



图论

# Graph Theory



### 3、图的矩阵表示

概念：

关联矩阵，邻接矩阵，可达矩阵

## 无向图的关联矩阵（对图无限制）

无向图 $G=\langle V,E\rangle$ ,  $|V|=n$ ,  $|E|=m$ , 令  $m_{ij}$  为  $v_i$  与  $e_j$  的关联次数, 称  $(m_{ij})_{n\times m}$  为  $G$  的关联矩阵, 记为  $M(G)$ .

### 性质

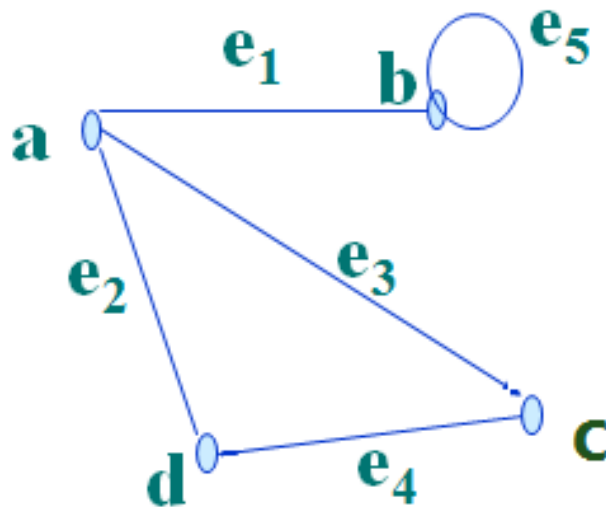
$$(1) \sum_{i=1}^n m_{ij} = 2 \quad (j = 1, 2, \dots, m)$$

$$(2) \sum_{j=1}^m m_{ij} = d(v_i) \quad (i = 1, 2, \dots, n)$$

$$(3) \sum_{i,j} m_{ij} = 2m$$

(4) 平行边的列相同

例



$G$

$$M(G) = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

## 有向图的关联矩阵（无环有向图）

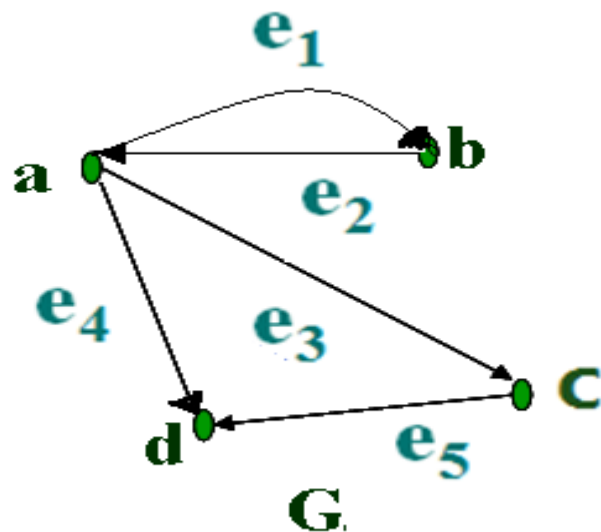
有向图 $D=<V,E>$ ，令则称  $(m_{ij})_{n \times m}$  为 $D$ 的关联矩阵，记为 $M(D)$ 。

$$m_{ij} = \begin{cases} 1, & v_i \text{ 为 } e_j \text{ 的始点} \\ 0, & v_i \text{ 与 } e_j \text{ 不关联} \\ -1, & v_i \text{ 为 } e_j \text{ 的终点} \end{cases}$$

## 性质

- (1)  $\sum_{i=1}^n m_{ij} = 0 \quad (j = 1, 2, \dots, m)$
- (2)  $\sum_{j=1}^m (m_{ij} = 1) = d^+(v_i), \quad \sum_{j=1}^m (m_{ij} = -1) = d^-(v_i), \quad i = 1, 2, \dots, n$
- (3)  $\sum_{i,j} m_{ij} = 0$
- (4) 平行边对应的列相同

例



$$M(G) = \begin{bmatrix} 1 & -1 & 1 & 1 & 0 \\ -1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & -1 \end{bmatrix}$$

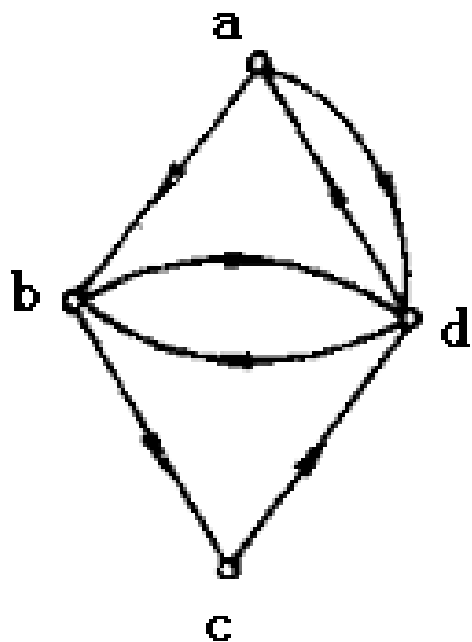
## 有向图的邻接矩阵

设 $D=(V, E)$ 是**有向图**， $V = \{v_1, \dots, v_n\}$ ，构造矩阵 $A=[a_{ij}]$ 如下： $\forall i, j (1 \leq i, j \leq n)$

$$a_{ij} = \begin{cases} k & \text{若从 } v_i \text{ 到 } v_j \text{ 有 } k \text{ 条边} \\ 0 & \text{若从 } v_i \text{ 到 } v_j \text{ 没有边} \end{cases}$$

称 $A$ 为图 $D$ 的**邻接矩阵**。

例



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



## 有向图的邻接矩阵性质

$$(1) \sum_{j=1}^n a_{ij}^{(1)} = d^+(v_i), \quad i = 1, 2, \dots, n$$

$$(2) \sum_{i=1}^n a_{ij}^{(1)} = d^-(v_j), \quad j = 1, 2, \dots, n$$

$$(3) \sum_{i,j} a_{ij}^{(1)} = m \text{ --- } D \text{ 中长度为1的通路数}$$

$$(4) \sum_{i=1}^n a_{ii}^{(1)} \text{ --- } D \text{ 中长度为1的回路数}$$

# 邻接矩阵的含义

**定理** 设  $A$  为有向图  $D$  的邻接矩阵,  $V=\{v_1, v_2, \dots, v_n\}$  为顶点集, 则  $A$  的  $l$  次幂  $A^l$  ( $l \geq 1$ ) 中元素

$a_{ij}^{(l)}$  为  $D$  中  $v_i$  到  $v_j$  长度为  $l$  的通路数, 其中

$a_{ii}^{(l)}$  为  $v_i$  到自身长度为  $l$  的回路数, 而

$\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n a_{ij}^{(l)}$  为  $D$  中长度为  $l$  的通路总数,

$\sum_{i=1}^n a_{ii}^{(l)}$  为  $D$  中长度为  $l$  的回路总数.

**推论** 设  $B_l = A + A^2 + \dots + A^l$  ( $l \geq 1$ ), 则

$B_l$  中元素  $\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n b_{ij}^{(l)}$  为  $D$  中长度小于或等于  $l$  的通路数.

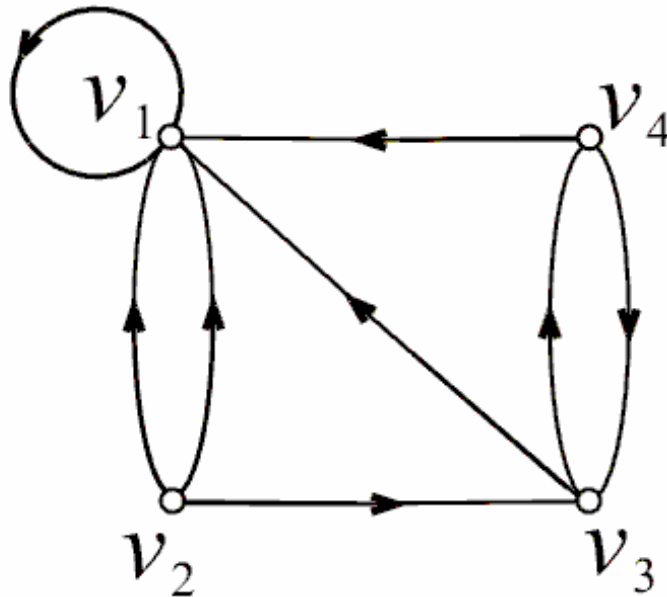
$\sum_{i=1}^n b_{ii}^{(l)}$  为  $D$  中长度小于或等于  $l$  的回路数

## 实例

有向图 $D$ 如图所示，求  $A, A_2, A_3, A_4$ ，并回答诸问题：

(1)  $D$  中长度为1, 2, 3, 4的通路各有多少条？其中回路分别为多少条？

(2)  $D$  中长度小于或等于4的通路为多少条？其中有多少条回路？



## 实例求解

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

$$A^2 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 3 & 0 & 0 & 1 \\ 2 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$A^3 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 1 & 0 \\ 3 & 0 & 0 & 1 \\ 3 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

$$A^4 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 5 & 0 & 0 & 1 \\ 4 & 0 & 1 & 0 \\ 4 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

(1)  $D$ 中长度为1的通路为8条，其中有1条是回路。

$D$ 中长度为2的通路为11条，其中有3条是回路。

$D$ 中长度为3和4的通路分别为14和17条，回路分别为1与3条。

(2)  $D$ 中长度小于等于4的通路为50条，其中有8条是回路。

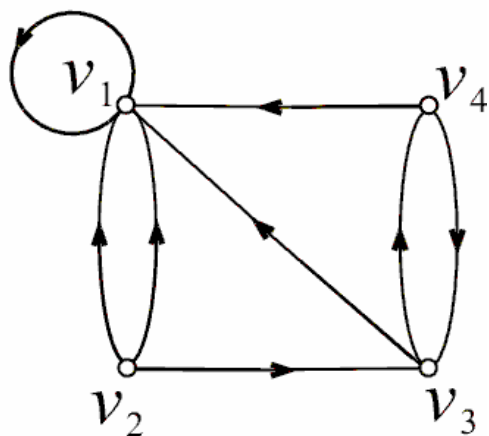
## 有向图的可达矩阵

设 $D=\langle V,E\rangle$ 为有向图.  $V=\{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ , 令

$$p_{ij} = \begin{cases} 1, & v_i \text{ 可达 } v_j \\ 0, & \text{否则} \end{cases}$$

称  $(p_{ij})_{n \times n}$  为 $D$ 的可达矩阵, 记作 $P(D)$ , 简记为 $P$ .

**例:** 求下图所示有向图  $D$  的可达矩阵。



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