

# 第8章 图

8.1 图的概念

8.2 图的存储结构

8.3 图的遍历

8.4 图遍历的应用

8.5 生成树和最小生成树

8.6 最短路径

8.7 拓扑排序

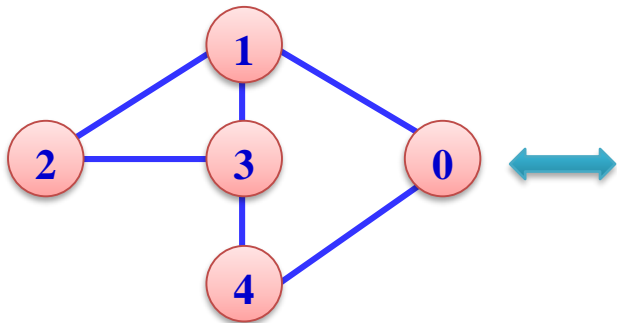
8.8 AOE网与关键路径

8.9 “小算法”解决“大问题”

## 8.1 图的概念

### 8.1.1 图的定义

图 (Graph)  $G$  由顶点集合  $V(G)$  和边集合  $E(G)$  构成。



$$G = (V, E)$$

$$V = \{ 0, 1, 2, 3, 4 \}$$

$$E = \{ (0,1), (0,4), (1,2), (1,3), (2,3), (3,4) \}$$

**说明：**对于  $n$  个顶点的图，对每个顶点连续编号，即顶点的编号为  $0 \sim n-1$ 。通过编号唯一确定一个顶点。

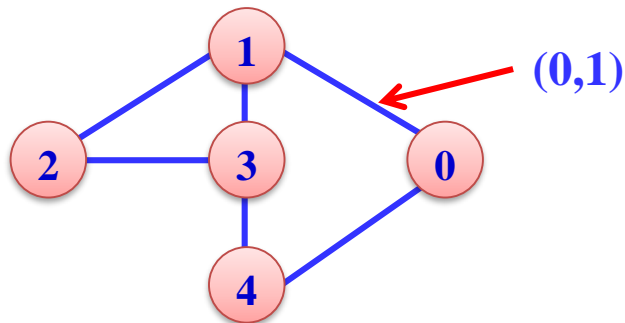
## 图抽象数据类型=逻辑结构+基本运算（运算描述）

图的基本运算如下：

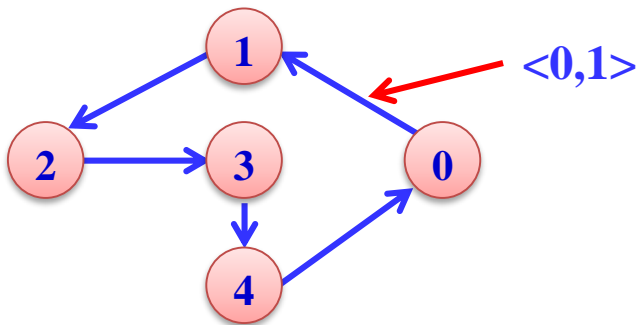
- ① **InitGraph(&g)**: 图初始化。
- ② **ClacGraph(&g)**: 销毁图。
- ③ **DFS(G,v)**: 从顶点 $v$ 出发深度优先遍历。
- ④ **BFS(G,v)**: 从顶点 $v$ 出发广度优先遍历。

...

在图G中，如果代表边的顶点对是无序的，则称G为**无向图**。用圆括号序偶表示无向边。



如果表示边的顶点对是有序的，则称G为**有向图**。用尖括号序偶表示有向边。



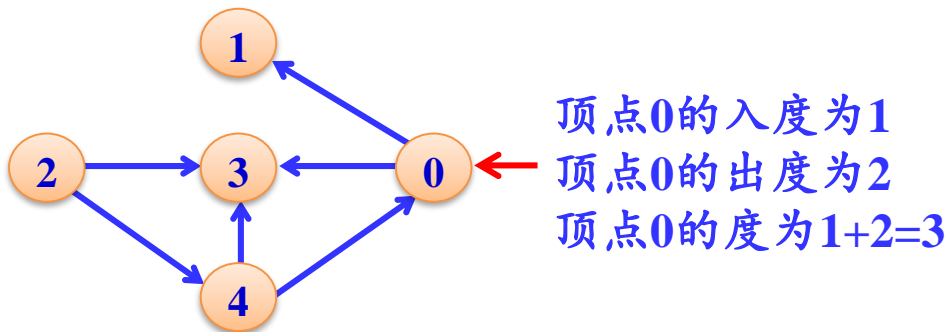
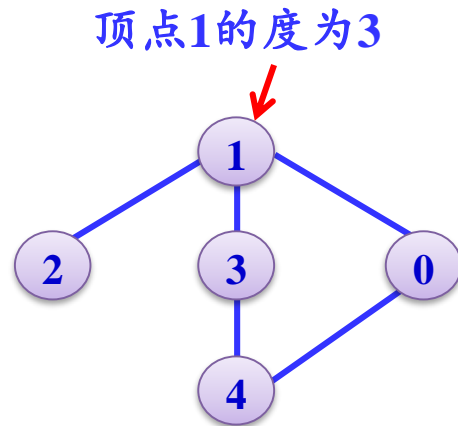
## 8.1.2 图的基本术语

### 1、端点和邻接点

- 无向图：若存在一条边 $(i, j)$   $\Rightarrow$  顶点 $i$ 和顶点 $j$ 为端点，它们互为邻接点。
- 有向图：若存在一条边 $\langle i, j \rangle$   $\Rightarrow$  顶点 $i$ 为起始端点（简称为起点），顶点 $j$ 为终止端点（简称终点），它们互为邻接点。

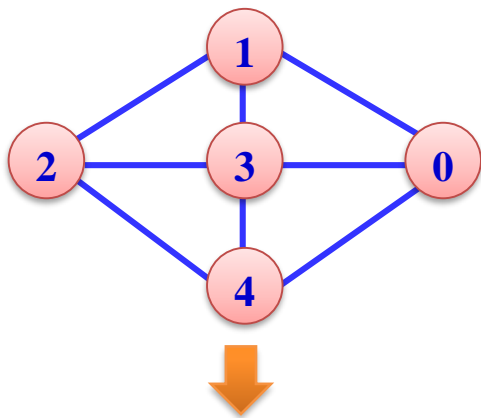
## 2、顶点的度、入度和出度

- 无向图：以顶点 $i$ 为端点的边数称为该顶点的度。
- 有向图：以顶点 $i$ 为终点的入边的数目，称为该顶点的入度。以顶点 $i$ 为始点的出边的数目，称为该顶点的出度。一个顶点的入度与出度的和为该顶点的度。



若一个图中有 $n$ 个顶点和 $e$ 条边，每个顶点的度为 $d_i$  ( $0 \leq i \leq n-1$ )，  
则有：

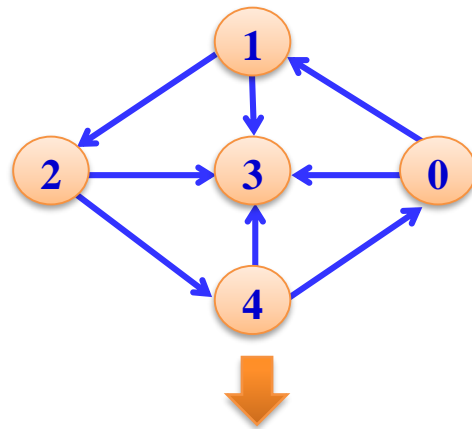
$$e = \frac{1}{2} \sum_{i=0}^{n-1} d_i$$



$n=5, e=8$

$d_0=3, d_1=3, d_2=3, d_3=4, d_4=3$

$(d_0 + d_1 + d_2 + d_3 + d_4)/2 = 8$



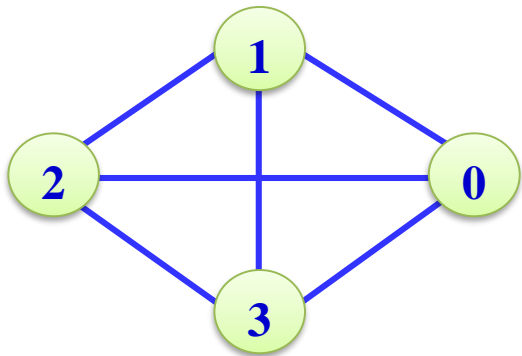
$n=5, e=8$

$d_0=3, d_1=3, d_2=3, d_3=4, d_4=3$

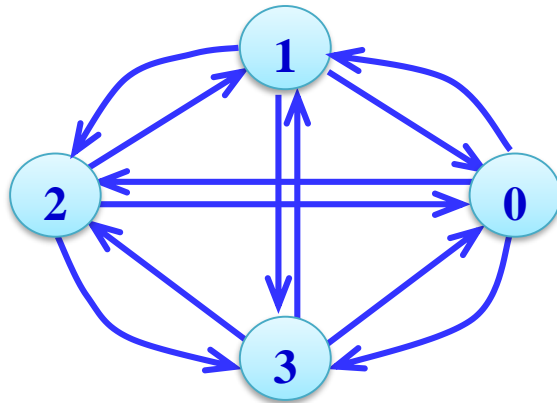
$(d_0 + d_1 + d_2 + d_3 + d_4)/2 = 8$

### 3、完全图

- 无向图：每两个顶点之间都存在着一条边，称为**完全无向图**，包含有  $n(n-1)/2$  条边。
- 有向图：每两个顶点之间都存在着方向相反的两条边，称为**完全有向图**，包含有  $n(n-1)$  条边。



完全无向图：  $n=4$ ,  $e=n(n-1)/2=6$



完全有向图：  $n=4$ ,  $e=n(n-1)=12$



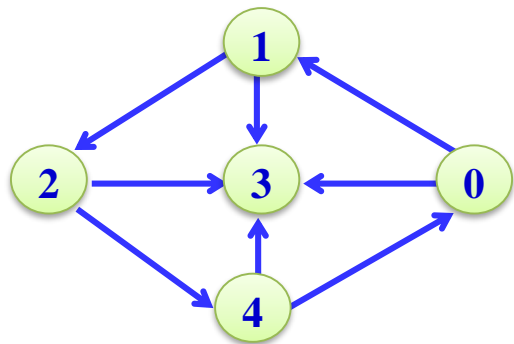
## 4、稠密图、稀疏图

当一个图接近完全图时，则称为稠密图。

相反，当一个图含有较少的边数（即当 $e \ll n(n-1)$ ）时，则称为稀疏图。

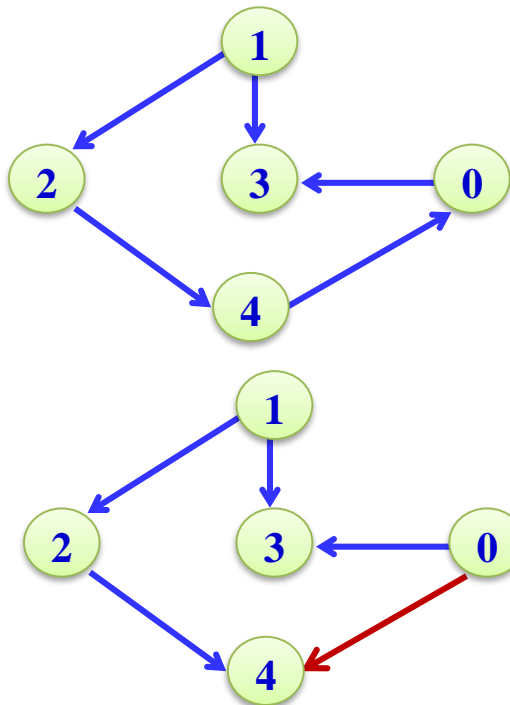
## 5、子图

设有两个图 $G=(V, E)$ 和 $G'=(V', E')$ ，若 $V'$ 是 $V$ 的子集，即 $V' \subseteq V$ ，且 $E'$ 是 $E$ 的子集，即 $E' \subseteq E$ ，则称 $G'$ 是 $G$ 的**子图**。



是子图

不是子图



## 思考题

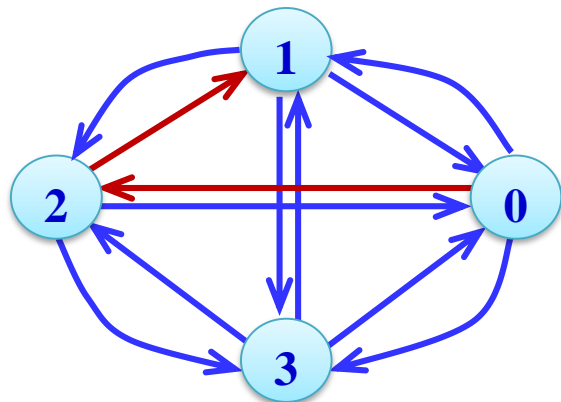
设有一个图  $G=(V, E)$ ，取  $V$  的子集  $V'$ ， $E$  的子集  $E'$ 。那么， $(V', E')$  一定是  $G$  的子图吗？

## 6、路径和路径长度

在一个图 $G=(V, E)$ 中，从顶点 $i$ 到顶点 $j$ 的一条**路径**  $(i, i_1, i_2, \dots, i_m, j)$ 。其中所有的 $(i_x, i_y) \in E(G)$ ，或者 $\langle i_x, i_y \rangle \in E(G)$

**路径长度**是指一条路径上经过的边的数目。

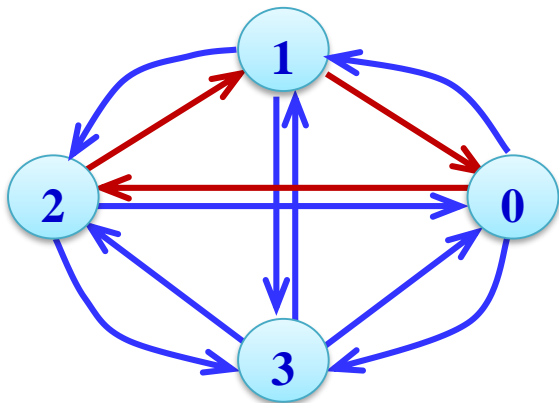
若一条路径上除开始点和结束点可以相同外，其余顶点均不相同，则称此路径为**简单路径**。



$0 \rightarrow 1$  的一条简单路径，长度为2

## 7、回路或环

若一条路径上的开始点与结束点为同一个顶点，则此路径被称为回路或环。开始点与结束点相同的简单路径被称为简单回路或简单环。



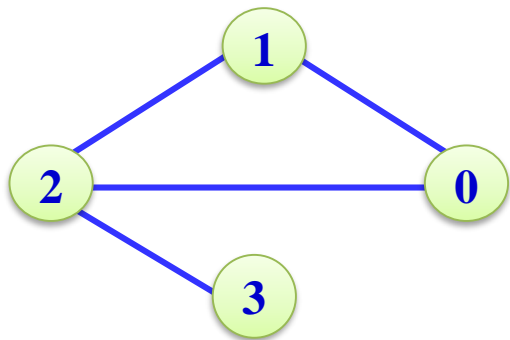
(0, 2, 1, 0) 就是一条简单回路，其长度为3。

## 8、连通、连通图和连通分量

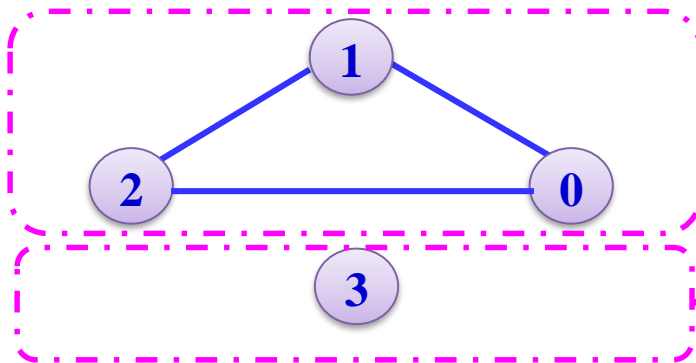
无向图：若从顶点 $i$ 到顶点 $j$ 有路径，则称顶点 $i$ 和 $j$ 是**连通**的。

若图中任意两个顶点都连通，则称为**连通图**，否则称为**非连通图**。

无向图 $G$ 中的极大连通子图称为 $G$ 的**连通分量**。显然，任何连通图的连通分量只有一个，即本身，而非连通图有多个**连通分量**。



一个连通图



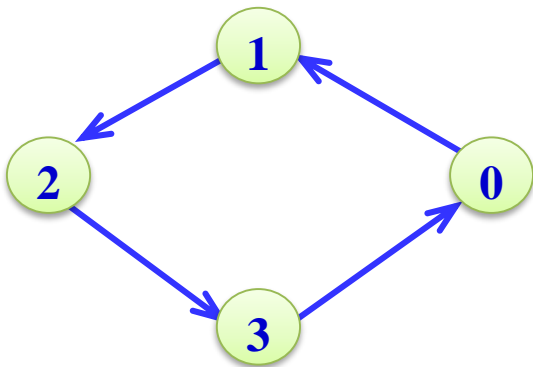
两个连通分量

一个非连通图

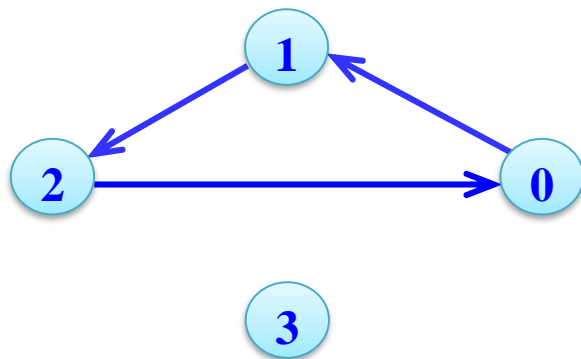
## 9、强连通图和强连通分量

有向图：若从顶点 $i$ 到顶点 $j$ 有路径，则称从顶点 $i$ 到 $j$ 是**连通**的。

若图 $G$ 中的任意两个顶点 $i$ 和 $j$ 都连通，即从顶点 $i$ 到 $j$ 和从顶点 $j$ 到 $i$ 都存在路径，则称图 $G$ 是**强连通图**。

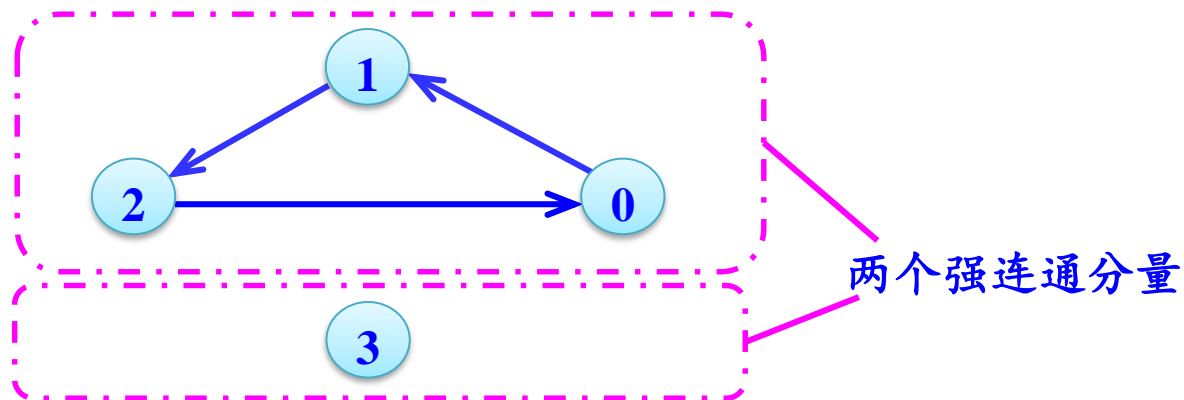


一个强连通图



一个非强连通图

有向图 $G$ 中的极大强连通子图称为 $G$ 的**强连通分量**。显然，强连通图只有一个强连通分量，即本身。非强连通图有多个强连通分量。



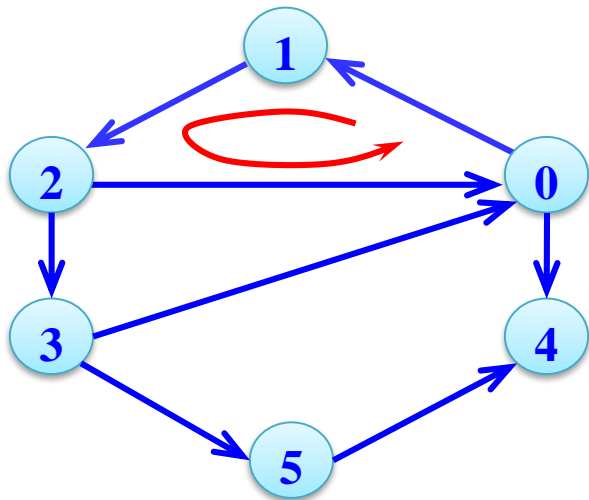
一个非强连通图



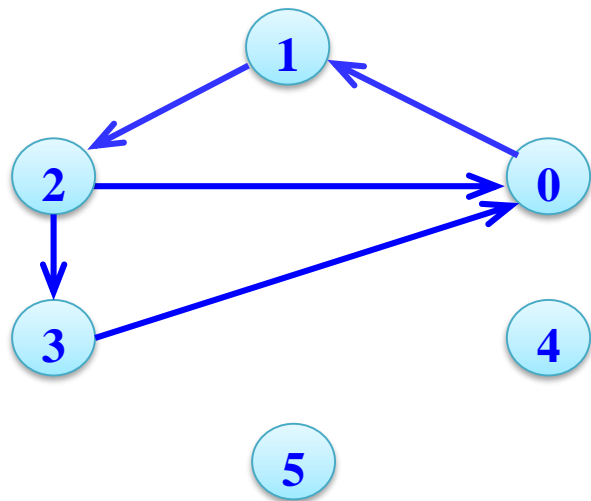
在一个非强连通中找强连通分量的方法。

① 在图中找有向环。

② 扩展该有向环：如果某个顶点到该环中任一顶点有路径，并且该环中任一顶点到这个顶点也有路径，则加入这个顶点。



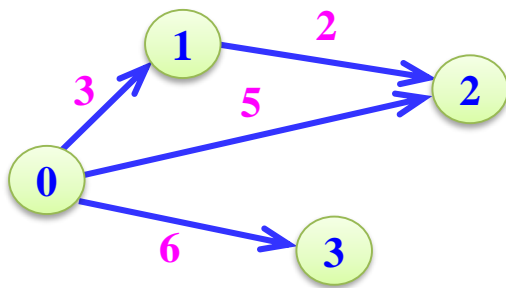
一个非强连通图



3个强连通分量

## 10、权和网

图中每一条边都可以附带有一个对应的数值，这种与边相关的数值称为**权**。权可以表示从一个顶点到另一个顶点的距离或花费的代价。  
边上带有权的图称为**带权图**，也称作**网**。



一个网

——本讲完——