

5.2.2图的存储

回忆:路由协议设问题中,需要存储路由器和网关的信息,路由相互之间是否有通路及通路长度三个信息.即使部分问题不牵涉通路长度(图的权值),也至少需要存储图的顶点和边的两方面信息,如何存储?

仍然有顺序存储和链式存储2种方法!



一、数组表示法(邻接矩阵)

设图G=(V, {E}) 有n个顶点,则G的邻接矩阵 定义为n阶方阵A。

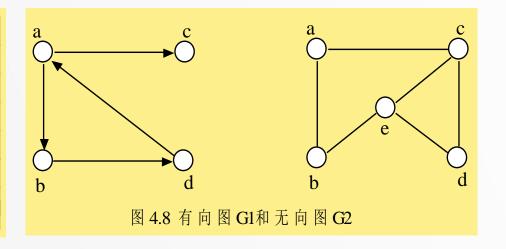
其中:

$$A[i,j] = \begin{cases} 1 & \text{若}(\mathbf{v_i}, \mathbf{v_j}) 或 < \mathbf{v_i}, \mathbf{v_j} > \mathbb{E} \mathbf{BG} \mathbf{0} \mathbf{0} \\ 0 & \text{若}(\mathbf{v_i}, \mathbf{v_j}) \mathbf{g} < \mathbf{v_i}, \mathbf{v_j} > \mathbf{\pi} \mathbf{EB} \mathbf{0} \mathbf{0} \mathbf{0} \end{cases}$$



例如: G1、G2的邻接矩阵

$$A_{1} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \qquad A_{2} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$





邻接矩阵的特点:

- 1. 判定两个顶点Vi与Vj是否关联, 只需判A[i,j]是否为1;
- 2. 求顶点的度容易:

• 无向图中:
$$TD(Vi) = \sum_{j=1}^{n} A[i,j] = \sum A[j,i]$$

即顶点Vi的度等于邻接矩阵中第i行(或第i列)的元素之和(非0元素个数)。

•有向图中: TD(Vi)=OD(Vi)+ID(Vi)

$$= \sum_{j=1}^{n} A[i,j] + \sum_{j=1}^{n} A[j,i]$$

即顶点Vi的出度为邻接矩阵中第i行元素之和顶点Vi的入度为邻接矩阵中第i列元素之和

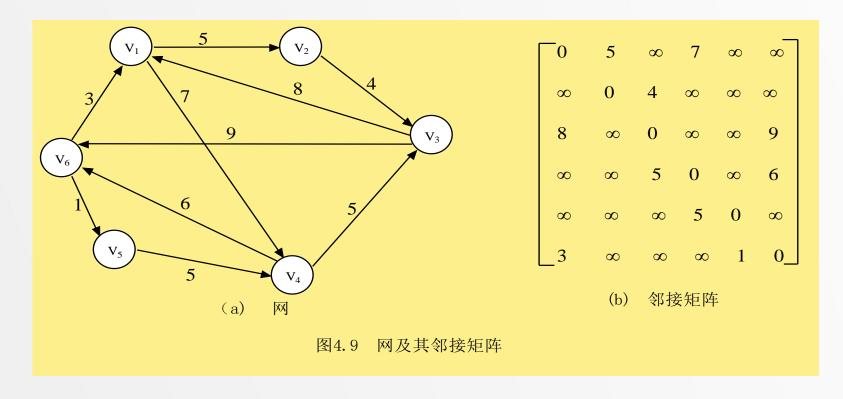


如果G是带权图, w_{ij} 是边(v_i,v_j)或< v_i,v_j >的权,则其邻接 矩阵定义为:

$$A[i,j] = \begin{cases} W_{ij} & \text{若}(v_i,v_j) \text{或} < v_i, v_j > \text{是图G的边}(i \neq j) \\ \infty & \text{若}(v_i,v_j) \text{或} < v_i, v_j > \text{不是图G的边}(i \neq j) \\ 0 & \text{所有对角线元素}(i = j) \end{cases}$$



例如



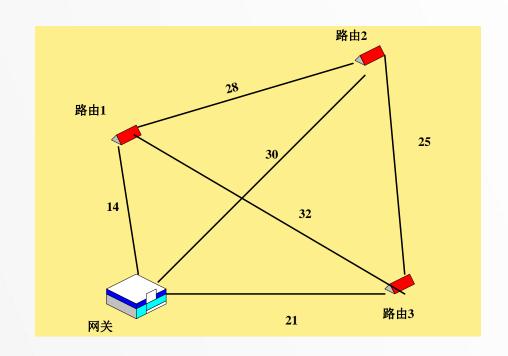


讨论:

请采用邻接矩阵存储右图路由网络数据

答: 设G={V,E} V={ '路由1' ,' 路由2' ,' 路由3' ,' 网关' } 4个顶点,则邻接矩阵为

$$A[4][4] = \begin{cases} 0 & 28 & 32 & 14 \\ 28 & 0 & 25 & 30 \\ 32 & 25 & 0 & 21 \\ 14 & 30 & 21 & 0 \end{cases}$$





```
网络的邻接矩阵的定义:
 #define MaxVerterNum 100
 typedef char VerterType;
typedef int EdgeType;
 typedef struct{
 VerterType vexs[MaxVerterNum];//存储顶点的一维数组
 EdeType edges[MaxVerterNum][MaxVerterNum];//
  int n,e; //图当前的顶点数和边数
 } MGragh;
建立无向网络邻接矩阵的算法:
Viod createMGragh(MGragh *G)
 int i,j,k,w;
 scanf( "%d%d" ,&G->n,&G->e); //读入顶点数和边数
for(i=0;i<G->n;i++) //读入顶点信息,建立顶点表
  G->vexs[i]=getchar();
```

存储邻接矩阵的二维数组

◎数据结构与算法 | Data Structures and Algorithms



```
for(i=0;i<G->n;i++) //邻接矩阵初始化
for(j=0;i< G-> n;j++)
 G->edges[i][j]=0;
for(k=0;k<G->e;k++){ //读入e条边, 建立邻接矩阵
scanf( "%d%d" ,&i,&j); //读入边<vi,vj>
G->edges[i][j]=1;
G->edges[j][i]=1;}
算法时间复杂度: O(n²)
```