



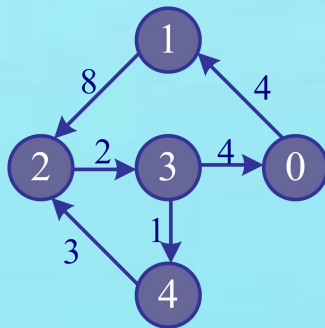
本节主题:

图的邻接表存储结构

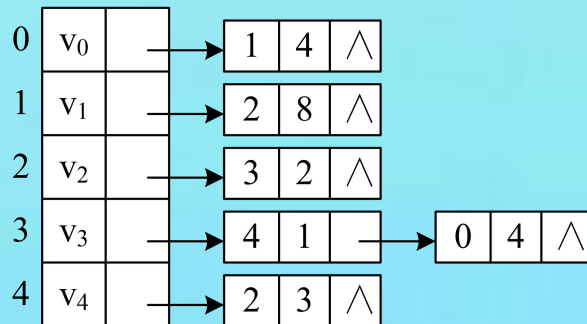
图的存储结构

邻接矩阵存储方法

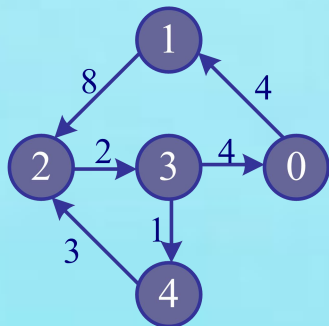
邻接表存储方法



$$A = \begin{bmatrix} 0 & 4 & \infty & \infty & \infty \\ \infty & 0 & 8 & \infty & \infty \\ \infty & \infty & 0 & 2 & \infty \\ 4 & \infty & \infty & 0 & 1 \\ \infty & \infty & 3 & \infty & 0 \end{bmatrix}$$



邻接表存储方法



0	v ₀	—→	1	4	∧
1	v ₁	—→	2	8	∧
2	v ₂	—→	3	2	∧
3	v ₃	—→	4	1	—→ 0 4 ∧
4	v ₄	—→	2	3	∧

表头节点

data	firstarc
------	----------

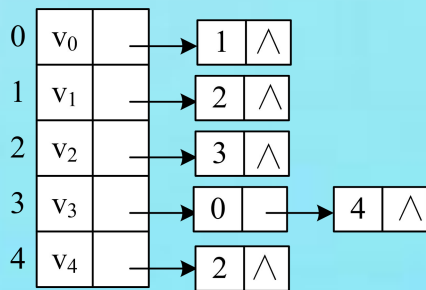
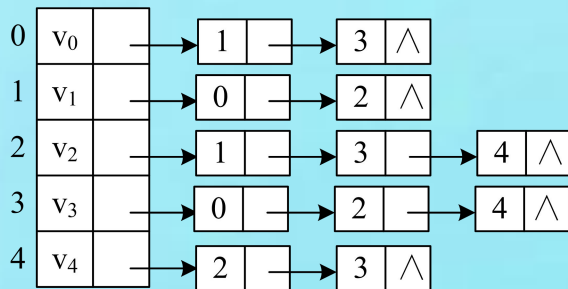
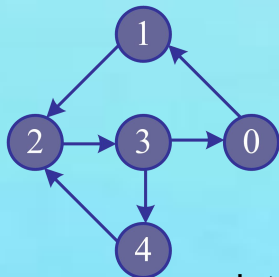
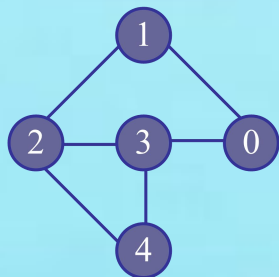
边表节点

adjvex	nextar	info
--------	--------	------

- 顺序分配与链式分配相结合
- 每个顶点建立一个单链表
- 第j个单链表中的节点表示依附于顶点j的边
 - 每个单链表上附设一个表头节点。
 - 对有向图，是以顶点j为尾的边。

```
typedef struct ANode
{
    int adjvex;
    struct ANode *nextarc;
    InfoType info;
} ArcNode; //边表节点类型
typedef struct Vnode
{
    Vertex data;
    ArcNode *firstarc;
} VNode; //表头节点类型
typedef VNode AdjList[MAXV];
typedef struct
{
    AdjList adjlist;
    int n,e;
} ALGraph; //完整的图邻接表类型
```

邻接表存储无权图



表头节点

data	firstarc
------	----------

边表节点

adjvex	nextarc	info
--------	---------	------

邻接表的特点：

- 邻接表表示不唯一：在每个顶点对应的单链表中，各边节点的链接次序可以是任意的。
- 可能空间耗费大：对于有 n 个顶点和 e 条边的无向图，其邻接表有 n 个顶点节点和 $2e$ 个边节点。
- 对于无向图，邻接表的顶点 i 对应的第 i 个链表的边节点数目正好是顶点 i 的度。
- 对于有向图，邻接表的顶点 i 对应的第 i 个链表的边节点数目仅仅是顶点 i 的出度；其入度为邻接表中所有 $adjvex$ 域值为 i 的边节点数目。

算法：将邻接矩阵转换为邻接表

```
void MatToList(MGraph g , ALGraph *&G)
```

```
{
```

```
    int i, j;
```

```
    ArcNode *p;
```

```
    G=(ALGraph *)malloc(sizeof(ALGraph));
```

```
    //给所有头节点的指针域置初值
```

```
    //根据邻接矩阵建立邻接表中节点
```

```
}
```

时间复杂度

$O(n^2)$

```
    for (i=0; i<g.n; i++)
```

```
        G->adjlist[i].firstarc=NULL;
```

```
    for (i=0; i<g.n; i++)
```

```
        for (j=g.n-1; j>=0; j--)
```

```
            if (g.edges[i][j]!=0)
```

```
            {
```

```
                p=(ArcNode *)malloc(sizeof(ArcNode));
```

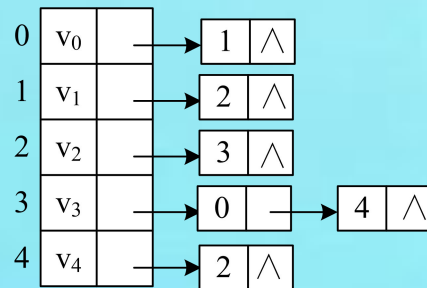
```
                p->adjvex=j;
```

```
                p->nextarc=G->adjlist[i].firstarc;
```

```
                G->adjlist[i].firstarc=p;
```

```
            }
```

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$



表头节点

data	firstarc
------	----------

边表节点

adjvex	nextarc	info
--------	---------	------

算法：将邻接表转换为邻接矩阵

```
void ListToMat(ALGraph *G, MGraph &g)
```

```
{
```

```
    int i, j;
```

```
    ArcNode *p;
```

```
    for (i=0; i<G->n; i++)
```

```
    {
```

```
        p=G->adjlist[i].firstarc;
```

```
        while (p!=NULL)
```

```
        {
```

```
            g.edges[i][p->adjvex]=1;
```

```
            p=p->nextarc;
```

```
        }
```

```
    }
```

```
    g.n=G->n;
```

```
    g.e=G->e;
```

```
}
```

要求g的实参调用前
已经初始化为全0

时间复杂度
 $O(n+e)$

表头节点

data

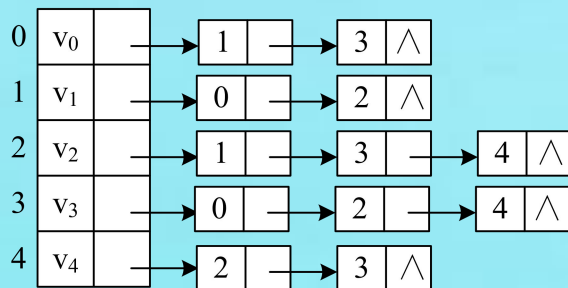
firstarc

边表节点

adjvex

nextarc

info



$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

思考题

- (1) 对于有 n 个顶点 e 条边的无向图，邻接表表示时有多少个表头节点，多少个表节点？
- (2) 对于有 n 个顶点 e 条边的有向图，邻接表表示时有多少个表头节点，多少个表节点？