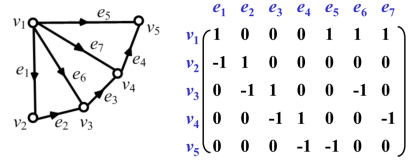


图的矩阵表示

有向图关联矩阵

■ 无环有向图  $D = \langle V, E \rangle$ ,  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_p\}$ ,  $E = \{e_1, e_2, \dots, e_q\}$ ,  $p \times q$  阶矩阵  $M(D) = (m_{ij})_{p \times q}$ , 其中

$$m_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{若 } v_i \text{ 是 } e_j \text{ 的起点} \\ -1 & \text{若 } v_i \text{ 是 } e_j \text{ 的终点} \\ 0 & \text{若 } v_i \text{ 不关联 } e_j \end{cases}$$



定义 称  $M(D)$  为  $G$  的关联矩阵。

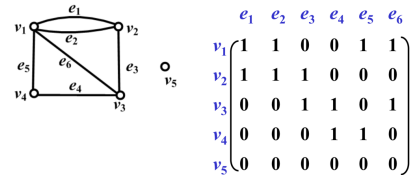
点X边

- (1)  $\sum_{i=1}^n m_{ij} = 0 \quad (j = 1, 2, \dots, m)$
- (2)  $\sum_{j=1}^m (m_{ij} = 1) = d^+(v_i)$ ,  
 $\sum_{j=1}^m (m_{ij} = -1) = d^-(v_i), \quad i = 1, 2, \dots, n$
- (3) 握手定理  $\sum_{i,j} m_{ij} = 0$

无向图的关联矩阵

无环无向图  $G = \langle V, E \rangle$ ,  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_p\}$ ,  $E = \{e_1, e_2, \dots, e_q\}$ , 则矩阵  $M(G) = [m_{ij}]_{p \times q}$ , 其中

$$m_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{若 } v_i \text{ 关联 } e_j \\ 0 & \text{若 } v_i \text{ 不关联 } e_j \end{cases}$$

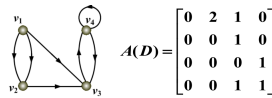


称  $M(G)$  为关联矩阵。

子主题 2

- (1) 每列和为 2:  $\sum_{i=1}^n m_{ij} = 2 \quad (j = 1, 2, \dots, m)$
- (2) 每行和为  $d(v_i)$ :  $\sum_{j=1}^m m_{ij} = d(v_i) \quad i = 1, 2, \dots, n$
- (3) 每行所有 1 对应的边构成断集:  $(\{v_i\}, \{v_j\})$

有向图邻接矩阵

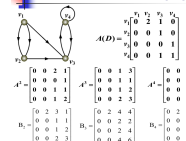


设  $D = \langle V, E \rangle$  是有向图  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$  邻接矩阵(adjacency matrix):  
 $A(D) = [a_{ij}]_{n \times n}$ ,  $a_{ij}$  = 从  $v_i$  到  $v_j$  的边数

每行和为出度:  $\sum_{j=1}^n a_{ij} = d^+(v_i)$   
每列和为入度:  $\sum_{i=1}^n a_{ij} = d^-(v_j)$   
握手定理:  $\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n a_{ij} = \sum_{i=1}^n d^+(v_i) = \sum_{j=1}^n d^-(v_j) = m$   
环个数:  $\sum_{i=1}^n a_{ii}$

有向图邻接矩阵

用邻接矩阵求通路数(例)



- 长度=4的通路(不含回路)数: 16
- 长度≤4的通路和回路数: 53, 15

■ 设  $A(D) = A = [a_{ij}]_{n \times n}$ ,  $A^k = A^{k-1} \cdot A, (k \geq 2)$ ,  
 $A^0 = [a_{ij}^{(0)}]_{n \times n}$ ,  $B_k = A + A^2 + \dots + A^k = [b_{ij}^{(k)}]_{n \times n}$ ,  
其中  $a_{ij}^{(k)} = \sum_{p=1}^n a_{ip}^{(k-1)} a_{pj}$

考试会求这个就行

回路数 ■  $B_k = A + A^2 + \dots + A^k = [b_{ij}^{(k)}]_{n \times n}$

■  $D = \langle V, E \rangle$  是有向图,  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ ,  
■ 可达矩阵:  $P(D) = [p_{ij}]_{n \times n}$

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

可达矩阵

知道概念基本上就行

Dijkstra算法

维护一个 list