
Algoritmos e Estruturas de Dados

Aula 6 :: QuickSort

Filipe Cordeiro (filipe.rolim@ufrpe.br)



UNIVERSIDADE
FEDERAL RURAL
DE PERNAMBUCO

Crédito slides: Prof. Francisco Simões (francisco.simoess@ufrpe.br)

Quicksort

- Ordenar sequência de elementos

25	4	19	10	99	84	13	2	30	50
----	---	----	----	----	----	----	---	----	----



2	4	10	13	19	25	30	50	84	99
---	---	----	----	----	----	----	----	----	----

Quicksort (Problema)

Quicksort (Intuição)

- Utilizar abordagem de **dividir para conquistar** preocupando-se com a divisão (ao contrário do mergesort)
- Sem preocupação com reagrupamento

Dividir

- **Divide** o array em **duas partes** com relação a um **pivô**
 - A **esquerda** do pivô ficam os elementos **menores** que ele
 - A **direita** do pivô ficam os elementos **maiores** que ele
 - Ao **fim** das divisões o array **já** **estará ordenado**

Quicksort (Algoritmo)

QuickSort

- Como o Mergesort, também é baseado no paradigma “dividir para conquistar”
- Entretanto, divisões das partições são dinâmicas
- Passos básicos:

1. Escolhe-se um pivô
2. O pivô é posicionado de forma que todos os elementos anteriores a ele sejam menores e todos os posteriores, maiores

Elementos menores que o pivô	pivô	Elementos maiores que o pivô
---------------------------------	------	---------------------------------

3. Recursivamente, subvetores à esquerda e à direita são ordenados

QuickSort

- Com base no item 2, fica claro que o pivô encontra-se na sua posição correta
 - No entanto, os subvetores à esquerda e à direita não necessariamente estarão ordenados
- Ao executar as chamadas recursivas, ordenamos os subvetores

QuickSort

- Exemplo
- 25 57 48 37 12 92 86 33

QuickSort

- Exemplo
- (25 57 48 37 12 92 86 33}
- pivo

QuickSort

- Exemplo
- (12) **25** (57 48 37 92 86 33)
- Pivo colocado na posição correta
 - Por enquanto, abstraímos a forma como isso é feito...
 - 25 encontra-se na posição correta
 - $(12) < 25 < (57 \dots 33)$
- Aplicamos o metodo recursivamente a cada um dos subvetores

QuickSort

- Exemplo
- (12) 25 (57 48 37 92 86 33)
 - Ordenação do subvetor à esquerda de 25 (antigo pivô)

QuickSort

- Exemplo
- (12) 25 (57 48 37 92 86 33)
- Ordenação do subvetor à direita de 25 (antigo pivô)

QuickSort

- Exemplo
- 12 25 (48 37 33) **57** (92 86)

QuickSort

- Exemplo
- 12 25 (48 37 33) 57 (92 86)

QuickSort

- Exemplo
- 12 25 (37 33) 48 57 (92 86)

QuickSort

- Exemplo
- 12 25 (**37** 33) 48 57 (92 86)

QuickSort

- Exemplo
- 12 25 (33) 37 48 57 (92 86)

QuickSort

- Exemplo
- 12 25 (33) 37 48 57 (92 86)

QuickSort

- Exemplo
- 12 25 33 37 48 57 (92 86)

QuickSort

- Exemplo
- 12 25 33 37 48 57 (92 86)

QuickSort

- Exemplo
- 12 25 33 37 48 57 (86 92)

QuickSort

- Exemplo
- 12 25 33 37 48 57 (86) 92

QuickSort

- Exemplo
- 12 25 33 37 48 57 (86) 92

QuickSort

- Exemplo
- 12 25 33 37 48 57 86 92

Quicksort

- Exemplo: ordenar o vetor $A = \{2, 8, 7, 1, 3, 5, 6, 4\}$ usando o algoritmo quicksort com pivô igual ao último elemento de cada partição.

1	2	3	4	5	6	7	8
2	8	7	1	3	5	6	4

Quicksort

- O principal procedimento do quicksort é o de particionamento.
- O vetor $A[p..r]$ é rearranjado de acordo com a escolha de um ponto arbitrário q , chamado de pivô.
- O vetor A é particionado em duas partes:
 - Parte esquerda: chaves $\leq q$;
 - Parte direita: chaves $\geq q$

Quicksort

procedimento *quicksort*(A, p, r)

se $p < r$ **então**

$q \leftarrow \text{particionar}(A, p, r);$

quicksort($A, p, q-1$);

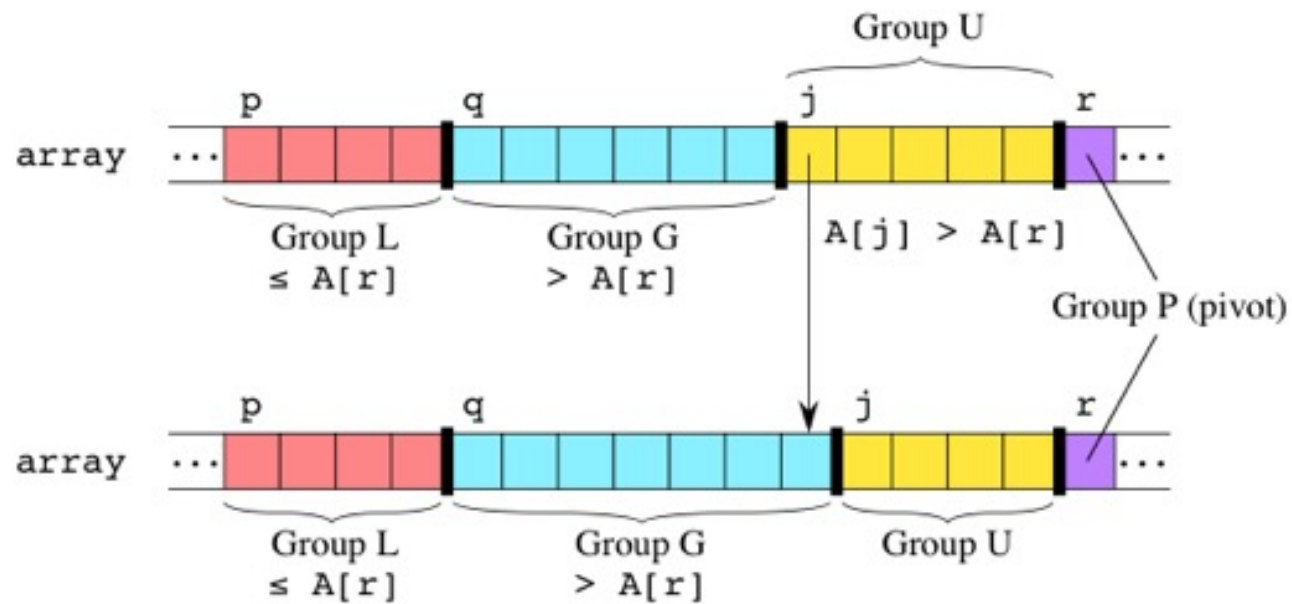
quicksort($A, q+1, r$);

fim_quicksort

- A chamada inicial para o procedimento Quicksort acima é *quicksort*($A, 1, A.\text{tamanho}$).

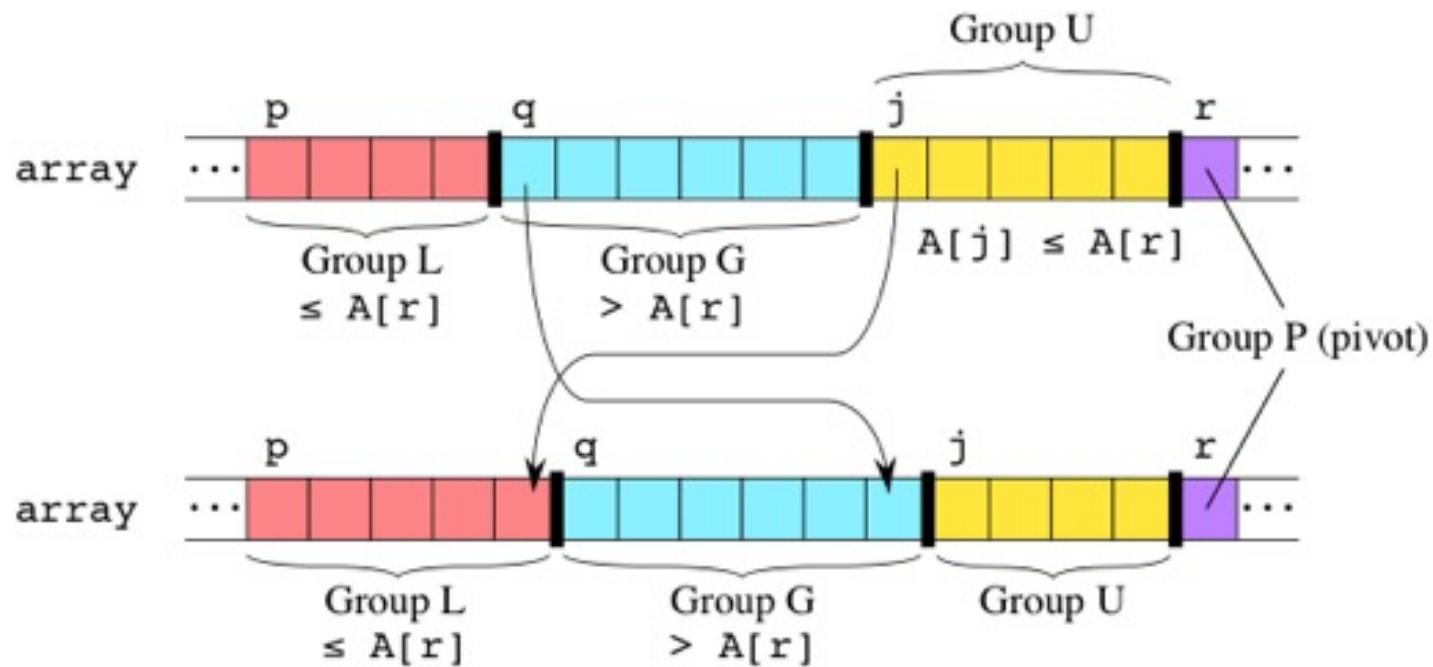
Quicksort

- Particionamento: Ideia Geral



Quicksort

- Particionamento: Ideia Geral



Quicksort

```
procedimento particionar( $A, p, r$ )  
   $x \leftarrow A[r]$ ;  
   $i \leftarrow p - 1$ ;  
  para  $j \leftarrow p$  até  $r - 1$  faça  
    se  $A[j] \leq x$  então  
       $i \leftarrow i + 1$ ;  
      trocar( $A[i], A[j]$ );  
  fim_para  
  trocar( $A[i+1], A[r]$ );  
  retorne  $i + 1$ ;  
fim_particionar
```

Quicksort

- Exemplo: ordenar o vetor $A = \{2, 8, 7, 1, 3, 5, 6, 4\}$ usando o algoritmo quicksort com pivô igual ao último elemento de cada partição.

1	2	3	4	5	6	7	8
2	8	7	1	3	5	6	4

Quicksort

- Particionar($A, 1, 8$):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ **até** $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

trocar($A[i], A[j]$);

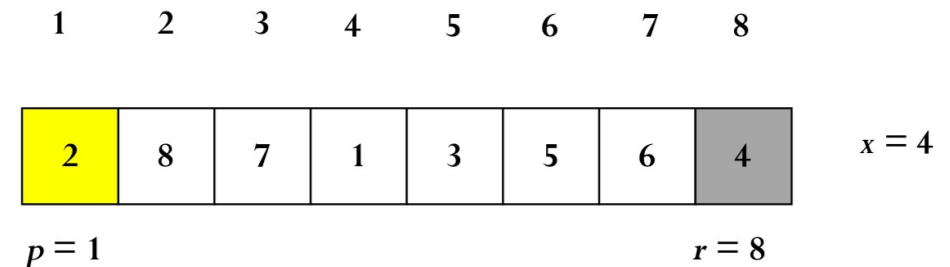
fim_para

trocar($A[i+1], A[r]$);

retorne $i + 1$;

fim_particionar

$i = 0$



$j = 1$

$A[j] \leq x?$

trocar($A[i], A[j]$)

Quicksort

- Particionar(A, 1, 8):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

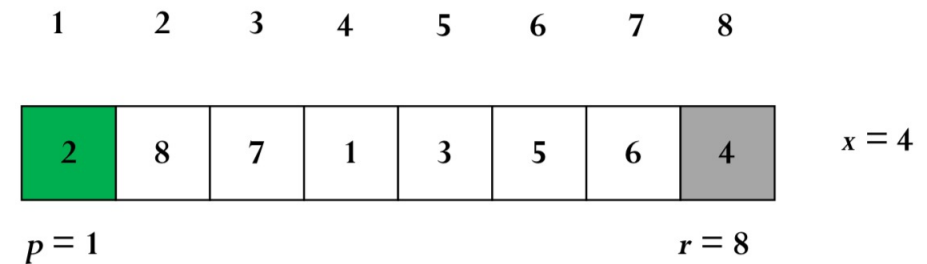
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1;$

fim_particionar



$j = 1$

$i = 1$

$A[j] \leq x?$

trocar(A[i], A[j])

Quicksort

- Particionar(A, 1, 8):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

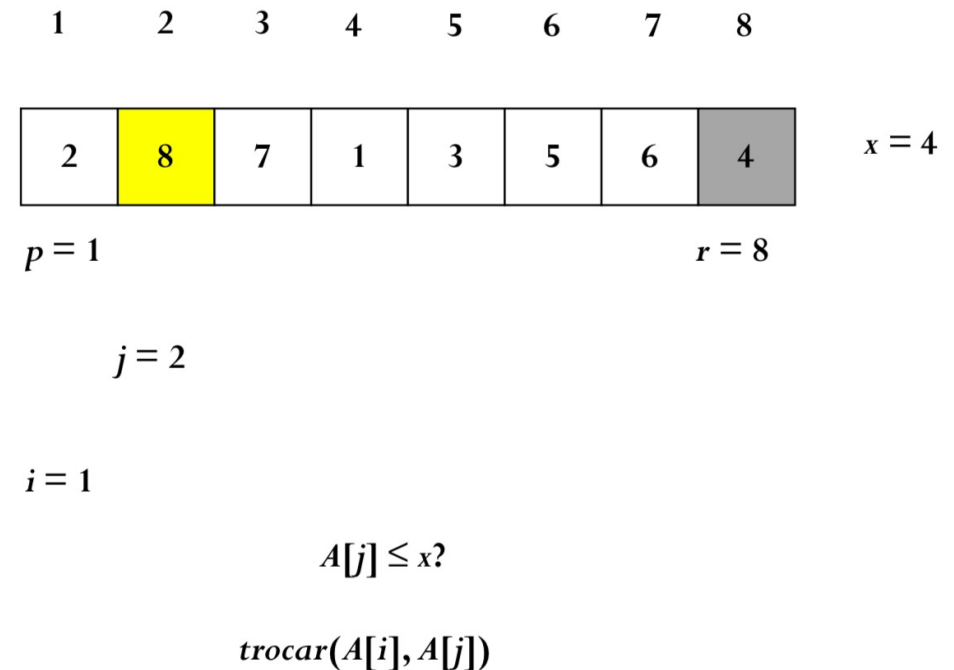
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1;$

fim_particionar



Quicksort

- Particionar(A, 1, 8):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

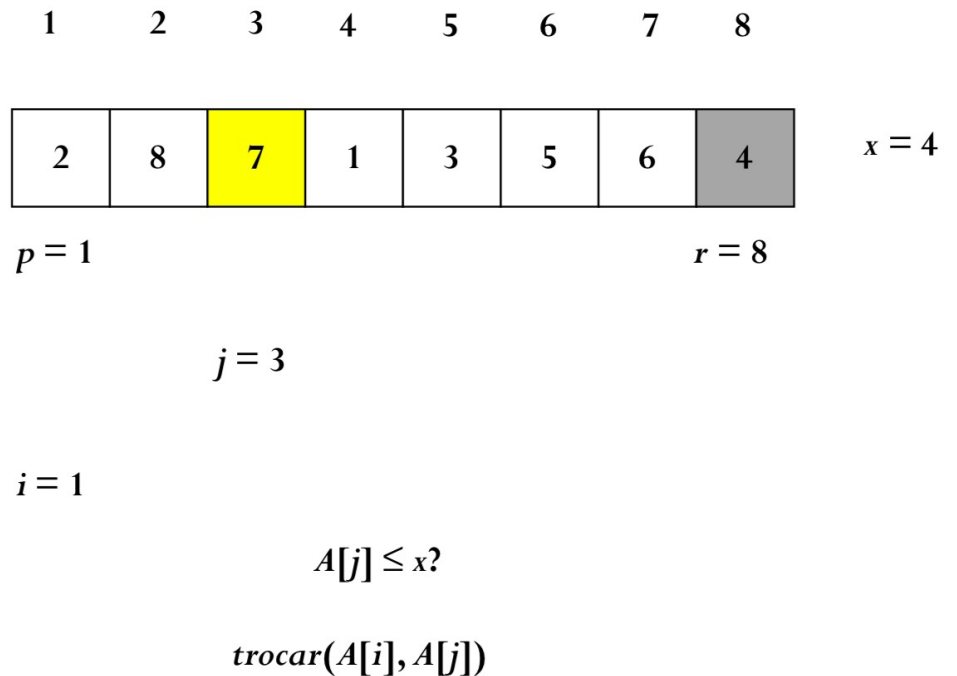
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1;$

fim_particionar



Quicksort

- Particionar(A, 1, 8):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

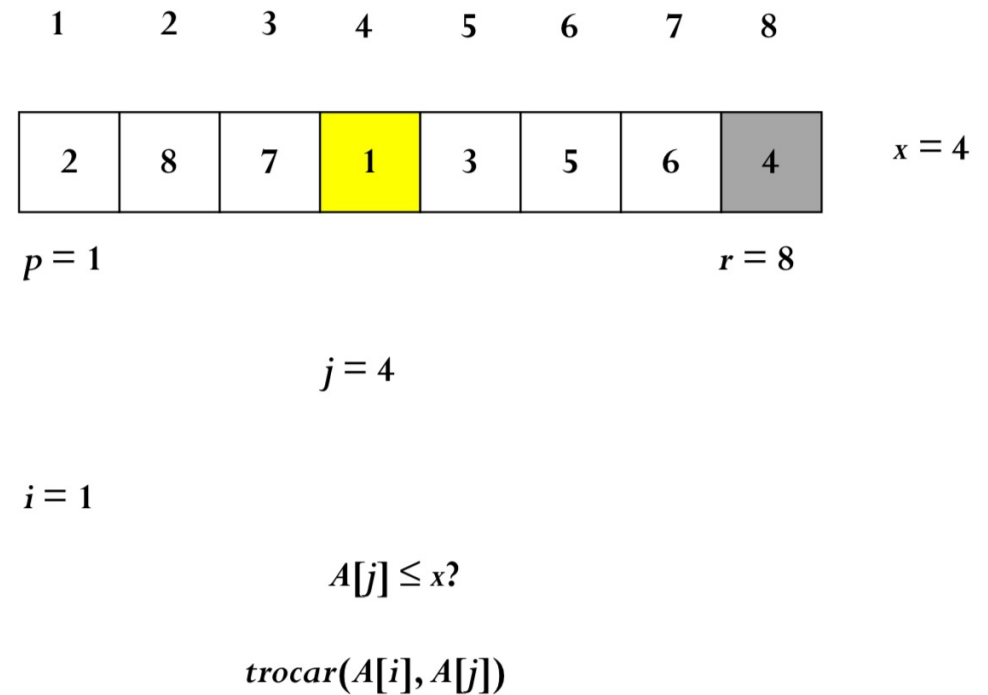
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1;$

fim_particionar



Quicksort

- Particionar($A, 1, 8$):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ **até** $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

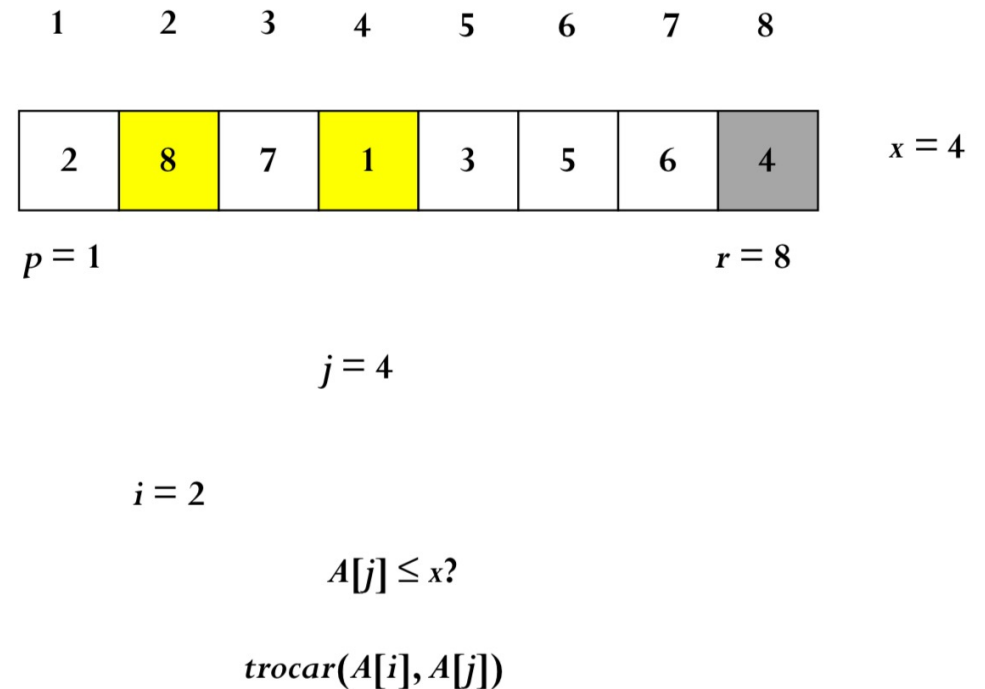
trocar($A[i], A[j]$);

fim_para

trocar($A[i+1], A[r]$);

retorne $i + 1$;

fim_particionar



Quicksort

- Particionar($A, 1, 8$):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ **até** $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

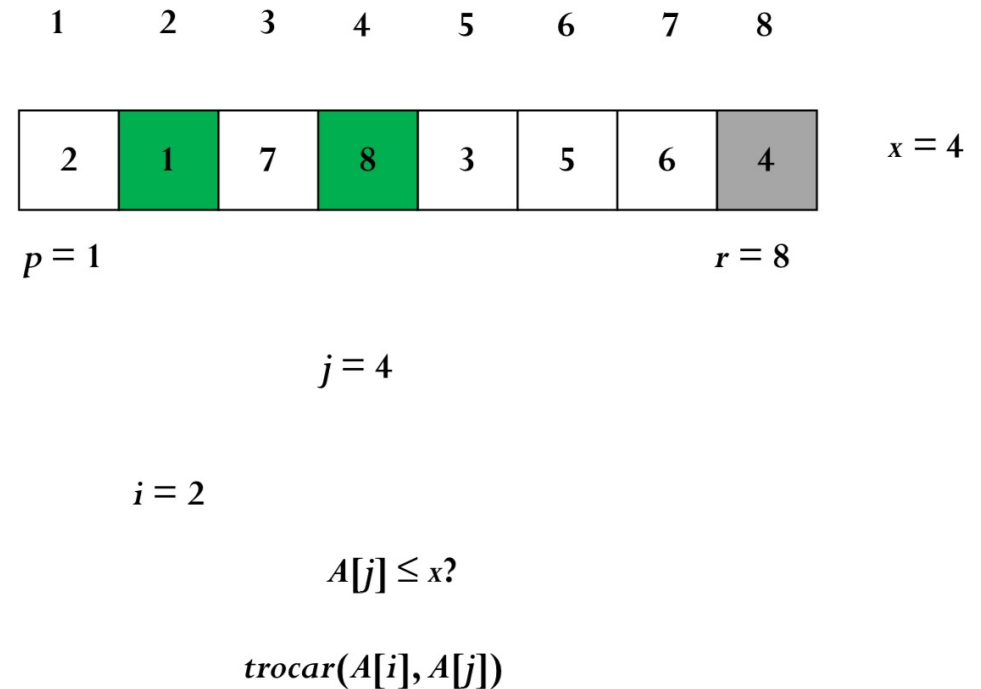
trocar($A[i], A[j]$);

fim_para

trocar($A[i+1], A[r]$);

retorne $i + 1$;

fim_particionar



Quicksort

- Particionar($A, 1, 8$):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ **até** $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

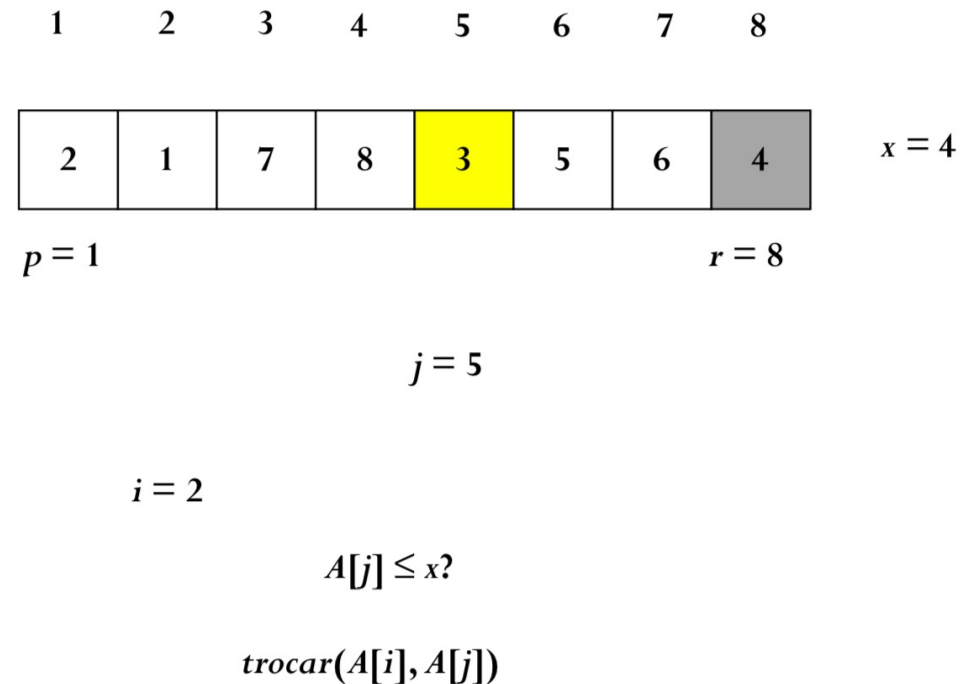
trocar($A[i], A[j]$);

fim_para

trocar($A[i+1], A[r]$);

retorne $i + 1$;

fim_particionar



Quicksort

- Particionar($A, 1, 8$):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

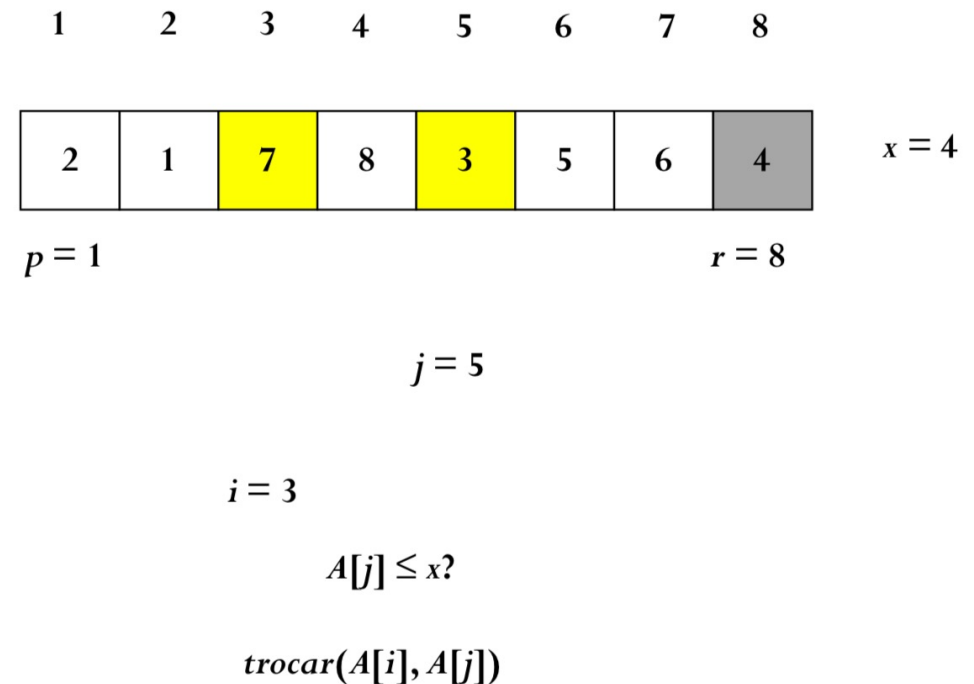
trocar($A[i], A[j]$);

fim_para

trocar($A[i+1], A[r]$);

retorne $i + 1$;

fim_particionar



Quicksort

- Particionar($A, 1, 8$):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

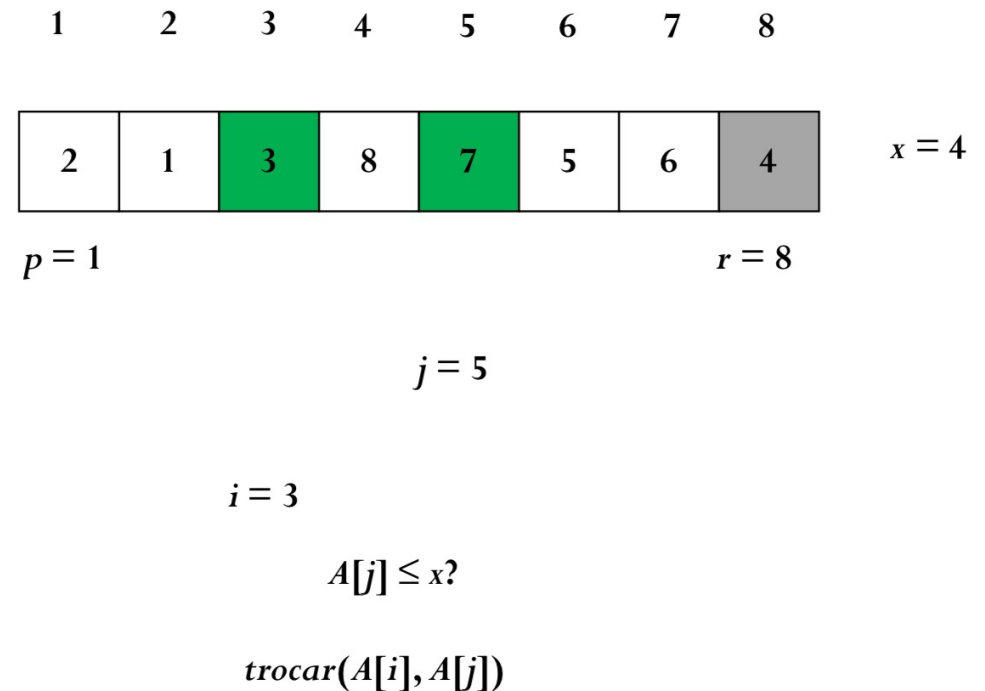
trocar($A[i], A[j]$);

fim_para

trocar($A[i+1], A[r]$);

retorne $i + 1$;

fim_particionar



Quicksort

- Particionar(A, 1, 8):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ **até** $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

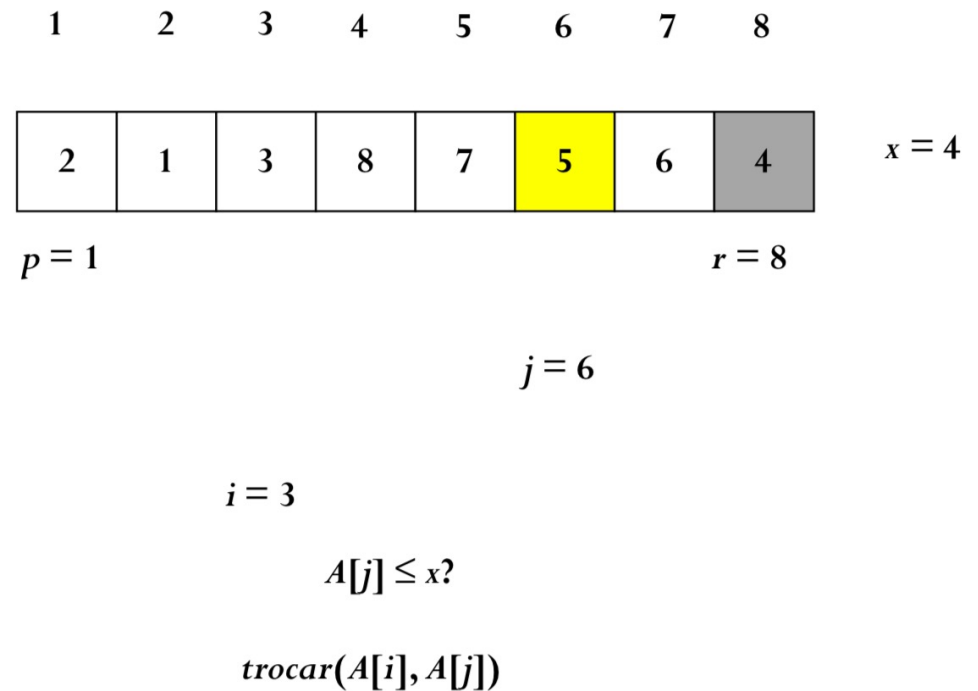
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1;$

fim_particionar



Quicksort

- Particionar(A, 1, 8):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

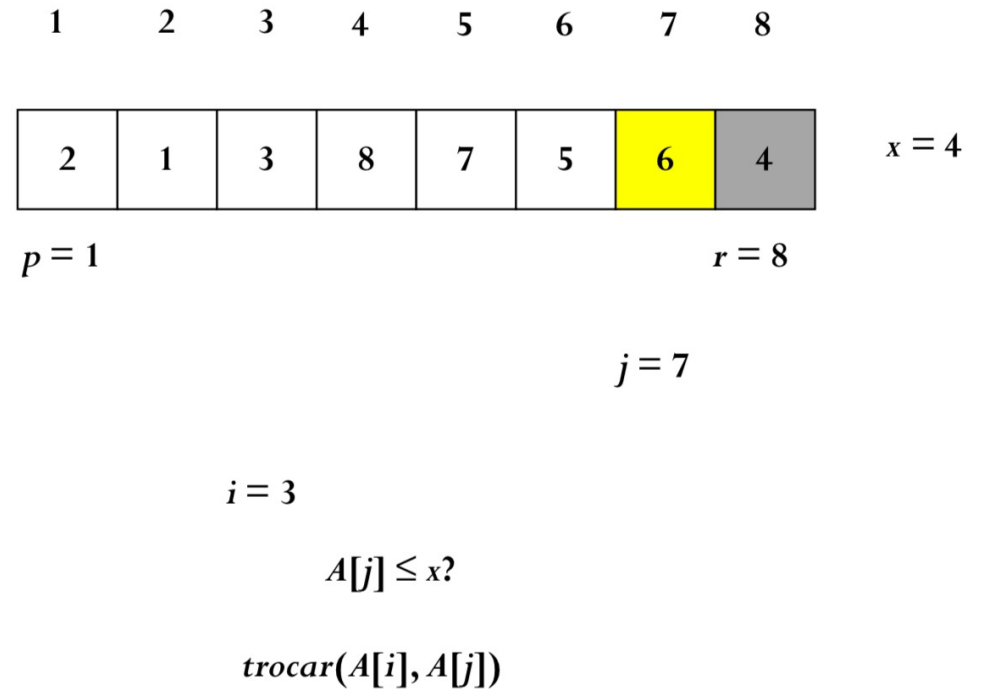
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1;$

fim_particionar



Quicksort

- Particionar(A, 1, 8):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

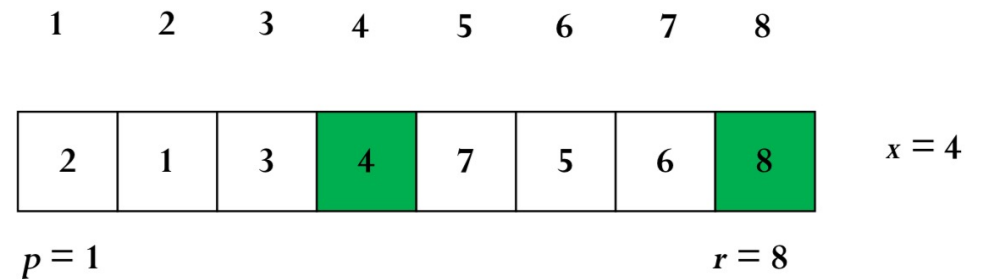
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1$;

fim_particionar



$i = 3$

trocar(A[i+1], A[r])

retornar $i + 1$

Quicksort

- Particionar(A, 1, 3):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

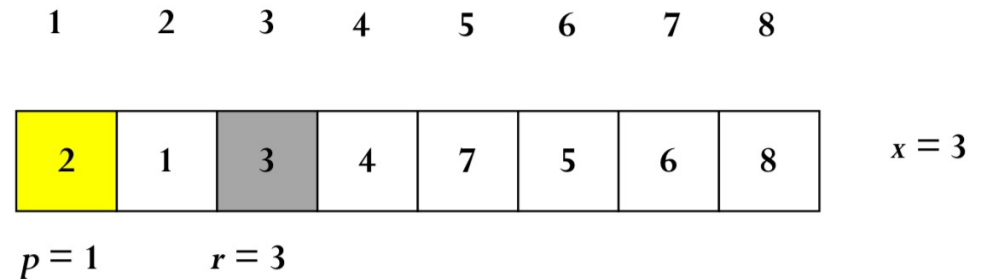
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1;$

fim_particionar



$j = 1$

$i = 0$

$A[j] \leq x?$

trocar(A[i], A[j])

Quicksort

- Particionar(A, 1, 3):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

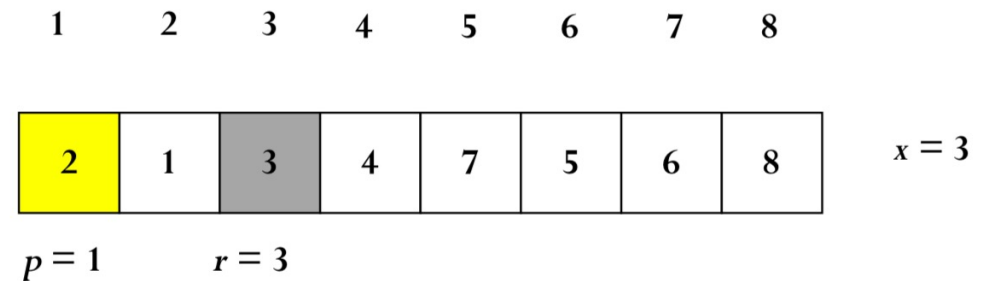
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1;$

fim_particionar



$j = 1$

$i = 1$

$A[j] \leq x?$

trocar(A[i], A[j])

Quicksort

- Particionar(A, 1, 3):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

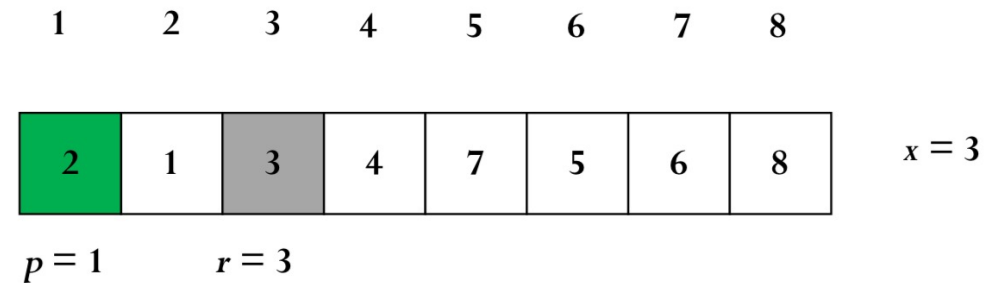
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1;$

fim_particionar



$j = 1$

$i = 1$

$A[j] \leq x?$

trocar(A[i], A[j])

Quicksort

- Particionar(A, 1, 3):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ **até** $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

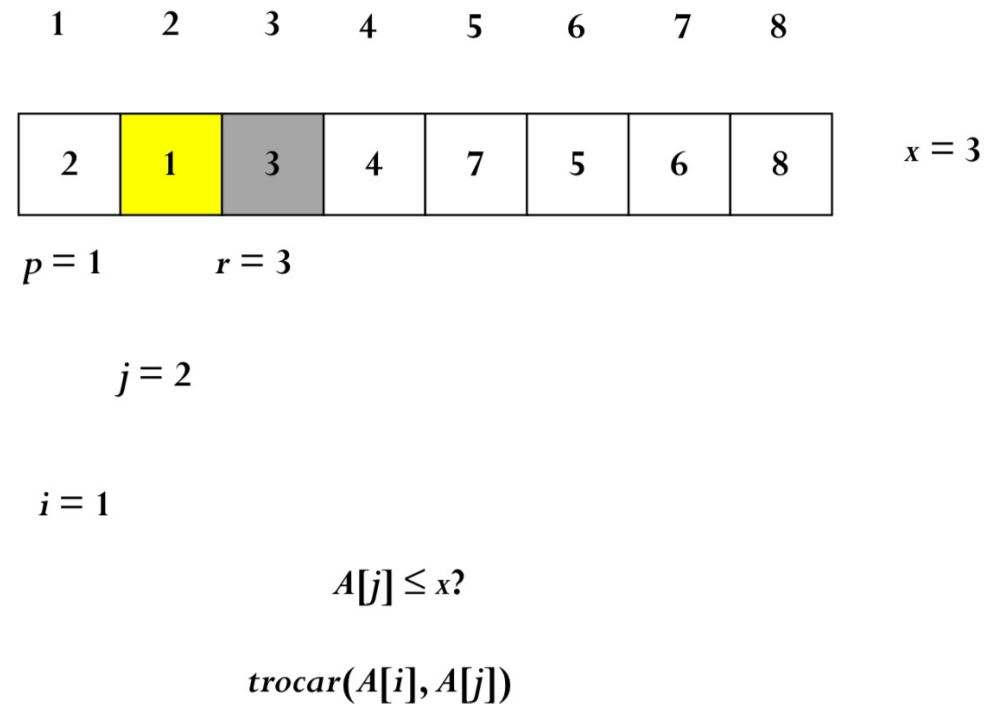
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1;$

fim_particionar



Quicksort

- Particionar(A , 1, 3):

procedimento *particionar*(A , p , r)

$x \leftarrow A[r]$;

$i \leftarrow p - 1$;

para $j \leftarrow p$ **até** $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1$;

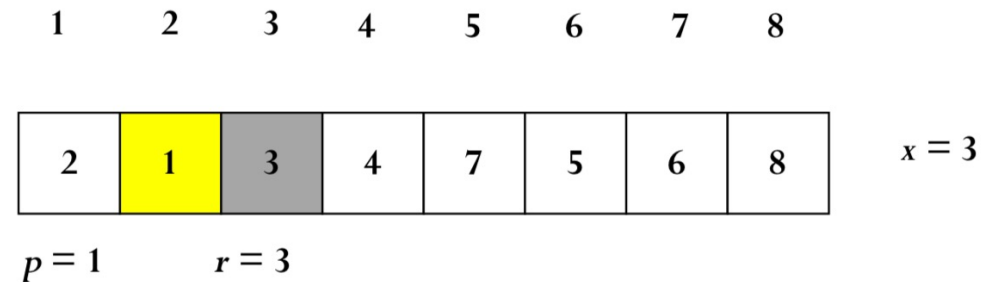
trocar($A[i]$, $A[j]$);

fim_para

trocar($A[i+1]$, $A[r]$);

retorne $i + 1$;

fim_particionar



$j = 2$

$i = 2$

$A[j] \leq x?$

trocar($A[i]$, $A[j]$)

Quicksort

- Particionar($A, 1, 3$):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

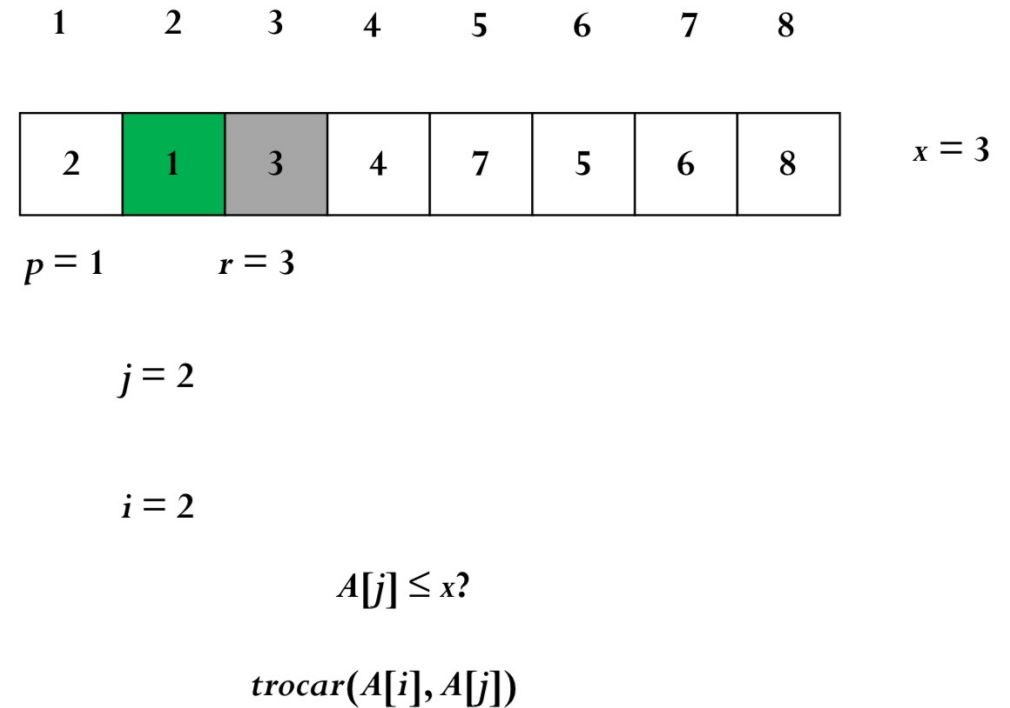
trocar($A[i], A[j]$);

fim_para

trocar($A[i+1], A[r]$);

retorne $i + 1$;

fim_particionar



Quicksort

- Particionar($A, 1, 3$):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

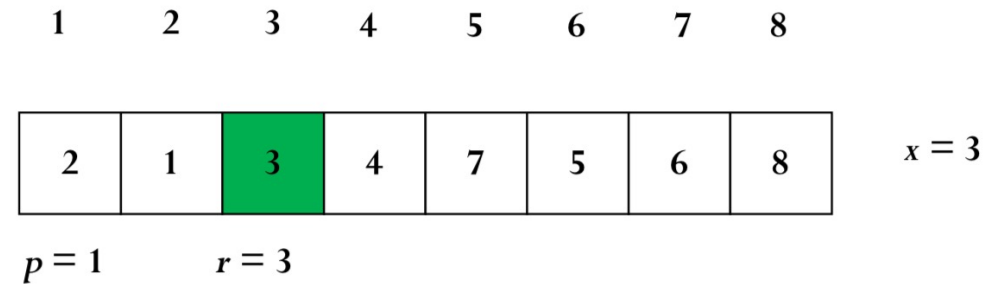
trocar($A[i], A[j]$);

fim_para

trocar($A[i+1], A[r]$);

retorne $i + 1$;

fim_particionar



$i = 2$

trocar($A[i+1], A[r]$)

retornar $i + 1$

Quicksort

- Particionar(A, 1, 2):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

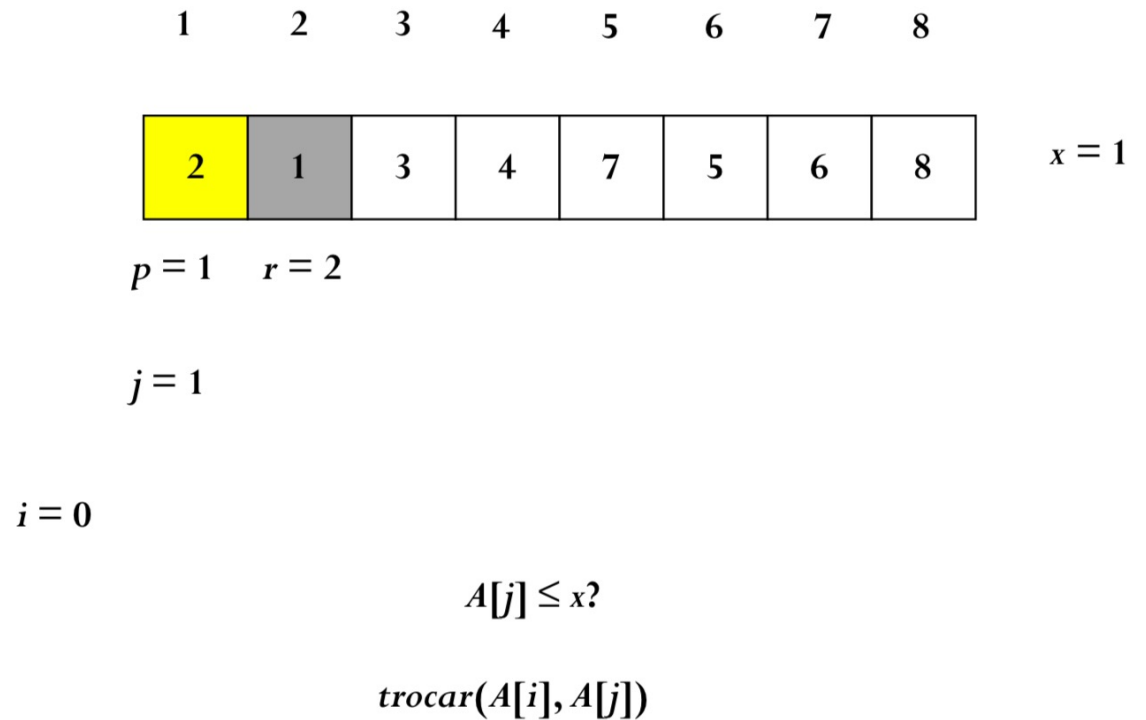
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1;$

fim_particionar



Quicksort

- Particionar($A, 1, 2$):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ **até** $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

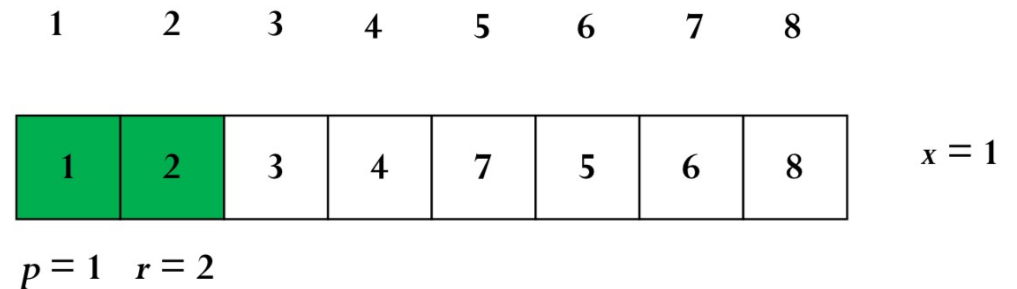
trocar($A[i], A[j]$);

fim_para

trocar($A[i+1], A[r]$);

retorne $i + 1$;

fim_particionar



$i = 0$

trocar($A[i+1], A[r]$)

retornar $i + 1$

Quicksort

- Particionar(A, 5, 8):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

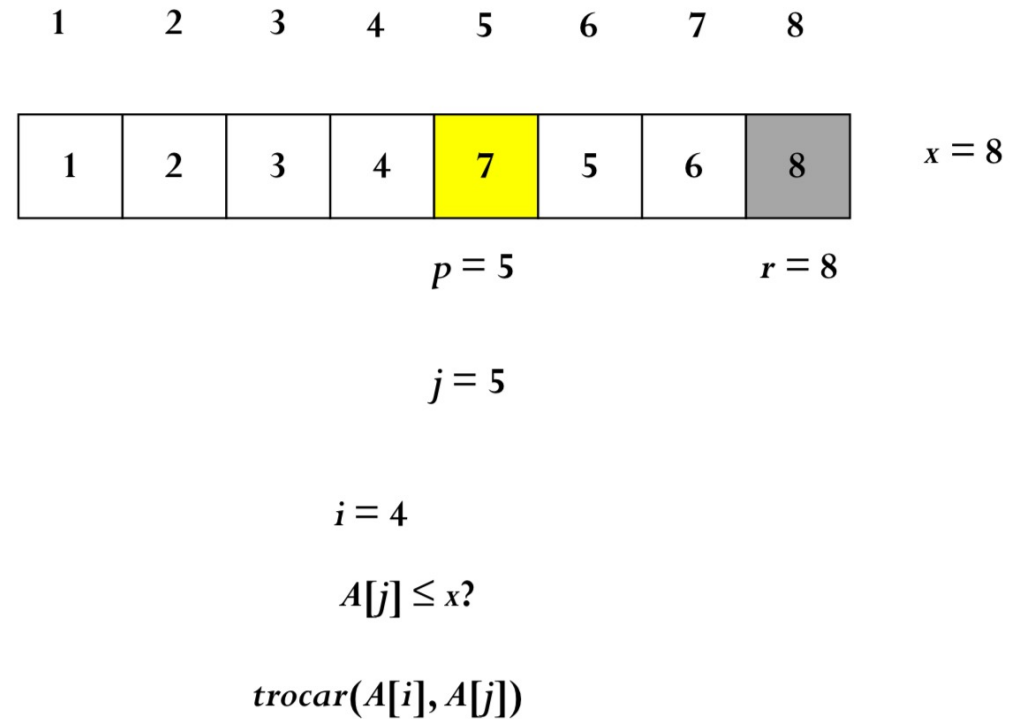
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1;$

fim_particionar



Quicksort

- Particionar($A, 5, 8$):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

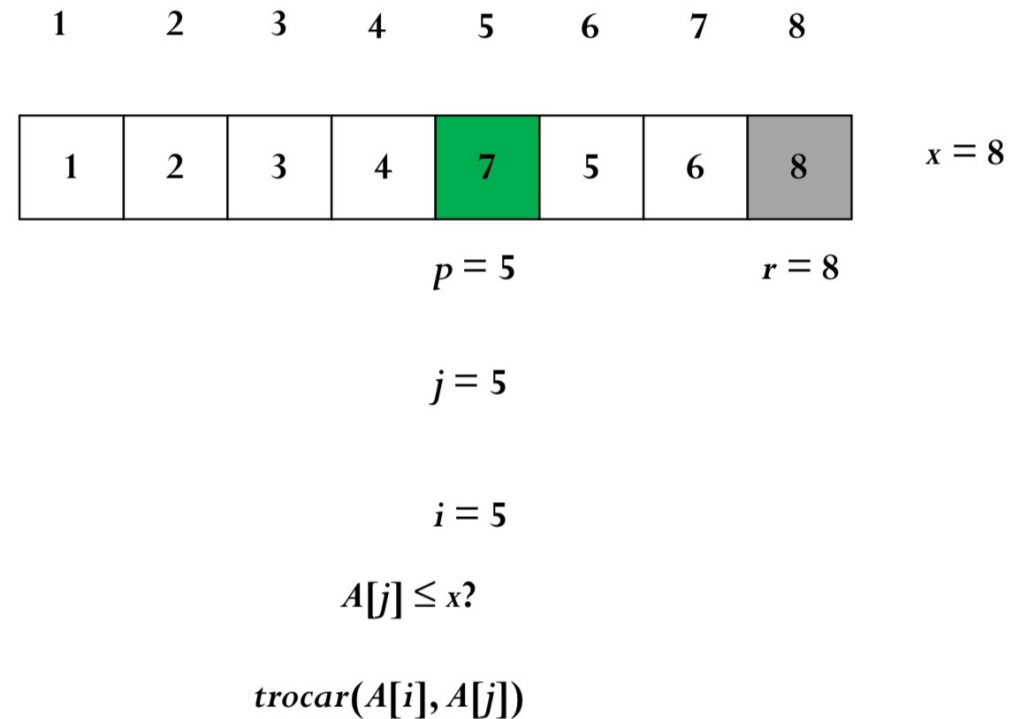
trocar($A[i], A[j]$);

fim_para

trocar($A[i+1], A[r]$);

retorne $i + 1$;

fim_particionar



Quicksort

- Particionar(A, 5, 8):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

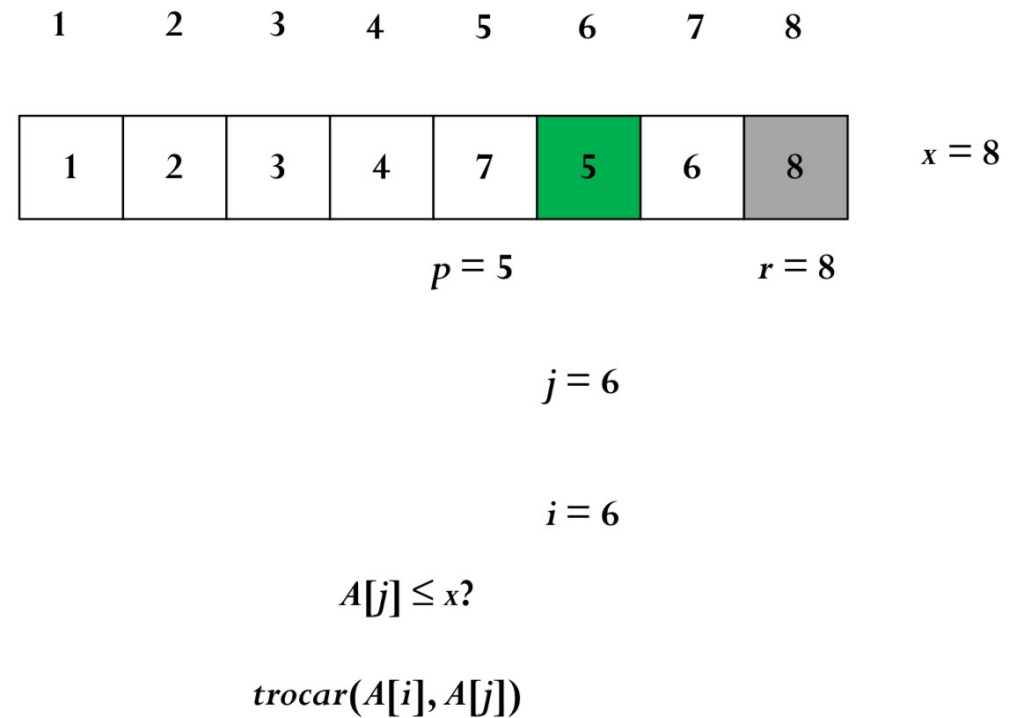
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1;$

fim_particionar



Quicksort

- Particionar(A, 5, 8):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

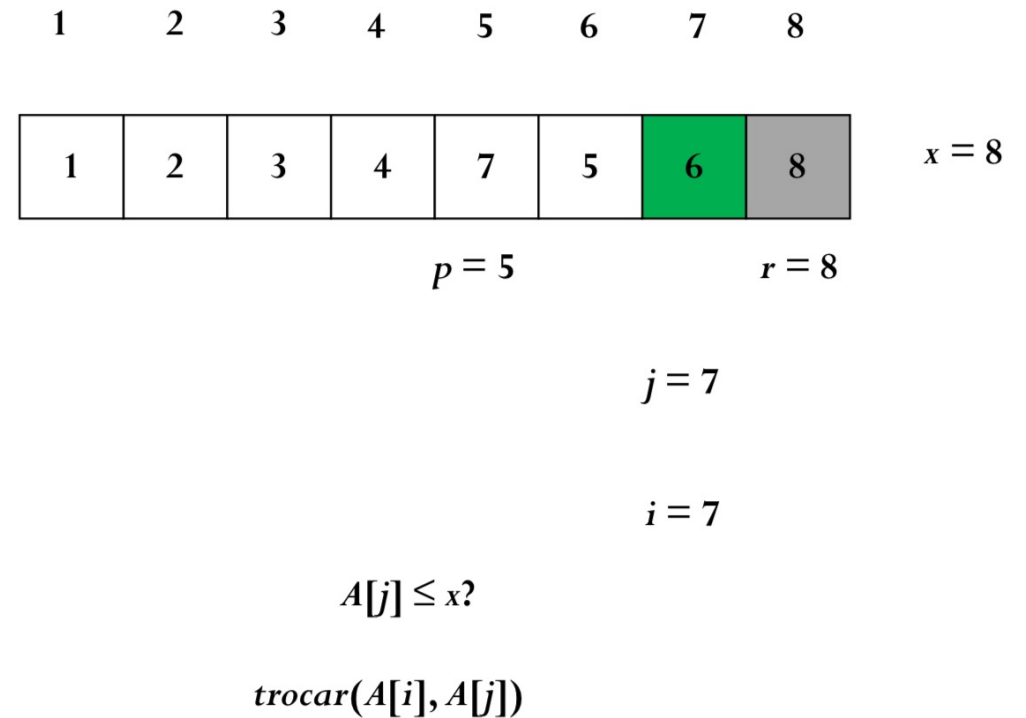
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1;$

fim_particionar



Quicksort

- Particionar(A, 5, 8):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

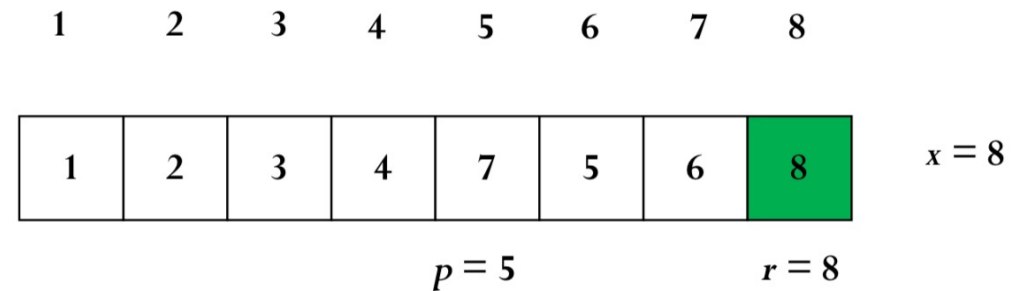
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1$;

fim_particionar



$i = 7$

trocar(A[i+1], A[r])

retornar $i + 1$

Quicksort

- Particionar(A, 5, 7):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

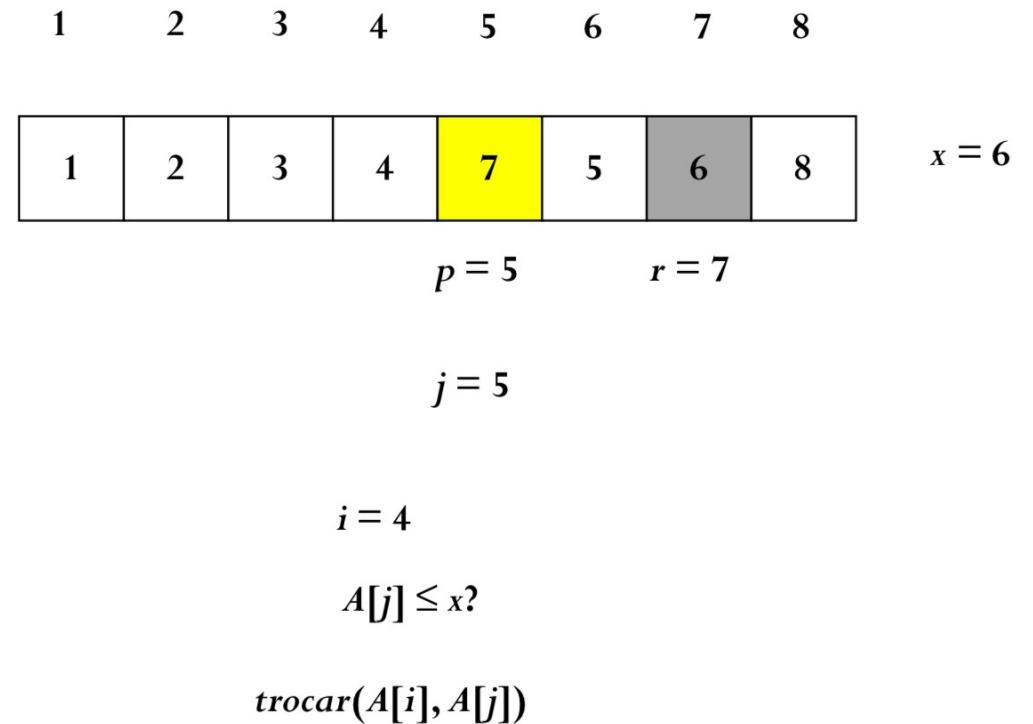
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1;$

fim_particionar



Quicksort

- Particionar(A, 5, 7):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

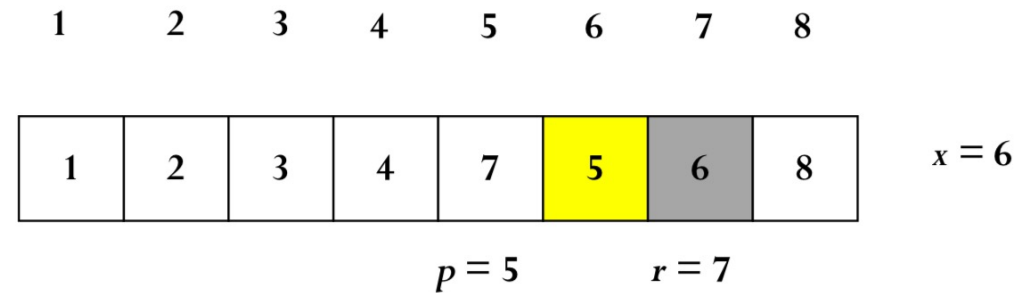
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1;$

fim_particionar



$j = 6$

$i = 4$

$A[j] \leq x?$

trocar(A[i], A[j])

Quicksort

- Particionar(A, 5, 7):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

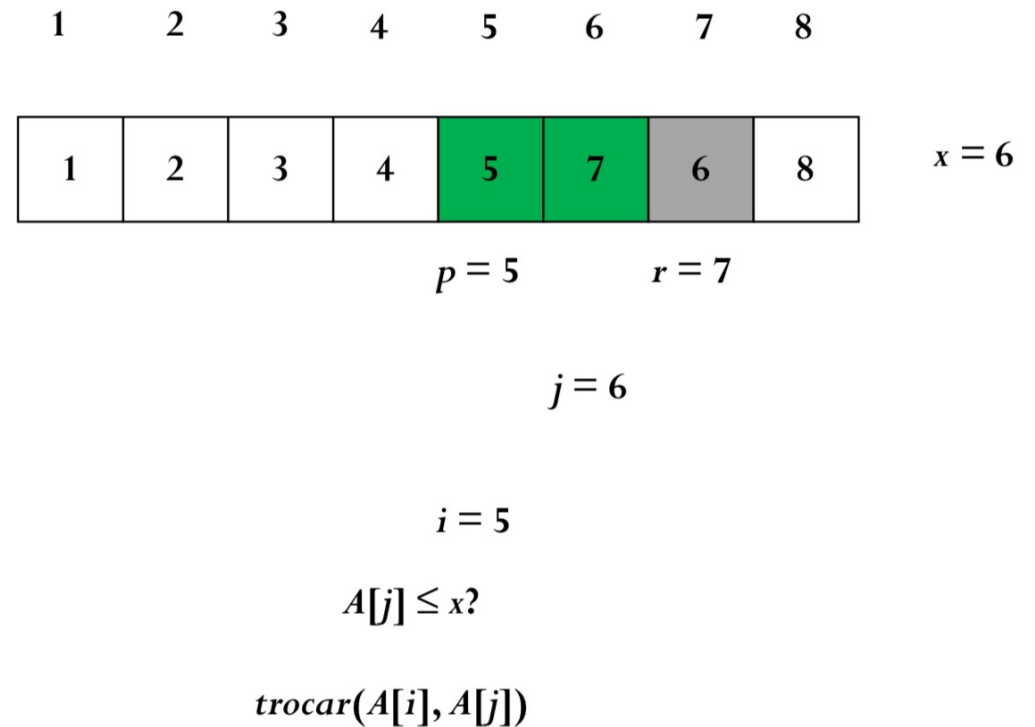
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1;$

fim_particionar



Quicksort

- Particionar(A, 5, 7):

procedimento *particionar*(A, p, r)

$x \leftarrow A[r];$

$i \leftarrow p - 1;$

para $j \leftarrow p$ até $r - 1$ **faça**

se $A[j] \leq x$ então

$i \leftarrow i + 1;$

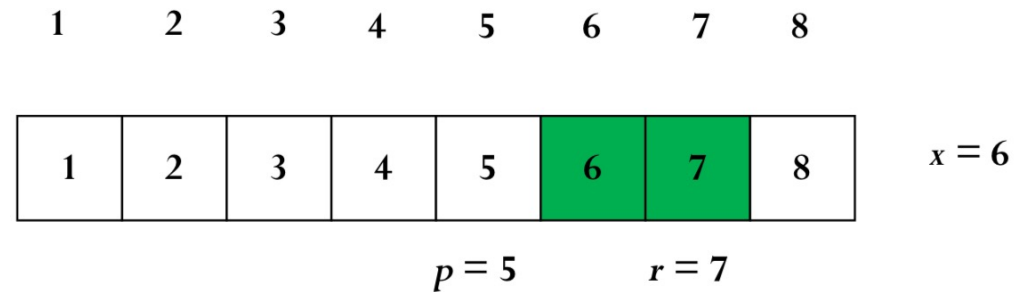
trocar(A[i], A[j]);

fim_para

trocar(A[i+1], A[r]);

retorne $i + 1$;

fim_particionar



$i = 5$

trocar(A[i+1], A[r])

retornar $i + 1$

Quicksort

- Não há mais nenhuma chamada recursiva

1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	3	4	5	6	7	8

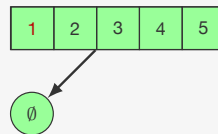
Pior caso do QuickSort

1	2	3	4	5
---	---	---	---	---

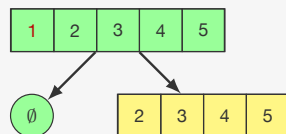
Pior caso do QuickSort

1	2	3	4	5
---	---	---	---	---

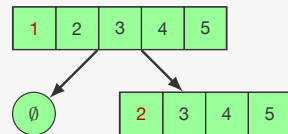
Pior caso do QuickSort



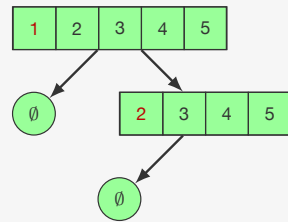
Pior caso do QuickSort



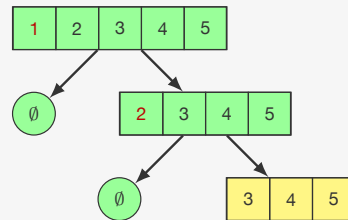
Pior caso do QuickSort



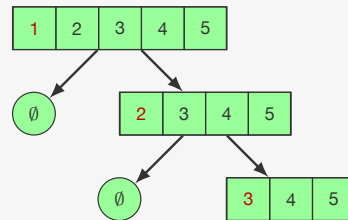
Pior caso do QuickSort



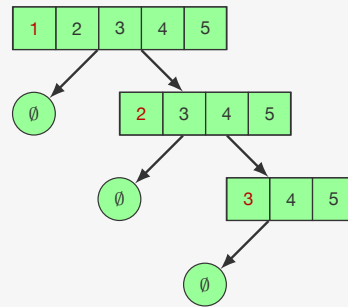
Pior caso do QuickSort



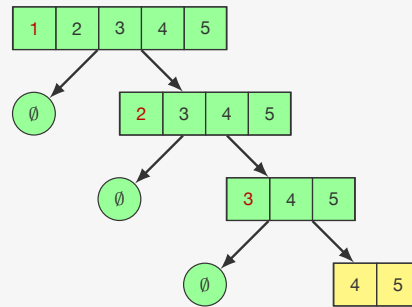
Pior caso do QuickSort



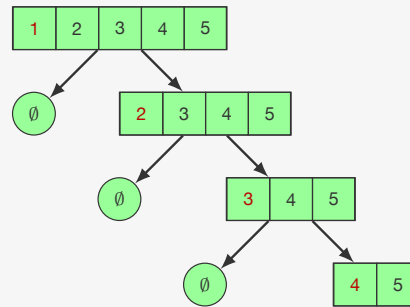
Pior caso do QuickSort



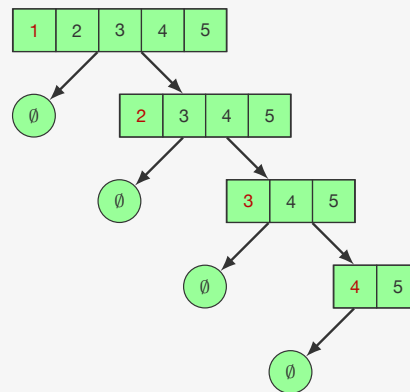
Pior caso do QuickSort



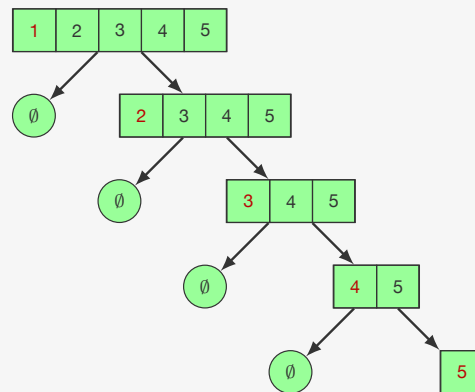
Pior caso do QuickSort



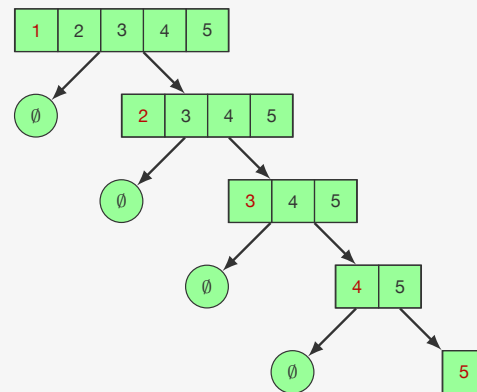
Pior caso do QuickSort



Pior caso do QuickSort

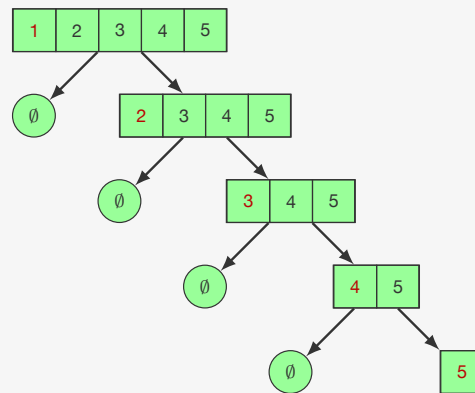


Pior caso do QuickSort



$c \cdot n$

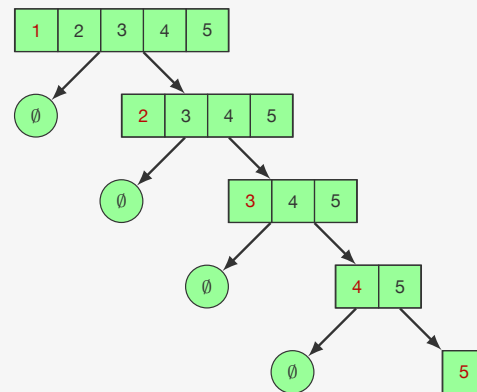
Pior caso do QuickSort



$$c \cdot n$$

$$c \cdot (n - 1)$$

Pior caso do QuickSort

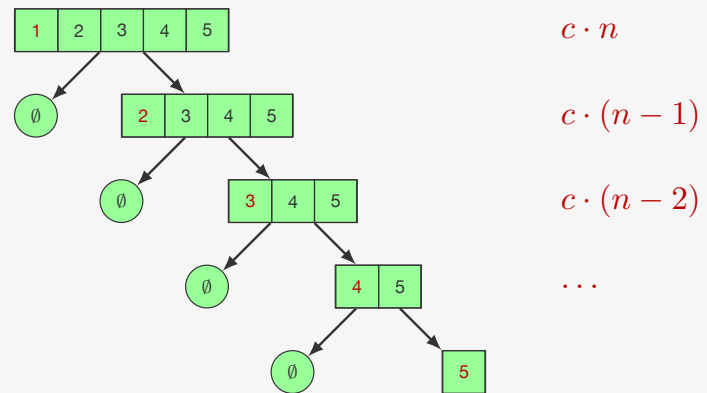


$$c \cdot n$$

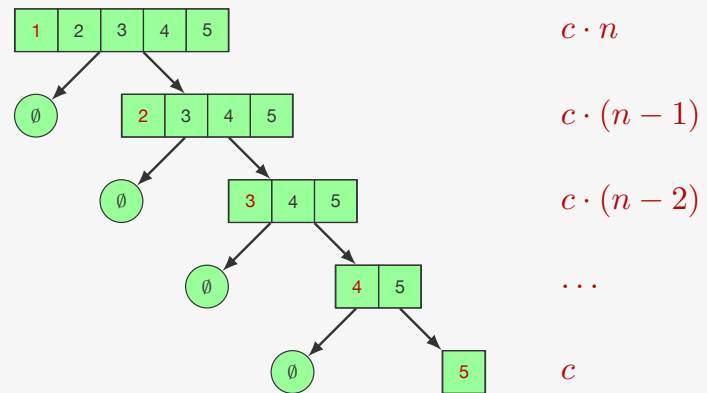
$$c \cdot (n - 1)$$

$$c \cdot (n - 2)$$

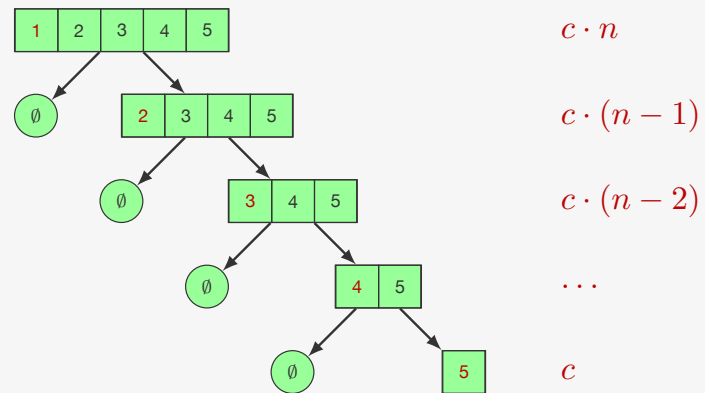
Pior caso do QuickSort



Pior caso do QuickSort



Pior caso do QuickSort



O tempo de execução do Quicksort é, no pior caso:

$$c \cdot n + c \cdot (n-1) + \dots + c = c \sum_{i=0}^{n-1} (n-i) = c \sum_{j=1}^n j = c \frac{n(n+1)}{2} = O(n^2)$$

Desempenho no Melhor Caso

- Se sempre escolher elemento do meio
 - $O(n \log n)$
- Caso Médio:
 - $O(n \log n)$

Quicksort

- Considerações de implementação:
- Como a escolha do pivô é crucial para um bom desempenho do algoritmo, as implementações usam métodos mais sofisticados para a sua escolha, sendo os mais populares:
 - Mediana($i[p]$, $A[(p+r)/2]$, $A[r]$)
 - Aleatório ($p..r$)

Parte 3

Leitura

Ler material do Paulo Feofiloff:

https://www.ime.usp.br/~pf/analise_de_algoritmos/aulas/quick.html

Atividade

1. Implemente o Algoritmo Quicksort visto em sala
2. Adapte o algoritmo para o pivô ser o primeiro element