



本节主题:

图的基本术语

# 端点和邻接点

□ 在一个无向图中，若存在一条边 $(i, j)$

▮ 称顶点 $i$ 和顶点 $j$ 为此边的两个**端点**；

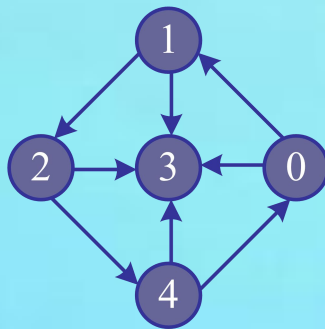
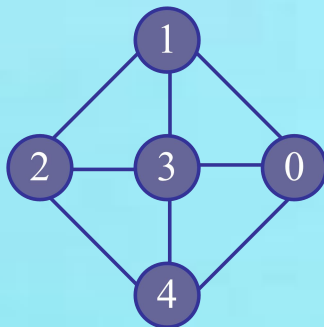
▮ 称顶点 $i$ 和顶点 $j$ 互为**邻接点**。

□ 在一个有向图中，若存在一条边 $\langle i, j \rangle$

▮ 称边 $\langle i, j \rangle$ 是顶点 $i$ 的一条**出边**，同时也是顶点 $j$ 的一条**入边**；

▮ 称顶点 $i$ 为此边的**起始端点**（简称为**起点**），顶点 $j$ 为**终止端点**（简称**终点**）；

▮ 称顶点 $i$  和顶点 $j$  互为**邻接点**。



# 顶点的度、入度和出度

## 在无向图中

顶点所具有的边的数目称为该**顶点的度**。

## 在有向图中

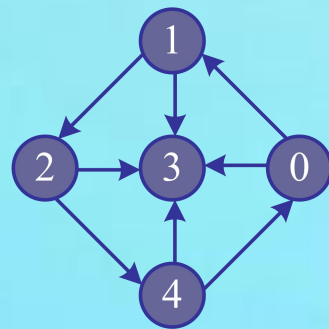
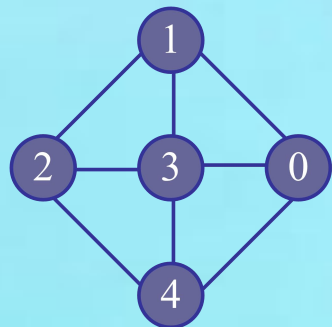
以顶点*i*为终点的入边的数目，称为该顶点的**入度**。

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 $d_i$  ( $1 \leq i \leq n$ )，有

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

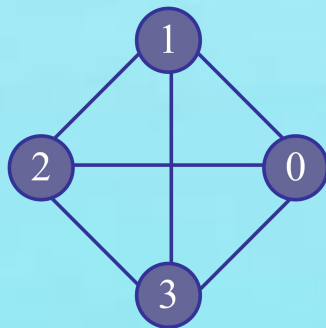


# 完全图

## □ 无向图

📁 无向图中的每两个顶点之间都存在着一条边，则称此图为**完全图**。

📁 完全无向图包含有 $n(n-1)/2$ 条边。

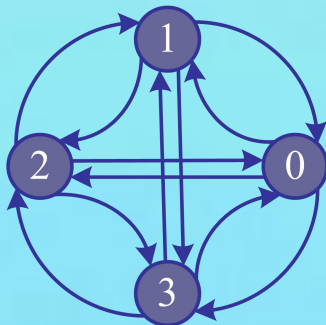


4个顶点的完全无向图，共6条边

## □ 有向图

📁 有向图中的每两个顶点之间都存在着方向相反的两条边，则称此图为**完全图**。

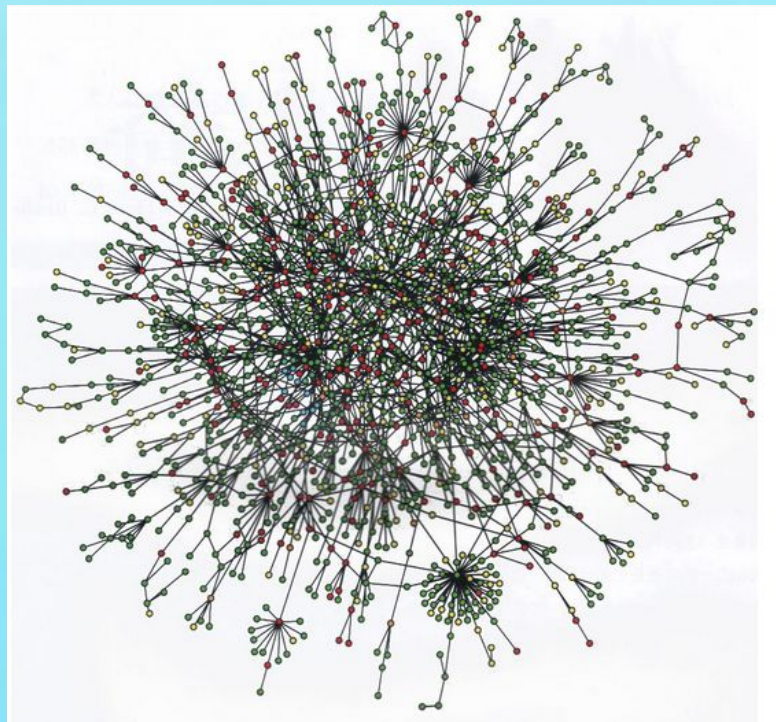
📁 完全有向图包含有 $n(n-1)$ 条边。



4个顶点的完全有向图，共12条边

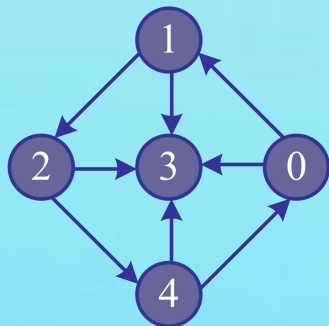
# 稠密图、稀疏图

- 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**。



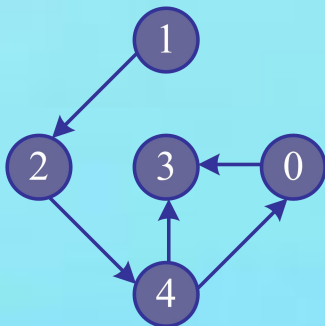
# 子图

- 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**。
- 例如：图 $G_2$ 是图 $G_1$ 的子图，而图 $G_3$ 不是图 $G_1$ 的子图。



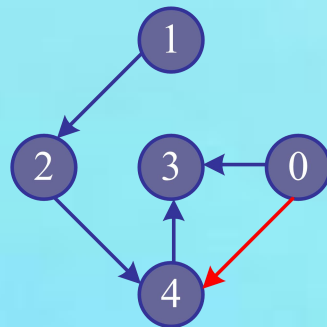
$$V(G_1)=\{0,1,2,3,4\}$$

$$E(G_1)=\{\langle 1,2 \rangle, \langle 1,3 \rangle, \langle 0,1 \rangle, \langle 2,3 \rangle, \\ \langle 0,3 \rangle, \langle 2,4 \rangle, \langle 4,3 \rangle, \langle 4,0 \rangle\}$$



$$V(G_2)=\{0,1,2,3,4\}$$

$$E(G_2)=\{\langle 1,2 \rangle, \langle 0,3 \rangle, \\ \langle 2,4 \rangle, \langle 4,3 \rangle, \langle 4,0 \rangle\}$$

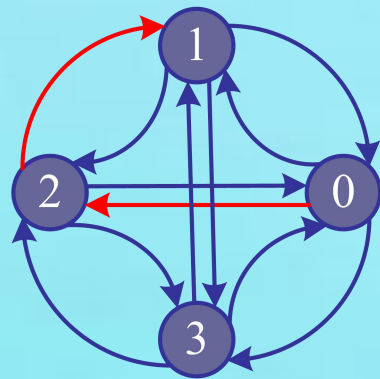


$$V(G_2)=\{0,1,2,3,4\}$$

$$E(G_2)=\{\langle 1,2 \rangle, \langle 0,1 \rangle, \langle 0,3 \rangle, \\ \langle 2,4 \rangle, \langle 4,3 \rangle, \langle 0,4 \rangle\}$$

# 路径和路径长度

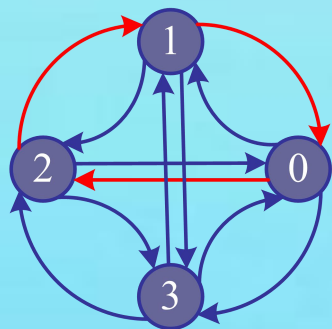
- 在一个图 $G=(V, E)$ 中，从顶点 $i$ 到顶点 $j$ 的一条**路径**是一个顶点序列 $(i, i_1, i_2, \dots, i_m, j)$ 
  - ▮ 若此图 $G$ 是无向图，则边 $(i, i_1), (i_1, i_2), \dots, (i_{m-1}, i_m), (i_m, j)$ 属于 $E(G)$ ；
  - ▮ 若此图是有向图，则 $\langle i, i_1 \rangle, \langle i_1, i_2 \rangle, \dots, \langle i_{m-1}, i_m \rangle, \langle i_m, j \rangle$ 属于 $E(G)$ 。
- **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**。



$(0, 2, 1)$ 是一条简单路径，  
路径长度为2

# 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，路径长度为3。





# 连通、连通图和连通分量

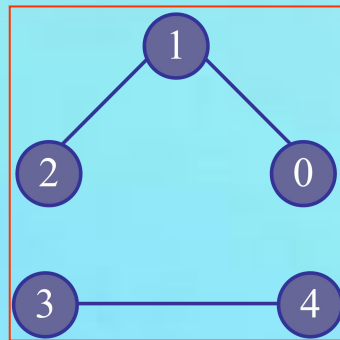
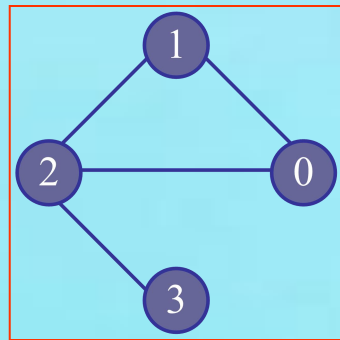
☞ 在无向图 $G$ 中，若从顶点 $i$ 到顶点 $j$ 有路径，则称**顶点 $i$ 和 $j$ 是连通的**。

☞ 若图 $G$ 中任意两个顶点都连通，则称 $G$ 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**。

☞ 任何连通图的连通分量只有一个，即本身

☞ 非连通图有多个连通分量。



# 强连通图和强连通分量

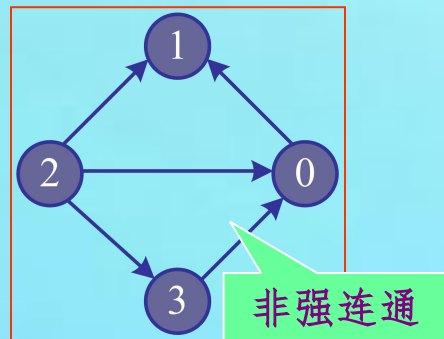
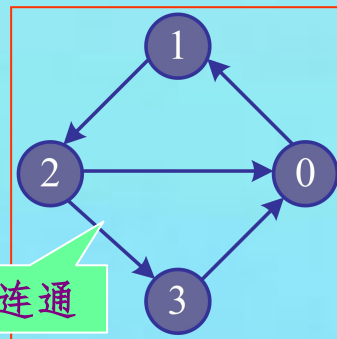
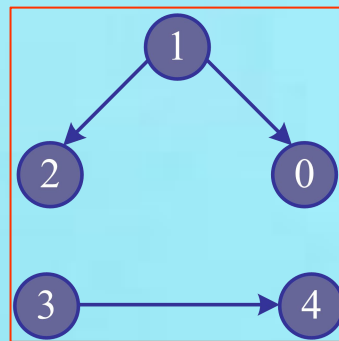
在**有向图** $G$ 中，若从顶点 $i$ 到顶点 $j$ 有路径，则称从顶点 $i$ 到 $j$ 是**连通**的。

若图 $G$ 中的任意两个顶点 $i$ 和 $j$ 都连通，则称图 $G$ 是**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**。

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。





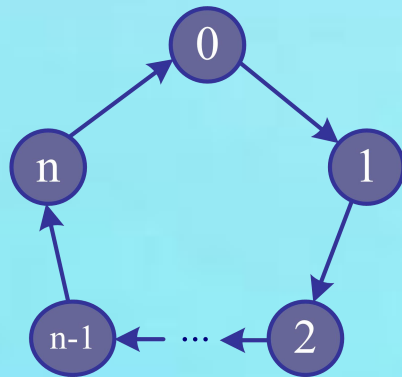
# 例

## 问题

- 有 $n$ 个顶点的有向强连通图最多需要多少条边？
- 最少需要多少条边？

## 求解

- $n$ 个顶点的有向强连通图最多有 $n(n-1)$ 条边（构成一个有向完全图的情况）；
- 最少有 $n$ 条边（ $n$ 个顶点依次首尾相接构成一个环的情况）。



## 例

□ 问题：一个无向连通图中有16条边，所有顶点的度均小于5，度为4的顶点有3个，度为3的顶点有4个，度为2的顶点有2个，则该图有\_\_\_\_\_个顶点。

A.10

B.11

C.12

D.13

□ 解

📁 设该图有 $n$ 个顶点，图中度为 $i$ 的顶点数为 $n_i$  ( $0 \leq i \leq 4$ )

📁 显然 $n_0=0$ ， $n=3+4+2+n_1+n_0=9+n_1$ ，而度之和 $=4 \times 3 + 3 \times 4 + 2 \times 2 + n_1 = 28 + n_1$ ，而度之和 $=2e=32$ ，所以有 $28+n_1=32$ ，得 $n_1=4$ ， $n=9+n_1=13$ 。本题答案为D。