# 5.2 通路、回路、图的连通性

- 简单通(回)路, 初级通(回)路, 复杂通(回)路
- 无向图的连通性无向连通图,连通分支
- 有向连通图 弱连通图, 单向连通图, 强连通图
- ■点割集与割点
- 边割集与割边(桥)

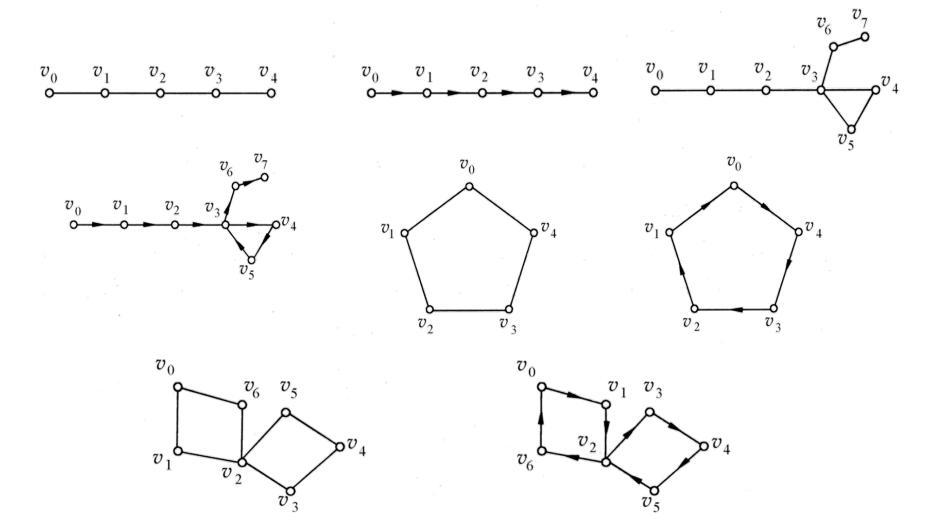


#### 通路与回路

- 定义 给定图 $G=\langle V,E\rangle$ (无向或有向的),G中顶点与边的交替序列 $I=v_0e_1v_1e_2...e_lv_l$ ,
- (1) 若 $\forall i$ (1 $\leq i \leq l$ ),  $v_{i-1}$ ,  $v_i$ 是 $e_i$ 的端点(对于有向图, 要求 $v_{i-1}$ 是始点,  $v_i$ 是终点), 则称 $\Gamma$ 为通路,  $v_0$ 是通路的起点,  $v_l$ 是通路的终点, l为通路的长度. 又若 $v_0 = v_l$ ,则称 $\Gamma$ 为回路.
- (2) 若通路(回路)中所有顶点(对于回路,除 $v_0=v_l$ )各异,则称为初级通路(初级回路).初级通路又称作路径,初级回路又称作圈.
- (3) 若通路(回路)中所有边各异,则称为简单通路(简单回路), 否则称为复杂通路(复杂回路).

#### м

## 通路与回路实例



#### м

#### 通路与回路(续)

#### 说明:

- 表示方法
  - ① 用顶点和边的交替序列(定义), 如 $\Gamma=v_0e_1v_1e_2...e_1v_1$
  - ② 用边的序列, 如 $\Gamma = e_1 e_2 \dots e_n$
  - ③简单图中,用顶点的序列,如厂=ν₀ν₁…ν₁
  - ④ 非简单图中,可用混合表示法,如 $\Gamma=v_0v_1e_2v_2e_5v_3v_4v_5$
- 环是长度为1的圈, 两条平行边构成长度为2的圈.
- 在无向简单图中,所有圈的长度≥3;在有向简单图中,所有圈的长度≥2.



#### 通路与回路(续)

- 在两种意义下计算圈的个数
  - ① 定义意义下

在无向图中,一个长度为 $l(l \ge 3)$ 的圈看作2l个不同的圈. 如 $v_0v_1v_2v_0$ , $v_1v_2v_0v_1$ , $v_2v_0v_1v_2$ , $v_0v_2v_1v_0$ , $v_1v_0v_2v_1$ , $v_2v_1v_0v_2$ 看作6个不同的圈.

在有向图中,一个长度为*l(l≥3)*的圈看作*l*个不同的圈.

② 同构意义下 所有长度相同的圈都是同构的, 因而是1个圈.



#### 通路与回路(续)

定理 在n阶图G中,若从顶点u到v( $u\neq v$ )存在通路,则从u到v存在长度小于等于n-1的通路. 推论 在n阶图G中,若从顶点u到v( $u\neq v$ )存在通路,则从u到v存在长度小于等于n-1的初级通路.

定理 在一个n阶图G中,若存在v到自身的回路,则一定存在v到自身长度小于等于n的回路.

推论 在一个n阶图G中,若存在v到自身的简单回路,则存在v到自身长度小于等于n的初级回路.



#### 无向图的连通性

设无向图G=<V,E>,

u与v连通: 若u与v之间有通路. 规定u与自身总连通.

连通关系  $R=\{\langle u,v\rangle | u,v\in V \leq u\sim v\}$  是 V 上的等价关系

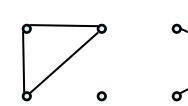
连通图:任意两点都连通的图. 平凡图是连通图.

连通分支: V关于连通关系R的等价类的导出子图

设 $V/R = \{V_1, V_2, ..., V_k\}, G[V_1], G[V_2], ..., G[V_k]$ 是G的连

通分支, 其个数记作p(G)=k.

G是连通图⇔p(G)=1





## 点割集

记 G-v: 从G中删除v及关联的边

G-V': 从G中删除V'中所有的顶点及关联的边

G-e: 从<math>G中删除e

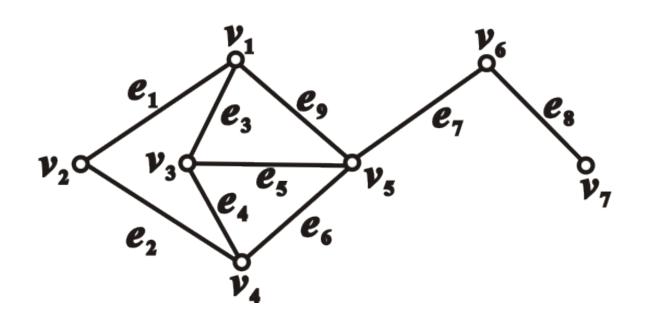
G-E': 从G中删除E'中所有边

定义 设无向图 $G=\langle V,E\rangle$ ,  $V'\subset V$ , 若p(G-V')>p(G)且  $\forall V''\subset V'$ , p(G-V'')=p(G), 则称V'为G的点割集. 若 $\{v\}$ 为点割集, 则称v为割点.



## 点割集实例

例  $\{v_1,v_4\}$ ,  $\{v_6\}$ 是点割集,  $v_6$ 是割点.  $\{v_2,v_5\}$ 不是点割集





#### 边割集

定义 设无向图G=<V,E>,  $E'\subseteq E$ , 若p(G-E')>p(G)且 $\forall E''\subseteq E'$ , p(G-E'')=p(G), 则称E'为G的边割集. 若 $\{e\}$ 为边割集, 则称E'为割边或桥.

在上一页的图中, $\{e_1,e_2\}$ , $\{e_1,e_3,e_5,e_6\}$ , $\{e_8\}$ 等是边割集, $\{e_8,e_5,e_6\}$ 不是边割集

说明:  $K_n$ 无点割集 n阶零图既无点割集,也无边割集。若G连通,E'为边割集,则p(G-E')=2若G连通,V'为点割集,则 $p(G-V')\geq 2$ 



#### 有向图的连通性

设有向图**D**=<V,E>

u可达v: u到v有通路. 规定u到自身总是可达的.

可达具有自反性和传递性

D弱连通(连通): 基图为无向连通图

D单向连通:  $\forall u,v \in V$ ,u可达v或v可达u

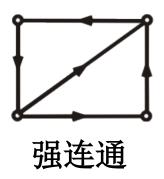
D强连通:  $\forall u,v \in V$ , u与v相互可达

强连通⇒单向连通⇒弱连通

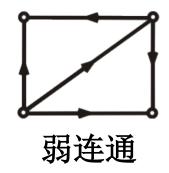


#### 有向图的连通性(续)

例







定理(强连通判别法) D强连通当且仅当D中存在经过每个顶点至少一次的回路

定理(单向连通判别法) **D**单向连通当且仅当**D**中存在经过每个顶点至少一次的通路



#### 5.3 图的矩阵表示

- ■无向图的关联矩阵
- ■有向图的关联矩阵
- ■有向图的邻接矩阵
- ■有向图的可达矩阵

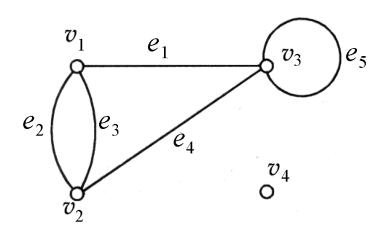


#### 无向图的关联矩阵

定义 设无向图 $G=\langle V,E\rangle$ ,  $V=\{v_1, v_2, ..., v_n\}$ ,  $E=\{e_1, e_2, ..., e_m\}$ , 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).

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

$$e_{2}$$



#### M

## 无向图的关联矩阵

定义 设无向图 $G=\langle V,E\rangle$ ,  $V=\{v_1, v_2, ..., v_n\}$ ,  $E=\{e_1, e_2, ..., e_m\}$ , 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)每一列恰好有两个1或一个2

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

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

- $(4) v_i$ 为孤立点当且仅当第i行全为0
- (5) 平行边的列相同



## 有向图的关联矩阵

定义 设无环有向图D=<V,E>,  $V=\{v_1, v_2, ..., v_n\}$ ,  $E=\{e_1, e_2, ..., e_m\}$ , 令

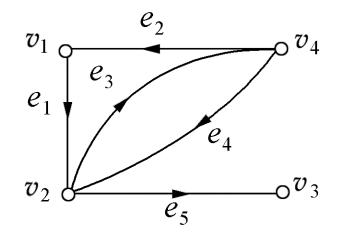
$$m_{ij} = \begin{cases} 1, & v_i \ge e_j \text{ 的始点} \\ 0, & v_i \le e_j \text{ 不关联} \\ -1, & v_i \ge e_j \text{ 的终点} \end{cases}$$

则称 $(m_{ij})_{n\times m}$ 为D的关联矩阵,记为M(D).

#### 100

## 有向图的关联矩阵(续)

$$M(D) = \begin{bmatrix} 1 & -1 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 1 & -1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & -1 & 1 & 0 \end{bmatrix} \quad v_1 \in \mathcal{V}_1$$



#### 性质

- (1)每一列恰好有一个1和一个-1
- (2) 第i行1 的个数等于 $d^+(v_i)$ , -1 的个数等于 $d(v_i)$
- (3) 1的总个数等于-1的总个数, 且都等于m
- (4) 平行边对应的列相同

#### м

## 有向图的邻接矩阵

定义 设有向图D=<V,E>,  $V=\{v_1, v_2, ..., v_n\}$ ,  $E=\{e_1, e_2, ..., e_m\}$ , 令  $a_{ij}^{(1)}$ 为顶点 $v_i$ 邻接到顶点 $v_j$ 边的条数,称( $a_{ij}^{(1)}$ )<sub> $m\times n$ </sub>为D的邻接矩阵,记作A(D),简记为A. 性质

(1) 
$$\sum_{i=1}^{n} a_{ij}^{(1)} = d^{+}(v_{i}), \quad i = 1, 2, ..., n$$

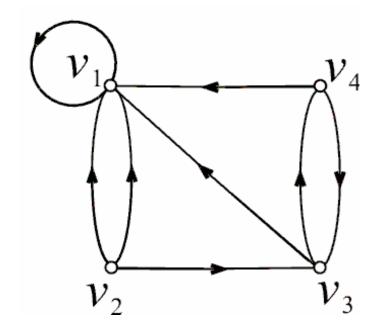
(2) 
$$\sum_{i=1}^{n} a_{ij}^{(1)} = d^{-}(v_{j}), \quad j = 1, 2, ..., n$$

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



## 有向图的邻接矩阵实例

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



#### M

#### D中的通路及回路数

定理 设A为n阶有向图D的邻接矩阵,则 $A^l(I \ge 1)$ 中元素

 $a_{ij}^{(l)}$ 为D中 $v_i$ 到 $v_j$ 长度为l的通路数, $a_{ii}^{(l)}$ 为 $v_i$ 到自身长度为l的回路数, $\sum_{i=1}^{n}\sum_{j=1}^{n}a_{ij}^{(l)}$ 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。 $\sum_{i=1}^{n}a_{ii}^{(l)}$ 

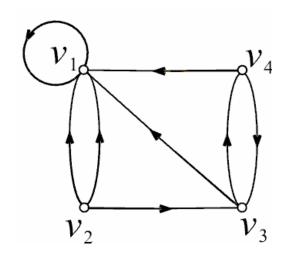


## D中的通路及回路数(续)

推论 设 $B_l = A + A^2 + ... + A^l(l \ge 1)$ ,则 $B_l$ 中元素  $\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n b_{ij}^{(l)} \to D$  中长度小于或等于l 的通路数,  $\sum_{i=1}^n b_{ii}^{(l)} \to D$  中长度小于或等于l 的回路数.

#### 例 问在有向图D中

- (1) 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) 长度小于或等于4的通路为多少条? 其中有多少条回路?





## 例(续)



## 有向图的可达矩阵

定义 设D=<V,E>为有向图,  $V=\{v_1,v_2,...,v_n\}$ , 令

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

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

#### 性质:

P(D)主对角线上的元素全为1.

D强连通当且仅当P(D)的元素全为1.



#### 有向图的可达矩阵实例

例

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

