



## 集合论与图论07

# 图的基本概念

何英华

*hyh@tju.edu.cn*

# 目录

- 无向图与有向图
- 顶点度数与握手定理
- 简单图、完全图、正则图
- 子图、补图
- 图的同构

# 有序积、无序积、多重集

- 有序积:  $A \times B = \{ \langle x, y \rangle \mid x \in A \wedge y \in B \}$   
有序对:  $\langle x, y \rangle \neq \langle y, x \rangle$
- 无序积:  $A \& B = \{ (x, y) \mid x \in A \wedge y \in B \}$   
无序对:  $(x, y) = (y, x)$
- 多重集:  $\{a, a, a, b, b, c\} \neq \{a, b, c\}$   
重复度: a的重复度为3, b的为2, c的为1

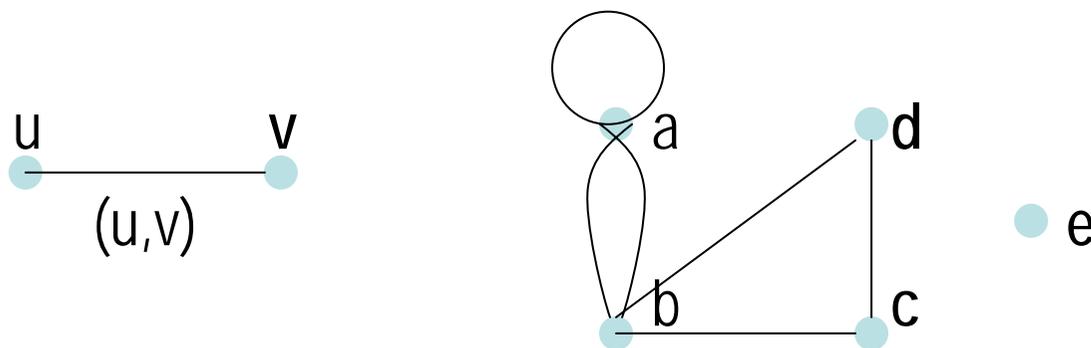
# 无向图

- 无向图  $G = \langle V, E \rangle$ :

$$V(G) = V, E(G) = E$$

(1)  $V \neq \emptyset$ , 顶点, 结点;      (2) 多重集  $E \subseteq V \& V$ , 边。

- 例:  $G = \langle V, E \rangle, V = \{a, b, c, d, e\},$   
 $E = \{(a, a), (a, b), (a, b), (b, c), (c, d), (b, d)\}.$



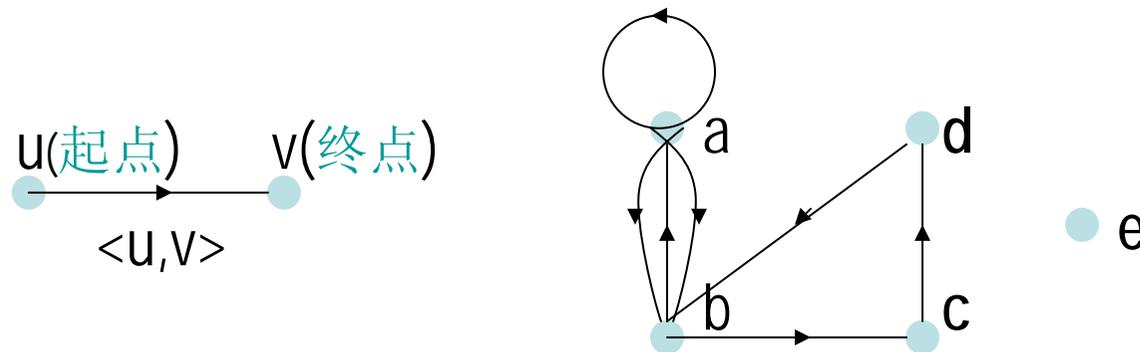
# 有向图

- 有向图  $D = \langle V, E \rangle$ :

$$V(D) = V, E(D) = E$$

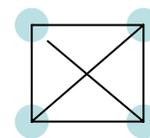
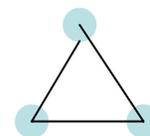
- (1)  $V \neq \emptyset$ , 顶点, 结点;      (2) 多重集  $E \subseteq V \times V$ , 边

- 例:  $D = \langle V, E \rangle, V = \{a, b, c, d, e\}$ ,  
 $E = \{ \langle a, a \rangle, \langle a, b \rangle, \langle a, b \rangle, \langle b, a \rangle, \langle b, c \rangle, \langle c, d \rangle, (d, b) \}$ .



# n阶图,零图,平凡图,空图

- 有限图: 顶点集和边集都是有限集
- n阶图:  $|V(G)|=n$
- 零图:  $E=\emptyset$ , n阶零图
- 平凡图: 1阶零图
- 空图:  $V=E=\emptyset$



# 标定图,非标定图,基图

- 标定图: 顶点或边带标记
- 非标定图: 顶点或边不带标记
- 基图: 有向图去掉边的方向后得到的无向图



# 关联, 相邻

- 关联: 点与边

- 端点, 孤立点

- 环

- 边与顶点的关联次数: 1, 2, 0



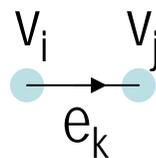
- 相邻: 点与点, 边与边



- 有向图的关联与相邻

- 始点, 终点

- 邻接到, 邻接于

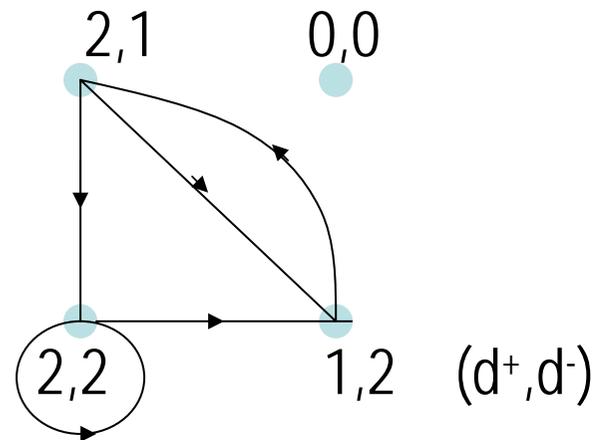
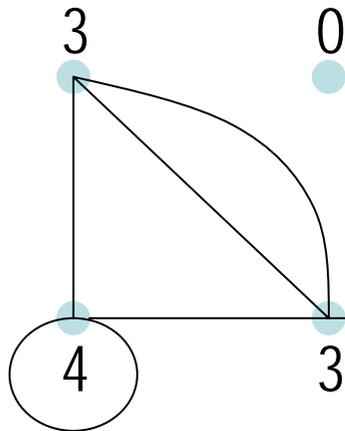


# 目录

- 无向图与有向图
- 顶点度数与握手定理
- 简单图、完全图、正则图
- 子图、补图
- 图的同构

# 顶点的度数

- 度  $d_G(v)$ :  $v$  作为边的端点的次数之和
- 出度  $d_D^+(v)$ :  $v$  作为边的起点的次数之和
- 入度  $d_D^-(v)$ :  $v$  作为边的终点的次数之和
- 度  $d_D(v) = d_D^+(v) + d_D^-(v)$

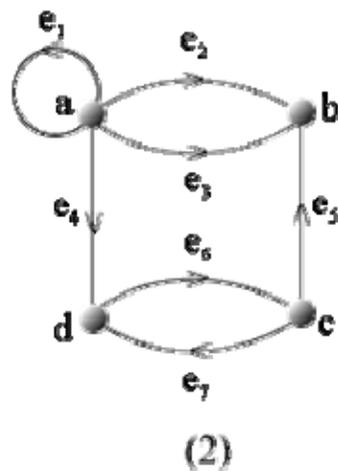
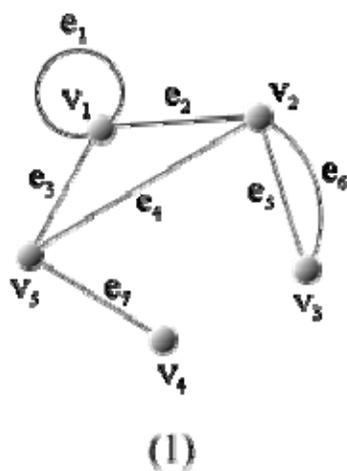


# 最大(出/入)度,最小(出/入)度

- 最大度:  $\Delta(G) = \max\{ d_G(v) \mid v \in V(G) \}$
- 最小度:  $\delta(G) = \min\{ d_G(v) \mid v \in V(G) \}$
- 最大出度:  $\Delta^+(D) = \max\{ d_D^+(v) \mid v \in V(D) \}$
- 最小出度:  $\delta^+(D) = \min\{ d_D^+(v) \mid v \in V(D) \}$
- 最大入度:  $\Delta^-(D) = \max\{ d_D^-(v) \mid v \in V(D) \}$
- 最小入度:  $\delta^-(D) = \min\{ d_D^-(v) \mid v \in V(D) \}$
- 简记为  $\Delta, \delta, \Delta^+, \delta^+, \Delta^-, \delta^-$

# 悬挂顶点(边)、奇(偶)度顶点

- 称度数为1的顶点为**悬挂顶点**，与它关联的边为**悬挂边**。度为奇数(偶数)的顶点称为**奇度(偶度)顶点**。
- 在下图中，(1)的 $d(v_1)=4$ ， $\Delta=4$ ， $\delta=1$ ， $v_4$ 是悬挂顶点， $e_7$ 是悬挂边。(2)的 $d^+(a)=4$ ， $d^-(a)=1$ ， $d(a)=5$ ， $\Delta=5$ ， $\delta=3$ ， $\Delta^+=4$ ， $\delta^+=0$ ， $\Delta^-=3$ ， $\delta^-=1$ 。



# 握手定理

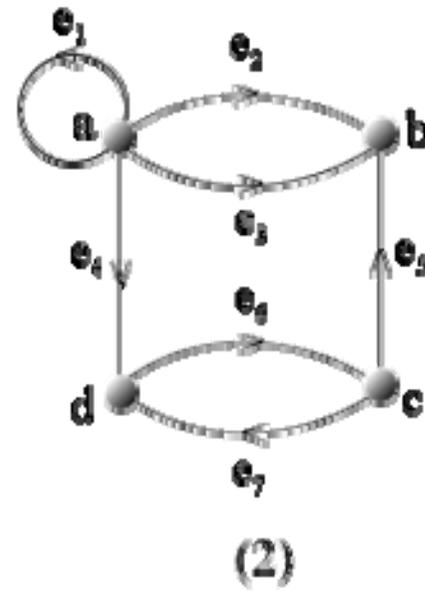
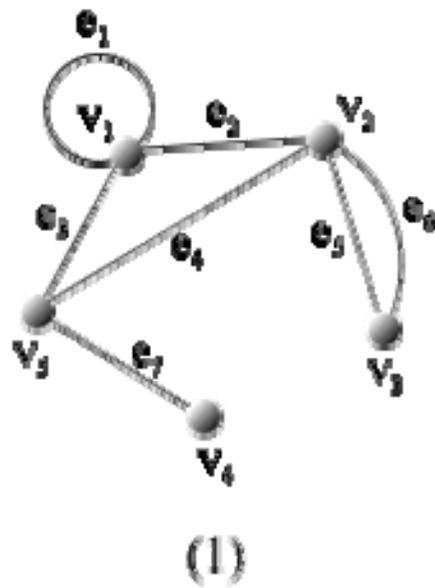
- 定理1: 设  $G = \langle V, E \rangle$  是无向图,  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ ,  $|E| = m$ , 则
$$d(v_1) + d(v_2) + \dots + d(v_n) = 2m.$$
- 定理2: 设  $D = \langle V, E \rangle$  是有向图,  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ ,  $|E| = m$ , 则
$$\begin{aligned} d^+(v_1) + d^+(v_2) + \dots + d^+(v_n) \\ = d^-(v_1) + d^-(v_2) + \dots + d^-(v_n) = m. \end{aligned}$$
- 推论: 任何图中, 奇数度顶点的个数是偶数。

# 度数列

- 设 $G=\langle V,E\rangle$ 为一个 $n$ 阶无向图,  $V=\{v_1,v_2,\dots,v_n\}$ , 称 $d(v_1),d(v_2),\dots,d(v_n)$ 为 $G$ 的**度数列**, 对于顶点标定的无向图, 它的度数列是唯一的。
- 设 $D=\langle V,E\rangle$ 为一个 $n$ 阶有向图,  $V=\{v_1,v_2,\dots,v_n\}$ , 称 $d(v_1),d(v_2),\dots,d(v_n)$ 为 $D$ 的度数列, 另外称 $d^+(v_1),d^+(v_2),\dots,d^+(v_n)$ 与 $d^-(v_1),d^-(v_2),\dots,d^-(v_n)$ 分别为 $D$ 的**出度列**和**入度列**。

# 例题1

- 在下图中，(1)按顶点的标定顺序，度数列为4,4,2,1,3。在(2)中，按字母顺序，度数列，出度列，入度列分别为5,3,3,3；4,0,2,1；1,3,1,2.



## 例题2

1) 以下两组数能够称无向图的度序列吗？为什么？

① 2,3,4,5,6,7    ② 1,2,2,3,4

2) 已知图中有11条边，有1个4度顶点，4个3度顶点，其余顶点的度数均小于等于2，问G中至少有几个顶点？

3) 已知5阶有向图D的顶点集 $V=\{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5\}$ ，它的度数列和出度列分别为3,3,2,3,3和1,2,1,2,1，试求D的入度列。

# 例题

- 例3: 设 $n$ 阶 $m$ 条边的无向图 $G$ 中,  $m=n+1$ , 证明 $G$ 中存在顶点 $v$ ,  $d(v) \geq 3$ 。
- 例4: 证明空间不存在有奇数个面且每个面有奇数条棱的多面体。
- 例5: 设 $G$ 为9阶无向图,  $G$ 的每个顶点的度数不是5就是6。证明 $G$ 中至少有5个6度顶点或者至少6个5度顶点。

# 目录

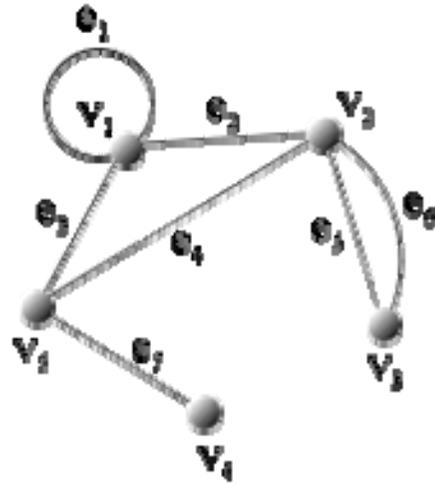
- 无向图与有向图
- 顶点度数与握手定理
- 简单图、完全图、正则图
- 子图、补图
- 图的同构

# 多重图与简单图

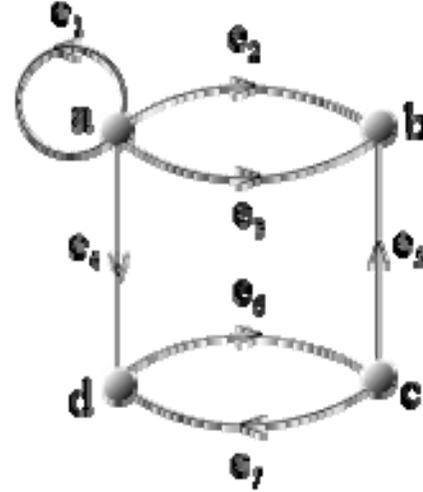
- 在无向图中，关联一对顶点的无向边如果多于1条，则称这些边为**平行边**，平行边的条数称为重数。
- 在有向图中，关联一对顶点的有向边如果多于1条，并且这些边的始点和终点相同(也就是它们的方向相同)，则称这些边为**平行边**。
- 含平行边的图称为**多重图**，既不含平行边也不含环的图称为**简单图**。

# 例题

- 下图(1)中 $e_5$ 与 $e_6$ 是平行边，(2)中 $e_2$ 与 $e_3$ 是平行边， $e_6$ 与 $e_7$ 不是平行边。两个图都不是简单图。



(1)

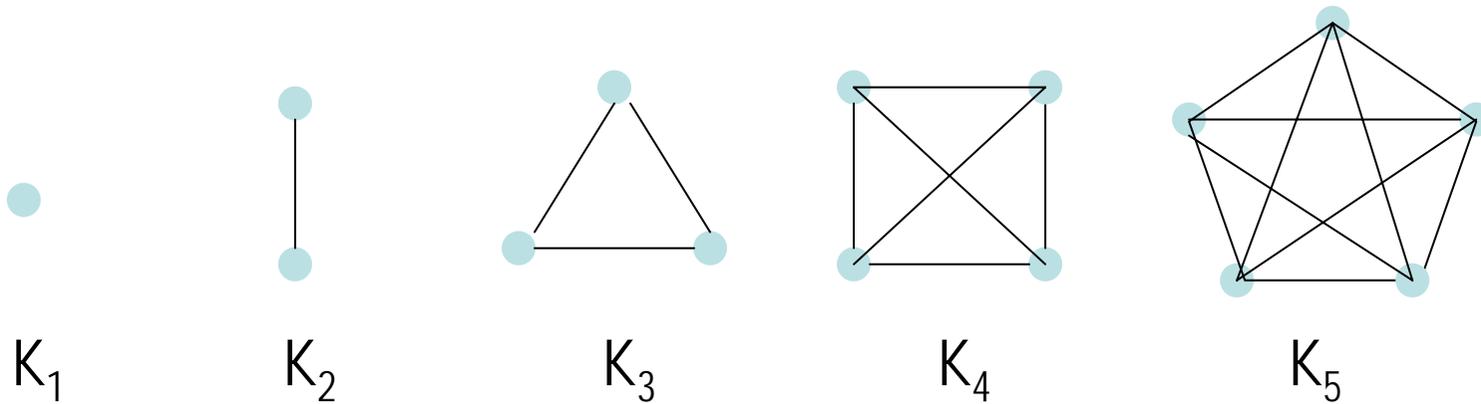


(2)

- $n$ 阶简单无向图满足 $0 \leq \Delta \leq n-1$ 。

# 完全图

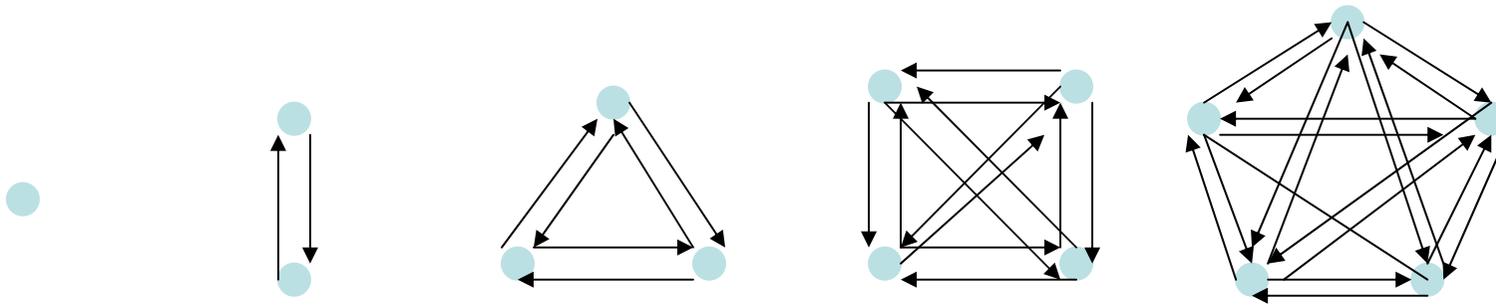
- **n阶无向完全图**记做 $K_n$  ( $n \geq 1$ ) 中每个顶点均与其余的 $n-1$ 个顶点相邻。



- $K_n$ 的边数为 $n(n-1)/2$ 。

# 有向完全图

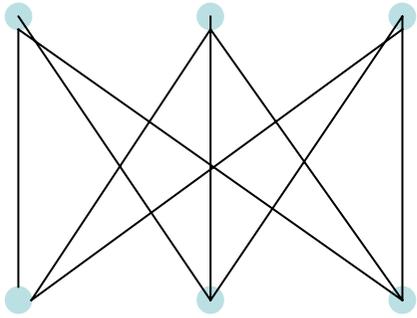
- **n阶有向完全图**D中每个顶点都邻接到其余的n-1个顶点，并邻接于其余的n-1个顶点。



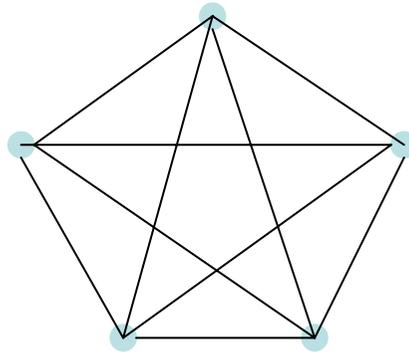
- n阶有向完全图的边数为 $n(n-1)$ 。

# 正则图

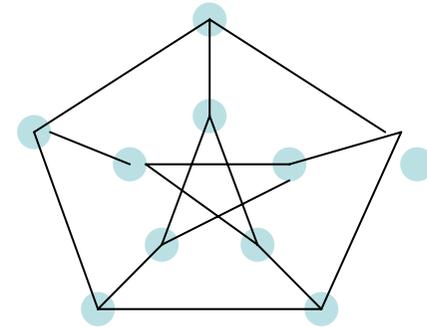
- **k-正则图**中，顶点的度数均为k。



库拉图斯基图 $K_{3,3}$



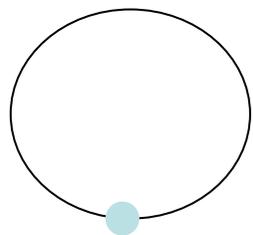
库拉图斯基图 $K_5$



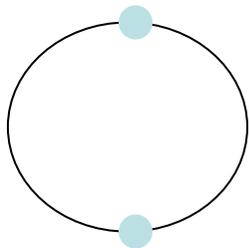
彼得松图

- n阶零图是0-正则图，n阶无向完全图是(n-1)-正则图。n阶k-正则图的边数 $m=kn/2$ ，因而当k为奇数时，n必为偶数。

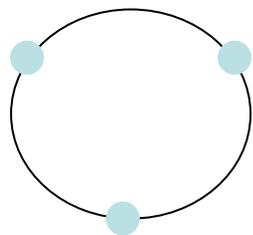
# 圈



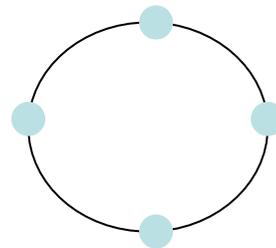
$C_1$



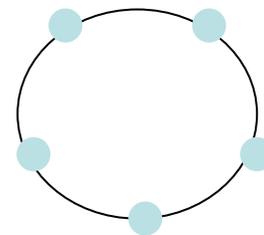
$C_2$



$C_3$

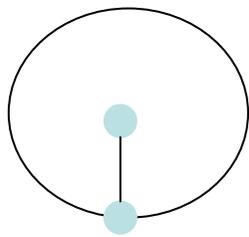


$C_4$

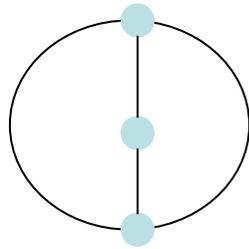


$C_5$

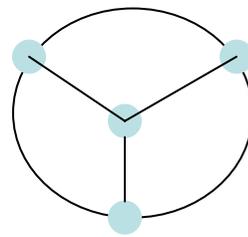
# 轮



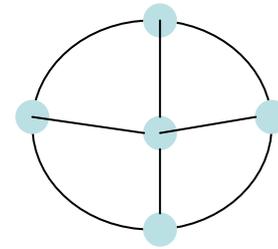
$W_1$



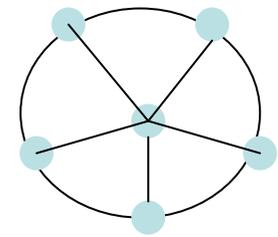
$W_2$



$W_3$



$W_4$



$W_5$

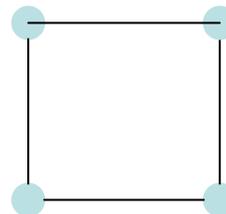
# 超立方体



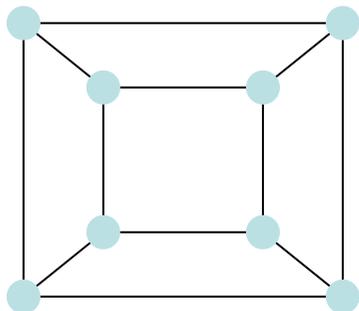
$Q_0$



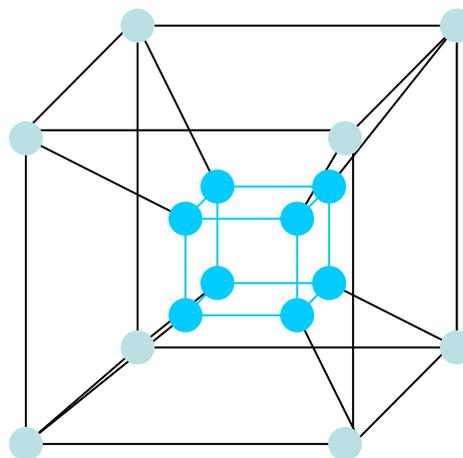
$Q_1$



$Q_2$



$Q_3$



$Q_4$

# 目录

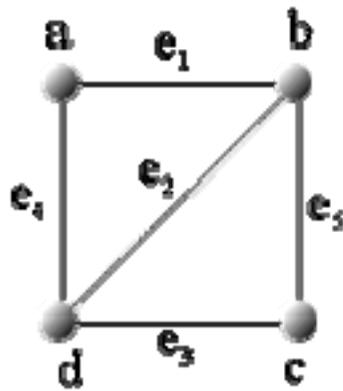
- 无向图与有向图
- 顶点度数与握手定理
- 简单图、完全图、正则图
- 子图、补图
- 图的同构

# 子图

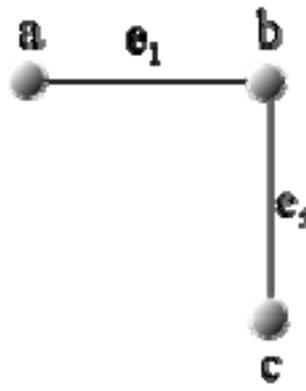
- 设 $G=\langle V,E\rangle$ ,  $G'=\langle V',E'\rangle$ 为两个图(同为无向图或同为有向图), 若 $V'\subseteq V$ 且 $E'\subseteq E$ , 则称 $G'$ 是 $G$ 的**子图**,  $G$ 为 $G'$ 的**母图**, 记作 $G'\subseteq G$ 。若 $G'\subseteq G$ 且 $G'\neq G$ (即 $V'\subset V$ 或 $E'\subset E$ ), 则称 $G'$ 为 $G$ 的**真子图**。若 $G'\subseteq G$ 并且 $V'=V$ , 则称 $G'$ 为 $G$ 的**生成子图**。
- 设 $V_1\subseteq V$ 且 $V_1\neq\phi$ , 以两个端点均在 $V_1$ 中的全体边为边集 $E_1$ 的 $G$ 的子图称为 **$V_1$ 导出的导出子图**, 记作 $G[V_1]$ . 设 $E_1\subseteq E$ 且 $E_1\neq\phi$ , 以 $E_1$ 中的边关联的顶点的全体为顶点集 $V_1$ 的图 $G$ 的子图称为 **$E_1$ 导出的导出子图**, 记作 $G[E_1]$ 。

# 例题

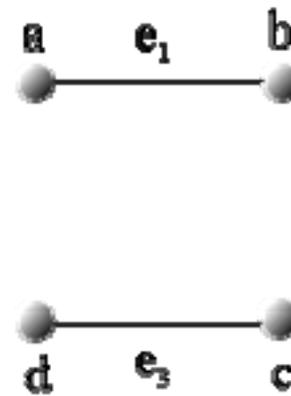
- 在下图中，设 $G$ 为(1)中图所表示，取 $V_1=\{a,b,c\}$ ，则 $V_1$ 的导出子图 $G[V_1]$ 为(2)中图所示。取 $E_1=\{e_1, e_3\}$ ，则 $E_1$ 的导出子图 $G[E_1]$ 为(3)中图所示。



(1)



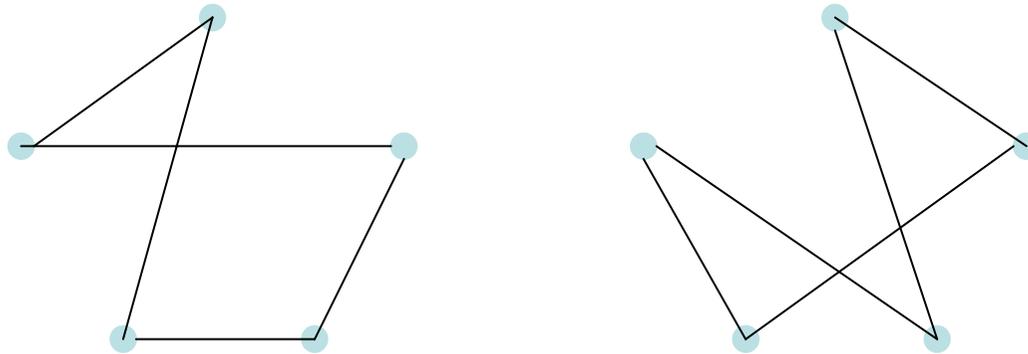
(2)



(3)

# 补图

- 设 $G = \langle V, E \rangle$ ，以 $V$ 为顶点集，以所有使 $G$ 成为完全图 $K_n$ 的添加边组成的集合为边集的图，称为 $G$ 的补图，记做 $\bar{G}$



# 目录

- 无向图与有向图
- 顶点度数与握手定理
- 简单图、完全图、正则图
- 子图、补图
- 图的同构

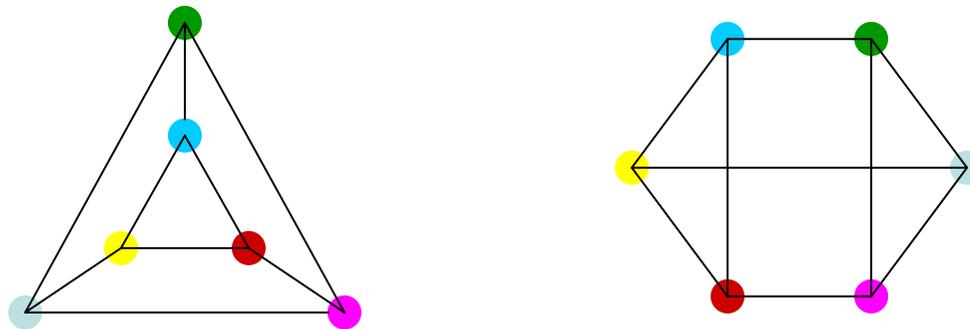
# 图同构

- **图同构**: 设无向(有向)图  $G_1 = \langle V_1, E_1 \rangle$ ,  $G_2 = \langle V_2, E_2 \rangle$ , 若存在双射  $f: V_1 \rightarrow V_2$ , 满足  $\forall u \in V_1, \forall v \in V_1$ ,

$$(u, v) \in E_1 \leftrightarrow (f(u), f(v)) \in E_2$$

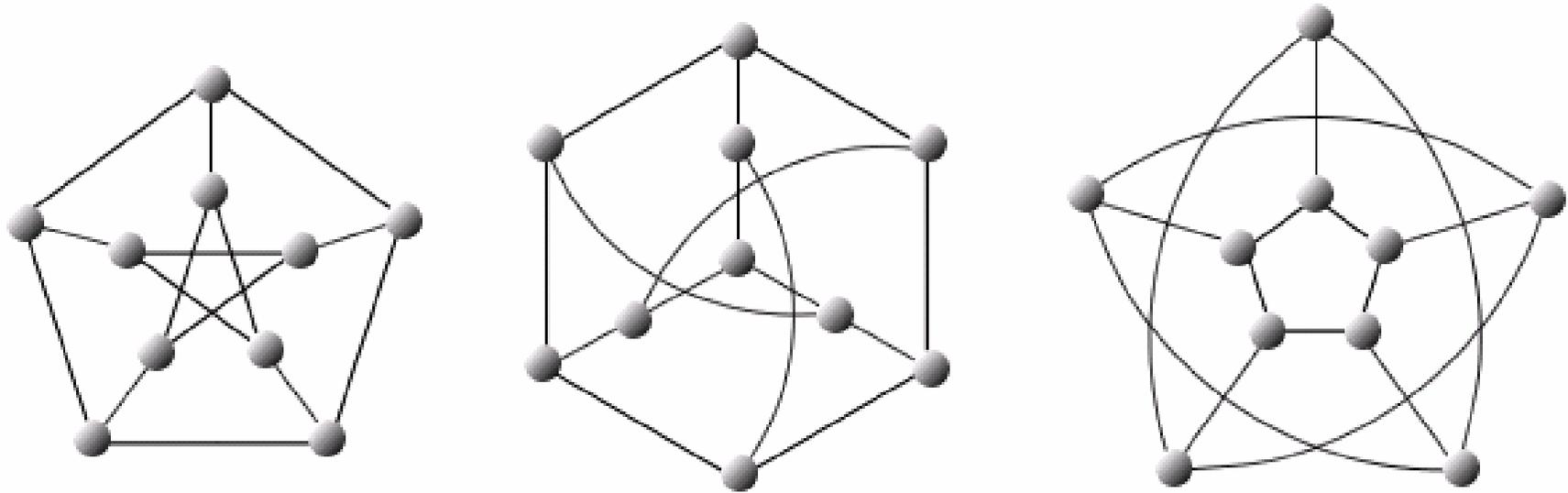
$$( \langle u, v \rangle \in E_1 \leftrightarrow \langle f(u), f(v) \rangle \in E_2 )$$

则称  $G_1$  与  $G_2$  同构, 记作  $G_1 \cong G_2$



# 图之间的同构关系

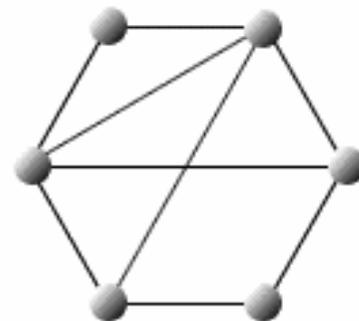
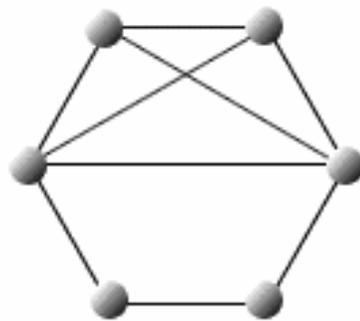
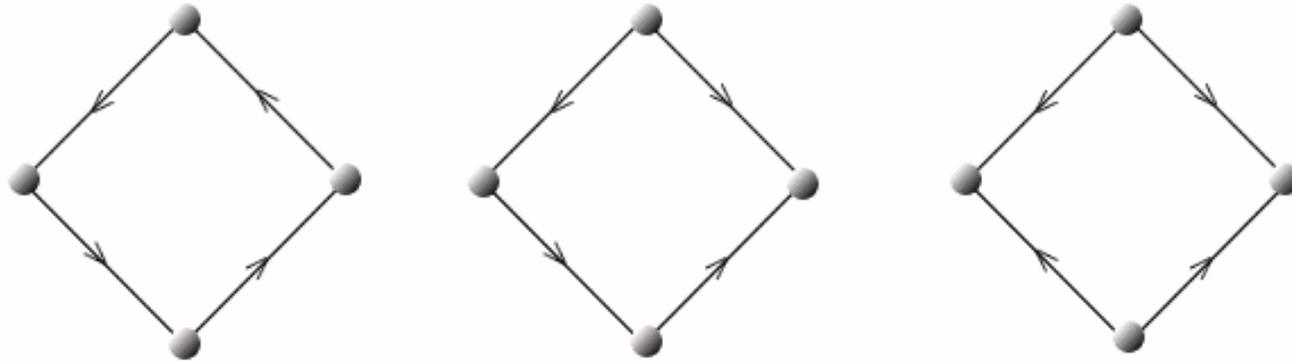
- 图之间的同构关系是等价关系。这个等价关系的每一个等价类中的图，在同构的意义之下都可以看成一个图，这样就可以说，在图同构的意义下，图的数学定义与图形表示是一一对应的。



# 判断两个图是否同构

- 到目前为止，人们还没有找到判断两个图是否同构的好的算法，还只能根据定义看是否能找到满足条件的双射函数。
- 两个图同构的必要条件：若 $G_1 \cong G_2$ ，则它们的阶数相同，边数相同，度数列相同。
- 不要将两个图同构的必要条件当成充分条件。破坏这些必要条件的任何一个，两个图就不会同构，但以上列出的条件都满足，两个图也不一定同构。

# 例题



# 例题

1. 画出4阶3条边的所有非同构的无向简单图。
2. 画出3阶2条边的所有非同构的有向简单图。
3. 画出以1,1,1,2,2,3为度数列的3个非同构的无向简单图。