





- Componente Curricular: Estrutura de Dados
- Métodos de Ordenação
- Prof. José Luiz de Freitas Júnior





## Algoritmos de Ordenação de Vetores

- Ordenação por Seleção
- Ordenação por Inserção
- BubbleSort
- ShellSort
- Outros

# Critérios de Avaliação

 Seja n o número de registros em um vetor, considera-se duas medidas de complexidade:

- ✓ Número de comparações C(n) entre as chaves;
- ✓ Número de trocas ou movimentações M(n) de itens.

```
Ordenação por Seleção
for (int i = 0; i < dados.length - 1; i++) {
   int indexDoMenor = i;
   for (int j = i + 1; j < dados.length; j++) {
         if (dados[indexDoMenor] > dados[j]) {
            indexDoMenor = j;
     int temp = dados[i];
     dados[i] = dados[indexDoMenor];
     dados[indexDoMenor] = temp;
```

#### **FUNCIONAMENTO**

A ideia é sempre procurar o menor elemento do vetor e inseri-lo no início do vetor. Procuramos o menor valor do vetor e colocamos ele em vetor[0]. Procuramos o menor valor do vetor excluindo o já colocado e colocamos ele em vetor[1]. E assim vamos indo até termos todo o vetor ordenado.

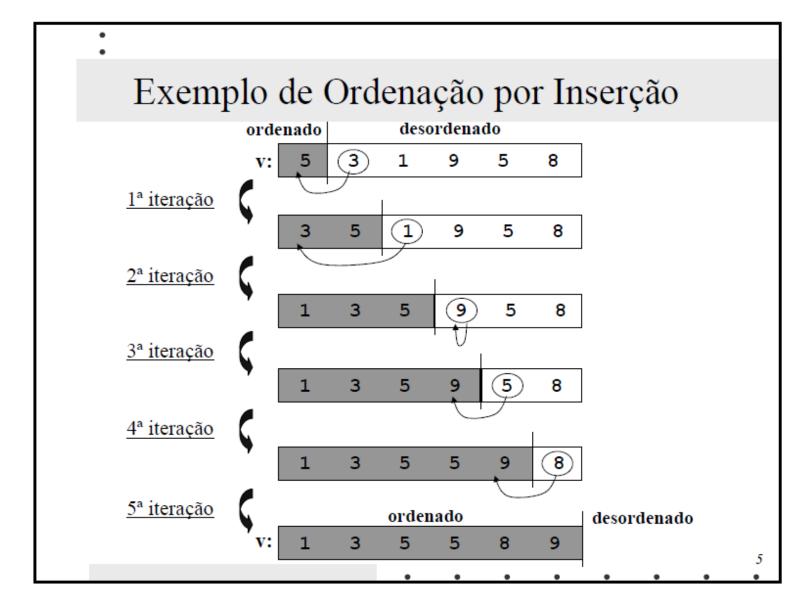
Partindo sempre a partir do último elemento reordenado (a partir do i), o programa procura o menor elemento no vetor e o substitui pelo elemento i atual.

#### EXEMPLO DE FUNCIONAMENTO

E	X	E	M	Р	L	0
E	X	(E)	M	Р	L	0
E	E	X	M	Р	(L)	0
Е	Е	L	M	Р	X	0
E	E	L	M	Р	X	<b>(0)</b>
Е	Е	L	M	0	X	P
E	E	L	M	0	Р	X
Е	E	L	M	0	Р	X

CUSTO: Este algoritmo não tem um melhor/pior caso, porque todos os elementos são varridos, sempre. Medir seu custo é simples. Custo de linha por linha... Custo=  $(n^2+n)/2$ 

# Ordenação por Inserção



## Ordenação por Inserção

```
class insercao{
for (int j = 1; j < vet.length; j++){
10
       i = j - 1;
11
12
        while (i >= 0 \&\& vet[i] > aux){
13
14
          vet[i + 1] = vet[i];
15
          i = i - 1;
16
17
            vet[i + 1] = aux;
18
```

## Ordenação por Inserção

#### Análise da Ordenação por Inserção

- 2 ciclos encaixados, cada um pode ter N iterações :
- $-O(N^2)$
- Caso mais desfavorável: vetor em ordem inversa
- $-O(N^2)$
- Caso mais favorável: vetor já ordenado
- -O(N)
- Conclusão:
- Só deve ser utilizado para vetores pequenos...

## BubbleSort (Bolha)

- Compara elementos adjacentes. Se o segundo for menor do que o primeiro, troca-os;
- Fazer isto desde o primeiro até ao último par
- Repetir para todos os elementos exceto o último (que já está correto)
- Repetir, usando menos um par em cada iteração até não haver mais pares (ou não haver trocas)
- 2 ciclos encaixados, cada um pode ter N iterações:
- Complexidade O(N<sup>2</sup>)

# BubbleSort (Bolha)

• O método ilustrado:

	1	2	3	4	5	6
Chaves iniciais:	Ο					
i = 6	Ο	D	Е	Ν	$\mathbf{A}$	R
i = 5	D	E	N	$\mathbf{A}$	$\mathbf{O}$	R
i = 4	D	E	A	N	Ο	R
i = 3	D	$\mathbf{A}$	${f E}$	Ν	Ο	R
i = 2	A	D	E	N	Ο	R

#### BubbleSort (Bolha)

```
public static void bolha(int vet[]) {
    int i, j, aux;
    for (i = vet.length - 1; i > 0; i--) {
       // o maior valor entre vet[0] e vet[i] vai para a posição vet[i]
       for (i = 0; i < i; i++)
         if (vet[i] > vet[i + 1]) {
            aux = vet[j];
            vet[j] = vet[j + 1];
            vet[j + 1] = aux;
```

## BubbleSort (Bolha \_melhorado)

```
public static void bolhaMelhor(int vet[]) {
    int i, j, aux;
    boolean troca = false;
    for (i = vet.length - 1; i > 0; i--) {
       // o maior valor entre vet[0] e vet[i] vai para a posição vet[i]
       troca = false;
       for (j = 0; j < i; j++)
         if (vet[i] > vet[i + 1]) {
            aux = vet[j]; vet[j] = vet[j + 1]; vet[j + 1] = aux;
            troca = true;
       if (!troca)
         return;
```

#### InsertionSort X BubbleSort

	Melhor caso	Pior caso
InsertionSort	O(n)	O(n²)
Bubb/eSort	O(n <sup>2</sup> )	O(n <sup>2</sup> )

#### ShellSort

- Criado por Donald Shell em 1959, publicado pela Universidade de Cincinnati, Shell sort é o mais eficiente algoritmo de classificação dentre os de complexidade quadrática.
- O algoritmo difere do método de inserção direta pelo fato de no lugar de considerar o array a ser ordenado como um único segmento, ele considera vários segmentos sendo aplicado o método de inserção direta em cada um deles.

#### ShellSort

- Compara elementos distantes;
- Distância entre elementos comparados vai diminuindo, até que a comparação seja sobre elementos adjacentes
  - Usa a sequência h1, h2, ..., ht (h1=1)
  - Em determinado passo, usando incremento hk, todos os elementos separados da distância hk estão ordenados, vet[i] ≤ vet[i+hk].
- https://www.youtube.com/watch?v=RVbgifh0HEA

•													
				Sh	ells	Sort	. (h	= {5, 3	, 1} )				
<b>v:</b>	81	94	11	96	12	_35 ⇒	17	95	28	58	41	75	
	35	94	11	96	12	81	<b>17</b>	95	28	58	41	75	
<b>/</b> [	35	17	11	96	12	81	94	95	28	58	41	75	
) h=5	35	17	11	96	12	81	94	95	_28 <i>⇒</i>	58	41	75	
	35	17	11	28	12	81	94	95	96	58	41	75	
	35	17	11	28	12	81	94	95	96	58	<b>4</b> 1	75	
	35	17	11	28	12	41	94	95	96	58	81	75 <del>?</del>	
<b>\</b> [	35	17	11	28	12	41	75	95	96	58	81	94	
h=3	28	12	11	35	17	41	58	81	94	75	85	96	
h=1	11	12	17	28	35	41	58	75	81	94	95	96	

#### ShellSort

```
public static void ordena_shellSort(Aluno[] a, int qde) {
    Aluno tmp;
    int j;
    for (int gap = qde / 2; gap > 0; gap \neq 2) {
       for (int i = gap; i < qde; i++) {
         tmp = a[i];
         for (j = i; j >= gap && (tmp.getNome().compareToIgnoreCase(a[j -
gap].getNome())< 0); j -= gap) {
           a[j] = a[j - gap];
         a[j] = tmp;
```