

# 无向图

## 图与图形

### 定义

图可以由三元组表示:  $G = \langle V_G, E_G, \varphi \rangle$  (节点、边、映射)。其中 $\varphi$ 是从 $E_G$ 到 $V_G \times V_G$ 的一个映射。

### 简单图

- **重边**:  $\varphi$ 不是一个单射函数, 即有两条边所连接的顶点相同。
- **自环**: 对于任意的 $e_i \in E_G$ , 如果有 $\varphi(e_i) = v_i, v_i$ , 那么 $e_i$ 是自环。
- **简单图**: 没有重边和自环的图叫做简单图。

### 图的顶点

#### 1. 顶点的度数

- $d_G(v)$ : 与顶点 $v$ 关联的边的数量 (度)
- $\Delta(G)$ : 图中度数最大的顶点的度数
- $\delta(G)$ : 图中度数最小的顶点的度数

#### 2. 顶点度数的数值特征

- 图中所有顶点的度数之和是**偶数**。
- $\sum_{i=1}^n d(v_i) = 2m$ , 其中 $m$ 表示图中边的数量。
- 具有奇数度数的顶点数量必定是偶数

### 子图

对于 $G = \langle V, E \rangle, G' = \langle V', E' \rangle$ , 如果 $V' \subseteq V, E' \subseteq E$ , 那么 $G'$ 称为 $G$ 的子图。

- **真子图**:  $V' \subset V, E' \subset E$ 。
- **生成子图**:  $V' = V$ 。

### 完全图

任意两个顶点都是相邻的图。

- 对于给定的 $n$ , 只有一个完全图, 记作 $K_n$ 。
- 在 $K_n$ 中对于任意一个顶点 $v$ , 有 $d(v) = n - 1$ 。
- $K_n$ 中的边数正好是 $\frac{n(n-1)}{2}$ 。
- 如果 $G$ 是一个简单图, 那么 $G$ 的边数 $m$ 满足 $m \leq \frac{n(n-1)}{2}$
- **补图**:  $G$ 与其补图具有相同的顶点集, 并且边集恰好构成完全图边集的一个划分。

### 商图

对于给定的一个等价关系, 商图 $G/H$ 的顶点为 $G$ 中的等价类。当且仅当两个等价类代表的顶点在原图 $G$ 中相邻, 则两个等价类之间有一条边。

### 正则图

每个顶点的度数都相同的图，当度数均为 $k$ 时，也可称为 $k$ -正则图。

## 路径

- **简单路径**：对于 $v_0e_1v_1\dots v_{k-1}e_kv_k$ ，满足 $\forall i, j$ 若 $i \neq j$ ，则 $v_i \neq v_j$ 。
- **回路**：起点和终点相同的路径
- **极大路径**：设一条路径的两个端点是 $u$ 和 $v$ ，如果 $u$ 和 $v$ 都与路径 $P$ 之外的顶点不相邻，则称 $P$ 为一条极大路径。

## 性质

- **简单路径的存在性**：在 $G$ 中如果存在一条 $(u, v)$ -路径，那么一定存在一条 $(u, v)$ -简单路径。
- **最小顶点度数与回路**：设 $G$ 是一个简单图，如果 $\delta(G) = k, (k > 1)$ ，那么 $G$ 中必定存在一个长度至少为 $k + 1$ 的简单回路。

## 可达性

定义：**可达关系** $R_C \subseteq V_G \times V_G$ 。（表示可连通）其中对于任何顶点 $v$ ，存在一条从 $v$ 到 $v$ 长度为0的路径。

- $R_C$ 是一个等价关系，等价类称为图 $G$ 的一个**连通分量**。
- **连通分量**是一个连通的极大子图，具有极大性和唯一性。包含顶点与边。
- $R_C$ 是 $V_G$ 上邻接关系 $R_a$ 的传递闭包。
- 如果 $G$ 中有且仅有一个连通分量，则 $G$ 是一个连通图。

## 补图的连通性

设 $G$ 是一个简单图，那么 $G$ 或 $G$ 的补图 $G'$ 之中必有一个是连通图。

## 欧拉路径与欧拉回路

### 定义

**欧拉路径**：经过 $G$ 中每条边恰好一次的路径。**欧拉回路**：经过 $G$ 中每条边恰好一次的回路。**欧拉图**：包含欧拉回路的图。**半欧拉图**：包含欧拉路径但不包含欧拉回路的图。

### 三个等价命题

对于一个非平凡连通图 $G$ ，以下三个命题等价：

1.  $G$ 是欧拉图
2. 对于 $G$ 中的任意顶点 $v$ ， $d(v)$ 是偶数
3.  $G$ 中的所有边组成一个或多个简单回路，且这些回路之间没有公共边 注：当有且只有两个奇数度数的顶点时，该图是半欧拉图。

## Fleury 算法

在绘制欧拉图的时候，删除所有经过的边后，剩余的边必须属于同一个连通分量。

## 哈密尔顿路径和哈密尔顿回路

**哈密顿路径**：恰好包含 $G$ 中的所有顶点有且仅有一次。**哈密顿回路**：起点和终点是同一个顶点的哈密顿路径。**哈密顿图**：包含哈密顿回路的图。**半哈密顿图**：包含哈密顿路径，但不包含哈密顿回路的图。

## 必要条件

设 $G$ 是一个哈密顿图，则对于 $V_G$ 的任何非空子集 $V_1$ ，在 $G - V_1$ 中的连通分量数量不大于 $V_1$ 中顶点的数量。

## 顶点度数与连通性

如果任意一对顶点的度数之和足够大，则图必须是连通的。

- 条件(\*)：若 $d(u) + d(v) \geq n - 1$  (其中 $n = |V_G|$ )，那么 $G$ 是连通的。

## 极大路径转化为回路

如果图 $G$ 满足条件(\*)，并且设 $\Gamma = v_1 v_2 \dots v_{k-1} v_k$ 是一个不包含 $G$ 中所有顶点的极大路径。那么路径 $\Gamma$ 上的所有顶点都位于一个简单回路上。并且条件(\*)是半哈密顿图的**充分条件**。条件： $d(u) + d(v) \geq n$  (其中 $n = |V_G|$ )是哈密顿图的**充分条件**