Algoritmos e Estruturas de Dados

Vetores: Ordenação

Prof. Maiquel de Brito maiquel.b@ufsc.br

Ordenação de Vetores

Dado um vetor (v) com **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

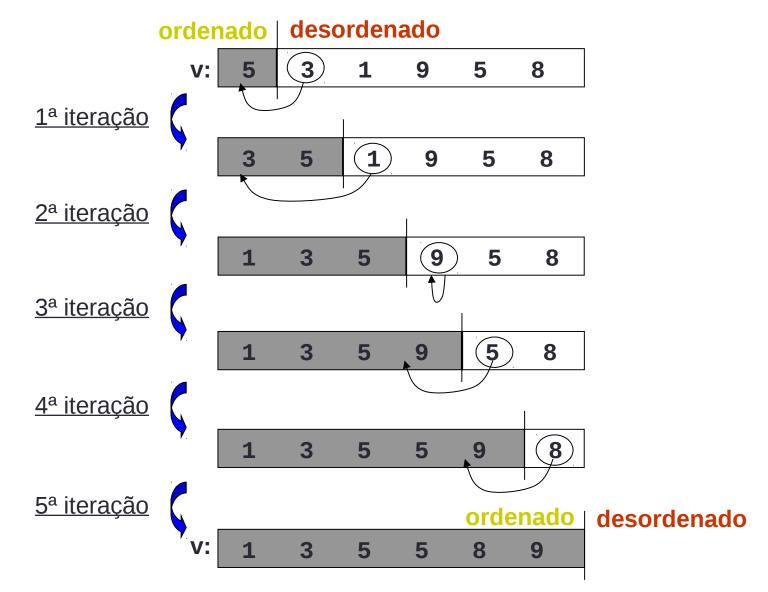
Ordenação por Inserção

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++){
     tmp = v[i];
      for (j = i; j>0 \&\& tmp<v[j-1]; j--){
       v[j] = v[j-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)

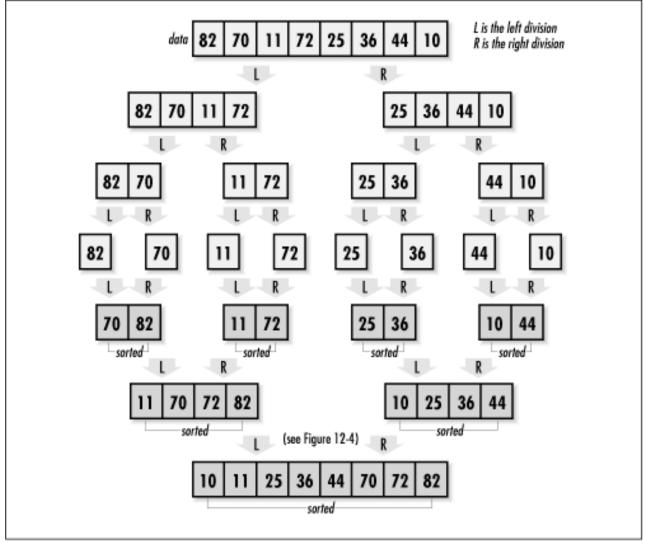
Ordenação por Seleção (vetor na vertical)

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	1 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]){
             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)?	0(n)	0(1)	yes		
	<u>SelectionSort</u>	0(n^2)	0(n^2)	0(n^2)	0(1)	i) oM		
	<u>InsertionSort</u>	O(n^2)	0(n^2)	0(n)	0(1)	yes		
	BitonicSort	O(n log^2 n)	O(n log^2 n)?	?	0(1)?	?		
\mathbf{C}		` ' '	` ' '		` /			
C								
O	<u>ShellSort</u>	0(n^2)	O(n log n)?	O(n)	0(1)	no		
m	<u>QuickSort</u>	O(n^2)	O(n log n)	O(n log n)	O(log n)	no		
	<u>HeapSort</u>	O(n log n)	O(n log n)	O(n log n)	0(1)	no		
p	<u>SmoothSort</u>	O(n log n)	0(n log n)?	O(n)	0(1)	no		
a								
r								
a	MergeSort	0(n log n)	O(n log n)	0(n log n)	0(n)	yes		
t	<u>TimSort</u>	O(n log n)			O(n)	yes		
	1211501 €	0(11 206 11)	0(11 208 11/1	0(11)	٥()	, - 3		
i								
V	CountingSort	0(n+k)	0(n+k)	0(n+k)	0(n+k)	yes		
_	RadixSort	0(n+k)	0(n+k)	0(n+k)		yes		
0	BucketSort	O(n^2)	0(n+k)	55555	0(n*k) or 0(n+	⊦k) ?		
	BogoSort	unbounded	O(n!)	0(n)	0(1)	no		
	SlowSort	O(n^(log n))	O(n^(log n))			yes		
	<u>QuantumBogoSo</u>	<u>rt</u> 0(1)		0(1)	0(0)	no		