

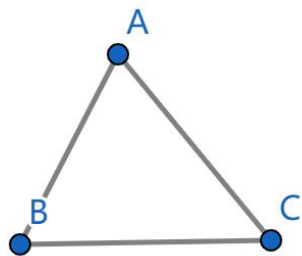


定义14.10 设 $G_1 = \langle V_1, E_1 \rangle$, $G_2 = \langle V_2, E_2 \rangle$ 为两个无向图, 若存在双射函数 $f: V_1 \rightarrow V_2$, 使得 $\forall v_i, v_j \in V_1$,

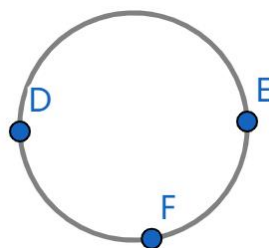
$$(v_i, v_j) \in E_1 \Leftrightarrow (f(v_i), f(v_j)) \in E_2,$$

并且 (v_i, v_j) 与 $(f(v_i), f(v_j))$ 的 **重数相同**, 则称 G_1 和 G_2 同构, 记作 $G_1 \cong G_2$.

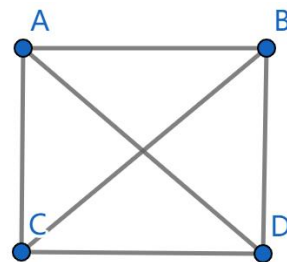
例



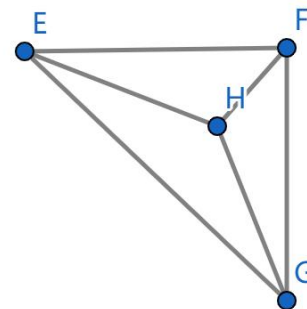
图(a)



图(b)



图(c)



图(d)

由定义可知, 图(a)和图(b)同构, 图(c)和图(d)同构



注1 类似的可给出两个有向图同构的定义.

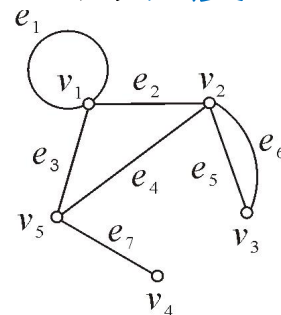
注2 两个图同构, 则它们的阶数相同、边数相同、度数列相同.

注3 图之间的同构关系是全体图集合上的等价关系.



定义14.11 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** $\Gamma = v_0 e_1 v_1 e_2 \dots e_l v_l$ 称作 v_0 到 v_l 的**通路**，其中 v_{i-1}, v_i 是 e_i 的端点。 v_0, v_l 分别称为 Γ 的始点和终点。通路 **Γ 中所含的边数**称作它的**长度**。

例： $\Gamma_1 = v_1 e_2 v_2$ 、 $\Gamma_2 = v_1 e_1 v_1 e_3 v_5 e_4 v_2$ 称作 v_1 到 v_2 的通路，但通路长度不同。



- (1) 若 $v_0=v_l$ ， Γ 为**回路**， l 为**回路长度**（回路中所含的边数）。
- (2) 若**所有边各异**， Γ 为**简单通路**，又若 $v_0=v_l$ ， Γ 为**简单回路**。
- (3) 复杂通路和回路：有边重复出现。
- (4) 初级通路(路径)与初级回路(圈)： Γ 中**所有顶点各异且所有的边各异**，则称 Γ 为**初级通路(路径)**，若 $v_0=v_l$ ，则称 Γ 为**初级回路(圈)**。



- 注1:** 简单通路: 边各异;
初级通路 (路径): 边与点各异;
初级回路 (圈): 边与点各异, 通路的始点和终点相同.
- 注2:** 长度为奇数的圈称作**奇圈**, 长度为偶数的圈称作**偶圈**.
- 注3:** 长为1的圈只能是**环**;
两条平行边构成的圈长度为2;
因此, 无向简单图中, 圈长 ≥ 3 , 有向简单图中圈的长度 ≥ 2 .



定理14.5 在 n 阶图 G 中, 若从顶点 v_i 到 v_j ($v_i \neq v_j$) 存在通路, 则从 v_i 到 v_j 存在长度小于或等于 $n-1$ 的通路.

证

设 $\Gamma = v_0 e_1 v_1 e_2 \dots e_l v_l$ ($v_0 = u, v_l = v$) 为 G 中从 u 到 v ($u \neq v$) 的通路.

(1) 若 $l \leq n-1$, 定理成立;

(2) 若 $l > n-1$, 则通路中必有重复的顶点, 不妨设 $v_k = v_s$,

则 $\Gamma = v_0 e_1 v_1 e_2 v_k e_{k+1} \dots e_s v_s \dots e_l v_l$, 删除 Γ 中重复 v_k 到自身的回路 $e_{k+1} \dots e_s v_s$ 得到的通路 $\Gamma' = v_0 e_1 v_1 e_2 v_k \dots e_l v_l$.

(3) 若 $l' > n-1$, 由于 G 为有限图, 重复(2), 一定有 $l' \leq n-1$.



推论 在 n 阶图 G 中, 若从顶点 v_i 到 v_j ($v_i \neq v_j$) 存在通路, 则从 v_i 到 v_j 存在长度小于或等于 $n-1$ 的初级通路 (路径)。

定理14.6 在一个 n 阶图 G 中, 若存在 v_i 到自身的回路, 则一定存在 v_i 到自身长度小于或等于 n 的回路。

推论 在一个 n 阶图 G 中, 若存在 v_i 到自身的简单回路, 则一定存在 v_i 到自身长度小于或等于 n 的初级回路。



(1) 顶点之间的连通关系: $G=\langle V,E\rangle$ 为无向图

① 若 u 与 v 之间有通路, 则称 u,v 是连通的, 记作 $u\sim v$.

规定: $u\sim u$

② \sim 是 V 上的等价关系 $R=\{\langle u,v\rangle \mid u,v \in V \text{ 且 } u\sim v\}$

(2) 无向图 G 的连通性: 若 $\forall u,v \in V, u\sim v$, 则称 G 连通

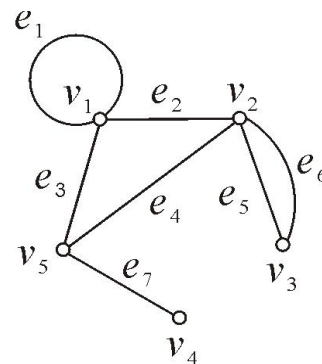
例: 平凡图、完全图是连通图;

2阶及以上的非零图是非连通图



定义14.13 设无向图 $G=\langle V, E \rangle$, V_i 是 V 关于顶点之间的连通关系的一个等价类, 称导出子图 $G[V_i]$ 为 G 的一个**连通分支**, G 的**连通分支数**记作 **$p(G)$** .

例: 若 G 为连通图, $p(G)=1$; $p(N_n)=n$;





(3) 短程线与距离

① u 与 v 之间的**短程线**: $u \sim v$, u 与 v 之间长度最短的通路

② u 与 v 之间的**距离**: $d(u, v)$ ——短程线的长度

③ $d(u, v)$ 的**性质**: $\forall u, v, w \in V(G)$

非负性: $d(u, v) \geq 0$, 当且仅当 $u=v$ 时等号成立

对称性: $d(u, v) = d(v, u)$

三角不等式: $d(u, v) + d(v, w) \geq d(u, w)$

P303 例14.5

思考: 短程线只有两条吗? 为什么? (放截图)



1. 删除顶点及删除边

$G=\langle V,E\rangle$ 为无向图

① $G-v$ —— 删除 v 及所关联的一切边

$G-V'$ —— 删除 V' 中所有的顶点

② $G-e$ —— 删除边 e (顶点保留)

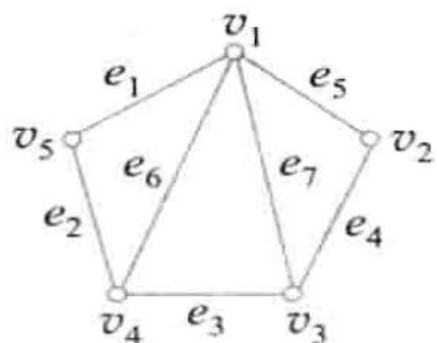
$G-E'$ —— 删除 E' 中所有边

③ $G\setminus e$ —— 边 e 的收缩: 删除边 $e=(u,v)$ 后, 用一个新顶点 w 代替 u,v , 使 w 关联除 e 以外 u,v 关联的所有边.

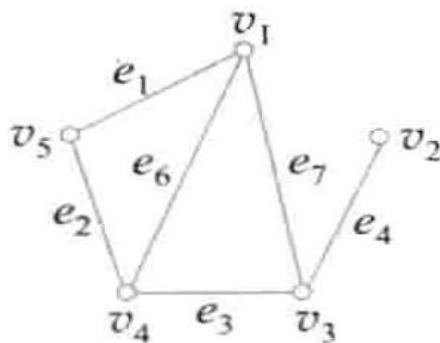
④ $G\cup(u,v)$ 或 $G+(u,v)$ —— 加新边



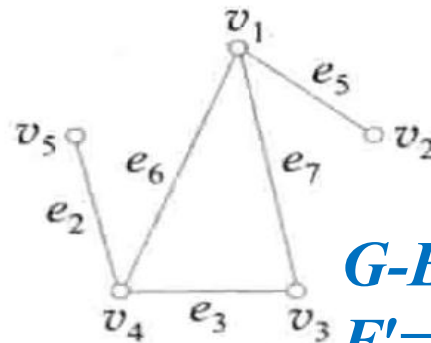
例:



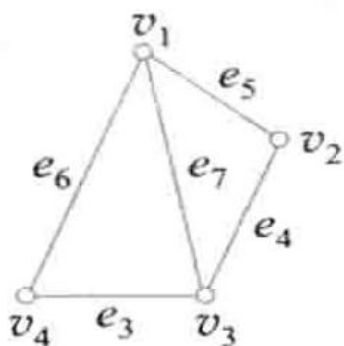
(a)

 G 

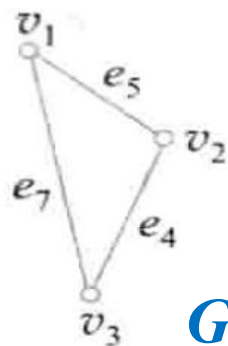
(b)

 $G - e_5$ 

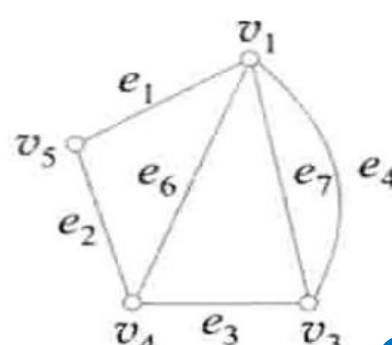
(c)

 $G - E',$
 $E' = \{e_1, e_4\}$ 

(d)

 $G - v_5$ 

(e)

 $G - V',$
 $V' = \{v_4, v_5\}$ 

(f)

 $G \setminus e_5$

图 14.7



2. 点割集与边割集

定义14.15 $G=\langle V,E\rangle$, $V'\subset V$

V' 为**点割集**—— $p(G-V')>p(G)$, 且对任意的 $V''\subset V'$, 均有 $p(G-V'')=p(G)$

v 为**割点**—— $\{v\}$ 为点割集

定义14.16 $G=\langle V,E\rangle$, $E'\subseteq E$

E' 是**边割集**—— $p(G-E')>p(G)$, 且对任意的 $E''\subset E'$, 均有 $p(G-E'')=p(G)$

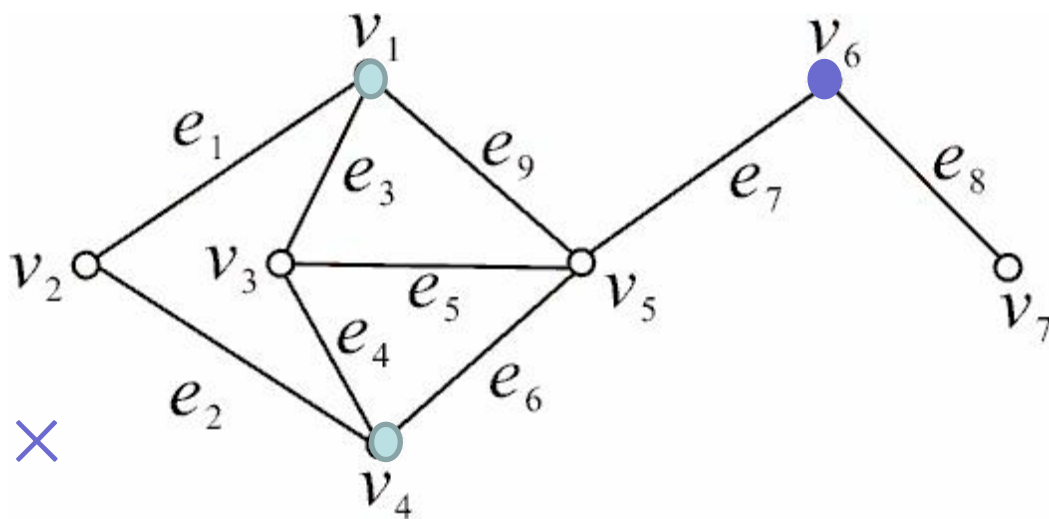
e 是**割边**（**桥**）—— $\{e\}$ 为边割集

注：点割集和边割集里的元素，缺一不可，多了也不行。



例3 $\{v_1, v_4\}$, $\{v_6\}$ 是点割集, v_6 是割点. $\{v_2, v_5\}$ 是点割集吗? \times

$\{e_1, e_2\}$, $\{e_1, e_3, e_5, e_6\}$, $\{e_8\}$ 等是边割集, e_8 是桥, $\{e_5, e_6, e_7, e_9\}$ 是边割集吗? \times



几点说明:

- N_n 中既无点割集, 也无边割集.
- 若 G 连通, E' 为边割集, 则 $p(G-E')=2$, V' 为点割集, 则 $p(G-V') \geq 2$



定义14.18 G 为连通图

点连通度—— $\kappa(G) = \min\{|V'| \mid V' \text{为点割集}\}$

若 $\kappa(G) \geq k$, 则称 G 为 **k -连通图**, k 为非负整数.

规定: ①完全图 $K_n (n \geq 1)$ 的点连通度为 $n-1$ 即 $\kappa(K_n) = n-1$

②非连通图 G 的点连通度为 0 即 $\kappa(G) = 0$

例: $\kappa(G)=3$, 称 G 为 **1-连通图**、**2-连通图**、**3-连通图**.

定义14.19 设 G 为连通图

边连通度—— $\lambda(G) = \min\{|E'| \mid E' \text{为边割集}\}$

若 $\lambda(G) \geq r$, 则称 G 是 **r 边-连通图**

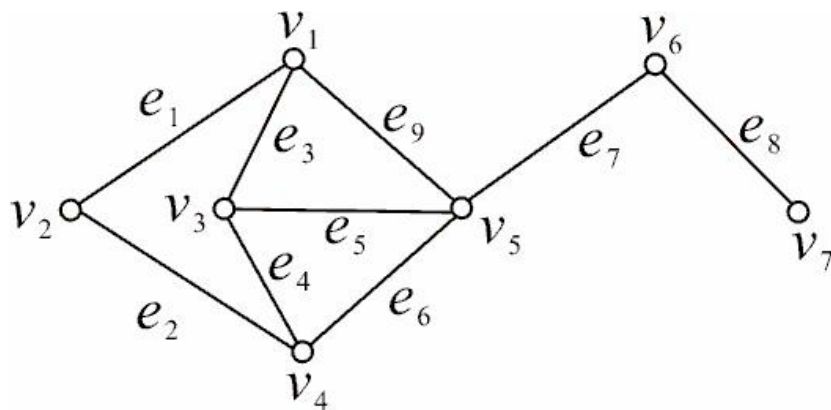
注意: ①完全图 $K_n (n \geq 1)$ 的边连通度为 $n-1$ 即 $\lambda(K_n) = n-1$

②非连通图 G 的边连通度为 0 即 $\lambda(G) = 0$

例: $\lambda(G)=4$, 称 G 为 **1边-连通图**、**2边-连通图**、**3边-连通图**、**4边-连通图**.



$\{v_6\}$ 、 $\{e_8\}$ 分别是右图中元素最少的点割集和边割集，故 $\kappa=\lambda=1$ ，它是 1-连通图和1边-连通图.



注意：①若 G 是 k -连通图，则在 G 中任意删除 $k-1$ 个顶点后，所得的图一定还是连通的.

②若 G 是 r 边-连通图，则在 G 中任意删除 $r-1$ 条边后，所得的图一定还是连通的.

定理14.7 对于任何无向图 G ，有 $\kappa(G) \leq \lambda(G) \leq \delta(G)$

例， P305 例14.7



定义14.20 $D=\langle V,E \rangle$ 为有向图

$v_i \rightarrow v_j$ (v_i 可达 v_j) —— v_i 到 v_j 有通路

$v_i \leftrightarrow v_j$ (v_i 与 v_j 相互可达)

性质

\rightarrow 具有自反性($v_i \rightarrow v_i$)、传递性

\leftrightarrow 为 V 上的等价关系，具有自反性、对称性、传递性

v_i 到 v_j 的短程线与距离

类似无向图中的定义，只需注意距离表示法的不同：

无向图中 $d(v_i, v_j)$ ，有向图中 $d\langle v_i, v_j \rangle$

注意： $d\langle v_i, v_j \rangle$ 不具有对称性



定义14.22 $D=\langle V,E\rangle$ 为有向图

D 弱连通(连通)——基图为无向连通图

D 单向连通—— $\forall v_i, v_j \in V, v_i \rightarrow v_j$ 或 $v_j \rightarrow v_i$

D 强连通—— $\forall v_i, v_j \in V, v_i \leftrightarrow v_j$

易知, 强连通 \Rightarrow 单向连通 \Rightarrow 弱连通

定理14.8 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14.9 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



定义14.23 设 $G=\langle V,E\rangle$ 为一个无向图, 若能将 V 分成 V_1 和 V_2 ($V_1\cup V_2=V$, $V_1\cap V_2=\emptyset$), 使得 G 中的每条边的两个端点都是一个属于 V_1 , 另一个属于 V_2 , 则称 G 为**二部图** (或称**二分图**、**偶图**等), 称 V_1 和 V_2 为**互补顶点子集**, 常将二部图 G 记为 $\langle V_1,V_2,E\rangle$.

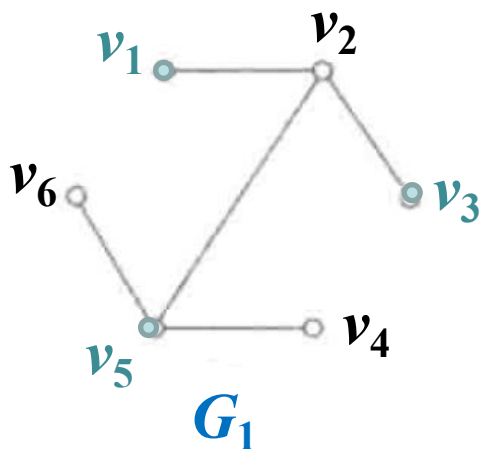
又若 G 是简单二部图, V_1 中每个顶点均与 V_2 中所有的顶点相邻, 则称 G 为**完全二部图**, 记为 $K_{r,s}$, 其中 $r=|V_1|$, $s=|V_2|$.

规定: $n(n\geq 2)$ 阶零图为二部图.



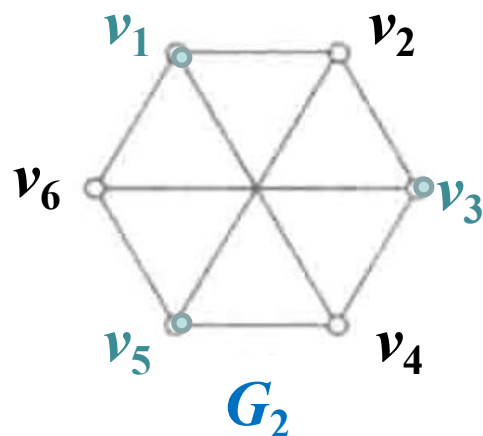
定理14.10 $n(n \geq 2)$ 阶无向图 G 是二部图当且仅当 G 中无奇圈

实例



G_1 是二部图

$$V_1 = \{v_1, v_3, v_5\}, \quad V_2 = \{v_2, v_4, v_6\}.$$



G_2 是完全二部图

$$V_1 = \{v_1, v_3, v_5\}, \quad V_2 = \{v_2, v_4, v_6\}.$$