

# Estrutura de Dados Básicas I.

Algoritmos de ordenação VI

**Prof. Eiji Adachi M. Barbosa**

# Objetivos

- Dar continuidade à discussão da ordenação por partição (QuickSort)

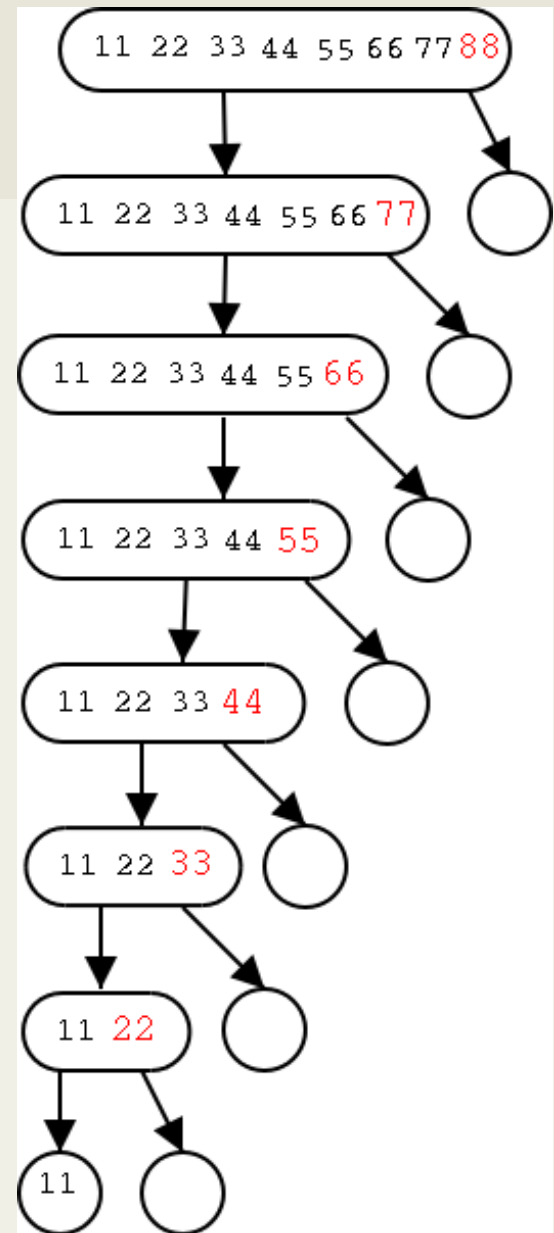
**Qual era a  
complexidade da  
ordenação por partição  
no pior caso?**

**Qual era o fator  
crítico da  
ordenação por  
partição?**

# ESTRATÉGIAS PARA ESCOLHA DO PIVÔ

# Escolha do pivô

- Fator crítico para eficiência do algoritmo de ordenação por partição
  - Pior caso ocorre quando partição é “desbalanceada”



```

Particionar( v[n], esquerda, direita ) :
    pivo = v[direita]
    i = esquerda, j = direita-1
    WHILE j ≥ i :
        WHILE v[i] < pivo && j ≥ i :
            i=i+1
        END_WHILE
        WHILE v[j] > pivo && j ≥ i :
            j = j-1
        END_WHILE
        IF j ≥ i :
            Swap v[i], v[j]
        END_IF
    END_WHILE
    Swap v[i], v[direita]
    Return i
END

```

# Escolha do pivô

- Estratégia usada: pivô é o último elemento
- Outra opção: escolher aleatoriamente o pivô



```

Particionar( v[n], esquerda, direita ) :
    i_pivo = Randomico( 0, n-1 )
    Swap v[i_pivo], v[direita]
    pivo = v[direita]
    i = esquerda, j = direita-1
    WHILE j ≥ i :
        WHILE v[i] < pivo && j ≥ i :
            i=i+1
        END_WHILE
        WHILE v[j] > pivo && j ≥ i :
            j = j-1
        END_WHILE
        IF j ≥ i :
            Swap v[i], v[j]
        END_IF
    END_WHILE
    Swap v[i], v[direita]
    Return i
END

```

# Escolha do pivô

- Idealmente, o pivô deveria ser a mediana do vetor
  - Mediana  $:=$  valor numérico que divide uma amostra de dados ao meio

```
Particionar( v[n], esquerda, direita ) :  
    i_mediana = AcharMediana( v )  
    Swap v[i_mediana], v[direita]  
    pivo = v[direita]  
    i = esquerda, j = direita-1  
    WHILE j ≥ i :  
        WHILE v[i] < pivo && j ≥ i :  
            i=i+1  
        END_WHILE  
        WHILE v[j] > pivo && j ≥ i :  
            j = j-1  
        END_WHILE  
        IF j ≥ i :  
            Swap v[i], v[j]  
        END_IF  
    END_WHILE  
    Swap v[i], v[direita]  
    Return i  
END
```

# Escolha do pivô

- Gerar números randômicos ou achar a mediana do vetor aumentam o custo de execução do algoritmo de partição
- Solução simples e eficiente:
  - Usar como pivô a mediana de três elementos do vetor: primeiro, último e meio

```

Particionar( v[1...n], esquerda, direita ) :
    meio = (esquerda + direita) /2
    i_mediana = AcharMediana( v, esquerda, direita, meio )
    Swap v[i_mediana], v[direita]
    pivo = v[direita]
    i = esquerda, j = direita-1
    WHILE j ≥ i :
        WHILE v[i] < pivo && j ≥ i :
            i=i+1
        END_WHILE
        WHILE v[j] > pivo && j ≥ i :
            j = j-1
        END_WHILE
        IF j ≥ i :
            Swap v[i], v[j]
        END_IF
    END_WHILE
    Swap v[i], v[direita]
    Return i
END

```

# Mediana de 3

Estratégia simples: último elemento

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
---	---	---	---	---	---	---	---	---	----

Estratégia mediana de 3: esquerda, meio ou direita

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
---	---	---	---	---	---	---	---	---	----

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
---	---	---	---	---	---	---	---	---	----

1	2	3	4	10	6	7	8	9	5
---	---	---	---	----	---	---	---	---	---

# LIDANDO COM ELEMENTOS REPETIDOS

# Elementos repetidos

- Ordenar vetores com elementos repetidos ocorre com bastante frequência
  - Ex.: Ordenar por ano de nascimento
- Algoritmos visto resolve ordenação com elementos repetidos, mas pode ser melhorado



# Elementos repetidos

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

# Elementos repetidos

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

# Elementos repetidos

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

# Elementos repetidos

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

# Elementos repetidos

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

# Elementos repetidos

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

# Elementos repetidos

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

# Elementos repetidos

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



# Elementos repetidos

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

# Elementos repetidos

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

...

# Elementos repetidos

São feitas diversas chamadas para ordenar elementos repetidos

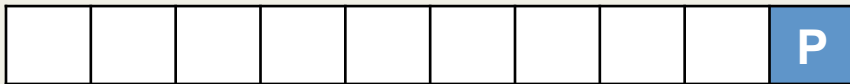
1	1	1	2	1	1	1	3	5	4
1	1	1	2	1	1	1			
1	1	1	1	1	1	2			
1	1		1	1	1	2			
1			1	1	1	2			
			1	1	1	2			
			1	1	1				

# Como evitar fazer chamada recursiva para elementos repetidos?

# Elementos repetidos

## Primeira solução

Antes:



Durante:

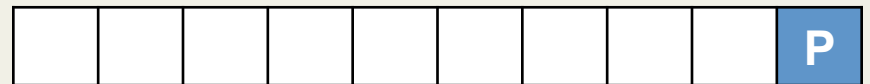


Depois:



## Melhoria para Elementos Repetidos

Antes:



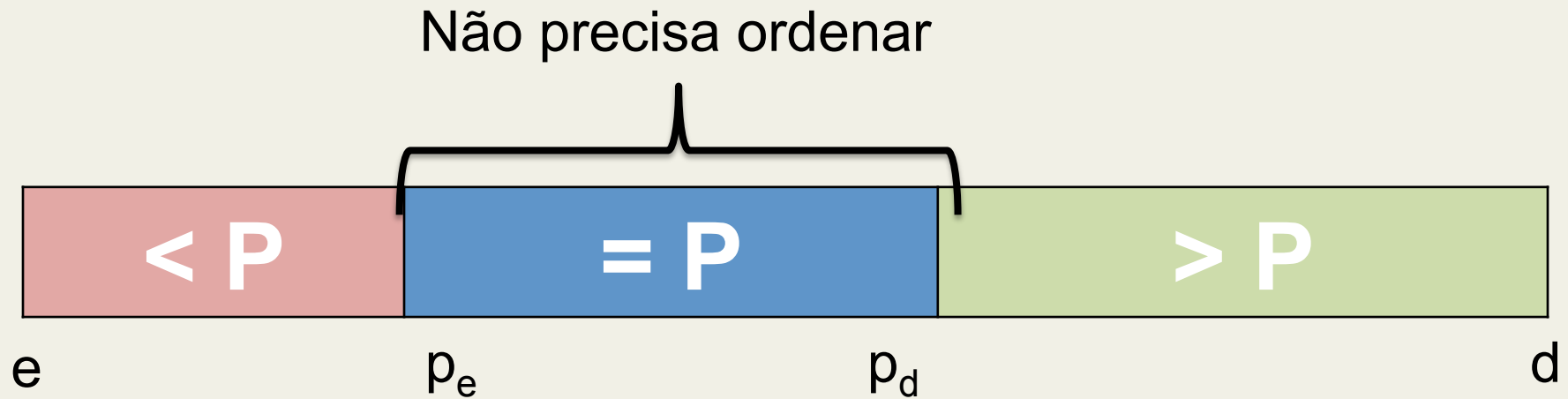
Durante:



Depois:



# Elementos repetidos

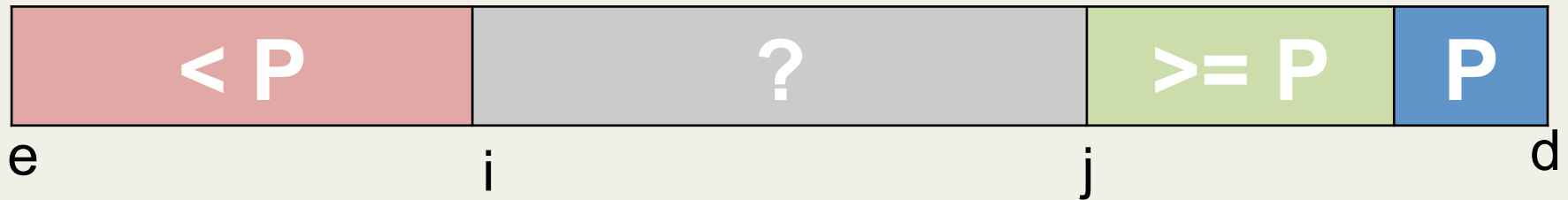


```
OrdenarParticao( v, esquerda,  $p_e - 1$  )  
OrdenarParticao( v,  $p_d + 1$ , direita )
```

# Durante a Execução

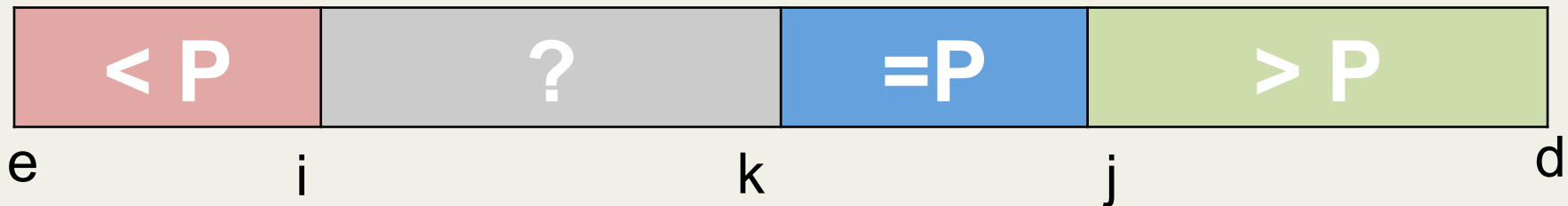
- Primeira solução

Durante:



- Com melhoria para elementos repetidos

Durante:



pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

SE v[k] < pivo ENTÃO

TROQUE v[i], v[k],

i++

SENÃO SE v[k] > pivo ENTÃO

TROQUE v[j], v[k],

j--, k--

**SENÃO \\ v[k] == pivo :**

k--

FIM\_SE

FIM\_ENQUANTO

i

k

j

5	1	1	0	1	1	4	1	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---



pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

SE v[k] < pivo ENTÃO

TROQUE v[i], v[k],

i++

SENÃO SE v[k] > pivo ENTÃO

TROQUE v[j], v[k],

j--, k--

SENÃO \\ v[k] == pivo :

**k--**

FIM\_SE

FIM\_ENQUANTO

i							k		j
5	1	1	0	1	1	4	1	1	1

pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

SE v[k] < pivo ENTÃO

TROQUE v[i], v[k],

i++

SENÃO SE v[k] > pivo ENTÃO

TROQUE v[j], v[k],

j--, k--

**SENÃO \\ v[k] == pivo :**

k--

FIM\_SE

FIM\_ENQUANTO

i							k	j	
5	1	1	0	1	1	4	1	1	1

pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

SE v[k] < pivo ENTAO

TROQUE v[i], v[k],

i++

SENÃO SE v[k] > pivo ENTAO

TROQUE v[j], v[k],

j--, k--

SENÃO \\ v[k] == pivo :

**k--**

FIM\_SE

FIM\_ENQUANTO

i							k		j	
5	1	1	0	1	1	4	1	1	1	

pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

SE v[k] < pivo ENTAO

TROQUE v[i], v[k],

i++

**SENÃO SE v[k] > pivo ENTAO**

TROQUE v[j], v[k],

j--, k--

SENÃO \\ v[k] == pivo

k--

FIM\_SE

FIM\_ENQUANTO

i							k		j	
5	1	1	0	1	1	4	1	1	1	

pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

SE v[k] < pivo ENTAO

TROQUE v[i], v[k],

i++

SENÃO SE v[k] > pivo ENTAO

**TROQUE v[j], v[k],**

j--, k--

SENÃO \\ v[k] == pivo

k--

FIM\_SE

FIM\_ENQUANTO

i							k			j
5	1	1	0	1	1	1	1	1	1	4

pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

SE v[k] < pivo ENTAO

TROQUE v[i], v[k],

i++

SENÃO SE v[k] > pivo ENTAO

TROQUE v[j], v[k],

j--, k--

SENÃO \\ v[k] == pivo

k--

FIM\_SE

FIM\_ENQUANTO

i			k			j			
5	1	1	0	1	1	1	1	1	4

pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

SE v[k] < pivo ENTAO

TROQUE v[i], v[k],

i++

SENÃO SE v[k] > pivo ENTAO

TROQUE v[j], v[k],

j--, k--

**SENÃO \\ v[k] == pivo**

k--

FIM\_SE

FIM\_ENQUANTO

i			k			j			
5	1	1	0	1	1	1	1	1	4

pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

SE v[k] < pivo ENTAO

TROQUE v[i], v[k],

i++

SENÃO SE v[k] > pivo ENTAO

TROQUE v[j], v[k],

j--, k--

SENÃO \\ v[k] == pivo

**k--**

FIM\_SE

FIM\_ENQUANTO

i									j
				k					
5	1	1	0	1	1	1	1	1	4



pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

SE v[k] < pivo ENTAO

TROQUE v[i], v[k],

i++

SENÃO SE v[k] > pivo ENTAO

TROQUE v[j], v[k],

j--, k--

**SENÃO \\ v[k] == pivo**

k--

FIM\_SE

FIM\_ENQUANTO

i		k				j		
5	1	1	0	1	1	1	1	4

pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

SE v[k] < pivo ENTÃO

TROQUE v[i], v[k],

i++

SENÃO SE v[k] > pivo ENTÃO

TROQUE v[j], v[k],

j--, k--

SENÃO \\ v[k] == pivo

**k--**

FIM\_SE

FIM\_ENQUANTO

i		k			j				
5	1	1	0	1	1	1	1	1	4

pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

**SE** v[k] < pivo **ENTAO**

TROQUE v[i], v[k],

i++

**SENÃO SE** v[k] > pivo **ENTAO**

TROQUE v[j], v[k],

j--, k--

**SENÃO** \\ v[k] == pivo

k--

**FIM\_SE**

**FIM\_ENQUANTO**

i		k			j				
5	1	1	0	1	1	1	1	1	4

pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

# ENQUANTO ?

SE  $v[k] < \text{pivo}$  ENTAO

## TROQUE $v[i]$ , $v[k]$ ,

i++

SENÃO SE  $v[k] > \text{pivo}$  ENTAO

TROQUE  $v[j]$ ,  $v[k]$ ,

j--, k--

SENÃO  $v[k] == \text{pivo}$

k--

FIM SE

# FIM ENQUANTO

i			k					j	
0	1	1	5	1	1	1	1	1	4

pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

SE v[k] < pivo ENTÃO

TROQUE v[i], v[k],

i++

SENÃO SE v[k] > pivo ENTÃO

TROQUE v[j], v[k],

j--, k--

SENÃO \\ v[k] == pivo

k--

FIM\_SE

FIM\_ENQUANTO

i		k			j				
0	1	1	5	1	1	1	1	1	4

pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

SE v[k] < pivo ENTAO

TROQUE v[i], v[k],

i++

**SENÃO SE v[k] > pivo ENTAO**

TROQUE v[j], v[k],

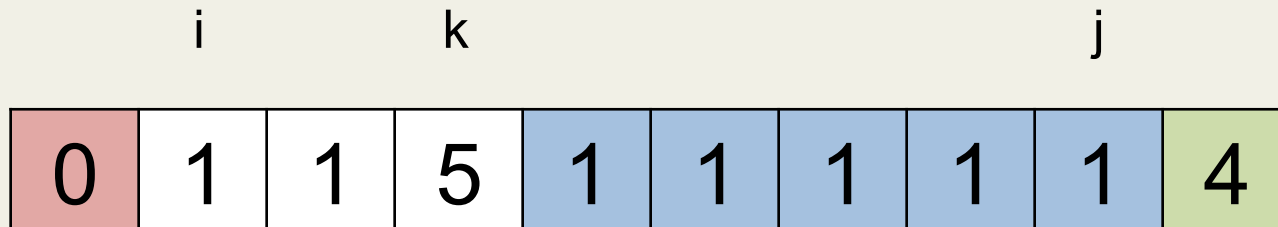
j--, k--

SENÃO \\ v[k] == pivo

k--

FIM\_SE

FIM\_ENQUANTO



pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

SE v[k] < pivo ENTÃO

TROQUE v[i], v[k],

i++

SENÃO SE v[k] > pivo ENTÃO

**TROQUE v[j], v[k],**

j--, k--

SENÃO \\ v[k] == pivo

k--

FIM\_SE

FIM\_ENQUANTO

i

k

j

0	1	1	1	1	1	1	1	5	4
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

SE v[k] < pivo ENTÃO

TROQUE v[i], v[k],

i++

SENÃO SE v[k] > pivo ENTÃO

TROQUE v[j], v[k],

j--, k--

SENÃO \\ v[k] == pivo

k--

FIM\_SE

FIM\_ENQUANTO

i

k

j

0	1	1	1	1	1	1	1	5	4
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---



pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

SE v[k] < pivo ENTAO

TROQUE v[i], v[k],

i++

SENÃO SE v[k] > pivo ENTAO

TROQUE v[j], v[k],

j--, k--

**SENÃO \\ v[k] == pivo**

k--

FIM\_SE

FIM\_ENQUANTO

i

k

j

0	1	1	1	1	1	1	1	5	4
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

SE v[k] < pivo ENTÃO

TROQUE v[i], v[k],

i++

SENÃO SE v[k] > pivo ENTÃO

TROQUE v[j], v[k],

j--, k--

SENÃO \\ v[k] == pivo

**k--**

FIM\_SE

FIM\_ENQUANTO

i k

j

0	1	1	1	1	1	1	1	5	4
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

SE v[k] < pivo ENTÃO

TROQUE v[i], v[k],

i++

SENÃO SE v[k] > pivo ENTÃO

TROQUE v[j], v[k],

j--, k--

**SENÃO \\ v[k] == pivo**

k--

FIM\_SE

FIM\_ENQUANTO

i k

j

0	1	1	1	1	1	1	1	5	4
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO ?

SE v[k] < pivo ENTÃO

TROQUE v[i], v[k],

i++

SENÃO SE v[k] > pivo ENTÃO

TROQUE v[j], v[k],

j--, k--

SENÃO \\ v[k] == pivo

**k--**

FIM\_SE

FIM\_ENQUANTO

k

i

j

0	1	1	1	1	1	1	1	5	4
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

pivo = v[direita], k = direita-1, i = esquerda, j = direita

ENQUANTO  $k \geq i$

SE  $v[k] < \text{pivo}$  ENTAO

TROQUE  $v[i]$ ,  $v[k]$ ,

++

SENÃO SE  $v[k] > \text{pivo}$  ENTAO

TROQUE  $v[j]$ ,  $v[k]$ ,

j--, k--

SENÃO  $v[k] == \text{pivo}$ :

**k--**

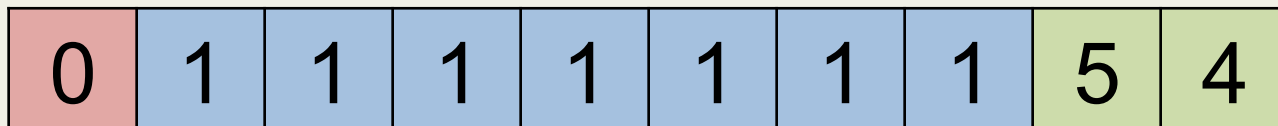
FIM SE

FIM\_ENQUANTO

**k**

i

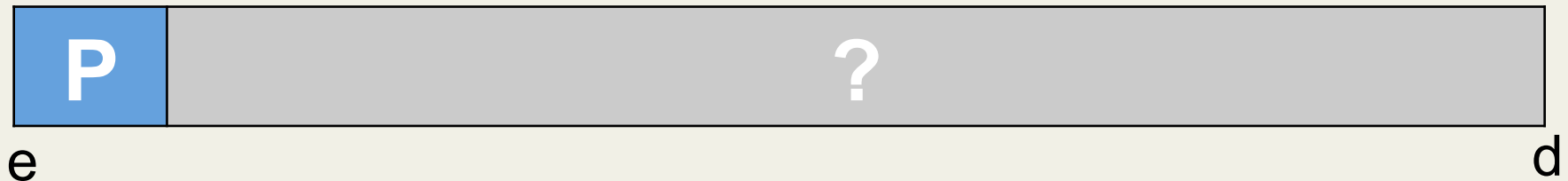
i



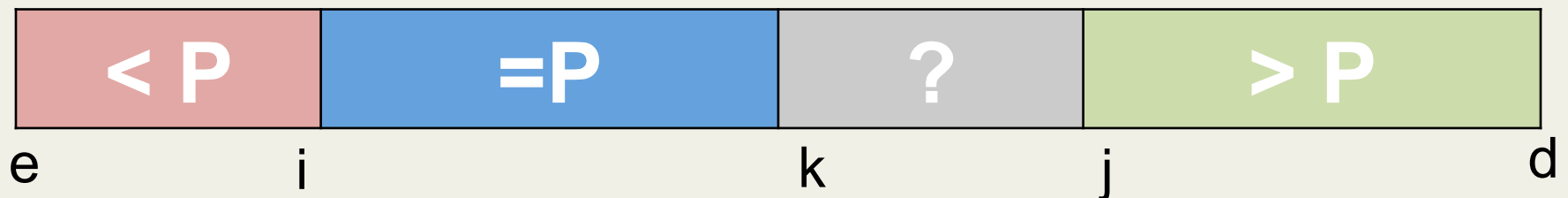
# Elementos repetidos

- E se a configuração do vetor antes e durante a execução do laço tiver que ser como abaixo, como ficaria o algoritmo?

**Durante:**



**Durante:**



# Prática

- Implementem a versão do algoritmo de partição que separa os elementos repetidos
  - Implemente a versão que define o pivô como sendo o elemento a esquerda:  $pivo = v[esquerda]$
- Use a nova versão do algoritmo de partição para implementar o quick-sort
- Comparem o desempenho do quick-sort:
  - Versão que leva em conta elementos repetidos X Versão que não leva em conta elementos repetidos

# Estrutura de Dados Básicas I.

Algoritmos de ordenação VI

**Prof. Eiji Adachi M. Barbosa**