

### 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!



### 1. 无向图邻接表

对图中每个顶点Vi建立一个单链表,链表中的结点表示依附于顶点Vi的边,每个链表结点为两个域:

adjvex nextarc

其中:邻接点域(adjvex)记载与顶点Vi邻接的顶点信息;

链域(nextarc)指向下一个与顶点Vi邻接的链表结点

每个链表附设一个头结点,头结点结构为:

其中:vexdata存放顶点信息(姓名、编号等);

fristarc指向链表的第一个结点。

vexdata

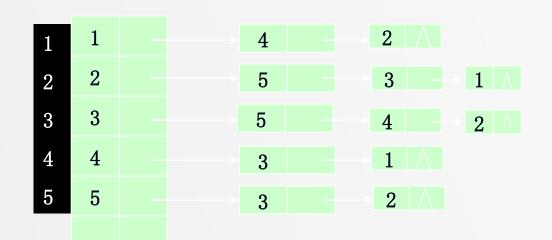
firstarc

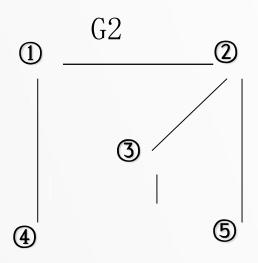


```
1. 无向图 struct edge
对图中每个
                                     中的结点表
示依附于顶
                                     个域:
                int v;
                struct edge *nextarc;
其中:邻接点
                              WENGE顶点信息;
          struct vex
      链域
                                     I接的链表结点
每个链表附
                ElemType data;
其中: vexda
                struct edge *firstarc;
   fristarc指};
                                    data
                                           firstarc
```



#### 如图G2的邻接表为:





#### 无向图邻接表特点:

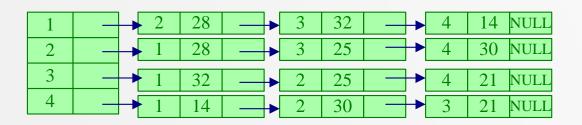
1.n个顶点,e条边的无向图,需n个头结点和2e个链表结点 2.顶点Vi的度 TD (Vi)=链表i中的链表结点数

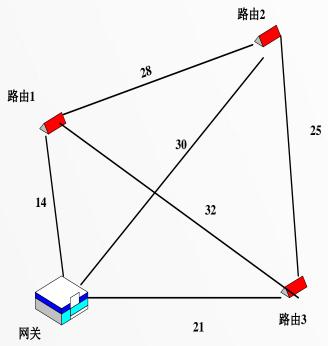


# 讨论

#### 请采用邻接表存储右图数据

#### 答:



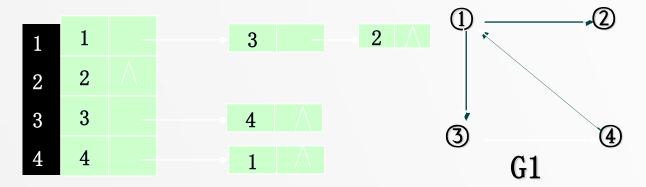




### 2. 有向图邻接表

与无向图的邻接表结构一样。只是在第i条链表上的结点是以Vi为弧尾的各个弧头顶点

G1的邻接表



#### 有向图邻接表特点:

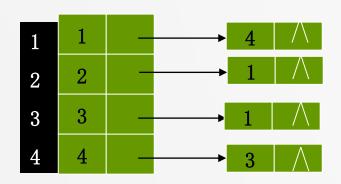
- 1. n个顶点, e条弧的有向图, 需n个表头结点, e 个链表结点
- 2. 第i条链表上的链表结点数,为Vi的出度(求顶点的出度易,求入度难)

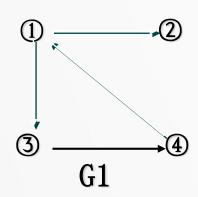


#### 3. 有向图逆邻接表

与无向图的邻接表结构一样。只是在第i条链表上的结点是以Vi为 弧头的各个弧尾顶点

G1的逆邻接表





此时,第i条链表上的结点数,为Vi的入度



```
邻接表的结构定义和建立算法:
typedef struct node{ //边表结点
 int adjtex;  //邻接点域
 struct node *next; //链域
}EdgeNode;   //若也表示边上的权,增加一个数据域
typedef struct vnode{ //顶点表结点
 VertexType vertex; //顶点域
 EdgeNode *firstedeg; // 边表头指针
} VertexNode;
typedef VertexNode AdjList[MaxNodeNum];
typedef struct{
 AdjList adjlist;// 邻接表
 int n,e; //顶点数和边数
}ALGraph; //对于简单应用无需定义此类型,直接使用AdjList
                    类型。
建立无向图的邻接表
void CreateALGraph(ALGraph *G)
{ int i.j.k; EdgeNode *s;
```



```
scanf( "%d%d" ,&G->n,&G->e); //读入顶点数和边数
for(i=0;i<G->n;i++){ //建立顶点表
G->adjlist[i].vertex=getchar(); //读入顶点信息
G->adjlist[i].firstedge=NULL;} //边表置空
for(k=0;k<G->e;k++){ //建立边表
scanf( "%d%d" ,&i,&j); //读入边(vi,vj)的顶点对序
s=(EdgeNode *)malloc(sizeof(EdgeNode)); //生成边表结点
s->adjvex=j; //邻结点的序号为j
s->next=G-> adjlist[i].firstedge;//前插入
G-> adjlist[i].firstedge=s; //将新结点*s插入vi头部
s= (EdgeNode *)malloc(sizeof(EdgeNode));
s->adjvex=i; //邻接序号为i
s->next=G-> adjlist[j].firstedge;
G-> adjlist[j].firstedge=s; //将新结点*s插入vj头部
```