



Universidade Federal do ABC
Centro de Matemática, Computação e Cognição

Algoritmos para Ordenação

Monael Pinheiro Ribeiro, D.Sc.

Algoritmos Estudados

- Bubble Sort
 - Consumo de Tempo no Pior Caso: $O(n^2)$
 - Consumo de Tempo no Melhor Caso: $O(n^2)$
- Selection Sort
 - Consumo de Tempo no Pior Caso: $O(n^2)$
 - Consumo de Tempo no Melhor Caso: $O(n^2)$
- Insertion Sort
 - Consumo de Tempo no Pior Caso: $O(n^2)$
 - Consumo de Tempo no Melhor Caso: $O(n)$
- Merge Sort
 - Consumo de Tempo no Pior Caso: $O(n \log_2 n)$
 - Consumo de Tempo no Melhor Caso: $O(n \log_2 n)$

Algoritmos Estudados

- Além disso, verificou-se que o lower bound do problema da ordenação é:

$$\Omega(n \log_2 n)$$

Particionamento

- Problema do Particionamento
 - Dado um vetor **v** de **n** posições e um índice **p** qualquer.
 - Desenvolva um procedimento que garanta que todos os elementos com índice menores que **p** são menores ou iguais a **v[p]** e todos os elementos com índice maiores que **p** são maiores que **v[p]**

$$v[0, \dots, p-1] \leq v[p] < v[p+1, \dots, n-1]$$


Particionamento

- Problema do Particionamento
 - Exemplo:

Entrada: $V = [5, 7, 56, 97, 2, 3, 67, 68, 32, 98, 89, 34]$
 $p = 11$

Portanto, $V[p] = 34$

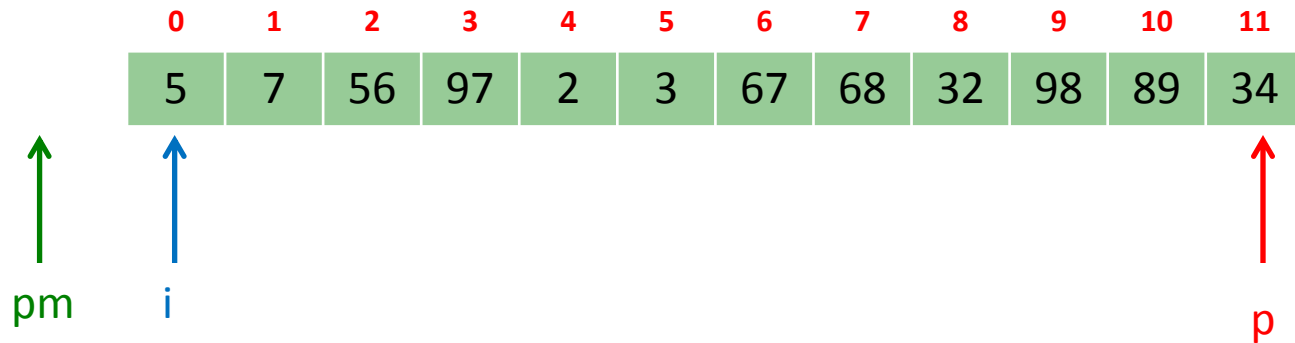
Saída: $V = [5, 7, 2, 3, 32, 34, 67, 68, 56, 98, 89, 97]$



Particionamento

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11
5	7	56	97	2	3	67	68	32	98	89	34

Particionamento



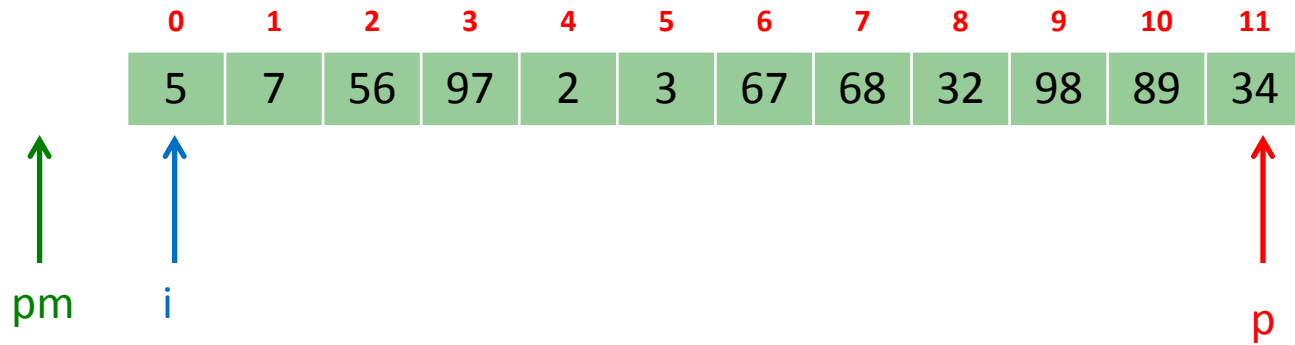
$i=0$

$p=\text{ultimo elemento do vetor}$

$pm = -1$

enquanto $i < n-1$: Verdade

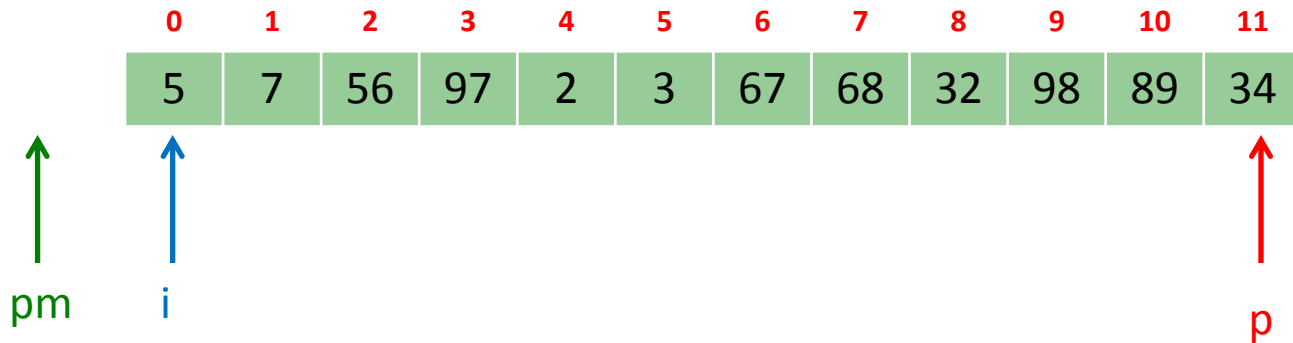
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$?

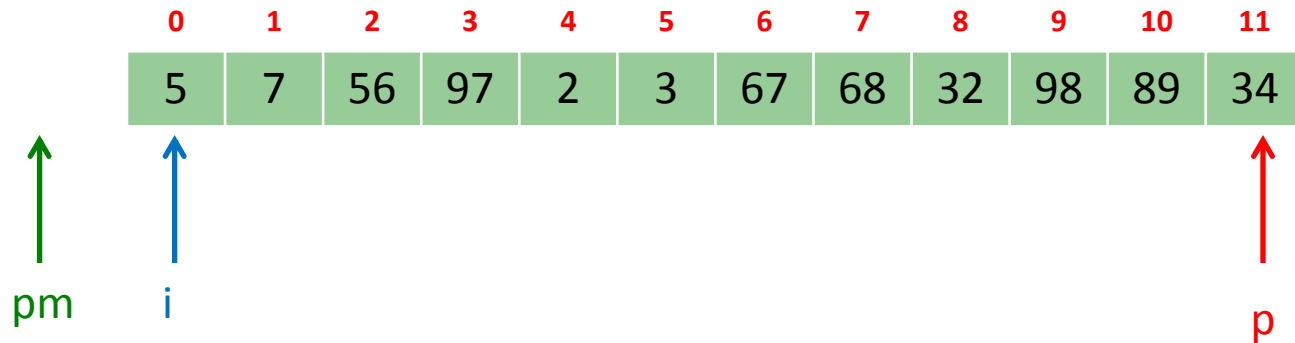
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Sim

Particionamento



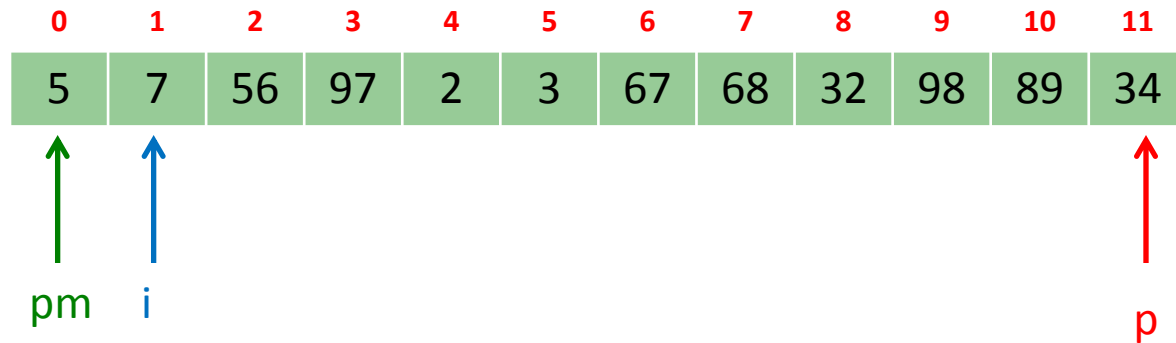
enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Sim

Então: $pm = pm + 1$ e troca $v[i]$ com $v[pm]$

$i = i + 1$

Particionamento



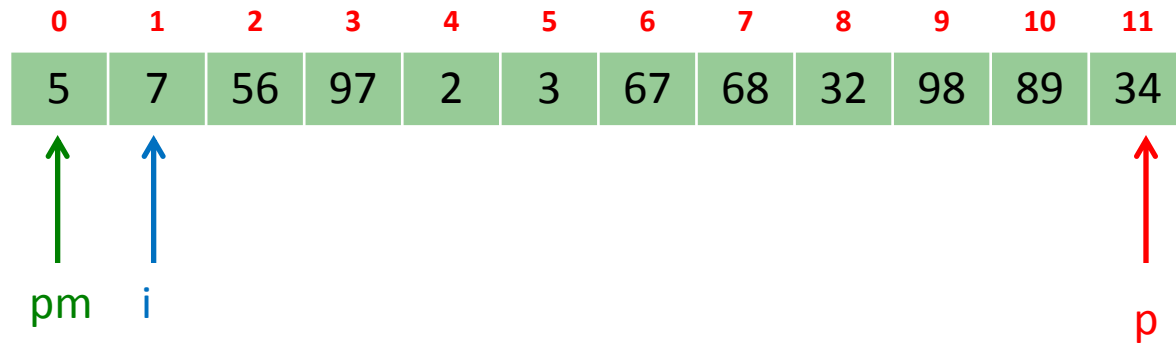
enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Sim

Então: $pm = pm + 1$ e troca $v[i]$ com $v[pm]$

$i = i + 1$

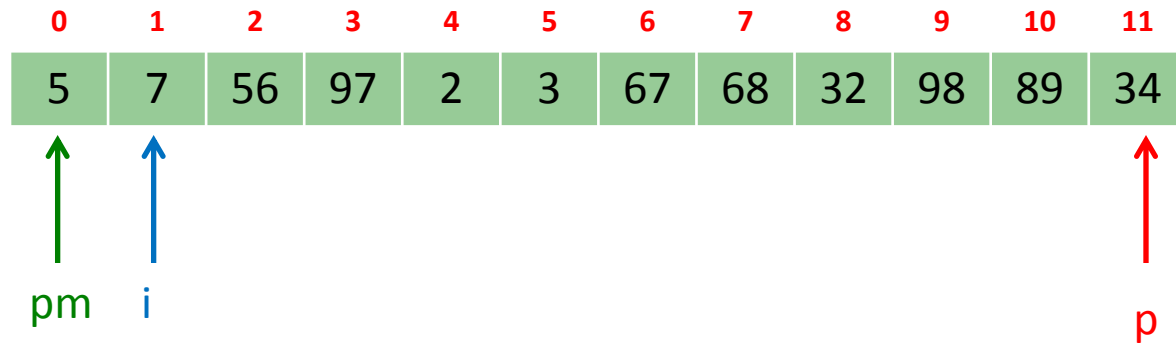
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Sim

Particionamento



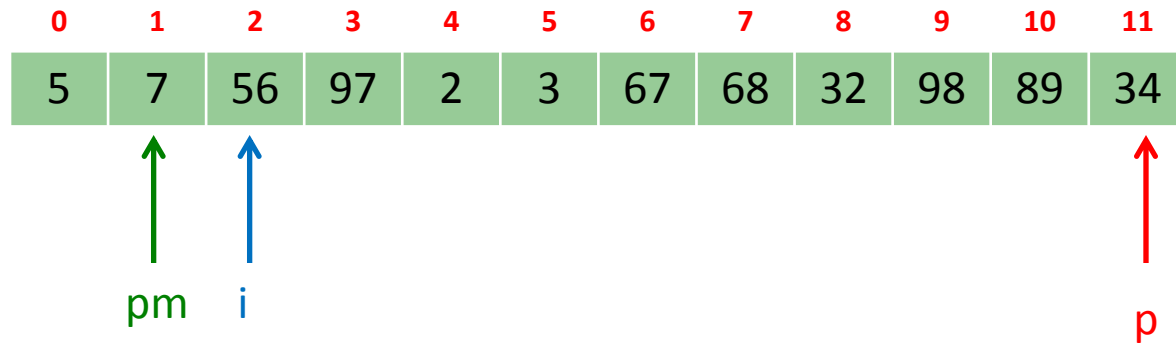
enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Sim

Então: $pm = pm + 1$ e troca $v[i]$ com $v[pm]$

$i = i + 1$

Particionamento



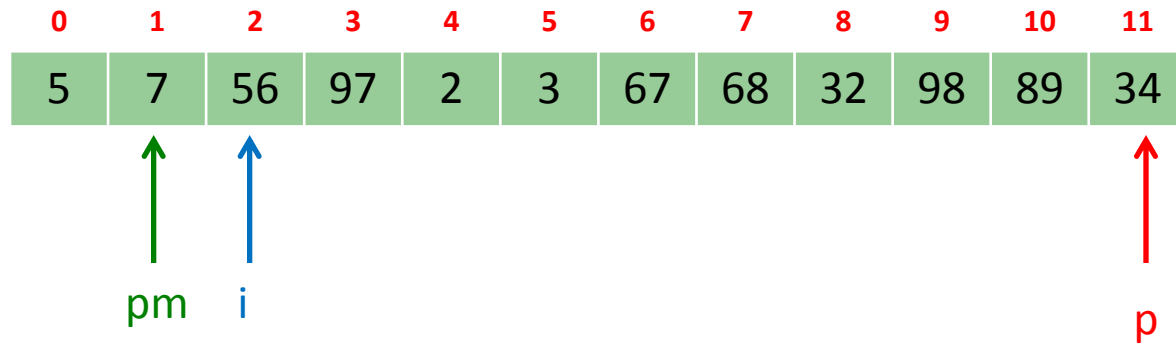
enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Sim

Então: $pm = pm + 1$ e troca $v[i]$ com $v[pm]$

$i = i + 1$

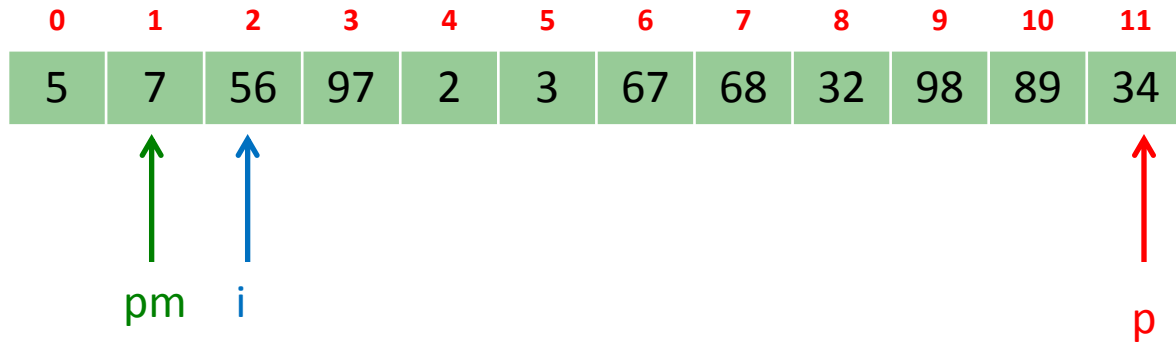
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$?

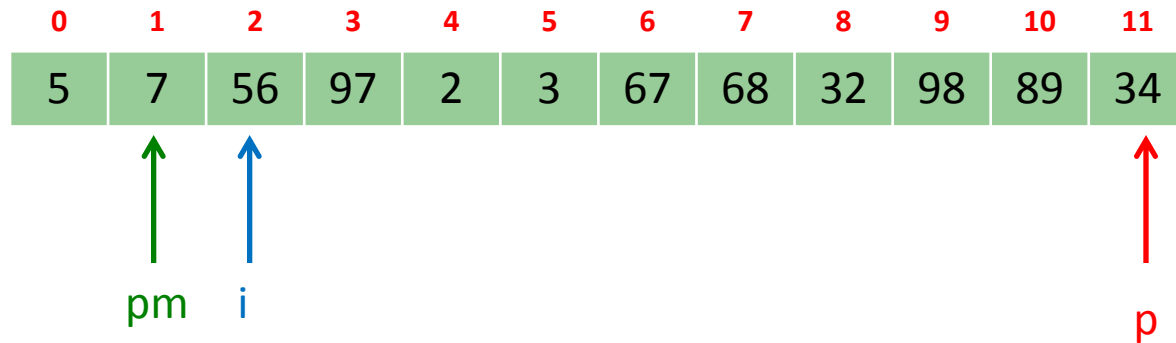
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Não

Particionamento

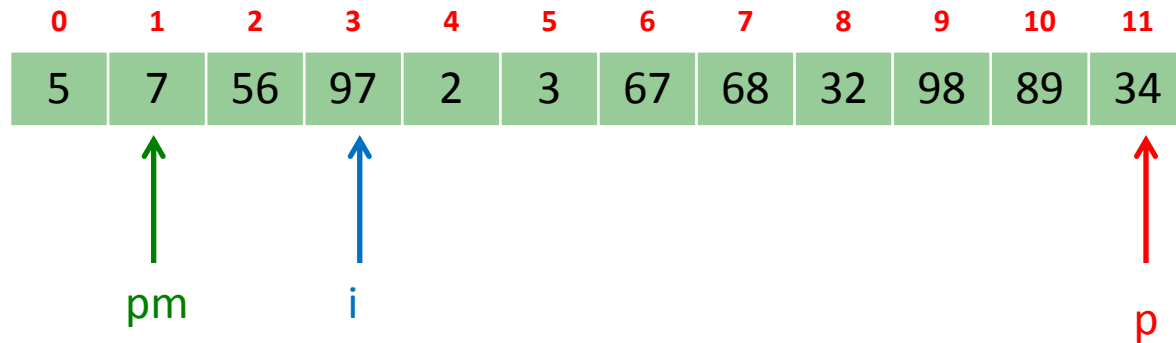


enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Não

Então: $i = i + 1$

Particionamento

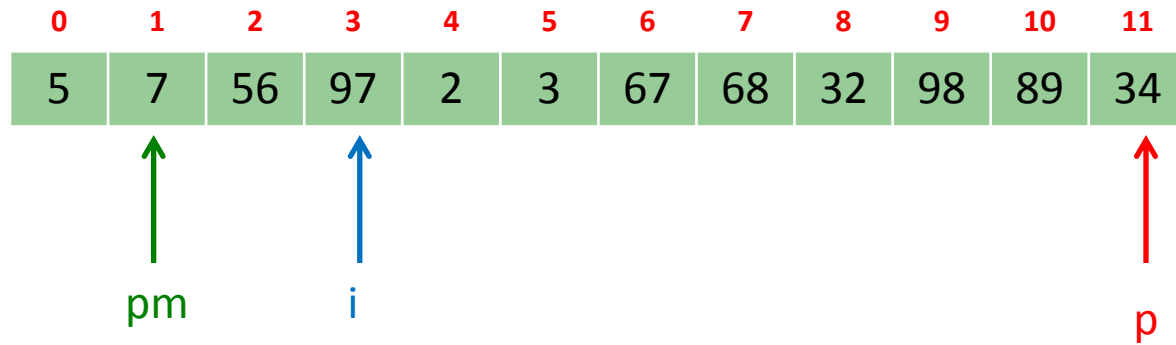


enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Não

Então: $i = i + 1$

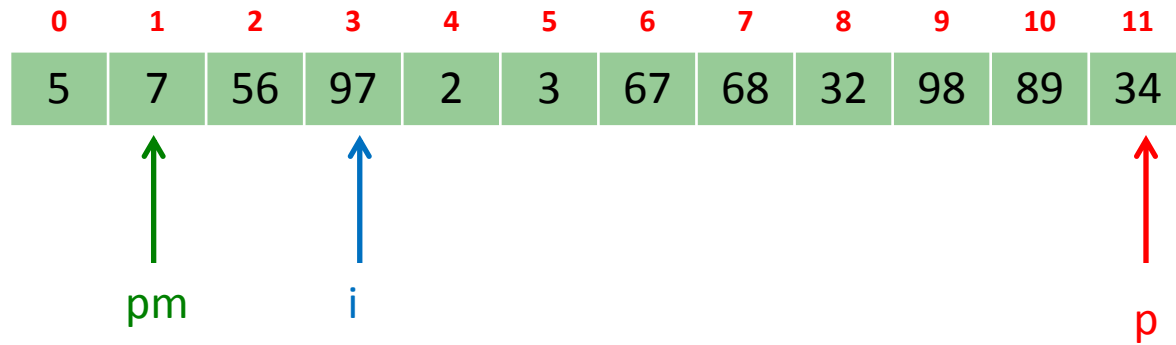
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$?

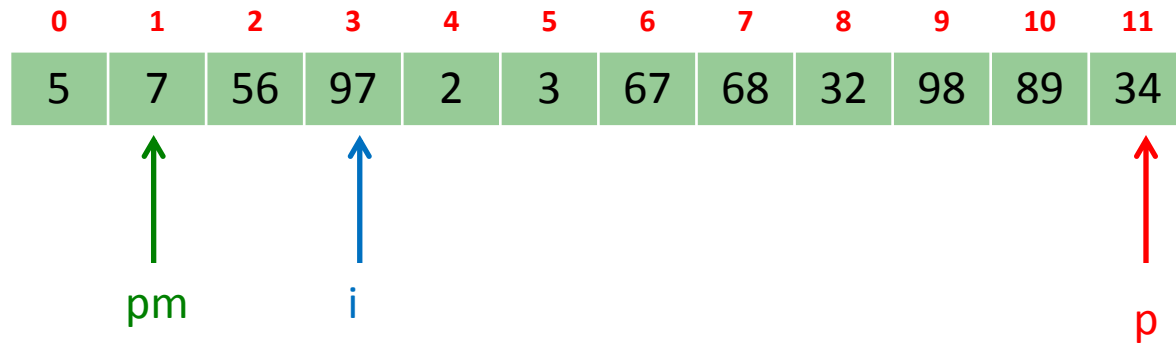
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Não

Particionamento

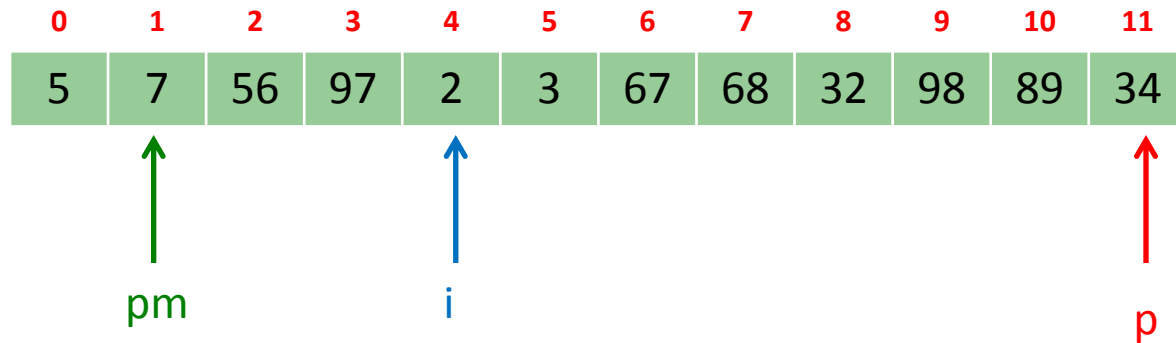


enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Não

Então: $i = i + 1$

Particionamento

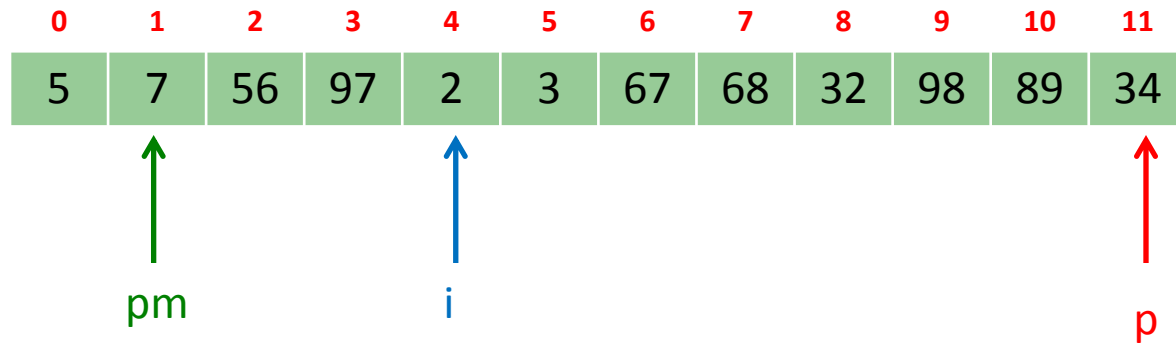


enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Não

Então: $i = i + 1$

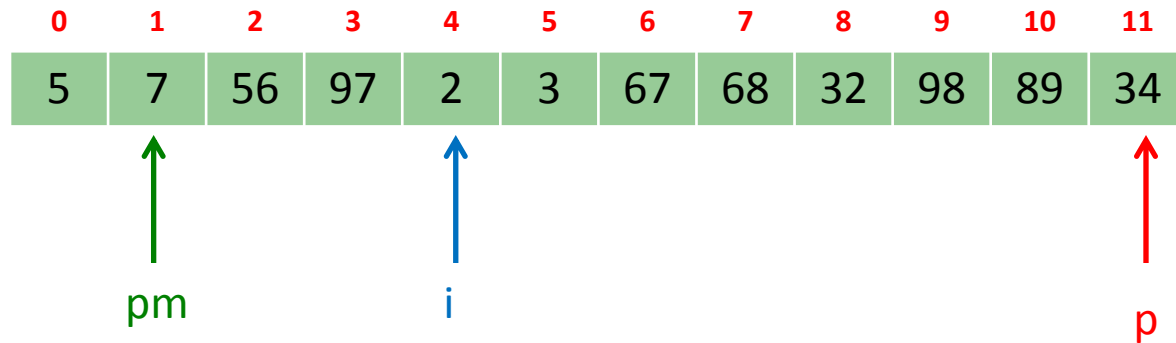
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$?

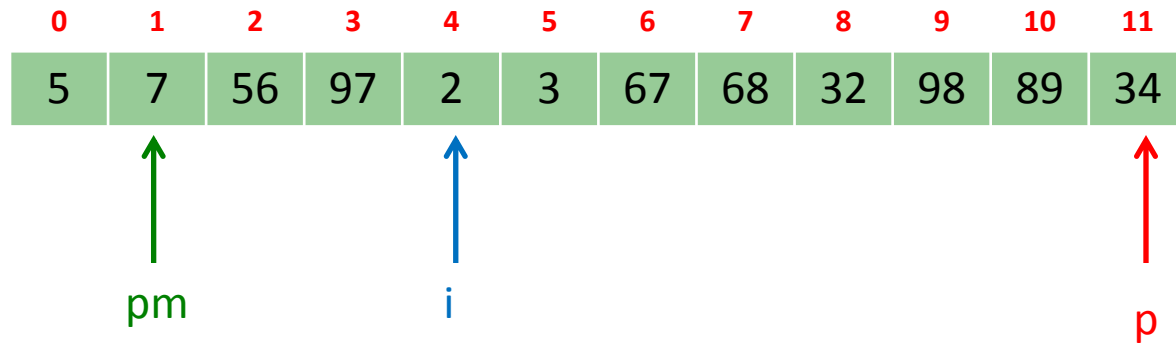
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Sim

Particionamento



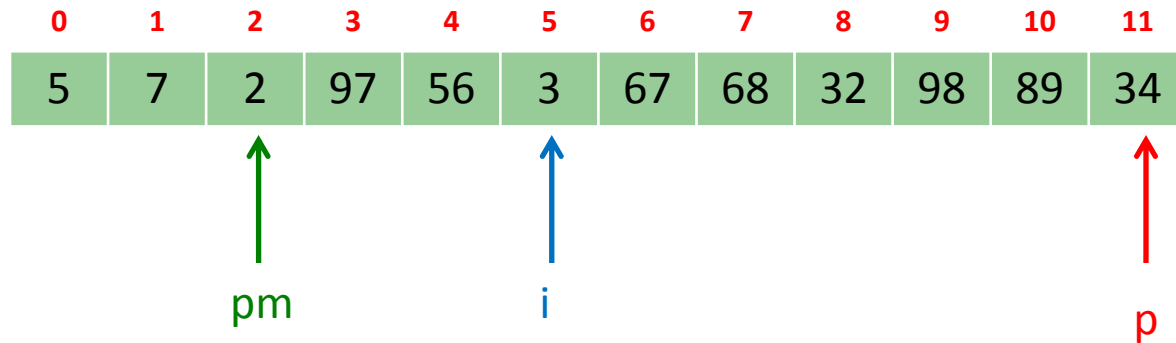
enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Sim

Então: $pm = pm + 1$ e troca $v[i]$ com $v[pm]$

$i = i + 1$

Particionamento



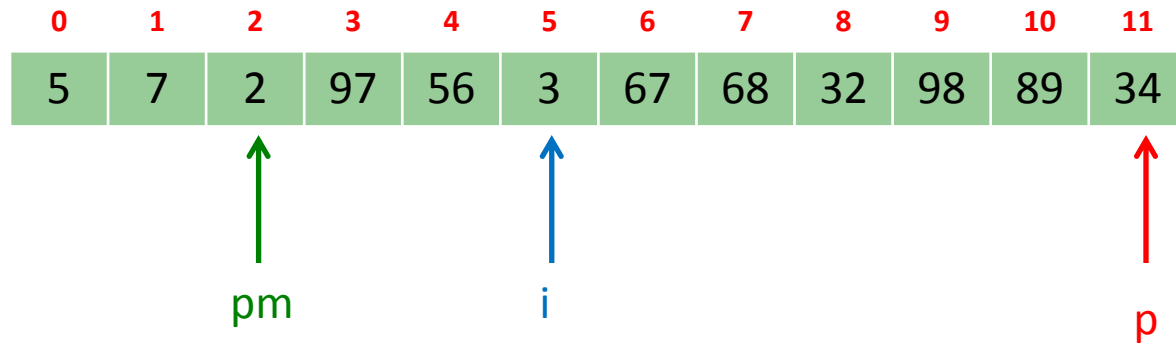
enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Sim

Então: $pm = pm + 1$ e troca $v[i]$ com $v[pm]$

$i = i + 1$

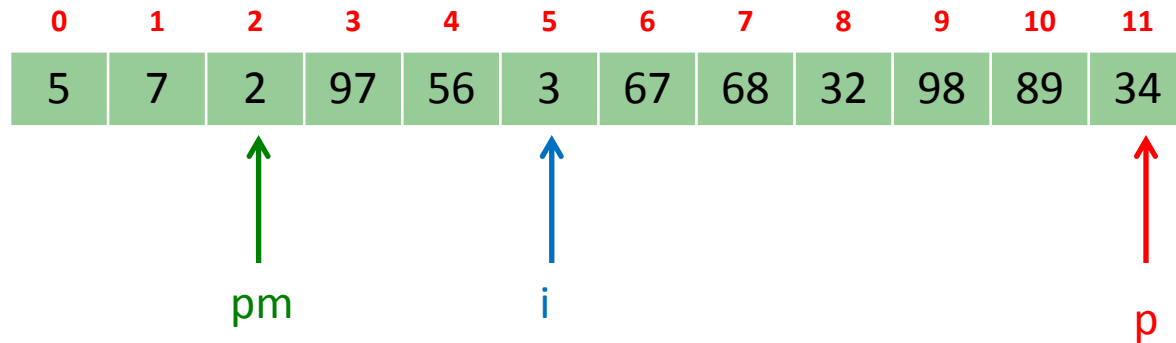
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$?

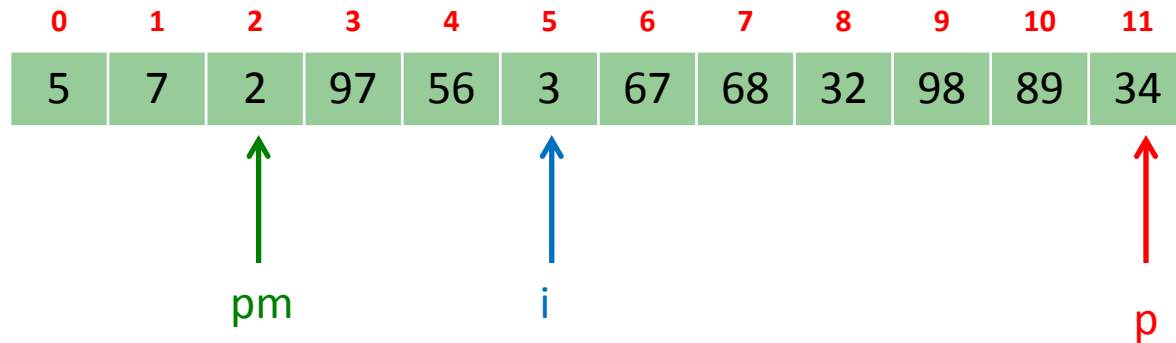
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Sim

Particionamento



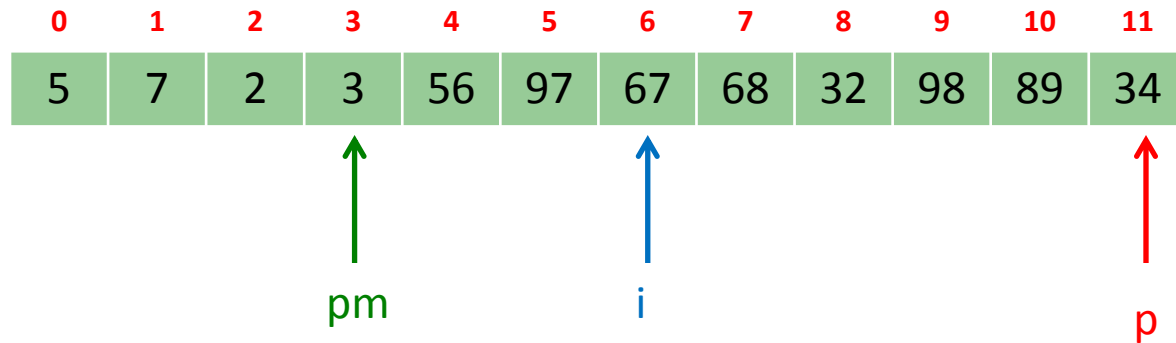
enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Sim

Então: $pm = pm + 1$ e troca $v[i]$ com $v[pm]$

$i = i + 1$

Particionamento



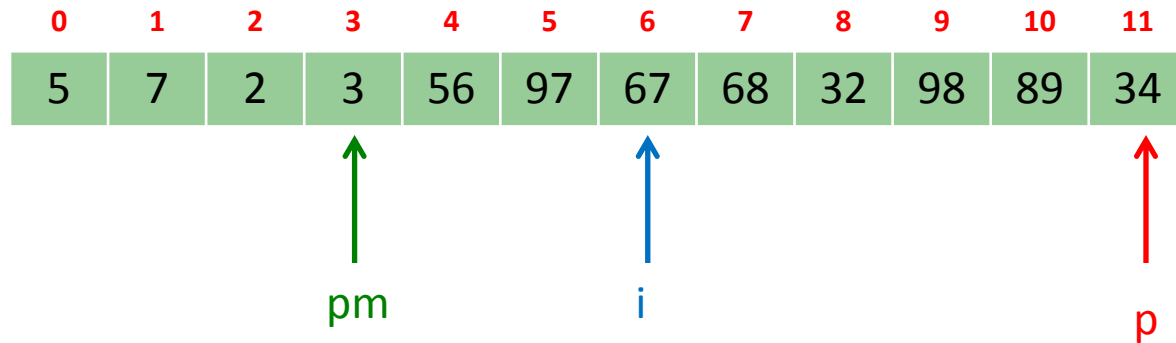
enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Sim

Então: $pm = pm + 1$ e troca $v[i]$ com $v[pm]$

$i = i + 1$

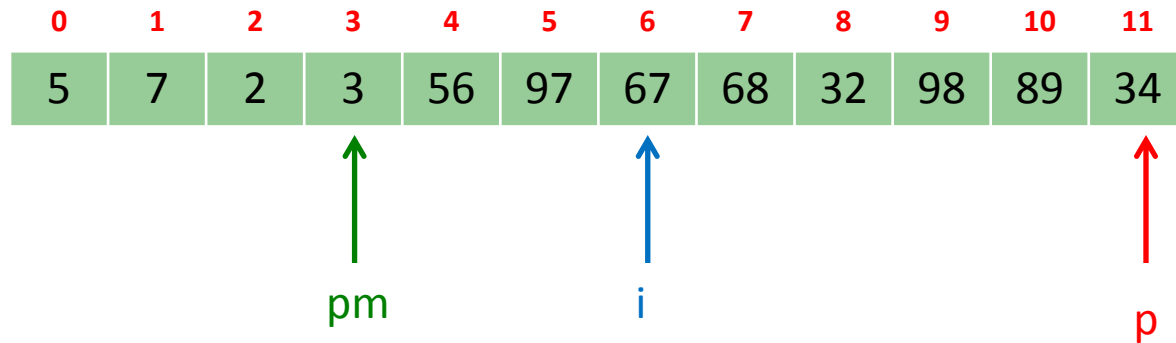
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$?

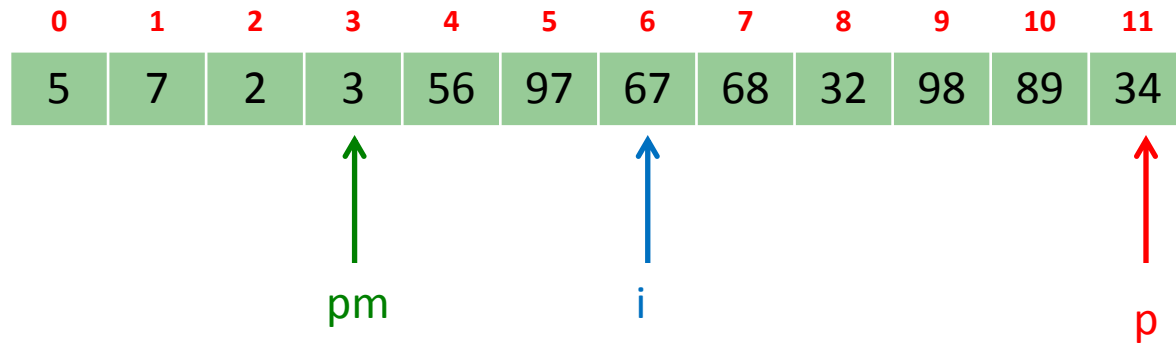
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Não

Particionamento

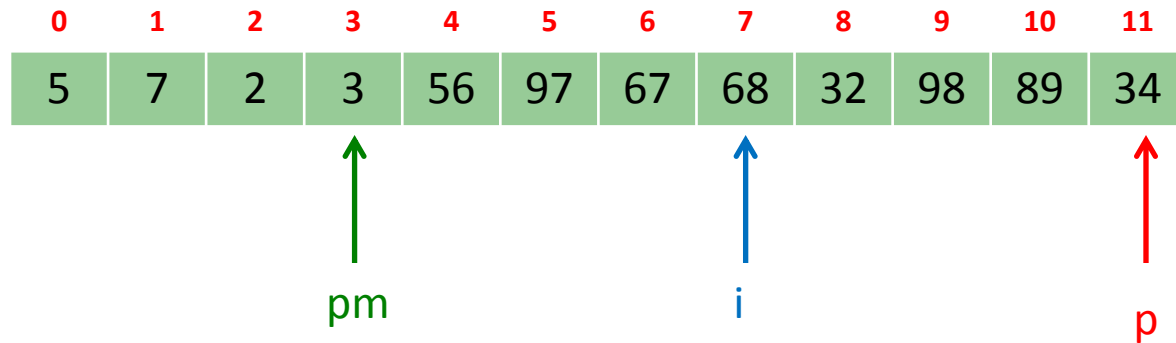


enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Não

Então: $i = i + 1$

Particionamento

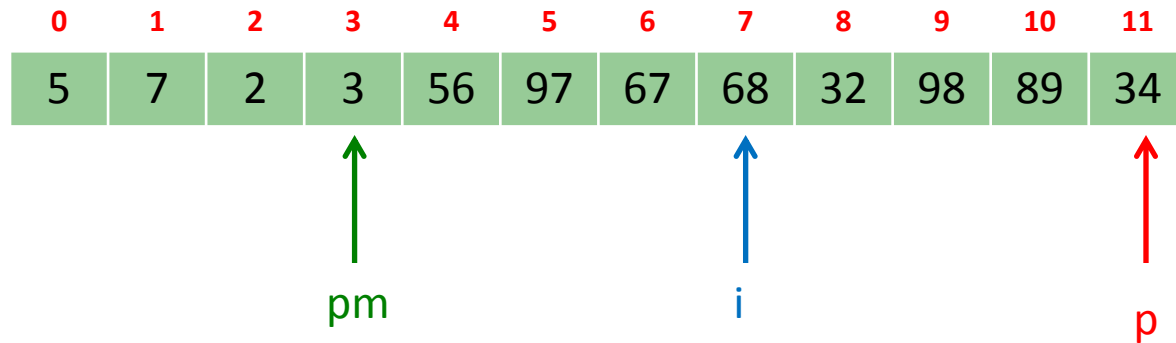


enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Não

Então: $i = i + 1$

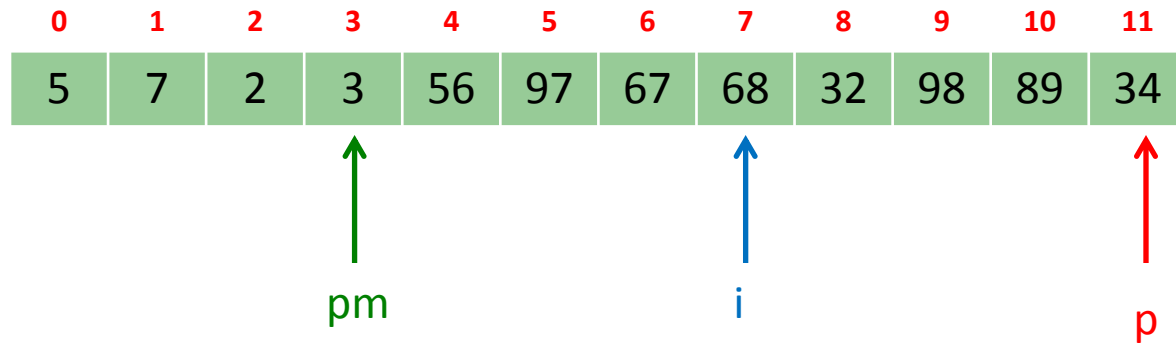
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$?

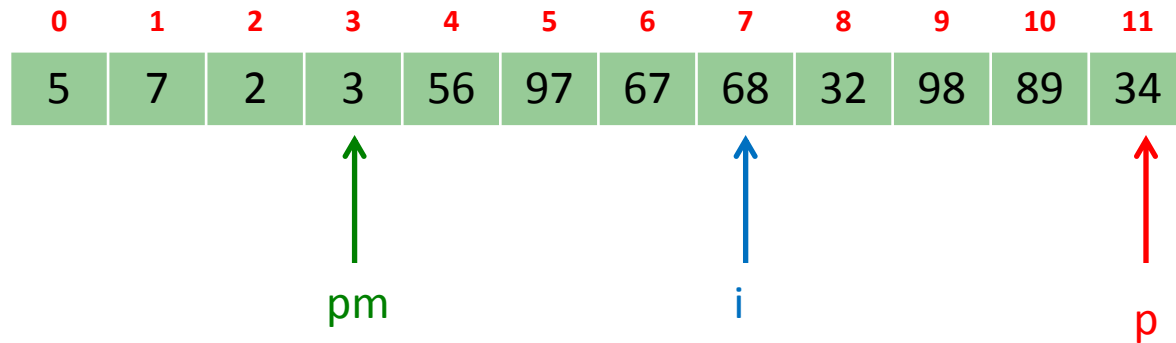
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Não

Particionamento

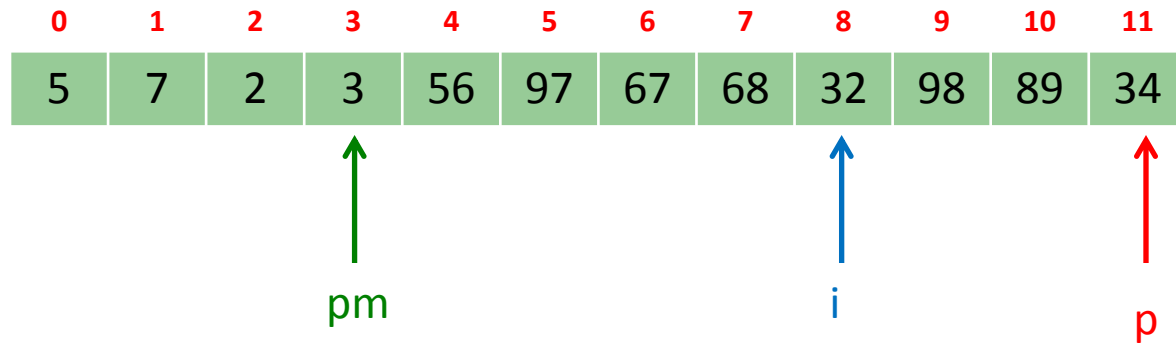


enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Não

Então: $i = i + 1$

Particionamento

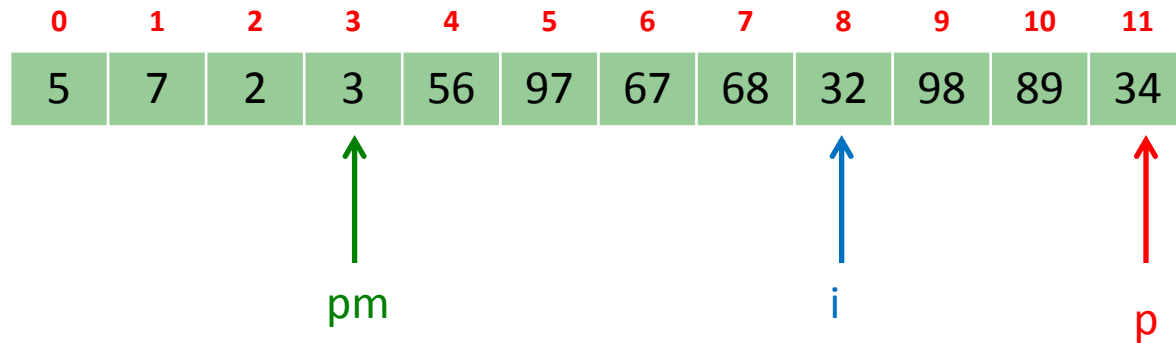


enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Não

Então: $i = i + 1$

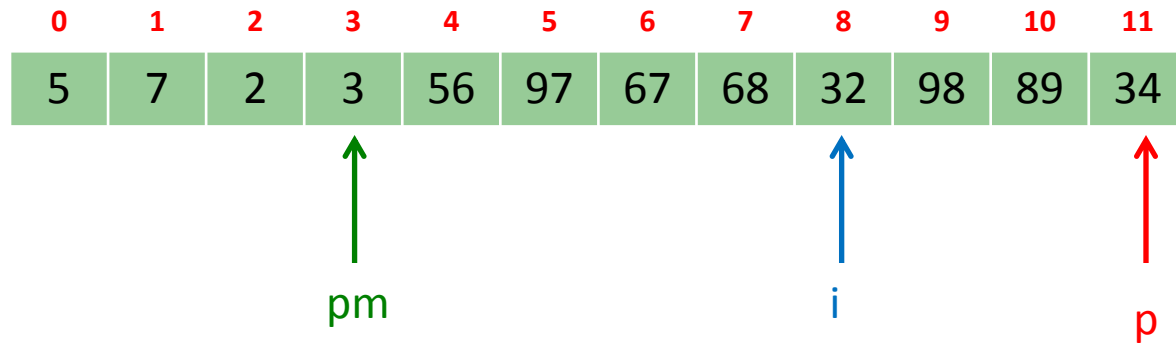
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$?

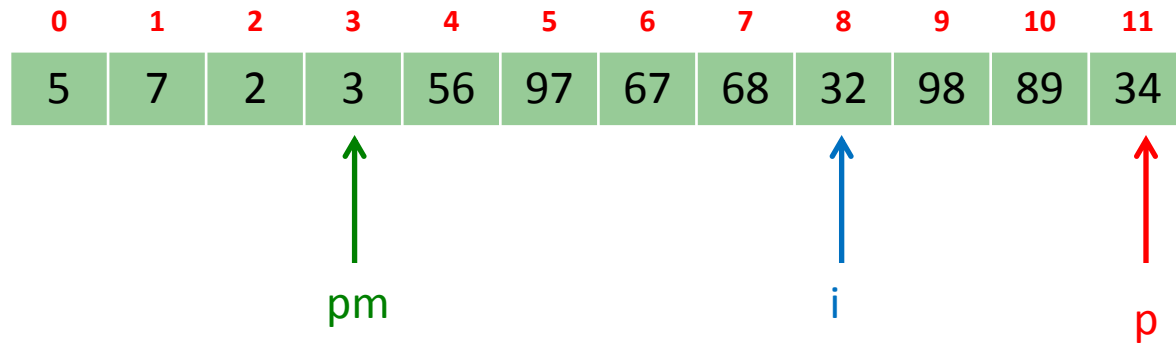
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Sim

Particionamento



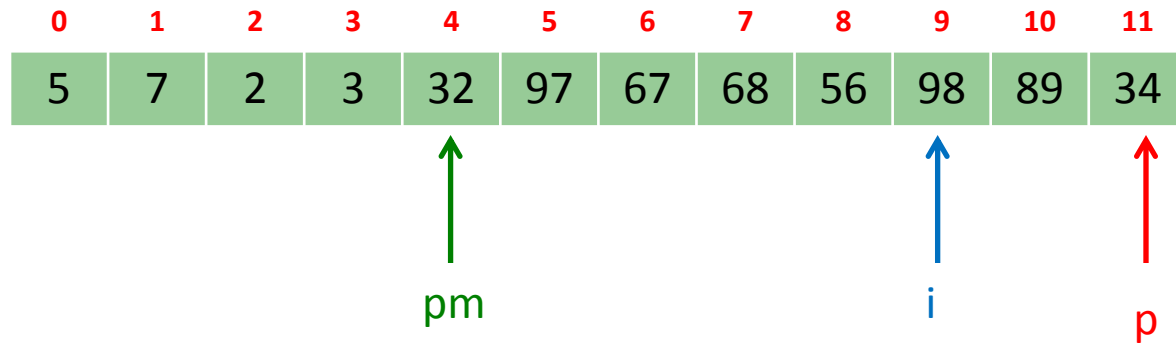
enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Sim

Então: $pm = pm + 1$ e troca $v[i]$ com $v[pm]$

$i = i + 1$

Particionamento



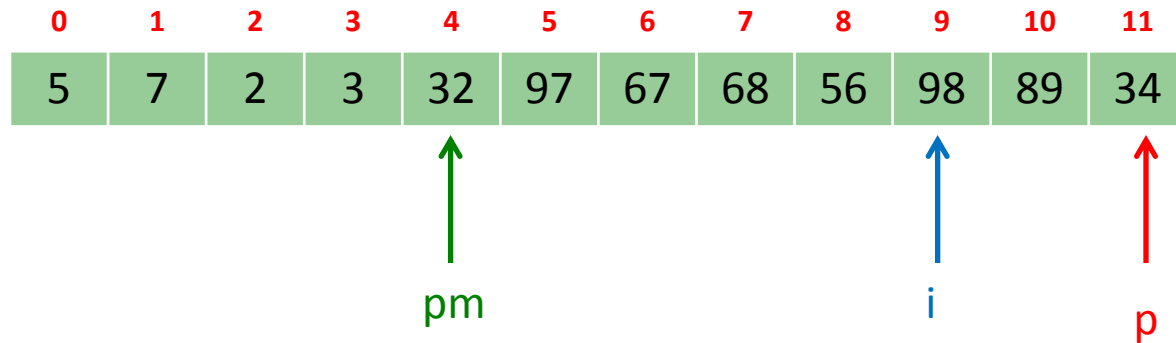
enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Sim

Então: $pm = pm + 1$ e troca $v[i]$ com $v[pm]$

$i = i + 1$

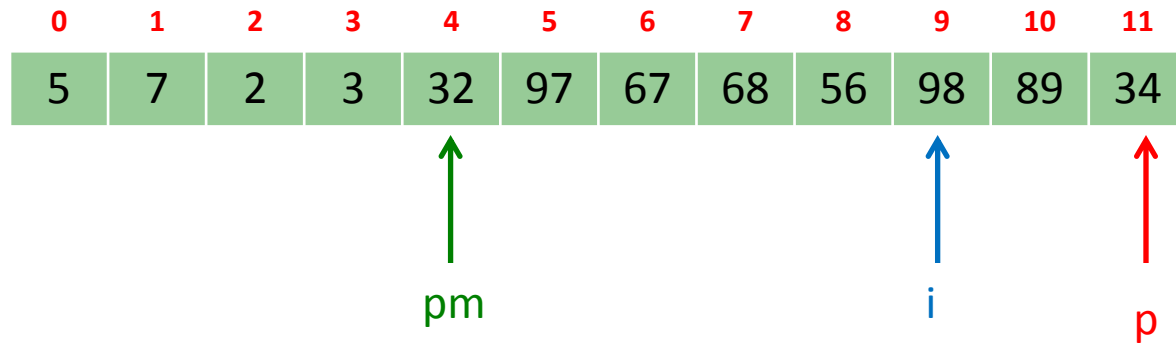
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$?

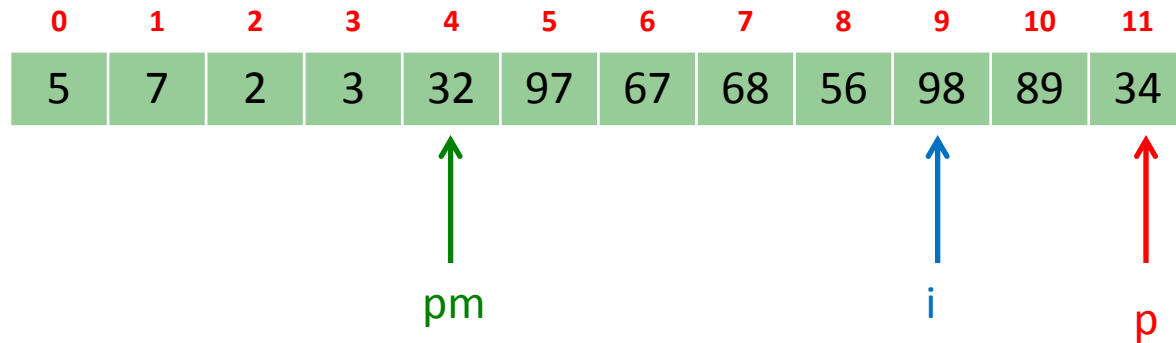
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Não

Particionamento

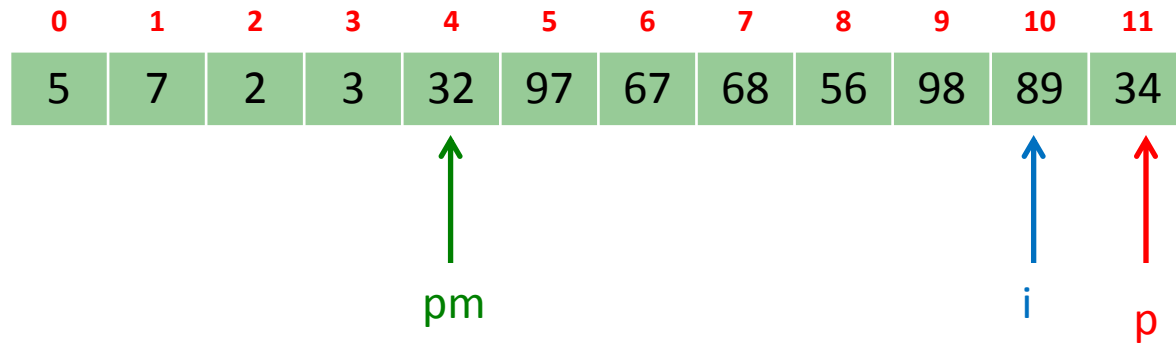


enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Não

Então: $i = i + 1$

Particionamento

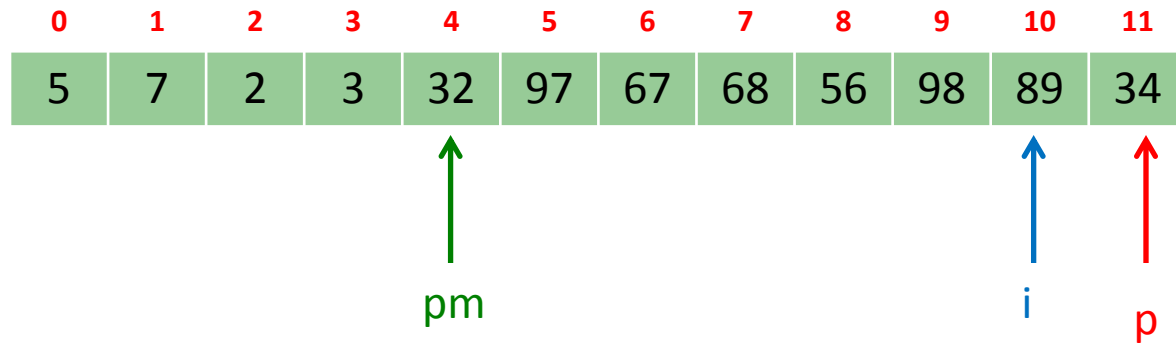


enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Não

Então: $i = i + 1$

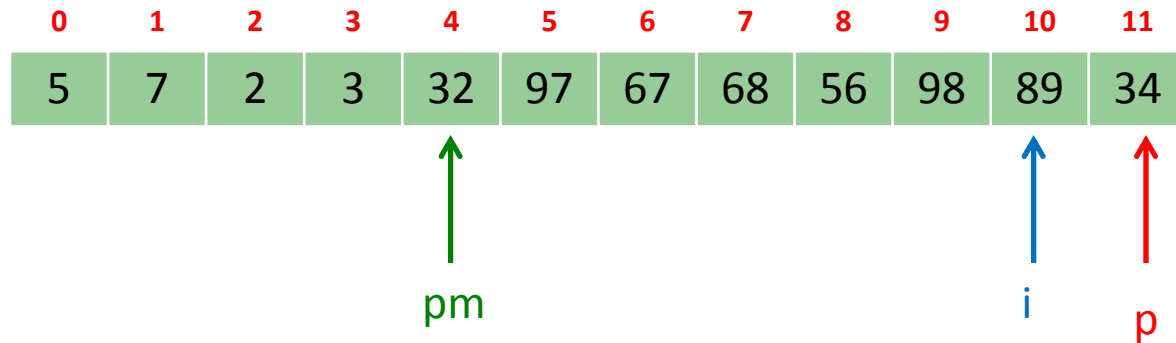
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$?

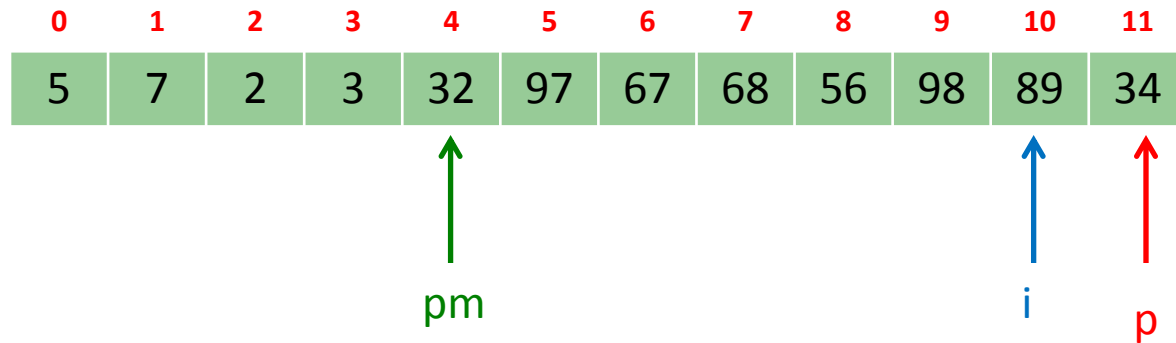
Particionamento



enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Não

Particionamento

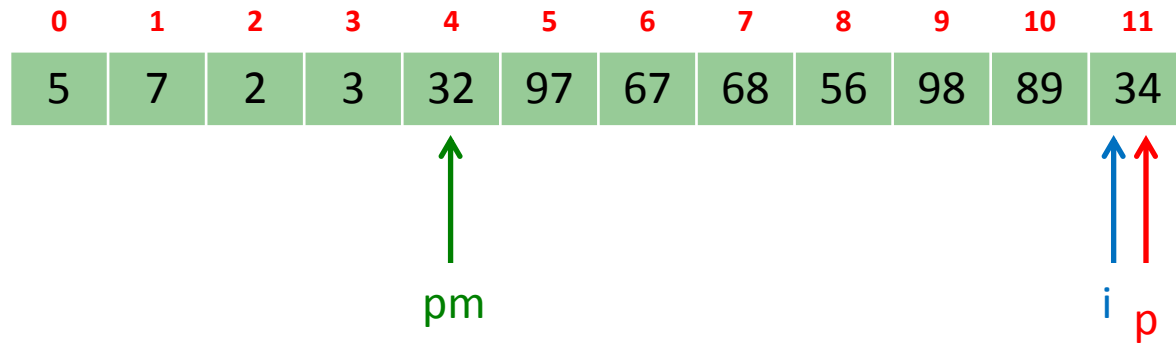


enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Não

Então: $i = i + 1$

Particionamento

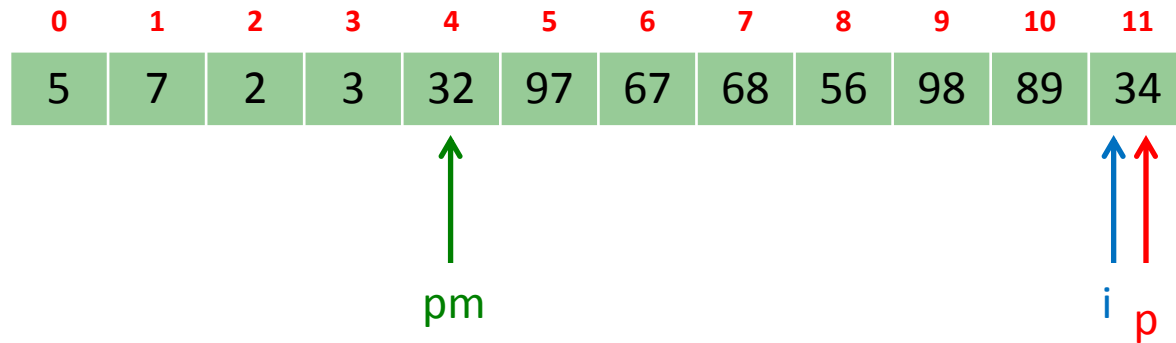


enquanto $i < n-1$: Verdade

$v[i] \leq v[p]$? Não

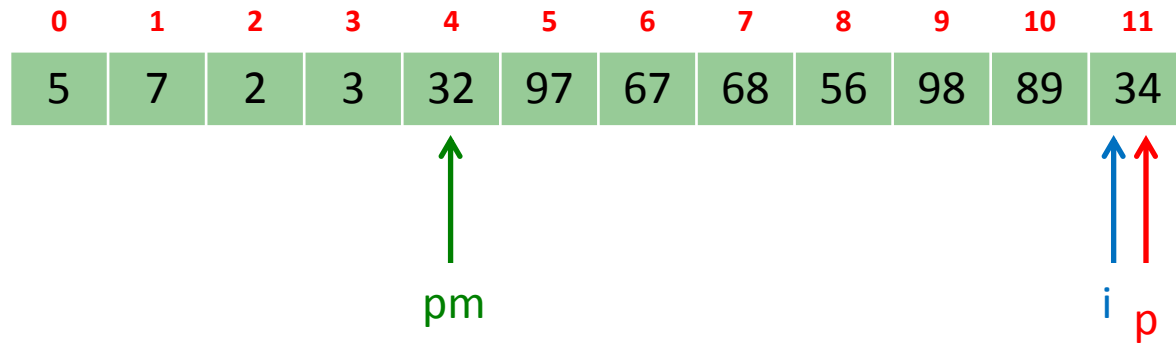
Então: $i = i + 1$

Particionamento



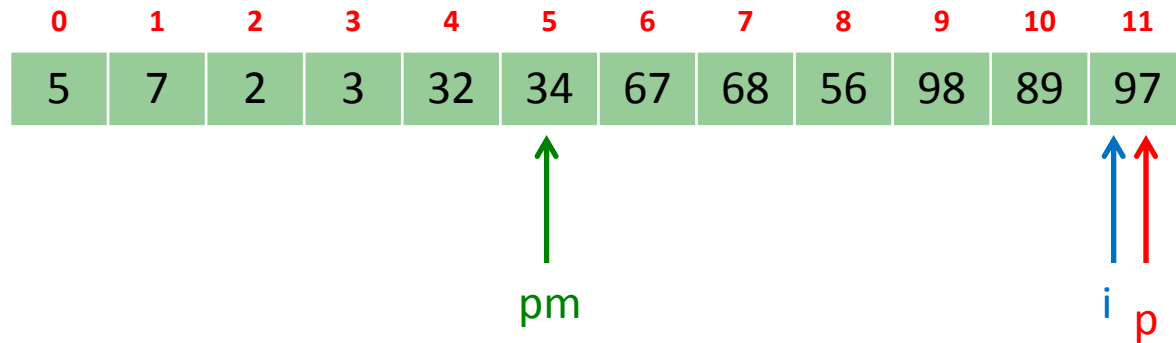
enquanto $i < n-1$: Falso

Particionamento



enquanto $i < n-1$: Falso
 $pm = pm + 1$
 troca $v[p]$ com $v[pm]$
 retorne pm

Particionamento



enquanto $i < n-1$: Falso
 $pm = pm + 1$
 troca $v[p]$ com $v[pm]$
 retorne pm

Particionamento

- Dado o vetor v antes e depois do particionamento, o que pode ser observado?

Entrada: $v = [05, 07, 56, 97, 02, 03, 67, 68, 32, 98, 89, 34]$

Saída: $v = [05, 07, 02, 03, 32, 34, 67, 68, 56, 98, 89, 97]$

Particionamento

- Dado o vetor v antes e depois do particionamento, o que pode ser observado?

Entrada: $v = [05, 07, 56, 97, 02, 03, 67, 68, 32, 98, 89, 34]$

Saída: $v = [05, 07, 02, 03, 32, 34, 67, 68, 56, 98, 89, 97]$

Ordenado: $v = [02, 03, 05, 07, 32, 34, 56, 67, 68, 89, 97, 98]$

Particionamento

- Dado o vetor v antes e depois do particionamento, o que pode ser observado?

Entrada: $v = [05, 07, 56, 97, 02, 03, 67, 68, 32, 98, 89, 34]$

Saída: $v = [05, 07, 02, 03, 32, 34, 67, 68, 56, 98, 89, 97]$

Ordenado: $v = [02, 03, 05, 07, 32, 34, 56, 67, 68, 89, 97, 98]$

- É garantido que o elemento p ficou na sua posição correta do vetor ordenado.

Particionamento

- Dado o vetor v antes e depois do particionamento, o que pode ser observado?

Entrada: $v = [05, 07, 56, 97, 02, 03, 67, 68, 32, 98, 89, 34]$

Saída: $v = [05, 07, 02, 03, 32, 34, 67, 68, 56, 98, 89, 97]$

Ordenado: $v = [02, 03, 05, 07, 32, 34, 56, 67, 68, 89, 97, 98]$

- É garantido que o elemento p ficou na sua posição correta do vetor ordenado.
- O que acontece se aplicar o procedimento recursivamente nas porções separadas por p ?

Particionamento

- Dado o vetor v antes e depois do particionamento, o que pode ser observado?

Entrada: $v = [05, 07, 56, 97, 02, 03, 67, 68, 32, 98, 89, 34]$

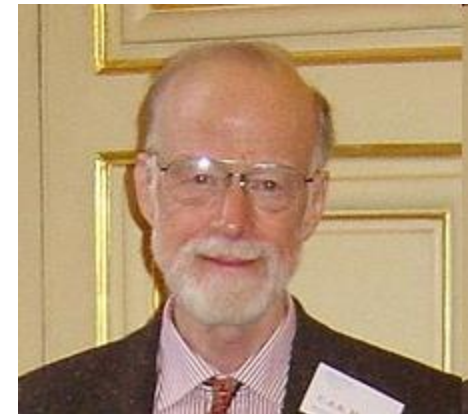
Saída: $v = [05, 07, 02, 03, 32, 34, 67, 68, 56, 98, 89, 97]$

Ordenado: $v = [02, 03, 05, 07, 32, 34, 56, 67, 68, 89, 97, 98]$

- É garantido que o elemento p ficou na sua posição correta do vetor ordenado.
- O que acontece se aplicar o procedimento recursivamente nas porções separadas por p ?
- Esse é o **Quick Sort** !

Quick Sort

- Proposto em 1962 por Charles Antony Richard Hoare no Computer Journal, 5, pp.10-15, 1962
 - É considerado o método de ordenação mais eficiente até os dias atuais;
 - Emprega a Divisão e Conquista;
 - O método consiste em:
 - Eleger um pivô
 - Garantir que todos os elementos a direita do pivô são menores ou iguais que ele e a esquerda são maiores
 - Repetir recursivamente na metade direita e na metade esquerda do arranjo (usando como referencia o pivô).



- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

97	31	82	53	84	39
----	----	----	----	----	----

- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

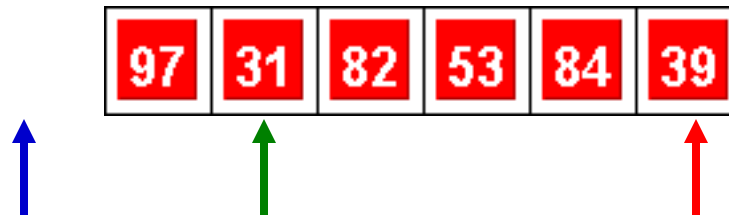


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

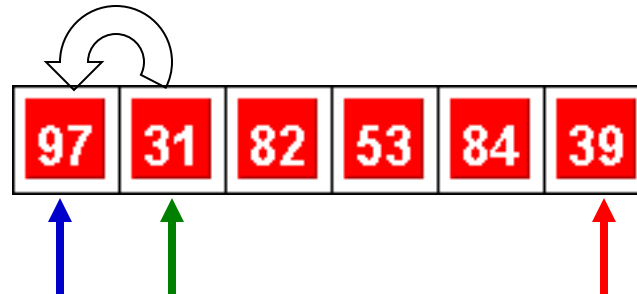


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

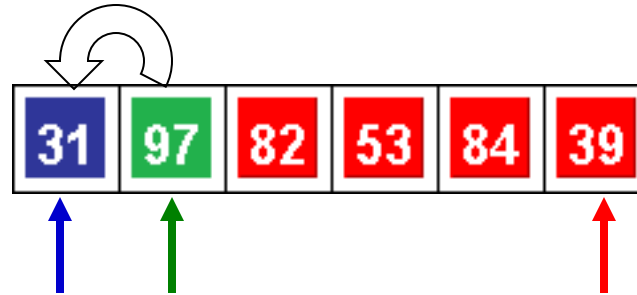


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

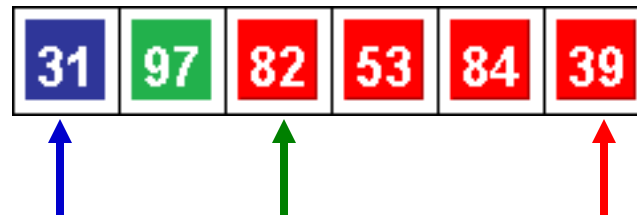


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

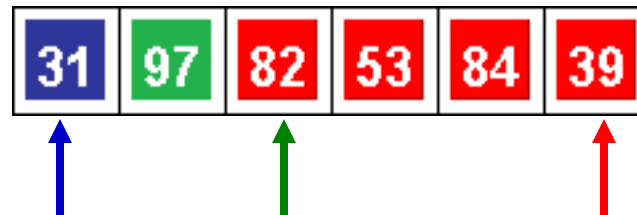


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

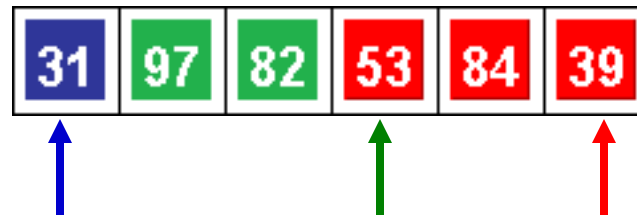


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

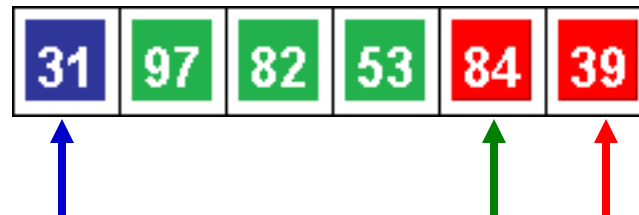


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

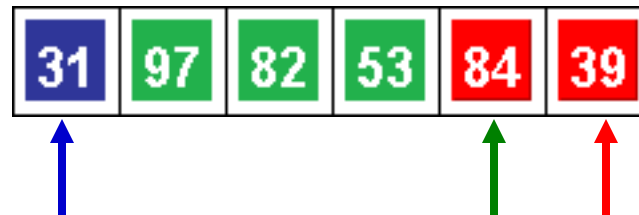


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

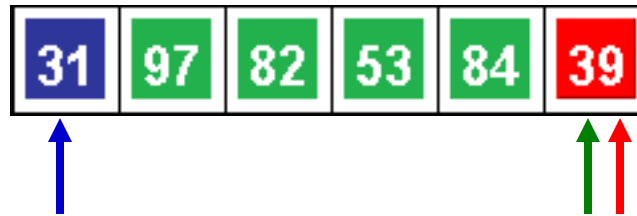


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

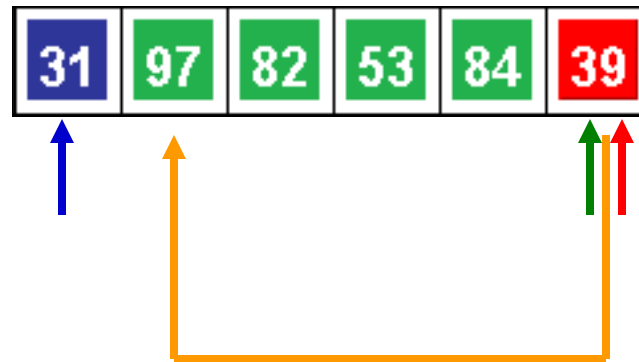


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

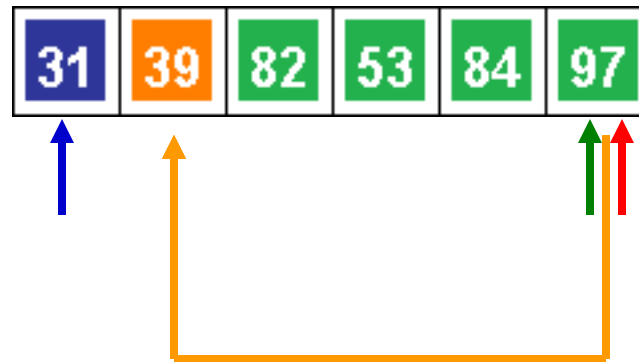


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca



- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

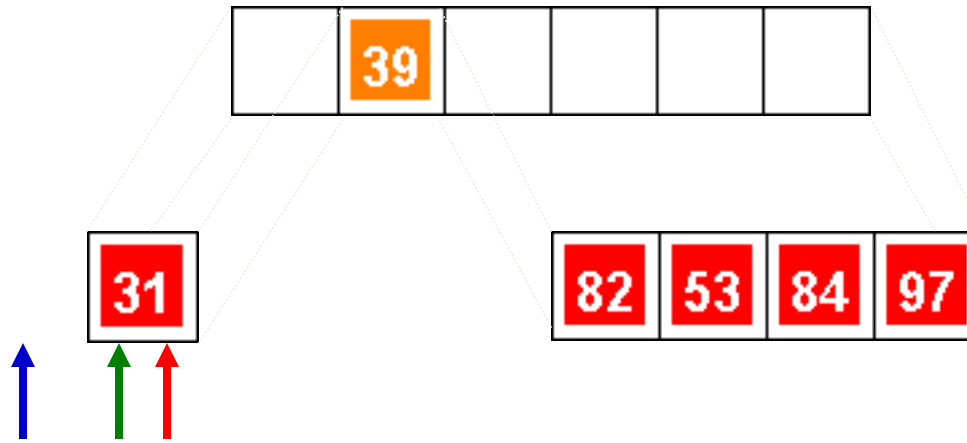
31	39	82	53	84	97
----	----	----	----	----	----

- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

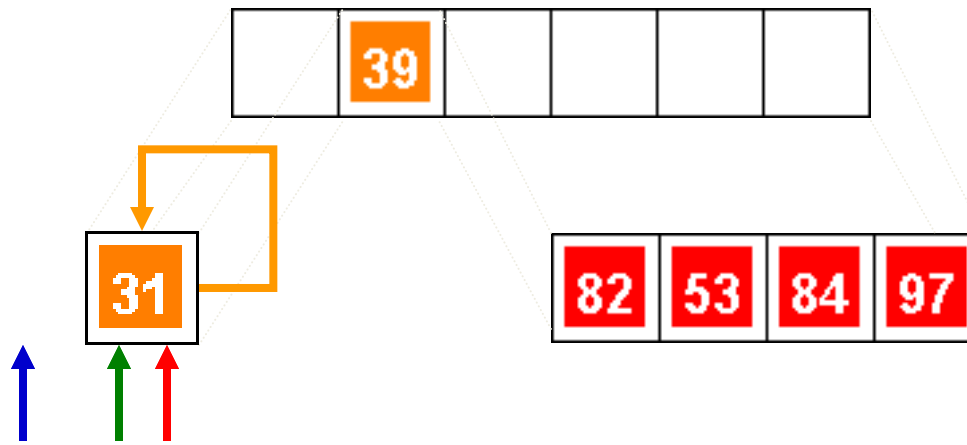


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

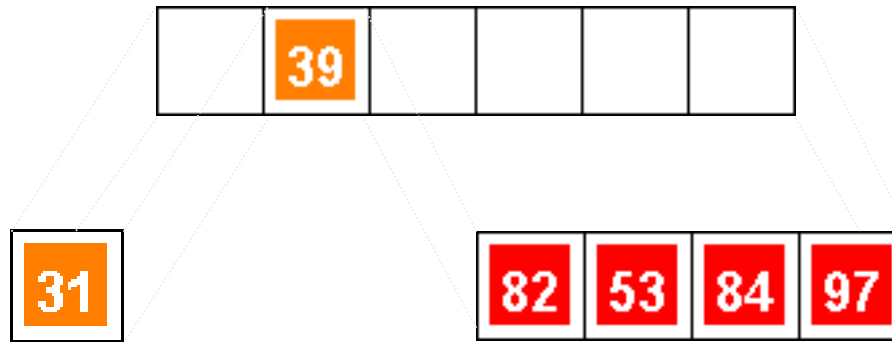


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

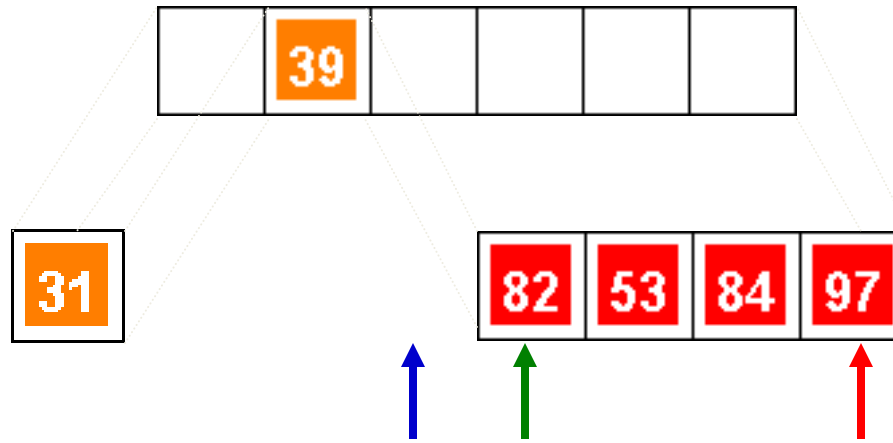


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

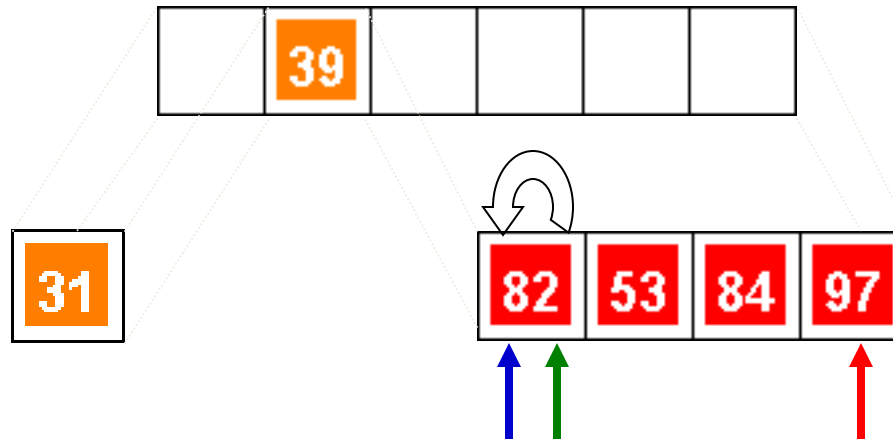


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

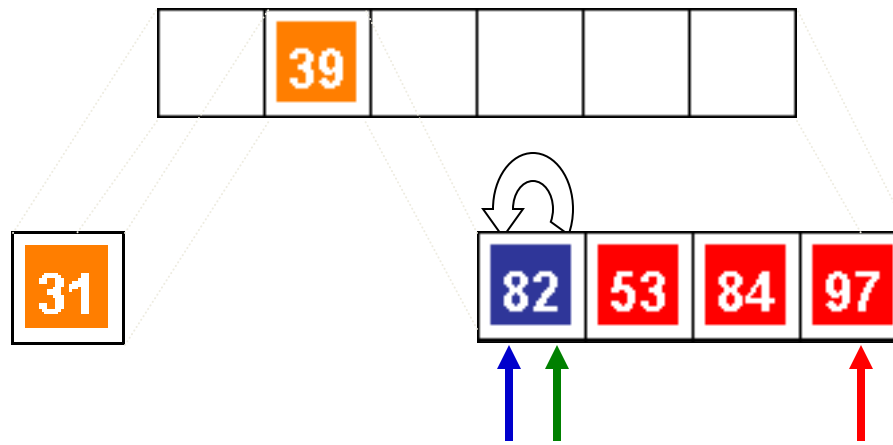


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

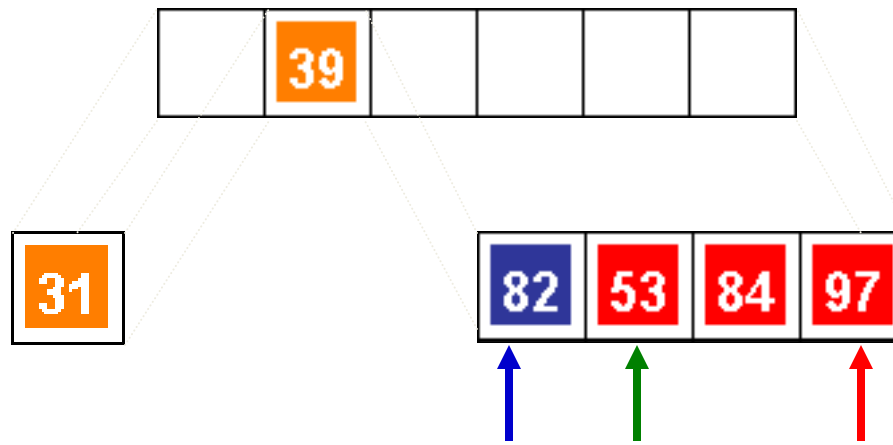


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

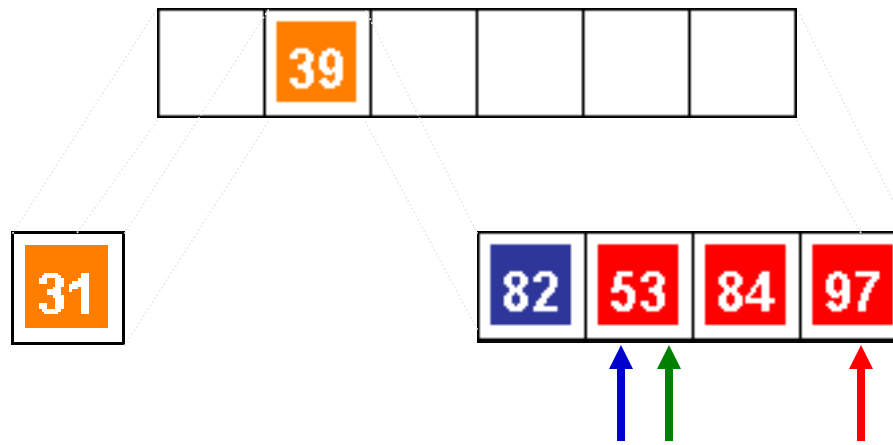


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

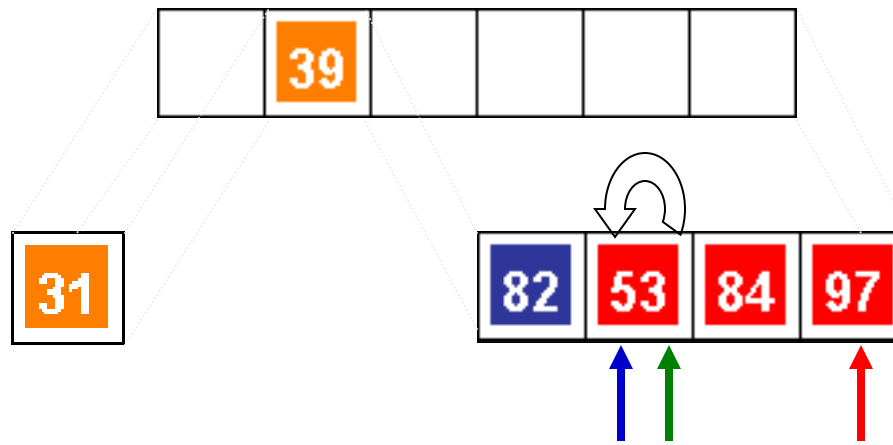


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

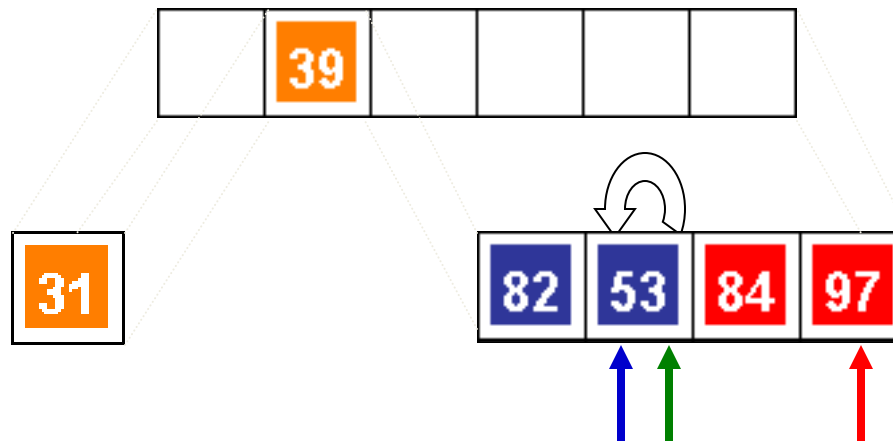


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

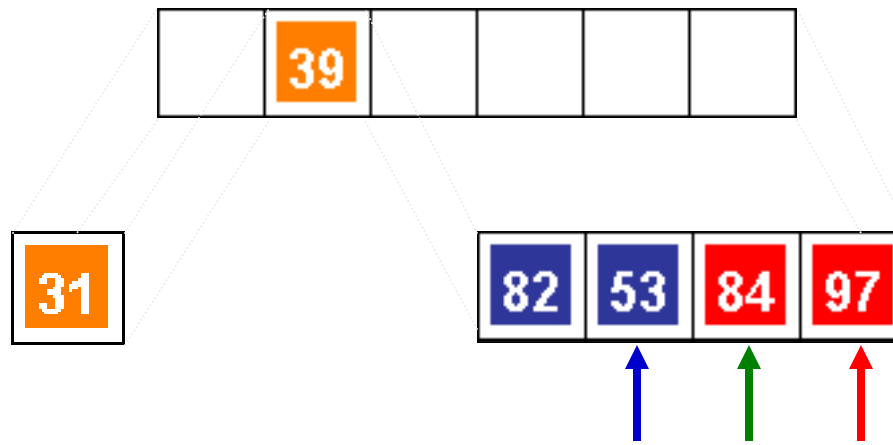


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

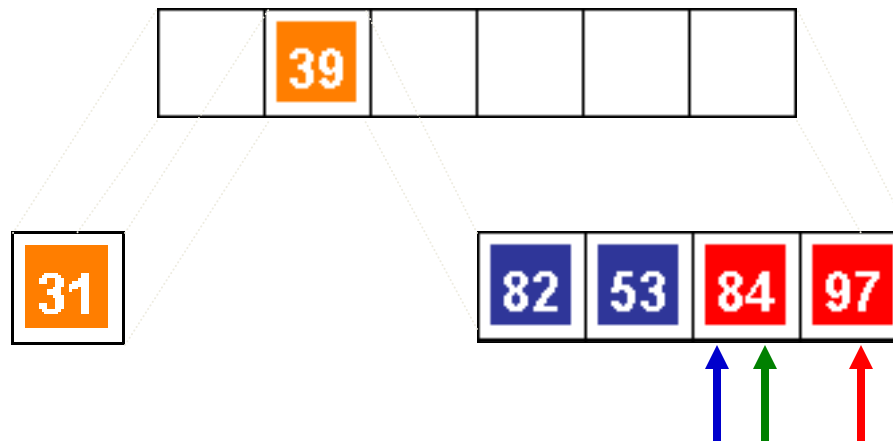


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

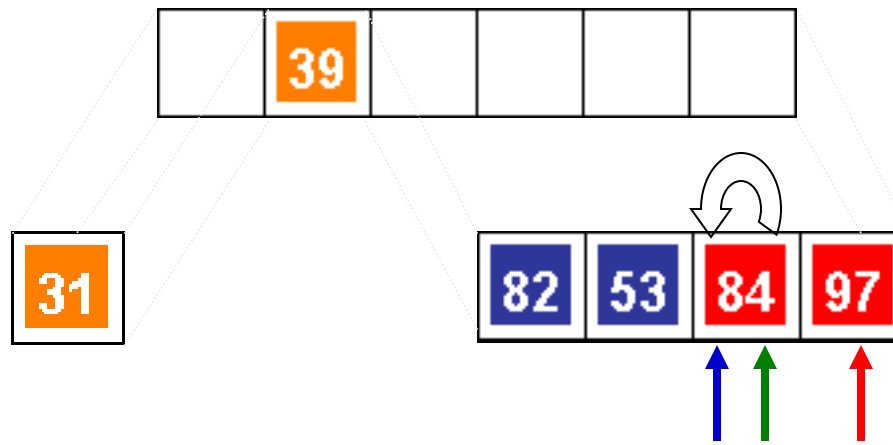


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

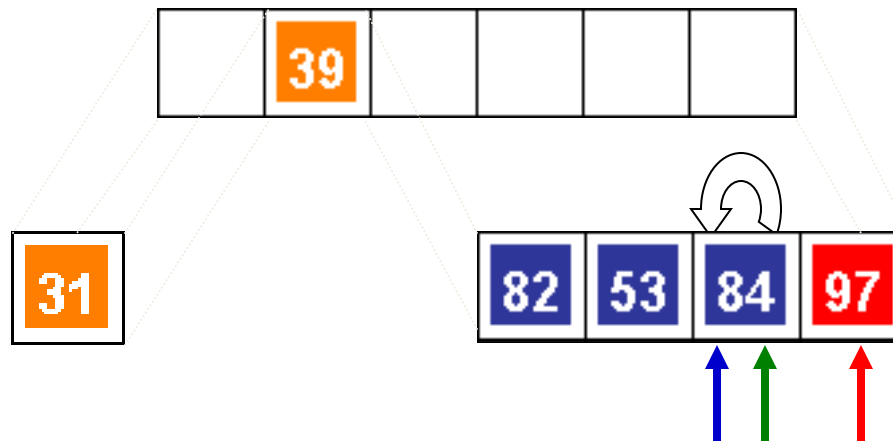


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

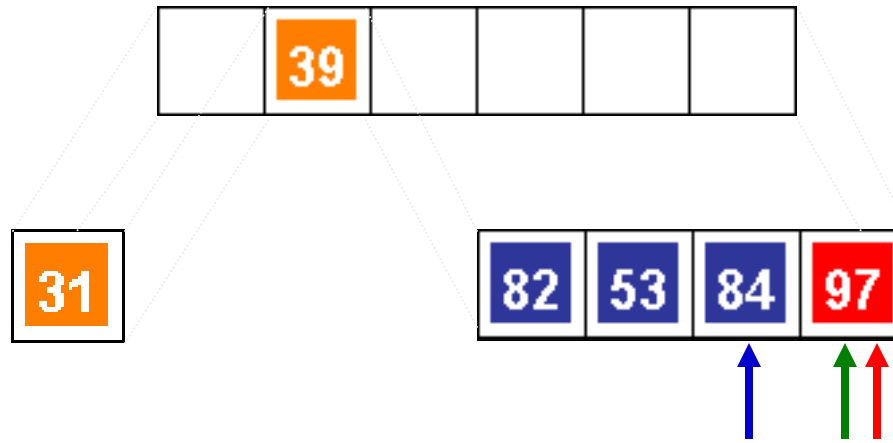


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

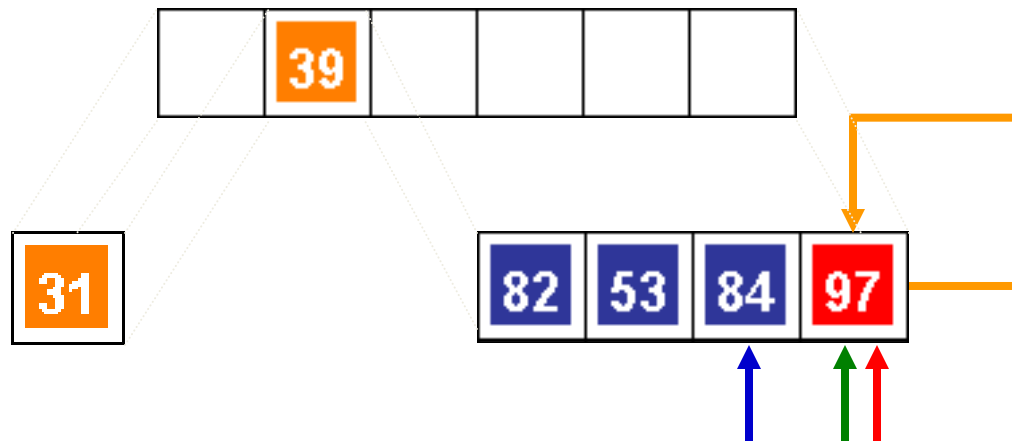


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

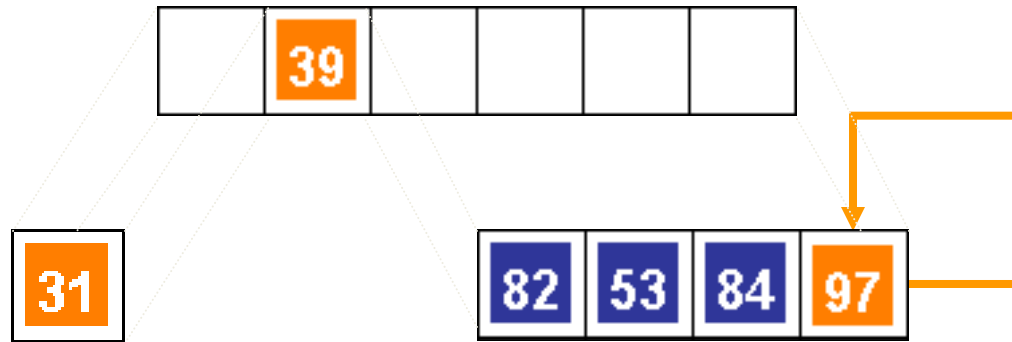


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

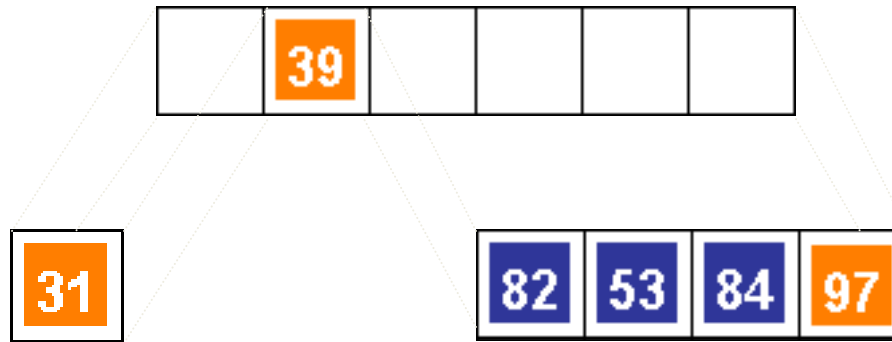


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

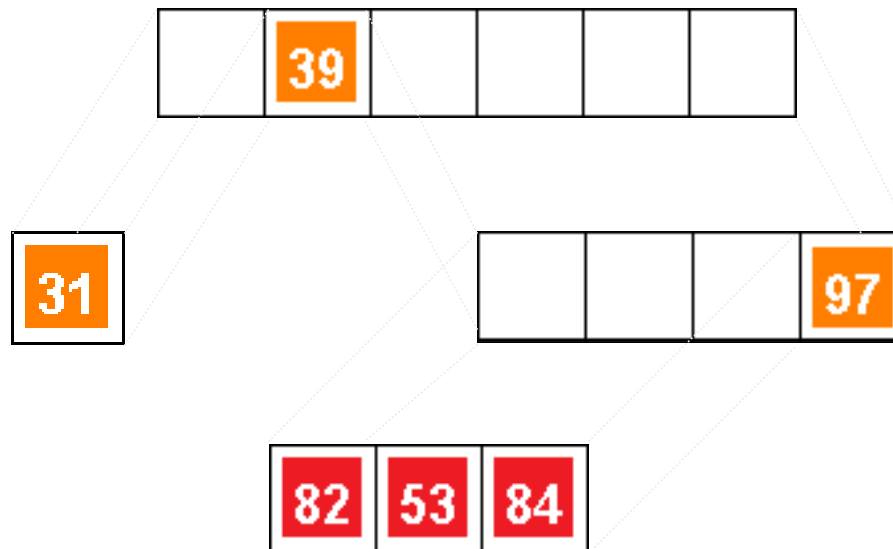


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

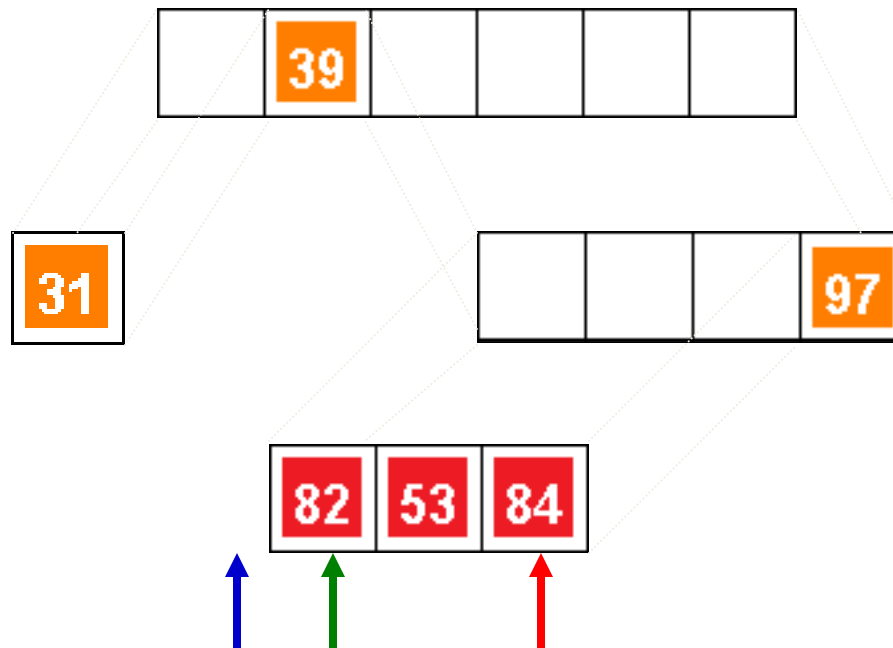


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

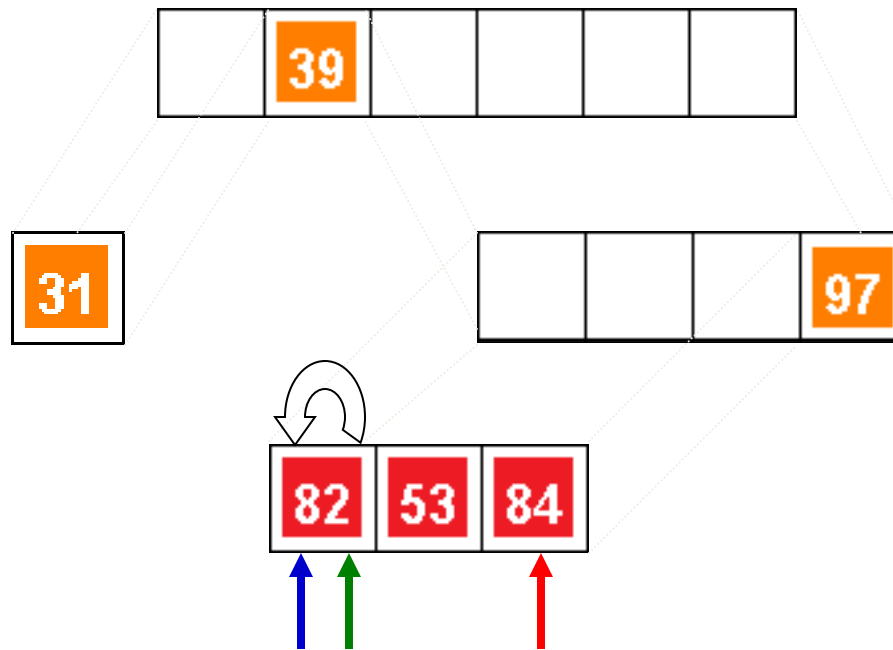


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

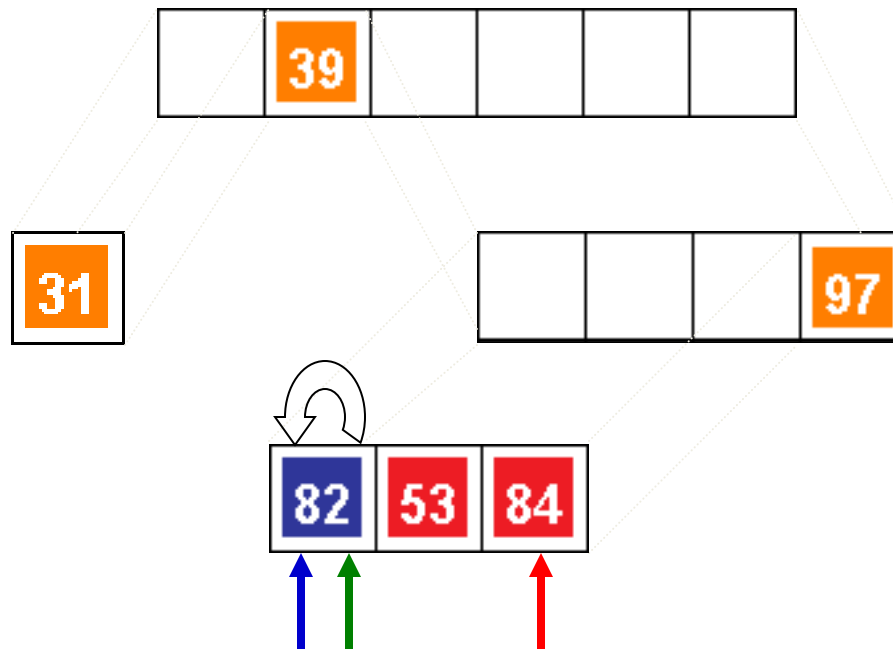


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

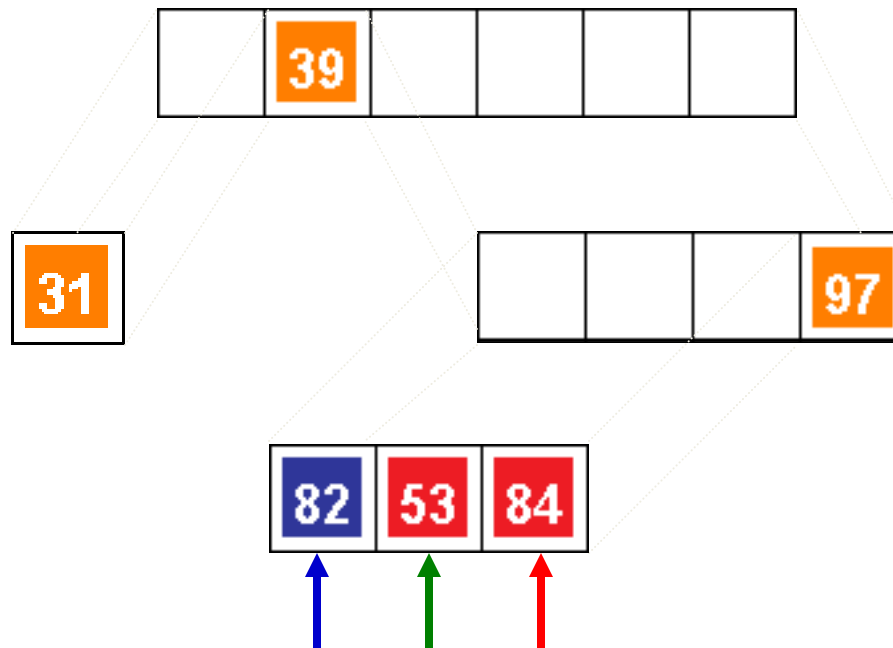


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

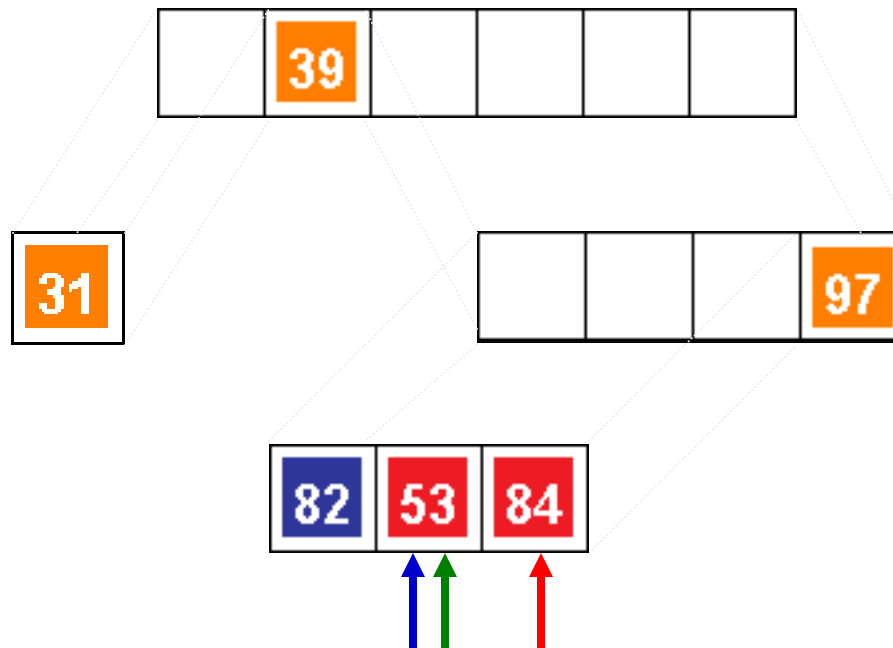


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

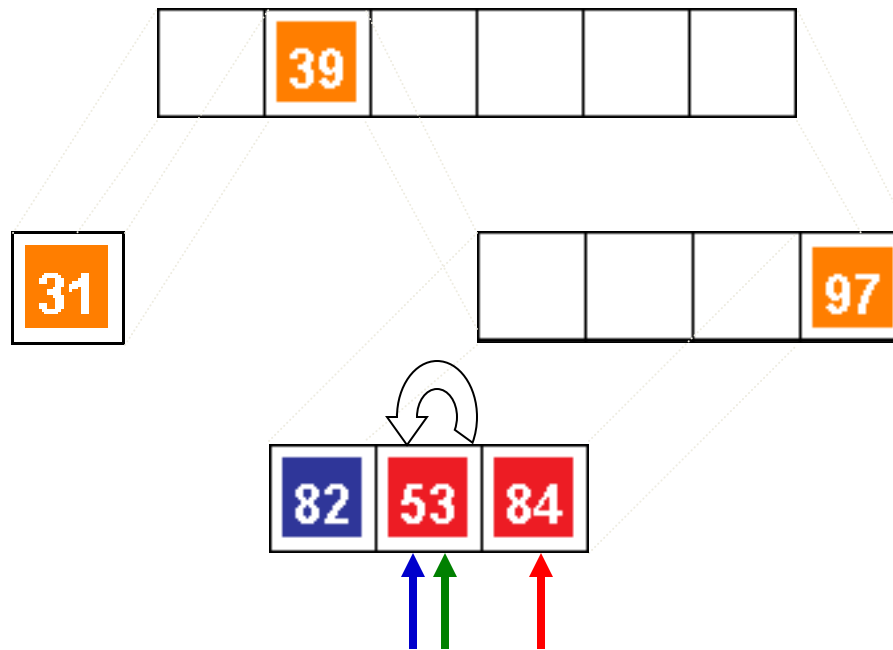


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

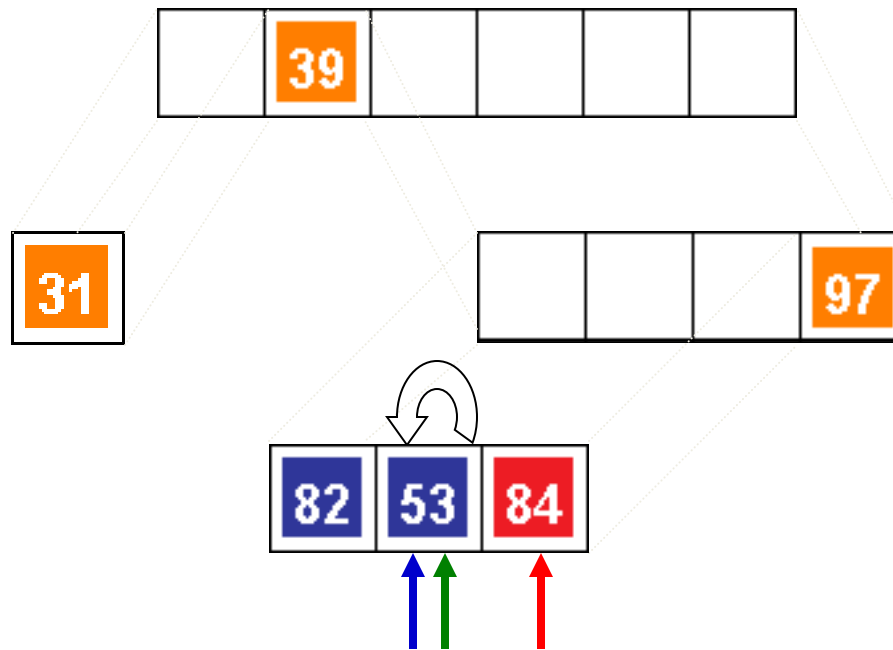


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

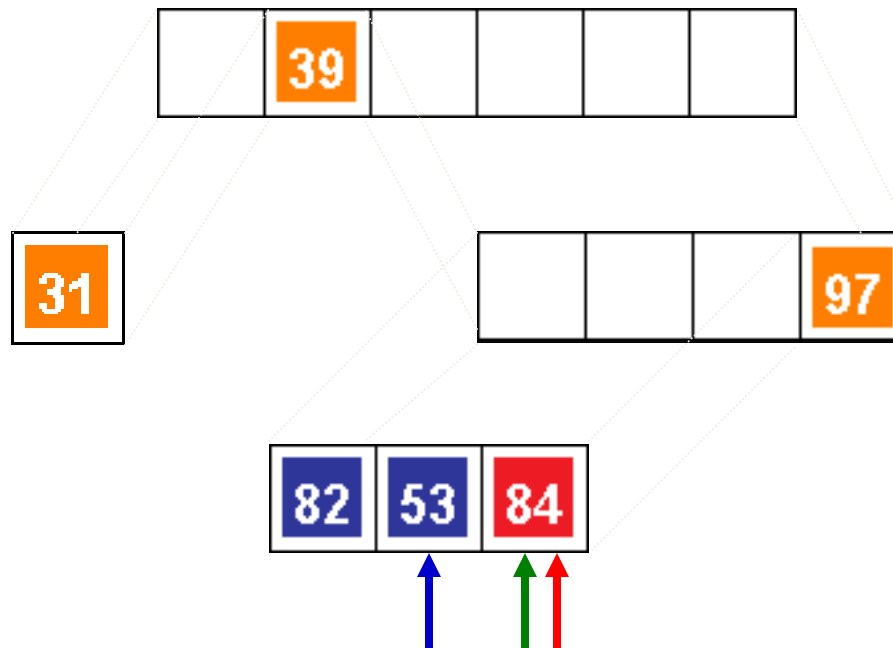


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

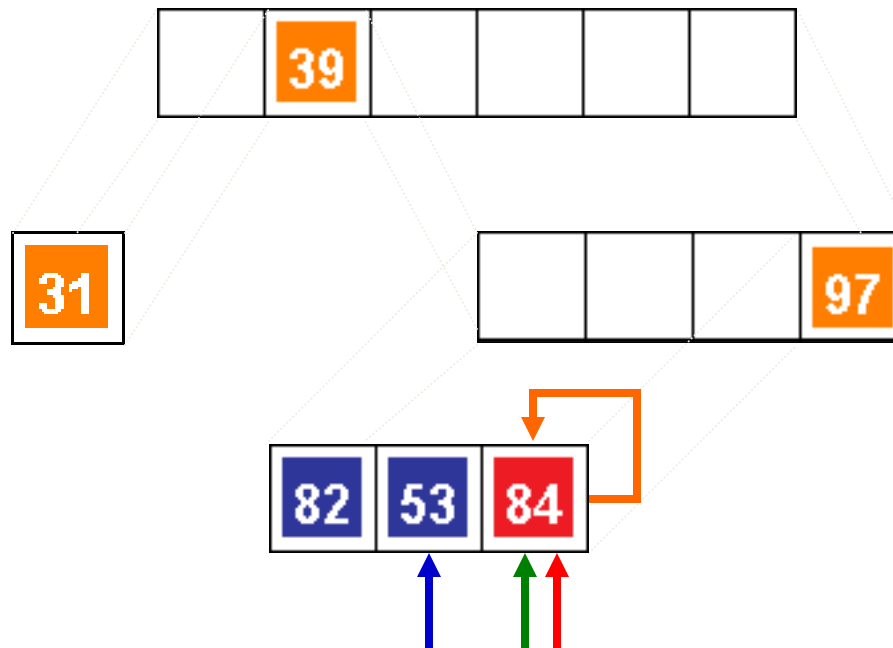


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

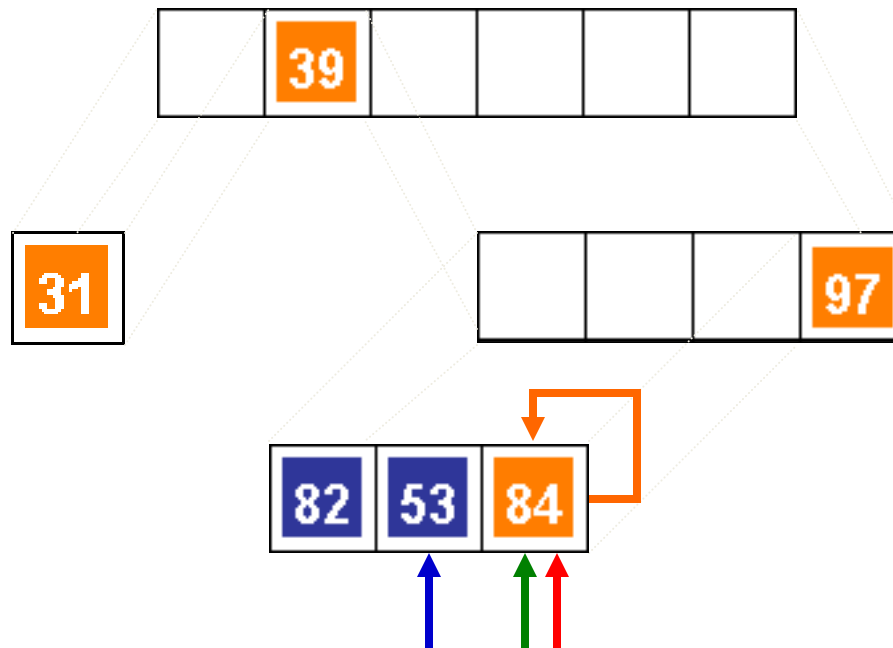


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

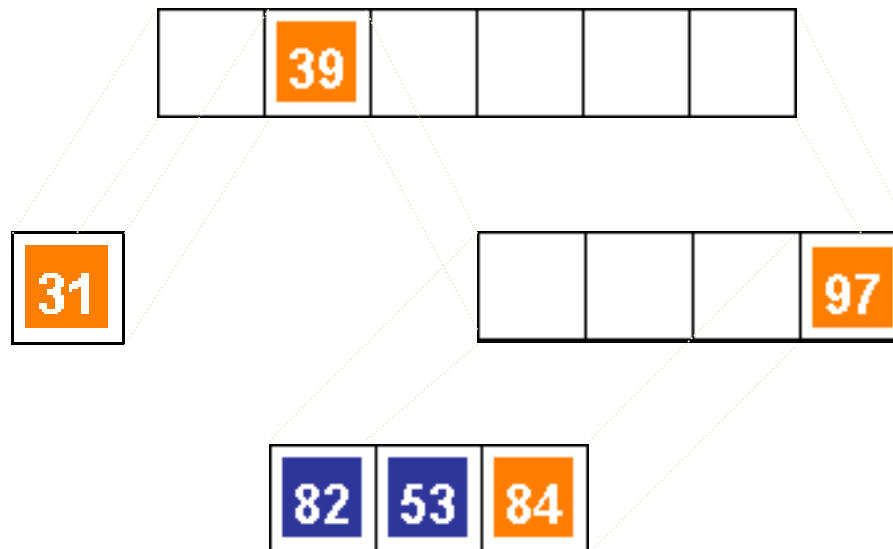


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

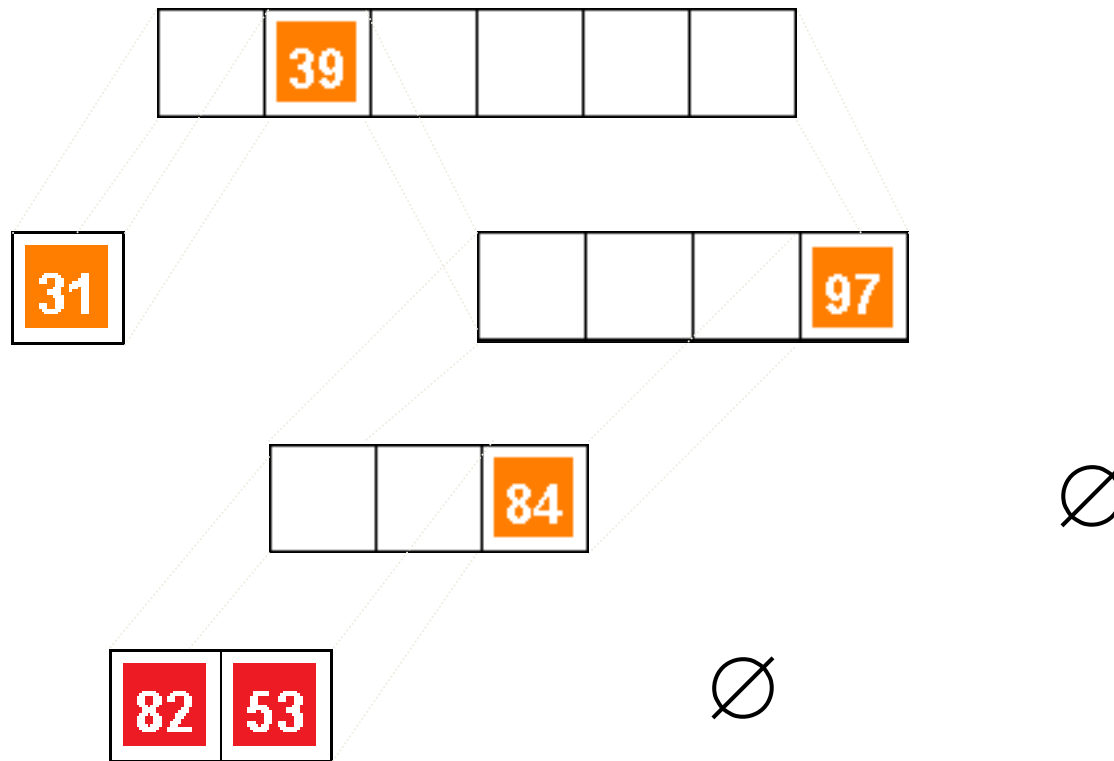


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca



Elementos ordenados

Idéia

▶ Troca

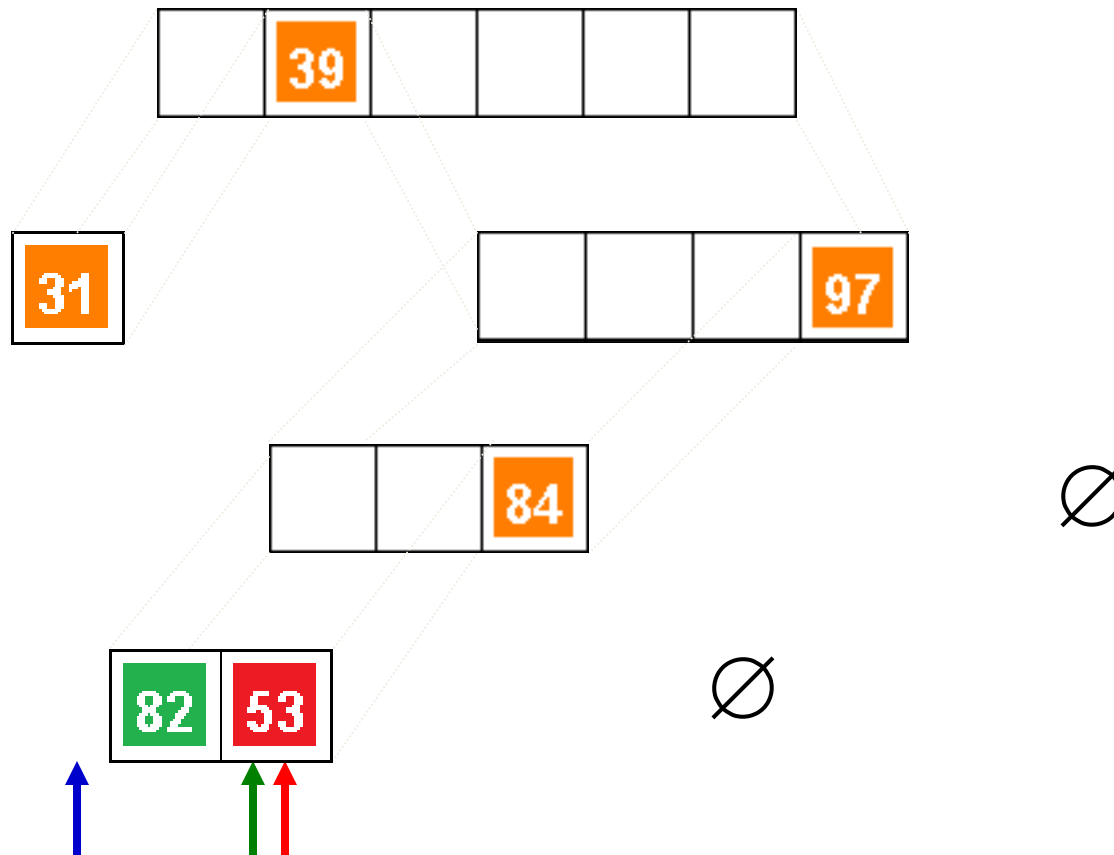


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca



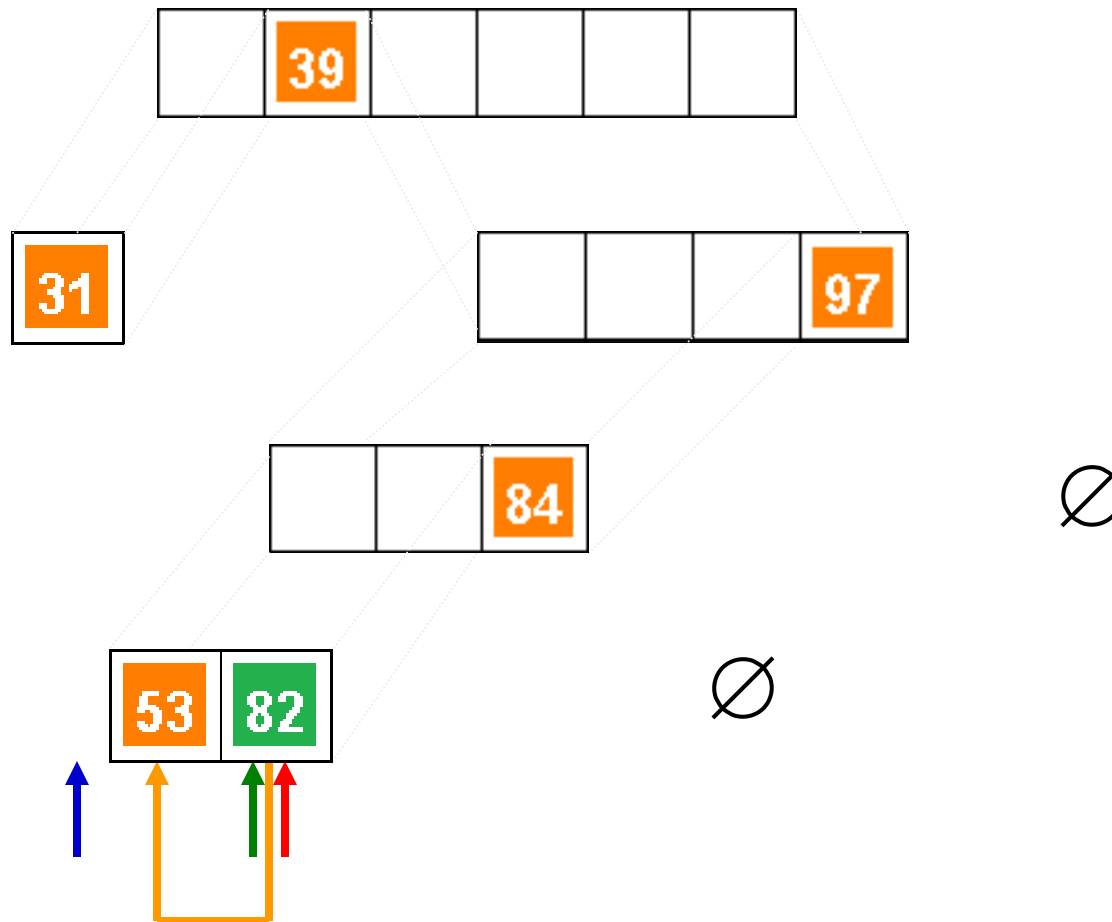


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

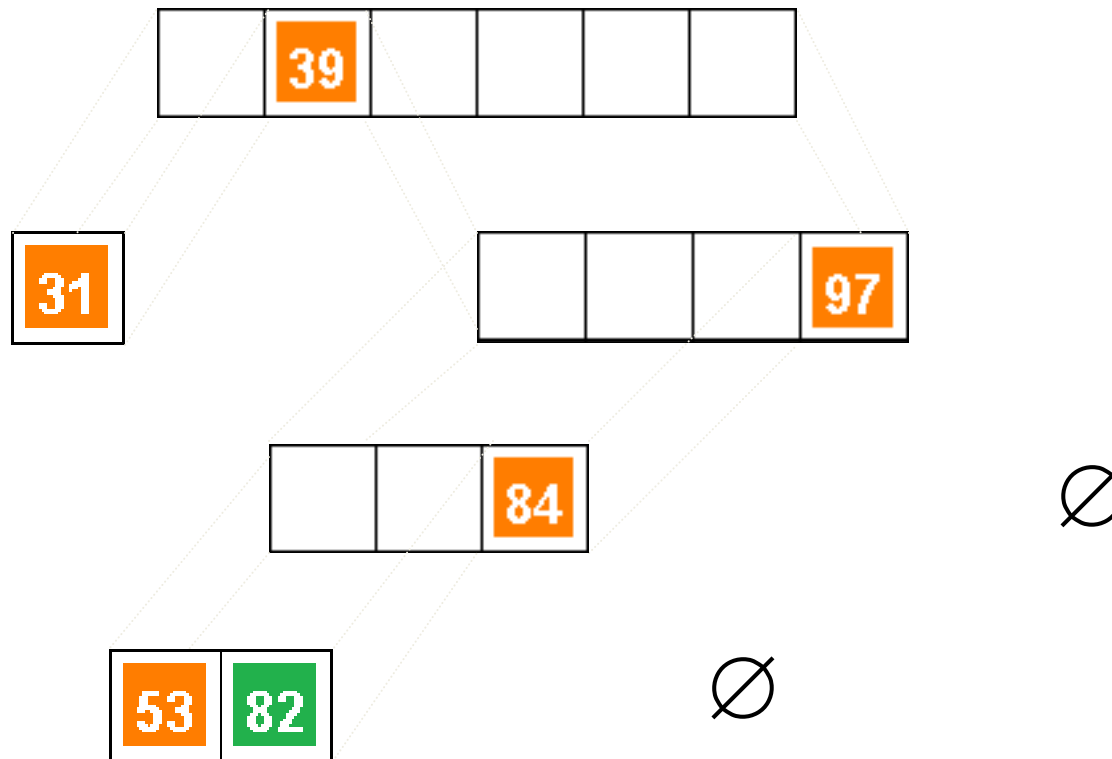


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

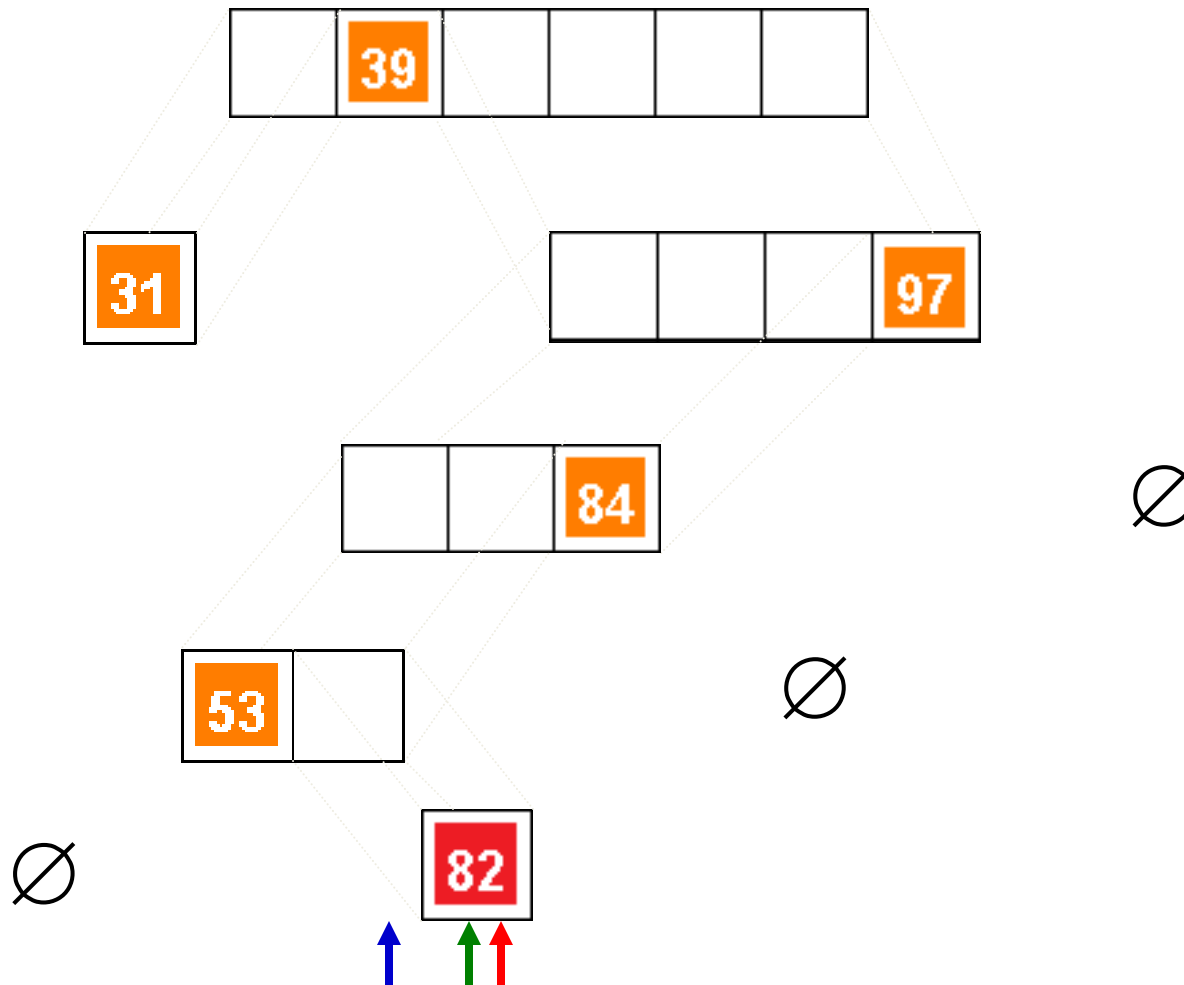


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

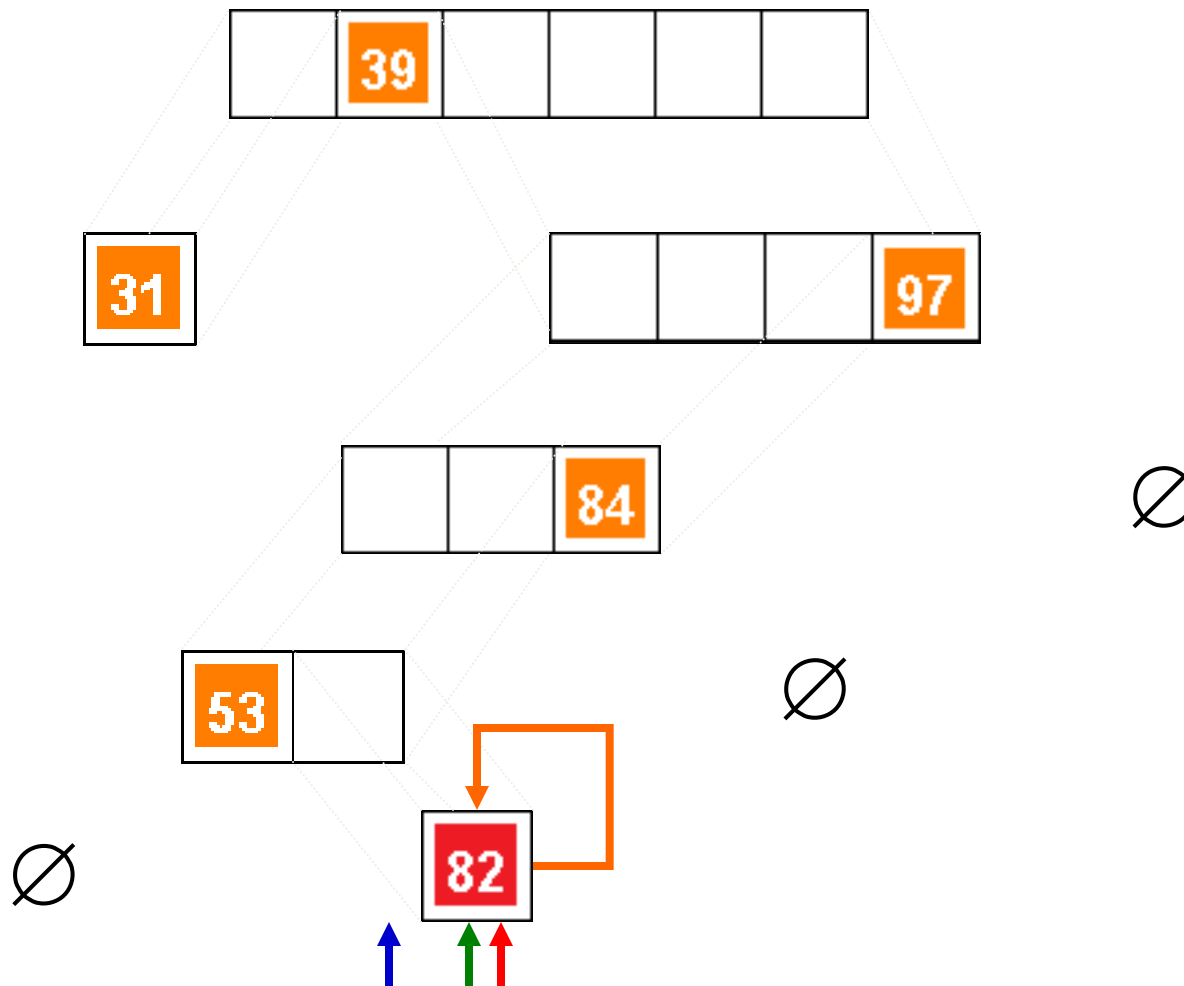


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

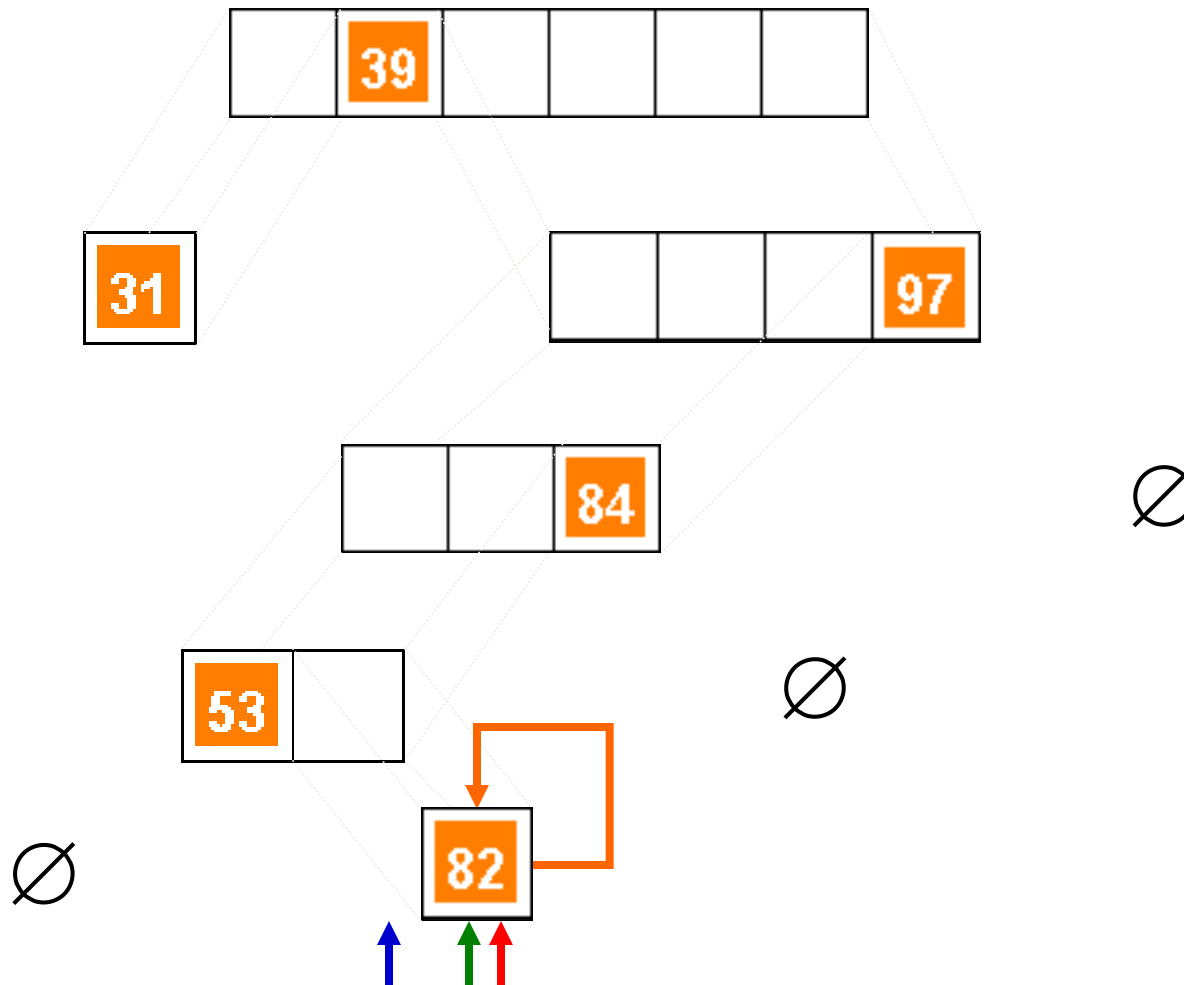
- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca






Quick Sort

Idéia

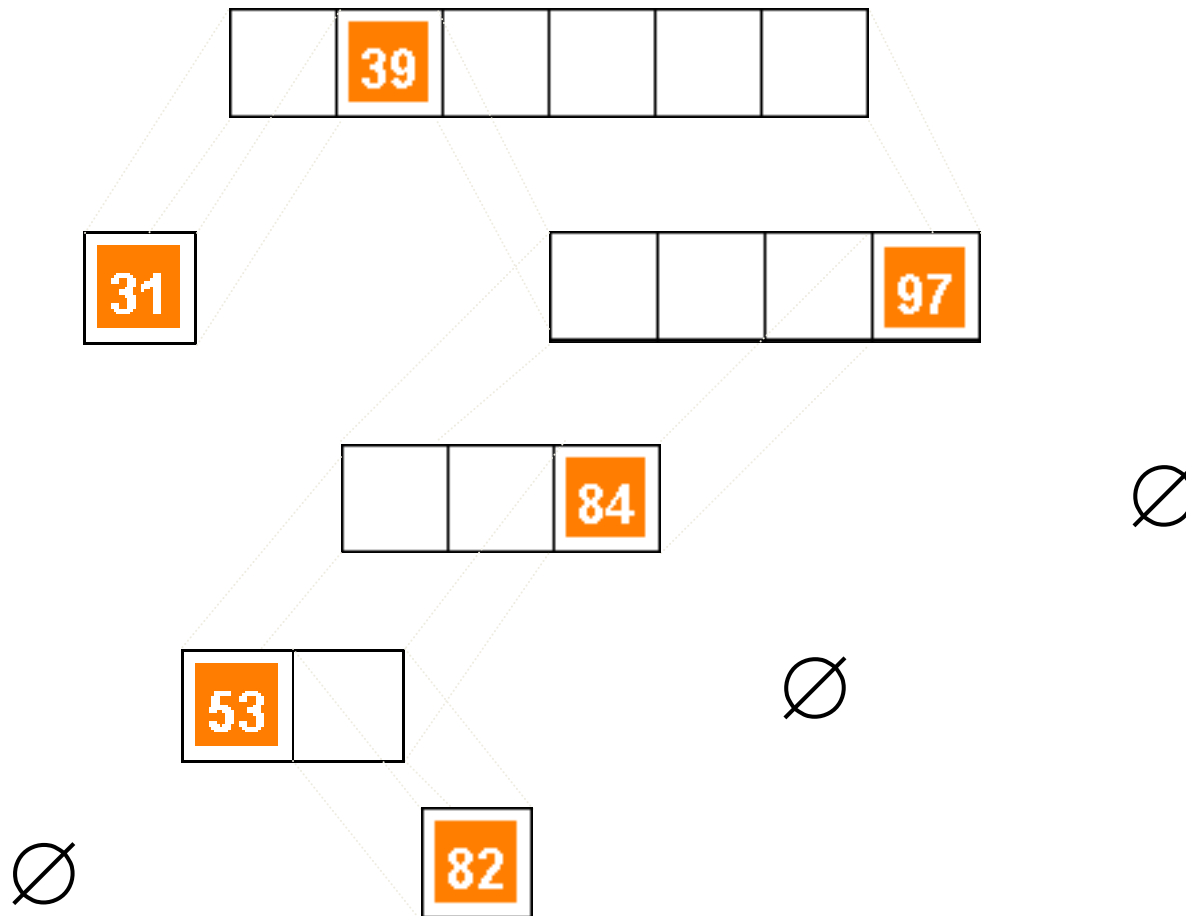


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

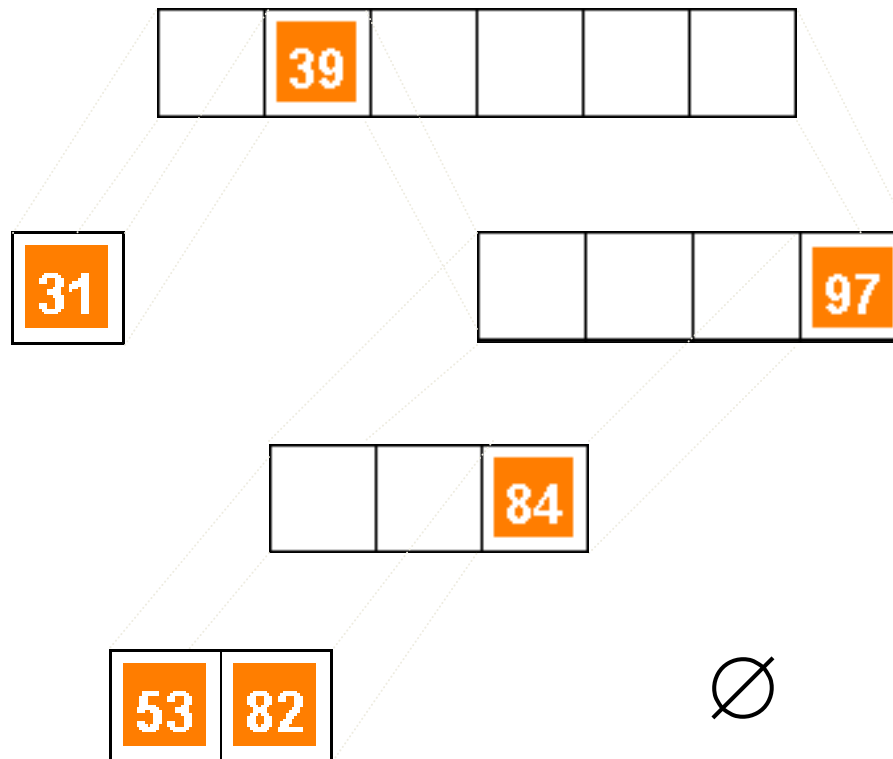


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

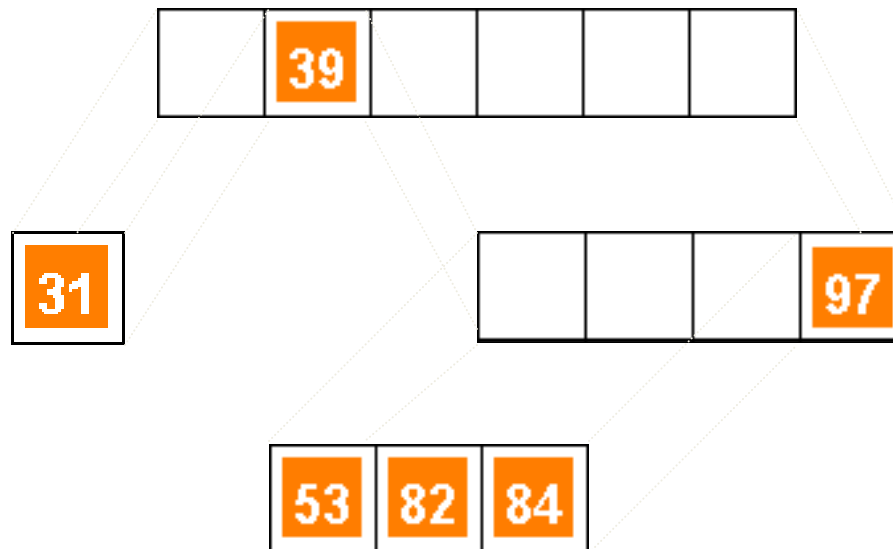


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

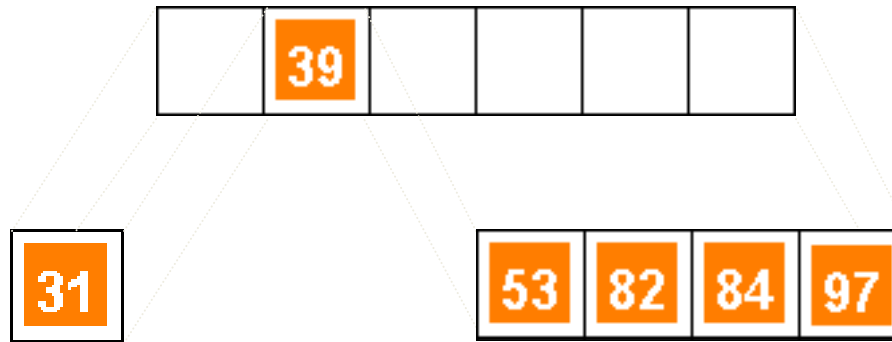


- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca



- Elementos não verificados
- Elementos menores que o pivô
- Elementos maiores que o pivô
- Elementos ordenados

Quick Sort

Idéia

- Elemento pivô
- Último menor elementos
- Elemento atual
- Troca

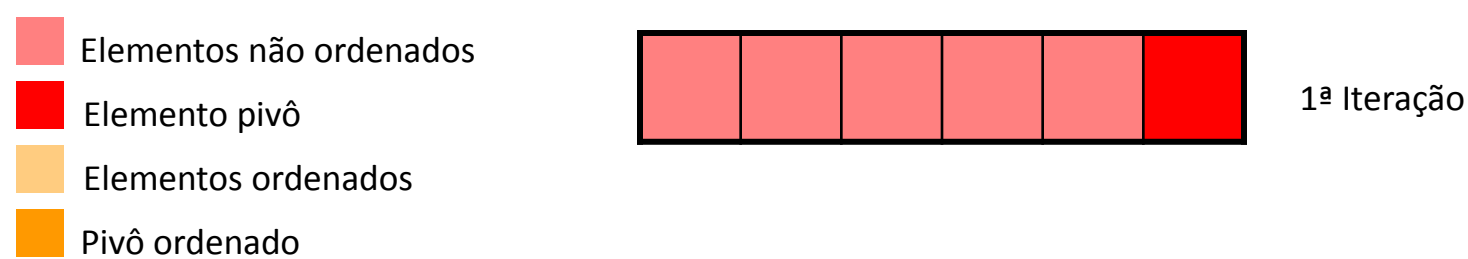
31	39	53	82	84	97
----	----	----	----	----	----

Quick Sort

```
01. void quickSort(int *v, int e, int d) {
02.     int p;
03.     if(e < d)
04.     {
05.         p = particiona(v, e, d);
06.         quickSort(v, e, p-1);
07.         quickSort(v, p+1, d);
08.     }
09. }
```

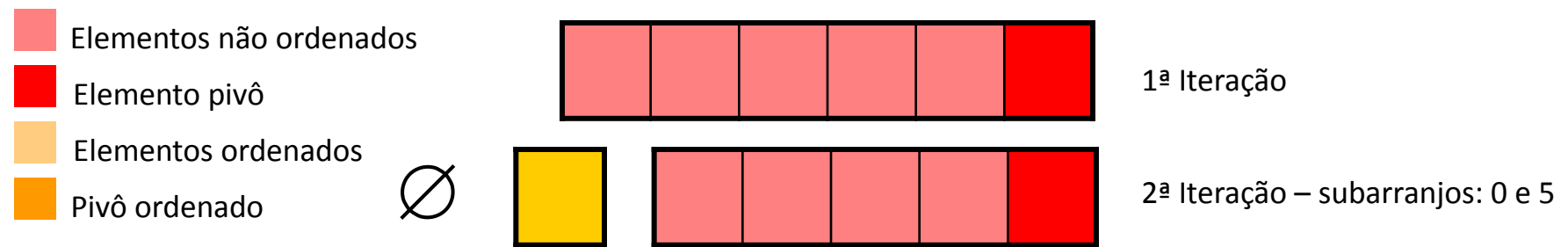
Quick Sort

O pior caso possível do Quick Sort: Particiona Desbalanceado
A cada iteração pivô parte o arranjo em duas metades desbalanceadas.



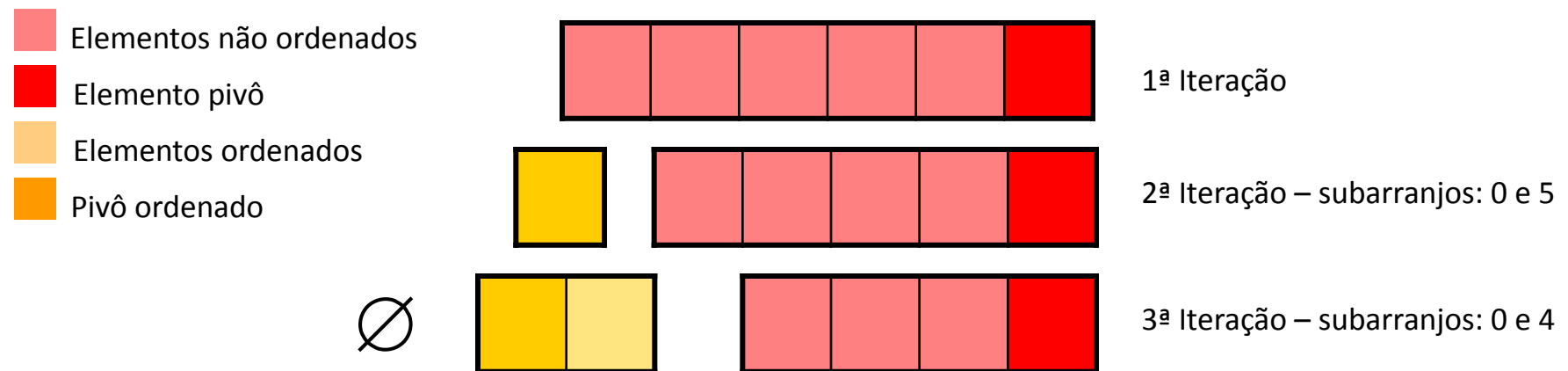
Quick Sort

O pior caso possível do Quick Sort: Particiona Desbalanceado
A cada iteração pivô parte o arranjo em duas metades desbalanceadas.



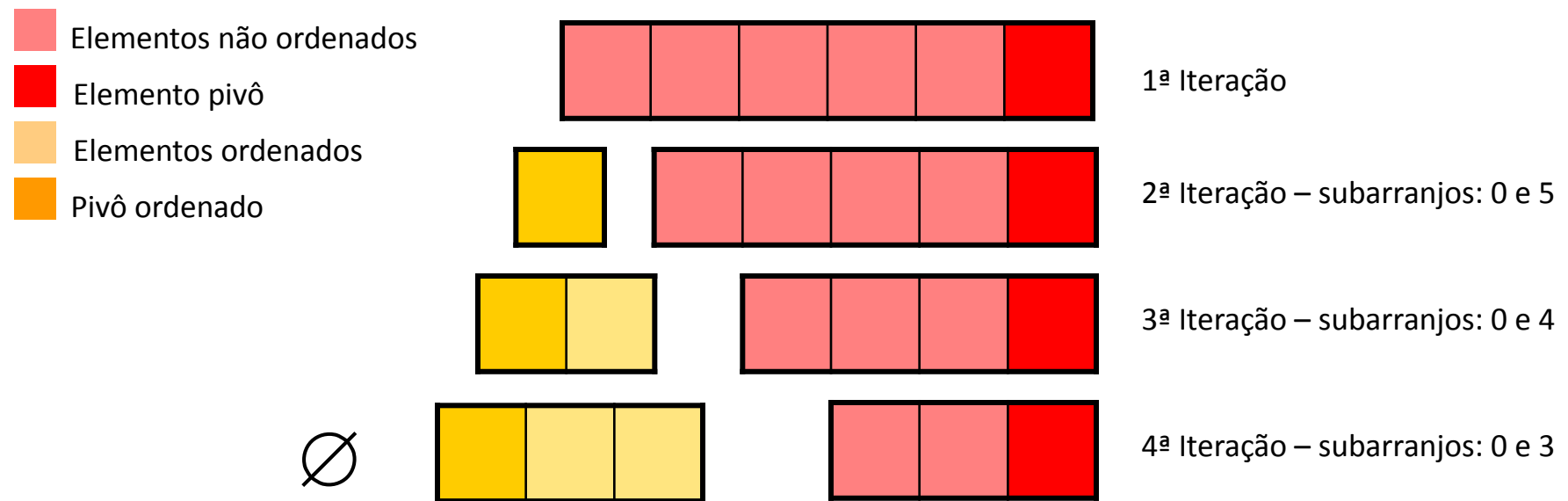
Quick Sort

O pior caso possível do Quick Sort: Particiona Desbalanceado
A cada iteração pivô parte o arranjo em duas metades desbalanceadas.



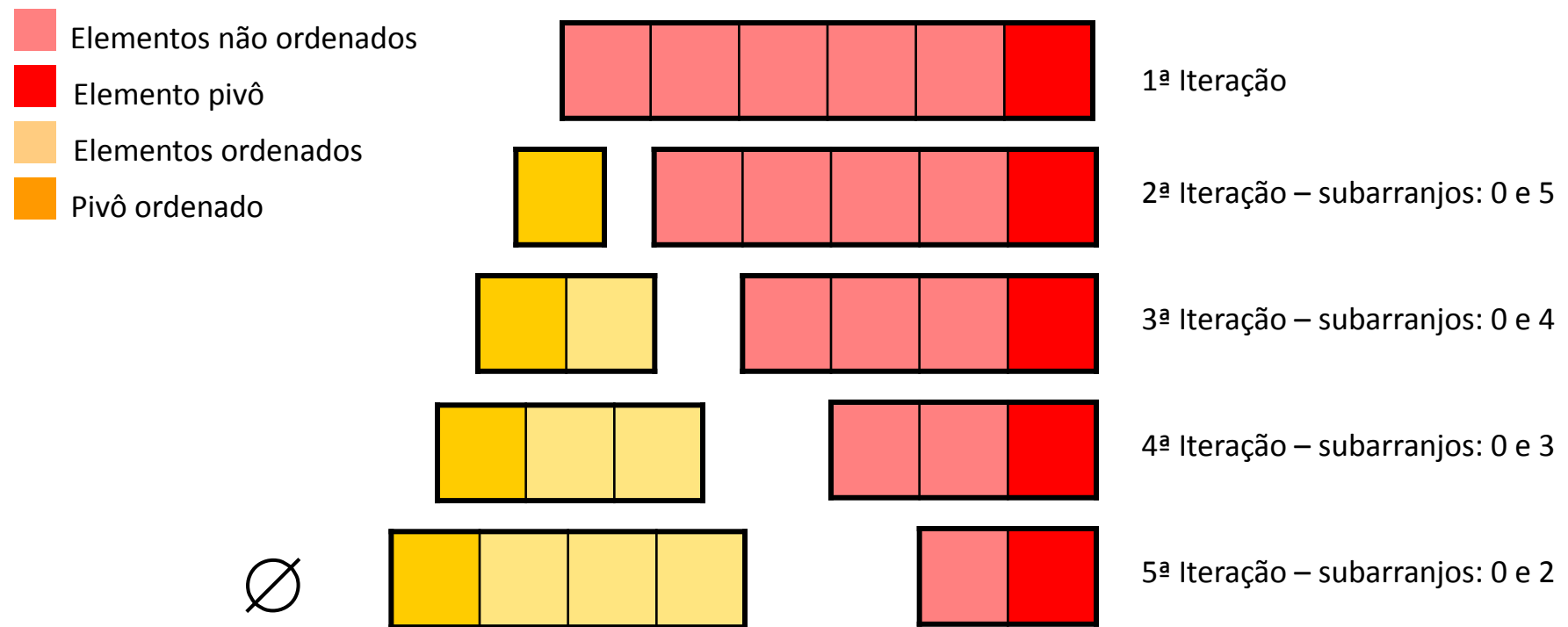
Quick Sort

O pior caso possível do Quick Sort: Particiona Desbalanceado
A cada iteração pivô parte o arranjo em duas metades desbalanceadas.



Quick Sort

O pior caso possível do Quick Sort: Particiona Desbalanceado
A cada iteração pivô parte o arranjo em duas metades desbalanceadas.



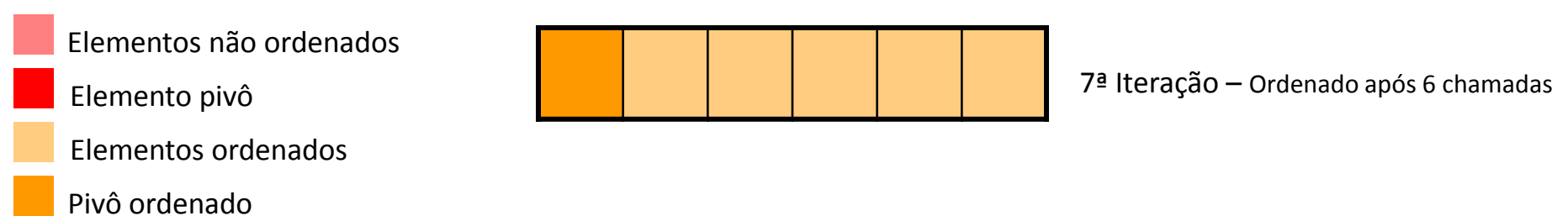
Quick Sort

O pior caso possível do Quick Sort: Particiona Desbalanceado
A cada iteração pivô parte o arranjo em duas metades desbalanceadas.



Quick Sort

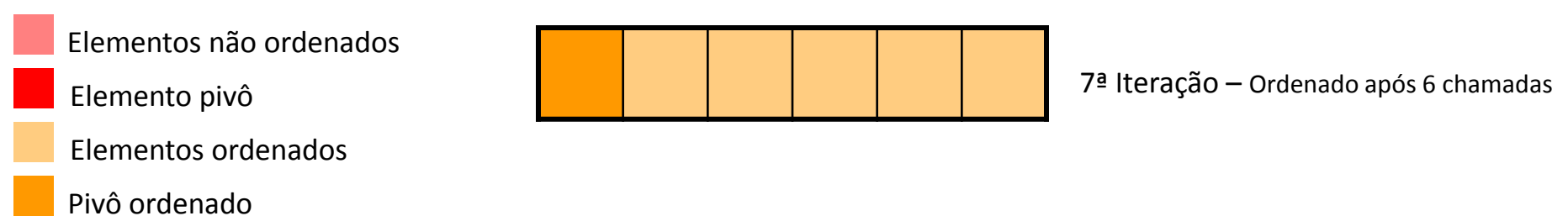
O pior caso possível do Quick Sort: Particiona Desbalanceado
A cada iteração pivô parte o arranjo em duas metades desbalanceadas.



A cada iteração o vetor é particionado em $n-1$ elementos.

Quick Sort

O pior caso possível do Quick Sort: Particiona Desbalanceado
A cada iteração pivô parte o arranjo em duas metades desbalanceadas.



A cada iteração o vetor é particionado em $n-1$ elementos.

$$T(1) = 1$$

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

Quick Sort

- Análise de Pior Caso:

$$T(1) = 1$$

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

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

$$T(n) = T(n-2) + n + (n-1)$$

$$T(n) = T(n-3) + n + (n-1) + (n-2)$$

$$T(n) = T(n-i) + n + (n-1) + \dots + (n-(i-1))$$

Quick Sort

- Análise de Pior Caso:

- Para $i = n-1$

$$T(n) = T(1) + n + (n-1) + \dots + (n - ((n-1) - 1))$$

$$T(n) = 1 + n + (n-1) + \dots + 2$$

$$T(n) = n + (n-1) + \dots + 2 + 1$$

$$T(n) = \frac{n \cdot (n+1)}{2}$$

$$T(n) = \frac{n^2 + n}{2}$$

Quick Sort

- Análise de Pior Caso:
 - Verificando através do método da substituição:
 - Para $n=1$

$$T(1) = 1$$

$$T(n) = \frac{n^2 + n}{2}$$

$$T(1) = \frac{1^2 + 1}{2}$$

$$T(1) = \frac{1+1}{2} = \frac{2}{2} = 1$$

Quick Sort

- Análise de Pior Caso:
 - Verificando através do método da substituição:
 - Para n

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

$$T(n) = \frac{n^2 + n}{2}$$

$$T(n) = \left(\frac{(n-1)^2 + (n-1)}{2} \right) + n$$

$$T(n) = \left(\frac{n^2 - 2n + 1 + n - 1}{2} \right) + n$$

$$T(n) = \left(\frac{n^2 - n}{2} \right) + n$$

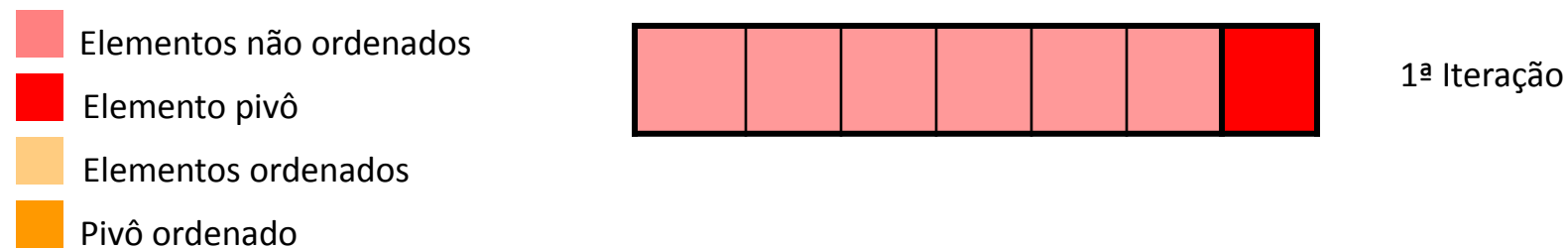
$$T(n) = \frac{n^2 - n + 2n}{2}$$

$$T(n) = \frac{n^2 + n}{2}$$

Quick Sort

O melhor caso do Quick Sort: Particiona Balanceado

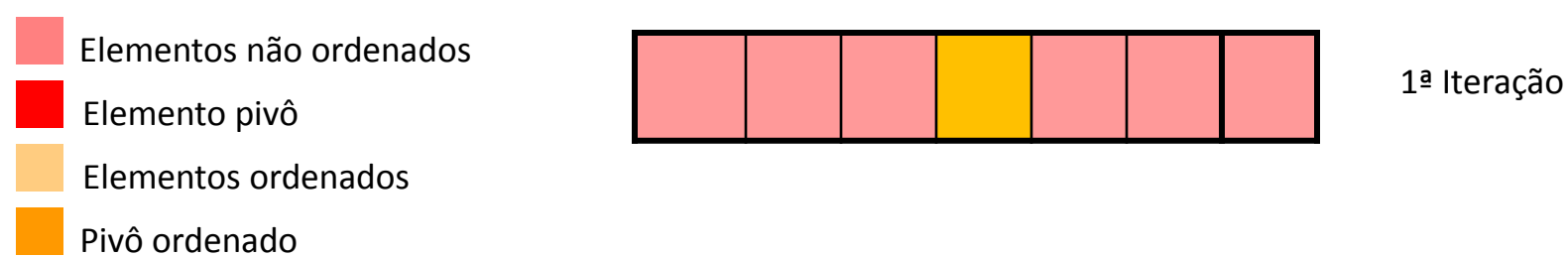
A cada iteração pivô parte o arranjo em duas metades iguais.



Quick Sort

O melhor caso do Quick Sort: Particiona Balanceado

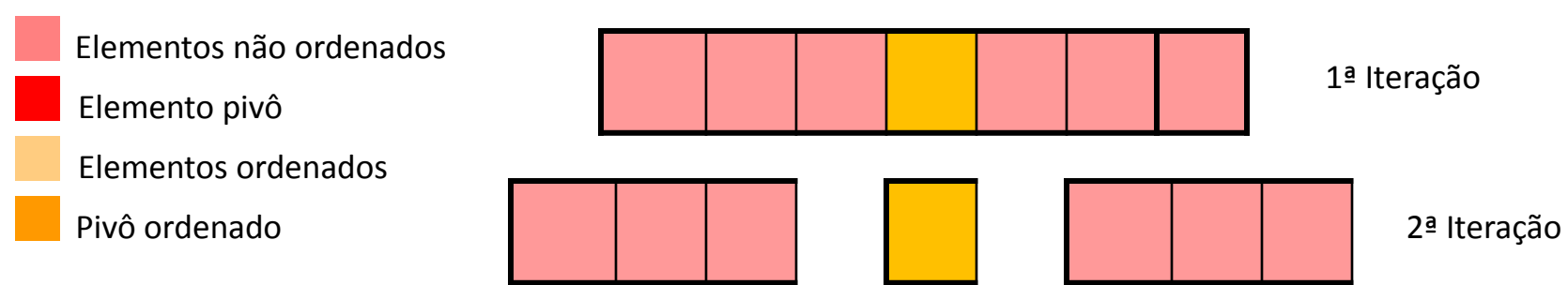
A cada iteração pivô parte o arranjo em duas metades iguais.



Quick Sort

O melhor caso do Quick Sort: Particiona Balanceado

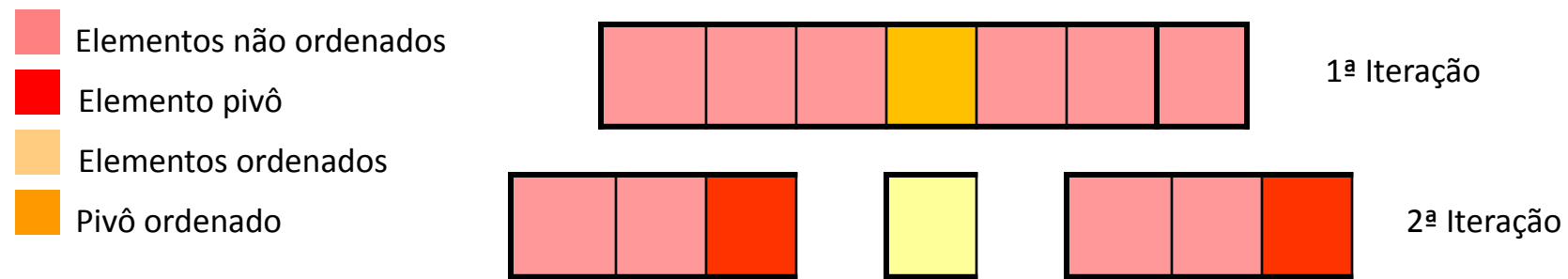
A cada iteração pivô parte o arranjo em duas metades iguais.



Quick Sort

O melhor caso do Quick Sort: Particiona Balanceado

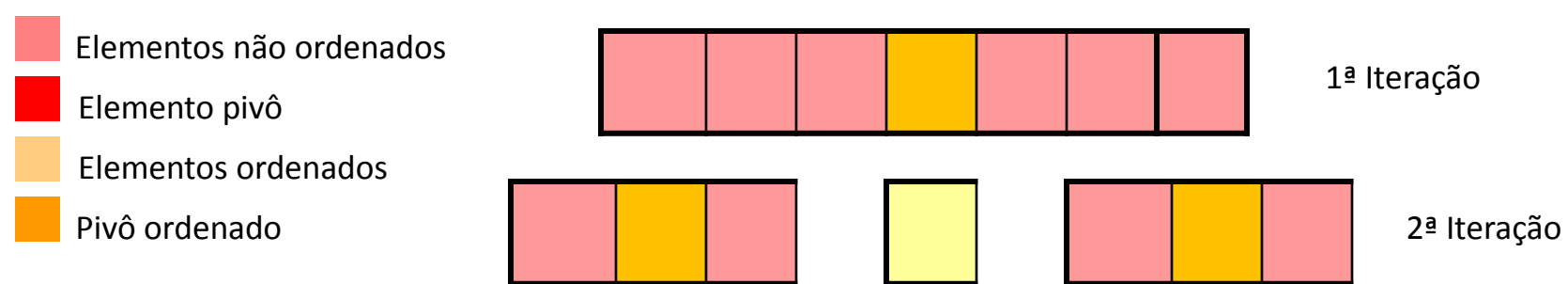
A cada iteração pivô parte o arranjo em duas metades iguais.



Quick Sort

O melhor caso do Quick Sort: Particiona Balanceado

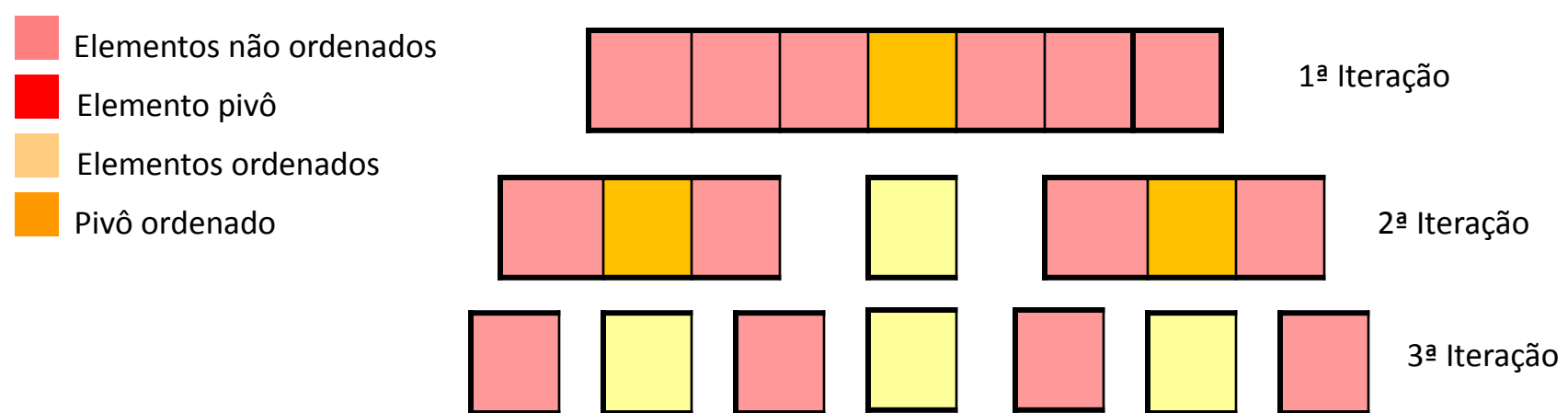
A cada iteração pivô parte o arranjo em duas metades iguais.



Quick Sort

O melhor caso do Quick Sort: Particiona Balanceado

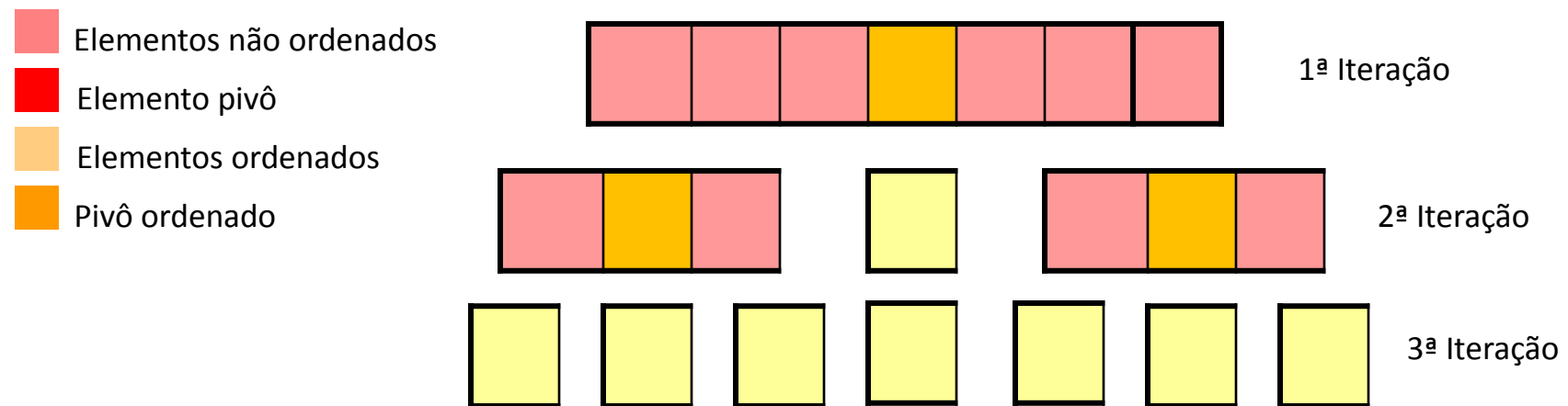
A cada iteração pivô parte o arranjo em duas metades iguais.



Quick Sort

O melhor caso do Quick Sort: Particiona Balanceado

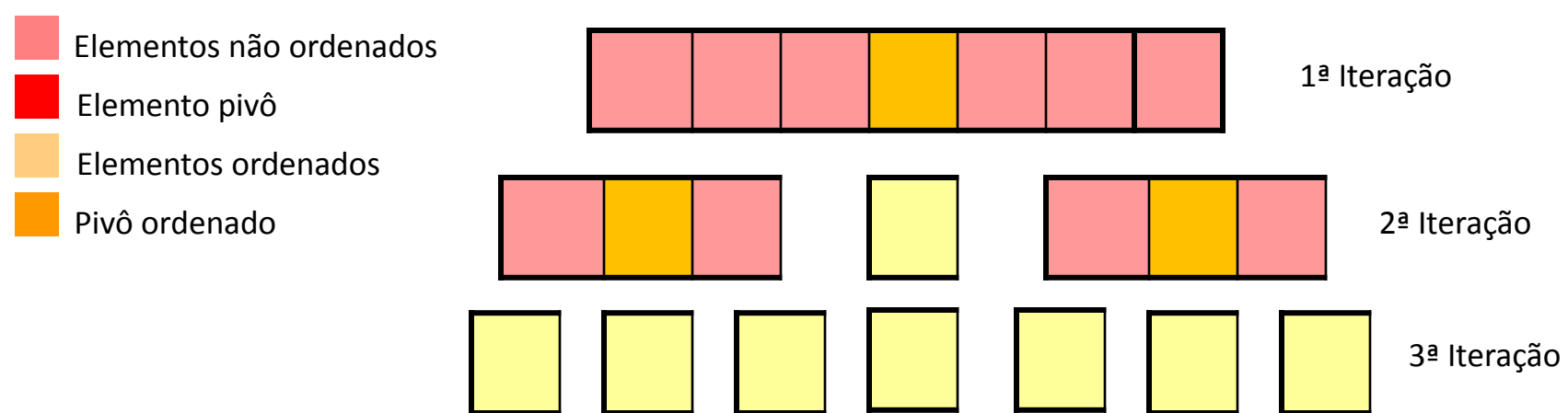
A cada iteração pivô parte o arranjo em duas metades iguais.



Quick Sort

O melhor caso do Quick Sort: Particiona Balanceado

A cada iteração pivô parte o arranjo em duas metades iguais.

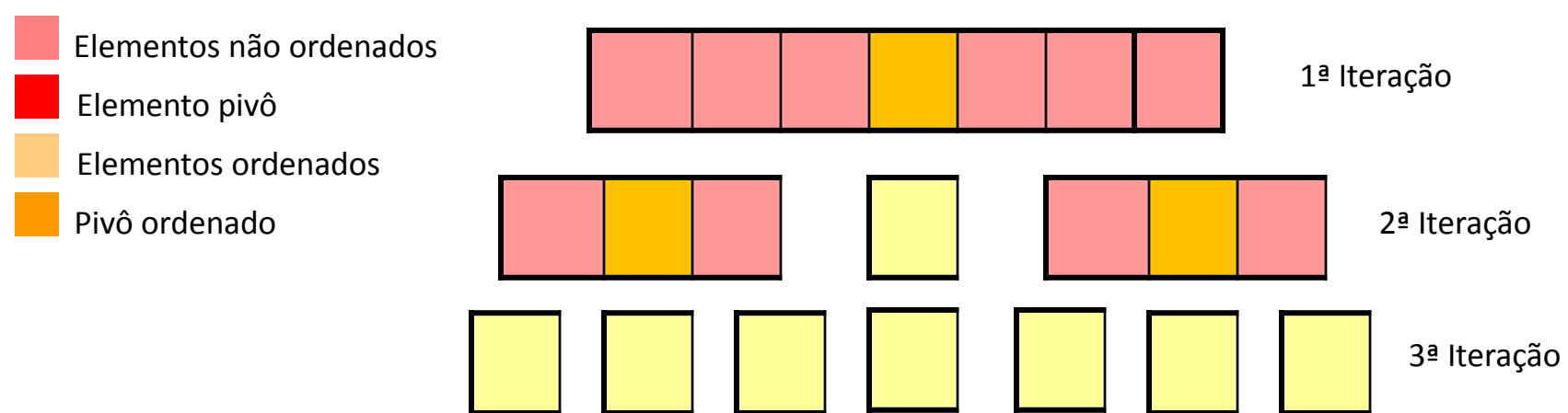


A cada iteração o vetor é particionado em $n/2$ elementos.

Quick Sort

O melhor caso do Quick Sort: Particiona Balanceado

A cada iteração pivô parte o arranjo em duas metades iguais.



A cada iteração o vetor é particionado em $n/2$ elementos.

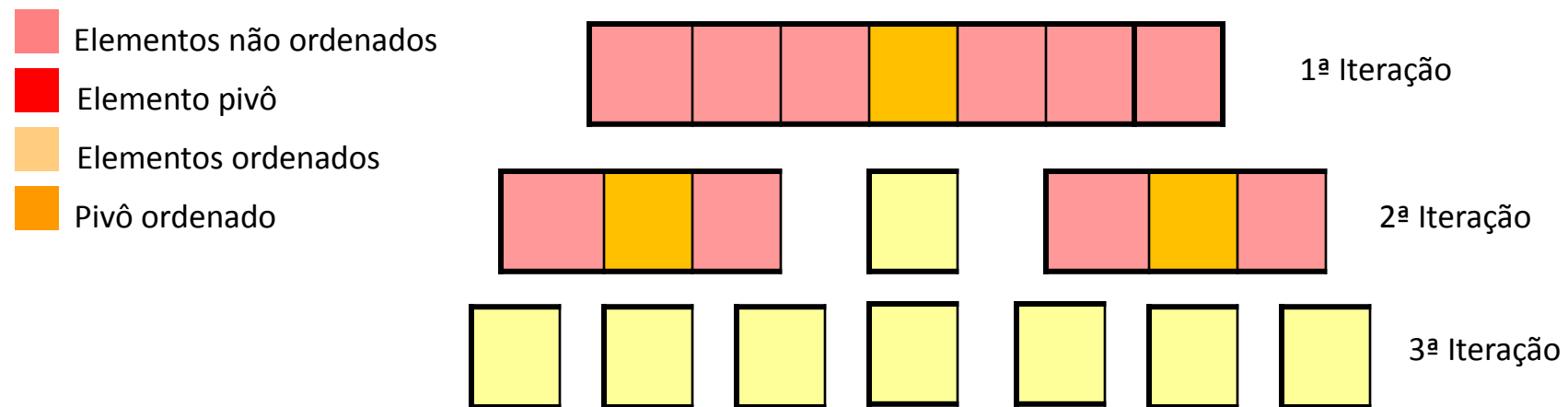
$$T(1) = 1$$

$$T(n) = 2 \cdot T\left(\frac{n}{2}\right) + n$$

Quick Sort

O melhor caso do Quick Sort: Particiona Balanceado

A cada iteração pivô parte o arranjo em duas metades iguais.



A cada iteração o vetor é particionado em $n/2$ elementos.

$$T(1) = 1$$

$$T(n) = 2 \cdot T\left(\frac{n}{2}\right) + n$$

Exatamente igual ao Merge Sort

Portanto: **$O(n \log_2 n)$**

Quick Sort

- No Caso Médio o Quick Sort é **$O(n \log_2 n)$**
- Prova: Sedgewick Cap. 7 Pg. 311
- No caso médio o número de comparações é cerca de **39%** maior que no melhor caso.