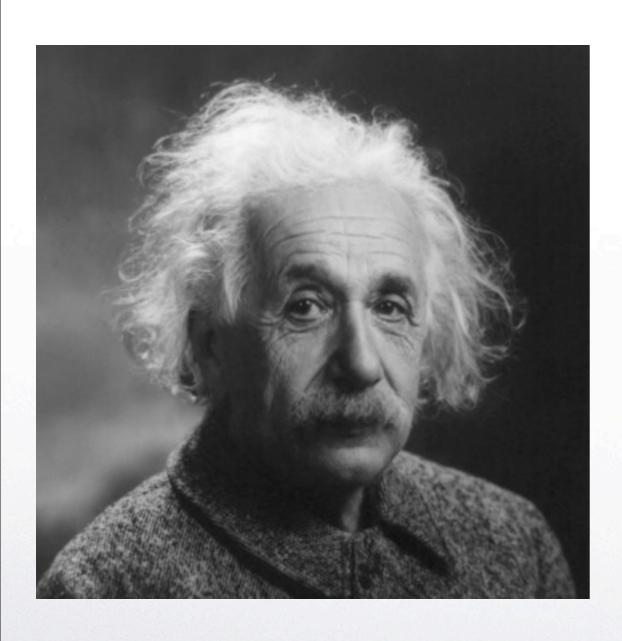




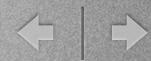
Ordenação de dados

Glauco Vinicius Scheffel, Msc





"Eu nunca ensino aos meus alunos. Somente tento criar condições nas quais eles possam aprender." Albert Einstein



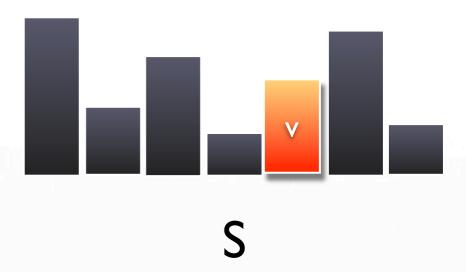
Quicksort

- Dividir:
 - Escolha um elemento (pivô) v no conjunto S
 - Particione S {v} em dois conjuntos disjuntos

$$SI = \{x \in S - \{v\} \mid x \le v\}$$

$$S2 = \{x \in S - \{v\} \mid x >= v\}$$

- Conquistar: recursivamente ordene S1 e S2
- Combinar: S1 ordenado com v seguido de S2 ordenado



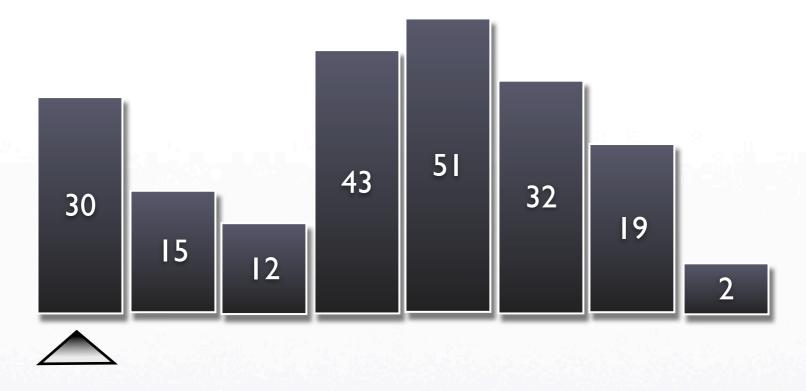


Esta é a versão simplificada onde não existem elementos duplicados nos conjuntos





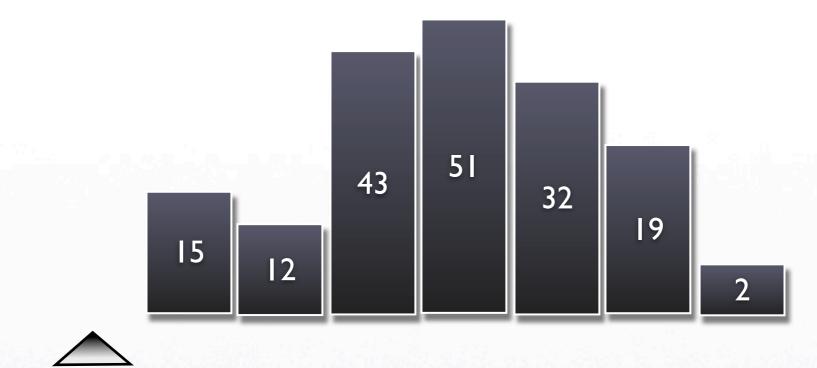
Quicksort - selecionar pivô







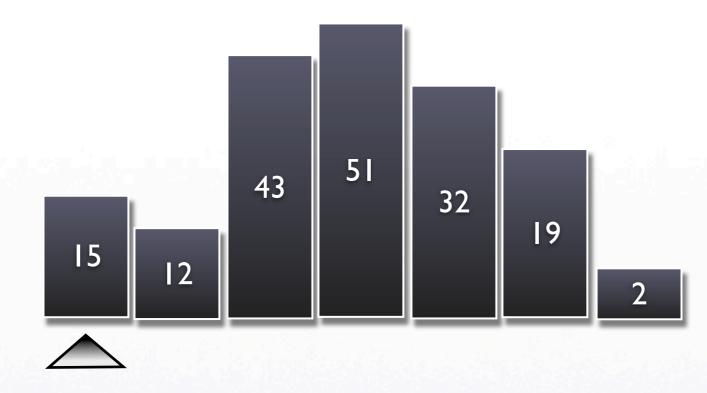
Quicksort - selecionar pivô





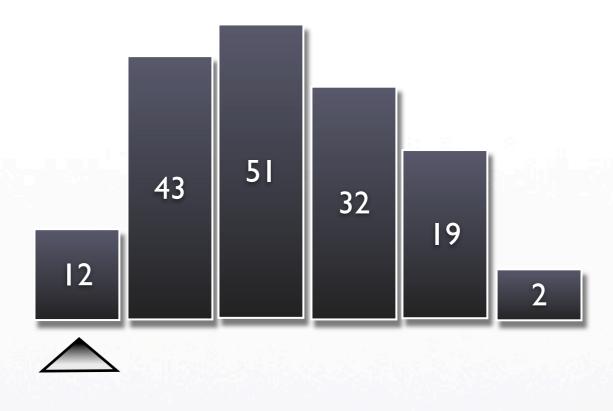








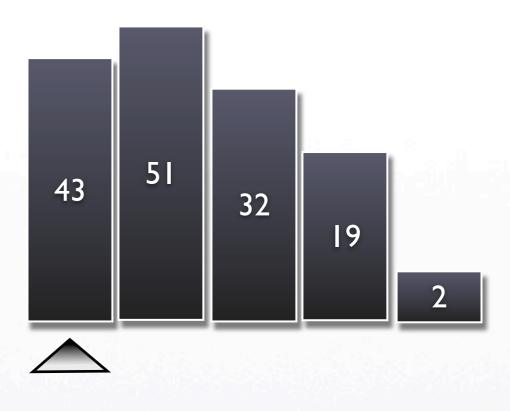






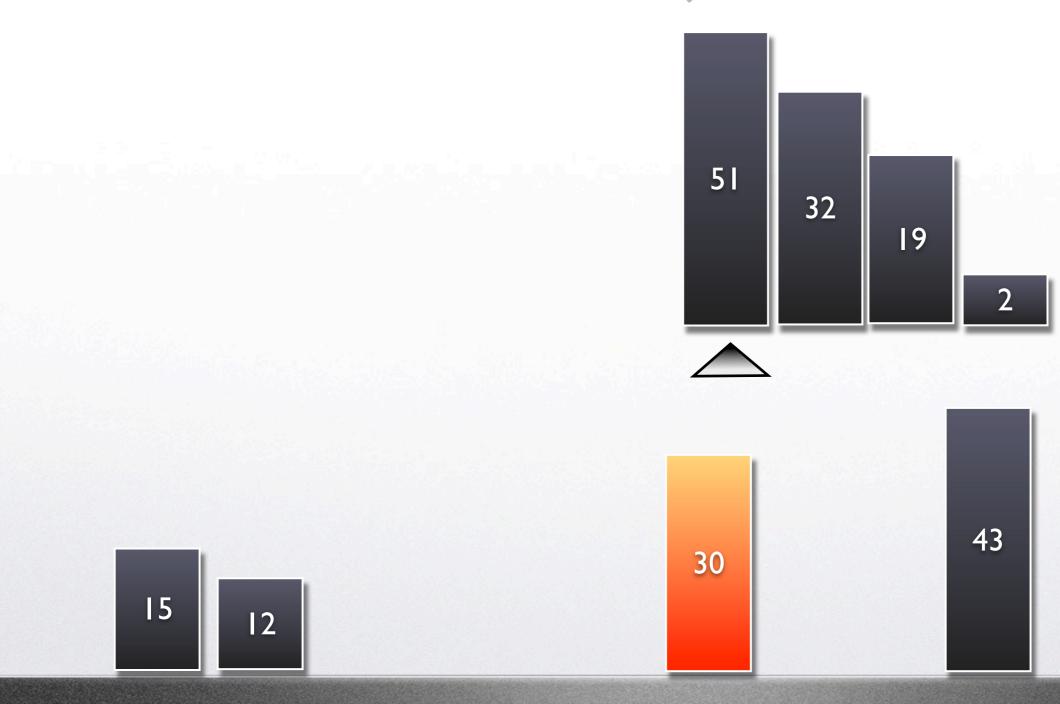






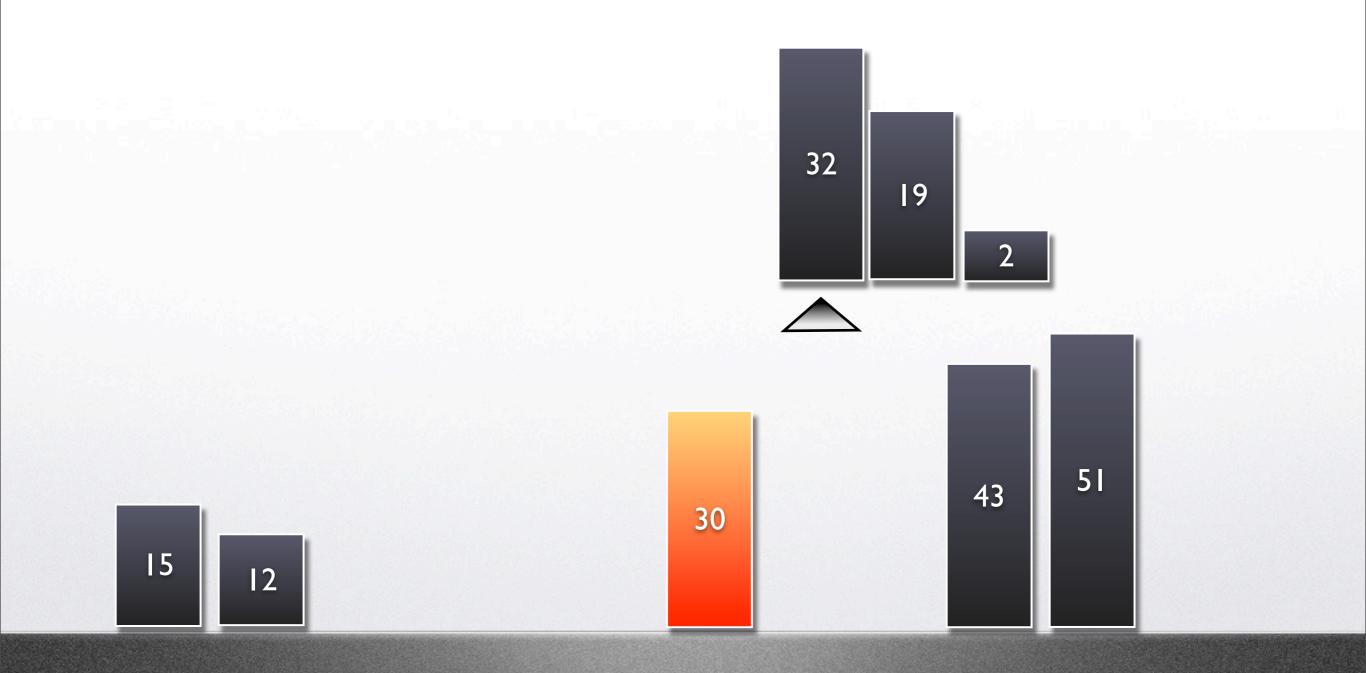






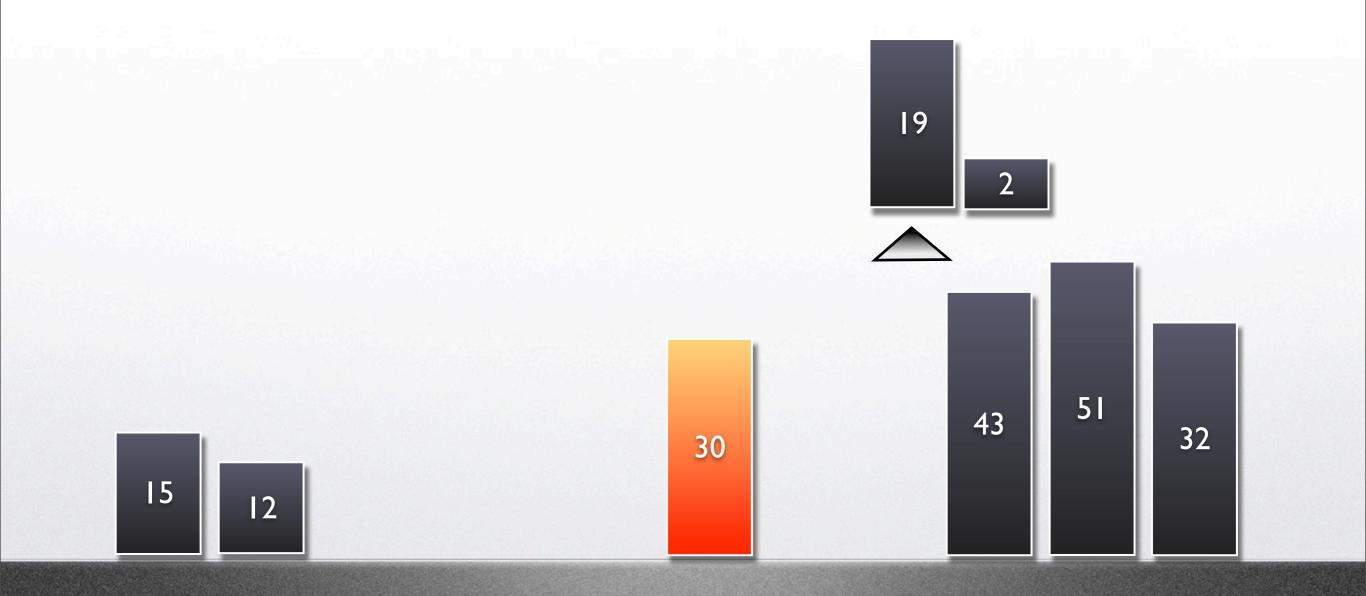






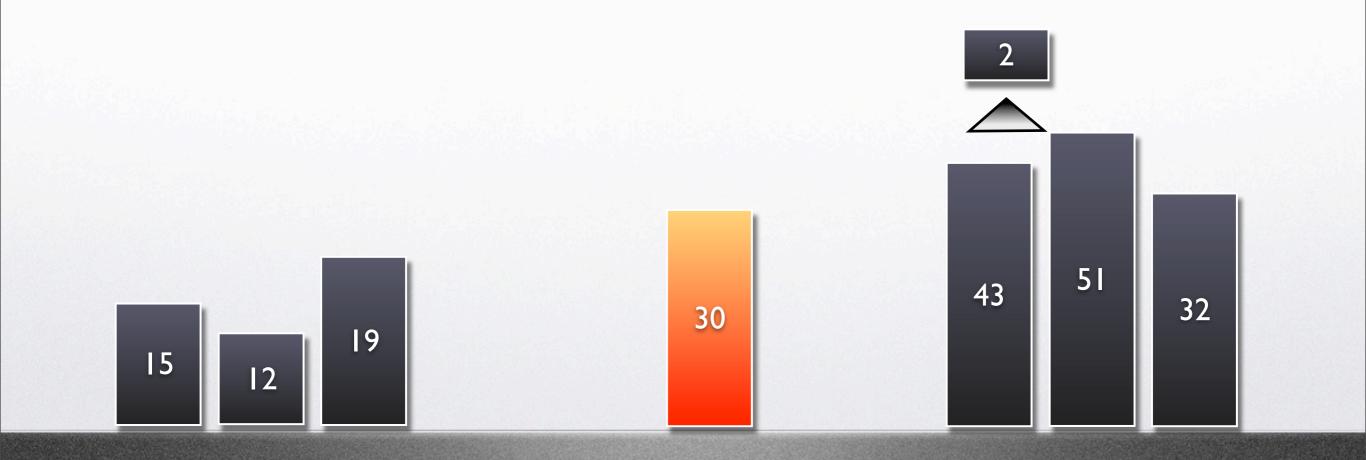






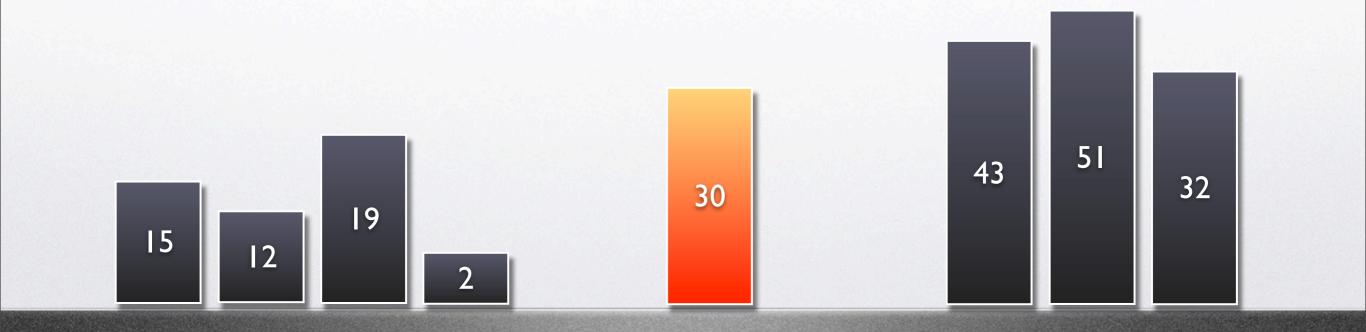






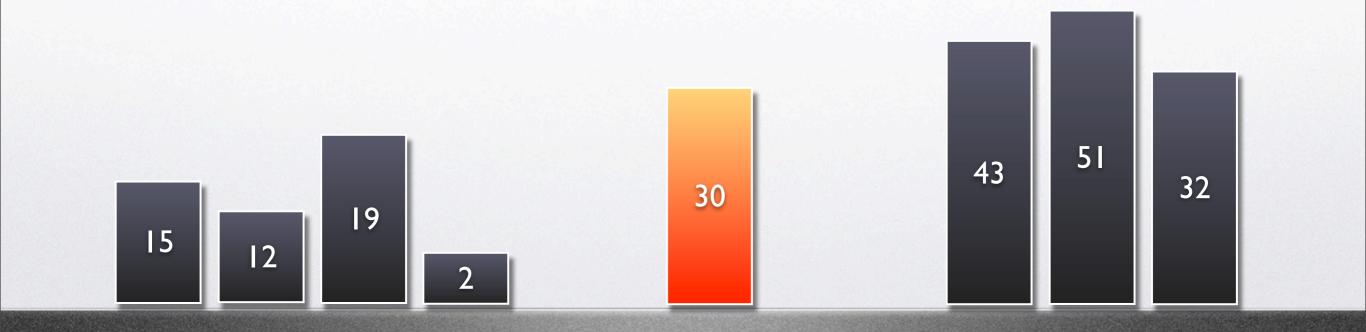






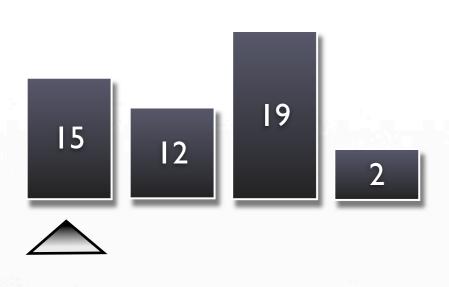




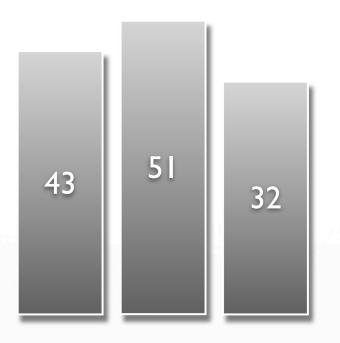




Quicksort - novo pivô

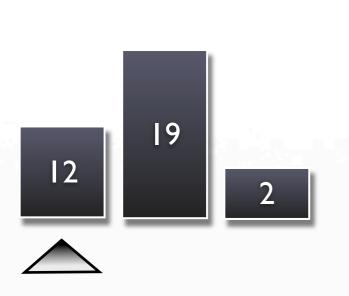




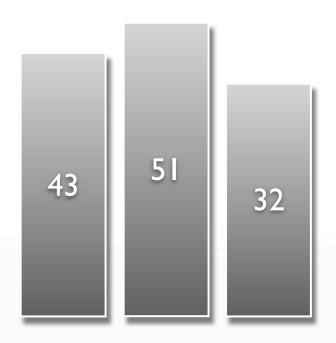




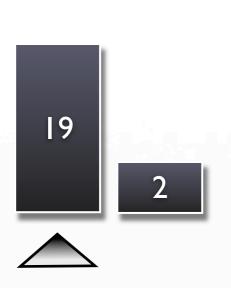




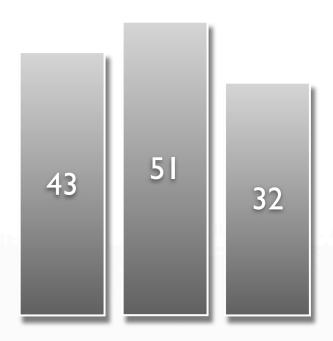




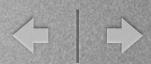




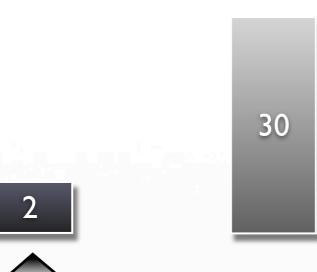


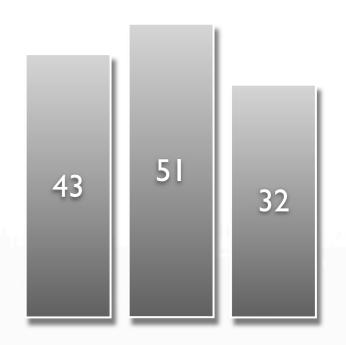


12





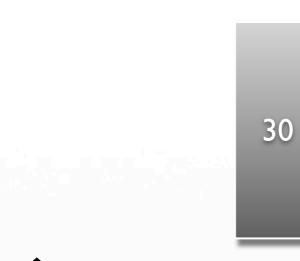


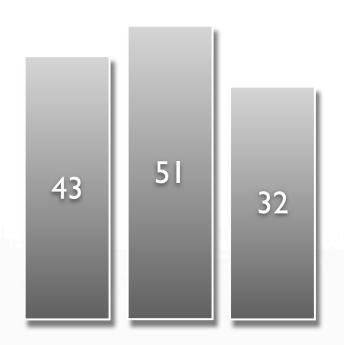








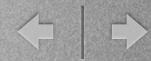






QuickSort

```
quicksort(a,left,right) {
if (right>left) {
   pivotlndex = left;
selecionar o pivô a[pivotIndex];
pivotNewIndex=partition
(a,left,right,pivotIndex);
quicksort(a,left,pivotNewIndex-I);
quicksort(a,pivotNewIndex+I,right);
```



Definindo o pivô

- Use o primeiro elemento
 - Se o conjunto for randômico deve funcionar
 - · Se o conjunto for pré-ordenado ou em ordem decrescente
 - Todos elementos vão para \$1 ou \$2
 - O problema irá ocorrer em todas chamadas
 - Performance será semelhante a do bubble
- Escolher o elemento randomicamente
 - Caro
 - Normalmente funciona



Definindo o pivô

- Use a mediana do array (difícil de encontrar)
- Compare apenas 3 elementos
 - O primeiro,
 - O último,
 - O Central
- Para estes 3 elementos garanta que
 - Na primeira posição ficará o menor dos 3
 - Na última posição ficará o maior dos 3
 - E no meio aquele que será usado como pivô





Particionamento

- Usar um array adicional
 - Semelhante ao merge
 - Fácil de programar
 - Ineficiente para o Quick

Partition (wikipedia sample)

```
int partition(a, left, right, pivotIndex) {
pivotValue = a[pivotIndex];
swap(a[pivotIndex], a[right]); // Move pivô para o fim
// menores que o pivô vão para o início
storeIndex = left;
for (i from left to right) {
    if a[i] < pivotValue
        swap(a[storeIndex], a[i]);
    storeIndex = storeIndex + I;
swap(a[right], a[storeIndex]); // pivô no seu local
return storeIndex;
```





Questões (resolver em sala)

- I. Explique como funciona o QuickSort?
- 2. Por que QuickSort é considerado não estável?
- 3. Quais técnicas podem ser usadas para escolher o pivô?
- 4. Detalhe cada uma das técnicas da questão anterior?
- 5. Quem criou o QuickSort? Quando? Para quê?
- 6. Do que depende o tempo de execução do QuickSort? Por quê?
- 7. No pior caso o QuickSort tem a sua execução comparável a qual algoritmo simples?
- 8. O que ocorre se a cada seleção o QuickSort usar como pivô o menor elemento do grupo?

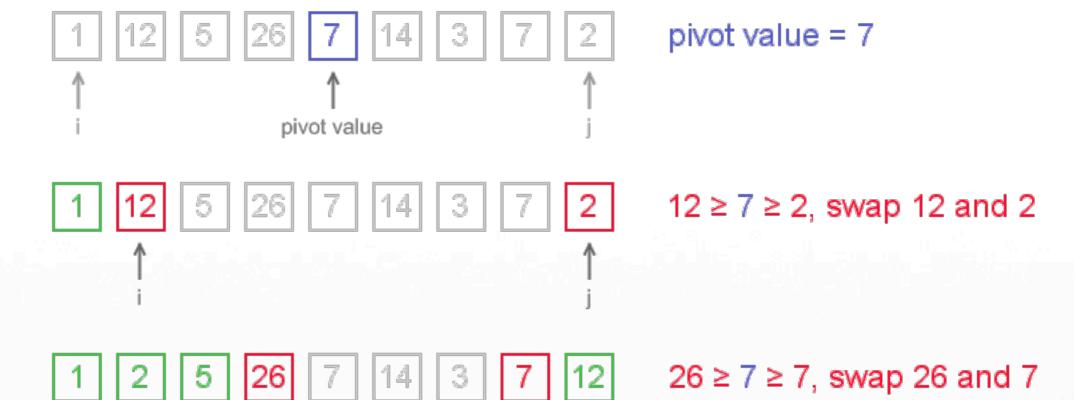


1 12 5 26 7 14 3 7 2 unsorted



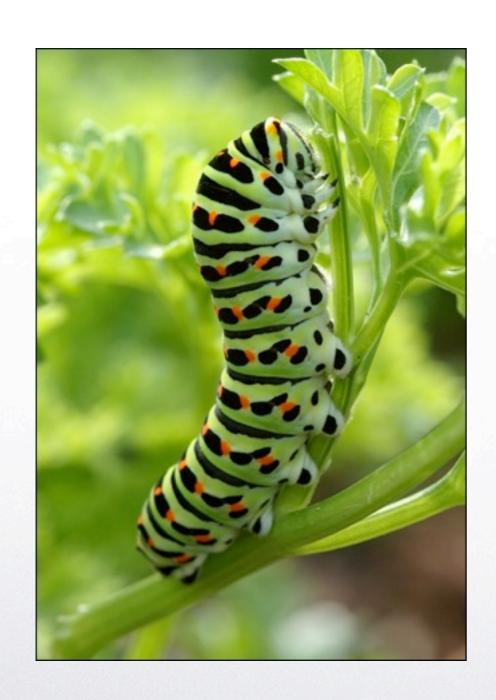


1 2 5 26 7 14 3 7 12 26 ≥ 7 ≥ 7, swap 26 and 7









"Definir uma palavra é capturar uma borboleta no ar."

Aurélio Buarque de Holanda Ferreira