

**Universidade Católica de Pelotas
Escola de Informática**

Estruturas de Dados

por

Dr. Paulo Roberto Gomes Luzzardi

luzzardi@atlas.ucpel.tche.br

<http://gcg.ucpel.tche.br/luzzardi>

Bibliografia

VELOSO, Paulo e **SANTOS**, Clésio - *Estruturas de Dados* - Editora Campus, 4 ed., Rio de Janeiro, 1986

WIRTH, Niklaus - *Algoritmos e Estruturas de Dados*, PHB

PINTO, Wilson - *Introdução ao Desenvolvimento de Algoritmos e Estrutura de Dados*, Editora Érica

Agosto, 2003

Conteúdo Programático

1. Tipos de Dados

- 1.1. Tipos Primitivos
- 1.2. Construção de Tipos (Estruturados)

2. Vetores e Matrizes

- 2.1. Conceitos Básicos

3. Listas Lineares

- 3.1. Listas Genéricas
- 3.2. Listas com disciplinas de Acesso (PILHA, FILA e DEQUE)
- 3.3. Representação por Contigüidade Física
- 3.4. Representação por Encadeamento

4. Pesquisa e Classificação de Dados

- 4.1. Pesquisa Seqüencial
- 4.2. Pesquisa Binária
- 4.3. Cálculo de Endereço
- 4.4. Classificação por Inserção
- 4.5. Classificação por Troca
- 4.6. Classificação por Seleção

5. Árvores

- 5.1. Conceitos Básicos
- 5.2. Operações Básicas sobre Árvores Binárias

Definições

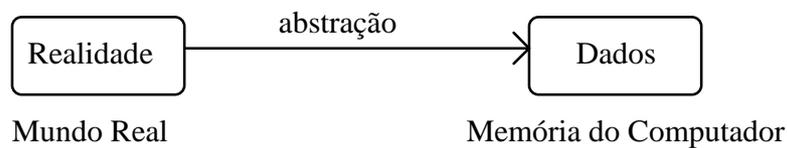
Estruturas de Dados

Estuda as principais técnicas de representação e manipulação de dados na *memória principal* (RAM).

Organização de Arquivos

Estuda as principais técnicas de representação e manipulação de dados na *memória secundária* (DISCO).

Conceito



Dados

São as informações a serem representadas, armazenadas ou manipuladas.

Tipos de Dados

Refere-se ao conjunto de valores que uma constante, ou variável, ou expressão pode assumir, ou então a um conjunto de valores que possam ser gera-dos por uma função.

Na definição de uma variável, constante, expressão ou função deve-se definir o *Tipo de Dado*, por algumas razões:

- 1) Representar um tipo abstrato de dado (*Realidade*);
- 2) Delimitar a faixa de abrangência (*Limites*);
- 3) Definir a quantidade de bytes para armazenamento;
- 4) E as operações que podem ser efetuadas.

Os tipos de dados podem ser: *Primitivos* ou *Estruturados*, sendo que os estruturados, são chamados de Complexos.

Tipos Primitivos

Os tipos de dados dependem das características do sistema, do processador e do co-processador.

Integer (*Byte, Word, ShortInt, LongInt*)

Real

Boolean

Char

Construção de Tipos (*Estruturados* ou *Complexos*)

Tipos obtidos através de tipos primitivos, podem ser:

String (Cadeia de Caracteres)

Array (Agregados Homogêneos)

Record (Agregados Heterogêneos)

Pointer (Ponteiros)

Enumeração (Conjunto Ordenado de Identificadores)

SubIntervalares (Subconjunto de Tipos Primitivos)

***String* (Cadeia de Caracteres)**

Tipo de dado que permite que uma variável possua vários caracteres.

Exemplo:

```
Type PALAVRA = String[30];
```

```
Var nome: PALAVRA;
```

***Array* (Agregados Homogêneos)**

Tipo de dado que permite que uma variável possua vários elementos, todos do mesmo tipo.

Exemplo:

```
Const MAX = 10;
```

```
Type VETOR = Array[1..MAX] Of Real;
```

```
Var n: VETOR;
```

Record (Registro)

Tipo de dado que permite que uma variável possua vários campos. Os campos podem ser de tipos de dados distintos.

Exemplos:

Type **REGISTRO_ALUNO** = *Record*

Matrícula: Integer;
Nome: String[30];
Endereço: String[40];

End;

TURMA = Array[1..50] Of **REGISTRO_ALUNO**;
Var dados: TURMA;

Type DATA = *Record*

Dia: Integer;
Mes: Integer;
Ano: Integer;

End;

NOTAS = Array[1..3] Of Real;
ALUNO = *Record*

Matrícula: Integer;
Nome: String[30];
Data_Nascimento: DATA;
Nota: NOTAS;

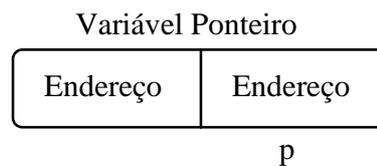
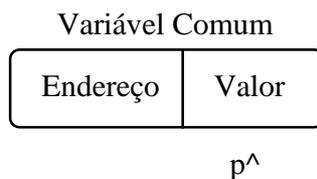
End;

Pointer (Ponteiros)

É um tipo de dado, onde a variável contém o endereço de outra variável, ou um endereço de memória. Permite ainda, alocação dinâmica de Memória, ou seja, alocação de memória em tempo de execução do programa.

Exemplo:

Var p: ^Integer;



Exemplo:

```
Uses Crt;  
Var   p: ^Integer;  
       n: Integer;  
Begin  
    ClrScr;  
    n := 65;  
    p := @n;  
    WriteLn('Conteúdo: ',p^);  
End.
```

@n Endereço da variável "n" na memória principal (RAM)

Exemplo:

```
Uses Crt;  
Var p: ^Integer;  
Begin  
    ClrScr;  
    New(p);  
    If p = NIL Then  
        WriteLn('ERRO FATAL: Falta de Memória')  
    Else  
        Begin  
            p^ := 65;  
            WriteLn('Conteúdo: ', p^);  
            Dispose(p);  
        End;  
End.
```

Definições

New(p) Aloca dinamicamente memória para o ponteiro "p"
Dispose(p) Desaloca memória ocupada pela variável "p"
GetMem(p,n) Aloca dinamicamente memória para vários elementos
FreeMem(p,n) Desaloca memória ocupada pela variável "p"
NIL Palavra reservada para ponteiro NULO
p Endereço da memória RAM
p^ Conteúdo do ponteiro

Enumeração

Tipo de Dado que permite que uma variável possua um conjunto ordenado de identificadores.

```
Type Meses = (Jan,Fev,Mar,Abr,Mai,Jun,Jul,Ago,Set,Out,Out,Nov,Dez);  
Var mes: Meses;
```

Subintervalares

Tipo de dado que permite que uma variável seja um subconjunto de um tipo primitivo, sendo também chamado de sub-faixa.

```
Type dia = 1..31;  
    maiúsculas = 'A'..'Z';  
    minúsculas = 'a'..'z';  
Var    d: dia;  
    a: maiúsculas;  
    b: minúsculas;
```

Operadores(Aritméticos, Relacionais e Lógicos)

Aritméticos

+	Adição
-	Subtração
*	Multiplicação
/	Divisão
Mod	Resto Inteiro da Divisão
Div	Quociente Inteiro da Divisão

Relacionais

>	Maior
<	Menor
>=	Maior ou Igual
<=	Menor ou Igual
=	Igual
<>	Diferente

Lógicos

AND	e
OR	ou
NOT	não
XOR	ou exclusivo

Vetores e Matrizes

Permitem armazenamento de vários dados na memória RAM ao mesmo instante de tempo e com contigüidade física, ou seja, uma variável com possui vários elementos, igualmente distanciados, ou seja, um ao lado do outro.

Vetor: (É uma matriz unidimensional)

```
Type VETOR = Array[1..10] Of Integer;  
Var v: VETOR;
```

Matriz: (Possui mais de uma dimensão)

```
Type MATRIZ = Array[1..10,1..10] Of Real;  
Var m: MATRIZ;
```

Índice: Constante numérica inteira que referencia cada elemento

Exemplos:

Dada a definição acima:

v[1].....primeiro elemento
v[10]..... último elemento

m[1,1].....primeiro elemento
m[10,10].....último elemento

Entrada de um Vetor

Entrada de uma Matriz Bidimensional

```
For i := 1 To 10 Do  
  ReadLn(v[i]);
```

```
For i := 1 To 10 Do  
  For j := 1 To 10 Do  
    ReadLn(m[i,j]);
```

Exercícios:

1) Faça um programa em PASCAL que lê uma matriz A (6x6) e cria 2 vetores SL e SC de 6 elementos que contenham respectivamente a soma das linhas (SL) e a soma das colunas (SC). Imprimir os vetores SL e SC.

2) Faça um programa em PASCAL que lê uma matriz A (12x13) e divide todos os elementos de cada uma das 12 linhas de A pelo valor do maior elemento daquela linha. Imprimir a matriz A modificada.

Observação: Considere que a matriz armazena apenas elementos inteiros

Operações sobre os Dados

- Criação dos Dados
- Manutenção dos Dados
 - Inserção de um Componente
 - Remoção de um Componente
 - Alteração de um Componente
- Consulta aos Dados
- Destruição dos Dados
- Pesquisa e Classificação

Alocação de Memória (RAM - Random Access Memory)

Alocação Estática de Memória

É a forma mais simples de alocação, na qual cada dado tem sua área reservada, não variando em tamanho ou localização ao longo da execução do programa.

Var r: Real; (* a variável "r" ocupa 6 bytes durante toda a execução do programa *)

Alocação Dinâmica de Memória

Nesta forma de alocação, são feitas requisições e liberações de porções da memória ao longo da execução do programa. Para isto, são usadas variáveis do tipo **Ponteiro**.

Var p: ^Integer; (* a variável "p" poderá ocupar "n" bytes a qualquer momento *)

Célula, Nodo ou Nó

Espaço alocado na memória para uma variável (tipo primitivo ou complexo), ou seja, número de bytes gastos para o armazenamento de um dado.

Campo de um Nodo: É uma subdivisão de um nodo

Listas Lineares

Listas Genéricas

Conceito

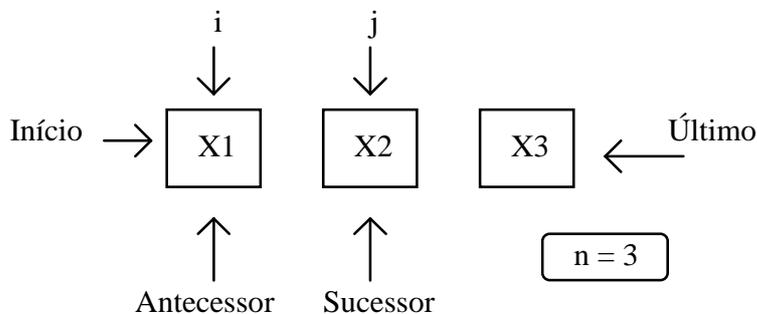
Conjunto de dados que mantém a relação de ordem *Linear* entre os componentes. É composta de elementos (componentes ou nós), os quais podem conter um dado *primitivo* ou *estruturado*.

Lista Linear

É uma estrutura que permite representar um conjunto de dados de forma a preservar a relação de ordem entre eles.

Uma lista linear X é um conjunto de nodos (nós) X_1, X_2, \dots, X_n , Tais que:

- 1) Existem “n” nodos na lista ($n \geq 0$)
- 2) X_1 é o primeiro nodo da lista
- 3) X_n é o último nodo da lista
- 4) Para todo i, j entre 1 e n, se $i < j$, então o elemento X_i antecede o elemento X_j
- 5) Caso $i = j - 1$, X_i é o antecessor de X_j e X_j é o sucessor de X_i



Observação: Quando $n=0$, dizemos que a *Lista é Vazia*

Exemplos de Listas:

- Lista de clientes de um Banco
- Lista de Chamada
- Fichário

Operações sobre Listas:

1) *Percurso:*

Permite utilizar cada um dos elementos de uma lista, de tal forma que:

- O primeiro nodo utilizado é o primeiro da lista;
- Para utilizar o nodo X_j , todos os nodos de X_1 até $X_{(j-1)}$ já foram utilizados;
- O último nodo utilizado é o último nodo da lista.

2) *Busca:*

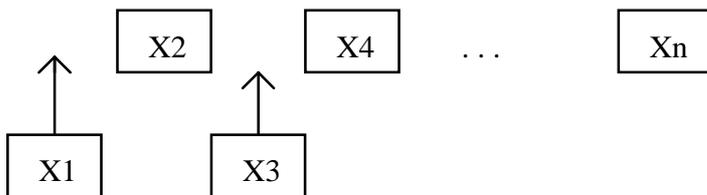
Procura um nodo específico da lista linear, de tal forma que:

- O nodo é identificado por sua posição na lista;
- O nodo é identificado pelo seu conteúdo.

3) *Inserção:*

Acrescenta um nodo X a uma lista linear, de tal forma que:

- O nodo X terá um sucessor e/ou um antecessor;
- Após inserir o nodo X na posição i ($i \geq 1$ e $i \leq n+1$), ele passará a ser i -ésimo nodo da lista;
- O número de elementos (n) é acrescido de uma unidade.



4) *Retirada:* (Exclusão)

Retira um nodo X da lista, de tal forma que:

- Se X_i é o elemento retirado, o seu sucessor passa a ser o sucessor de seu antecessor. $X_{(i+1)}$ passa a ser o sucessor de $X_{(i-1)}$. Se X_i é o primeiro nodo, o seu sucessor passa a ser o primeiro, se X_i é o último, o seu antecessor passa a ser o último;
- O número de elementos (n) é decrescido de uma unidade.

Operações Válidas sobre Listas:

- Acessar um elemento qualquer da lista;
- Inserir um novo elemento à lista;
- Concatenar duas listas;
- Determinar o número de elementos da lista;
- Localizar um elemento da lista com um determinado valor;
- Excluir um elemento da lista;
- Alterar um elemento da lista;
- Criar uma lista;
- Destruir a lista.

Representações:

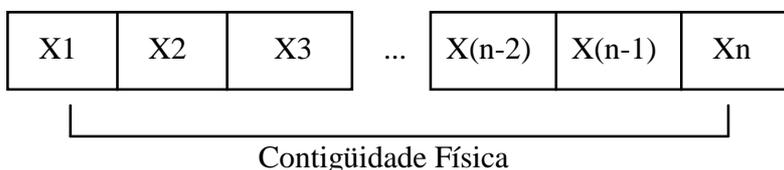
Por Contigüidade Física:

Os nodos são armazenados em endereços contíguos, ou igualmente distanciados um do outro.

Os elementos são armazenados na memória um ao lado do outro, levando-se em consideração o tipo de dado, ou seja, a quantidade de bytes.

Se o endereço do nodo X_i é conhecido, então o endereço do nodo $X_{(i+1)}$ pode ser determinado.

Esquema:

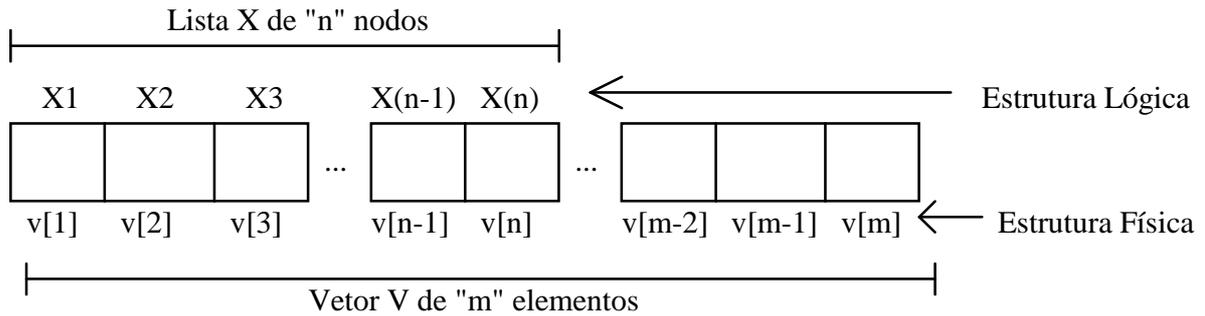


- Os relacionamentos são representados pela disposição física dos componentes na memória;
- A posição na estrutura lógica determina a posição na estrutura física.

Observação: Uma lista pode ser implementada através de um vetor de “m” elementos.

Atenção: Se “n” = “m” a *Lista* é chamada *Cheia*

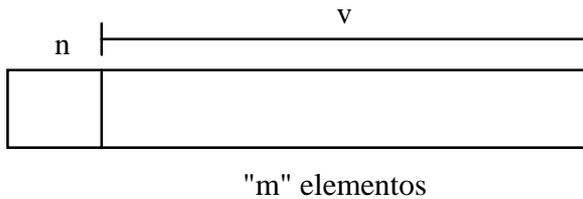
Observação: Como o número de nodos armazenados na lista pode ser modificado durante a execução do programa, deve-se representá-la como parte de um vetor de “m” elementos com “m” < “n”.



Representação: A lista X está representada por um vetor V de “m” elementos.

Componentes de uma Lista:

- Número de nodos da lista (n);
- Vetor de nodos (v);
- Tamanho total da lista (m).



```

Const m = 50;
Type TIPO_DO_NODO = Real;
LISTA = Record
    n: Integer;
    v: Array[1..m] of TIPO_DO_NODO;
End;
Var l: LISTA;

```

Observação: Considera-se que o primeiro nodo da lista será armazenado na primeira posição do vetor.

Exemplo:

```

Const SUCESSO = 1;
LISTA_CHEIA = 2;

```

(* ----- Cria lista vazia *)

```

Procedure CRIA_LISTA(Var x: LISTA);
Begin

```

```

    x.n := 0;
End;

(* ----- Inclui nodo no fim da lista *)

```

```

Function INCLUI_NO_FIM(Var x: LISTA; no: NODO): Integer;
Begin
    If x.n = m Then
        INCLUI_NO_FIM := LISTA_CHEIA
    Else
        Begin
            x.n := x.n + 1;
            x.v[x.n] := no;
            INCLUI_NO_FIM := SUCESSO;
        End;
    End;
End;

```

```

(* ----- Inclui nodo no início da lista *)

```

```

Function INCLUI_NO_INÍCIO(Var x: LISTA; no: NODO): Integer;
Var i: Byte;
Begin
    If x.n = m Then
        INCLUI_NO_INÍCIO := LISTA_CHEIA
    Else
        Begin
            For i := x.n DOWNTO 1 Do
                x.v[i+1] := x.v[i];
            x.v[1] := no;
            INCLUI_NO_INÍCIO := SUCESSO;
        End;
    End;
End;

```

Problema Proposto:

Incluir dados em uma lista de números inteiros, mantendo-a ordenada.

Solução do Problema Proposto:

```

Program Inserir_Lista_Mantendo_Ordenada;

Uses Crt;

Const m = 50;
      SUCESSO = 1;

```

```
LISTA_CHEIA = 2;  
LISTA_VAZIA = 3;
```

```
Type LISTA = Record  
    n: Integer;  
    v: Array[1..m] Of Integer;  
End;
```

```
Var    l: LISTA;  
    valor: Integer;  
    op: Integer;  
    i: Word;
```

```
(* ----- Cria_Lista *)
```

```
Procedure Cria_Lista(Var x: LISTA);  
Begin  
    x.n := 0;  
End;
```

```
(* ----- Inclui_no_Fim *)
```

```
Function Inclui_no_Fim(Var x: LISTA; no: Integer): Integer;  
Begin  
    If x.n = m Then  
        Inclui_no_Fim := LISTA_CHEIA  
    Else  
        Begin  
            x.n := x.n + 1;  
            x.v[x.n] := no;  
            Inclui_no_Fim := SUCESSO;  
        End;  
End;
```

```
(* ----- Inclui_no_Inicio *)
```

```
Function Inclui_no_Inicio(Var x: LISTA; no: Integer): Integer;  
Var i: Word;  
Begin  
    If x.n = m Then  
        Inclui_no_Inicio := LISTA_CHEIA  
    Else  
        Begin  
            For i := x.n DownTo 1 Do  
                x.v[i+1] := x.v[i];
```

```

                x.v[1] := no;
                x.n := x.n + 1;
                Inlui_no_Inicio := SUCESSO;
            End;
        End;
    End;

(* ----- Inlui_Dado *)

Function Inlui_Dado(Var x: LISTA;no,pos: Integer): Integer;
Var i: Word;
Begin
    If x.n = m Then
        inclui_Dado := LISTA_CHEIA
    Else
        Begin
            For i := x.n DownTo 1 Do
                x.v[i+1] := x.v[i];
            x.v[pos] := no;
            x.n := x.n + 1;
            Inlui_Dado := SUCESSO;
        End;
    End;
End;

(* ----- Verifica_Dado *)

Function Verifica_Dado(x: LISTA; no: Integer):Integer;
Var    i: Word;
       flag: Boolean;
Begin
    i := 0;
    flag := FALSE;
    Repeat
        i := i + 1;
        If no < x.v[i] Then
            Begin
                flag := TRUE;
                Verifica_Dado := Inlui_Dado(1,no,i);
            End;
        Until (i = x.n) Or (flag);
    If Not(flag) Then
        verifica_Dado := Inlui_no_Fim(1,no);
    End;
End;

```

(* ----- Erro *)

```
Procedure Erro(op: Integer);
Begin
    Case op
    Of
        LISTA_CHEIA: WriteLn('ERRO: Lista Cheia');
        LISTA_VAZIA: WriteLn('ERRO: Lista Vazia');
    End;
    WriteLn('Tecle [ENTER] para Continuar');
    ReadLn;
End;
```

(* ----- Programa Principal *)

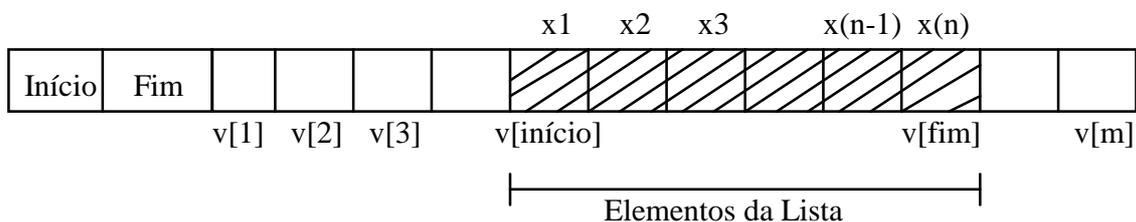
```
Begin
    Cria_Lista(l);
    ClrScr;
    Write('Valor: ');
    ReadLn(valor);
    If valor <> 0 Then
        Begin
            op := Inclui_no_Fim(l,valor);
            Erro(op);
        End;
    Repeat
        ClrScr;
        Write('Valor: ');
        ReadLn(valor);
        If valor <> 0 Then
            Begin
                op := Verifica_Dado(l,valor);
                Erro(op);
            End;
    Until (valor = 0) Or (op = LISTA_CHEIA);
    If l.n <> 0 Then
        For i := 1 to l.n Do
            Begin
                WriteLn('VALOR: ',l.v[i]);
                ReadLn;
            End
        Else
            Erro(LISTA_VAZIA);
End.
```

Problema Proposto:

Incluir dados em uma lista de números inteiros (máximo 50) sem repetição. O programa termina quando o dado lido for zero, então o programa deve imprimir a lista na tela sem repetição.

Contigüidade Física:

Uma alternativa para representação por contigüidade física é não iniciar no início do vetor, isto facilita as inserções.



Observação: As operações de inclusão e exclusão de nodos podem optar pela extremidade da lista que irá diminuir (no caso de exclusão) ou aumentar (no caso de inserção) de comprimento. “A escolha deverá considerar o caso que produz menor movimentação de elementos”.

```
Type LISTA = Record
    início,fim: Integer;
    v: Array[1..m] Of NODO;
End;
```

```
Var x: LISTA;
```

Lista Vazia:

```
início = 0
fim = 0
```

Lista Cheia:

```
início = 1
fim = m
```

Problema Proposto:

O programa permitirá apenas inclusão de números inteiros no *início* e no *fim* da lista.

Solução do Problema Proposto (1):

```
Program Lista_Linear_1;
```

```
Uses Crt;
```

```
Const m = 9;  
      SUCESSO = 1;  
      LISTA_CHEIA = 2;
```

```
Type LISTA = Record  
           inicio, fim: Integer;  
           v: Array[1..m] Of Integer;  
       End;
```

```
Var l: LISTA;  
    valor: Integer;  
    ch: Char;  
    i, erro: Integer;
```

```
(* ----- CRIA_LISTA *)
```

```
Procedure CRIA_LISTA(Var x: LISTA);
```

```
Begin  
    x.inicio := 0;  
    x.fim := 0;
```

```
End;
```

```
(* ----- INCLUI_INÍCIO *)
```

```
Function INCLUI_INICIO(Var x: LISTA; valor: Integer): Integer;
```

```
Begin
```

```
    If x.inicio = 0 Then
```

```
        Begin
```

```
            x.inicio := m DIV 2;  
            x.fim := x.inicio;  
            x.v[x.inicio] := valor;  
            INCLUI_INICIO := SUCESSO;
```

```
        End
```

```
    Else
```

```
        If x.inicio = 1 Then
```

```
            INCLUI_INICIO := LISTA_CHEIA
```

```
        Else
```

```
            Begin
```

```
                x.inicio := x.inicio - 1;
```

```

                x.v[x.inicio] := valor;
                INCLUI_INICIO := SUCESSO;
            End;
End;

(* ----- INCLUI_FIM *)

Function INCLUI_FIM(Var x: LISTA; valor: Integer): Integer;
Begin
    If x.fim = 0 Then
        Begin
            x.inicio := m DIV 2;
            x.fim := x.inicio;
            x.v[x.fim] := valor;
            INCLUI_FIM := SUCESSO;
        End
    Else
        If x.fim = m Then
            INCLUI_FIM := LISTA_CHEIA
        Else
            Begin
                x.fim := x.fim + 1;
                x.v[x.fim] := valor;
                INCLUI_FIM := SUCESSO;
            End;
        End;
    End;
End;

```

(* ----- PROGRAMA PRINCIPAL *)

```

Begin
    CRIA_LISTA(l);
    Repeat
        ClrScr;
        Write('Valor: ');
        ReadLn(valor);
        If valor <> 0 Then
            Begin
                Write('[I]nício ou [F]im ?');
                Repeat
                    ch := UpCase(ReadKey);
                Until ch IN ['I','F'];
                Case ch
                Of
                    'I': erro := INCLUI_INICIO(l,valor);
                    'F': erro := INCLUI_FIM(l,valor);
                End;
            End;
        End;
    End;
End;

```

```

                End;
                If erro = LISTA_CHEIA Then
                    Begin
                        WriteLn('ERRO: Lista Cheia');
                        ReadLn;
                    End;
            End;
        Until valor = 0;
        ClrScr;
        If x.inicio = 0 Then
            WriteLn('ERRO: Lista Vazia')
        Else
            For i := l.inicio to l.fim Do
                WriteLn('Valor: ',l.v[i]);
            ReadLn;
        End.

```

Problema Proposto:

O programa permitirá inclusão de números inteiros no *início*, *fim* e na *posição* escolhida pelo usuário

Solução do Problema Proposto (2):

```

Program Lista_Linear_2;

Uses Crt;

Const m = 9;
      SUCESSO = 1;
      LISTA_CHEIA = 2;

Type LISTA = Record
                inicio,fim: Integer;
                v: Array[1..m] Of Integer;
            End;

Var l: LISTA;
    valor: Integer;
    ch: Char;
    i,erro: Integer;
    pos: Integer;
    inic,fim: Integer;

```

(* ----- Cria_Lista *)

Procedure Cria_Lista(Var x: LISTA);

Begin

 x.inicio := 0;

 x.fim := 0;

End;

(* ----- Incluir_Inicio *)

Function Incluir_Inicio(Var x: LISTA; valor: Integer): Integer;

Begin

 If x.inicio = 0 Then

 Begin

 x.inicio := m DIV 2;

 x.fim := x.inicio;

 x.v[x.inicio] := valor;

 Incluir_Inicio := SUCESSO;

 End

 Else

 If x.inicio = 1 then

 Incluir_Inicio := LISTA_CHEIA

 Else

 Begin

 x.inicio := x.inicio - 1;

 x.v[x.inicio] := valor;

 Incluir_Inicio := SUCESSO;

 End;

End;

(* ----- Incluir_Fim *)

Function Incluir_Fim(Var x: LISTA; valor: Integer): Integer;

Begin

 If x.fim = 0 Then

 Begin

 x.fim := m DIV 2;

 x.inicio := x.fim;

 x.v[x.fim] := valor;

 Incluir_Fim := SUCESSO;

 End

 Else

 If x.fim = m then

 Incluir_Fim := LISTA_CHEIA

 Else

```

        Begin
            x.fim := x.fim + 1;
            x.v[x.fim] := valor;
            Inlui_Fim := SUCESSO;
        End;
End;

(* ----- Inlui_Posicao *)

Function Inlui_Posicao(Var x: LISTA;valor,pos: Integer): Integer;
Var erro: Integer;
Begin
    If x.inicio = 0 Then
        Begin
            x.inicio := pos;
            x.fim := pos;
            x.v[x.inicio] := valor;
            Inlui_Posicao := SUCESSO;
        End
    Else
        If (x.inicio = 1) And (x.fim = m) Then
            Inlui_Posicao := LISTA_CHEIA
        Else
            If pos = x.inicio-1 Then
                Begin
                    erro := Inlui_Inicio(x,valor);
                    Inlui_Posicao := erro;
                End
            Else
                If pos = x.fim+1 Then
                    Begin
                        erro := Inlui_Fim(x,valor);
                        Inlui_Posicao := erro;
                    End
                Else
                    Begin
                        For i := x.fim Downto pos Do
                            x.v[i+1] := x.v[i];
                        x.v[pos] := valor;
                        x.fim := x.fim + 1;
                        Inlui_Posicao := SUCESSO;
                    End;
                End;
            End;
        End;
    End;

(* ----- Programa Principal *)

```

```

Begin
  Cria_Lista(l);
  Repeat
    ClrScr;
    Write('Valor: ');
    ReadLn(valor);
    If valor <> 0 Then
      Begin
        Write('[I]nício, [P]osição ou [F]im ?');
        Repeat
          ch := UpCase(ReadKey);
        Until ch IN ['I','F','P'];
        Case ch
        Of
          'I': erro := Incluir_Inicio(l,valor);
          'F': erro := Incluir_Fim(l,valor);
          'P': Begin
            If l.inicio = 0 Then
              inic := 1
            Else
              If l.inicio = 1 Then
                inic := 1
              Else
                inic := l.inicio - 1;
            If l.fim = 0 Then
              fim := 1
            Else
              fim := l.fim + 1;
            WriteLn;
            Repeat
              Write('Posição [',inic,'.',fim,']: ');
              ReadLn(pos);
            Until (pos >= inic) And (pos <= fim);
            erro := Incluir_Posicao(l,valor,pos);
          End;
        End;
      End;
    If erro = LISTA_CHEIA Then
      Begin
        WriteLn('ERRO: Lista Cheia');
        ReadLn;
      End;
    End;
  Until valor = 0;
  ClrScr;

```

```
If l.inicio = 0 Then
    WriteLn('ERRO: Lista Vazia')
Else
    For i := l.inicio To l.fim Do
        WriteLn('VALOR: ',l.v[i]);
    ReadLn;
End.
```

Vantagens e Desvantagens da Representação por Contigüidade Física:

Vantagens:

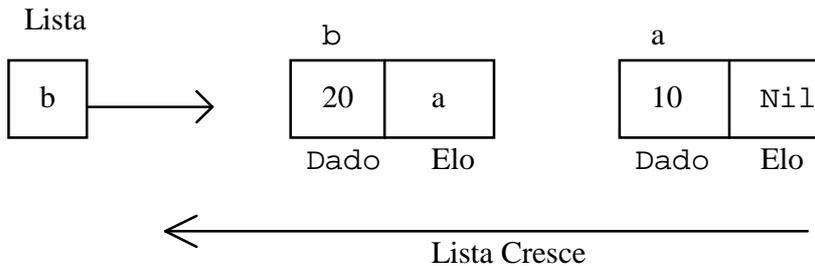
- A consulta pode ser calculada (acesso randômico);
- Facilita a transferência de dados (área de memória contígua);
- Adequada para o armazenamento de estruturas simples.

Desvantagens:

- O tamanho máximo da lista precisa ser conhecido e alocado antecipadamente (alocação estática de memória);
- Inserções e remoções podem exigir considerável movimentação de dados;
- Inadequada para o armazenamento de estruturas complexas;
- Mantém um espaço de memória ocioso (não ocupado);
- Como a lista é limitada, devem ser testados os limites.

Lista Encadeada:

Permite Alocação Dinâmica de Memória, ou seja, a lista cresce com a execução do programa. Operações como inserção e remoção são mais simples. Isto é feito através de variáveis do tipo ponteiro, ou seja, um elemento aponta (possui o endereço, posição de memória do próximo elemento) para o seguinte.



```
Const SUCESSO = 1;  
      FALTA_DE_MEMORIA = 2;  
      LISTA_VAZIA = 3;  
  
Type  ponteiro = ^elemento;  
      elemento = Record  
      dado: Integer;  
      elo: ponteiro;  
      End;  
Var   lista: ponteiro;  
      valor: Integer;
```

Criar a Lista:

```
Procedure Cria_Lista (Var lista: Ponteiro);  
Begin  
  lista := NIL;  
End;
```



Incluir na Lista:

```
Function INCLUI_LISTA (Var lista: Ponteiro; valor: Integer): Integer;  
Var p: Ponteiro;  
Begin
```

```

New(p);
If p = NIL Then
    INCLUI_LISTA := FALTA_DE_MEMORIA
Else
    Begin
        INCLUI_LISTA := SUCESSO;
        If lista = NIL Then
            Begin
                lista := p;
                p^.dado := valor;
                p^.elo := NIL;
            End
        Else
            Begin
                p^.dado := valor;
                p^.elo := lista;
                lista := p;
            End;
        End;
    End;
End;

```

Remover o Primeiro Elemento da Lista:

```

Function REMOVER_PRIMEIRO (Var lista: Ponteiro): Integer;
Var p: Ponteiro;
Begin
    If lista = Nil Then
        REMOVER_PRIMEIRO := LISTA_VAZIA
    Else
        Begin
            REMOVER_PRIMEIRO := SUCESSO;
            p := lista;
            lista := p^.elo;
            Dispose(p);
        End;
    End;
End;

```

Contar o Número de Elementos de uma Lista:

```

Function CONTAR_ELEMENTOS_LISTA (lista: Ponteiro): Integer;
Var p: Ponteiro;
n: Integer;
Begin
    If lista = NIL Then

```

```

        CONTAR_ELEMENTOS_LISTA := 0
    Else
        Begin
            n := 0;
            p := lista;
            While p^.elo <> NIL Do
                Begin
                    n := n + 1;
                    p := p^.elo;
                End;
            CONTAR_ELEMENTOS_LISTA := n;
        End;
    End;
End;

```

Remover o Último Elemento da Lista:

```

Function REMOVER_ÚLTIMO (Var lista: Ponteiro): Integer;
Var p,q: ponteiro;
Begin
    If lista = NIL Then
        REMOVER_ÚLTIMO := LISTA_VAZIA
    Else
        Begin
            REMOVER_ÚLTIMO := SUCESSO;
            q := lista;
            p := lista;
            While p^.elo <> NIL Do
                Begin
                    q := p;
                    p := p^.elo;
                End;
            If lista = q Then
                lista := NIL
            Else
                q^.elo := NIL;
            Dispose(p);
        End;
    End;
End;

```

Problema Proposto:

Escrever uma função que obtém o conteúdo do último elemento de uma lista encadeada.

Problemas das Listas Encadeadas:

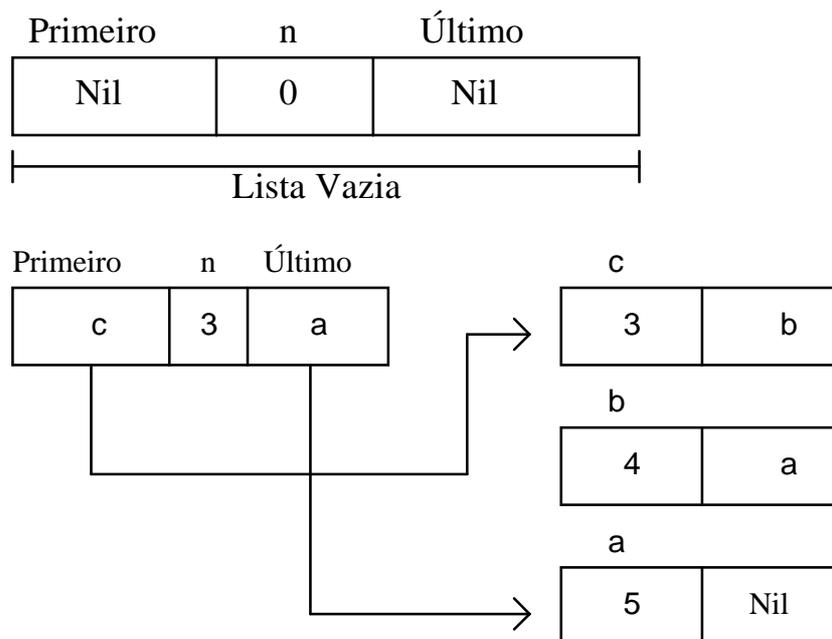
- Determinar o número de elementos da lista;
- Acessar o último elemento da lista.

Vantagens das Listas Encadeadas:

- Lista cresce indeterminadamente (Alocação Dinâmica de Memória);
- O primeiro elemento da lista é conhecido.

Lista com Descritor

Como foi visto anteriormente, um dos problemas da lista encadeada, é descobrir o número de elementos e, o outro problema, é descobrir quem é o último elemento. Estes dois problemas podem ser resolvidos, usando-se um *descritor* para a lista, da seguinte maneira:



Program Lista_Encadeada_com_Descritor;

```
Const SUCESSO = 1;  
      FALTA_DE_MEMORIA = 2;  
      LISTA_VAZIA = 3;
```

```
Type ponteiro = ^elemento;  
      descritor = Record  
          primeiro: ponteiro;
```

```

                n: Integer;
                último: ponteiro;
            End;
    elemento = Record
                dado: Integer;
                elo: ponteiro;
            End;
Var    d: descritor;
        valor: Integer;

```

Inicialização do Descritor:

```

Procedure INICIALIZA_DESCRITOR( Var d: Descritor);
Begin
    d.primeiro := NIL;
    d.n := 0;
    d.último := NIL;
End;

```

Inserir a Direita da Lista:

```

Function DIREITA(Var d: Descritor; valor: Integer): Integer;
Var p,q: ponteiro;
Begin
    New(p);
    If p = NIL Then
        DIREITA := FALTA_DE_MEMORIA
    Else
        Begin
            DIREITA := SUCESSO;
            p^.dado := valor;
            p^.elo := NIL;
            If d.n = 0 Then
                Begin
                    d.primeiro := p;
                    d.último := p;
                    d.n := 1;
                End
            Else
                Begin
                    q := d.último;
                    d.último := p;
                    q^.elo := p;
                    d.n := d.n + 1;
                End
            End
        End
    End;

```

```
                End;
            End;
End;
```

Inserir a Esquerda da Lista:

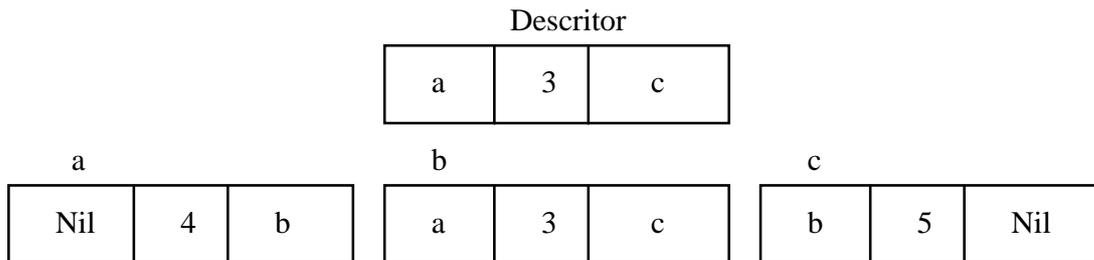
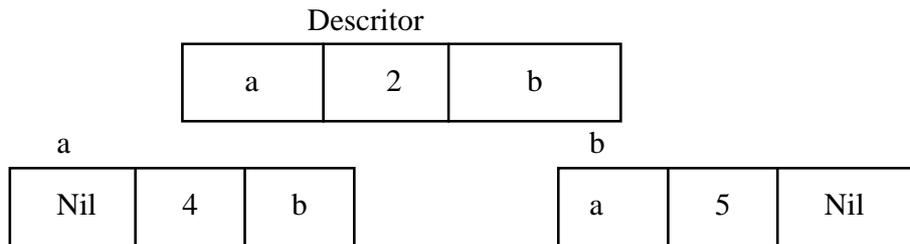
```
Function ESQUERDA(Var d: Descritor; valor: Integer): Integer;
Var p: ponteiro;
Begin
    New(p);
    If p = NIL Then
        ESQUERDA := FALTA_DE_MEMORIA
    Else
        Begin
            ESQUERDA := SUCESSO;
            p^.dado := valor;
            If d.n = 0 Then
                Begin
                    d.primeiro := p;
                    d.último := p;
                    d.n := 1;
                    p^.elo := NIL;
                End
            Else
                Begin
                    p^.elo := d.primeiro;
                    d.primeiro := p;
                    d.n := d.n + 1;
                End;
            End;
        End;
    End;
End;
```

Desvantagem da Lista Encadeada:

A lista encadeada, por possuir apenas um elo para o próximo elemento, só pode ser percorrida num sentido, para resolver este problema deve-se usar *Listas Duplamente Encadeadas*.

Lista Duplamente Encadeada

Na lista duplamente encadeada, cada elemento possui um elo para o *anterior* e o *posterior*, sendo que a lista pode ter ou não *descritor*.



Definição de uma Lista Duplamente Encadeada com Descritor:

```

Type  ponteiro = ^elemento;
      elemento = Record
          anterior: ponteiro;
          dado: Integer;
          posterior: ponteiro;
      End;
      descritor = Record
          primeiro: ponteiro;
          n: Integer;
          último: ponteiro;
      End;
Var   d: descritor;
      valor: Integer;

```

Problema Proposto:

Escrever as seguintes funções:

Function **Esquerda**(Var d: Descritor; valor: Integer): Integer;

Function **Direita**(Var d: Descritor; valor: Integer): Integer;

Function **DIREITA** (Var d: Descritor; valor: Integer): Integer;

Var p,q: Integer;

Begin

```

New(p);
If p = NIL Then
    DIREITA := FALTA_DE_MEMORIA
Else
    Begin
        DIREITA := SUCESSO;
        p^.dado := valor;
        p^.posterior := NIL;
        If d.n = 0 Then
            Begin
                d.primeiro := p;
                d.n := 1;
                d.ultimo := p;
                p^.anterior := NIL;
            End
        Else
            Begin
                q := d.ultimo;
                d.ultimo := p;
                q^.posterior := p;
                p^.anterior := q;
            End;
        End;
    End;
End;

Function ESQUERDA (Var d: Descritores; valor: Integer): Integer;
Var p,q: Integer;
Begin
    New(p);
    If p = NIL Then
        ESQUERDA := FALTA_DE_MEMORIA
    Else
        Begin
            ESQUERDA := SUCESSO;
            p^.dado := valor;
            p^.anterior := NIL;
            If d.n = 0 Then
                Begin
                    d.primeiro := p;
                    d.n := 1;
                    d.ultimo := p;
                    p^.posterior := NIL;
                End
            Else
                Begin

```


- Processamento serial (Acesso Sequencial).

Listas Lineares com Disciplina de Acesso

Tipos especiais de *Listas Lineares*, onde inserção, consulta e exclusão são feitas somente nos extremos. Estas listas lineares com disciplina de acesso são: *Filas*, *Pilhas* e *Deque*.

Filas

Lista Linear na qual as inserções são feitas no fim e as exclusões e consultas no início da fila.



Critério de Utilização:

FIFO - "First In First Out" (primeiro a entrar é o primeiro a sair)

Operações sobre Filas:

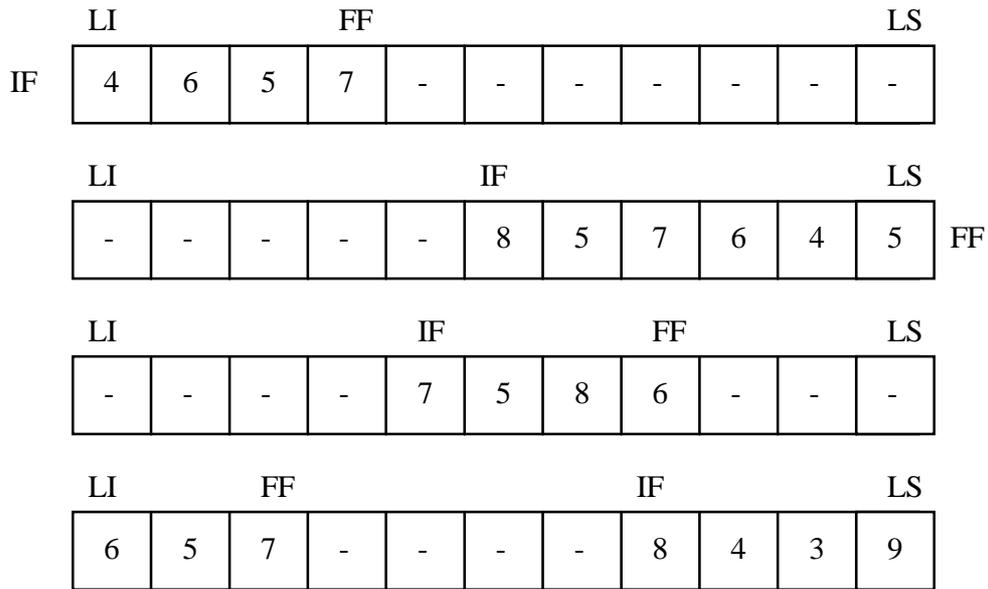
cria_FILA(f);	Cria fila Vazia
DESTROI_FILA(f);	Desfaz a fila
erro := INSERE_FILA(f,i);	Insero o dado "i" no fim da FILA
erro := EXCLUI_FILA(f);	Retira da FILA o primeiro elemento
erro := CONSULTA_FILA(f,j);	Copia em "j" o primeiro elemento

Erros nas Operações sobre Filas:

FILA CHEIA
FILA VAZIA

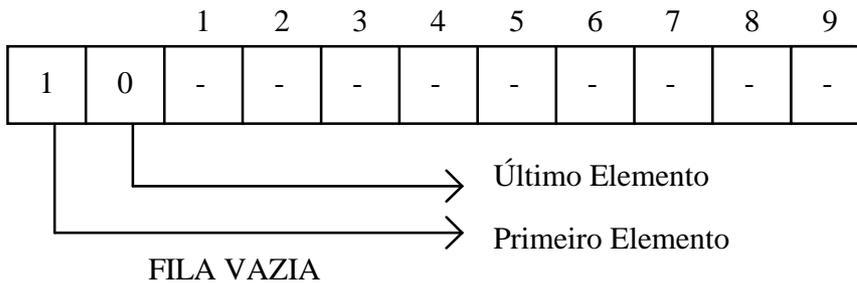
Identificação de uma Fila:

LI(f)	Limite Inferior da FILA
LS(f)	Limite Superior da FILA
IF(f)	Início da FILA
FF(f)	Final da FILA



Lista Circular

Uma fila ainda pode ser representada assim:



Fila com Vetor

```

Const m = 9;
Type  tipo_nodo = Integer;
      Fila = Record
          primeiro: Integer;
          último: Integer;
          elem: Array[1..m] de tipo_nodo;
      End;
Var   f: Fila;
      i,j: Integer;

```

Criar a Fila:

```
Procedure CRIA_FILA (Var f: fila);  
Begin  
    f.primeiro := 1;  
    f.ultimo := 0;  
End;
```

Inserir na Fila:

```
Function INSERE_FILA(Var f: Fila; i: tipo_nodo): Integer  
Begin  
    If f.ultimo = m Then  
        INSERE_FILA := FILA_CHEIA  
    Else  
        Begin  
            f.ultimo := f.ultimo + 1;  
            f.elem[f.ultimo] := i;  
            INSERE_FILA := SUCESSO;  
        End;  
End;
```

Excluir da Fila:

```
Function EXCLUI_FILA (Var f: Fila): Integer;  
Begin  
    If f.ultimo = 0 Then  
        EXCLUI_FILA := FILA_VAZIA  
    Else  
        Begin  
            f.primeiro := f.primeiro + 1;  
            EXCLUI_FILA := SUCESSO;  
        End;  
End;
```

Consultar o Primeiro Elemento da Fila:

```
Function CONSULTA_FILA(f: Fila; Var j: tipo_nodo): Integer;  
Begin  
    If f.ultimo = 0 Then  
        CONSULTA_FILA := FILA_VAZIA  
    Else  
        Begin
```

```

        j := f.elem[f.primeiro];
        CONSULTA_FILA := SUCESSO;
    End;
End;

```

Exemplo: FILA VAZIA

		1	2	3	4	5	6	7	8	9
1	0	-	-	-	-	-	-	-	-	-

Inclusão de: 3, 5, 4, 7, 8 e 6

IF	FF	1	2	3	4	5	6	7	8	9	
1	6	3	5	4	7	8	6	-	-	-	
		IF				FF					

Retirada dos Primeiros três Elementos:

IF	FF	1	2	3	4	5	6	7	8	9
4	6	-	-	-	7	8	6	-	-	-
					IF		FF			

Problema com as Filas:

A *reutilização* da fila depois que alguns elementos foram extraídos.

Solução deste Problema:

Para reutilizar “as vagas” dos elementos já extraídos, deve-se usar uma **Fila Circular**:

Fila Circular

		1	2	3	4	5	6	7	8	9
1	0	0	-	-	-	-	-	-	-	-

Tamanho da Fila →
 Último da Fila →
 Primeiro da Fila →

Program Fila_Estatica;

Uses Crt;

Const m = 9;

 SUCESSO = 1;

 FILA_CHEIA = 2;

 FILA_VAZIA = 3;

Type tipo_nodo = Integer;

 fila = Record

 primeiro: Integer;

 ultimo: Integer;

 tamanho: Integer;

 elem: Array[1..m] Of tipo_nodo;

 End;

Var f: fila;

 i,j: Tipo_Nodo;

 ch: Char;

 erro: Integer;

 valor: tipo_nodo;

(* ----- CRIA_FILA_CIRCULAR *)

Procedure CRIA_FILA_CIRCULAR(Var f: fila);

Begin

 f.primeiro := 1;

 f.ultimo := 0;

 f.tamanho := 0;

End;

(* ----- INSERE_FILA_CIRCULAR *)

Function INSERE_FILA_CIRCULAR(Var f: fila; i: tipo_nodo): Integer;

Begin

 If f.tamanho = m Then

 INSERE_FILA_CIRCULAR := FILA_CHEIA

 Else

 Begin

 f.tamanho := f.tamanho + 1;

 f.ultimo := f.ultimo MOD m + 1;

 f.elem[f.ultimo] := i;

 INSERE_FILA_CIRCULAR := SUCESSO;

```

        End;
End;

(* ----- EXCLUI_FILA_CIRCULAR *)

Function EXCLUI_FILA_CIRCULAR(Var f: fila): Integer;
Begin
    If f.tamanho = 0 Then
        EXCLUI_FILA_CIRCULAR := FILA_VAZIA
    Else
        Begin
            f.tamanho := f.tamanho - 1;
            f.primeiro := f.primeiro MOD m + 1;
            EXCLUI_FILA_CIRCULAR := SUCESSO;
        End;
    End;
End;

(* ----- CONSULTA_FILA_CIRCULAR *)

Function CONSULTA_FILA_CIRCULAR (f: fila; Var j: tipo_nodo): Integer;
Begin
    CONSULTA_FILA_CIRCULAR := SUCESSO;
    If f.tamanho = 0 Then
        CONSULTA_FILA_CIRCULAR := FILA_VAZIA
    Else
        j := f.elem[f.primeiro];
    End;
End;

(* ----- PROGRAMA PRINCIPAL *)

Begin
    CRIA_FILA_CIRCULAR(f);
    Repeat
        ClrScr;
        Write('[I]ncluir, [E]xcluir, [C]onsultar ou [F]im?');
        Repeat
            ch := UpCase(ReadKey);
        Until ch IN ['I','E','C','F'];
        If ch = 'I' Then
            Begin
                ClrScr;
                Write('Valor: ');
                ReadLn(valor);
            End;
        Case ch

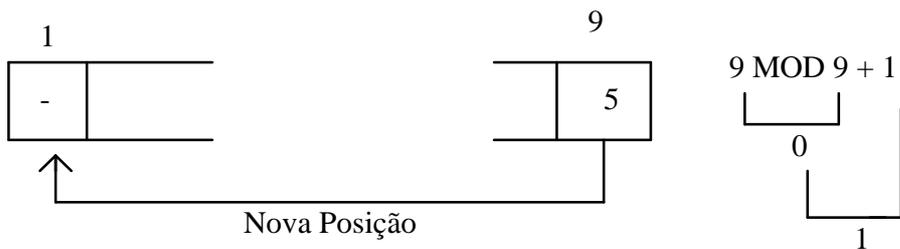
```

```

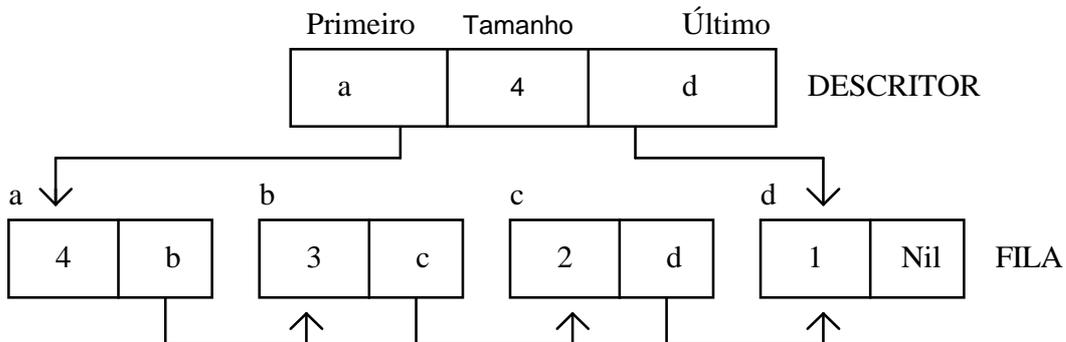
Of
  'T': erro := INSERE_FILA_CIRCULAR(f,valor);
  'E': erro := EXCLUI_FILA_CIRCULAR(f);
  'C': Begin
    erro := CONSULTA_FILA_CIRCULAR(f,valor);
    If erro = SUCESSO Then
      Begin
        ClrScr;
        WriteLn('VALOR: ',valor);
        ReadLn;
      End;
    End;
  End;
End;
If (erro <> SUCESSO) And (ch <> 'F') Then
  Begin
    ClrScr;
    Case erro
    Of
      FILA_CHEIA: WriteLn('ERRO: Lista Cheia');
      FILA_VAZIA: WriteLn('ERRO: Lista Vazia');
    End;
    ReadLn;
  End;
Until ch = 'F';
End.

```

Como calcular a nova posição:



Fila com Alocação Dinâmica:



Program Fila_Dinamica;

Uses Crt;

```
Const SUCESSO = 1;
      FILA_VAZIA = 2;
      FALTA_DE_MEMORIA = 3;
```

```
Type tipo_nodo = Integer;
      elemento = ^dado;
      dado = Record
          info: tipo_nodo;
          seg: elemento;
      End;
      fila = Record
          primeiro: elemento;
          tamanho: Integer;
          ultimo: elemento;
      End;
```

```
Var f: fila;
     t: elemento;
     i,j: tipo_nodo;
     ch: Char;
     valor: tipo_nodo;
     erro: Integer;
```

(* ----- CRIA_FILA *)

```
Procedure CRIA_FILA(Var f: fila);
```

```
Begin
```

```
  f.primeiro := Nil;
  f.tamanho := 0;
  f.ultimo := Nil;
```

End;

(* ----- INSERIR_FILA *)

Function INSERIR_FILA(Var f: fila; valor: tipo_nodo): Integer;

Begin

 New(t);

 If t = NIL Then

 INSERIR_FILA := FALTA_DE_MEMORIA

 Else

 Begin

 t^.info := valor;

 t^.seg := Nil;

 If f.ultimo <> Nil Then

 f.ultimo^.seg := t;

 f.ultimo := t;

 If f.primeiro = Nil Then

 f.primeiro := t; { FILA com 1 elemento }

 INSERIR_FILA := SUCESSO;

 End;

End;

(* ----- EXCLUIR_FILA *)

Function EXCLUIR_FILA (Var f: fila): Integer;

Begin

 EXCLUIR_FILA := SUCESSO;

 If f.primeiro <> Nil Then

 Begin

 t := f.primeiro;

 f.tamanho := f.tamanho - 1;

 f.primeiro := t^.seg;

 Dispose(t);

 If f.primeiro = Nil Then

 Begin

 f.ultimo := Nil; {FILA ficou VAZIA }

 EXCLUIR_FILA := FILA_VAZIA;

 End;

 End;

End;

(* ----- CONSULTAR_FILA *)

Function CONSULTAR_FILA (f: fila; Var j: tipo_nodo): Integer;

Begin

```

CONSULTAR_FILA := SUCESSO;
If f.primeiro = Nil Then
    CONSULTAR_FILA := FILA_VAZIA
Else
    j := f.primeiro^.info;
End;

(* ----- Imprime_Erro *)

Procedure Imprime_Erro(erro: Integer);
Begin
    Case erro
    Of
        FILA_VAZIA: WriteLn('ERRO: Fila Vazia');
        FALTA_DE_MEMORIA: WriteLn('ERRO: Falta de Memoria');
    End;
    ReadLn;
End;

(* ----- Destroi_Fila *)

Procedure Destroi_Fila(Var f: Fila);
Begin
    While f.tamanho <> 0 Do
        erro := EXCLUIR_FILA(f);
    End;

(* ----- PROGRAMA PRINCIPAL *)

Begin
    CRIA_FILA(f);
    Repeat
        ClrScr;
        Write('[I]ncluir, [E]xcluir, [C]onsultar ou [F]im?');
        Repeat
            ch := UpCase(ReadKey);
        Until ch IN ['I','E','C','F'];
        If ch = 'I' Then
            Begin
                ClrScr;
                Write('Valor: ');
                ReadLn(valor);
            End;
        Case ch
        Of

```

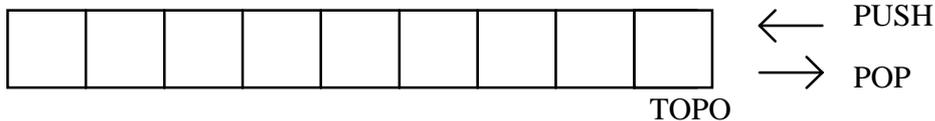
```

T: INSERIR_FILA(f,valor);
'E': Begin
        erro := EXCLUIR_FILA(f);
        If erro <> SUCESSO Then
                Imprime_Erro(erro);
'C': Begin
        erro := CONSULTAR_FILA(f,valor);
        If erro <> SUCESSO Then
                Imprime_Erro(erro);
        Else
                Begin
                        ClrScr;
                        WriteLn('Valor: ',valor);
                        ReadLn;
                End;
        End;
        End;
        End;
Until ch = 'F';
Destroi_Fila(f);
End.

```

Pilhas

É uma *Lista Linear* na qual as inserções, exclusões e consultas são feitas em um mesmo extremo (TOPO).



Critério de Utilização:

LIFO - "Last In First Out" (último a entrar é o primeiro a sair)

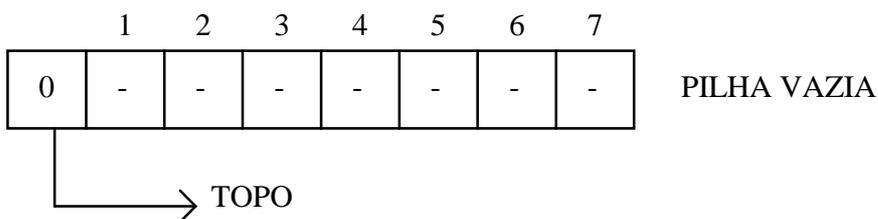
Operações sobre Pilhas:

cria_pilha(p);	Cria pilha vazia
destroi_pilha(p);	Desfaz a pilha
erro := push(p,i);	Empilha o dado "i" no fim da pilha
erro := pop(p,i);	Desempilha o primeiro elemento
erro := consulta_pilha(p,j);	Copia em "j" o primeiro elemento

Identificação da Pilha:

B(p)	Base da PILHA
T(p)	Topo da PILHA
L(p)	Limite da PILHA

Pilha com Vetor



```
Program Pilha_com_Vetor;
```

```
Uses Crt;
```

```
Const m = 7;  
      SUCESSO = 1;  
      PILHA_CHEIA = 2;  
      PILHA_VAZIA = 3;
```

```

Type  tipo_nodo = Integer;
      pilha = Record
                topo: Byte;
                elem: Array[1..m] Of tipo_nodo;
      End;

```

```

Var   p: pilha;
      i,j: tipo_nodo;
      ch: Char;
      valor: tipo_nodo;
      erro: Integer;

```

```
(* ----- CRIA_PILHA *)
```

```

Procedure CRIA_PILHA(Var p: pilha);
Begin
  p.topo := 0;
End;

```

```
(* ----- PUSH *)
```

```

Function PUSH(Var p: pilha; i: tipo_nodo): Integer;
Begin
  If p.topo = m Then
    PUSH := PILHA_CHEIA
  Else
    Begin
      p.topo := p.topo + 1;
      p.elem[p.topo] := i;
      PUSH := SUCESSO;
    End;
  End;
End;

```

```
(* ----- POP *)
```

```

Function POP(Var p: pilha; Var i: tipo_nodo): Integer;
Begin
  If p.topo = 0 Then
    POP := PILHA_VAZIA
  Else
    Begin
      i := p.elem[p.topo];
      p.topo := p.topo - 1;
      POP := SUCESSO;
    End;
  End;
End;

```

```

        End;
End;

(* ----- CONSULTA_PILHA *)

Function CONSULTA_PILHA(Var p: pilha; Var j: tipo_nodo): Integer;
Begin
    If p.topo = 0 Then
        CONSULTA_PILHA := PILHA_VAZIA
    Else
        Begin
            j := p.elem[p.topo];
            CONSULTA_PILHA := SUCESSO;
        End;
    End;
End;

(* ----- Imprime_Erro *)

Prcedure Imprime_Erro(erro: Integer);
Begin
    Case erro
    Of
        PILHA_CHEIA: WriteLn('ERRO: Pilha Cheia');
        PILHA_VAZIA: WriteLn('ERRO: Pilha Vazia');
    End;
    ReadLn;
End;

(* ----- PROGRAMA PRINCIPAL *)

Begin
    CRIA_PILHA(p);
    Repeat
        ClrScr;
        Write('[P]ush, p[O]p, [C]onsultar ou [F]im?');
        Repeat
            ch := UpCase(ReadKey);
        Until ch IN ['P','O','C','F'];
        If ch = 'P' Then
            Begin
                ClrScr;
                Write('Valor: ');
                ReadLn(valor);
            End;
        Case ch

```

```

Of
    'P': Begin
        erro := PUSH(p,valor);
        If erro <> SUCESSO Then
            Imprime_Erro(erro);
        End;
    'O': Begin
        erro := POP(p,valor);
        ClrScr;
        If erro <> SUCESSO Then
            Imprime_Erro(erro)
        Else
            Begin
                ClrScr;
                WriteLn('Valor: ',valor);
                ReadLn;
            End;
        End;
    'C': Begin
        erro := CONSULTA_PILHA(p,valor);
        If erro <> SUCESSO Then
            Imprime_Erro(erro)
        Else
            Begin
                ClrScr;
                WriteLn('Valor: ',valor);
                ReadLn;
            End;
        End;
    End;
Until ch = 'F';
End.

```

Problema Proposto:

Torre de Hanoi

Solução do Problema:

```

Program Torre_de_Hanoi;

Uses Crt;

Const m = 3;
      SUCESSO = 1;

```

```

PILHA_CHEIA = 2;
PILHA_VAZIA = 3;

Type Tipo_Nodo = Integer;
  Pilha = Record
      topo: Byte;
      elem: Array[1..m] Of Tipo_Nodo;
  End;

Var  p1,p2,p3: Pilha;
     erro: Integer;
     valor: Tipo_Nodo;
     ch: Char;

(* ----- Cria_Pilha *)

Procedure Cria_Pilha(Var p: Pilha);
Begin
  p.topo := 0;
End;

(* ----- Push *)

Function Push(Var p: Pilha; i: Tipo_Nodo): Integer;
Begin
  If p.topo = m Then
    Push := PILHA_CHEIA
  Else
    Begin
      p.topo := p.topo + 1;
      p.elem[p.topo] := i;
      Push := SUCESSO;
    End;
  End;
End;

(* ----- Pop *)

Function Pop(Var p: Pilha; Var j: Tipo_Nodo): Integer;
Begin
  If p.topo = 0 Then
    Pop := PILHA_VAZIA
  Else
    Begin
      j := p.elem[p.topo];
      p.topo := p.topo - 1;
    End;
  End;
End;

```

```

                Pop := SUCESSO;
            End;
End;

(* ----- Consulta_Pilha *)

Function Consulta_Pilha(Var p: Pilha; Var j: Tipo_Nodo): Integer;
Begin
    If p.topo = 0 Then
        Consulta_Pilha := PILHA_VAZIA
    Else
        Begin
            j := p.elem[p.topo];
            Consulta_Pilha := SUCESSO;
        End;
    End;
End;

(* ----- Hanoi *)

Procedure Hanoi(t: Byte);
Begin
    Case t
    Of
        2: Begin
                erro := Pop(p1,valor);
                erro := Push(p2,valor);
                erro := Pop(p1,valor);
                erro := Push(p3,valor);
                erro := Pop(p2,valor);
                erro := Push(p3,valor);
                erro := Pop(p1,valor);
                erro := Push(p2,valor);
                erro := Pop(p3,valor);
                erro := Push(p1,valor);
                erro := Pop(p3,valor);
                erro := Push(p2,valor);
                erro := Pop(p1,valor);
                erro := Push(p2,valor);
            End;
        3: Begin
                erro := Pop(p1,valor);
                erro := Push(p3,valor);
                erro := Pop(p1,valor);
                erro := Push(p2,valor);
                erro := Pop(p3,valor);
            End;
    End;
End;

```

```

        erro := Push(p2,valor);
        erro := Pop(p1,valor);
        erro := Push(p3,valor);
        erro := Pop(p2,valor);
        erro := Push(p1,valor);
        erro := Pop(p2,valor);
        erro := Push(p3,valor);
        erro := Pop(p1,valor);
        erro := Push(p3,valor);

    End;
End;
End;

(* ----- Lista_Pilha *)

Procedure Lista_Pilha(p: Pilha);
Var i: Byte;
Begin
    If p.topo = 0 Then
        Write('Pilha Vazia')
    Else
        While (p.topo <> 0) Do
            Begin
                erro := Pop(p,valor);
                Write(valor:2, ' ');

            End;
        WriteLn;
    End;
End;

(* ----- Programa Principal *)

Begin
    ClrScr;
    Repeat
        Cria_Pilha(p1);
        Cria_Pilha(p2);
        Cria_Pilha(p3);
        erro := Push(p1,30);
        erro := Push(p1,20);
        erro := Push(p1,10);
        Write('Escolha: Pilha [1], Pilha[2], Pilha[3] ou [F]im ?');
        Repeat
            ch := UpCase(ReadKey);
        Until ch IN ['1','2','3','F'];
        Case ch

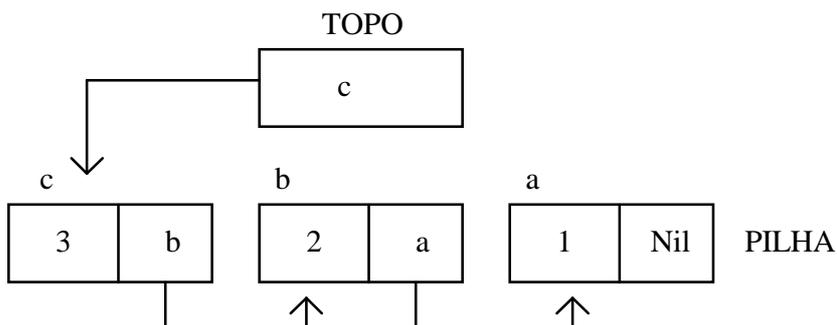
```

```

Of
    '1': hanoi(1);
    '2': hanoi(2);
    '3': hanoi(3);
End;
If ch <> 'F' Then
    Begin
        WriteLn;
        Write('Pilha[1]: ');
        Lista_Pilha(p1);
        Write('Pilha[2]: ');
        Lista_Pilha(p2);
        Write('Pilha[3]: ');
        Lista_Pilha(p3);
    End;
Until ch = 'F';
End.

```

Pilha com Alocação Dinâmica:



```
Program Pilha_Encadeada;
```

```
Uses Crt;
```

```
Const SUCESSO = 1;
      FALTA_DE_MEMORIA = 2;
      PILHA_VAZIA = 3;
```

```
Type tipo_nodo = Integer;
      pilha = ^dado;
      dado = Record
          info: tipo_nodo;
          seg: pilha;
      End;
```

```
Var  p,t: pilha;           { t é o topo }
     i,j: tipo_nodo;
     ch: Char;
     erro: Integer;
     valor: tipo_nodo;
```

```
(* ----- CRIA_PILHA *)
```

```
Procedure CRIA_PILHA;
Begin
    t := NIL;
End;
```

```
(* ----- PUSH *)
```

```
Function PUSH(Var p: pilha; i: tipo_nodo): Integer;
Begin
    New(p);
    If p = NIL Then
        PUSH := FALTA_DE_MEMORIA
    Else
        Begin
            PUSH := SUCESSO;
            p^.info := i;
            p^.seg := t;
            t := p;
        End;
    End;
```

```
(* ----- POP *)
```

```
Function POP(Var p: pilha; Var i: tipo_nodo): Integer;
Begin
    If t = NIL Then
        POP := PILHA_VAZIA
    Else
        Begin
            p := t;
            i := p^.info;
            t := p^.seg;
            Dispose(p);
            POP := SUCESSO;
        End;
    End;
```

```
(* ----- CONSULTA_PILHA *)
```

```
Function CONSULTA_PILHA(p: pilha; VAR j: tipo_nodo): Integer;
```

```
Begin
```

```
  If t = Nil Then
```

```
    CONSULTA_PILHA := PILHA_VAZIA
```

```
  Else
```

```
    Begin
```

```
      j := t^.info;
```

```
      CONSULTA_PILHA := SUCESSO;
```

```
    End;
```

```
End;
```

```
(* ----- Imprime_Erro *)
```

```
Prcedure Imprime_Erro(erro: Integer);
```

```
Begin
```

```
  Case erro
```

```
  Of
```

```
    FALTA_DE_MEMORIA: WriteLn('ERRO: Falta de Memória');
```

```
    PILHA_VAZIA: WriteLn('ERRO: Pilha Vazia');
```

```
  End;
```

```
  ReadLn;
```

```
(* ----- PROGRAMA PRINCIPAL *)
```

```
Begin
```

```
  CRIA_PILHA(p);
```

```
  Repeat
```

```
    ClrScr;
```

```
    Write(['P]ush, p[O]p, [C]onsultar ou [F]im?');
```

```
    Repeat
```

```
      ch := UpCase(ReadKey);
```

```
    Until ch IN ['P','O','C','F'];
```

```
    If ch = 'P' Then
```

```
      Begin
```

```
        ClrScr;
```

```
        Write('Valor: ');
```

```
        ReadLn(valor);
```

```
      End;
```

```
    Case ch
```

```
    Of
```

```
      'P': Begin
```

```
        erro := PUSH(p,valor);
```

```
        If erro <> SUCESSO Then
```

```

                                Imprime_Erro(erro);
                                End;
                                'O': Begin
                                erro := POP(p,valor);
                                If erro <> SUCESSO Then
                                    Imprime_Erro(erro)
                                Else
                                    Begin
                                        ClrScr;
                                        WriteLn('VALOR: ',valor);
                                        ReadLn;
                                    End;
                                End;
                                End;
                                'C': Begin
                                erro := CONSULTA_PILHA(p,valor);
                                If erro <> SUCESSO Then
                                    Imprime_Erro(erro)
                                Else
                                    Begin
                                        ClrScr;
                                        WriteLn('VALOR: ',valor);
                                        ReadLn;
                                    End;
                                End;
                                End;
                                End;
                                Until ch = 'F';
                                End.

```

Trabalho Proposto:

Criar um Analisador de Expressões usando Pilhas.

Exemplo: (3 * (4 + 5))

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9		
String	9	(3	+	(4	*	5))		e

DICAS:

1. Crie duas PILHAS (números e operandos)
2. "(" não faça nada
3. Número (PUSH) empilhe na pilha de números
4. Operando (PUSH) empilhe na pilha de operandos

5. ")" execute a operação
6. Até que $i = e[0]$

Valores Válidos:

Números: 0,1,2,3,4,5,6,7,8,9 (Números Inteiros: Positivos ou Negativos)

Operandos: +,-,*,/

	t	1	2	3	4	5	6	7	8	9
P1	3	3	4	5	-	-	-	-	-	-
P2	2	*	+	-	-	-	-	-	-	-

	t	1	2	3	4	5	6	7	8	9
P1	2	3	9	-	-	-	-	-	-	-
P2	1	*	-	-	-	-	-	-	-	-

	t	1	2	3	4	5	6	7	8	9
P1	1	27	-	-	-	-	-	-	-	-
P2	0	-	-	-	-	-	-	-	-	-

Solução do Trabalho Proposto:

Program Analisador_Expressao;

Uses Crt;

Const N1 = 20;

 N2 = 10;

 PILHA_CHEIA = 1;

 PILHA_VAZIA = 2;

 SUCESSO = 3;

Type PILHA_VALOR = Record

 topo: Integer;

 valor: Array[1..N1] Of Integer;

End;

PILHA_OPERADOR = Record

```
        topo: Integer;
        operador: Array[1..N2] Of Char;
    End;
```

```
(* ----- Testa_Expressao *)
```

```
Function Testa_Expressao(s: String): Boolean;
```

```
Var    i,n: Byte;
```

```
    abre,fecha: Byte;
```

```
Begin
```

```
    abre := 0;
```

```
    fecha := 0;
```

```
    n := Length(s);
```

```
    For i := 1 to n Do
```

```
        If s[i] = '(' Then
```

```
            Inc(abre)
```

```
        Else
```

```
            If s[i] = ')' Then
```

```
                Inc(fecha);
```

```
    If abre = fecha Then
```

```
        Testa_Expressao := TRUE
```

```
    Else
```

```
        Testa_Expressao := FALSE;
```

```
End;
```

```
(* ----- Cria_Pilha_Valor *)
```

```
Procedure Cria_Pilha_Valor(Var v: PILHA_VALOR);
```

```
Begin
```

```
    v.topo := 0;
```

```
End;
```

```
(* ----- Cria_Pilha_Operador *)
```

```
Procedure Cria_Pilha_Operador(Var op: PILHA_OPERADOR);
```

```
Begin
```

```
    op.topo := 0;
```

```
End;
```

```
(* ----- Empilha_Valor *)
```

```
Function Empilha_Valor(Var v: PILHA_VALOR; valor: Integer): Integer;
```

```
Begin
```

```
    If v.topo = N1 Then
```

```
        Empilha_Valor := PILHA_CHEIA
```

```

    Else
        Begin
            v.topo := v.topo + 1;
            v.valor[v.topo] := valor;
            Empilha_Valor := SUCESSO;
        End;
    End;

```

End;

(* ----- Empilha_Operador *)

```

Function Empilha_Operador(Var op: PILHA_OPERADOR; operador: Char): Integer;
Begin

```

```

    If op.topo = N2 Then
        Empilha_Operador := PILHA_CHEIA
    Else
        Begin
            op.topo := op.topo + 1;
            op.operador[op.topo] := operador;
            Empilha_Operador := SUCESSO;
        End;
    End;

```

End;

(* ----- Codifica *)

```

Function Codifica(ch: Char; Var valor: Integer; Var op: Char): Integer;
Begin

```

```

    Codifica := 4;
    If (ch >= '0') And (ch <= '9') Then
        Begin
            Codifica := 1;
            valor := Ord(ch) - 48;
        End;
    If ch IN ['+', '-', '*', '/'] Then
        Begin
            Codifica := 2;
            op := ch;
        End;
    if ch = ')' Then
        Codifica := 3;

```

End;

(* ----- Desempilha_Valor *)

```

Function Desempilha_Valor(Var v: PILHA_VALOR; Var valor: Integer): Integer;
Begin

```

```

    If v.topo = 0 Then
        Desempilha_Valor := PILHA_VAZIA
    Else
        Begin
            valor := v.valor[v.topo];
            v.topo := v.topo - 1;
            Desempilha_Valor := SUCESSO;
        End;
    End;

(* ----- Desempilha_Operador *)

Function Desempilha_Operador(Var op: PILHA_OPERADOR; Var operador: Char):
Integer;
Begin
    If op.topo = 0 Then
        Desempilha_Operador := PILHA_VAZIA
    Else
        Begin
            operador := op.operador[op.topo];
            op.topo := op.topo - 1;
            Desempilha_Operador := SUCESSO;
        End;
    End;

(* ----- Calcula *)

Function Calcula(v1,v2: Integer; op: Char): Integer;
Begin
    Case op
    Of
        '+': Calcula := v1 + v2;
        '-': Calcula := v1 - v2;
        '*': Calcula := v1 * v2;
        '/': Calcula := v1 DIV v2;
    End;
End;

(* ----- Programa Principal *)

Var    v: PILHA_VALOR;
       op: PILHA_OPERADOR;
       s: String;
       n,i: Integer;
       tipo: Integer;

```

```

valor: Integer;
operador: Char;
erro: Integer;
v1,v2: Integer;
resposta: Integer;
Begin
  ClrScr;
  Write('Expressão: ');
  ReadLn(s);
  If Testa_Expressao(s) Then
    Begin
      Cria_Pilha_Valor(v);
      Cria_Pilha_Operador(op);
      n := Length(s);
      For i := 1 to n Do
        Begin
          tipo := Codifica(s[i],valor,operador);
          Case tipo
          Of
            1: erro := Empilha_Valor(v,valor);
            2: erro := Empilha_Operador(op,operador);
            3: Begin
                  erro := Desempilha_Valor(v,v2);
                  erro := Desempilha_Valor(v,v1);
                  erro := Desempilha_Operador(op, operador);
                  resposta := Calcula(v1,v2,operador);
                  erro := Empilha_Valor(v,resposta);
                End;
              End;
            End;
          erro := Desempilha_Valor(v,resposta);
          WriteLn('Resposta: ',resposta);
        End
      Else
        WriteLn('ERRO FATAL: Expressão Inválida');
      End.

```

Deque (“Double-Ended QUEue”)

É uma fila de duas extremidades. As inserções, consultas e retiradas são permitidas nas duas extremidades.



Deque de Entrada Restrita:

A inserção só pode ser efetuada ou no início ou no final da lista.

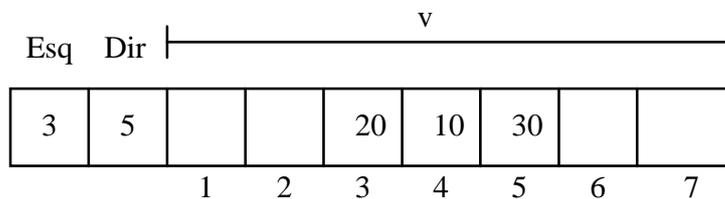
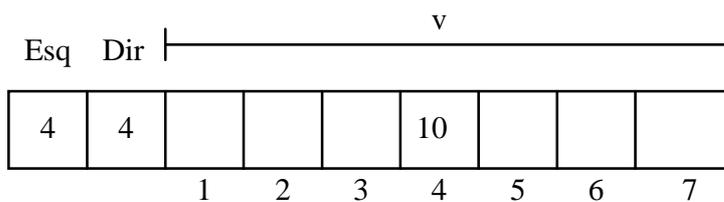
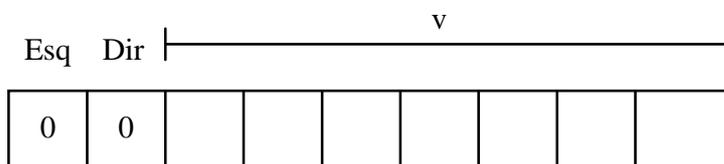
Deque de Saída Restrita:

A retirada só pode ser efetuada ou no início ou no final da lista.

Condição Inicial: Esquerda (Esq) e Direita (Dir) no meio do vetor

$$\text{Esq} = (m \text{ DIV } 2 + 1)$$

$$\text{Dir} = (m \text{ DIV } 2) + 1$$



Deque Vazio:

$$\text{Esq} = 0$$

$$\text{Dir} = 0$$

Deque Cheio:

$$\text{Esq} = 1$$

$$\text{Dir} = m$$

Cálculo do Número de Elementos do Deque:

número_de_elementos = Dir - Esq + 1;

Program Fila_Deque;

Uses Crt;

Const m = 9;

SUCESSO = 1;

DEQUE_ESQUERDO_CHEIO = 2;

DEQUE_DIREITO_CHEIO = 3;

DEQUE_VAZIO = 4;

Type DEQUE = Record

esq,dir: Integer;

v: Array[1..m] Of Integer;

End;

Var d: DEQUE;

valor: Integer;

ch,op: Char;

erro: Integer;

(* ----- Cria_Deque *)

Procedure Cria_Deque(Var d: DEQUE);

Begin

d.esq := 0;

d.dir := 0;

End;

(* ----- Insere_Esquerda *)

Function Insere_Esquerda(Var d: DEQUE; valor: Integer): Integer;

Begin

Insere_Esquerda := SUCESSO;

If d.esq = 1 Then

Insere_Esquerda := DEQUE_ESQUERDO_CHEIO

Else

Begin

If d.esq = 0 Then

Begin

d.esq := (m DIV 2) + 1;

d.dir := d.esq;

End

Else

```

        d.esq := d.esq - 1;
        d.v[d.esq] := valor;
    End;
End;

(* ----- Insere_Direita *)

```

```

Function Insere_Direita(Var d: DEQUE; valor: Integer): Integer;
Begin
    Insere_Direita := SUCESSO;
    If d.dir = m Then
        Insere_Direita := DEQUE_DIREITO_CHEIO
    Else
        Begin
            If d.dir = 0 Then
                Begin
                    d.dir := (m DIV 2) + 1;
                    d.esq := d.dir;
                End
            Else
                d.dir := d.dir + 1;
                d.v[d.dir] := valor;
            End;
        End;
    End;
End;

```

```

(* ----- Retira_Esquerda *)

Function Retira_Esquerda(Var d: DEQUE; valor: Integer): Integer;
Begin
    If d.esq = 0 Then
        Retira_Esquerda := DEQUE_VAZIO
    Else
        Begin
            valor := d.v[d.esq];
            d.esq := d.esq + 1;
            If d.esq > d.dir Then
                Cria_Deque(d);
            Retira_Esquerda := SUCESSO;
        End;
    End;
End;

```

```

(* ----- Retira_Direita *)

Function Retira_Direita(Var d: DEQUE; valor: Integer): Integer;
Begin

```

```

    If d.dir = 0 Then
        Retira_Direita := DEQUE_VAZIO
    Else
        Begin
            valor := d.v[d.dir];
            d.dir := d.dir - 1;
            If d.dir < d.esq Then
                Cria_Deque(d);
            Retira_Direita := SUCESSO;
        End;
    End;

(* ----- Consulta_Esquerda *)

Function Consulta_Esquerda(d: DEQUE; Var valor: Integer): Integer;
Begin
    If d.esq = 0 Then
        Consulta_Esquerda := DEQUE_VAZIO
    Else
        Begin
            valor := d.v[d.esq];
            Consulta_Esquerda := SUCESSO;
        End;
    End;

(* ----- Consulta_Direita *)

Function Consulta_Direita(d: DEQUE; Var valor: Integer): Integer;
Begin
    If d.dir = 0 Then
        Consulta_Direita := DEQUE_VAZIO
    Else
        Begin
            valor := d.v[d.dir];
            Consulta_Direita := SUCESSO;
        End;
    End;

(* ----- Lista_Deque *)

Procedure Lista_Deque(d: DEQUE);
Var i: Integer;
Begin
    If d.esq <> 0 Then
        Begin

```

```

        Write('DEQUE: ');
        For i := d.esq To d.dir Do
            Write(d.v[i]:02, ' ');
        End;
    End;

End;

(* ----- Exibe_Erro *)

Procedure Exibe_Erro(erro: Integer);
Begin
    WriteLn;
    Case erro
    Of
        DEQUE_ESQUERDO_CHEIO: WriteLn('ERRO: Deque Cheio à Esquerda');
        DEQUE_DIREITO_CHEIO: WriteLn('ERRO: Deque Cheio à Direita');
        DEQUE_VAZIO: WriteLn('ERRO: Deque Vazio');
    End;
End;

End;

(* ----- Programa Principal *)

Begin
    Cria_Deque(d);
    Repeat
        ClrScr;
        Write('[I]nsere, [R]etira, [C]onsulta ou [F]im: ');
        Repeat
            op := UpCase(ReadKey);
        Until op IN ['I','R','C','F'];
        If op IN ['I','R','C'] Then
            Begin
                WriteLn;
                Write('[E]squerda ou [D]ireita: ');
                Repeat
                    ch := UpCase(ReadKey);
                Until ch IN ['E','D'];
                WriteLn;
                Case op
                Of
                    'I': Begin
                        Write('Valor: ');
                        ReadLn(valor);
                        If valor <> 0 Then
                            Case ch
                            Of

```

```

        'E': erro := Insere_Esquerda(d,valor);
        'D': erro := Insere_Direita(d,valor);
        End;
    End;
'R': Begin
    Case ch
    Of
    'E': erro := Retira_Esquerda(d,valor);
    'D': erro := Retira_Direita(d,valor);
    End;
    If erro = SUCESSO Then
        WriteLn('Valor Retirado: ',valor);
    End;
'C': Begin
    Case ch
    Of
    'E': erro := Consulta_Esquerda(d,valor);
    'D': erro := Consulta_Direita(d,valor);
    End;
    If erro = SUCESSO Then
        WriteLn('Valor Consultado: ',valor);
    End;
End;
If erro <> SUCESSO Then
    Exibe_Erro(erro)
Else
    Lista_Deque(d);
ReadLn;
End;
Until op = 'F';
End.

```

Pesquisa de Dados

Uma operação complexa e trabalhosa é a consulta em tabelas. Normalmente uma aplicação envolve grande quantidade de dados que são armazenadas em *Tabelas*.

As tabelas são compostas de registros (normalmente possui uma chave), e os registros de campos.

TABELA

Chave	Nome	Altura	Peso
1	Francisco	1.75	80.4
2	Renato	1.80	76.9
3	Paulo	1.67	87.5
4	Ricardo	1.86	57.8

REGISTRO

CAMPOS

Pesquisa Seqüencial

Método mais simples de pesquisa em tabela, consiste em uma varredura seqüencial, sendo que cada campo é comparado com o valor que está sendo procurado. Esta pesquisa termina quando for achado o valor desejado ou quando chegar o final da tabela.

$$\text{Número_Médio_de_Comparações} = (n + 1) / 2$$

n -> Número de Elementos

Program Pesquisa_Sequencial;

```

Type  K = 10;
      palavra = String[10];
      reg = Record
          chave: Integer;
          nome: palavra;
          altura: Real;
          peso: Real;
      End;
      tabela: Array [1..K] Of reg;
Var   t: tabela;
      i,j,n: Integer;
      valor: Integer;
      ch: Char;
  
```

(* ----- pesquisa_sequencial *)

```

Function pesquisa_sequencial(valor,n: Integer): Integer;
Var i,j: Integer;
Begin
    j := 0;
    i := 1;
    Repeat
        If t[i].chave = valor Then
            j := i;
            i := i + 1;
    Until (j <> 0) Or (i >= n);
    pesquisa_sequencial := j;
End;

```

(*----- PROGRAMA PRINCIPAL *)

```

Begin
    i := 0;
    Repeat
        i := i + 1;
        Write('Chave: ');
        ReadLn(t[i].chave);
        Write('Nome: ');
        ReadLn(t[i].nome);
        Write('Peso: ');
        ReadLn(t[i].peso);
        Write('Altura: ');
        ReadLn(t[i].altura);
        Write('Continua [S/N] ?');
        Repeat
            ch := ReadKey;
        Until ch IN ['S','N','s','n'];
    Until ch IN ['N','n'];
    Repeat
        Write('Valor: ');
        ReadLn(valor);
        j := pesquisa_sequencial(valor,i);
        Write('Chave: ',j);
        Write('Continua [S/N] ?');
        Repeat
            ch := ReadKey;
        Until ch IN ['S','N','s','n'];
    Until ch IN ['N','n'];
End.

```

Observação: A *Pesquisa Sequencial* apresenta desempenho melhor se a tabela estiver ordenada pela chave de acesso:

Program Pesquisa_Sequencial_com_Tabela_Ordenada;

```
Type  K = 10;
      palavra = String[10];
      reg = Record
          chave: Integer;
          nome: palavra;
          altura: Real;
          peso: Real;
      End;
      tabela: Array [1..K] Of reg;
```

```
Var   t: tabela;
      i,j,n: Integer;
      valor: Integer;
      ch: Char;
```

(* ----- troca_real *)

```
Procedure troca_real(a,b: Real);
Var temp: Real;
Begin
    temp := a;
    a := b;
    b := temp;
End;
```

(* ----- troca_Integer *)

```
Procedure troca_Integer(a,b: Integer);
Var temp: Integer;
Begin
    temp := a;
    a := b;
    b := temp;
End;
```

(* ----- troca_string *)

```
Procedure troca_string(a,b: palavra);
Var temp: palavra;
Begin
```

```
    temp := a;
    a := b;
    b := temp;
End;
```

```
(* ----- ordena_tabela *)
```

```
Procedure ordena_tabela(n: Integer);
Var i,j: Integer;
Begin
    For i := 1 To n-1 Do
        For j := i+1 To n Do
            If t[i].chave > t[j].chave Then
                Begin
                    troca_Integer(t[i].chave,t[j].chave);
                    troca_string(t[i].nome,t[j].nome);
                    troca_real(t[i].altura,t[j].altura);
                    troca_real(t[i].peso,t[j].peso);
                End;
            End;
        End;
    End;
End;
```

```
(* ----- pesquisa_ordenada *)
```

```
Function pesquisa_ordenada(valor,n: Integer): Integer;
Var i,j: Integer;
Begin
    j := 0;
    i := 1;
    Repeat
        If t[i].chave >= valor Then
            If t[i].chave = valor Then
                j := i;
            i := i + 1;
        Until (j <> 0) Or (i >= n);
        pesquisa_ordenada := j;
    End;
End;
```

```
(* ----- PROGRAMA PRINCIPAL *)
```

```
Begin
    i := 0;
    Repeat
        i := i + 1;
        Write('Chave: ');
        ReadLn(t[i].chave);
    End;
```

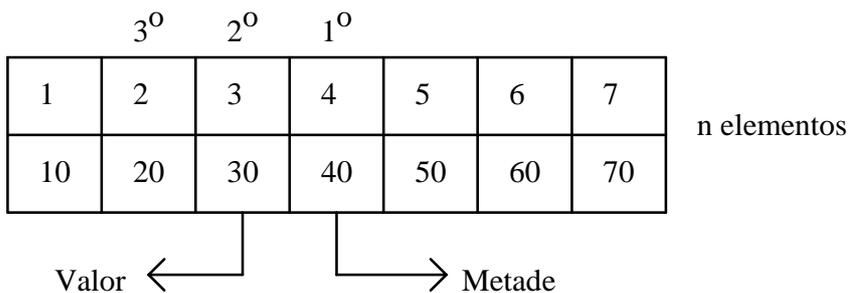
```

Write('Nome: ');
ReadLn(t[i].nome);
Write('Peso: ');
ReadLn(t[i].peso);
Write('Altura: ');
ReadLn(t[i].altura);
Write('Continua [S/N] ?');
Repeat
    ch := ReadKey;
Until ch IN ['S','N','s','n'];
Until ch IN ['N','n'];
ordena_tabela(i);
Repeat
    Write('Valor: ');
    ReadLn(valor);
    j := pesquisa_ordenada(valor,i);
    Write('Chave: ',j);
    ReadLn('Continua [S/N] ?');
    Repeat
        ch := ReadKey;
    Until ch IN ['S','N','s','n'];
Until ch IN ['N','n'];
End.

```

Pesquisa Binária

Método de Pesquisa que só pode ser aplicada em tabelas ordenadas.



O método consiste na comparação do "valor" com a chave localizada na metade da tabela, pode ocorrer:

valor = chave.....chave localizada

valor < chave.....chave está na primeira metade (esquerda)

valor > chave.....chave está na segunda metade (direita)

$$\text{metade} = (n \text{ DIV } 2) + 1$$

A cada comparação, a área de pesquisa é reduzida a metade do número de elementos.

O número máximo de comparações será:

$$nc = \log_2 n + 1$$

Program Pesquisa_Binária;

Const k = 10;

Type tabela = Array[1..K] Of Integer;

Var t: tabela;
i,n: Integer;
ch: CHARACTER;
valor: Integer;

(*----- troca *)

Procedure troca (a,b: Integer);

Var t: Integer;

Begin

t := a;

a := b;

b := t;

End;

(*----- ordena *)

Procedure ordena(n: Integer);

Var i,j: Integer;

Begin

For i := 1 To n-1 Do

For j := i+1 To n Do

If t[i] > t[j] Then

troca(t[i],t[j]);

End;

(*----- pesquisa *)

```

Function pesquisa(n,valor: Integer): Integer;
Var   i,j,índice: Integer;
      inic,fim,metade: Integer;
Begin
  inic := 1;
  fim := n;
  metade := (n DIV 2) + 1;
  índice := 0;
  Repeat
    If valor = t[metade] Then
      índice := metade
    Else
      If valor < t[metade] Then
        Begin
          fim := metade - 1;
          metade := ((fim + inic) DIV 2);
        End
      Else
        Begin
          inic := metade + 1;
          metade := ((fim + inic) DIV 2);
        End;
    Until (índice <> 0) Or (inic = fim);
  pesquisa := índice;
End;

```

(* ----- PROGRAMA PRINCIPAL *)

```

Begin
  n := 0;
  Repeat
    n := n + 1;
    Write('Número: ');
    ReadLn(t[n]);
    Write('Continua [S/N]? ');
    Repeat
      ch := ReadKey;
    Until (ch = 'S') Or (ch = 'N');
  until (ch = 'N') Or (n >= k);
  ordena(n);
  Write('| ');
  For i := 1 To n Do
    Write(t[i], '| ');
  Write('Valor: ');
  ReadLn(valor);

```

```

i := pesquisa(n,valor);
If i = 0 Then
    WriteLn('ERRO: Valor não está na tabela')
Else
    WriteLn('Indice: ',i);
End.

```

Cálculo de Endereço (Hashing)

Além de um método de pesquisa, este método é também um método de organização física de tabelas (**Classificação**). Onde cada dado de entrada é armazenado em um endereço previamente calculado (através de uma função). O processo de busca é igual ao processo de entrada, ou seja, eficiente.

Um dos problemas é definir bem o tipo de função a ser usada, pois normalmente as funções geram endereços repetidos. A eficiência deste método depende do tipo de função.

Numa tabela com "n" elementos com valores na faixa de [0..MAX] pode ser usada a seguinte a função:

$$\text{endereço} = (\text{entrada MOD } n) + 1$$

Exemplo:

n = 53
 entrada: [0..1000]

Entrada	383	487	235	527	510	320	203	108	563	500	646	103
endereço	12	10	23	50	33	2	44	2	33	23	10	50

Nota-se que no cálculo dos endereços houve repetições, tais como: 2, 33 e 10, por causa disto, é necessário verificar se o endereço está ocupado ou não. Finalmente os endereços calculados são:

Entrada	383	487	235	527	510	320	203	108	563	500	646	103
endereço	12	10	23	50	33	2	44	3	34	24	11	51

No exemplo abaixo, a tabela terá um campo lógico da seguinte maneira:

(* ----- Hashing *)

```
Function Hashing(entrada: Integer): Integer;
Var endereco,i: Integer;
Begin
    endereco := (entrada MOD k) + 1;
    While (t[end].valor <> entrada) And (end <> k) Do
        endereco := (end MOD k) + 1;
    If endereco <> K Then
        Hashing := endereco
    Else
        Hashing := 0;
End;
```

(* ----- PROGRAMA PRINCIPAL *)

```
Begin
    Inicializa_Tabela;
    n := 0;
    Repeat
        n := n + 1;
        Write('Número: ');
        ReadLn(entrada);
        Insere_Tabela(entrada);
        Write('Continua [S/N]? ');
        Repeat
            ch:= ReadKey;
        Until (ch = 'S') Or (ch = 'N');
    Until (n >= k) Or (ch = 'N');
    Repeat
        Write('Valor a ser CONSULTADO: ');
        ReadLn(entrada);
        endereço := Hashing(entrada);
        If endereço = 0 Then
            WriteLn('ERRO: Valor Inválido')
        Else
            WriteLn('Endereço: ',endereço);
        Write('Continua [S/N]? ');
        Repeat
            ch := ReadKey;
        Until (ch = 'S') Or (ch = 'N');
    Until (ch = 'N');
End.
```

Classificação de Dados (Ordenação)

É o processo pelo qual é determinada a ordem em que devem ser apresentados os elementos de uma tabela de modo a obedecer a seqüência de um ou mais campos (chaves de classificação).

Classificação Interna.....Memória Principal
Classificação Externa.....Memória Secundária

Contigüidade Física

1	Carla
2	Beatriz
3	Débora
4	Ana

Tabela Original

1	Ana
2	Beatriz
3	Carla
4	Débora

Tabela Ordenada

Logo, os elementos são fisicamente reorganizados.

Exemplo:

Program Ordenação;

Const QUANT = 10;

Var v: Array[1..QUANT] Of Integer;
i,j,n: Integer;
ch: Char;

Begin

```
n := 0;  
Repeat  
  n := n + 1;  
  Write('Valor: ');  
  ReadLn(v[n]);  
  Write('Continua [S/N] ?');  
  Repeat  
    ch := ReadKey;  
  Until ch IN ['N','n','S','s'];
```

```

Until (ch = 'N') Or (n >= QUANT);
For i := 1 To n-1 Do
    For j := i+1 To n Do
        If v[i] > v[j] Then
            Begin
                temp := v[i];
                v[i] := v[j];
                v[j] := temp;
            End;
        End;
    End;
For i := 1 To n Do
    WriteLn(v[i]);
End.

```

Vetor Indireto de Ordenação (Tabela de Índices)

Os elementos não são reorganizados fisicamente, apenas é criado um outro vetor (*tabela de índices*) que controla a ordem do primeiro.

Exemplo:

n	1	Carla
	2	Beatriz
	3	Débora
	4	Ana

Tabela Original

vio	1	4
	2	2
	3	1
	4	3

Tabela de Índices

Primeira Solução:

```

Program Vetor_Indireto_Ordenação;

Const QUANT = 10;

Var
    n: Array[1..QUANT] Of String[20];
    ni: Array[1..QUANT] Of Integer;
    i,j,k,l,t: Integer;
    ch: Char;
    troca,ok: Boolean;

```

(* ----- verifica *)

```
Function VERIFICA(i,k: Integer): Boolean;
```

```
Var   j: Integer;
```

```
      ok: Boolean;
```

```
Begin
```

```
      ok := TRUE;
```

```
      For j := 1 To k Do
```

```
          If ni[j] = i Then
```

```
              ok := FALSE;
```

```
      VERIFICA := ok;
```

```
End;
```

```
(* ----- PROGRAMA PRINCIPAL ----- *)
```

```
Begin
```

```
      t := 0;
```

```
      Repeat
```

```
          t := t + 1;
```

```
          Write('Nome: ');
```

```
          ReadLn(n[t]);
```

```
          Write('Continua [S/N] ?');
```

```
          Repeat
```

```
              ch := UpCase(ReadKey);
```

```
          Until (ch = 'S') Or (ch = 'N');
```

```
      Until (ch = 'N') Or (t > QUANT);
```

```
      k := 0;
```

```
      j := 1;
```

```
      Repeat
```

```
          troca := TRUE;
```

```
          For i := 1 To t Do
```

```
              Begin
```

```
                  ok := VERIFICA(i,k);
```

```
                  If ok Then
```

```
                      If n[i] > n[j] Then
```

```
                          Begin
```

```
                              j := i;
```

```
                              troca := FALSE;
```

```
                          End;
```

```
                  End;
```

```
          If Not(troca) Then
```

```
              Begin
```

```
                  k := k + 1;
```

```
                  ni[k] := j;
```

```
                  j := 1;
```

```
              End;
```

```

        If troca Then
            Begin
                ok := VERIFICA(j,k);
                If ok Then
                    Begin
                        k := k + 1;
                        ni[k] := j;
                    End;
                If j < t Then
                    j := j + 1
                Else
                    j := j - 1;
                End;
            End;
        Until k = t;
        For i := 1 To t Do
            WriteLn(n[ni[i]]);
        End.

```

Segunda Solução:

Program Vetor_Indireto_Ordenação;

Const QUANT = 10;

```

Var    v: Array [1..QUANT] Of String[30];
        vio: Array[1..QUANT] Of Integer;
        i,j,n: Integer;
        ch: Char;
        temp: Integer;
Begin
    n := 0;
    Repeat
        n := n + 1;
        Write('Valor: ');
        ReadLn(v[n]);
        Write('Continua [S/N] ?');
        Repeat
            ch := UpCase(ReadKey);
        Until (ch = 'N') Or (ch = 'S');
    Until (ch = 'N') Or (n >= QUANT);
    For i := 1 To n Do
        vio[i] := i;
    For i := 1 To n-1 Do
        For j := i+1 To n Do
            If v[vio[i]] > v[vio[j]] Then

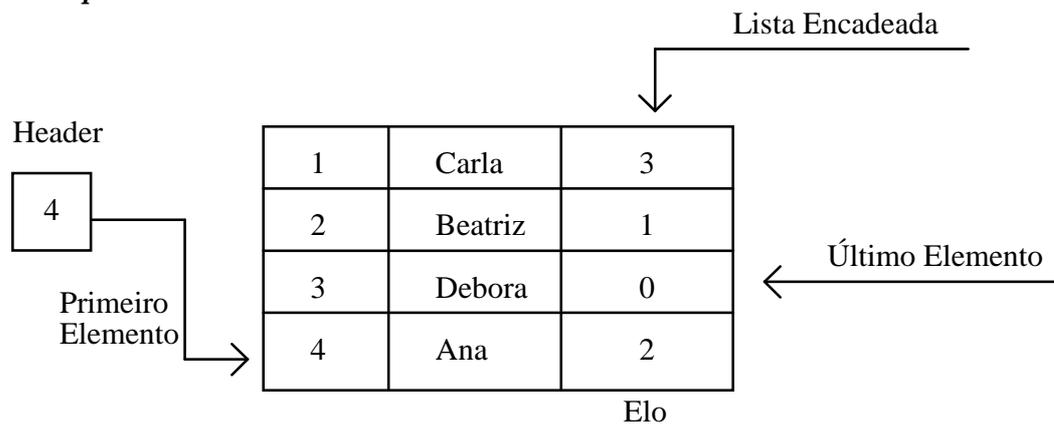
```

```
                Begin
                    temp := vio[i];
                    vio[i] := vio[j];
                    vio[j] := temp;
                End;
    For i := 1 To n Do
        WriteLn(v[vio[i]]);
    End.
```

Encadeamento

Os elementos permanecem em seus lugares. É criado então uma lista encadeada ordenada. Esta lista possui um **Header** (Cabeça) o qual indica o primeiro elemento da lista.

Exemplo:



Program Encadeamento;

Const QUANT = 10;

```
Type TABELA = Record
    nome: String[20];
    prox: Integer;
End;
```

```
Var t,ta: Array[1..QUANT] Of TABELA;
    i,j,k,m,n: Integer;
    anterior: Integer;
    ch: Char;
    primeiro: Integer;
    sai: Boolean;
```

(* ----- VERIFICA *)

```
Procedure VERIFICA (Var j: Integer);
Var i: Integer;
    sai: Boolean;
Begin
    i := 1;
    Repeat
        sai := FALSE;
        If t[i].nome = ta[j].nome Then
```

```

                Begin
                    j := i;
                    sai := TRUE;
                End;
            i := i + 1;
        Until sai;
    End;

```

(* ----- COPIA *)

```

Procedure COPIA (Var m: Integer);
Begin
    m := 0;
    For i := 1 To n Do
        If t[i].prox = -1 Then
            Begin
                m := m + 1;
                ta[m].nome := t[i].nome;
                ta[m].prox := -1;
            End;
        End;
    End;

```

(* ----- PROGRAMA PRINCIPAL *)

```

Begin
    n := 0;
    Repeat
        n := n + 1;
        Write('Nome: ');
        ReadLn(t[n].nome);
        Write('Continua [S/N]? ');
        Repeat
            ch := UpCase(ReadKey);
        Until (ch = 'S') Or (ch = 'N');
    Until (ch = 'N') Or (n >= QUANT);
    For i := 1 To n Do
        t[i].prox := -1;
    primeiro := 1;
    For i := 2 To n Do
        If t[i].nome < t[primeiro].nome Then
            primeiro := i;
    [primeiro].prox := 0;
    anterior := primeiro;
    Repeat
        COPIA(m);
    Until anterior = primeiro;

```

```

    If m <> 0 Then
        Begin
            If m > 1 Then
                Begin
                    i := 2;
                    j := 1;
                    Repeat
                        If ta[i].nome < ta[j].nome Then
                            j := i;
                            i := i + 1;
                    Until i > m;
                End
            Else
                j := 1;
                VERIFICA(j);
                t[anterior].prox := j;
                t[j].prox := 0;
                anterior := j;
                COPIA(m);
            End;
        Until m = 0;
        j := primeiro;
        For i := 1 To n Do
            Begin
                WriteLn(t[j].nome);
                j := t[j].prox;
            End;
        End.

```

Métodos de Classificação Interna

Os métodos de Classificação Interna podem ser:

- Por *Inserção*
- Por *Troca*
- Por *Seleção*

Observação: Para os seguintes métodos considere que as entradas são feitas no vetor "v", logo após é criado o vetor "c" (chaves) e o vetor "e" (endereços). A ordenação é feita no vetor "c" e o vetor "e" é o vetor indireto de ordenação, ou seja, será mantido o vetor de entrada intacto.

v	
---	--

1	50
2	30
3	20
4	10
5	40

Vetor Original

c	
---	--

1	50
2	30
3	20
4	10
5	40

Chaves

e	
---	--

1	1
2	2
3	3
4	4
5	5

Vetor Indireto de Ordenação

Método por Inserção

Neste método ocorre a inserção de cada elemento em outro vetor ordenado.

v	
---	--

1	50
2	30
3	20
4	10
5	40

Vetor Original

c	
---	--

1	10
2	20
3	30
4	40
5	50

Chaves

e	
---	--

1	4
2	3
3	2
4	5
5	1

Vetor Indireto de Ordenação

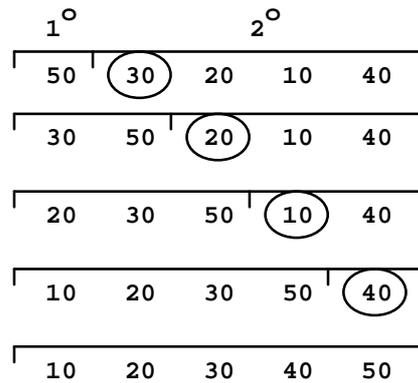
Método da Inserção Direta:

Utilização: Pequena quantidade de dados, pois é pouco eficiente.

O vetor é dividido em dois segmentos. Inicialmente:

$c[1]$ e $c[2], c[3], \dots c[n]$

A classificação acontece por meio de interações, cada elemento do segundo segmento é inserido ordenadamente no primeiro até que o segundo segmento acabe. Por exemplo:



Program Inserção_Direta;

Const QUANT = 10;

Var v,c,e: Array[1..QUANT] Of Integer;
 i,j,k,n: Integer;
 chave,endereço: Integer;
 ch: Char;

Begin

n := 0;

Repeat

n := n + 1;

Write('Número: ');

ReadLn(v[n]);

Write('Continua [S/N] ? ');

Repeat

ch := UpCase(ReadKey);

Until (ch = 'S') Or (ch = 'N');

Until ch = 'N';

For i := 1 To n Do

Begin

c[i] := v[i];

e[i] := i;

End;

For i := 2 To n Do

Begin

k := 1;

j := i - 1;

chave := c[i];

endereço := e[i];

While (j >= 1) e (k = 1) Do

If chave < c[j] Then

Begin


```

ch: Char;

Begin
  n := 0;
  Repeat
    n := n + 1;
    Write('Número: ');
    ReadLn(v[n]);
    Write('Continua [S/N] ? ');
    Repeat
      ch := UpCase(ReadKey);
    Until (ch = 'S') Or (ch = 'N');
  Until ch = 'N';
  For i := 1 To n Do
    Begin
      c[i] := v[i];
      e[i] := i;
    End;
  m := n - 1;
  Repeat
    troca := TRUE;
    For i := 1 To m Do
      If c[i] > c[i+1] Then
        Begin
          chave := c[i];
          c[i] := c[i+1];
          c[i+1] := chave;
          endereço := e[i];
          e[i] := e[i+1];
          e[i+1] := endereço;
          j := i;
          troca := FALSE;
        End;
    m := j;
  Until troca;
  For i := 1 To n Do
    WriteLn(c[i]);
End.

```

Método de Seleção

Seleção sucessiva do menor valor da tabela. A cada passo o menor elemento é colocado em sua posição definitiva.

Método da Seleção Direta:

A cada passo é feita uma varredura do segmento que corresponde os elementos ainda não selecionados e determinado o menor elemento o qual é colocado na primeira posição do elemento por troca. Por exemplo:

50	30	20	10	40
10	30	20	50	40
10	20	30	50	40
10	20	30	50	40
10	20	30	40	50

Program Seleção_Direta;

Const QUANT = 10;

Var v,c,e: Array[1..QUANT] Of Integer;
i,j,n,min: Integer;
chave,endereco: Integer;
ch: Char;

Begin

```
n := 0;  
Repeat  
  n := n + 1;  
  Write('Número: ');  
  ReadLn(v[n]);  
  Write('Continua [S/N] ? ');  
  Repeat  
    ch := UpCase(ReadKey);  
  Until (ch = 'S') ou (ch = 'N');  
Until ch = 'N';  
For i := 1 To n Do  
  Begin  
    c[i] := v[i];  
    e[i] := i;  
  End;  
For i := 1 To n-1 Do  
  Begin  
    min := i;  
    For j := i+1 To n Do
```

```

        If c[j] < c[min] Then
            min := j;
        chave := c[i];
        c[i] := c[min];
        c[min] := chave;
        endereco := e[i];
        e[i] := e[min];
        e[min] := endereco;
    End;
For i := 1 To n Do
    WriteLn(c[i]);
End.

```

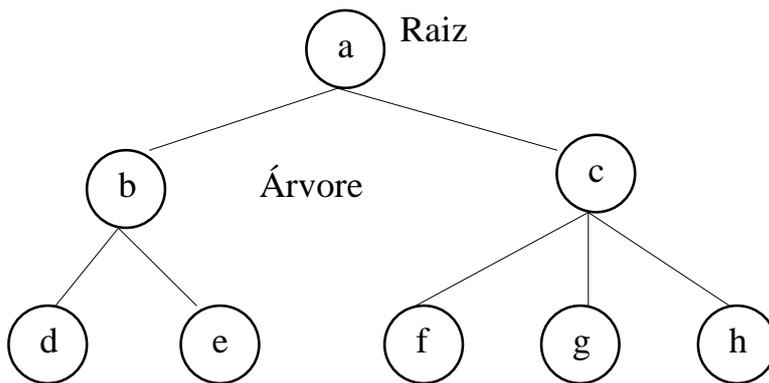
Árvores

São estruturas de dados que caracterizam uma relação entre os dados, a relação existente entre os dados é uma relação de hierarquia ou de composição (um conjunto é subordinado a outro).

Definição

É um conjunto finito T de um ou mais nós, tais que:

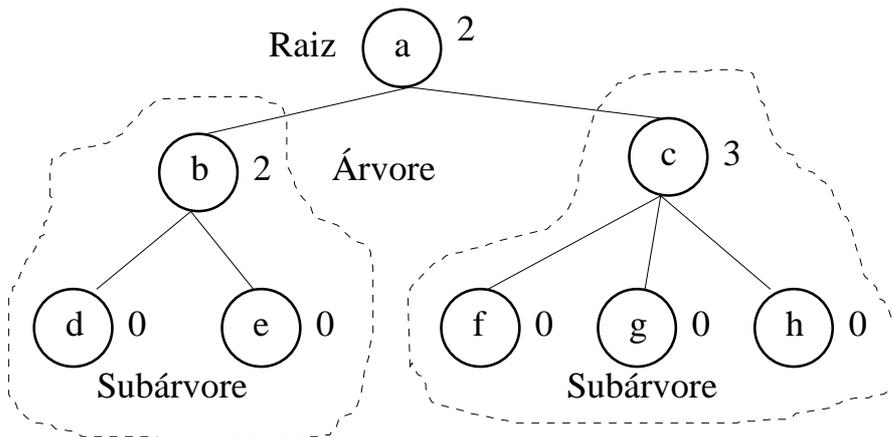
- Existe um nó principal chamado **raiz** (root);
- Os demais nós formam $n \geq 0$ conjuntos disjuntos T_1, T_2, \dots, T_n , onde cada um destes subconjuntos é uma árvore. As árvores T_i ($i \geq 1$ e $i \leq n$) recebem a denominação de subárvores.



Terminologia

Grau

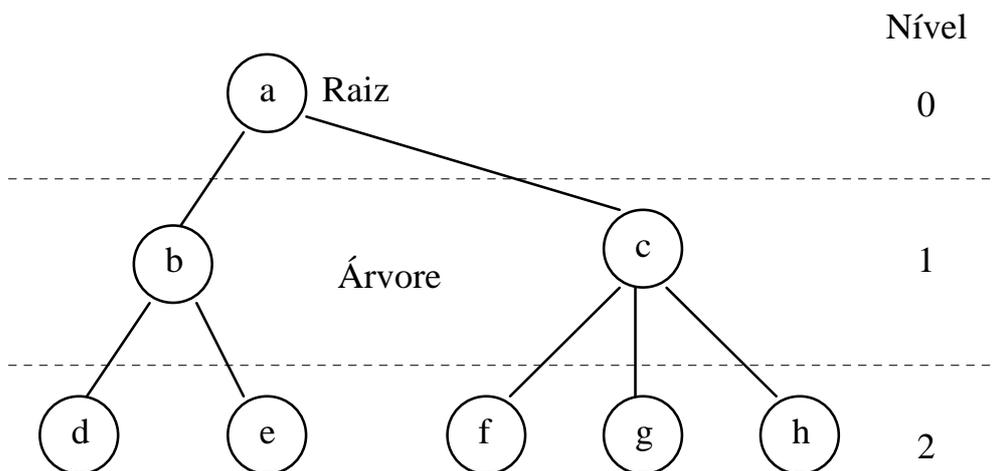
Indica o número de subárvores de um nó.



Observação: Se um nodo não possuir nenhuma subárvore é chamado de **Nó Terminal** ou **Folha**.

Nível

É o comprimento (número de linhas) do caminho (raiz até nó).



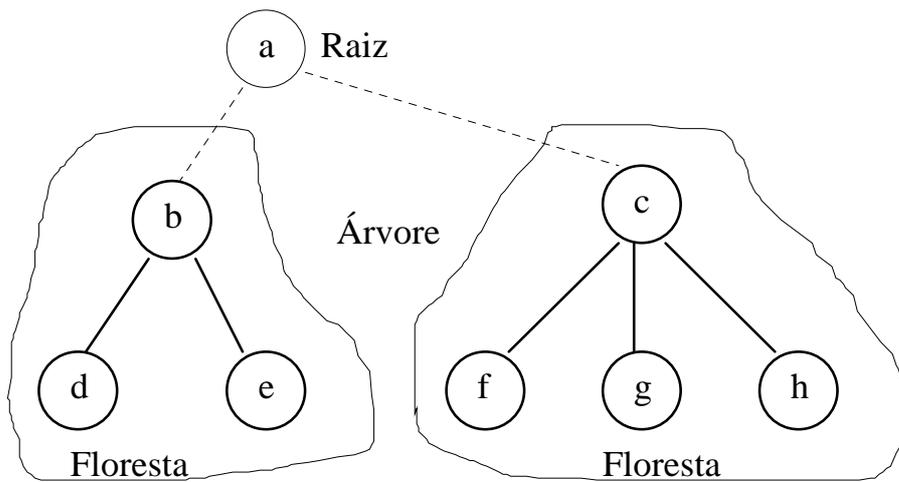
Observação: Raiz é nível zero (0)

Altura

É o nível mais alto da árvore. Na árvore acima, a altura é igual a 2.

Floresta

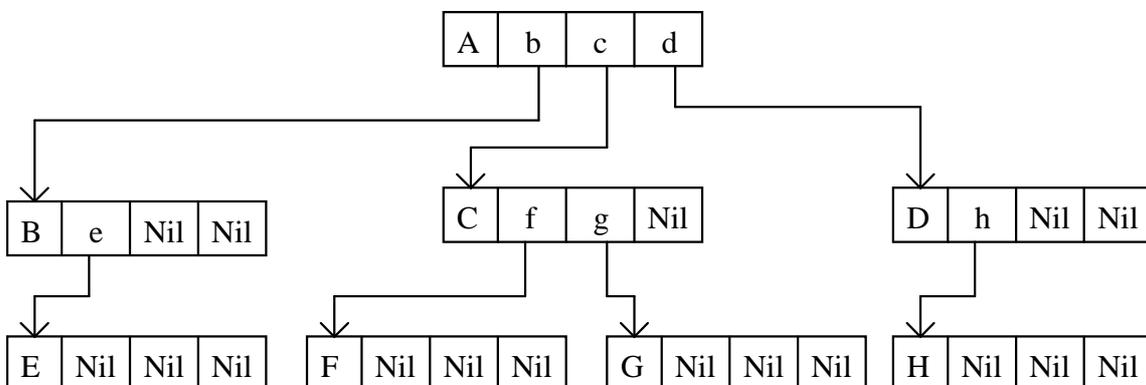
É um conjunto de zero ou mais árvores disjuntas, ou seja, se for eliminado o nó raiz da árvore, as subárvores que restarem chamam-se de florestas.



Formas de Representação de Árvores de Grau Arbitrário

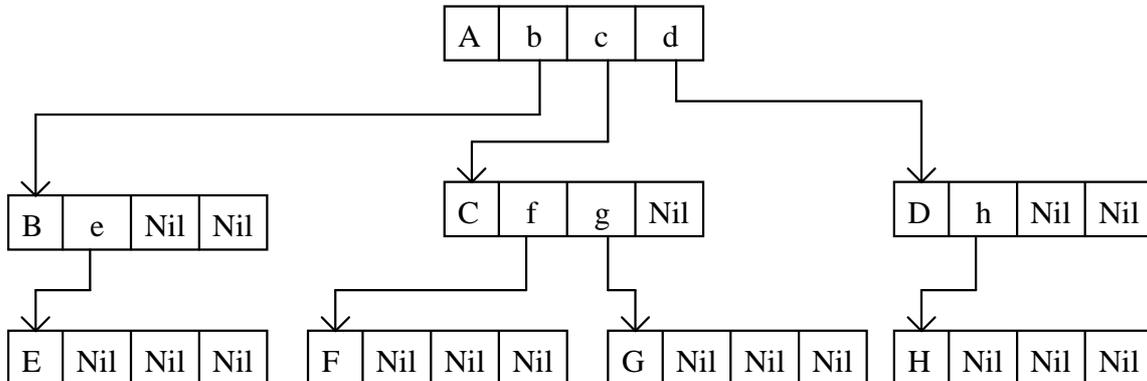
a) Registro Fixo

É usado se o grau da árvore for baixo e/ou a variabilidade do grau entre os nós for pouca.



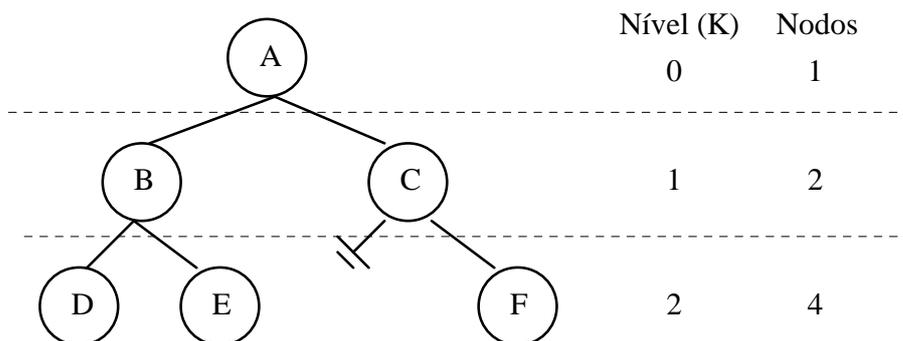
b) Lista Ligada

É usado quando o grau dos nós varia significativamente.



Árvores Binárias

São estruturas do tipo árvore onde o grau de cada nó é menor ou igual a dois.

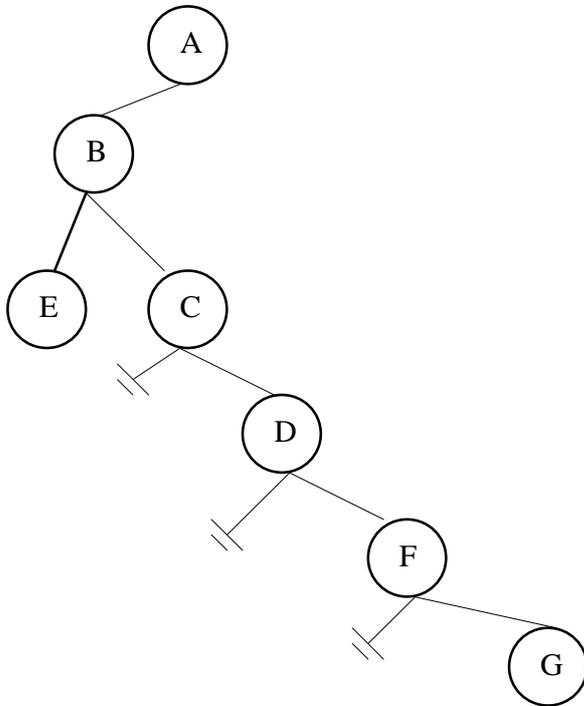
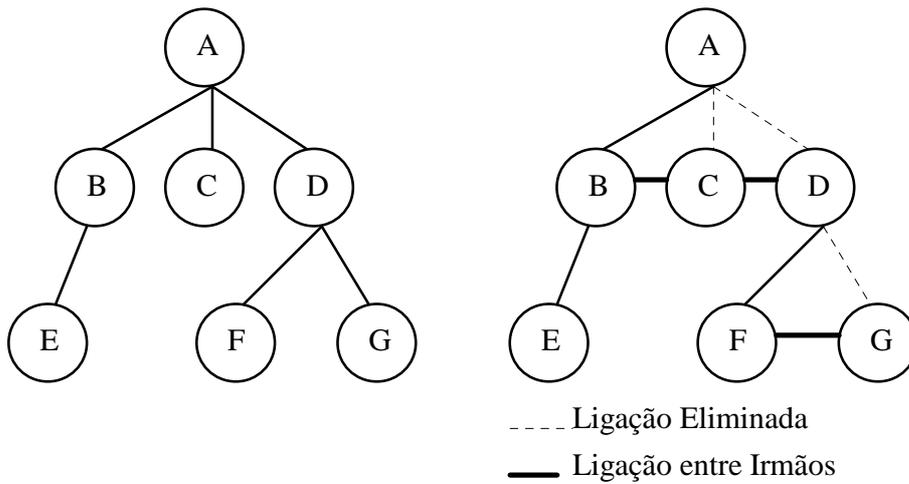


Propriedades

- 1) O número máximo de nodos no k-ésimo nível de uma árvore binária é 2^k ;
- 2) O número máximo de nodos em uma árvore binária com altura k é $2^{k+1}-1$, para $k \geq 0$;
- 3) Árvore completa: árvore de altura k com $2^{k+1}-1$ nodos.

Conversão de Árvore Genérica em Árvore Binária

- Ligar os nós irmãos;
- Remover a ligação entre o nó pai e seus filhos, exceto as do primeiro filho;



Nota: O nó da subárvore à esquerda é *filho* e o nó da subárvore à direita é *irmão*

Representação

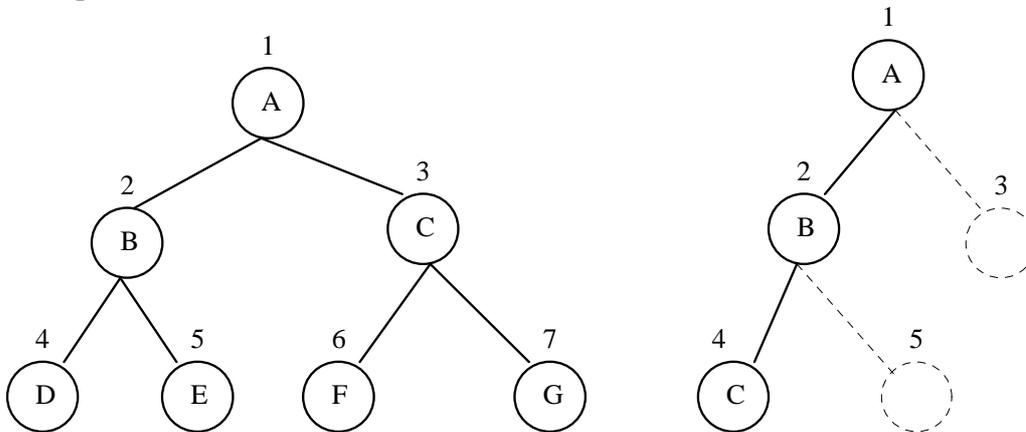
Por Contigüidade Física

Os nodos são representados sequencialmente na memória. Devem ser tomados os seguintes cuidados:

- Ser alocado espaço suficiente para armazenar a estrutura completa;

- Os nodos devem ser armazenados em uma lista, onde cada nodo i da árvore ocupa o i -ésimo nodo da lista.

Exemplo:



1	2	3	4	5	6	7
A	B	C	D	E	F	G

1	2	3	4	5	6	7
A	B	-	C	-	-	-

Sendo " i " a posição de um nodo e " n " o número máximo de nodos da árvore.

Observações:

- 1) O pai de i está em $i \text{ DIV } 2$ sendo $i \leq n$. Se $i = 1$, i é a raiz e não possui pai.
- 2) O filho à esquerda de i está em $2i$ se $2i \leq n$. Se $2i > n$, então tem filho à esquerda.
- 3) O filho à direita de i está em $2i+1$. Se $2i+1 \leq n$. Se $2i+1 > n$, então tem filho à direita.

Observação: Representação por Contigüidade Física não é um modo conveniente para representar árvores, na maioria dos casos.

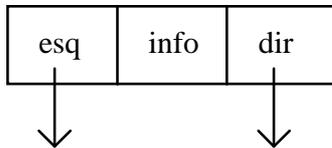
Vantagens

- Adequado para árvores binárias completas;
- Útil para o armazenamento em disco ou fita (seqüencial).

Desvantagem

- Dificuldade de manipulação da estrutura

Representação por Encadeamento



info: contém a informação do nodo

esq: endereço do nodo filho à esquerda

dir: endereço do nodo filho à direita

```
Type PONTEIRO = ^NODO;
      NODO = Record
                esq: PONTEIRO;
                info: TIPO_INFO;
                dir: PONTEIRO;
      End;
ÁRVORE = Record
      raiz: PONTEIRO;
      End;

Var pt: PONTEIRO;
    a: ÁRVORE;

Const SUCESSO = 1;
      ÁRVORE_VAZIA = 2;
```

Caminhamento em Árvores

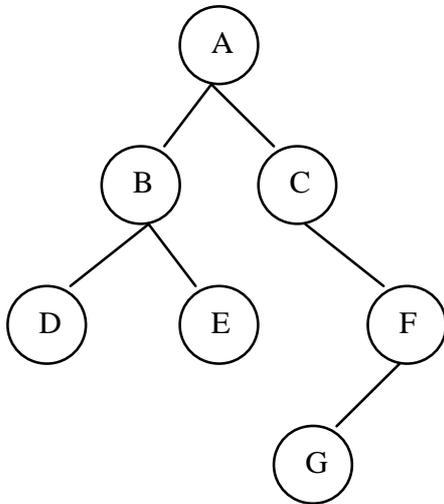
Consiste em processar de forma sistemática e ordenada cada nó da árvore apenas uma vez, obtendo assim uma seqüência linear de nós. Abaixo é mostrado os tipos de caminhamentos:

Caminhamento Pré-Fixado (Pré-Ordem)

- 1) Visitar a raiz
- 2) Caminhar na subárvore da esquerda
- 3) Caminhar na subárvore a direita

Observação: “Visitar” significa qualquer operação em relação a informação (info) do nodo.

Exemplo:



Caminhamento: ABDECFG

Caminhamento In-Fixado

- 1) Caminhar na subárvore da esquerda
- 2) Visitar a raiz
- 3) Caminhar na subárvore da direita

Exemplo: Conforme exemplo acima, o caminhamento In-Fixado é:

Caminhamento: DBEACGF

Caminhamento Pós-Fixado

- 1) Caminhar na subárvore da esquerda
- 2) Caminhar na subárvore da direita
- 3) Visitar a raiz

Exemplo: Conforme exemplo acima, o caminhamento Pós-Fixado é:

Caminhamento: DEBGFCA

Algoritmos para percorrer Árvore Binárias

```
Function Imprime_Árvore (a: ÁRVORE): Integer;  
Begin  
    pt := a.raiz;
```

```

    If pt = NIL
        Imprime_Árvore := ARVORE_VAZIA
    Else
        Imprime_Árvore := Escreve_Fixado(pt);
End;

```

```

Function Escreve_Fixado (pt: PONTEIRO): Integer;
Begin
    WriteLn('Informação: ', pt^.info);
    Escreve_Fixado(pt^.esq);
    Escreve_Fixado(pt^.dir);
    Escreve_Fixado := SUCESSO;
End;

```

Observação: Algoritmo Recursivo

Caminhamento Pré-Fixado

```

Procedure Caminhamento_Pre_Fixado(a: ÁRVORE);
Var    paux: PONTEIRO;
        fim: Boolean;
Begin
    pt := a.raiz;
    fim := FALSE;
    Cria_Pilha(paux);
    While Not(fim) Do
        Begin
            While pt <> NIL Do
                Begin
                    WriteLn(pt^.info);
                    Empilha(paux,pt);
                    pt := pt^.esq;
                End;
            If Desempilha(paux,pt) = PILHA_VAZIA Then
                fim := TRUE
            Else
                pt := pt^.dir;
        End;
End;

```

Caminhamento In-Fixado

```

Procedure Caminhamento_In_Fixado(a: ÁRVORE);
Var    paux: PONTEIRO;

```

```

    fim: Boolean;
Begin
    pt := a.raiz;
    fim := FALSE;
    Cria_Pilha(paux);
    While Not(fim) Do
        Begin
            While pt <> NIL Do
                Begin
                    Empilha(paux,pt);
                    pt := pt^.esq;
                End;
            If Desempilha(paux,pt) = PILHA_VAZIA Then
                fim := TRUE
            Else
                Begin
                    WriteLn(pt^.info);
                    pt := pt^.dir;
                End;
            End;
        End;
    End;
End;

```

Caminhamento Pós-Fixado

```

Procedure Caminhamento_Pos_Fixado(a: ÁRVORE);
Var    paux: PONTEIRO;
        fim: Boolean;
        vez: Integer;
Begin
    pt := a.raiz;
    fim := FALSE;
    Cria_Pilha(paux);
    While Not(fim) Do
        Begin
            While pt <> NIL Do
                Begin
                    Empilha(paux,pt,1);
                    pt := pt^.esq;
                End;
            If Desempilha(paux,pt,vez) = PILHA_VAZIA Then
                fim := TRUE
            Else
                If vez = 1 Then
                    Begin
                        Empilha(paux,pt,2);
                    End;
                End;
            End;
        End;
    End;
End;

```

```
                pt := pt^.dir;
            End
        Else
            Begin
                WriteLn(pt^.info);
                pt := NIL;
            End;
        End;
    End;
End;
```