

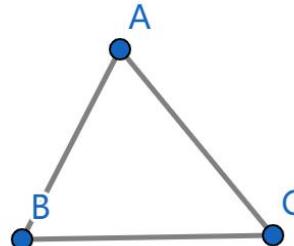


定义14.10 设 $G_1 = \langle V_1, E_1 \rangle$, $G_2 = \langle V_2, E_2 \rangle$ 为两个无向图, 若存在双射函数 $f: V_1 \rightarrow V_2$, 使得 $\forall v_i, v_j \in V_1$,

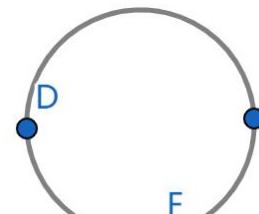
$$(v_i, v_j) \in E_1 \Leftrightarrow (f(v_i), f(v_j)) \in E_2,$$

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 $G_1 \cong G_2$.

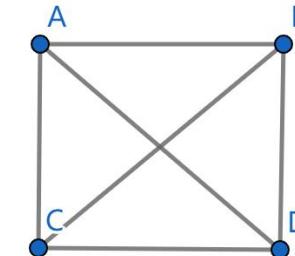
例



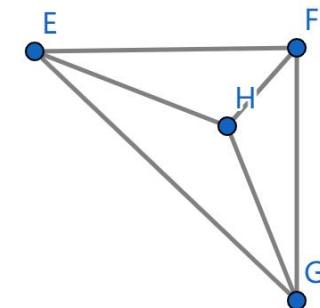
图(a)



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.

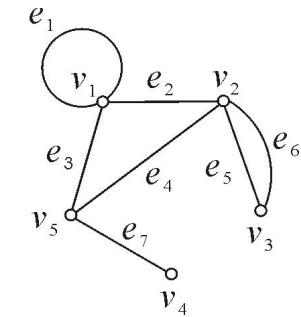
注2 两个图同构，则它们的阶数相同、边数相同、度数列相同.

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) 复杂通路与回路: 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 $\Gamma = v_0e_1v_1e_2\dots e_lv_l$ ($v_0=u$, $v_l=v$) 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 $\Gamma = v_0e_1v_1e_2v_ke_{k+1}\dots e_sv_s\dots e_lv_l$ ，删除 Γ 中重复 v_k 到自身的回路 $e_{k+1}\dots e_sv_s$ 得到的通路 $\Gamma' = v_0e_1v_1e_2v_k\dots e_lv_l$ 。

(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

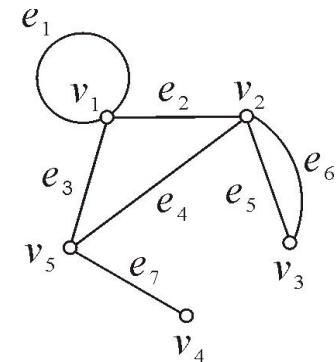
例: 平凡图、完全图是连通图;

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：

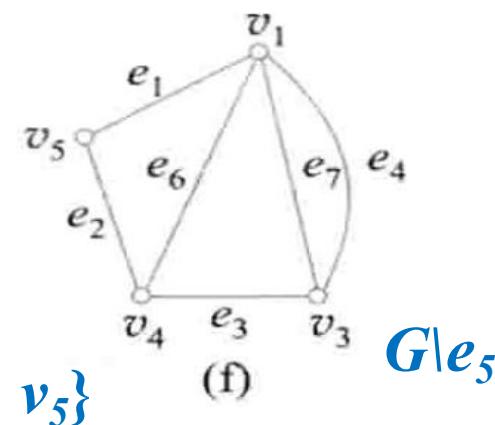
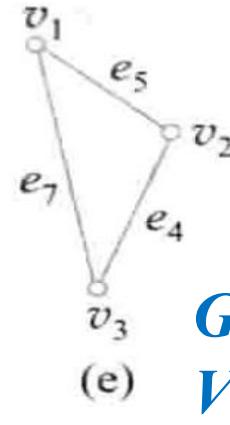
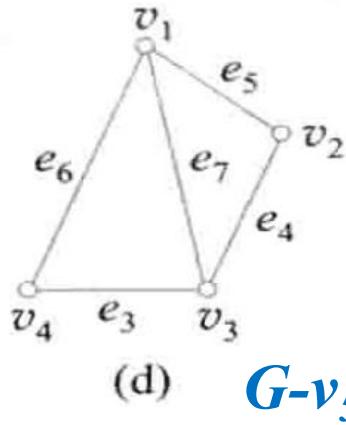
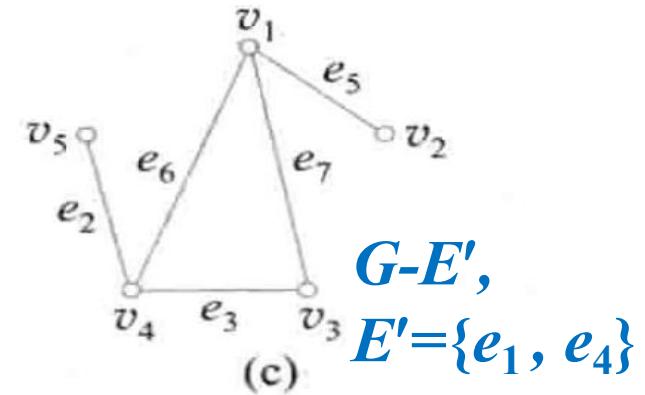
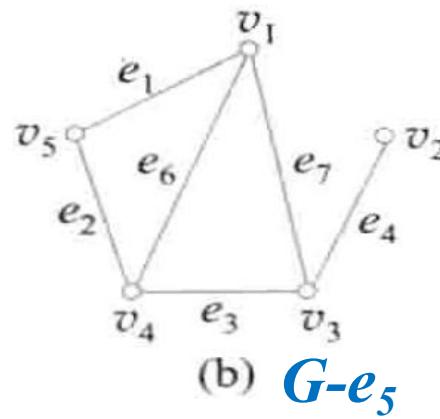
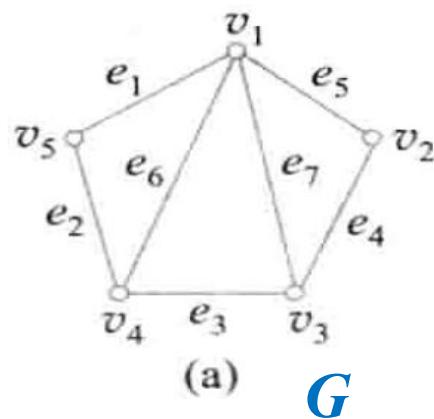


图 14.7



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

$p(G - E'') = p(G)$

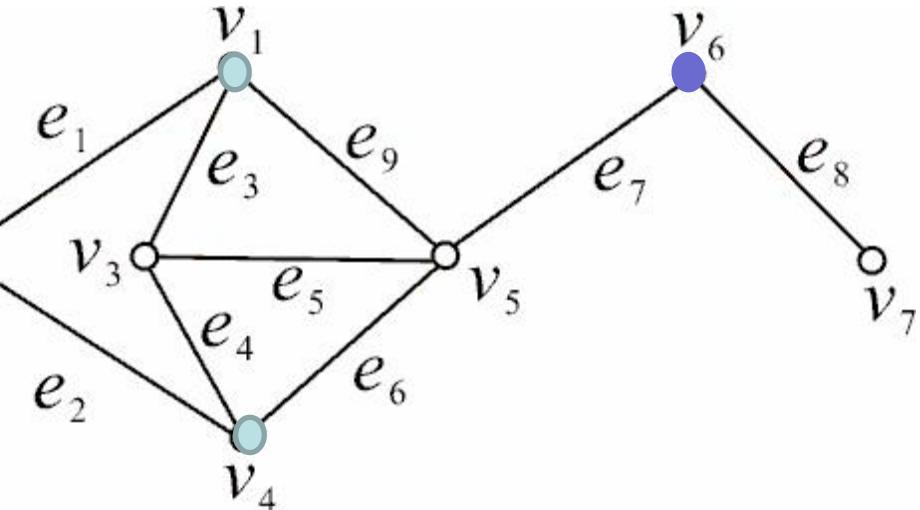
e 是**割边 (桥)**—— $\{e\}$ 为边割集

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**

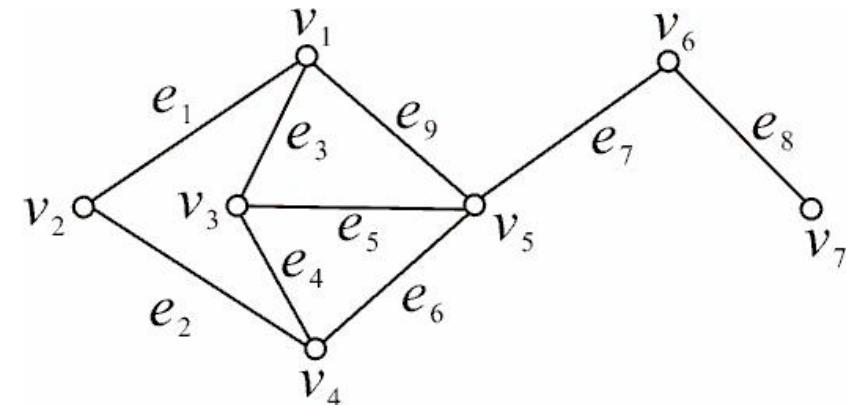
注意: ①完全图 $K_n (n \geq 1)$ 的边连通度为 $n-1$ 即 $\lambda(K_n) = n-1$

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

→ 具有自反性 ($v_i \rightarrow v_i$)、传递性

↔ 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 $G=<V,E>$ 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 $<V_1, V_2, E>$.

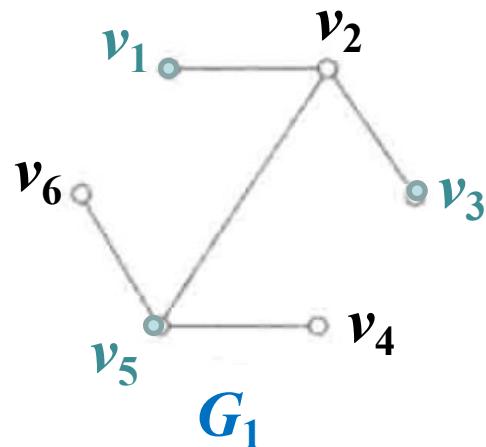
又若 G 是简单二部图, V_1 中每个顶点均与 V_2 中所有的顶点相邻, 则称 G 为**完全二部图**, 记为 $K_{r,s}$, 其中 $r=|V_1|$, $s=|V_2|$.

规定: $n(n \geq 2)$ 阶零图为二部图.



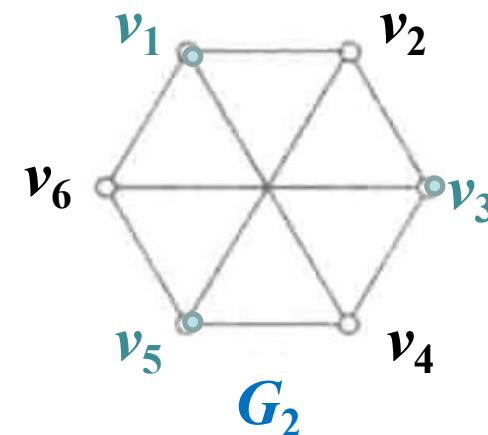
定理14.10 $n(n \geq 2)$ 阶无向图 G 是二部图当且仅当 G 中无奇圈

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

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