

**Programa 5.7** Procedimento para inserir na árvore

```

procedure Insere (x: TipoRegistro; var p: TipoApontador);
begin
  if p = nil
  then begin
    new (p);
    p^.Reg := x; p^.Esq := nil; p^.Dir := nil;
  end
  else if x.Chave < p^.Reg.Chave
  then Insere (x, p^.Esq)
  else if x.Chave > p^.Reg.Chave
  then Insere (x, p^.Dir)
  else writeln ('Erro: Registro já existe na árvore')
end; { Insere }

```

A árvore de pesquisa mostrada na Figura 5.2 pode ser obtida quando as chaves são lidas pelo Programa 5.8, na ordem 5, 3, 2, 7, 6, 4, 1, 0, sendo 0 a marca de fim de arquivo.

**Programa 5.8** Programa para criar a árvore

```

program CriaArvore;
type TipoChave = integer;
{— Entra aqui a definição dos tipos do Programa 5.4 —}
var Dicionario: TipoDicionario;
    x : TipoRegistro;
begin
  {— Entram aqui os Programas 5.6 e 5.7 —}
  Inicializa (Dicionario);
  read (x.Chave);
  while x.Chave > 0 do
    begin
      Insere (x, Dicionario);
      read (x.Chave);
    end;
  end.

```

A última operação a ser estudada é **Retira**. Se o nó que contém o registro a ser retirado possui no máximo um descendente, então a operação é simples. No caso de o nó conter dois descendentes, o registro a ser retirado deve ser primeiro substituído pelo registro mais à direita na subárvore esquerda, ou pelo registro mais à esquerda na subárvore direita. Assim, para retirar o registro com chave 5 na árvore da Figura 5.2, basta trocá-lo pelo registro com chave 4 ou pelo registro com chave 6, e então retirar o nó que recebeu o registro com chave 5.

O Programa 5.9 mostra a implementação da operação Retira. O procedimento recursivo Antecessor somente é ativado quando o nó que contém o registro a ser retirado possui dois descendentes. Essa solução elegante é utilizada por Wirth (1976, p. 211).

**Programa 5.9** Procedimento para retirar x da árvore

```

procedure Retira (x: TipoRegistro; var p: TipoApontador);
var Aux: TipoApontador;

procedure Antecessor (q: TipoApontador; var r: TipoApontador);
begin
  if r^.Dir <> nil
  then Antecessor (q, r^.Dir)
  else begin
    q^.Reg := r^.Reg;
    q := r; r := r^.Esq;
    dispose (q)
  end;
end; { Antecessor }

begin {— Retira —}
  if p = nil
  then writeln ('Erro: Registro não está na árvore')
  else if x.Chave < p^.Reg.Chave
  then Retira (x, p^.Esq)
  else if x.Chave > p^.Reg.Chave
  then Retira (x, p^.Dir)
  else if p^.Dir = nil
  then begin Aux := p; p := p^.Esq; dispose(Aux); end
  else if p^.Esq = nil
  then begin Aux := p; p := p^.Dir; dispose(Aux); end
  else Antecessor (p, p^.Esq);
end; { Retira }

```

Após construída a árvore, pode ser necessário percorrer todos os registros que compõem a tabela ou arquivo. Existe mais de uma ordem de **caminhamento** em árvores, mas a mais útil é a chamada ordem de **caminhamento central**. Assim como a estrutura da árvore, o caminhamento central é mais bem expresso em termos recursivos, a saber:

1. caminha na subárvore esquerda na ordem central;
2. visita a raiz;
3. caminha na subárvore direita na ordem central.

Uma característica importante do caminhamento central é que os nós são visitados em ordem lexicográfica das chaves. Percorrer a árvore da Figura 5.2