



# 第一章：图的基本概念

# 图论：基本概念



图  
Graph



图模型

互连结点的集合

□ 结点表示事物

□ 边表示事物之间的联系

- 图论中的图是由若干给定的点（结点）及连接两点的线（边）所构成的图形
- 用这种图形来描述某些事物之间的某种特定关系，其中结点代表事物，连接两结点的边表示相应两个事物间具有的某种关系。



## 图的表示：

图  $G$  用一个二元组表示： $G = (V, E)$

- $V$  表示非空结点(vertex)集合,
- $E$  表示边(edge)的集合, 每条边代表  $V$  中的两个结点相关联。

对图  $G$ , 用  $V(G)$  和  $E(G)$  表示该图的结点集和边集。

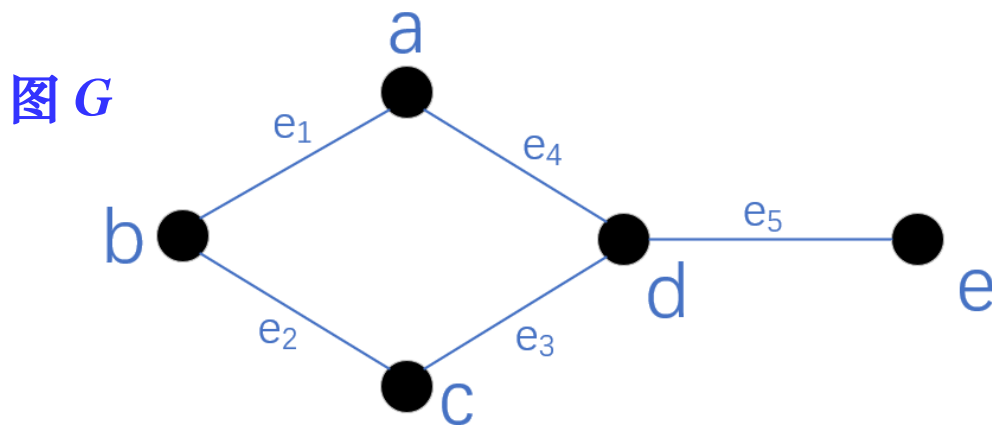
# 图论：基本概念



## 图的分类

- 无限图：结点集或边集是无穷集合；
- 有限图：结点集和边集均是有限集合；

结点集	$V(G) = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$	结点数	$ V(G)  = n$
边集	$E(G) = \{e_1, e_2, \dots, e_m\}$	边数	$ E(G)  = m$



$V(G) = ?$

$E(G) = ?$

# 图论：基本概念



## 图的分类

✓ 无向图(undirected graph): 所有的边是无向边



无向边  $e_k$  可记为**无序的结点对**  $e_k = (v_i, v_j)$

结点  $v_i, v_j$  称为边  $e_k$  的端点

结点  $v_i$  的**邻集**:  $\Gamma(v_i) = \{v_j | (v_i, v_j) \in E\}$

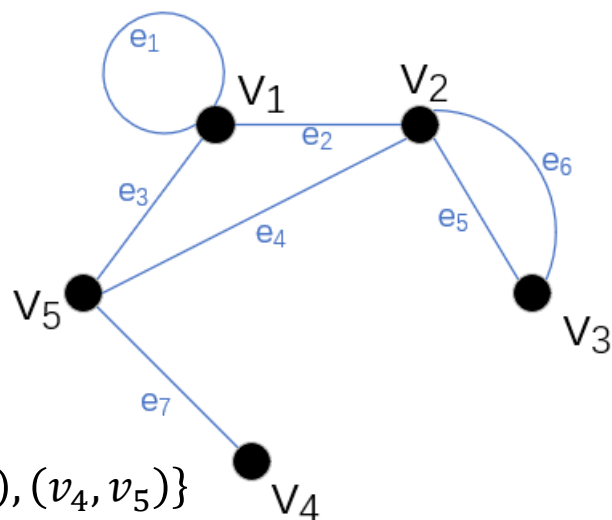
$$V(G) = \{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5\}$$

$$E(G) = \{e_1, e_2, e_3, e_4, e_5, e_6, e_7\}$$

$$= \{(v_1, v_1), (v_1, v_2), (v_1, v_5), (v_2, v_5), (v_2, v_3), (v_2, v_3), (v_4, v_5)\}$$

$$\Gamma(v_1) = ?$$

下图中  $v_1$  的邻集是?





## 图的分类

✓ 有向图(directed graph): 所有的边是有向边



有向边  $e_k$  可记为**有序的结点对**  $e_k = (v_i, v_j)$  或  $e_k = \langle v_i, v_j \rangle$

结点  $v_i$  为边  $e_k$  的**始点**,  $v_j$  称为边  $e_k$  的**终点**

结点  $v_i$  为  $v_j$  的**直接前趋**,  $v_j$  为  $v_i$  的**直接后继**

结点  $v_i$  的**前趋元集(内邻集)**:  $\Gamma^-(v_i) = \{v_j | (v_j, v_i) \in E\}$

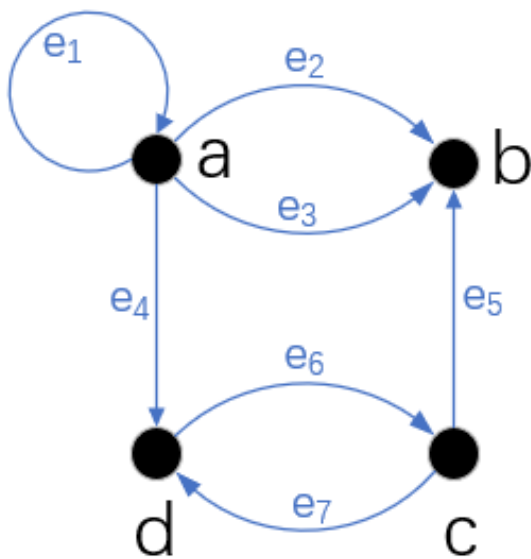
结点  $v_i$  的**后继元集(外邻集)**:  $\Gamma^+(v_i) = \{v_j | (v_i, v_j) \in E\}$

结点  $v_i$  的**邻集**:  $\Gamma(v_i) = \Gamma^+(v_i) \cup \Gamma^-(v_i)$

# 图论：基本概念



## 图的分类：例题



$$V(G) = \{a, b, c, d\}$$

$$E(G) = \{(a, a), (a, b), (a, b), (a, d), \\ (c, b), (c, d), (d, c)\} \\ = \{e_1, e_2, e_3, e_4, e_5, e_6, e_7\}$$

内邻集  $\Gamma^-(d) = ?$

外邻集  $\Gamma^+(d) = ?$

邻集  $\Gamma(d) = ?$

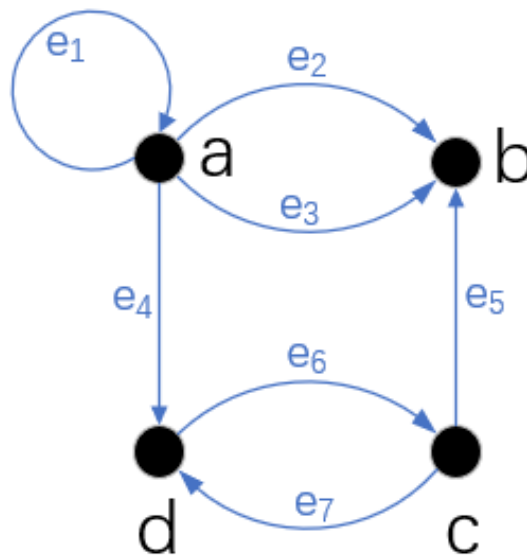
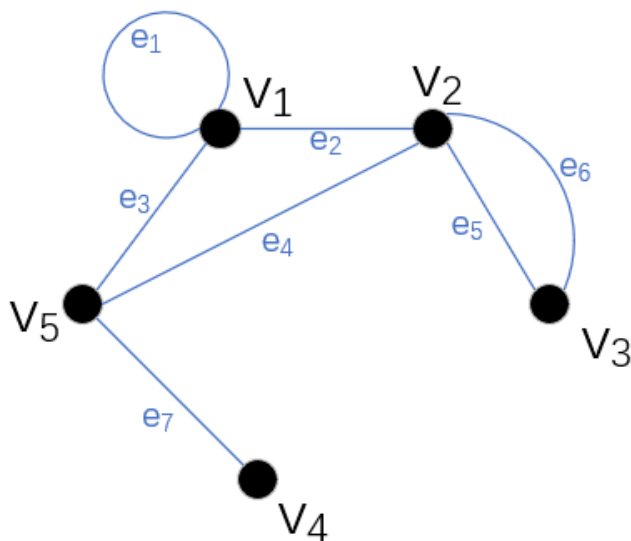
结点  $v_i$  的前趋元集(内邻集):  $\Gamma^-(v_i) = \{v_j | (v_j, v_i) \in E\}$

结点  $v_i$  的后继元集(外邻集):  $\Gamma^+(v_i) = \{v_j | (v_i, v_j) \in E\}$

# 图论：基本概念



- ✓ 混合图：既有无向边也有有向边
- ✓ 多重图(multigraph)：有重边的图
  - 重边(multiple edges)：两结点间的多条边
  - 自环(loop)：两结点重合的边，即  $e_k = (v_i, v_i)$



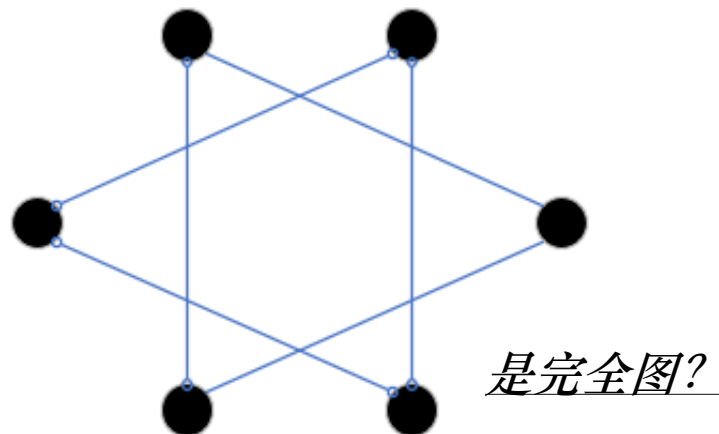
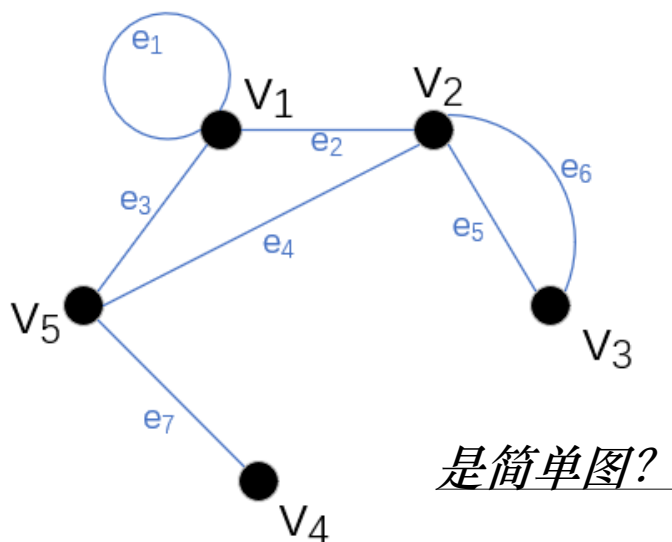
上图中自环和重边有哪些？



# 图论：基本概念



✓ **简单图** (simple graph): 无重边无自环的无向图



$K_6$ 有多少条边?

✓ **空图** (null/empty graph): 无任何边的简单图, 记作  $N_n$

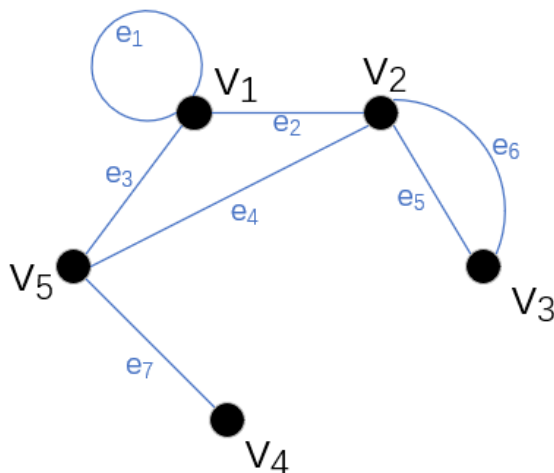
✓ **完全图** (complete graph): 任意两结点都有边的简单图, 记作  $K_n$

# 图论：基本概念

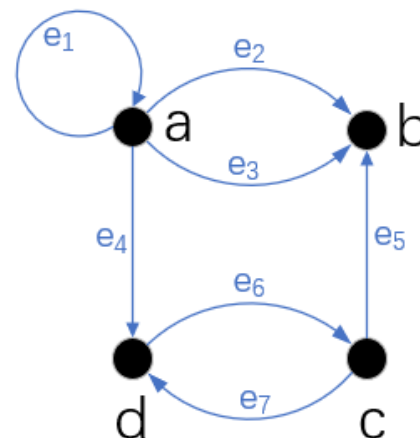


## 结点的度(degree)

- ✓ 定义：记与结点  $v$  关联的边数，作  $d(v)$
- ✓  $v$  带有自环，自环对  $d(v)$  的贡献度为 2



各结点的度是多少？



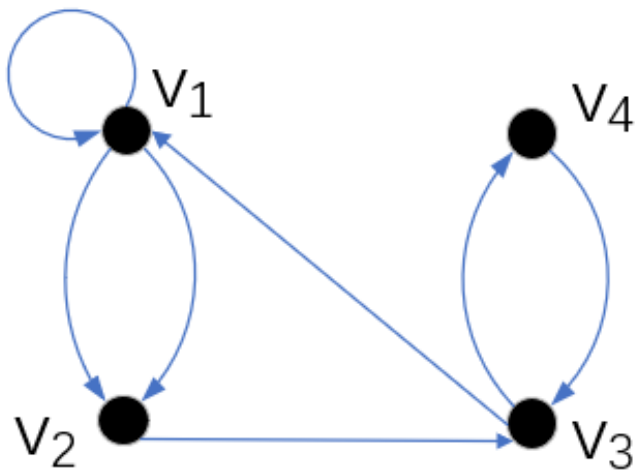
- ✓ 有向图中结点  $v$  的**正度**是以  $v$  为**始点的边**的数目，记作  $d^+(v)$
- ✓ 有向图中结点  $v$  的**负度**是以  $v$  为**终点的边**的数目，记作  $d^-(v)$
- ✓ 有向图中结点  $v$  的**度**  $d(v) = d^+(v) + d^-(v)$

# 图论：基本概念



## 结点的度(degree):

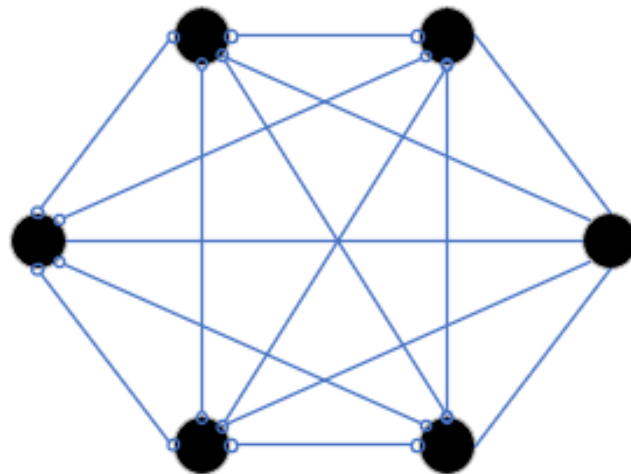
✓ 度为 0 的结点称为孤立点



$$d^+(v_1) = ?$$

$$d^-(v_1) = ?$$

$$d(v_1) = ?$$



$K_6$ 中各结点的度是多少？

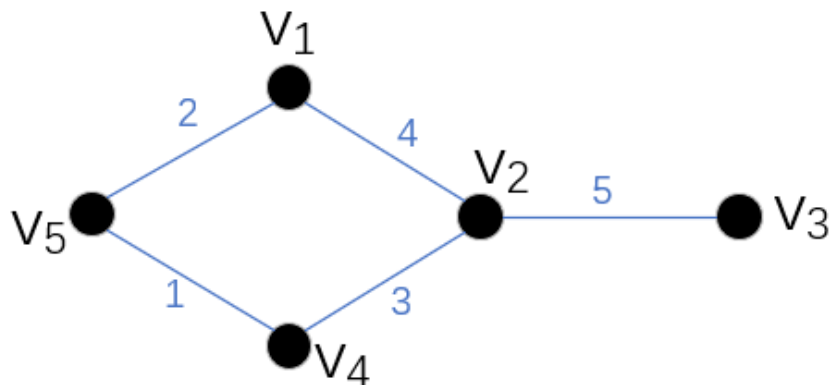


## 度的基本性质

- ✓ 对于  $G(V, E)$  ,  $|E| = m$  , 则  $\sum_{v \in V(G)} d(v) = 2m$ ;
- ✓ 图  $G$  中度为奇数的结点必有偶数个;
- ✓ 有向图中正度之和等于负度之和;
- ✓  $K_n$  的边数  $m = \frac{1}{2}n(n-1)$  ;
- ✓ 非空简单图中一定存在度相同的结点.

## 赋权图

- ✓ 定义：如果给图  $G=(V, E)$  的每条边  $e_k$  都赋以一个实数  $w_k$  作为该边的权 (weight)，则称  $G$  是赋权图。



- ✓ 如果权都是正数, 称为正权图。
- ✓ 应用中往往是赋权图; 权可以表示长度、时间、费用等。

# 图论：基本概念

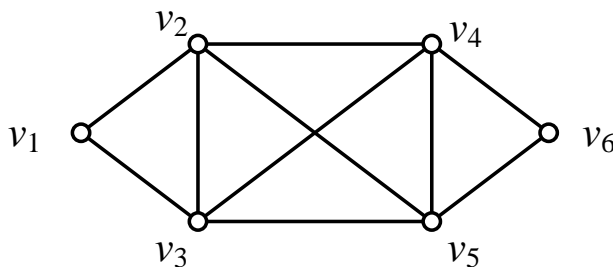


## 图的运算：子图

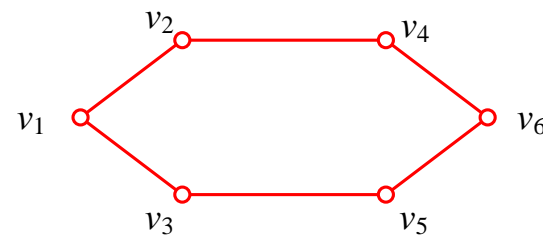
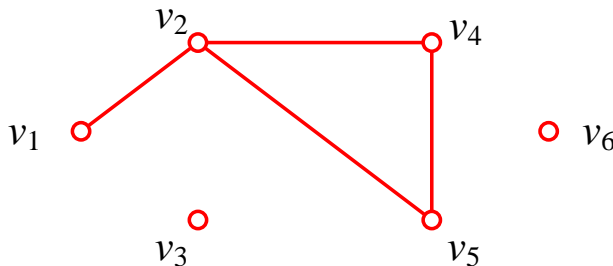
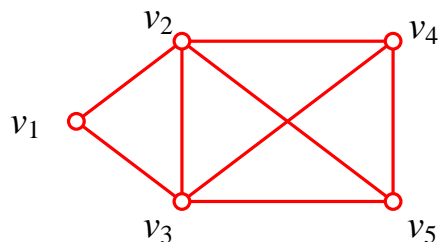
✓ 定义：给定  $G=(V, E)$ , 如果图  $G'=(V', E')$  满足  $V' \subseteq V, E' \subseteq E$ ,

则称图  $G'$  是  $G$  的子图(subgraph), 记作  $G' \subseteq G$

✓ 如果  $V'=V$ , 则称  $G'$  是  $G$  的支撑(spanning)子图 或生成子图



支撑子图判断?

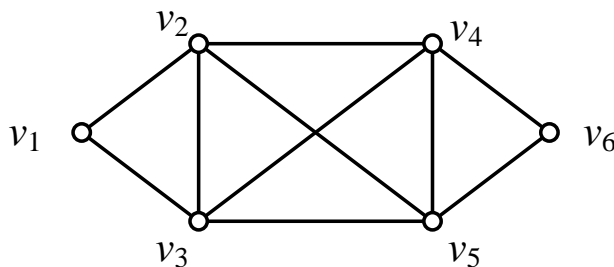


# 图论：基本概念

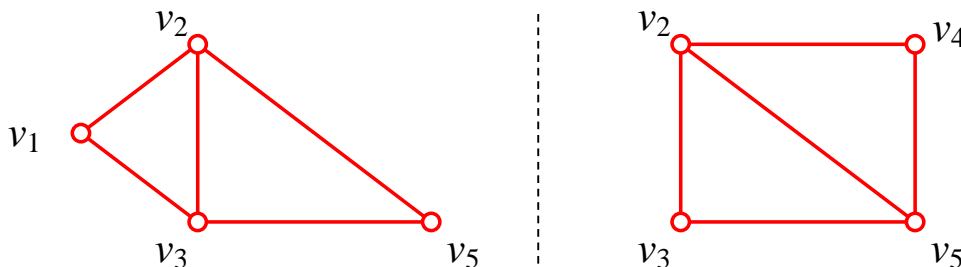


## 图的运算：子图

- ✓ 如果  $V' \subseteq V$ , 且对任意的  $v_i, v_j \in V'$ , 若  $e_k = (v_i, v_j) \in E$ , 有  $e_k \in E'$ , 则称  $G'$  是  $G$  的 **导出(induced)子图**,  $E'$  包含了  $G$  在结点子集  $V'$  之间的所有边 ( $E'$  是  $E$  中那些两个端点都在  $V'$  中的边构成的集合)。



导出子图判断?



- ✓  $G$  的平凡子图:  $G$  和  $N_n$ 。  
 $G$  是  $G$  的支撑子图、导出子图, 空图也是  $G$  的支撑子图。



## 图的运算：交、并、差、补和对称差

✓ 定义：给定图  $G_1=(V_1, E_1)$  和图  $G_2=(V_2, E_2)$ ,

交：  $G_1 \cap G_2 = (V_1 \cap V_2, E_1 \cap E_2)$

并：  $G_1 \cup G_2 = (V_1 \cup V_2, E_1 \cup E_2)$

差：  $G_1 - G_2 = (V_1, E_1 - E_2)$  如果出现孤立点，孤立点删掉

补：  $\overline{G_1} = K_n - G_1$

对称差：  $G_1 \oplus G_2 = (V_1 \cup V_2, E_1 \oplus E_2)$   
 $= (V_1 \cup V_2, (E_1 - E_2) \cup (E_2 - E_1))$   
 $= (G_1 - G_2) \cup (G_2 - G_1)$   
 $= G_1 \cup G_2 - G_1 \cap G_2$

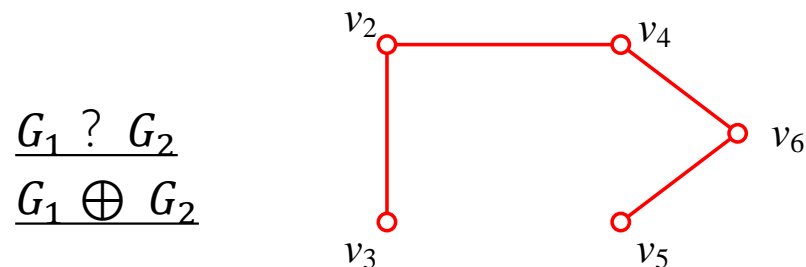
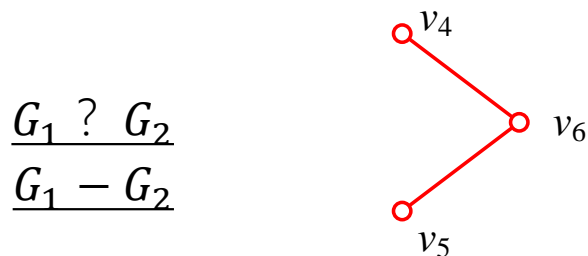
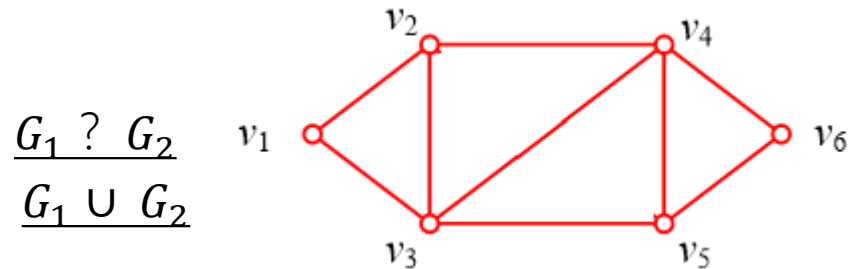
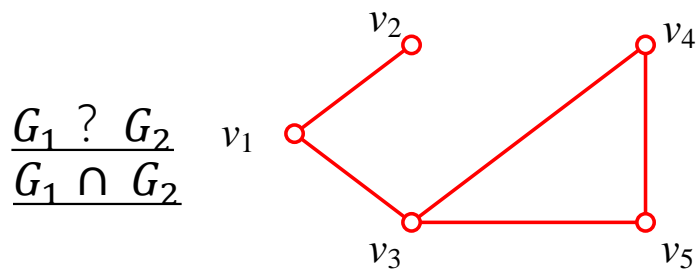
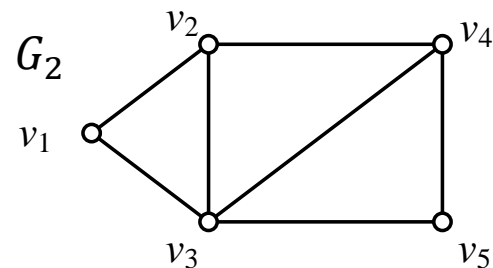
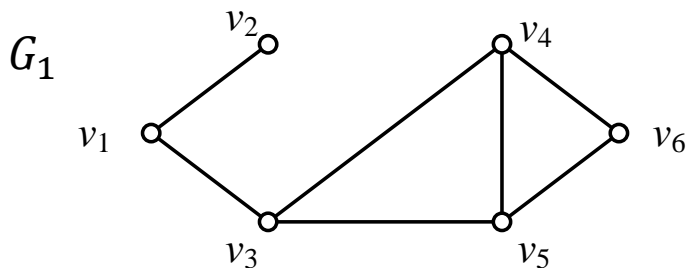
结点在图中的可以独立存在，但边只能关联结点而存在，因此删除边不删除结点，但删除结点则会删除该结点所关联的边。



# 图论：基本概念



## 图的运算：交、并、差和对称差





## 图的运算：其它

- ✓ 从  $G$  中删去结点  $v$  及其关联的边:  $G - v$        $G - v$  是  $G$  的导出子图
- ✓ 从  $G$  中删去边  $e$ :  $G - e$        $G - e$  是  $G$  的支撑子图
- ✓ 向  $G$  中增加边  $e_{ij}=(v_i, v_j)$ :  $G + e_{ij}$

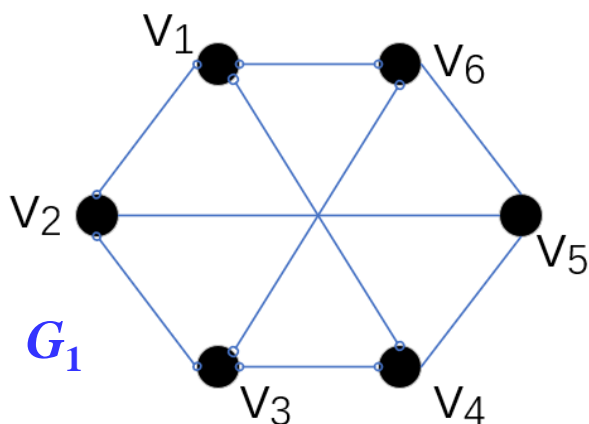


## 图的同构

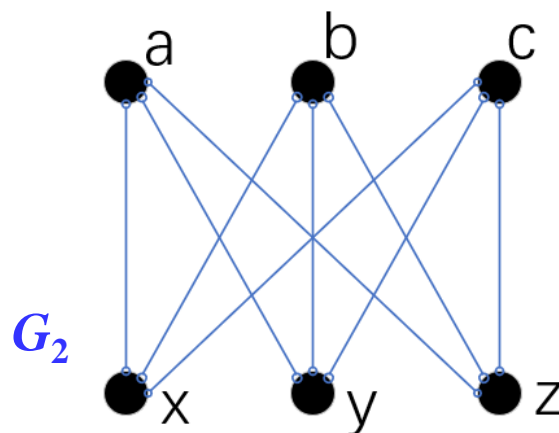
- ✓ 定义：给定图  $G_1=(V_1, E_1)$  及图  $G_2=(V_2, E_2)$ ，如果在  $V_1$  和  $V_2$  之间存在双射使得

$$(u, v) \in E_1 \quad \text{iff} \quad (f(u), f(v)) \in E_2$$

则称  $G_1$  和  $G_2$  同构(isomorphic), 记作  $G_1 \cong G_2$



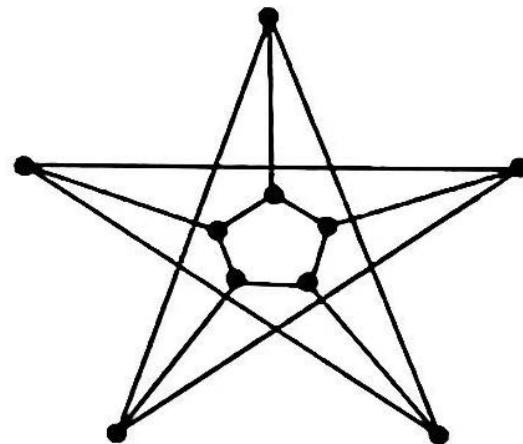
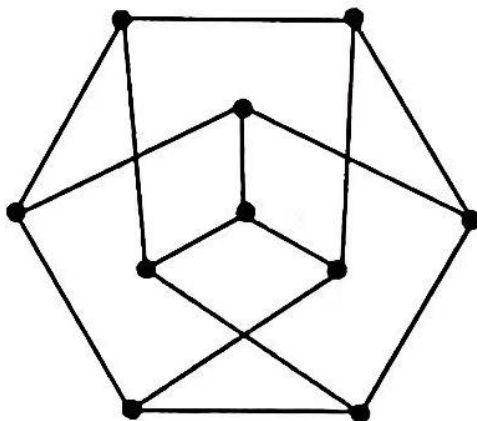
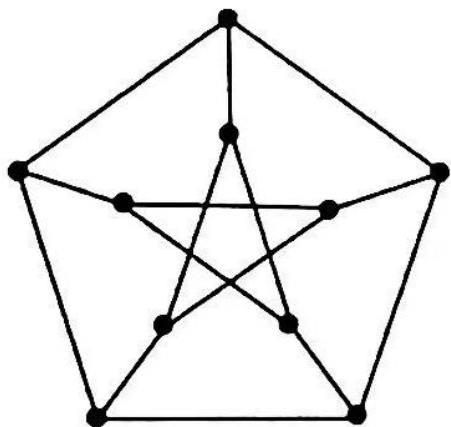
是否同构?



# 图论：基本概念



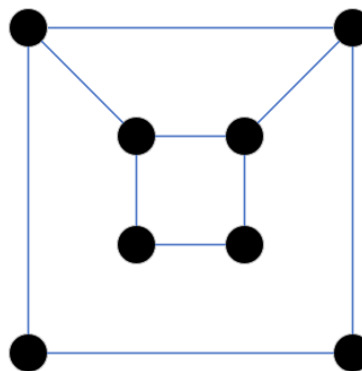
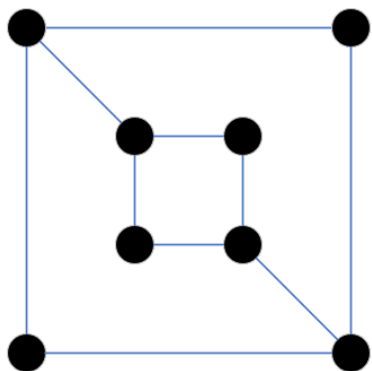
## 图的同构



是否同构?

## 图的同构

- ✓ 若  $G_1 \cong G_2$ ，则有  $|V(G_1)| = |V(G_2)|$   
 $|E(G_1)| = |E(G_2)|$
- ✓  $G_1$  和  $G_2$  结点度的非增序列相同；
- ✓  $G_1$  和  $G_2$  存在同构的导出子图。  
(用于判断两个图是否同构，十分有效)



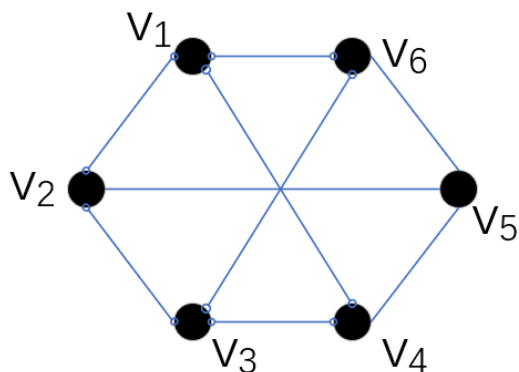
是否同构？

不存在同构的  
导出子图。

# 图论：基本概念

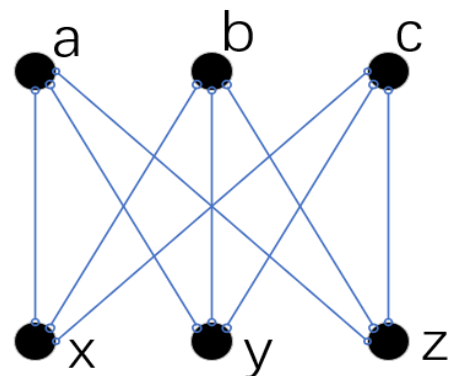


## 图的同构

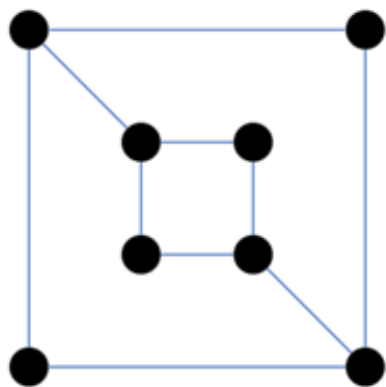


$n=6, m=9, \{3,3,3,3,3,3\}$

是否同构?

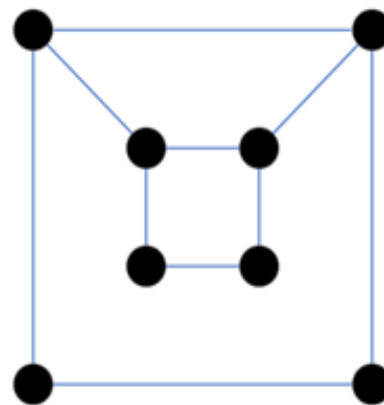


$n=6, m=9, \{3,3,3,3,3,3\}$



$n=8, m=10, \{2,2,2,2,3,3,3,3\}$

是否同构?



$n=8, m=10, \{2,2,2,2,3,3,3,3\}$



## 图的同构

一个集合及其上的运算关系称为一个**代数结构**。

两个代数结构  $A_1$  和  $A_2$  称为是同构的，如果同时满足以下两个条件：

- ✓ 有  $A_1$  和  $A_2$  的集合元素之间存在一一映射  $\sigma: A_1 \rightarrow A_2$ 。
- ✓ 在映射  $\sigma$  作用下，原像集合  $A_1$  的元素运算关系，保持到了像集合  $A_2$ 。

在本节中，图的同构所指的运算关系是 点边关系  $e = (u, v)$ ，也称为点边同构。



## 图的同构

### 简单图的同构

两个简单图  $G_1 = (V_1, E_1)$  和  $G_2 = (V_2, E_2)$  称为是（点边）同构的，如果同时满足以下两个条件：

1. 两个结点集合  $V_1$  和  $V_2$  之间存在一一映射： $\sigma: V_1 \rightarrow V_2$ ；
2. 在映射  $\sigma$  作用下， $G_1$  中的点边关系保持到了  $G_2$ ：

对任意

$$u, v \in V_1: (u, v) \in E_1 \Leftrightarrow (\sigma(u), \sigma(v)) \in E_2$$





## 图的同构

### 一般图的同构（点边同构）

两个图  $G_1 = (V_1, E_1)$  和  $G_2 = (V_2, E_2)$  称为是（点边）同构的，如果同时满足以下两个条件：

1. 图  $G_1 = (V_1, E_1)$  和  $G_2 = (V_2, E_2)$  之间存在两个一一映射：  
 $\sigma: V_1 \rightarrow V_2, \varphi: E_1 \rightarrow E_2$ ；

2. 在映射  $\sigma$  和  $\varphi$  作用下， $G_1$  中的点边关系保持到了  $G_2$ ：

对任意  $u, v \in V_1: e = (u, v) \in E_1 \iff \varphi(e) = (\sigma(u), \sigma(v)) \in E_2$ 。

在有重边的情形下， $e = (u, v)$  只是表达“ $e$ 的端点分别为 $u, v$ ”。

从定义可以看到，图的同构是一种等价关系。



## 图的同构

目前还没有发现两个图同构的充分必要条件，也没有发现判断两个图同构的有效算法。

因此只能直观地理解两个图同构的含义，即在不考虑图的标记的情况下，这两个图在适当移动顶点和边之后有相同的直观表示，或者说这两个图的顶点和边之间的关联情况完全一致。

# 图论：基本概念



图的代数表示：

邻接矩阵(adjacency matrix)

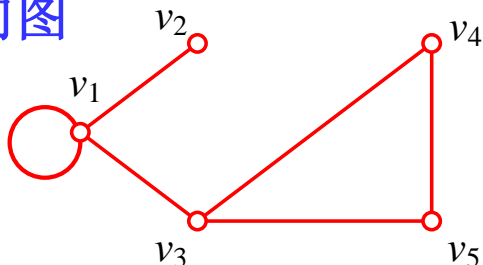
描述 结点之间 关系

✓ 图  $G=(V, E)$  的邻接矩阵是一个  $n \times n$  矩阵  $A$ ，其元素为

$$a_{ij} = \begin{cases} 1, & (v_i, v_j) \in E, \\ 0, & otherwise \end{cases}$$

✓ 邻接矩阵可以表示自环，但不能表示重边。

无向图



邻接矩阵?

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{matrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \\ v_4 \\ v_5 \end{matrix}$$

无向图的邻接矩阵是对称阵；

简单图邻接矩阵的第  $i$  行之和为结点  $v_i$  的度。

# 图论：基本概念



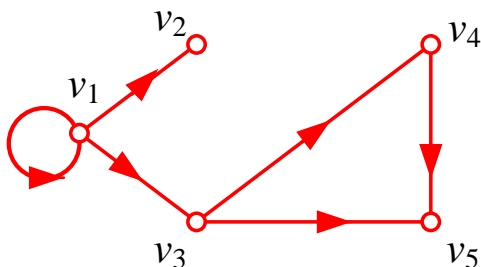
图的代数表示：

邻接矩阵(adjacency matrix)

描述 结点之间 关系

$$a_{ij} = \begin{cases} 1, & (v_i, v_j) \in E, \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases}$$

有向图



邻接矩阵?

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{matrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \\ v_4 \\ v_5 \end{matrix}$$

$v_1 \quad v_2 \quad v_3 \quad v_4 \quad v_5$

有向图的邻接矩阵的第  $i$  行之和为结点  $v_i$  的正度，  
第  $j$  列之和为结点  $v_j$  的负度。

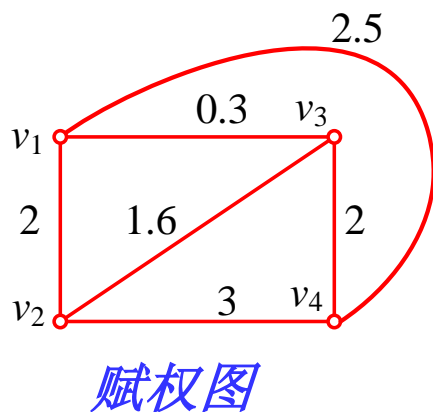
# 图论：基本概念



## 图的代数表示： 权矩阵

✓ 赋权图  $G=(V, E)$  的权矩阵是一个  $n \times n$  矩阵  $A$ ，其元素为

$$a_{ij} = \begin{cases} w_{ij}, & (v_i, v_j) \in E, \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases}$$



邻接矩阵?

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 2 & 0.3 & 2.5 \\ 2 & 0 & 1.6 & 3 \\ 0.3 & 1.6 & 0 & 2 \\ 2.5 & 3 & 2 & 0 \end{bmatrix} \begin{matrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \\ v_4 \end{matrix}$$

$v_1 \quad v_2 \quad v_3 \quad v_4$

# 图论：基本概念



图的代数表示：  
关联矩阵 (incidence matrix)

描述 结点与边之间 关系

✓ 有向图  $G=(V, E)$  的关联矩阵是一个  $n \times m$  矩阵  $B$ ，其元素为

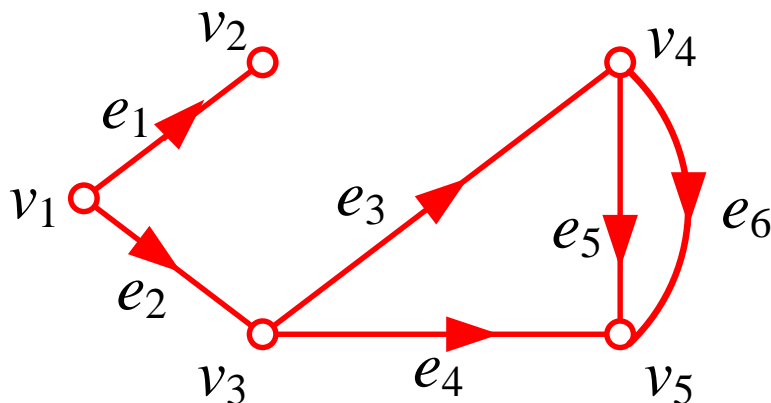
$$b_{ij} = \begin{cases} 1, & e_j = (v_i, v_k) \in E, \\ -1, & e_j = (v_k, v_i) \in E, \\ 0, & \text{otherwise.} \end{cases}$$

- 每列只有两个非零元素：1 和 -1；
- 第  $i$  行非零元素数为结点  $v_i$  的度  $d(v_i)$ ，其中1的个数是  $d^+(v_i)$ ，-1的个数是  $d^-(v_i)$ ；
- 关联矩阵可表示重边，但不能表示自环。

# 图论：基本概念



图的代数表示：关联矩阵 (incidence matrix) 描述结点与边之间关系



$$B = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & -1 & -1 \end{bmatrix} \begin{matrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \\ v_4 \\ v_5 \\ e_1 \\ e_2 \\ e_3 \\ e_4 \\ e_5 \\ e_6 \end{matrix}$$

- 每列只有两个非零元素：1和-1；
- 第  $i$  行非零元素数为  $v_i$  的度  $d(v_i)$ ，其中 1 的个数是  $d^+(v_i)$ ，-1 的个数是  $d^-(v_i)$ ；
- 可表示重边，但不能表示自环。

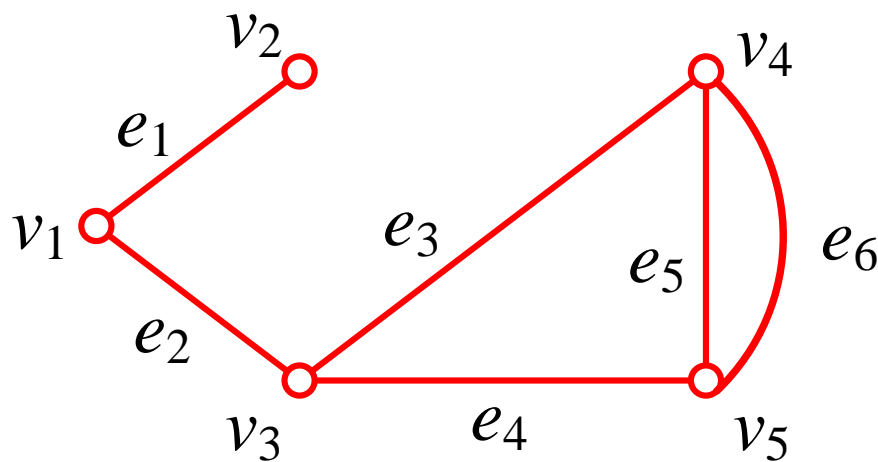
# 图论：基本概念



图的代数表示：关联矩阵 (incidence matrix) 描述结点与边之间关系

✓ 无向图  $G=(V, E)$  的关联矩阵是一个  $n \times m$  矩阵  $B$ ，其元素为

$$b_{ij} = \begin{cases} 1, & e_j = (v_i, v_k) \in E, \\ 0, & \text{otherwise.} \end{cases}$$



$$B = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \begin{matrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \\ v_4 \\ v_5 \\ e_1 \\ e_2 \\ e_3 \\ e_4 \\ e_5 \\ e_6 \end{matrix}$$





## 图的代数表示：总结

- ✓ 图的定义
- ✓ 图的分类
- ✓ 图的运算
- ✓ 图的同构
- ✓ 图的代数表示



谢谢！