



## 14.2 通路、回路

通路与回路是图论中两个重要而又基本的概念  
本节所述定义一般说来既适合无向图，也适合有向图，否则将加以说明或分开定义。

## 定义14.11 (通路、回路)

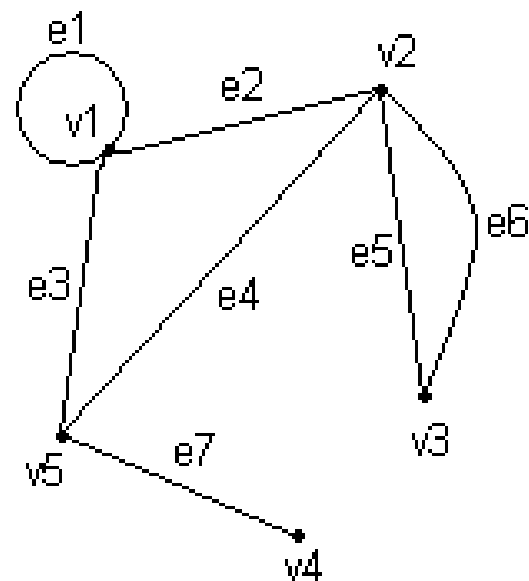
给定图 $G=\langle V, E \rangle$ ，设 $G$ 中顶点和边的交替序列为 $\Gamma = v_0 e_1 v_1 e_2 \dots e_n v_n$ 。

若 $\Gamma$ 满足如下条件：对于 $i=1, 2, \dots, n$ ， $v_{i-1}$ 和 $v_i$ 是 $e_i$ 的端点（在 $G$ 是有向图时，要求 $v_{i-1}$ 是 $e_i$ 的始点， $v_i$ 是 $e_i$ 的终点），则称是 $\Gamma$ 为 $v_0$ 到 $v_n$ 的**通路**。

$v_0$ 和 $v_n$ 分别称为此通路的**起点**和**终点**。

$\Gamma$ 中边的数目 $n$ 称为通路的**长度**

当 $v_0=v_n$ 时，此通路称为**回路**。

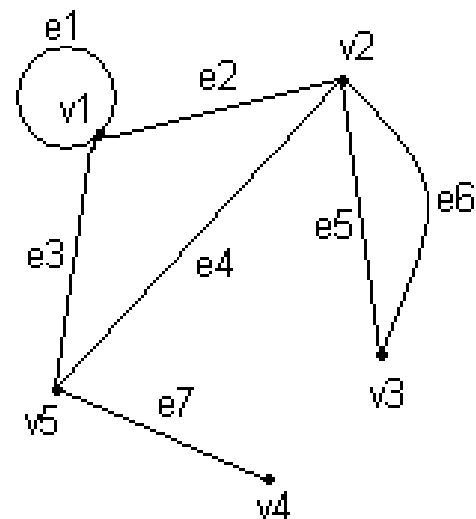


若  $\Gamma$  中所有边各异，则称  $\Gamma$  为**简单通路**，又若  $v_0=v_n$ ，则称  $\Gamma$  为**简单回路**。

若  $\Gamma$  的所有顶点各异，所有边也各异，则称  $\Gamma$  为**初级通路**或**路径**，此时又若  $v_0=v_n$ ，则称  $\Gamma$  为**初级回路**或**圈**。

将长度为奇数的圈称为**奇圈**，长度为偶数的圈称为**偶圈**。

有边重复出现的通路称为**复杂通路**，有边重复出现的回路称为**复杂回路**。



## 注意：

- (1) 有向图的通路、回路需要注意有向边方向。
- (2) 初级通路（回路）是简单通路（回路），但反之不真。
- (3) 通路、回路是图的子图。
- (4) 在无向图中，**环**和**平行边**构成的回路分别是长度为1和2的初级回路（圈）。
- (5) 在有向图中，**环**和**两条方向相反边**构成的回路分别是长度为1和2的初级回路（圈）。
- (6) 在简单无向图中，**圈的长度至少为3**。
- (7) 可以用边的序列表示通路或回路，如  $\Gamma = e_1 e_2 \dots e_n$
- (8) 在简单图中可以只用顶点表示通路或回路，如  $\Gamma = v_0 v_1 \dots v_n$

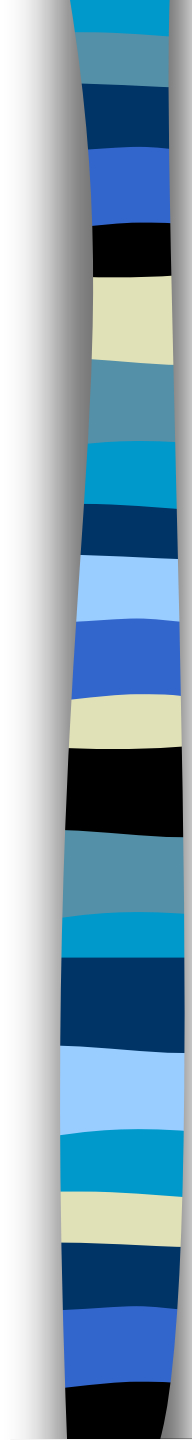
## 通路、回路的性质

**定理14.5** 在一个 $n$ 阶图中，若从顶点 $v_i$ 到 $v_j$  ( $v_i \neq v_j$ ) 存在通路，则从 $v_i$ 到 $v_j$ 存在长度小于等于 $(n-1)$ 的通路。

**推论** 在一个 $n$ 阶图中，若从顶点 $v_i$ 到 $v_j$  ( $v_i \neq v_j$ ) 存在通路，则从 $v_i$ 到 $v_j$ 存在长度小于等于 $(n-1)$ 的初级通路。

**定理14.6** 在一个 $n$ 阶图中，若存在 $v_i$ 到自身的回路，则从 $v_i$ 到自身存在长度小于等于 $n$ 的回路。

**推论** 在一个 $n$ 阶图中，若存在 $v_i$ 到自身的简单回路，则从 $v_i$ 到自身存在长度小于等于 $n$ 的初级回路。



例14.4 无向完全图 $K_n$  ( $n \geq 3$ ) 中有几种非同构的圈?

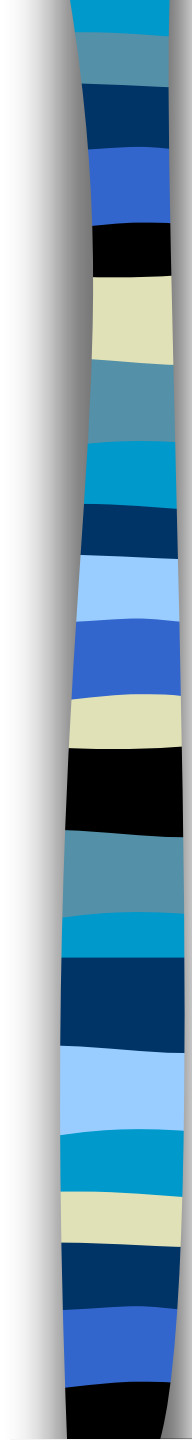
解:

长度相同的圈都是同构的,

因而只有长度不同的圈才是非同构的。

易知 $K_n$  ( $n \geq 3$ ) 中含长度为3, 4, ...,  $n$ 的圈,

所以 $K_n$  ( $n \geq 3$ ) 中有 $n-2$ 种非同构的圈。



**例14.5** 无向完全图 $K_3$ 的顶点依次标定为 $a, b, c$ 。在同构意义下和定义意义下 $K_3$ 中各有多少个不同的圈。

**解：**在同构意义下， $K_3$ 只有一个长度为3的圈。

但在定义意义下，不同起点的圈是不同的，顶点间排列顺序不同的圈也是不同。

因此 $K_3$ 中共有6个不同的长为3的圈： $abca, acba, bacb, bcab, cabc, cbac$ 。



## 14.3 图的连通性



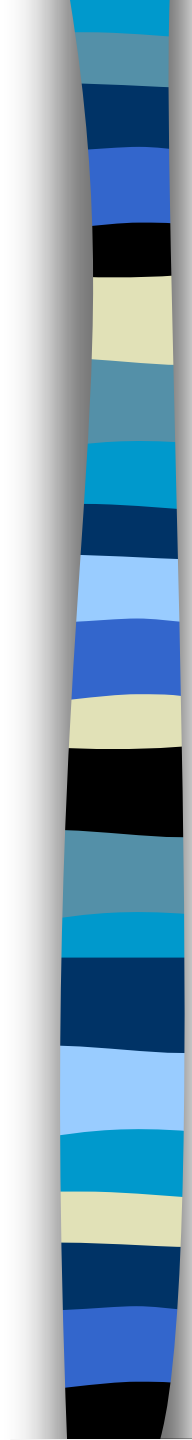
连通的概念是定义在通路的基础之上的重要的概念  
首先讨论无向图的连通性。

**定义14.12 (连通)** 在一个无向图 $G=\langle V, E \rangle$ 中, 如果顶点 $u, v$ 之间存在通路, 则称 $u, v$ 是连通的, 记作 $u \sim v$ 。  $\forall v \in V$ , 规定 $v \sim v$ 。

由定义可知无向图中顶点之间的连通关系:

$$\sim = \{ \langle u, v \rangle \mid u, v \in V \wedge u \text{ 与 } v \text{ 之间有通路} \}$$

显然 $\sim$ 是自反的、对称的、传递的, 所以 $\sim$ 是 $V$ 上的等价关系。



**定义14.13（无向连通图）** 若无向图 $G$ 是平凡图或 $G$ 中的任何两个顶点都是连通的，则称 $G$ 是**连通图**，否则称 $G$ 为**非连通图**或**分离图**。

**例：**完全图 $K_n$  ( $n \geq 1$ ) 为连通图，而零图 $N_n$  ( $n \geq 2$ ) 都是分离图。

**定义14.14 (连通分支)** 设无向图 $G=\langle V, E \rangle$ ,  $V$ 关于顶点之间的连通关系 $\sim$ 的商集 $V/\sim=\{V_1, V_2, \dots, V_k\}$ ,  $V_i$ 为等价类, 称导出子图 $G[V_i]$  ( $i=1, 2, \dots, k$ ) 为 $G$ 的**连通分支**, **连通分支数** $k$ 常记为 **$p(G)$** 。

或若无向图 $G$ 由若干彼此不连通的子图组成, 而每个子图自身是连通的, 称这些子图为 $G$ 的**连通分支**。

若 $G$ 为连通图, 则 $p(G)=1$ ;

若 $G$ 为非连通图, 则 $p(G)\geq 2$ ;

零图 $N_n$  ( $n\geq 2$ ) 的连通分支为 $p(G)=n$ 。



## 思考题

$n$ 阶非连通的简单图的边数最多有多少条？  
最少呢？[p312 6(2)]



## 思考题

证明：若无向图 $G$ 中恰有两个奇度顶点，这两个奇度顶点必然连通。 [p314 39]

**定义14.15 (短程线)** 设 $u, v$ 为无向图 $G$ 中任意两个顶点, 若 $u \sim v$ , 称 $u, v$ 之间长度最短的通路为 $u, v$ 之间的**短程线**, 短程线的长度称为 $u, v$ 之间的**距离**, 记作 $d(u, v)$ 。当 $u, v$ 不连通时, 规定 $d(u, v) = \infty$ 。

**例如:** 在完全图 $K_n$  ( $n \geq 2$ ) 中, 任何两个顶点之间的距离都是1;

而在零图 $N_n$  ( $n \geq 2$ ) 中, 任何两个顶点之间的距离都是 $\infty$ 。

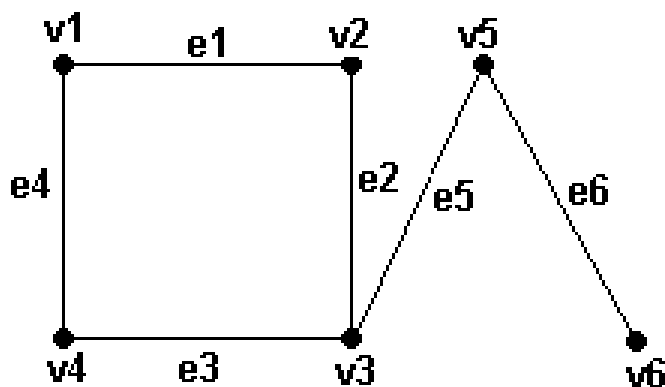
**距离的性质:**

1.  $d(u, v) \geq 0$ 。当 $u=v$ 时, 等号成立。
2. 具有对称性:  $d(u, v) = d(v, u)$ 。
3. 满足三角不等式:

$$\forall u, v, w \in V(G), \text{ 则 } d(u, v) + d(v, w) \geq d(u, w)$$

**定义14.16 (点割集、割点)** 设无向图 $G=\langle V, E \rangle$ , 若存在 $V' \subset V$ , 且 $V' \neq \emptyset$ , 使得 $p(G-V') > p(G)$ , 而对于任意的 $V'' \subset V'$ , 均有 $p(G-V'') = p(G)$ , 则称 $V'$ 是 $G$ 的**点割集**。

若 $V'$ 是单元集, 即 $V' = \{v\}$ , 则称 $v$ 为**割点**。

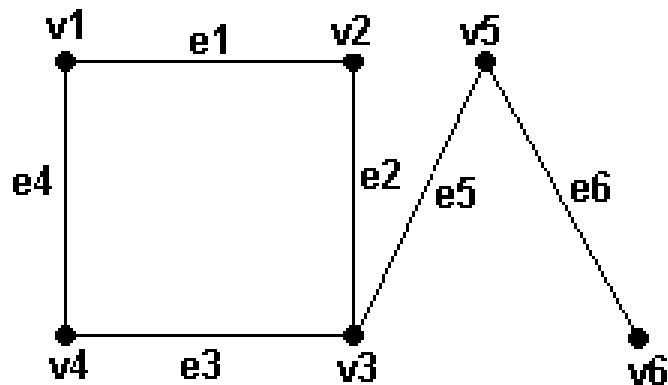


点割集:  $\{v2, v4\}$ ,  $\{v3\}$ ,  $\{v5\}$

割点:  $v3, v5$

**定义14.17 (边割集、桥)** 设无向图 $G=\langle V, E \rangle$ , 若存在 $E' \subset E$ , 且 $E' \neq \emptyset$ , 使得 $p(G-E') > p(G)$ , 而对于任意的 $E'' \subset E'$ , 均有 $p(G-E'') = p(G)$ , 则称 $E'$ 是 $G$ 的**边割集**, 简称为**割集**。

若 $E'$ 是单元集, 即 $E' = \{e\}$ , 则称 $e$ 为**割边**或**桥**。



边割集 :  $\{e6\}$ ,  $\{e5\}$ ,  $\{e2, e3\}$ ,  
 $\{e1, e2\}$ ,  $\{e3, e4\}$ ,  $\{e1, e4\}$ ,  
 $\{e1, e3\}$ ,  $\{e2, e4\}$

桥:  $e6, e5$



## 下面讨论有向图的连通性

**定义14.20** 在一个有向图 $D=\langle V, E \rangle$ 中，如果顶点 $u$ ， $v$ 之间存在通路，则称 $u$ 可达 $v$ ，记作 $u \rightarrow v$ 。

规定任意的顶点总是可达自身的，即 $\forall u \in V, u \rightarrow u$ 。

若 $u \rightarrow v$ 且 $v \rightarrow u$ ，则称 $u$ 与 $v$ 是相互可达的，记作 $u \leftrightarrow v$ ，规定 $u \leftrightarrow u$ 。

**说明：** $\rightarrow$ 、 $\leftrightarrow$ 都是 $V$ 上的二元关系，并且 $\leftrightarrow$ 是 $V$ 上的等价关系。

**定义14.21 (短程线)** 设 $u, v$ 为有向图 $D$ 中任意两个顶点, 若 $u \rightarrow v$ , 称 $u$ 到 $v$ 长度最短的通路为 $u$ 到 $v$ 的**短程线**。

短程线的长度称为 $u$ 到 $v$ 的**距离**, 记作 $d(u, v)$ 。当 $u$ 不可达 $v$ 时, 规定 $d(u, v) = \infty$ 。

**距离的性质:**

1.  $d(u, v) \geq 0$ 。当 $u=v$ 时, 等号成立。
2. 不具有对称性, 即 $d(u, v) \neq d(v, u)$ 。
3. 满足三角不等式:

$$\forall u, v, w \in V, \text{ 则 } d(u, v) + d(v, w) \geq d(u, w)$$

## 定义14.22（弱、单向、强连通图）

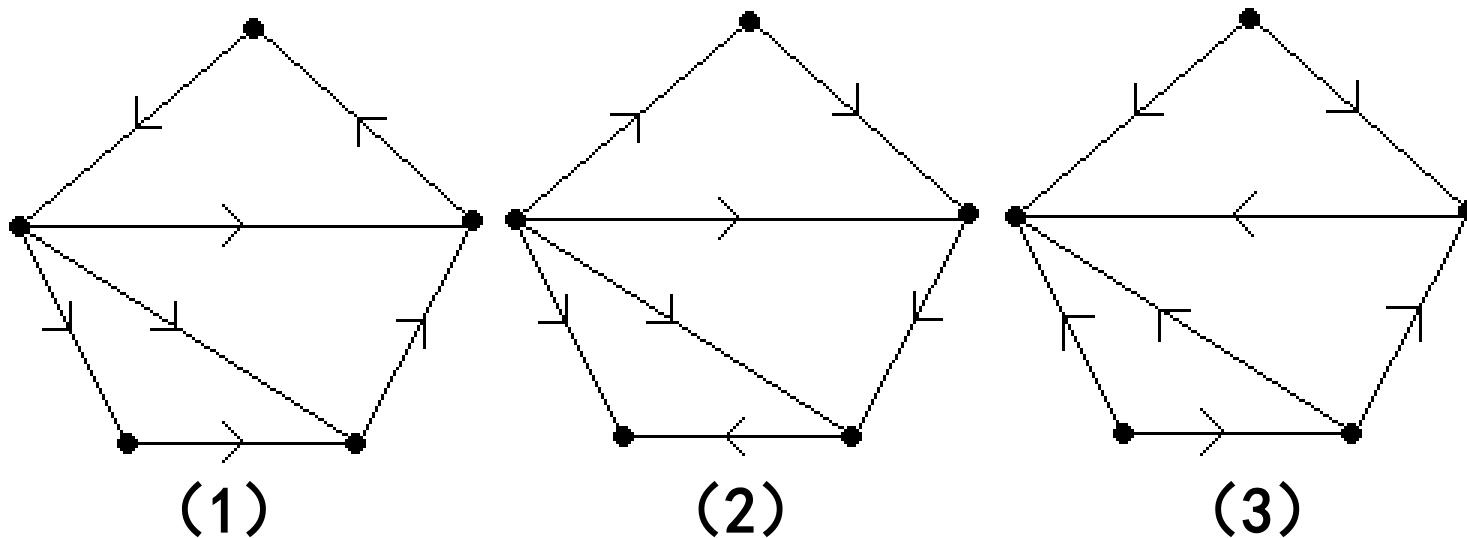
在一个有向图 $D=\langle V, E \rangle$ 中，如果 $D$ 的基图是连通图，则称 $D$ 是**弱连通图**。

如果对于任意的两个顶点 $u, v$ ， $u \rightarrow v$ 与 $v \rightarrow u$ 至少成立其一，则称 $D$ 是**单向连通图**。

如果对于任意的两个顶点 $u, v$ ，均有 $u \leftrightarrow v$ ，则称 $D$ 是**强连通图**。

**说明：**强连通图一定是单向连通图，单向连通图一定是弱连通图。

例：如下图



- (1) 是强连通图
- (2) 是单向连通图
- (3) 是弱连通图。

## 强连通图和单向连通图的判别定理

**定理14.8** 有向图D是强连通图当且仅当D中存在经过每个顶点至少一次的回路。

**定理14.9** 有向图D是单向连通图当且仅当D中存在经过每个顶点至少一次的通路。

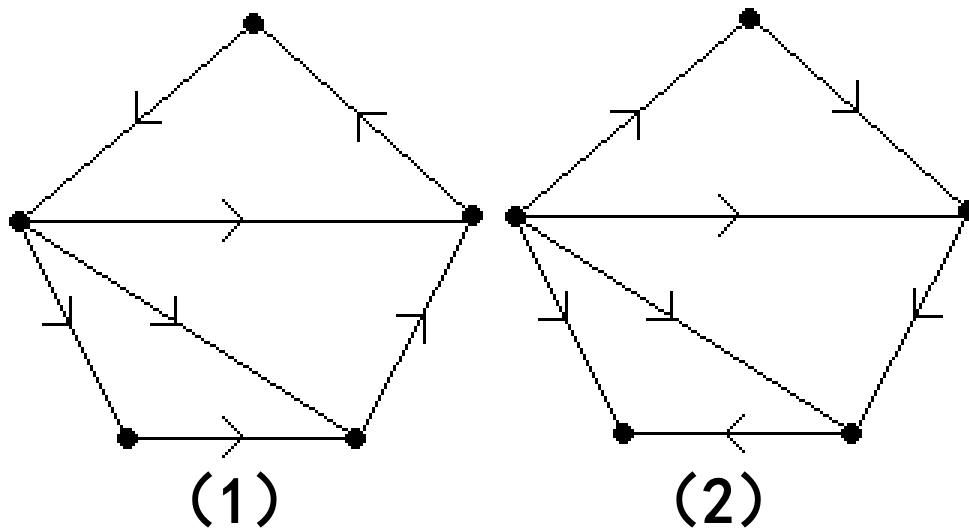
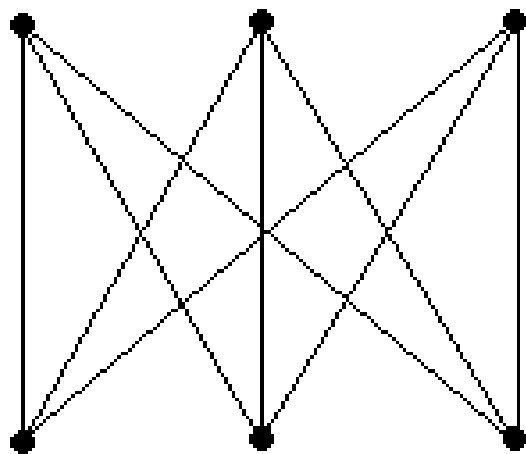


图 (1) 存在经过每个顶点的回路，所以是强连通图

图 (2) 存在经过每个顶点的通路，所以是单向连通图

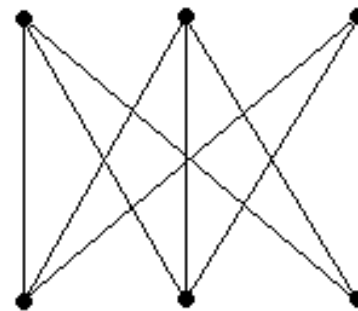
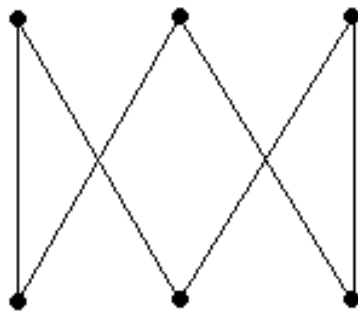
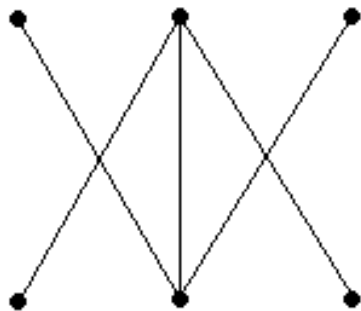
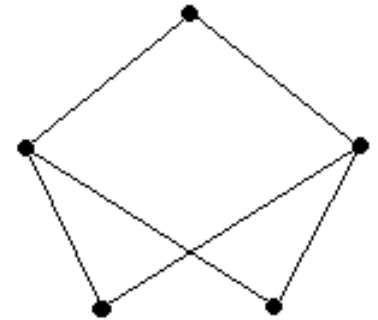
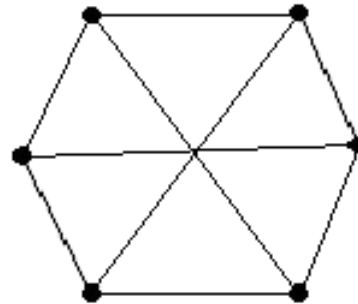
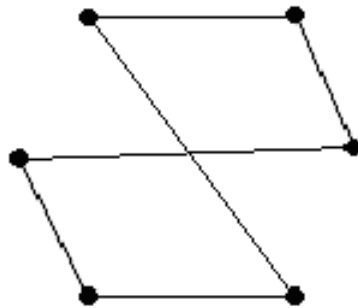
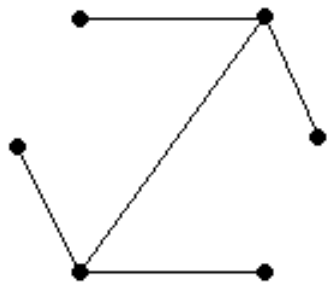
**定义14.23 (二部图)** 设 $G$ 是一个无向图，如果能将 $V$ 分成 $V_1$ 和 $V_2$  ( $V_1 \cup V_2 = V$ ,  $V_1 \cap V_2 = \emptyset$ )，使得 $G$ 中的每条边的两个端点都是一个属于 $V_1$ ，另一个属于 $V_2$ ，则称 $G$ 为**二部图 (二分图、偶图)**，称 $V_1$ 和 $V_2$ 为**互补顶点子集**，常将二部图 $G$ 记为 $\langle V_1, V_2, E \rangle$ 。

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 $r = |V_1|$ ， $s = |V_2|$ 。

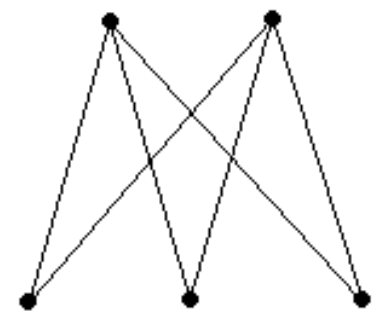


$K_{3,3}$

例:

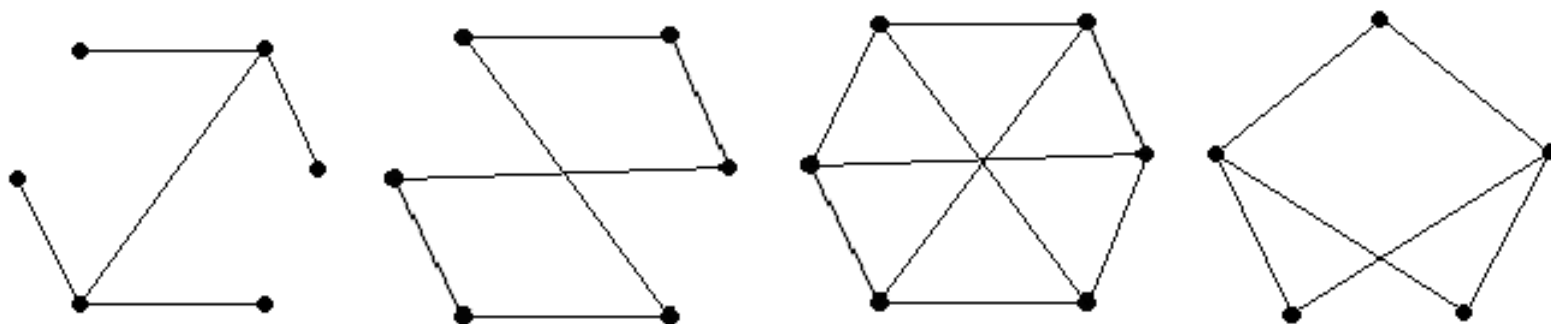


$K_{3,3}$



$K_{2,3}$

例：



**定理14.10（二部图的判别定理）** 一个无向图 $G$ 是二部图当且仅当 $G$ 中无奇圈。