MÉTODOS DE ORDENAÇÃO

Introdução à Programação SI1

Conteúdo

- Conceitos básicos
- Classificação por troca
- Classificação por inserção
- Classificação por seleção

Conceitos Básicos

Ordenar:

- processo de rearranjar um conjunto de objetos em uma ordem ascendente ou descendente.
- A ordenação visa facilitar a recuperação posterior de itens do conjunto ordenado.
 - Dificuldade de se utilizar um catálogo telefônico se os nomes das pessoas não estivessem listados em ordem alfabética
- A maioria dos métodos de ordenação é baseada em comparações dos elementos

Métodos

Métodos simples:

- Adequados para pequenos arquivos
- Requerem O(n²) comparações
- Produzem programas pequenos

Métodos eficientes:

- Adequados para arquivos maiores.
- Requerem O(n log n) comparações.
- Usam menos comparações.
- As comparações são mais complexas nos detalhes

Métodos Simples

- Classificação por Trocas
 - Método da Bolha (Bubblesort)
- Classificação por Inserção
 - Método da Inserção Direta
 - Método dos Incrementos Decrescentes (Shellsort)
- Classificação por Seleção
 - Método da Seleção Direta
- Classificação por Intercalação
 - Método da Intercalação Simples (MergeSort)

Métodos Eficientes

- Classificação por Troca
 - Método de Partição e Troca(Quicksort)
- Classificação por Seleção
 - Método de Seleção em Árvores(Heapsort)

CLASSIFICAÇÃO POR TROCAS

Classificação por Trocas

 Processo de classificação que consiste na comparação de pares de chaves de ordenação, trocando os elementos correspondentes se estiverem fora de ordem

Classificação por Trocas

- Método da Bollha (Bubblesort)
 - Nesse método, o princípio geral da classificação por trocas é aplicado a todos os pares consecutivos de chaves não ordenados
 - Quando não restarem pares não ordenados, o vetor estará classificado.

Bubblesort

- 1. Em cada passo, o elemento é comparado com seu sucessor.
- Se o elemento estiver fora de ordem a troca é realizada.
- Realizam-se tantos passos quanto forem necessários até que não ocorram mais trocas.

Bubblesort – Exemplo

- Vetor inicial (28 26 30 24 25)
- Primeira Varredura:
 - (28 26 30 24 25) compara (28,26): troca.
 - (26 28 30 24 25) compara (28,30): não troca.
 - (26 28 30 24 25) compara (30,24): troca.
 - (26 28 24 30 25) compara (30,25): troca.
 - (26 28 24 25 30) fim da primeira varredura.

Bubblesort - Comentários

- O processo de comparação dos n-1 pares de chaves é denominado varredura ou iteração
- Cada varredura sempre irá posicionar a chave de maior valor em sua posição correta, definitiva (no final do vetor)
- A cada nova varredura podemos desconsiderar a última posição do vetor

Bubblesort – Exemplo

- Vetor inicial (26 28 24 25 30)
- Segunda Varredura:
 - (26 28 24 25 30) compara (26,28): não troca.
 - (26 28 24 25 30) compara (28,24): troca.
 - (26 24 28 25 30) compara (28,25): troca.
 - (26 24 25 28 30) fim da segunda varredura.

Bubblesort – Exemplo

- Vetor inicial (26 24 25 28 30)
- Terceira Varredura:
 - (26 24 25 28 30) compara (26,24): troca.
 - (24 26 25 28 30) compara (26,25): troca.
 - (24 25 26 28 30) fim da terceira varredura.

Bubblesort

```
Procedimento bubblesort(var lista: vetor [1..n] de inteiro, n:inteiro)
var i, fim, pos: inteiro
  troca: logico
  chave: inteiro
Inicio
  troca=verdadeiro
  fim=n-1
  pos=1
  enquanto troca=verdadeiro faça
           troca=falso
           para i de 1 ate fim faça
                      se v[i]>v[i+1] entao
                           chave = v[i]
                           v[i]=v[i+1]
                           v[i+1]=chave
                           pos=i
                           troca=verdadeiro
                      fimse
           fimpara
          fim=pos-1
  fim enquanto
fim
```

Bubblesort – Python

```
def bubbleSort(lista,n):
    troca = True
    while troca:
        troca = False
        for i in range(n-1):
            if lista[i] > lista[i+1]:
                chave = lista[i]
                lista[i] = lista[i+1]
                lista[i+1] = chave
                #lista[i],lista[i+1] = lista[i+1],lista[i]
                troca = True
    return lista
```

Bubblesort

- A variável POS guarda a posição onde foi realizada a última troca da varredura
- A partir dessa posição, os elementos já se encontram ordenados e podem ser ignorados na próxima varredura

Bubblesort Análise

- Melhor caso (o vetor já ordenado):
 - Ao final da primeira varredura, o algoritmo verifica que nenhuma troca foi realizada e, portanto, o vetor se encontra ordenado
 - Esta primeira e única varredura necessita de n-1 comparações

Bubblesort Análise

- Pior caso (vetor inversamente ordenado)
 - A cada varredura, uma chave será posicionada em seu local definitivo
 - O total de comparações necessárias para a ordenação do vetor, nessa caso, será a soma da seguinte progressão aritmética:

$$(n-1)+(n-2)+...+2+1 = (n^2-n)/2$$

Bubblesort Análise

- Caso médio:
 - Corresponde a média do desempenho nos casos extremos:
 - $((n-1) + (n^2-n)/2)/2 = (n^2 + n 2)/4 = O(n^2)$
 - O desempenho médio é da ordem de n²
 - Este método não é indicado para vetores com muito elementos

CLASSIFICAÇÃO POR INSERÇÃO

Métodos Simples

- Classificação por Trocas
 Método da Bolha (Bubblesort)
- Classificação por Inserção Método da Inserção Direta
 - Método dos Incrementos Decrescentes (Shellsort)
- Classificação por Seleção
 - Método da Seleção Direta
- Classificação por Intercalação
 - Método da Intercalação Simples (MergeSort)

Classificação por Inserção

- Este método consiste em realizar a ordenação pela inserção de cada um dos elementos em sua posição correta, levando em consideração os elementos já ordenados
- Semelhante a organizar cartas no baralho

Inserção Direta

 O vetor é dividido em dois segmentos: o primeiro contendo os valores já classificados e o segundo contendo os elementos ainda não classificados

 Inicialmente, o primeiro segmento contém apenas o primeiro elemento do vetor e o segundo contém todos os demais elementos

Inserção Direta

- Método da Inserção Direta
 - Retira-se o primeiro elemento do vetor n\u00e3o ordenado e coloca-se esse elemento no vetor ordenado na posi\u00e3\u00e3o correta
 - 2. Repete-se o processo até que todos os elementos do vetor não ordenados tenham passado para o vetor ordenado

Inserção Direta - Exemplo

```
(27 12 20 37 19 17 15)
Vetor Inicial
          (27 <u>12</u> 20 37 19 17 15)
Etapa1:
          (12 27 | <u>20</u> 37 19 17 15)
Etapa2:
          (12 20 27 | <u>37</u> 19 17 15)
Etapa3:
          (12 20 27 37 <u>19</u> 17 15)
Etapa4:
          (12 19 20 27 37 | <u>17</u> 15)
Etapa5:
          (12 17 19 20 27 37 <u>15</u>)
Etapa6:
          (12 15 17 19 20 27 37)
Etapa7:
```

Inserção Direta

```
procedimento insercao_direta(var v: vetor [1..n] de inteiro, n:inteiro)
       i,j: inteiro
 var
        chave: inteiro
início
 para i de 2 até n faça
  chave<--v[i]
  j<-- i - 1
  enquanto (j>0) e (v[j]>chave) faça
      v[i+1]<-- v[i]
      j<-- j - 1
  fim enquanto
  v[j+1]<-- chave
 fim para
fim
```

Inserção Direta Python

```
def insSort(lista):
    for i in range(1, len(lista)):
        chave = lista[i]
        j = i
        while j > 0 and lista[j - 1] > chave:
            lista[j] = lista[j - 1]
            j -= 1
            lista[j] = chave
    return lista
```

Inserção Direta Análise

- Melhor caso

 o vetor já esta ordenado:
 - É necessário pelo menos uma comparação para localizar a posição da chave
 - O método efetuará um total de n-1 iterações para dar o vetor como ordenado.

Inserção Direta Análise

- Pior Caso (vetor inversamente ordenado)
 - Cada elemento a ser inserido será menor que todos os demais já ordenados
 - Todos os elementos terão que ser deslocados uma posição a direita.
 - O total de comparações necessárias para a ordenação do vetor, nessa caso, será a soma da seguinte progressão aritmética:

$$(n-1)+(n-2)+...+2+1 = (n^2-n)/2$$

Inserção Direta Análise

- Desempenho Médio (casos normais):
 - Corresponde a média do desempenho nos casos extremos:
 - $((n-1) + (n^2-n)/2)/2 = (n^2 + n 2)/4 = O(n^2)$
- O desempenho médio é da ordem de n²,
 - é proporcional ao quadrado do número de elementos do vetor
- Método não indicado para vetores com muito elementos

Shellsort

- Resultado de trabalho publicado pelo matemático Donald Shell em 1959.
- Ordenação por inserção através de incrementos;
- Consiste em passar várias vezes pela lista dividindo-a em grupos. Nos grupos menores é aplicado outro método de ordenação (geralmente insertion sort).
- É o algoritmo mais eficiente entre os de baixa complexidade de implementação;

Shellsort

- Algoritmo:
 - Inicialmente a sequência original é dividida em grupos;
 - Isso pode ser feito dividindo-se o tamanho da sequência ao meio. O resultado dessa divisão é guardado em uma variável (h, que representa a quantidade de saltos necessários para formar um grupo);
 - Em seguida são aplicadas ordenações (com qualquer outro algoritmo) nos sub-grupos (que são formados saltando-se de "h em h elementos");
 - O valor de h vai sendo novamente dividido até que os "saltos" sejam de elemento em elemento;

Shellsort (Simulação)

Dados originais (5 elementos)



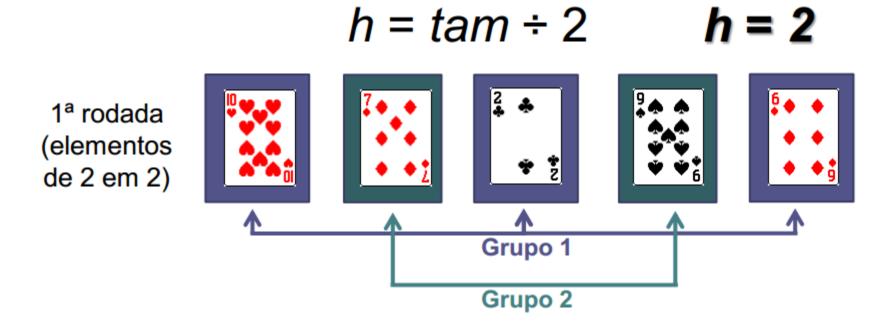








Cálculo do número de saltos (valor inteiro)



Shellsort (Simulação)

Ordenação do Grupo 1 1ª Iteração 2ª Iteração Ordenação do grupo 1 concluída

Shellsort (Simulação)

Ordenação do Grupo 2

1ª Iteração











♠ neste caso não há troca

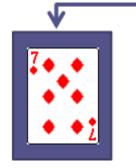
Novo cálculo do número de saltos (valor inteiro)

$$h = h \div 2$$

$$h = 1$$

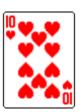
Observe que a ordenação da sequencia resultante é mínima











Shellsort

Python

```
def shellSort(nums):
    n = len(nums)
    h = int(n / 2)
    while h > 0:
        for i in range(h, n):
            c = nums[i]
            j = i
            while j >= h and c < nums[j - h]:</pre>
                nums[j] = nums[j - h]
                 j = j - h
                nums[j] = c
        h = int(h / 2.2)
```

CLASSIFICAÇÃO POR SELEÇÃO DIRETA

Métodos Simples

- Classificação por Trocas
 - Método da Bolha (Bubblesort)



- Classificação por Inserção
 - Método da Inserção Direta



- Classificação por Seleção
 - Método da Seleção Direta
- Classificação por Intercalação
 - Método da Intercalação Simples (MergeSort)

 Este processo de classificação consiste em uma seleção sucessiva do menor ou do maior valor contido no vetor, dependendo se a classificação dos elementos será em ordem crescente ou decrescente

·Método:

- A cada passo, o elemento de menor (ou maior) valor é selecionado e colocado em sua posição correta dentro do vetor classificado
- Esse processo é repetido para o segmento do vetor que contém os elementos ainda não selecionados.

·Método:

- O vetor é dividido em dois segmentos: o primeiro contendo os valores já classificados e o segundo contendo os elementos ainda não selecionados
- Inicialmente, o primeiro segmento está vazio e o segundo segmento contém todos os elementos do vetor

Algoritmo

- É feita uma varredura no segmento que contém os elementos ainda não selecionados, identificando o elemento de menor (ou maior) valor
- O elemento identificado no passo 1 é inserido no segmento classificado na última posição
- 3. O tamanho do segmento que contém os elementos ainda não selecionados é atualizado, ou seja, diminuído de 1
- 4. O processo é repetido até que este segmento fique com apenas um elemento, que é o maior(ou menor) valor do vetor

Classificação por Seleção – Exemplo

```
Vetor Inicial (21 27 12 20 37 19 17 15) TAM = 8

Etapa 1: (12 | 27 21 20 37 19 17 15) TAM = 7

Etapa 2: (12 15 | 21 20 37 19 17 27) TAM = 6

Etapa 3: (12 15 17 | 20 37 19 21 27) TAM = 5

Etapa 4: (12 15 17 19 | 37 20 21 27) TAM = 4

Etapa 5: (12 15 17 19 20 | 37 21 27) TAM = 3

Etapa 6: (12 15 17 19 20 21 | 37 27) TAM = 2

Etapa 7: (12 15 17 19 20 21 27 | 37) TAM = 1
```

```
procedimento selecao_direta (var v: vetor [1..n] de inteiro; n:inteiro)
var i, j, menor: inteiro
   aux: inteiro
inicio
 para i de 1 até n-1 faça
  menor <-- i
  para j de i+1 ate n faça
   se vetor[j]<vetor[menor] então
     menor<--i
   fim se
  fim para
  aux<--vetor[i]
  vetor[i]<--vetor[menor]
  vetor[menor]<--aux
 fim para
fim
```

Classificação por Seleção – Python

- A classificação de um vetor de n elementos é feita pela execução de n-1 passos sucessivos:
 - Em cada passo, determina-se aquele de menor valor dentre os elementos ainda não selecionados

- No primeiro passo, são feitas n-1 comparações para a determinação do menor valor
- No segundo passo, n-2 comparações, e assim sucessivamente
- Até que no último passo é efetuada apenas uma comparação

O número total de comparações é dado por:

$$NC = (n-1) + (n-2) + (n-3) + ... + 2 + 1$$

 Essa sequência representa a soma de uma progressão aritmética que pode ser generalizada com a seguinte fórmula:

$$NC = (((n-1)+1)/2)*(n-1) = (n^2 - n)/2$$

- O desempenho médio do método é da ordem de n²
 O(n²), ou seja, é proporcional ao quadrado do número de elementos do vetor
- Esse método não é indicado para vetores com muito elementos

Classificação por Intercalação

MergeSort

- Intercala mais de um vetor classificado em um terceiro
- Passos:
 - 1. Divida um vetor em n sub-vetores de tamanho um.
 - 2. Intercale pares adjacentes (sub-vetores de tamanho 2).
 - 3. Repita o passo 2 até que o sub-vetor tenha tamanho n.

Mergesort

- Para o vetor de entrada:
 - [25] [57] [48] [37] [12] [92] [86] [33]
- Na passagem 1 temos os sub-vetores:
 - [25 57] [37 38] [12 92] [33 86]
- Na passagem 2 temos os sub-vetores:
 - [25 37 38 57] [12 33 86 92]
- Na passagem 3 temos os sub-vetores:
 - [12 25 33 37 38 57 86 92]

Métodos Eficientes

- Classificação por troca
 - QuickSort
- Classificação por seleção
 - HeapSort (Seleção por árvores)

QuickSort

- O mais eficiente método para o caso médio.
- Também conhecido como classificação por troca de partição:
- Passos:
 - Ache o local correto do primeiro elemento do vetor; a=x[0] colocando à sua esquerda todos os valores menores que ele, e deixando à sua direita os que são maiores.
 - Ordene os dois sub-vetores usando os quicksort até que o subvetor seja de apenas um elemento.

QuickSort - exemplo

- Vetor de entrada: 25 57 48 37 12 92 86 33
 - A = 25
- Com o valor de a na posição correta o problema se reduz a classificação de dois sub-vetores
 - (12) 25 (57 48 37 92 86 33)

QuickSort - exemplo

- O sub-vetor (12) já está ordenado
- O outro sub-vetor ou partição (57 48 37 92 86 33) será tratado da mesma forma
 - Novo a =57
- Com o valor do novo a na posição, temos mais dois subvetores menores:
 - 12 25 (48 37 33) 57 (92 86)

QuickSort - Exemplo

- As repetições posteriores são:
 - 12 25 (48 37 33) 57 (92 86)
 - 12 25 (37 33) 48 57 (92 86)
 - 12 25 33 37 48 57 (92 86)
 - 12 25 33 37 48 57 (86) 92
 - 12 25 33 37 48 57 86 92
- Conclusão: o quicksort é recursivo!

QuickSort

```
def quicksort(v):
    if len(v) <= 1:
        return v # uma lista vazia ou com 1 elemento ja esta ordenada
    less, equal, greater = [], [], [] # cria as sublistas dos maiores, menores e iguais ao pivo
    pivot = v[0] # escolhe o pivo. neste caso, o primeiro elemento da lista
    for x in v:
        # adiciona o elemento x a lista corespondeste
        if x < pivot:
            less.append(x)
        elif x == pivot:
            equal.append(x)
        else:
            greater.append(x)
    return quicksort(less) + equal + quicksort(greater) # concatena e retorna recursivamente
            # .. as listas ordenadas</pre>
```

Conclusão

- Os algoritmos estudados são apenas alguns dos muitos existentes.
- Quase todos os algoritmos podem usar estruturas com alocação dinâmica.
- Na maior parte dos casos os algoritmos de classificação ordenam chaves de estruturas complexas.
- Não existe um algoritmo ideal (melhor) para classificação
 tudo depende dos dados.

Bibliografia

 Cormen, Thomas H. et. al. Algoritmos: Teoria e Prática. Editora Campus, 2002.

 Ziviani, Nivio. Projeto de Algoritmos. Editora Nova Fronteira, 2004.

- Complexidade (Prof. Jones Albuquerque)
 - http://www.cin.ufpe.br/~joa/menu_options/school/cursos/ ppd/aulas/complexidade.pdf

Applets

- Buble sort:
 - http://www.cs.oswego.edu/~mohammad/classes/csc241/samples/s ort/Sort2-E.html
- Insert sort
 - http://www.cs.pitt.edu/~kirk/cs1501/animations/Sort2.html
- Selection sort
 - http://www.cs.pitt.edu/~kirk/cs1501/animations/Sort2.html
- MergeSort
 - http://www.cse.iitk.ac.in/users/dsrkg/cs210/applets/sortingII/mergeS ort/mergeSort.html