### Algoritmos e Estruturas de Dados

Vetores: Ordenação

## Ordenação de Vetores

Dado um vetor (v) com  $\mathbf{N}$  elementos, rearranjar esses elementos por ordem crescente (ou melhor, por ordem não decrescente, porque podem existir valores repetidos)

- Entrada: vetor com elementos a serem ordenados
- Saída: mesmo vetor com elementos na ordem especificada
- Ordenação:
  - Pode ser aplicado a qualquer dado com ordem bem definida
  - Vetores com dados complexos (structs):
    - Chave de ordenação escolhida entre os campos
    - Elemento do vetor contém apenas um ponteiro para os dados
    - Troca da ordem entre 2 elem = troca de ponteiros

## Algoritmos de Ordenação

Facilidade de codificação X complexidade algoritmica

#### Algoritmos:

- Ordenação por Inserção (InsertionSort)
- Ordenação por Seleção (SelectionSort)
- BubbleSort
- ShellSort
- MergeSort
- QuickSort
- HeapSort

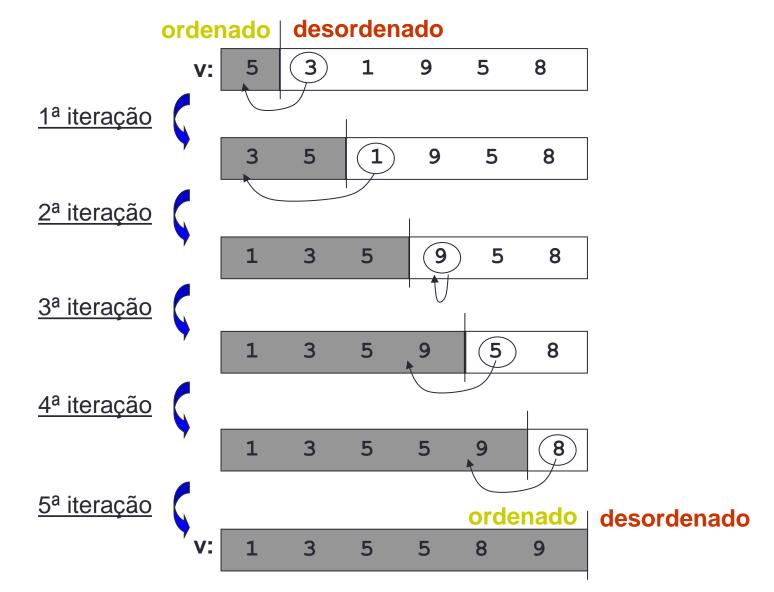
# Ordenação por Inserção

Percorre-se um vetor de elementos da esquerda para a direita e à medida que avança vai deixando os elementos mais à esquerda ordenados

#### Algoritmo

- Considera-se o vetor dividido em dois sub-vetores (esquerdo e direito), com o da esquerda ordenado e o da direita desordenado
- Começa-se com um elemento apenas no sub-vetor da esquerda
- Move-se um elemento de cada vez do sub-vetor da direita para o sub-vetor da esquerda, inserindo-o na posição correta de forma a manter o sub-vetor da esquerda ordenado
- Termina-se quando o sub-vetor da direita fica vazio

# Ordenação por Inserção



## Ordenação por Inserção (implementação em C)

```
/* Ordena elementos do vetor v de inteiros. */
void insertionsort(int *v, int tamanho){
    int i, j, tmp;
    for (i = 1; i < tamanho; i++){</pre>
       tmp = v[i];
       for (j = i; j>0 && tmp<v[j-1]; j--){}
          v[i] = v[i-1];
       v[j] = tmp;
```

### Ordenação por Seleção

Estratégia: seleciona o menor elemento do vetor, depois o segundo menor, depois o terceiro menor, e assim por diante

#### Em cada etapa F:

- Procura-se (sequencialmente) a posição
   M com o menor elemento guardado nas posições de F a N;
- Troca-se o valor guardado na posição F com o valor guardado na posição M (excepto se M for igual a F)

3

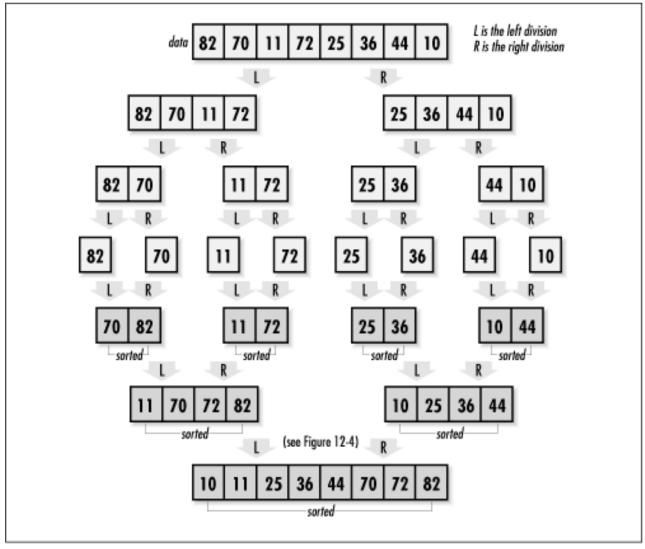
## Ordenação por Seleção (vetor na vertical)

Índice	início	passo 1	passo 2	passo 3	passo 4	passo 5	passo 6	passo 7
0	7	7	2	2	2	2	2	2
1	21	21	21	7	7	7	7	7
2	10	10	10	10	<b>1</b> 0	10	10	10
3	15	15	15	15	15	11	11	11
4	2	2	7	21	21	21	13	13
5	13	13	13	13	13	13	21	15
6	11	11	11	11	11	15	15	21

### Ordenação por Seleção (implementação em C)

```
void selectionsort(int *v, int n){
    int passo = 0, imin, i, aux;
    while (passo < n - 1) {
        imin = passo;
        i = passo + 1;
        while (i < n){
            if (v[i] < v[imin]){</pre>
                imin = i;
            i++;
        if (imin != passo){
            aux = v[passo];
            v[passo] = v[imin];
            v[imin] = aux;
        passo++;
```

Merge Sort



		Fonte: http://c2.com/cgi/wiki?SortingAlgorithms					
		Worst case	Average case	Best case	Extra space	Stable	
	<u>BubbleSort</u>	O(n^2)	0(n^2)?	O(n)	0(1)	yes	
	SelectionSort	0(n^2)	O(n^2)	0(n^2)	0(1)	No (i	
	<u>InsertionSort</u>		O(n^2)	0(n)	0(1)	yes	
O					- / - > >		
	<u>BitonicSort</u>	0(n log^2 n)	O(n log^2 n)?	}	0(1)?	?	
m							
	<u>ShellSort</u>	0(n^2)	0(n log n)?	0(n)	0(1)	no	
n	<u>QuickSort</u>	0(n^2)		0(n log n)		no	
p	HeapSort	O(n log n)		O(n log n)		no	
	SmoothSort	O(n log n)		`O(n) ′	0(1)	no	
a			, ,		. ,		
10							
r							
	MergeSort	O(n log n)	O(n log n)	0(n log n)	0(n)	yes	
a	<u>TimSort</u>	0(n log n)	0(n log n)?	O(n)	O(n)	yes	
		3( 238)	5(11 256 11)1	3()	٥()	,	
t							
	<u>CountingSort</u>	0(n+k)	0(n+k)	0(n+k)	0(n+k)	yes	
	<u>RadixSort</u>	0(n+k)	0(n+k)	0(n+k)	0(n+k)	yes	
	<u>BucketSort</u>	0(n^2)	0(n+k)	33333	0(n*k) or 0(n+	k) ?	
V	PagaCant	unhounded	0/n1)	0(n)	0/1)		
_	BogoSort SlowSort			0(n) 0(n^(log n))	0(1)	no	
O	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	rt 0(1)	0(n^(log n)) 0(1)	0(n^(log n)) 0(1)	0(1) 0(0)	yes no	
	Qualif Callibog 0301	<u> </u>	U(1)	~(±)	0(0)	110	