Continuação do Programa 7.10

```
begin
   NArestas := Grafo.NumArestas; FFVazia (Fila); j := 0;
   while j < Grafo.NumVertices do
    begin
     if VerticeGrauUm (j, Grafo)
    then begin x.Chave := j; Enfileira (x, Fila); end;
    j := j + 1;
    end:
  while not Vazia (Fila) and (NArestas > 0) do
   begin
   Desenfileira (Fila, x);
   if Grafo.Prim[x.Chave] >= 0
  then begin
       A1 := Grafo.Prim[x.Chave] mod Grafo.NumArestas;
       Aresta := RetiraAresta (Grafo.Arestas[A1], Grafo);
       L[Grafo.NumArestas - NArestas] := Aresta;
       NArestas := NArestas - 1;
       if NArestas > 0
       then for j := 0 to Grafo.r - 1 do
            if VerticeGrauUm (Aresta. Vertices[j], Grafo)
            then begin
                 x. Chave := Aresta. Vertices [j];
                 Enfileira (x, Fila);
                 end:
       end:
  { else writeln ('Nao ha vertices de grau 1 no grafo'); }
  GAciclico := NArestas = 0;
end; { GrafoAciclico }
```

7.5 Busca em Largura

A busca em largura (do inglês breadth-first search) é assim chamada porque ela expande a fronteira entre vértices descobertos e não descobertos uniformemente por meio da largura da fronteira, como se fossem círculos concêntricos gerados por uma pedra que se deixa cair em uma superfície de água completamente parada. O algoritmo é a base para muitos algoritmos em grafos importantes, tais como o algoritmo de Prim para obter a árvore geradora mínima (Seção 7.8.2) e o algoritmo de Dijkstra para obter o caminho mais curto de um vértice a todos o o algoritmo de busca em largura descobre todos os vértices a uma distância k do vértice origem antes de descobrir qualquer vértice a uma distância k+1. O grafo G = (V, A) pode ser direcionado ou não direcionado.

Dado um grafo G(V,A) e um vértice origem u, a busca em largura explora sistematicamente as arestas de G com o objetivo de descobrir todos os vértices que são alcançáveis a partir de u. Para acompanhar o progresso do algoritmo, cada vértice é colorido de branco, cinza ou preto. Todos os vértices são inicializados brancos, podem posteriormente se tornar cinza e, finalmente, pretos. Quando um vértice é descoberto pela primeira vez durante a busca, ele se torna cinza. Assim, vértices cinza e pretos já foram descobertos, mas a busca em largura distingue entre eles para assegurar que a busca ocorra em largura. Se $(u,v) \in A$ e o vértice u é preto, então o vértice v tem de ser cinza ou preto, o que significa que todos os vértices adjacentes a vértices pretos já foram descobertos. Vértices cinza podem ter alguns vértices adjacentes brancos, e eles representam a fronteira entre vértices descobertos e não descobertos.

O Programa 7.11 implementa a busca em largura. O algoritmo VisitaBfs obtém o menor número de arestas entre o vértice origem u e todo vértice que possa ser alcançado. O grafo de entrada G pode ser direcionado ou não direcionado. O algoritmo usa uma fila do tipo "primeiro-que-chega, primeiro-atendido" para gerenciar o conjunto de vértices cinza.

Programa 7.11 Busca em largura

```
-- Entram aqui os operadores FFVazia, Vazia, Enfileira e--
{-- Desenfileira do Programa 3.18 ou do Programa 3.20,
{-- dependendo da implementação da busca em largura usar -- }
{- arranjos ou apontadores, respectivamente
procedure BuscaEmLargura (var Grafo: TipoGrafo);
             : TipoValorVertice;
             : array [TipoValorVertice] of integer;
   Dist
             : array[TipoValorVertice] of TipoCor;
   Antecessor: array[TipoValorVertice] of integer;
  procedure VisitaBfs (u:TipoValorVertice);
                 : TipoValorVertice;
                 : TipoApontador;
     FimListaAdj: boolean;
                 : TipoPeso;
                 : TipoItem;
                 : TipoFila;
  begin
    Cor[u] := cinza;
    Dist[u] := 0;
    FFVazia (Fila);
    Item. Vertice := u;
    Enfileira (Item, Fila);
    write ('Visita origem', u:2, 'cor: cinza F:');
    ImprimeFila (Fila); readln;
    while not FilaVazia (Fila) do
      begin
     Desenfileira (Fila, Item); u := Item. vertice;
```