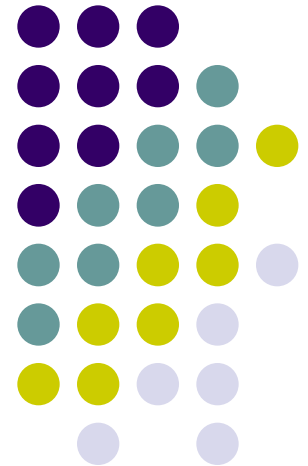
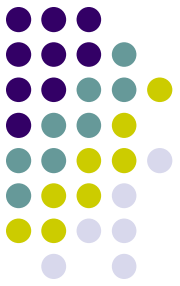


Estratégia de Divisão e Conquista

Algoritmo de Ordenação: Quick-Sort



Divisão e Conquista



- Motivação

- Pegar um problema de entrada grande.
- Quebrar a entrada em pedaços menores (DIVISÃO).
- Resolver cada pedaço separadamente. (CONQUISTA)
- Como resolver os pedaços?
- Combinar os resultados

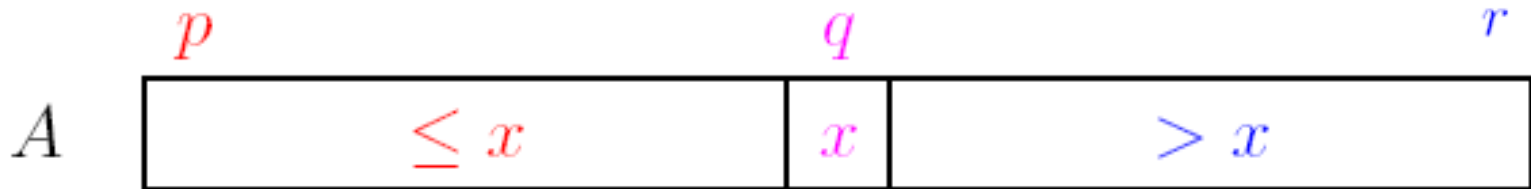
- Estratégia

- Divisão
 - Divida o problema em duas ou mais partes, criando subproblemas menores.
- Conquista
 - Os subproblemas são resolvidos recursivamente usando divisão e conquista.
 - Caso os subproblemas sejam suficientemente pequenos resolva-os de forma direta.
- Combina
 - Tome cada uma das partes e junte-as todas de forma a resolver o problema original.



Dividir e Conquistar

- O algoritmo QUICKSORT segue o paradigma de divisão-e-conquista:
 - **Dividir:** divida o vetor em dois subvetores $A[p \dots q-1]$ e $A[q+1 \dots r]$ tais que:

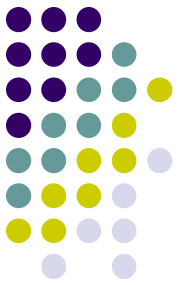


- **Conquistar:** ordene os dois subvetores recursivamente usando o QUICKSORT;
- **Combinar:** nada a fazer, o vetor está ordenado.



Partition

- **Partition:** “dado um vetor $A[p..r]$, reorganizar $A[p..r]$ de modo que todos os elementos pequenos fiquem na parte esquerda do vetor e todos os elementos grandes fiquem na parte direita.”
- Mas o que é ser pequeno? O que é ser grande?
- O ponto de partida, então, é a escolha de um "pivô", digamos x : os elementos do vetor que forem maiores que x serão considerados grandes e os demais (ou seja, os que forem menores que x ou iguais a x) serão considerados pequenos.



Partition

- **Problema:** Rearranjar um dado vetor $A[p \dots r]$ e devolver um índice q , $p \leq q \leq r$, tais que:

$$A[p \dots q-1] \leq A[q] < A[q+1 \dots r]$$

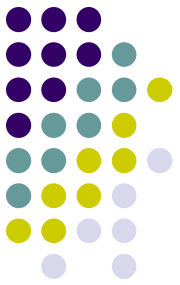
Entra:

	p								r	
A	99	33	55	77	11	22	88	66	33	44

Sai:

	p			q					r	
A	33	11	22	33	44	55	99	66	77	88

Partition



	i	j							x	
A	99	33	55	77	11	22	88	66	33	44



	i	j							x	
A	33	99	55	77	11	22	88	66	33	44



	i		j						x	
A	33	99	55	77	11	22	88	66	33	44

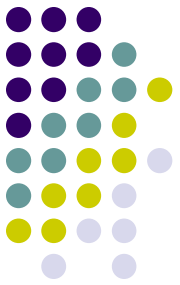


	i			j					x	
A	33	99	55	77	11	22	88	66	33	44



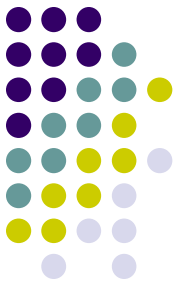
		i			j				x	
A	33	11	55	77	99	22	88	66	33	44

Partition



	i				j				x	
A	33	11	55	77	99	22	88	66	33	44

Partition

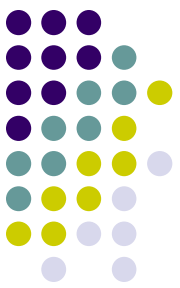


i *j* *x*

<i>A</i>	33	11	55	77	99	22	88	66	33	44
----------	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

i *j* *x*

<i>A</i>	33	11	22	77	99	55	88	66	33	44
----------	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----



Partition

i *j* *x*

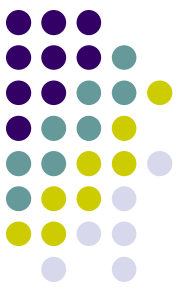
A	33	11	55	77	99	22	88	66	33	44
---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

i *j* *x*

A	33	11	22	77	99	55	88	66	33	44
---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

i *j* *x*

A	33	11	22	77	99	55	88	66	33	44
---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----



Partition

i *j* *x*

<i>A</i>	33	11	55	77	99	22	88	66	33	44
----------	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

i *j* *x*

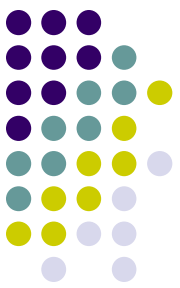
<i>A</i>	33	11	22	77	99	55	88	66	33	44
----------	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

i *j* *x*

<i>A</i>	33	11	22	77	99	55	88	66	33	44
----------	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

i *j* *x*

<i>A</i>	33	11	22	77	99	55	88	66	33	44
----------	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----



Partition

i *j* *x*

A	33	11	55	77	99	22	88	66	33	44
---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

i *j* *x*

A	33	11	22	77	99	55	88	66	33	44
---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

i *j* *x*

A	33	11	22	77	99	55	88	66	33	44
---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

i *j* *x*

A	33	11	22	77	99	55	88	66	33	44
---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

i *j*

A	33	11	22	33	99	55	88	66	77	44
---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----



Partition

i *j* *x*

A	33	11	55	77	99	22	88	66	33	44
---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

i *j* *x*

A	33	11	22	77	99	55	88	66	33	44
---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

i *j* *x*

A	33	11	22	77	99	55	88	66	33	44
---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

i *j* *x*

A	33	11	22	77	99	55	88	66	33	44
---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

i *j*

A	33	11	22	33	99	55	88	66	77	44
---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

p *q* *r*

A	33	11	22	33	44	55	88	66	77	99
---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----



Partition: Algoritmo

PARTITION(A, p, r)

```
1      x = A[r];    /* O pivô é o último elemento do vetor */
2      i = p-1;
3      for(j = p; j <= r-1; j++)
4          if A[j] <= x
5              i = i + 1;
6              aux = A[i];
7              A[i] = A[j];
8              A[j] = aux;
9      i = i + 1;
10     aux = A[r];
11     A[r] = A[i];
12     A[i] = aux;
13     return i;
```



Partition: Funcionamento

- Para entender como ele funciona, vamos ilustrar a operação `PARTITION(A, 1, 9)`, sobre o vetor $A = [13, 4, 9, 5, 12, 7, 19, 6, 7]$ (observe que o vetor está numerado a partir de 1).
- O pivô é 7. Vamos marcar de **vermelho** os elementos do vetor que forem **maiores** do que 7 e de **azul** os que forem **menores ou iguais** a 7.



Partition: Funcionamento

$p = 1$

$r = 9$

$x = A[r] = 7$

$i = p - 1 = 1 - 1 = 0$

for($j = p = 1$; $j \leq r - 1 = 8$; $j++$)

$j = 1$: $A[1] = 13 \leq 7$ (falso) [**13**, 4, 9, 5, 12, 7, 19, 6, 7]

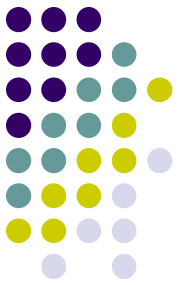
$j = 2$: $A[2] = 4 \leq 7$ (Verdadeiro)

$i = i + 1 = 1$

$aux = A[1] = 13$

$A[1] = A[2] = 4$

$A[2] = aux = 13$ [**4**, **13**, 9, 5, 12, 7, 19, 6, 7]



Partition: Funcionamento

$j = 3$: $A[3] = 9 \leq 7$ (falso) $[4, 13, 9, 5, 12, 7, 19, 6, 7]$

$j = 4$: $A[4] = 5 \leq 7$ (Verdadeiro)

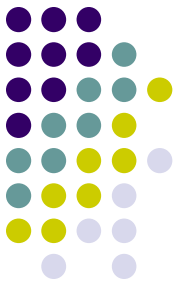
$i = i + 1 = 2$

$aux = A[2] = 13$

$A[2] = A[4] = 5$

$A[4] = aux = 13$ $[4, 5, 9, 13, 12, 7, 19, 6, 7]$

$j = 5$ $A[5] = 12 \leq 7$ (Falso) $[4, 5, 9, 13, 12, 7, 19, 6, 7]$

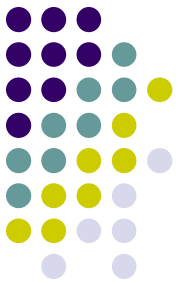


Partition: Funcionamento

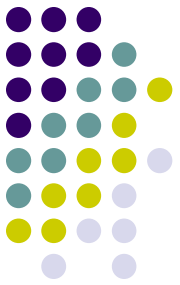
$j = 6$ $A[6] = 7 \leq 7$ (Verdadeiro)
 $i = i + 1 = 3$
 $aux = A[3] = 9$
 $A[3] = A[6] = 7$
 $A[6] = aux = 9$ $[4, 5, 7, 13, 12, 9, 19, 6, 7]$
 $j = 7$ $A[7] = 19 \leq 7$ (Falso) $[4, 5, 7, 13, 12, 9, 19, 6, 7]$
 $j = 8$ $A[8] = 6 \leq 7$ (Verdadeiro)
 $i = i + 1 = 4$
 $aux = A[4] = 13$
 $A[4] = A[8] = 6$
 $A[8] = aux = 13$ $[4, 5, 7, 6, 12, 9, 19, 13, 7]$

 $aux = A[9] = 7$
 $A[9] = A[5] = 12$
 $A[5] = aux = 7$ $[4, 5, 7, 6, 7, 9, 19, 13, 12]$
 $\text{return } i + 1 = 5$

Observação sobre o Partition



- O PARTITION não ordena o vetor. O único elemento que, ao final, estará na posição definitiva, é o pivô.
- Quanto tempo o algoritmo PARTITION consome?



QuickSort: Algoritmo

- O algoritmo Quicksort recebe um vetor $A[p..r]$ e reorganiza o vetor em ordem crescente.

QUICKSORT(A, p, r)

```
1    if (p < r )
2        { q = PARTITION(A, p, r);
3          QUICKSORT(A, p, q-1);
4          QUICKSORT(A, q+1, r); }
```




QuickSort: Funcionamento

- **Exemplo: Vamos aplicar ao vetor $A = [18, 4, 10, 15, 5, 16, 3, 7]$.**
- A possui $n = 8$ elementos. Supondo que estejam indexados de 0 a 7.
- A chamada será **QUICKSORT(A, 0, 7)**.
Notem que os parâmetros passados são índices, e não valores.

QuickSort: Funcionamento

