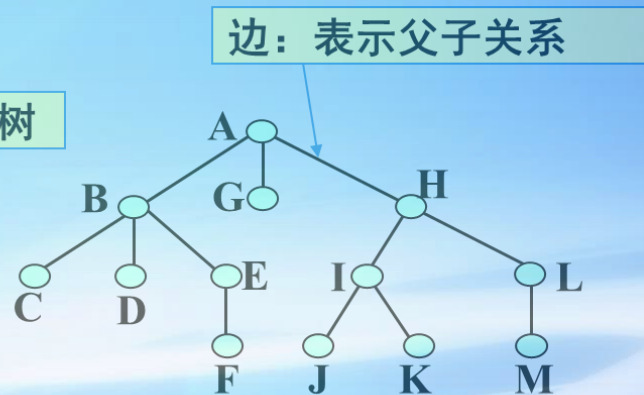
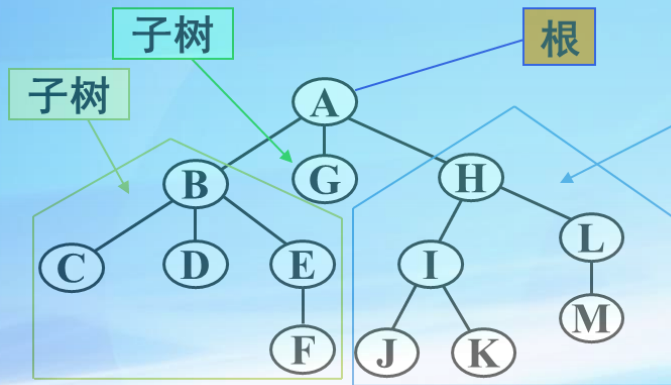




# 图的定义和有关术语

## 《数据结构》





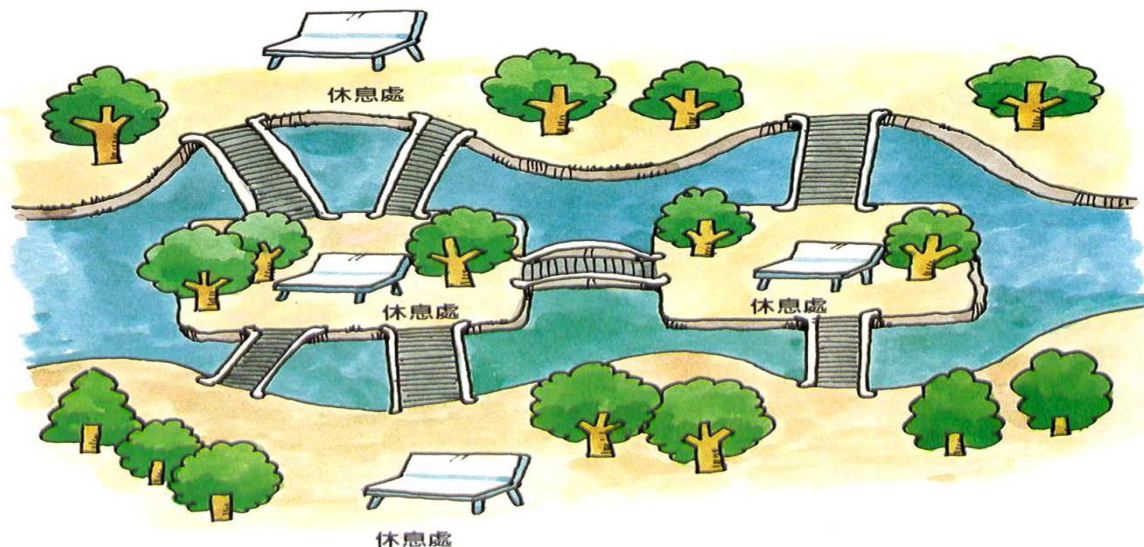
# 图的定义和有关术语

## 学习目标和要求

1. 准确复述图的基本概念和相关术语。
2. 理解邻接矩阵的物理含义。

# 哥尼斯堡七桥问题

❖ 一个散步者是否可能从这四块陆地中任一块出发，不重复、不遗漏地一次走完七座桥，最终再回到出发点？



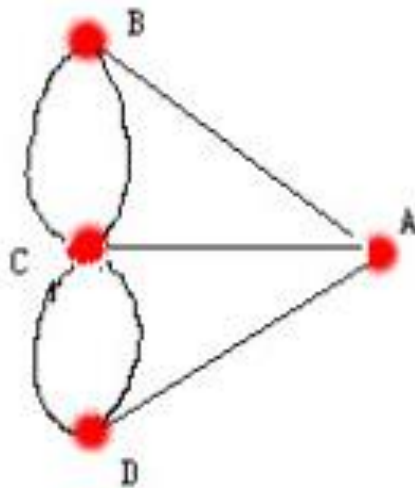
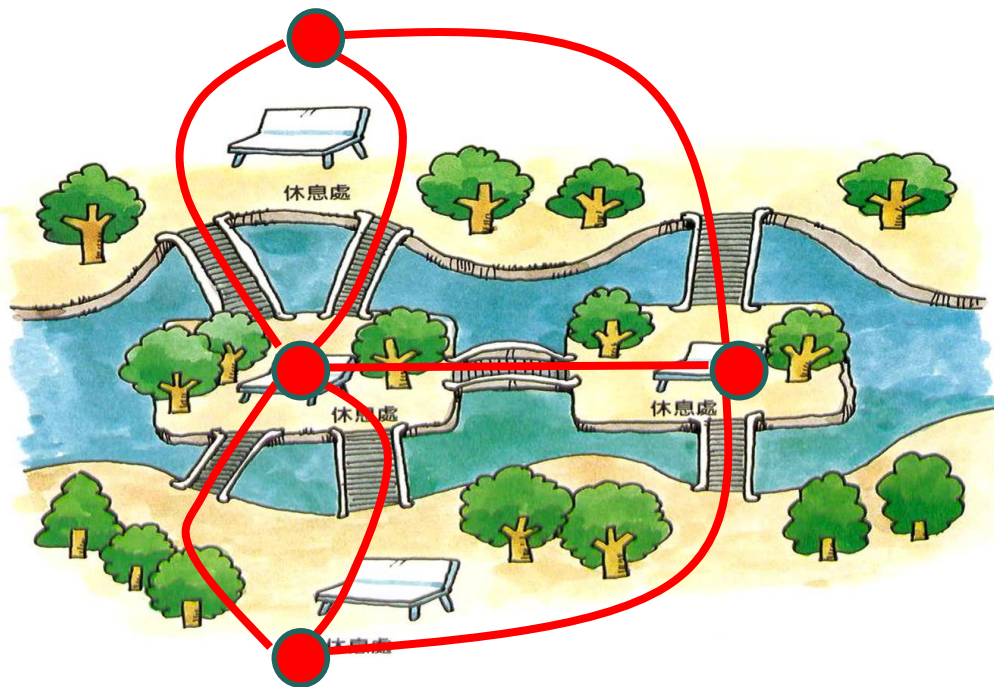


# 哥尼斯堡七桥问题

- ❖ 1736年
- ❖ 欧拉 (Leonhard Euler)
- ❖ “哥尼斯堡七桥” 论文
- ❖ 数学新分支---图论



# 哥尼斯堡七桥问题







# 图处理应用的多样性

❖ 地图：旅行者关注的问题“从南京到北京，最快的道路是哪一条？”

需要放置一张  
南京到北京的带有导航轨迹的图



# 图处理应用的多样性

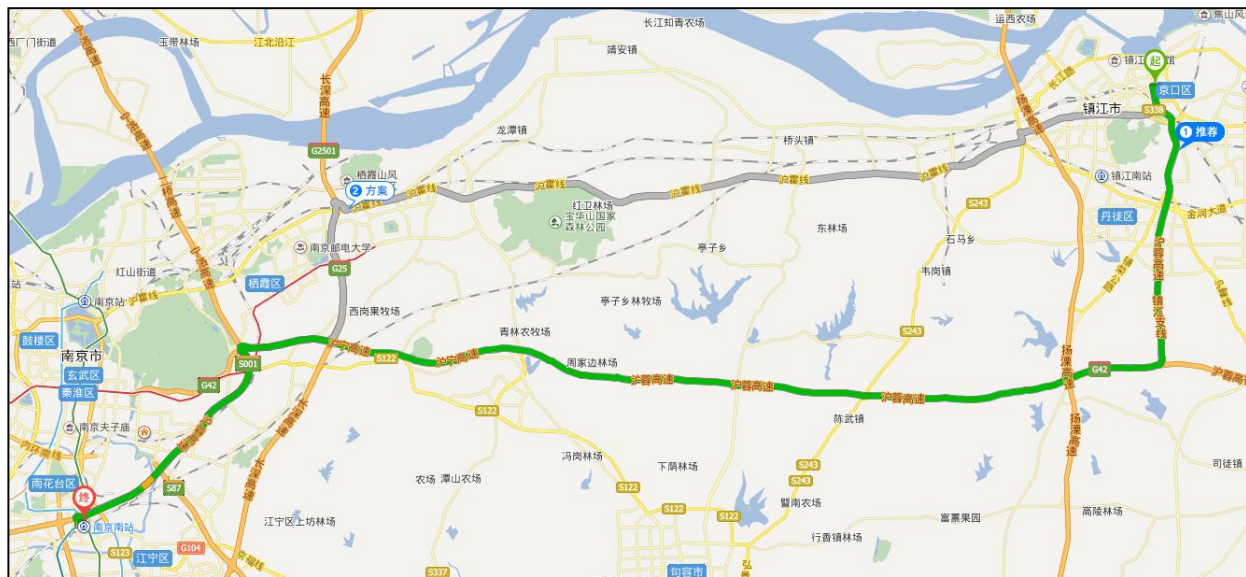
- ❖ 地图：旅行者关注的问题“从南京到北京，最快速的道路是哪一条？”
- ❖ 超文本：**Web**网页中，利用超级链接，可以方便地从一个网页跳入另一个网页。网页跳转关系构成了一个图，并且是搜索引擎算法的基础。
- ❖ 规划问题：一个生产过程由多个任务构成，在满足任务时间约束的条件下，如何合理分配资源，用最少时间完成整个生产过程？





# 问题

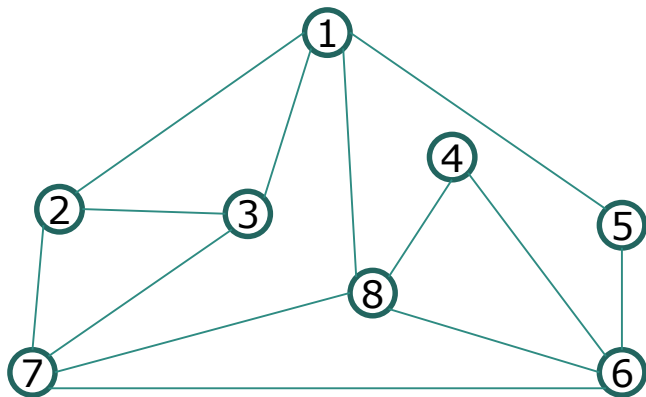
❖ 这种多对多的“关系网”如何用计算机表示？如何用计算机自动完成对问题的处理呢？







# 图的基本概念



图(Graph)是用于描述事物之间最一般关系的数据结构，由用于表示事物的顶点(vertex)集合 $V$ ，以及表示事物之间关系的边(edge)集合 $E$ 构成，记作 $G=(V, E)$ ，其中：

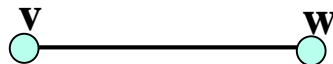
- (1)  $V$ 表示非空有穷顶点(vertex)集
- (2)  $E$ 表示 $V$ 上的顶点对所构成的边(edge)集
- (3) 顶点数目 $n > 0$ ，边数目 $m \geq 0$



# 图的基本概念

## ❖ 边的种类

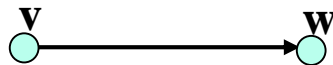
无向边(Undirected Edge)



不带方向的边，记作 $(v, w)$ ，表示 $w$ 是 $v$ 的邻接点

$(v, w)$ 和 $(w, v)$ 是相同的边，互为邻接点  
可表示对称关系，如“同志关系”

有向边(Directed Edge)



带方向的边，记作 $\langle v, w \rangle$ ，表示 $w$ 是 $v$ 的邻接点， $v$ 是边的尾(Tail)， $w$ 是边的头(Head)，也叫做弧(Arc)

$\langle v, w \rangle$ 和 $\langle w, v \rangle$ 是不同的边  
表示非对称关系，如“领导关系”



# 图的基本概念

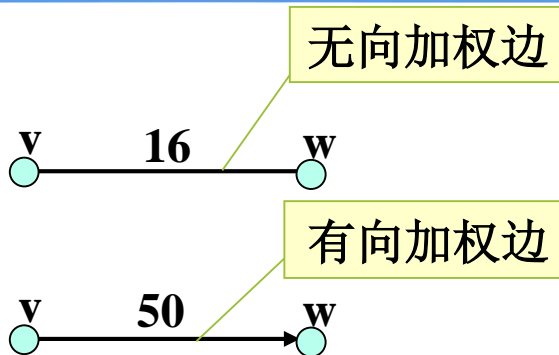
## ❖ 边的种类

加权边 (Labeled Edge)

边附带一个非负实数作为权 (weight), 权也称为边的耗  
费 (Cost) 或者长度 (Length)

边的权通常记为  $C(v, w)$  或  $C\langle v, w \rangle$

边的权可以表示边的长度、沿着边旅行所需的费用或时间、  
工程 (输电线路、通信线路、高速公路等) 造价等  
可能不满足三角不等式 (两边长度之和不大于第三边)

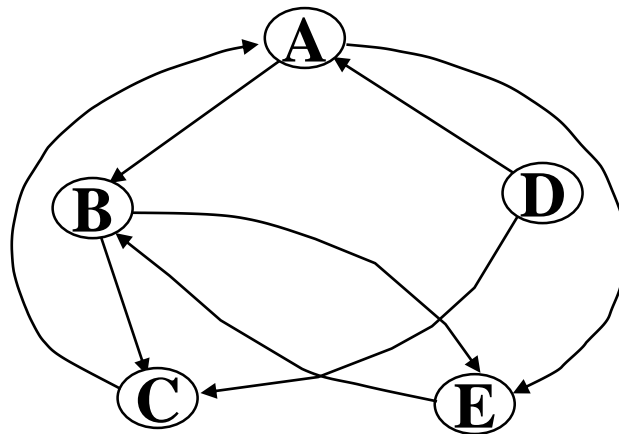




# 图的基本概念

图种类繁多，分类的方法各异，最常见的有：

- **有向图** (directed graph, digraph) : 边都有向

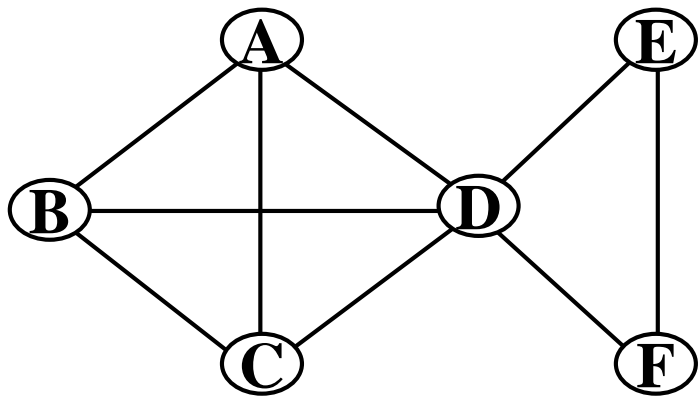




# 图的基本概念

图种类繁多，分类的方法各异，最常见的有：

- **有向图** (directed graph, digraph) : 边都有向
- **无向图** (undirected graph) : 边都无向







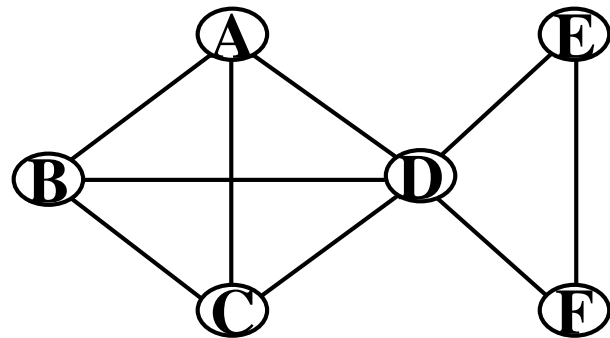
# 图的基本概念

图的种类繁多，分类的方法各异，最常见的有：

- **有向图** (directed graph, digraph) : 边都有向
- **无向图** (undirected graph) : 边都无向
- **简单图** : 无重复边，无到自身的边（形如 $\langle v, v \rangle$ 的边）

**无向简单图**：两个点之间最多只有一条边，而且没有自环（自回路）

**有向简单图**：无自环，无重复边  
（允许 $\langle v, w \rangle$ 和 $\langle w, v \rangle$ 同时存在）





# 图的基本概念

图种类繁多，分类的方法各异，最常见的有：

- **有向图** (directed graph, digraph) : 边都有向
- **无向图** (undirected graph) : 边都无向
- **简单图** : 无重复边，无到自身的边（形如 $\langle v, v \rangle$ 的边）
- **加权图** (labeled graph) : 边均带权

边权图称网 (network)，非加权图也称0/1图

边的权通常不满足三角不等式；“**拓扑**”结构图



# 图的基本概念

图的种类繁多，分类的方法各异，最常见的有：

- **有向图** (directed graph, digraph) 边都有向
- **无向图** (undirected graph) 边都无向
- **简单图** 无重复边，无到自身的边（形如 $\langle v, v \rangle$ 的边）
- **加权图** (labeled graph) 边均带权

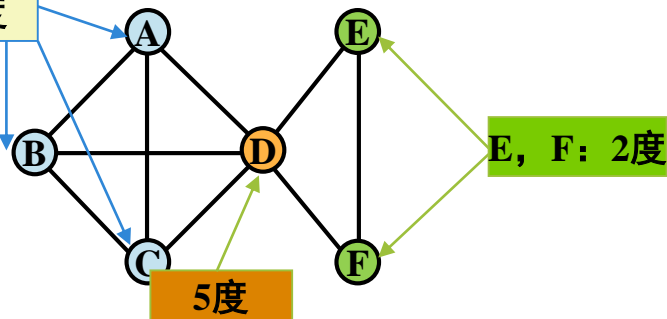
这里只研究简单图（简单的有向、无向图，简单的有向、无向加权图）



# 图的相关术语

## ❖ 顶点的度(Degree)

A, B, C: 3度



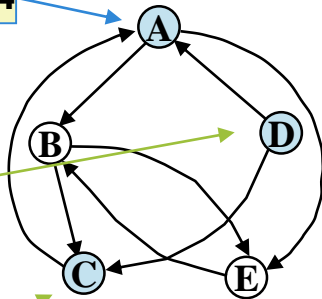
无向图:与顶点关联的边的总数

所有顶点的度数之和 = 边数的两倍

A点: 出度2, 入度2, 度数4

D点: 出度2, 入度0, 度数2

C点: 出度1, 入度2, 度数3



有向图

顶点的出度: 以顶点为尾的边数目

顶点的入度: 以顶点为头的边数目

顶点的度 = 出度 + 入度

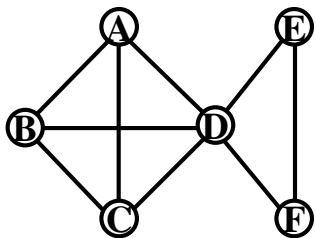
所有顶点的入度之和 = 出度之和 = 边的总数



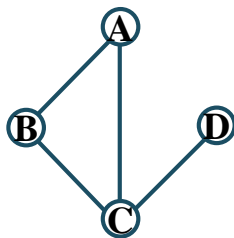
# 图的相关术语

## ❖ 子图 (SubGraph)

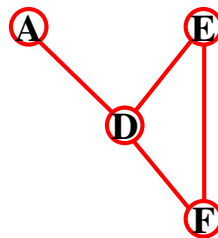
设 $G=(V, E)$ 和 $G_1=(V_1, E_1)$ 是两个图，且 $V_1 \subseteq V$ ， $E_1 \subseteq E$ ，那么称 $G_1$ 是 $G$ 的子图。



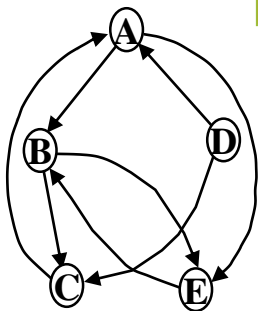
原图



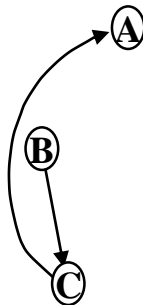
子图1



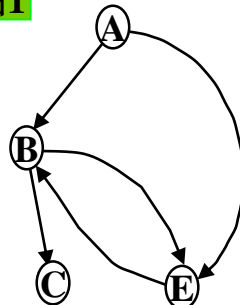
子图2



原图



子图1



子图2





# 图的相关术语

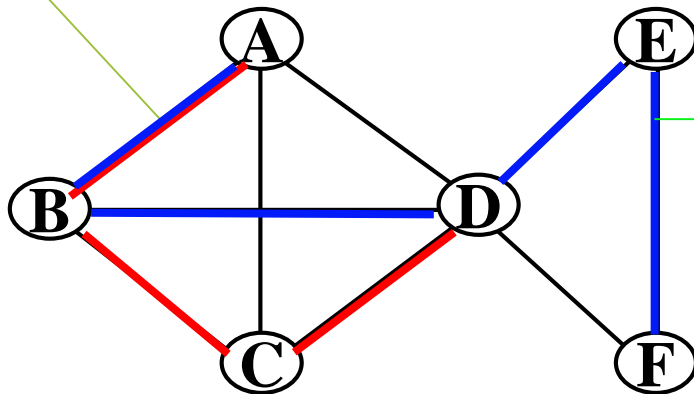
**路径(path)**: 首尾相接的边序列  $(w_1, w_2)$ 、 $(w_2, w_3)$ 、...、 $(w_{k-1}, w_k)$ 。

起点  $w_1$  和终点  $w_k$ : 路径上的两个端点。

**路径长度 (length)**: 路径上的边数。

**简单路径**: 顶点不重复

路径1



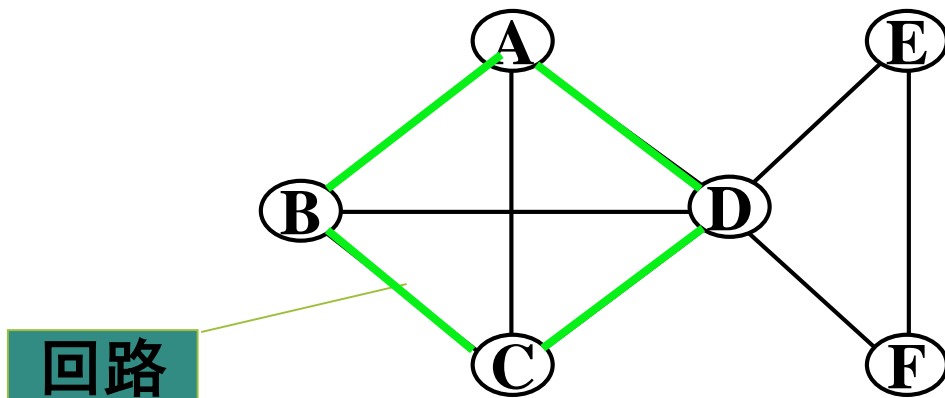
路径2



# 图的相关术语

**回路(cycle)**: 起点和终点相重合的简单路径。

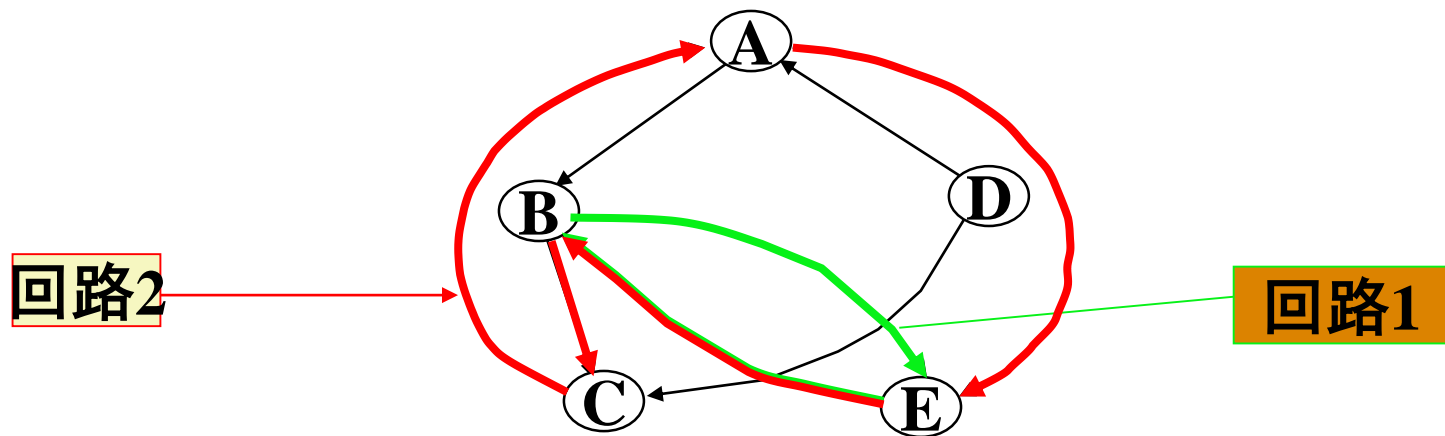
❖ 无向回路也称圈。





# 图的相关术语

**回路(cycle):** 起点和终点相重合的简单路径





# 图的相关术语

## ❖ 无向图的连通性

### 顶点连通(Connected)

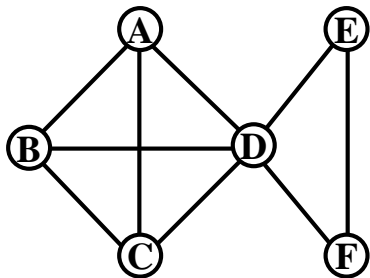
**顶点连通**: 顶点 $v$ 到 $w$ 有路径, 称顶点 $v$ 和顶点 $w$ 连通, 也称 $v$ 可到达 $w$

**孤立点**: 与任何点都不连通

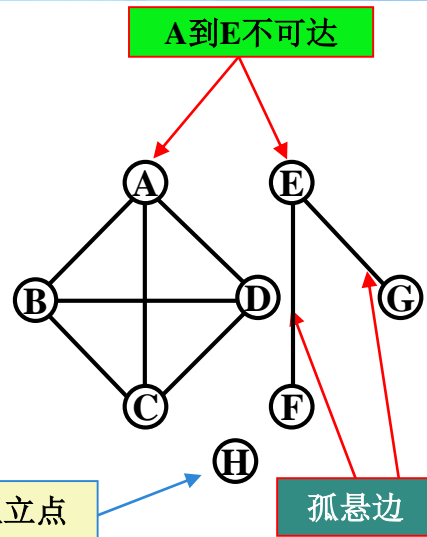
**孤悬边**: 删除边 $(v, w)$ 后, 顶点 $v$ 或 $w$ 就变成孤立点

### 连通图(Connected Graph)

任何两点都连通的**无向图**



连通图



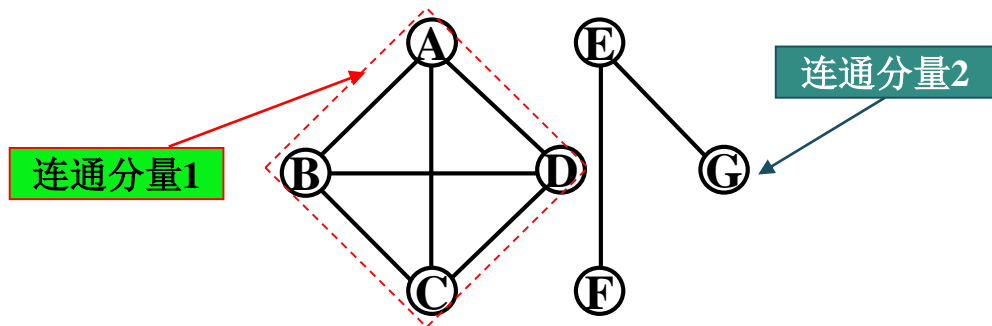


# 图的相关术语

## ❖ 无向图的连通性

### 无向图的连通分量(Connected Component)

极大连通子图，其中极大指的是在**满足连通的条件下**，**尽可能多的**含有图中的顶点以及这些顶点之间的边







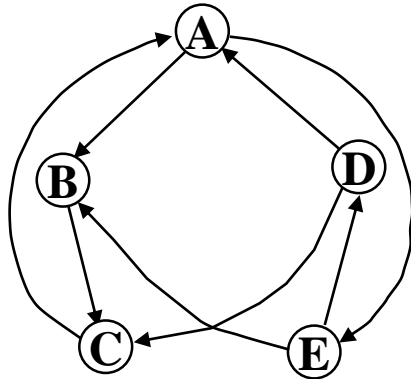
# 图的相关术语

## ❖ 有向图的连通性

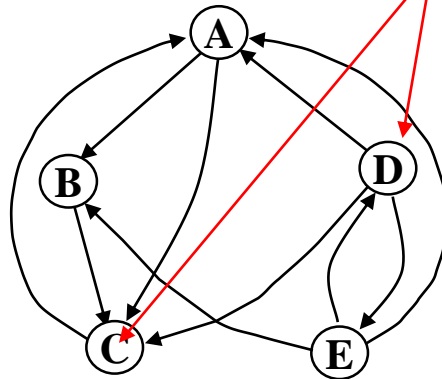
有向图 $G$ 中，若顶点 $v$ 到顶点 $w$ 有一条路径，则称 $v$ 与 $w$ 是**连通的**。若 $v$ 到 $w$ 和 $w$ 到 $v$ 均有路径，即 $v$ 与 $w$ 同在一个回路中，则称 $v$ 与 $w$ 是**互连通的**。

强连通图 (Strongly Connected Graph)

任何两点都相互连通的有向图



强连通图



非强连通图

C不可到达D

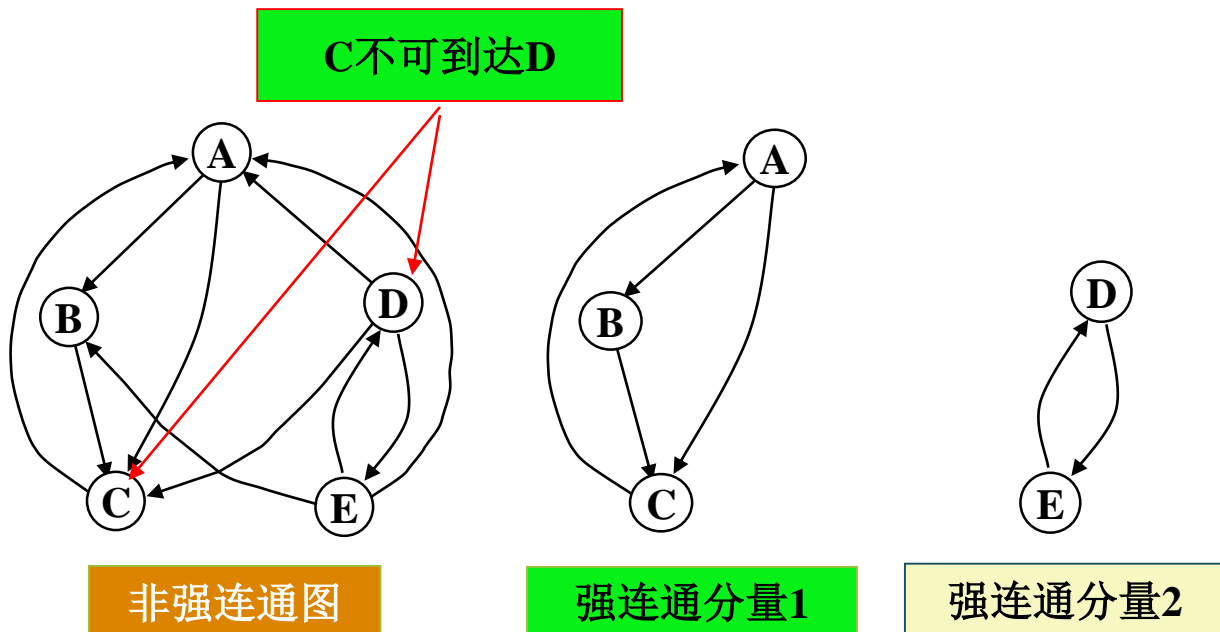


# 图的相关术语

## ❖ 有向图的连通性

强连通分量 (Strongly Connected Components): 有向图的极大强连通子图

强连通图只含一个强连通分量





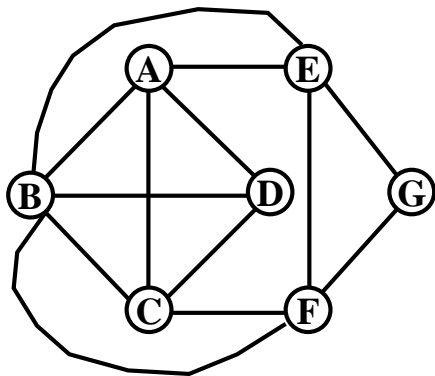
# 图的相关术语

## ❖ 生成树和生成林

### 无向连通图的生成树

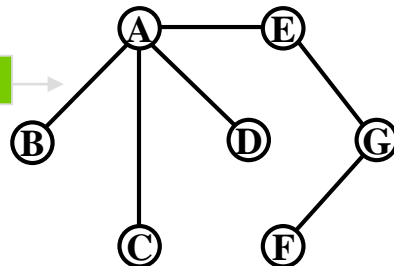
图的一种**连通子图**，它含有图的全部 **$n$ 个顶点**，只含有足以使图保持连通的 **$n-1$ 条边**

生成树也叫支撑树，可能不唯一

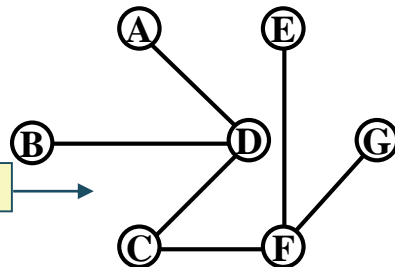


原图

生成树1



生成树2



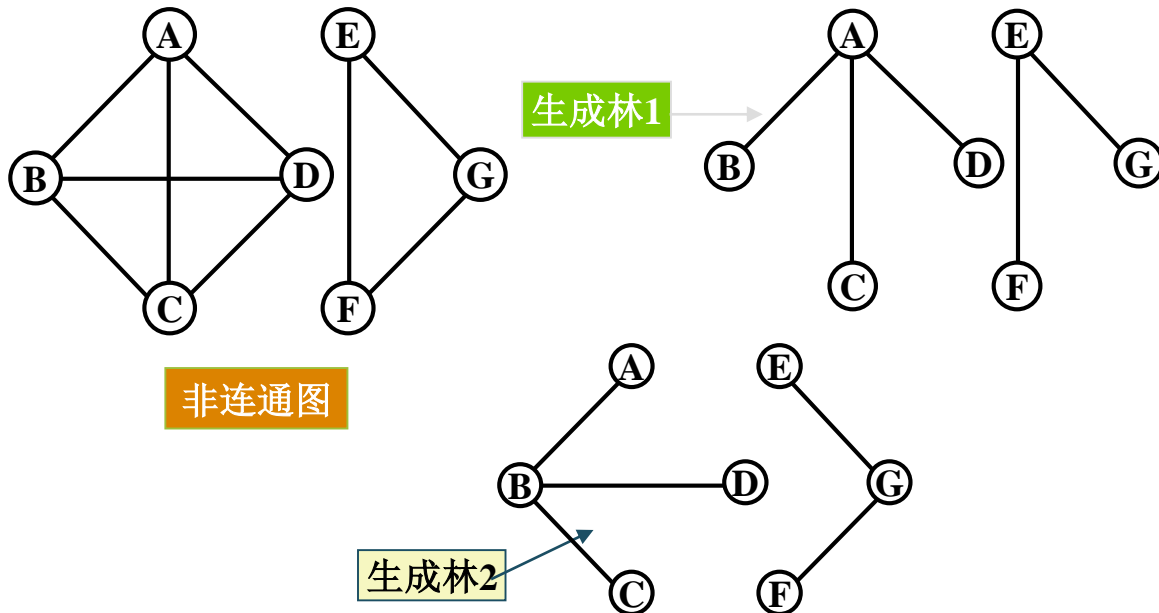


# 图的相关术语

## ❖ 生成树和生成林

### 无向非连通图的生成森林

无向非连通图每个连通分量有一棵生成树，构成图的生成森林





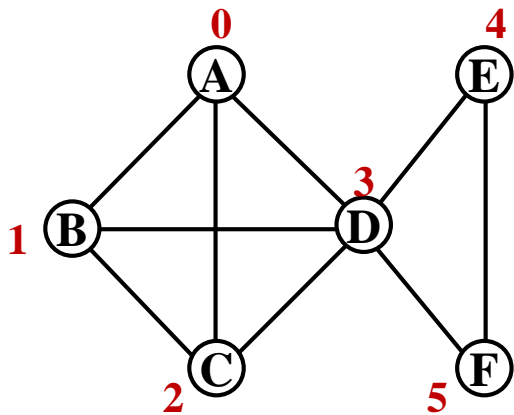
# 邻接矩阵

顶点表示事物，边表示事物间的关系，对应的关系矩阵称为邻接矩阵

如果图中有n个顶点，那么图的邻接矩阵是一个n\*n的方阵；顶点对应矩阵的行列号，边对应矩阵元素值

- 0/1图对应的邻接矩阵是0/1矩阵：顶点v和w之间有边，矩阵第v行第w列元素值为1；否则为0

$$a_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{若 } v_i \text{ 到 } v_j \text{ 有边} \\ 0 & \text{否则} \end{cases}$$



|   | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 2 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 3 | 1 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 5 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |

对称矩阵

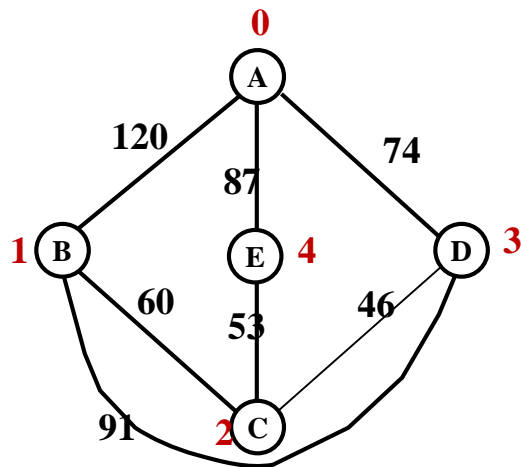




# 邻接矩阵

- 加权图对应的邻接矩阵（也称耗费矩阵）是实数矩阵

$$c_{ij} = \begin{cases} w_{ij} & \text{若 } v_i \text{ 到 } v_j \text{ 有边, 而且边的权值为 } w_{ij} \\ \infty & \text{否则} \end{cases}$$



无向加权图

|   | 0        | 1        | 2        | 3        | 4        |
|---|----------|----------|----------|----------|----------|
| 0 | 0        | 120      | $\infty$ | 74       | 87       |
| 1 | 120      | 0        | 60       | 91       | $\infty$ |
| 2 | $\infty$ | 60       | 0        | 46       | 53       |
| 3 | 74       | 91       | 46       | 0        | $\infty$ |
| 4 | 87       | $\infty$ | 53       | $\infty$ | 0        |

耗费矩阵，对称



# 图的定义和有关术语

The End, Thank You!