Estrutura de Dados

Jayme Luiz Szwarcfiter Fabio Protti

Aula 1: Introdução

- Apresentação dos algoritmos
- Algoritmo de inversão de uma seqüência
- Algoritmo de cálculo de fatorial

Composição do Curso

- 4 módulos, total de 36 aulas
- No decorrer das aulas:
 - Exercícios a resolver
 - Exercícios finais
- Provas

Módulo 1: Conceitos Básicos e Listas Lineares

🔷 Aula 1: Introdução

Aula 2: Recursividade

Aula 3: Complexidade de Algoritmos

📥 Aula 4: Notação O

Aula 5: Listas Lineares

Aula 6: Manipulação de Listas Lineares

Aula 7: Caso Médio da Busca Linear

Aula 8: Busca Binária

Aula 9: Ordenação de Listas Lineares

Módulo 2: Pilhas, Filas e Alocação Encadeada

Aula 10: Pilhas

Aula 11: Filas

Aula 12: Lista Encadeada

Aula 13: Listas Simplesmente Encadeadas

Aula 14: Manipulação de Listas Simplesmente Encadeadas

Aula 15: Listas Duplamente Encadeadas

Aula 16: Manipulação de Listas Duplamente Encadeadas

Módulo 3: Árvores e Listas Encadeadas

- Aula 17: Conceitos de Árvores e Árvores Binárias
- Aula 18: Propriedades de Árvores Binárias
- Aula 19: Percursos em Árvores Binárias
- Aula 20: Árvores Binárias de Busca
- Aula 21: Freqüências de Acesso Diferenciadas
- Aula 22: Algoritmo de Obtenção da Árvore Ótima
- Aula 23: Árvores Balanceadas
- Aula 24: Inclusão em Árvores AVL
- Aula 25: Árvores Graduadas e Rubro-Negras
- Aula 26: Árvores B
- Aula 27: Manipulação de Árvores B

Módulo 4: Listas de Prioridades, Tabelas de Dispersão, Processamento de Cadeias

Aula 28: Listas de Prioridades

Aula 29: Manipulação de Listas de Propriedades

Aula 30: Tabelas de Dispersão

Aula 31: Encadeamento Exterior

Aula 32: Encadeamento Interior

Aula 33: Árvores Digitais

Aula 34: Processamento de Cadeias

Aula 35: Árvores de Huffman

Aula 36: Algoritmo de Huffman

Referências

- A.V.Aho, J.E.Hopcroft, J.D.Ullman,

 <u>The Design and Analysis of Computer Algorithms</u>,

 Addison Wesley, Reading, Ma, 1974
- T.H.Cormen, C.E.Leiserson, R.I.Rivest,

 <u>Introduction to Algorithms</u>, MIT Press, Cambridge,
 Mass. e McGraw-Hill, New York, NY, 1990
- C.Froidevaux, M.-C.Graudel, M.Sorla,

 <u>Types de Donnés et Algorithmes</u>, McGrawHill, 1990
- D.E.Knuth, <u>The Art of Computer Programming 1:</u>
 <u>Fundamental Algorithms</u>,
 Addison Wesley, Reading, Ma, 1968
- D.E.Knuth, The Art of Computer Programming 3:
 Sorting and Searching,
 Addison Wesley, Reading, Ma, 1973

 cederj

Referências em Língua Portuguesa

- J.L.Szwarcfiter e L.Markenzon, <u>Estrutura de Dados</u> <u>e seus Algoritmos</u>, LTC Editora, Rio de Janeiro, RJ, 1994
- R.E. Torada, <u>Desenvolvimento de Algoritmos e</u>

 <u>Estruturas de Dados</u>, McGraw-Hill e Makron do Brasil,
 São Paulo, SP, 191
- P.A.Veloso, C.S.Santos, P.Azevedo, A.L.Furtado, <u>Estruturas de Dados</u>, Editora Campus, Rio de Janeiro, RJ, 1983
- N.Ziviani, <u>Projeto de Algoritmos com Implementação</u> em <u>PASCAL</u>, Pioneira Informática, São Paulo, SP, 1993

Livro Texto



J.L.Szwarcfiter e L.Markenzon,

Estrutura de Dados e seus Algoritmos,

LTC Editora, Rio de Janeiro, RJ, 1994

Aula 1: Introdução

- Apresentação dos algoritmos
- Algoritmo de inversão de uma seqüência
- Algoritmo de cálculo de fatorial

O Conceito de Algoritmo



O Conceito de Algoritmo

- Histórico
- Idéia intuitiva: processo sistemático de resolver problemas



- Problemas básicos no estudo de algoritmos:
 - correção
 - análise



- Entrada e saída constituída de dados
- ➡ Representação de dados no computador
- Manipulação de Dados



Estruturas de Dados

Apresentação dos Algoritmos



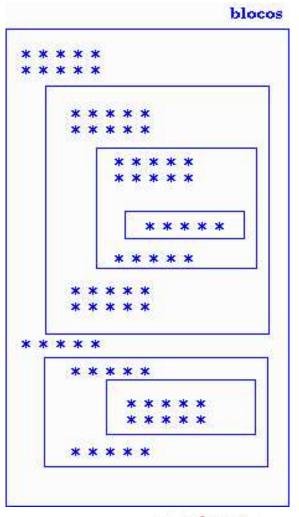
Apresentação dos algoritmos

- linguagens
- uso: linguagem tipo PASCAL, com livre formato



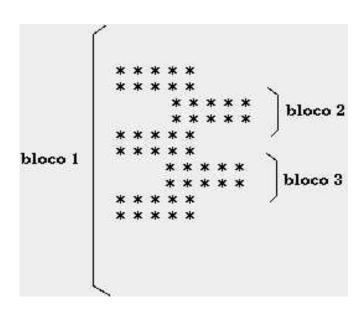
Descrição da Linguagem

- Algoritmo dividido em <u>blocos</u>
- Os blocos correspondem a trechos contíguos do algoritmo, tais que dois blocos são sempre:
 - disjuntos, ou
 - um deles contém o outro

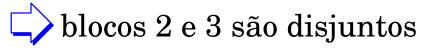


Apresentação dos Algoritmos

Na escrita, os blocos são determinados por identação, ou seja, pelo alinhamento das margens esquerdas, conforme o exemplo:







Linguagem Utilizada

- ∇ariáveis simples
 - **→** A, B
 - **□** Exemplo: i, j
- Vetores
 - → x[i]
 - \blacksquare Exemplo: \times [5], corresponde ao 5° elemento do vetor \times
- Matrizes
 - □ x[i,j]
 - Exemplo: x[i,3] é o elemento identificado pelos índices (i,3) da matriz x
 cederj

Linguagem Utilizada



- A localização de um registro é realizada através de um <u>ponteiro</u>.
- Um registro consiste de um conjunto de dados, denominados <u>campos</u>. Cada campo possui um nome, que o identifica.
- Um ponteiro é indicado pelo símbolo ↑
 - Exemplo: pt↑.info representa o campo <u>info</u>
 de um registro alocado no endereço
 contido em pt.

Linguagem Utilizada



Procedimentos

- proc A
 - um procedimento é chamado através de uma referência a seu nome

exemplo

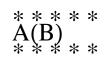




🗕 <u>função A(B)</u>

- B corresponde ao(s) <u>parâmetros</u> da função
- os parâmetros podem ser associados a "entrada" e "saída" da função
- a função é chamada através de uma referência a seu nome

exemplo



Comentários

 uma sentença iniciada por % é interpretada como comentário
 ceder

- \Box
 - Declaração de atribuição
 - **∽** símbolo :=
 - **⊸** A := B
 - **Exemplos:**

$$x := 3$$

$$x := 45.y.logz$$

$$x := \log^2 z$$

- Declarações Condicionais
 - <u>se</u> A <u>então</u> B
 - ightharpoonup Exemplos: $\underline{se} \times -y > 54 \underline{ent\tilde{ao}} = z$

$$\underline{se} \ x > y \ \underline{ent\tilde{ao}}$$

$$x := t[y]$$

$$i := i + 1$$

- <u>se</u> A <u>ent</u>ão B <u>senão</u> C
 - **Exemplo:** $\underline{\text{se}} \ \text{x}^2 3 \neq 45 \ \underline{\text{então}}$

- Declarações de Iteração
 - enquanto A faça B
 - ightharpoonup Exemplos: $enquanto i < j^2 faça i := i + k$

enquanto $i \neq 0$ faça

x := a [i, j]i := i -1

para A faça B

Exemplos: para i = 1, 2, ..., n faça j := 3a - i

 $\underline{\text{para}} \ x \in \text{CONJUNTO } \underline{\text{faça}} \\
\text{listar } x$

 $\frac{\text{para } x \in C \text{ } faça}{\text{remover } x \text{ } de \text{ } C}$

x := x + 1

- Declarações de Iteração
 - <u>repetir</u>

. . <u>até</u> B

- Exemplo: repetir

listar x[i, j]
i := i - a
j := j + 1
até que i < j

- Declaração de Parada
 - pare
 - **−** Exemplo: <u>se</u> i < 0 <u>então</u> <u>pare</u>
 - Observação: paradas podem ser
 - explícitas ou
 - implícitas

Exemplo: Inversão de sequências

Seja uma seqüência de elementos armazenados no vetor S[i], 1 ≤ i ≤ n. O problema consiste em inverter a seqüência, isto é, considerá-la de trás para frente.

S(i) 6 0 1 7 2 5

Exemplo: Inversão de seqüências



Piso de x:[x] representa o maior inteiro ≤ x

Exemplos:
$$\begin{bmatrix} 3,2 \end{bmatrix} = 3$$

 $\begin{bmatrix} 3/4 \end{bmatrix} = 0$
 $\begin{bmatrix} 3 \end{bmatrix} = 3$

→ Teto de x:

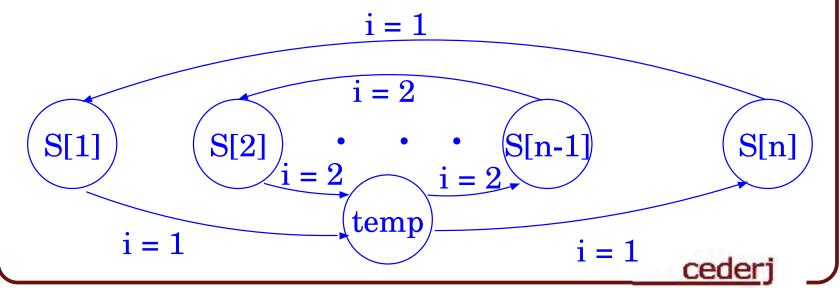
 $\lceil x \rceil$ representa o menor inteiro $\geq x$

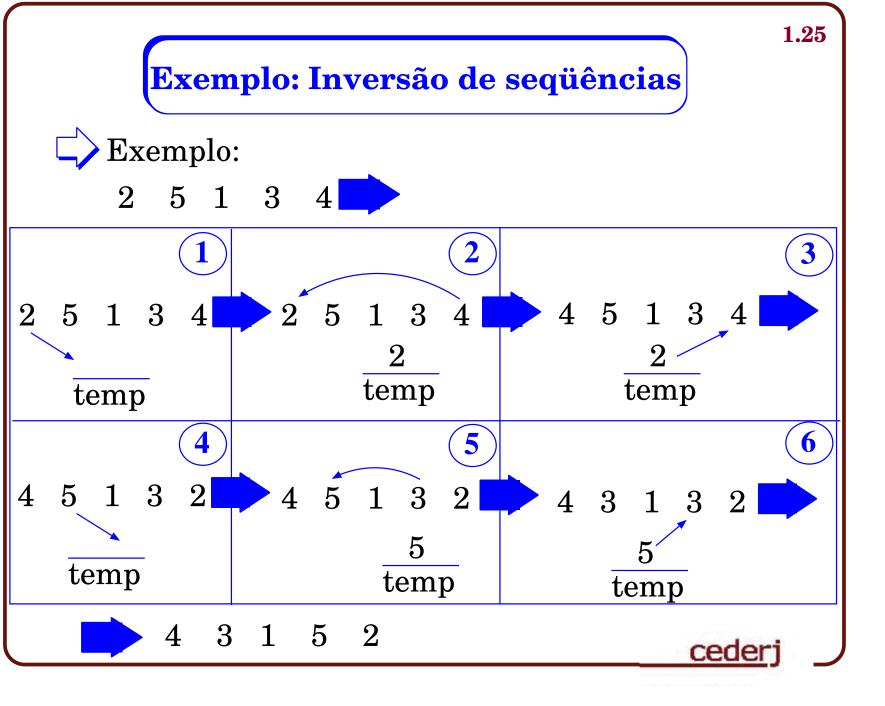
- Propriedade: $\lfloor n/2 \rfloor + \lceil n/2 \rceil = n$

Exemplo: Inversão de seqüências

Algoritmo 1.1: Inversão de uma seqüência

```
para i = 1, ..., [n/2] faça
temp := S[ i ]
S[ i ] := S[ n-i+1 ]
S[ n-i+1 ] := temp
```





Exemplo: Inversão de seqüências

S[1] S[2] S[3] S[4] S[5]

2 5 1 3 4	2	5	1	3	4
-----------	---	---	---	---	---

temp

Inverter

Voltar