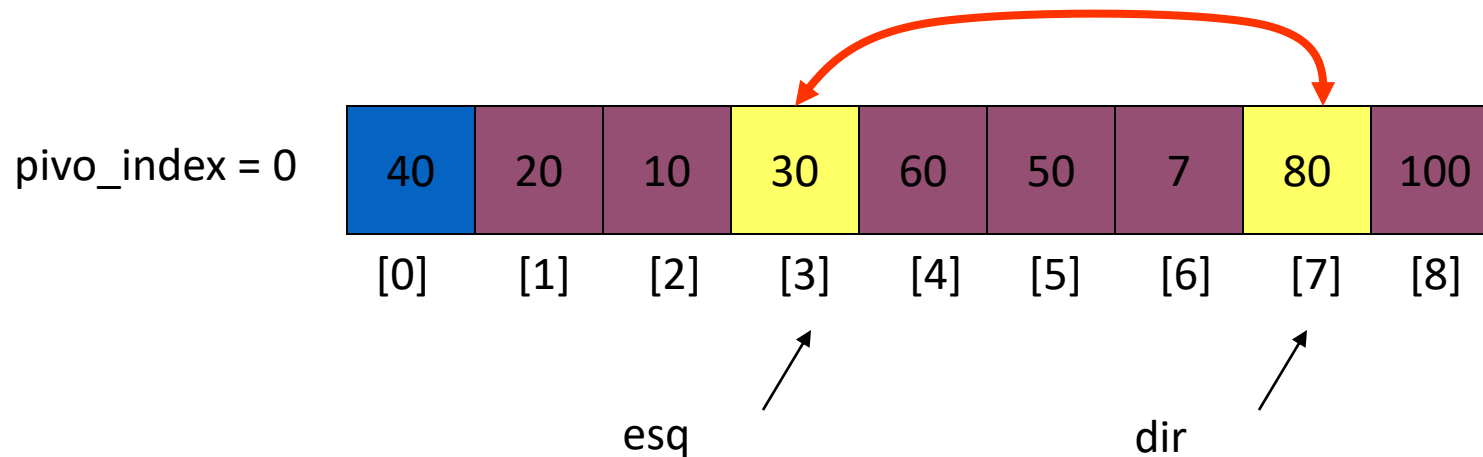
Partição: Funcionamento

1. While $\text{lista}[\text{esq}] \leq \text{lista}[\text{pivo}]$
 $++\text{esq}$
2. While $\text{lista}[\text{dir}] > \text{lista}[\text{pivo}]$
 $--\text{dir}$
3. If $\text{esq} < \text{dir}$
 troca $\text{lista}[\text{esq}]$ and $\text{lista}[\text{dir}]$



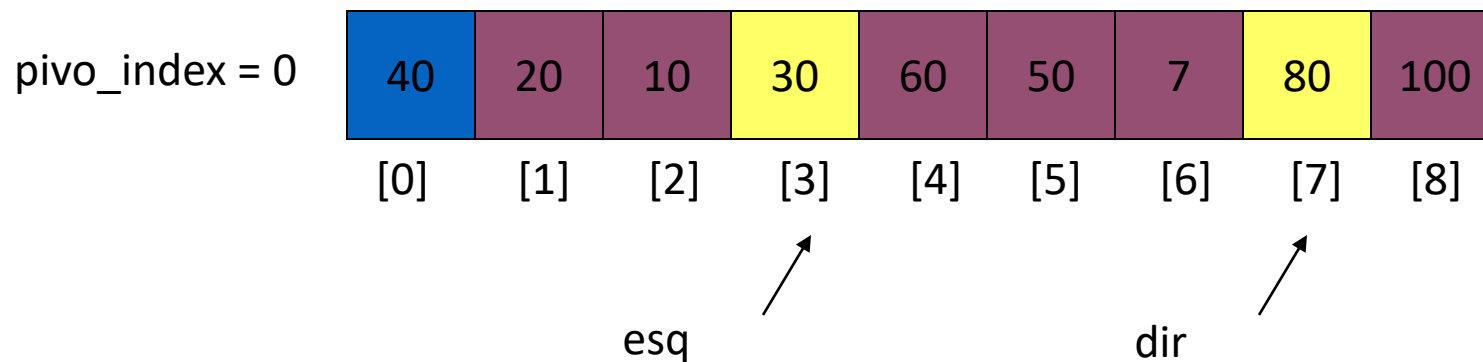
Partição: Funcionamento

1. While $\text{lista}[\text{esq}] \leq \text{lista}[\text{pivo}]$
 $++\text{esq}$
2. While $\text{lista}[\text{dir}] > \text{lista}[\text{pivo}]$
 $--\text{dir}$
3. If $\text{esq} < \text{dir}$
 troca $\text{lista}[\text{esq}]$ and $\text{lista}[\text{dir}]$



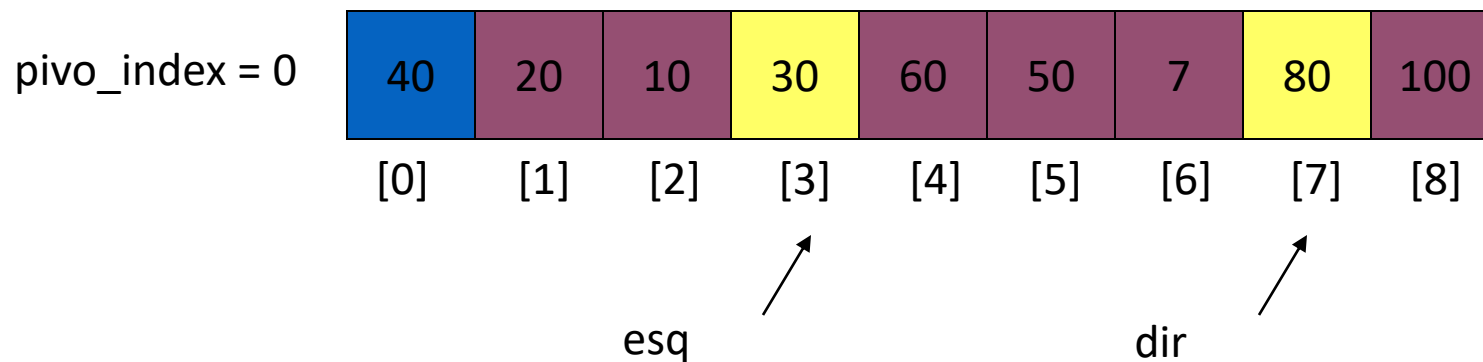
Partição: Funcionamento

1. While $\text{lista}[\text{esq}] \leq \text{lista}[\text{pivo}]$
 $++\text{esq}$
2. While $\text{lista}[\text{dir}] > \text{lista}[\text{pivo}]$
 $--\text{dir}$
3. If $\text{esq} < \text{dir}$
 troca $\text{lista}[\text{esq}]$ and $\text{lista}[\text{dir}]$
4. While $\text{dir} > \text{esq}$, **go to** 1.



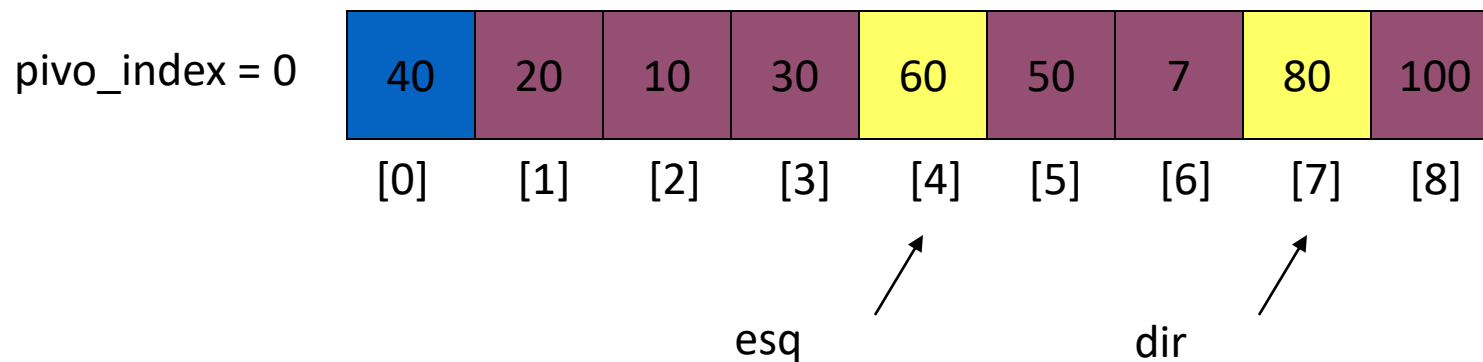
Partição: Funcionamento

- 1. While lista[esq] ≤ lista[pivo]
 ++esq
2. While lista[dir] > lista[pivo]
 --dir
3. If esq < dir
 troca lista[esq] and lista[dir]
4. While dir > esq, **go to** 1.



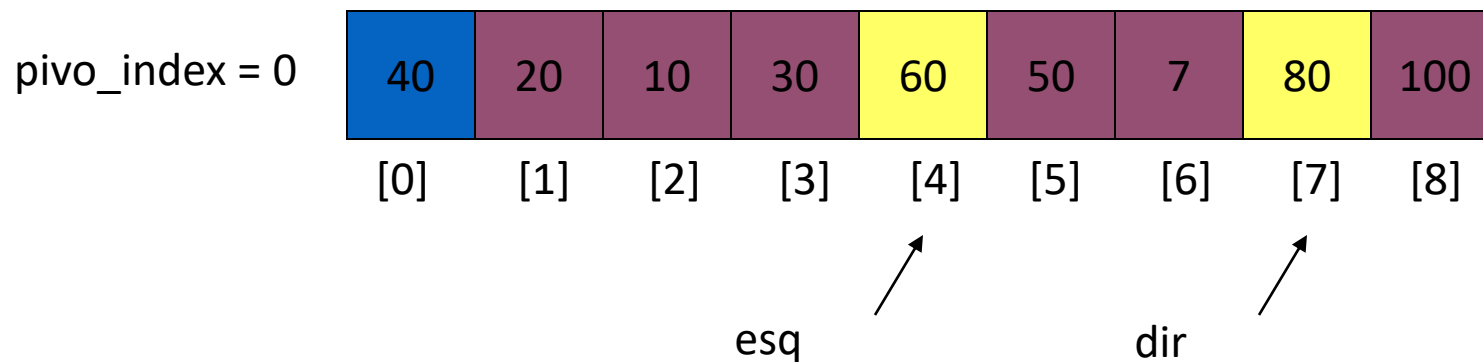
Partição: Funcionamento

- 1. While **lista[esq] <= lista[pivo]**
 ++esq
- 2. While lista[dir] > lista[pivo]
 --dir
- 3. If esq < dir
 troca lista[esq] and lista[dir]
- 4. While dir > esq, **go to 1.**



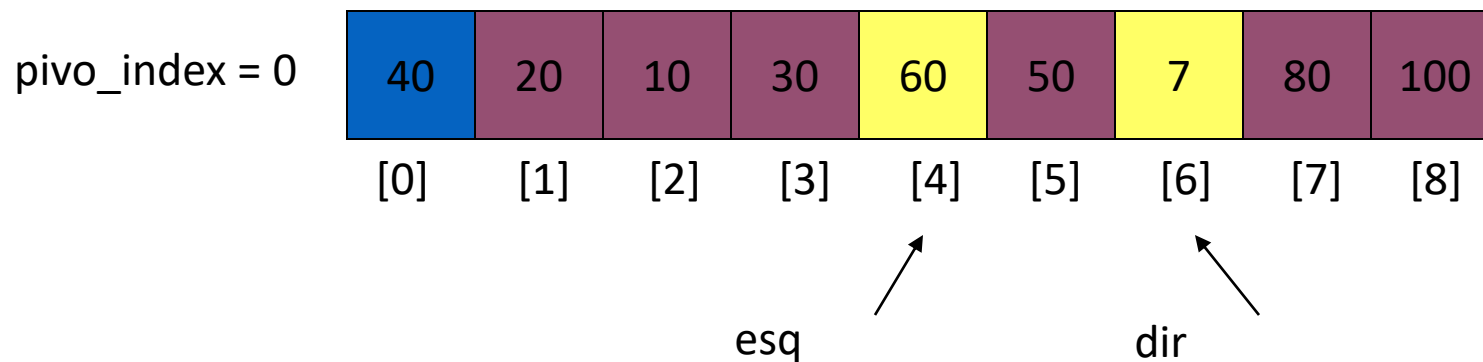
Partição: Funcionamento

1. While lista[esq] <= lista[pivo]
 ++esq
- 2. While lista[dir] > lista[pivo]
 --dir
3. If esq < dir
 troca lista[esq] and lista[dir]
4. While dir > esq, **go to** 1.



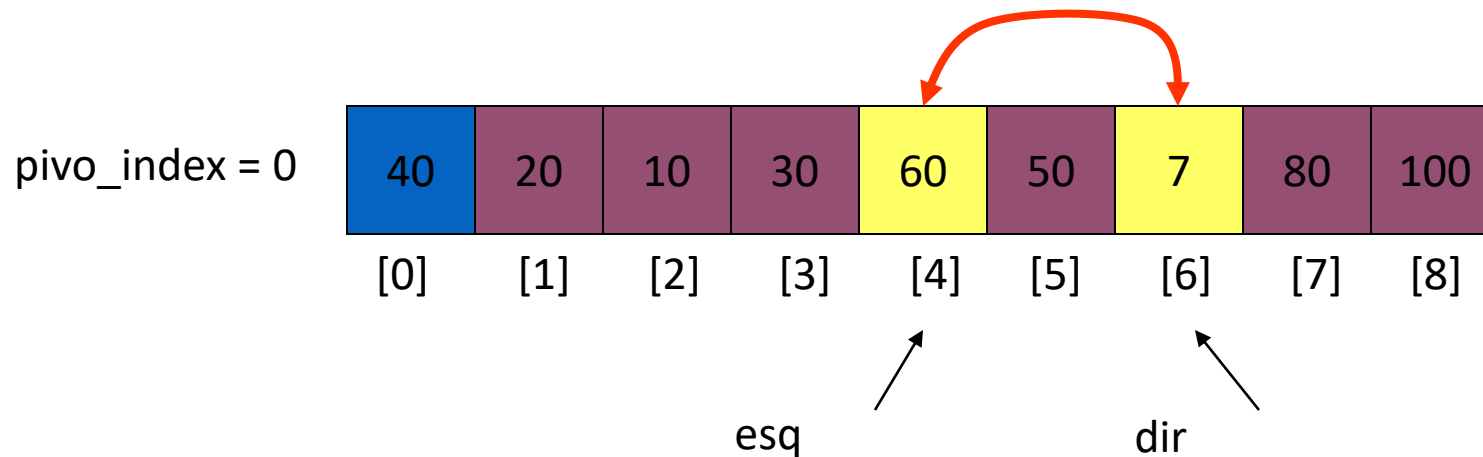
Partição: Funcionamento

1. While $\text{lista}[\text{esq}] \leq \text{lista}[\text{pivo}]$
 $++\text{esq}$
- 2. While **$\text{lista}[\text{dir}] > \text{lista}[\text{pivo}]$**
 $--\text{dir}$
3. If $\text{esq} < \text{dir}$
 troca $\text{lista}[\text{esq}]$ and $\text{lista}[\text{dir}]$
4. While $\text{dir} > \text{esq}$, **go to 1.**



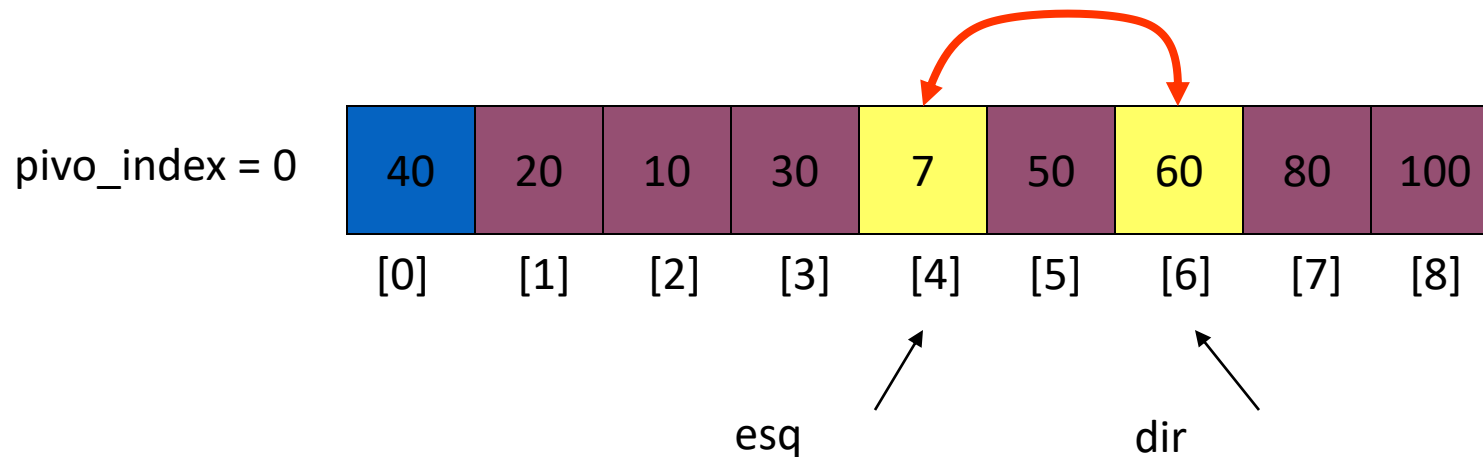
Partição: Funcionamento

1. While lista[esq] <= lista[pivo]
 ++esq
2. While lista[dir] > lista[pivo]
 --dir
- 3. If esq < dir
 troca lista[esq] and lista[dir]
4. While dir > esq, **go to** 1.



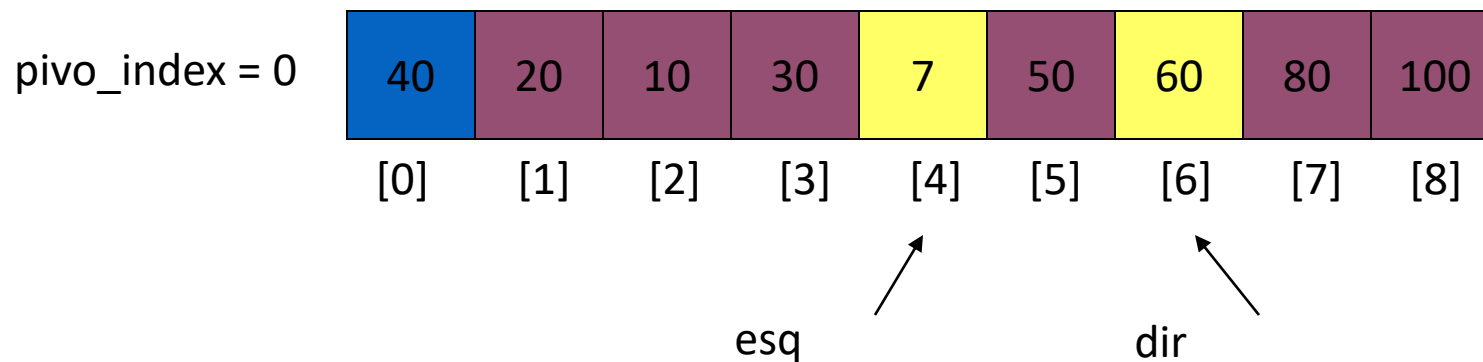
Partição: Funcionamento

1. While $\text{lista}[\text{esq}] \leq \text{lista}[\text{pivo}]$
 $++\text{esq}$
2. While $\text{lista}[\text{dir}] > \text{lista}[\text{pivo}]$
 $--\text{dir}$
- 3. If $\text{esq} < \text{dir}$
 troca $\text{lista}[\text{esq}]$ and $\text{lista}[\text{dir}]$
4. While $\text{dir} > \text{esq}$, **go to** 1.



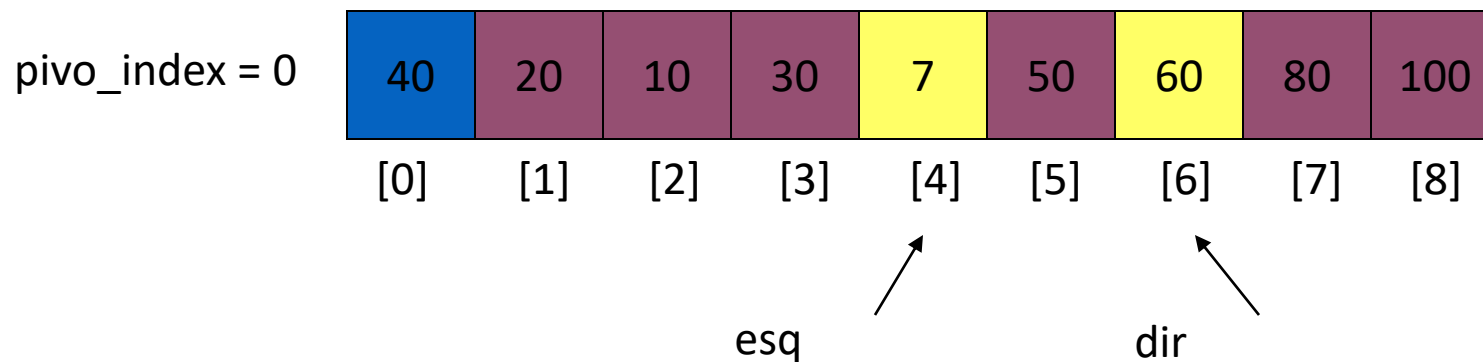
Partição: Funcionamento

1. While lista[esq] <= lista[pivo]
 ++esq
2. While lista[dir] > lista[pivo]
 --dir
3. If esq < dir
 troca lista[esq] and lista[dir]
- 4. While dir > esq, **go to** 1.



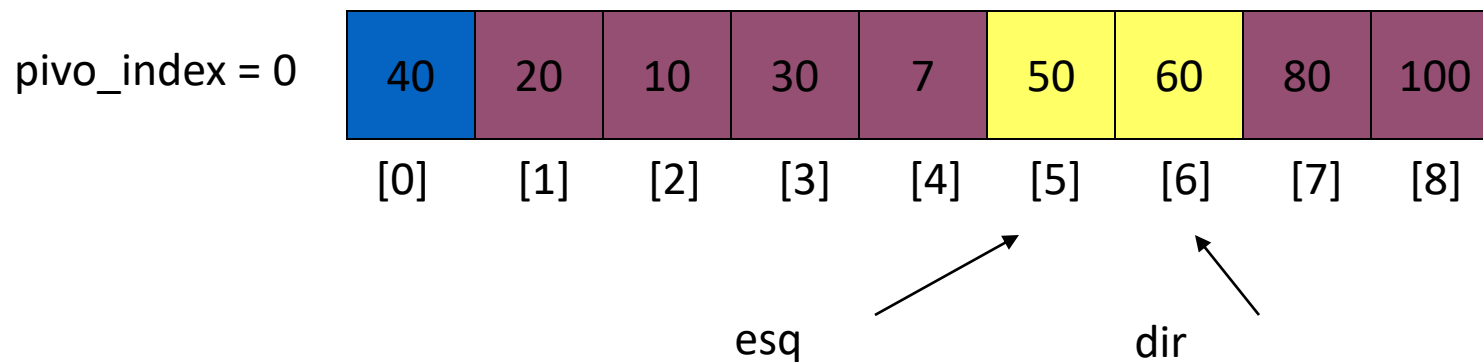
Partição: Funcionamento

- 1. While lista[esq] ≤ lista[pivo]
 ++esq
2. While lista[dir] > lista[pivo]
 --dir
3. If esq < dir
 troca lista[esq] and lista[dir]
4. While dir > esq, **go to** 1.



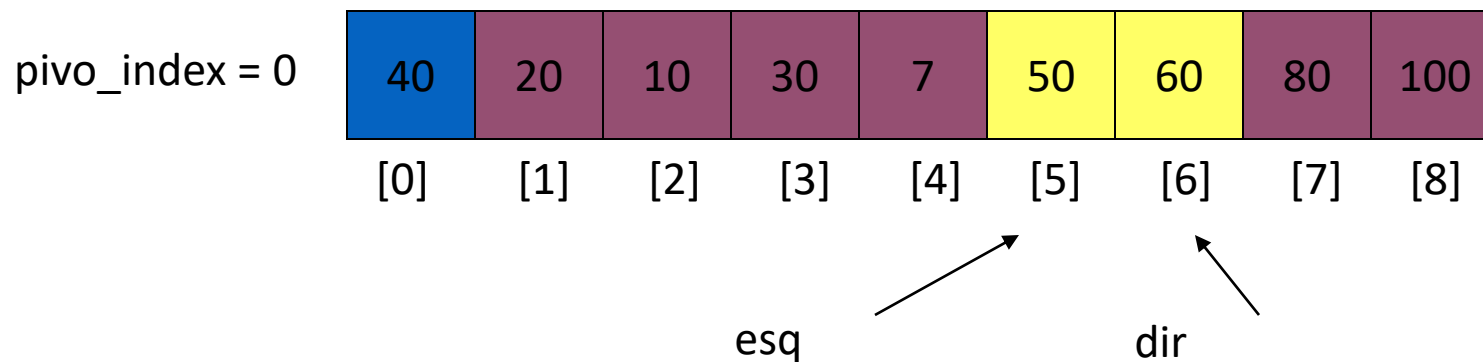
Partição: Funcionamento

- 1. While **lista[esq] <= lista[pivo]**
 ++esq
- 2. While lista[dir] > lista[pivo]
 --dir
- 3. If esq < dir
 troca lista[esq] and lista[dir]
- 4. While dir > esq, **go to 1.**



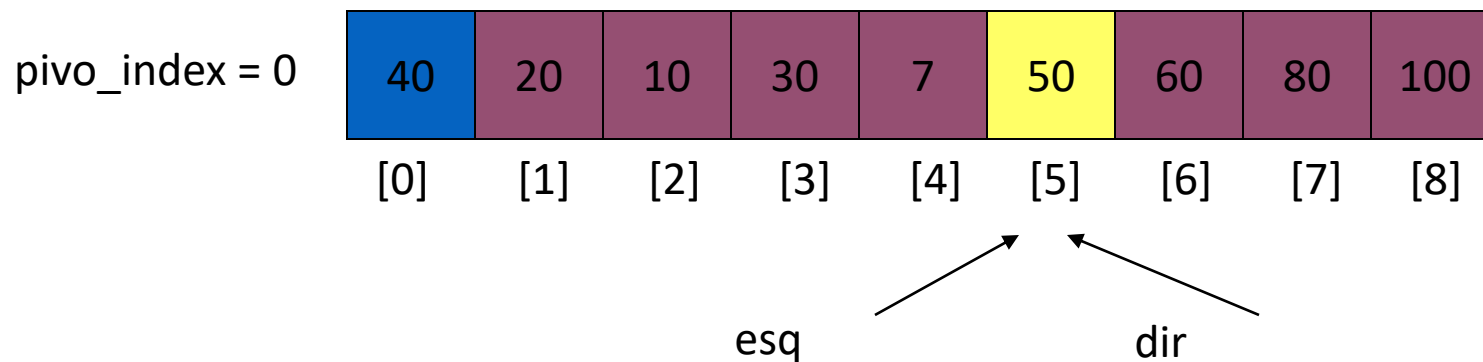
Partição: Funcionamento

1. While lista[esq] <= lista[pivo]
 ++esq
- 2. While lista[dir] > lista[pivo]
 --dir
3. If esq < dir
 troca lista[esq] and lista[dir]
4. While dir > esq, **go to** 1.



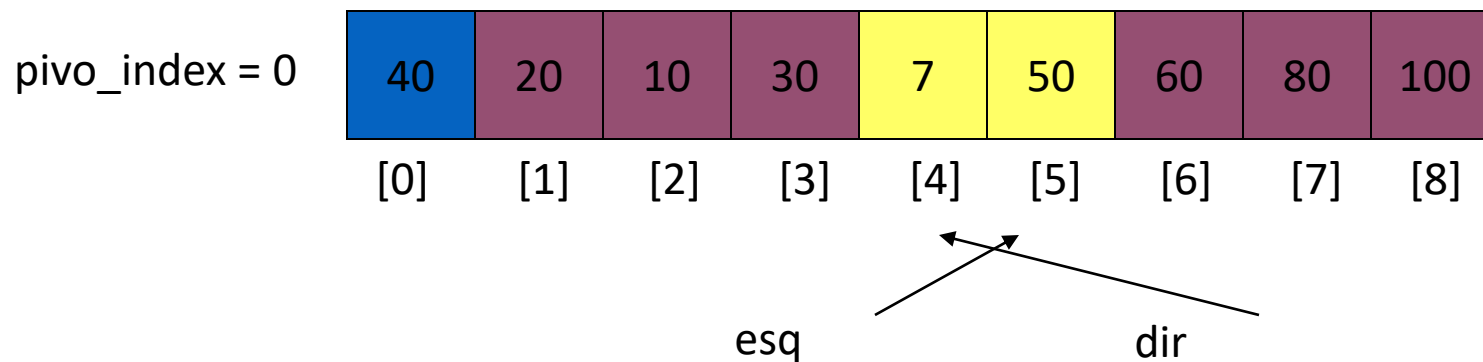
Partição: Funcionamento

1. While lista[esq] <= lista[pivo]
 ++esq
- 2. While lista[dir] > lista[pivo]
 --dir
3. If esq < dir
 troca lista[esq] and lista[dir]
4. While dir > esq, **go to** 1.



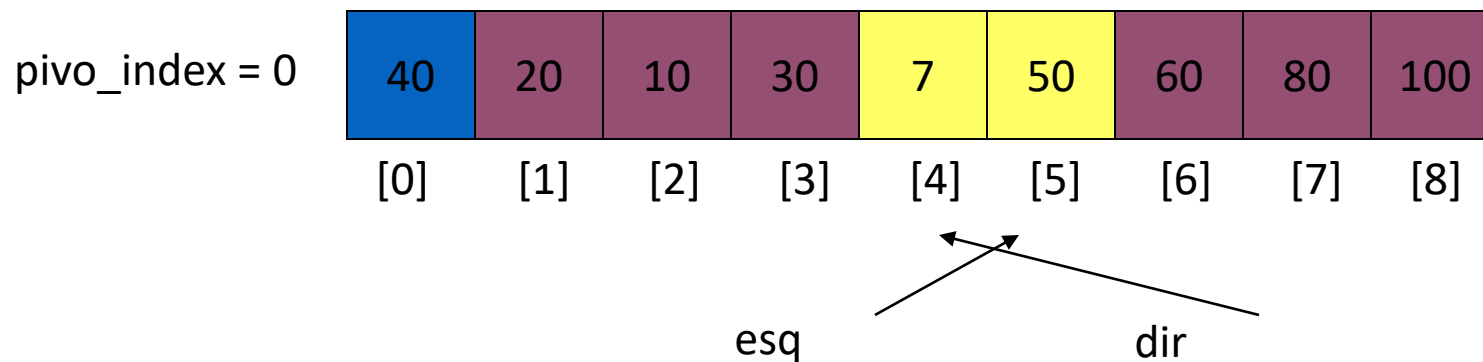
Partição: Funcionamento

1. While lista[esq] <= lista[pivo]
 ++esq
- 2. While lista[dir] > lista[pivo]
 --dir
3. If esq < dir
 troca lista[esq] and lista[dir]
4. While dir > esq, **go to** 1.



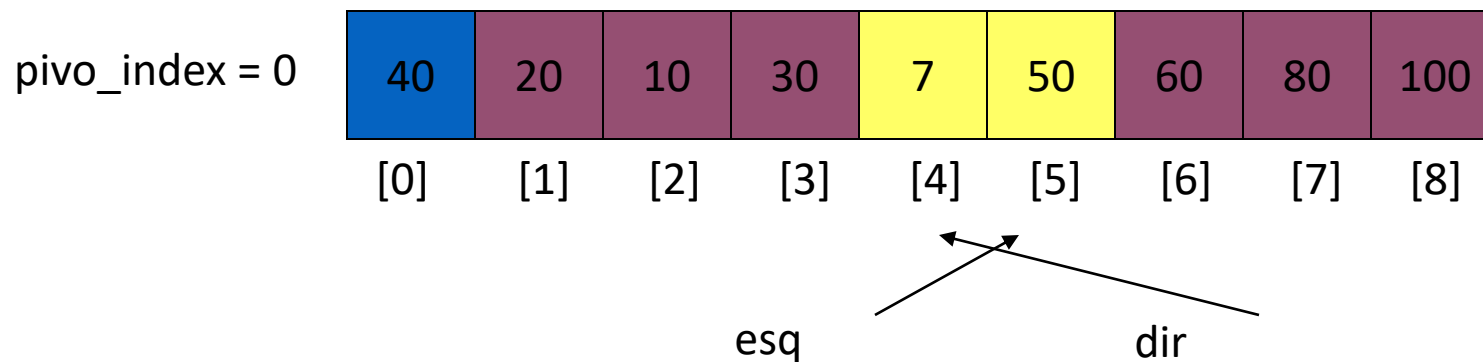
Partição: Funcionamento

1. While $\text{lista}[\text{esq}] \leq \text{lista}[\text{pivo}]$
 $++\text{esq}$
2. While $\text{lista}[\text{dir}] > \text{lista}[\text{pivo}]$
 $--\text{dir}$
- 3. If $\text{esq} < \text{dir}$
 troca $\text{lista}[\text{esq}]$ and $\text{lista}[\text{dir}]$
4. While $\text{dir} > \text{esq}$, **go to** 1.



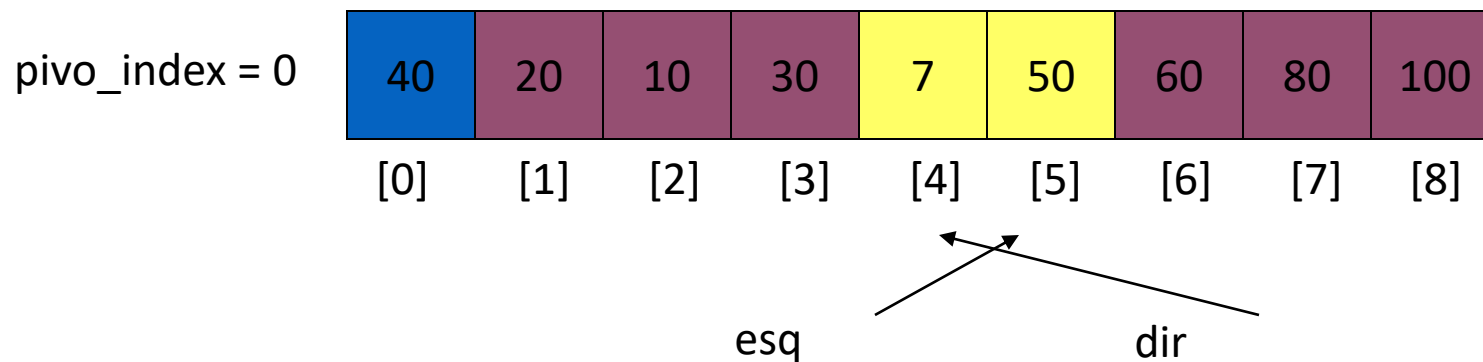
Partição: Funcionamento

1. While lista[esq] <= lista[pivo]
 ++esq
2. While lista[dir] > lista[pivo]
 --dir
3. If esq < dir
 troca lista[esq] and lista[dir]
- 4. While dir > esq, **go to** 1.



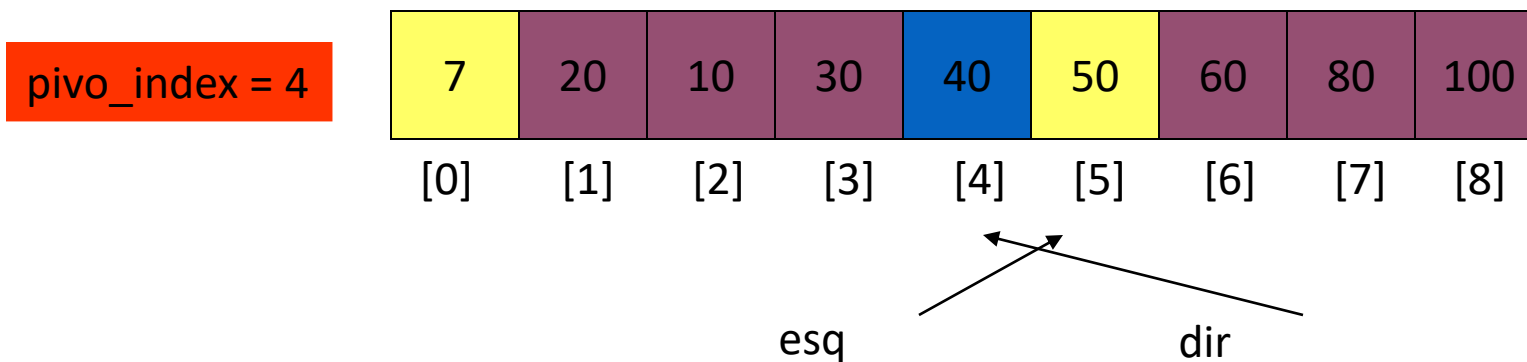
Partição: Funcionamento

1. While lista[esq] <= lista[pivo]
 ++esq
2. While lista[dir] > lista[pivo]
 --dir
3. If esq < dir
 troca lista[esq] and lista[dir]
4. While dir > esq, **go to** 1.
- 5. Swap data[dir] and lista[pivo]

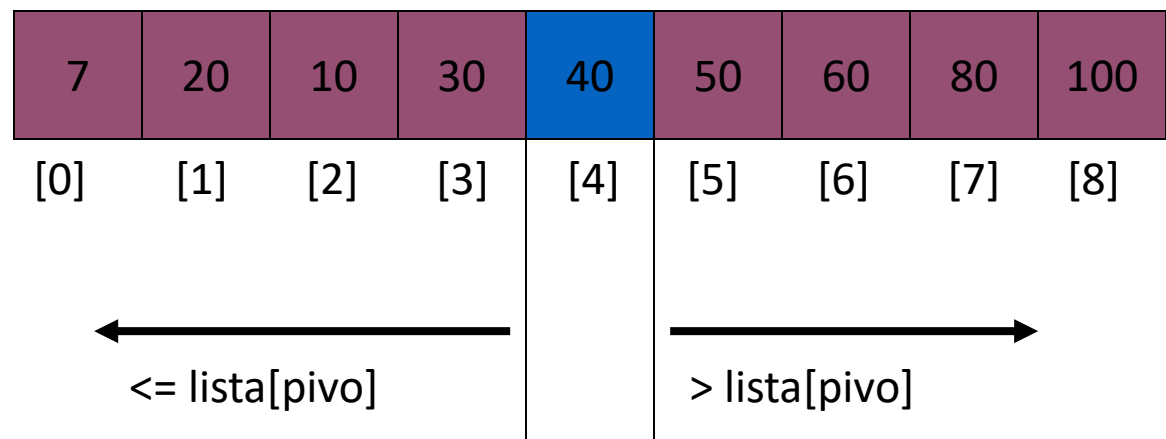


Partição: Funcionamento

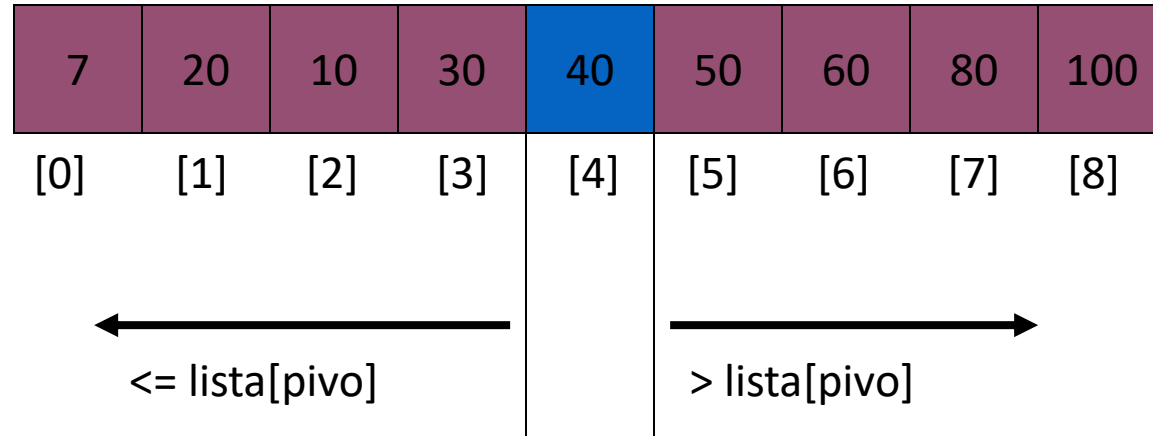
1. While lista[esq] <= lista[pivo]
 ++esq
2. While lista[dir] > lista[pivo]
 --dir
3. If esq < dir
 troca lista[esq] and lista[dir]
4. While dir > esq, **go to** 1.
- 5. Swap data[dir] and lista[pivo]



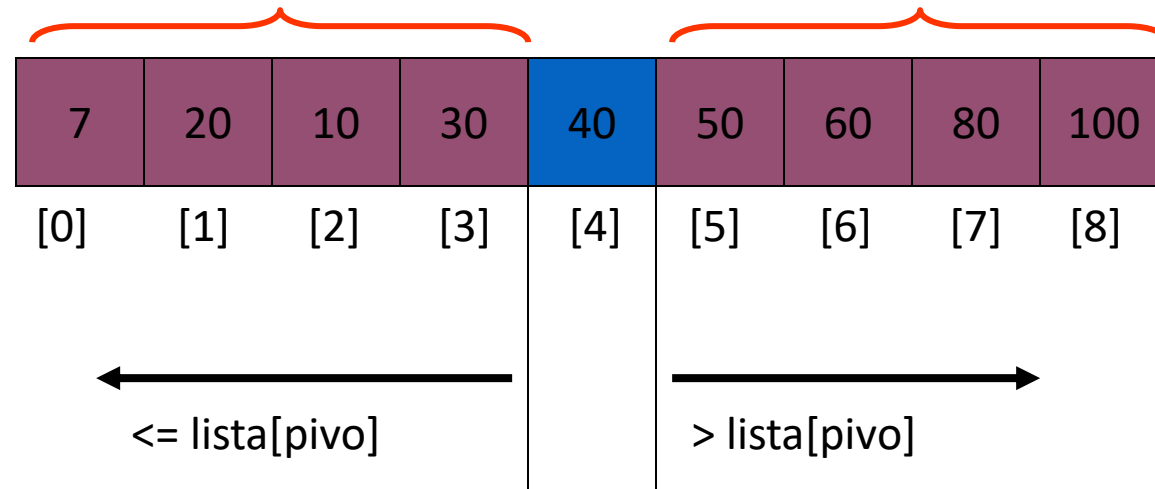
Partição: Funcionamento



Partição: Funcionamento



Partição: Recursão



Partição – Resumo da tal partição

- **Dado um pivô, particione** os elementos de uma lista de modo que a lista resultante consista em:
 - **Uma sub-lista contém elementos \geq pivô**
 - **Outra sub-lista contém elementos $<$ pivot**

As **sub-listas** são **armazenados** na **lista de dados originais**.

Particionando loops, os elementos devem ser trocados esquerda/direita do pivô.

Algoritmo: Quick Sort

- **Como implementar???**



Algoritmo: Quick Sort

Algoritmo usa 2 funções

- **quickSort** : divide os dados em arrays cada vez menores

Algoritmo: Quick Sort

Algoritmo usa 2 funções

- **quickSort** : divide os dados em arrays cada vez menores
- **particiona**: calcula o pivô e rearranja os dados

Algoritmo: Quick Sort

Algoritmo usa 2 funções

- ❑ **quickSort** : divide os dados em arrays cada vez menores
- ❑ **particiona** : calcula o pivô e rearranja os dados

```
void quickSort(int *V, int inicio, int fim) {  
    int pivo;  
    if(fim > inicio) {  
        pivo = particiona(V, inicio, fim);  
        quickSort(V, inicio, pivo-1);  
        quickSort(V, pivo+1, fim);  
    }  
}
```

Separa os dados
em 2 partições

Chama a função
para as 2 metades

Algoritmo Quick Sort

□ Algoritmo

```
19 □ int particiona(int *V, int inicio, int final ){
20     int esq, dir, pivo, aux;
21     esq = inicio;
22     dir = final;
23     pivo = V[inicio];
24     while(esq < dir){
25         while(esq <= final && V[esq] <= pivo)
26             esq++;
27
28         while(dir >= 0 && V[dir] > pivo)
29             dir--;
30
31         if(esq < dir){
32             aux = V[esq];
33             V[esq] = V[dir];
34             V[dir] = aux;
35         }
36     }
37     V[inicio] = V[dir];
38     V[dir] = pivo;
39     return dir;
40 }
```


Algoritmo Quick Sort

□ Algoritmo

```
19 □ int particiona(int *V, int inicio, int final ){
20     int esq, dir, pivo, aux;
21     esq = inicio;
22     dir = final;
23     pivo = V[inicio];
24     while(esq < dir){
25         while(esq <= final && V[esq] <= pivo)
26             esq++;
27
28         while(dir >= 0 && V[dir] > pivo)
29             dir--;
30
31         if(esq < dir){
32             aux = V[esq];
33             V[esq] = V[dir];
34             V[dir] = aux;
35         }
36     }
37     V[inicio] = V[dir];
38     V[dir] = pivo;
39     return dir;
40 }
```

} Avança posição da esquerda

Algoritmo Quick Sort

□ Algoritmo

```
19 □ int particiona(int *V, int inicio, int final ){
20     int esq, dir, pivo, aux;
21     esq = inicio;
22     dir = final;
23     pivo = V[inicio];
24     while(esq < dir){
25         while(esq <= final && V[esq] <= pivo)
26             esq++;
27
28         while(dir >= 0 && V[dir] > pivo)
29             dir--;
30
31         if(esq < dir){
32             aux = V[esq];
33             V[esq] = V[dir];
34             V[dir] = aux;
35         }
36     }
37     V[inicio] = V[dir];
38     V[dir] = pivo;
39     return dir;
40 }
```

} Avança posição
da esquerda

} Recua posição
da direita

Algoritmo Quick Sort

□ Algoritmo

```
19 □ int particiona(int *V, int inicio, int final ){
20     int esq, dir, pivo, aux;
21     esq = inicio;
22     dir = final;
23     pivo = V[inicio];
24     while(esq < dir){
25         while(esq <= final && V[esq] <= pivo)
26             esq++;
27
28         while(dir >= 0 && V[dir] > pivo)
29             dir--;
30
31         if(esq < dir){
32             aux = V[esq];
33             V[esq] = V[dir];
34             V[dir] = aux;
35         }
36     }
37     V[inicio] = V[dir];
38     V[dir] = pivo;
39     return dir;
40 }
```

} Avança posição
da esquerda

} Recua posição
da direita

} Trocar esq e dir

Algoritmo Quick Sort

□ Algoritmo

```
19 int particiona(int *V, int inicio, int final ){
20     int esq, dir, pivo, aux;
21     esq = inicio;
22     dir = final;
23     pivo = V[inicio];
24     while(esq < dir){
25         while(esq <= final && V[esq] <= pivo) } Avança posição
26             esq++;                               da esquerda
27
28         while(dir >= 0 && V[dir] > pivo) } Recua posição
29             dir--;                               da direita
30
31         if(esq < dir){ }
32             aux = V[esq];
33             V[esq] = V[dir];
34             V[dir] = aux;
35         }
36     }
37     V[inicio] = V[dir];
38     V[dir] = pivo;
39     return dir;
40 }
```

Trocar esq e dir

Ajusta o pivô no local correto

Algoritmo Quick Sort

□ Complexidade

- Em geral, é algoritmo muito rápido. Porém, é um algoritmo lento em alguns casos especiais
 - Por exemplo, quando o particionamento não é balanceado
- Considerando um array com **N** elementos, o tempo de execução é:
 - **$O(N \log N)$** , melhor caso e caso médio;
 - **$O(N^2)$** , pior caso.

Algoritmo Quick Sort

□ Desvantagens

- Não é um algoritmo estável
- **Como escolher o pivô?**
 - Existem várias abordagens diferentes
 - No pior caso o pivô divide o array de **N** em dois: uma partição com **N-1** elementos e outra com **0** elementos
 - **Particionamento não é balanceado**
 - Quando isso acontece a cada nível da recursão, temos o tempo de execução de **$O(N^2)$**

Algoritmo Quick Sort

□ Desvantagens

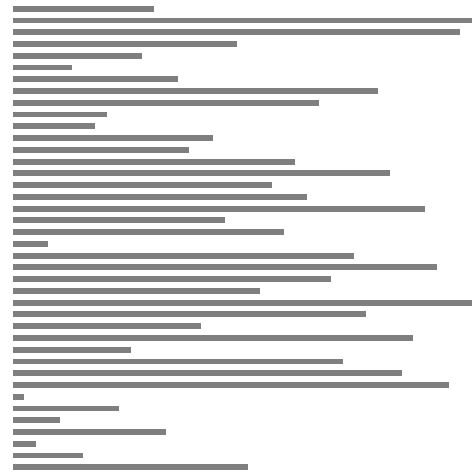
- No caso de um particionamento não balanceado, **o insertion sort acaba sendo mais eficiente que o quick sort**
 - O pior caso do quick sort ocorre quando o array já está ordenado, uma situação onde a complexidade é $O(N)$ no insertion sort

□ Vantagem

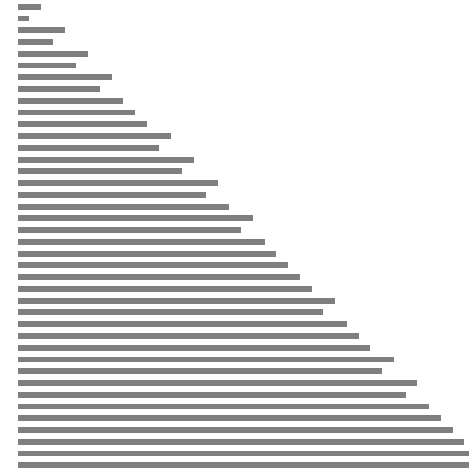
- **Apesar de seu pior caso ser quadrático, costuma ser a melhor opção prática para ordenação de grandes conjuntos de dados**

Estudo de Casos

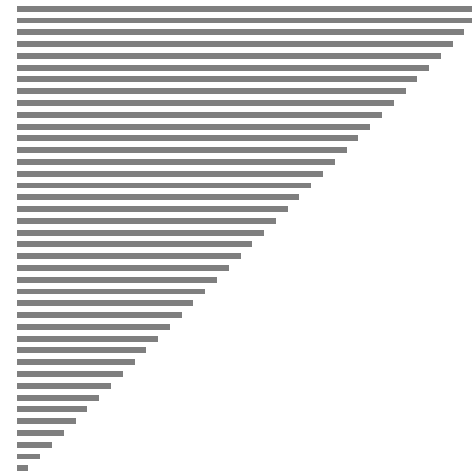
Aleatório



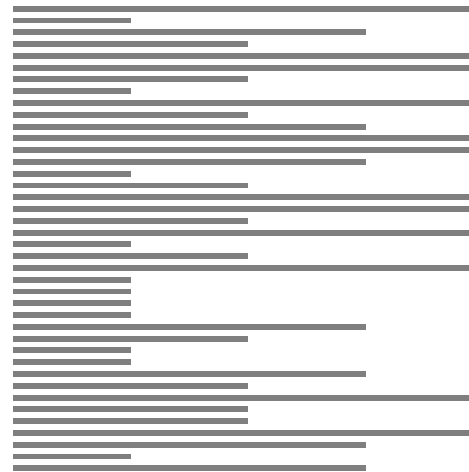
Quase ordenado



Inverso



Valores repetidos

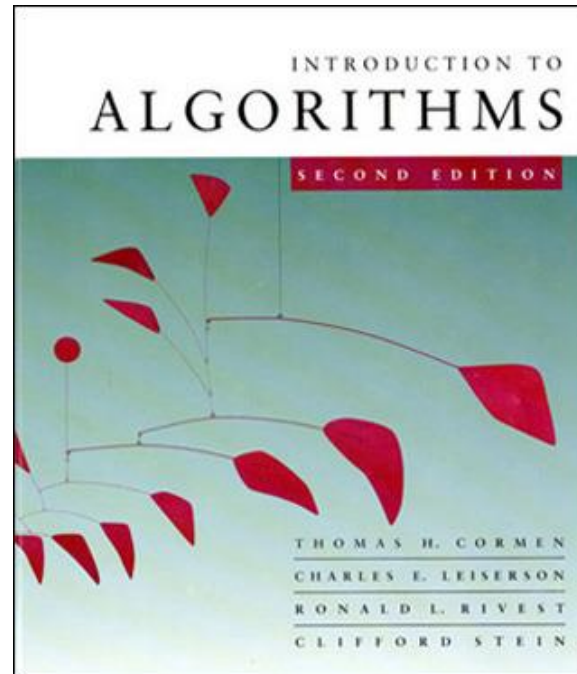


Quick Sort

- Pior caso
 - Quando o pivô é o maior ou menor do conjunto, dessa forma não existe divisão dos dados
- Melhor caso
 - O pivô é sempre o elemento central

Leitura importante

livro “Algorithms” de Cormen et al.





Shellsort

Classificação e Pesquisa de Dados

Cristiano Santos

cristiano.santos@amf.edu.br