

# 图论

## 第五讲：欧拉图与哈密顿图

方聪

2024 年秋季

# ① 欧拉图

# ① 欧拉图

# 七桥问题

哥尼斯堡七桥问题：一个散步者如何不重复的走完七桥，并最终回到出发点？

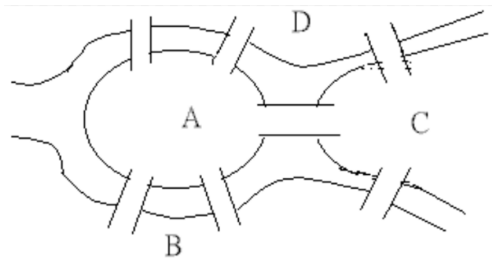


图 1: 七桥问题

## Leonhard Euler

Leonhard Euler (1707 ~ 1783):

- 人类有史以来最多产的数学家
- 1736 年, “七桥问题”, 图论和拓扑学诞生

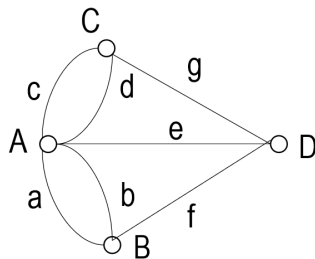


图 2: Leonhard Euler

## 欧拉通路、欧拉回路

### 定义 (欧拉通路)

经过图中所有边一次且仅一次，行遍所有顶点的通路称为欧拉通路。根据定义可知，欧拉通路是经过所有边的简单通路并且是生成通路（经过所有顶点的通路）

### 定义 (欧拉回路)

经过图中所有边一次且仅一次，行遍所有顶点的回路称为欧拉回路。欧拉回路是经过所有边的简单生成回路

## 欧拉图和半欧拉图

### 定义 (欧拉图)

有欧拉回路的图

### 定义 (半欧拉图)

有欧拉通路但无欧拉回路的图

规定：平凡图为欧拉图

# 无向欧拉图的充分必要条件

## 定理

设  $G$  是无向连通图，则以下命题等价

- $G$  是欧拉图
- $G$  中所有顶点都是偶数度
- $G$  是若干个边不交的圈的并

## 证明.

(1) $\Rightarrow$ (2): 设  $G$  是  $n$  阶、 $m$  条边的无向图，若  $G$  是平凡图，结论成立；若  $G$  是非平凡图，因为  $G$  是欧拉图，所以存在欧拉回路，设  $C$  为  $G$  中一条欧拉回路， $C = v_0 e_1 v_1 e_2 v_2 \cdots e_{m-1} v_{m-1} e_m v_0$ ，对于任意  $v$ ，在  $C$  中出现一次就获 2 度，若总共  $k$  次经过顶点  $v$ ，则  $d(v) = 2k$ ，即  $v$  的度数为偶数  $\square$



# 无向欧拉图的充分必要条件

## 证明.

(2) $\Rightarrow$ (3): 对  $G$  的边数  $m$  应用数学归纳法。当  $m=1$  时,  $G$  为一个环, 结论成立。由于  $G$  连通且无奇数顶点可知  $G$  中存在圈, 设  $C$  为  $G$  中一个圈, 令  $G' = G - E(C)$ , 则  $G'$  有  $s$  ( $s \geq 1$ ) 个连通分支  $G_1, \dots, G_s$  (可能有的连通分支为平凡图)  $\square$

则  $G_i$  的边数  $m_i \leq k$ , 且顶点的度仍为偶数, 由归纳假设知:

$G_r = \bigcup_{i=1}^{d_r} C_{ri}, r = 1, 2, \dots, s$ . 其中

$E(C_{ri}) \cap E(C_{rt}) = \emptyset, i, t = 1, 2, \dots, d_r, i \neq t, r = 1, 2, \dots, s$ , 并且

$E(C_{ri}) \cap E(C_{tj}) = \emptyset, r, t = 1, 2, \dots, s, r \neq t, i = 1, 2, \dots, d_r, j =$

$1, 2, \dots, d_t$ . 因此  $G = C \cup G' = C \cup \left( \bigcup_{t=1}^s \bigcup_{i=1}^{d_t} C_{ti} \right)$  为边不重的圈的并

# 无向欧拉图的充分必要条件

## 证明.

(3) $\Rightarrow$ (1): 对  $G$  中的圈的个数  $d$  应用数学归纳法。 $d = 1$  时,  $G = C_1$ , 则  $C_1$  为  $G$  的欧拉回路,  $G$  为欧拉图。

假如结论对  $d \leq k$  成立, 考虑  $d = k + 1$  的情况, 设

$G'_1 = \bigcup_{i=1}^{k+1} C_i - E(C_{k+1})$  并且设  $G'_1$  有  $s$  个连通分支  $G_1, \dots, G_s$ ,

由于  $G$  为若干个边不重的圈的并, 可知  $G_i$  为若干个边不重的圈的并或为平凡图, 由归纳假设知  $G_i$  为欧拉图, 设  $\tilde{C}_i$  为  $G_i$  中的欧拉回路, 由  $G$  的连通性知  $C_{k+1}$  与  $\tilde{C}_i$  均有公共顶点, 设

$v_{(k+1),i}$  为  $C_{k+1}$  与  $\tilde{C}_i$  的一个公共顶点, 规定一种走法: 从  $C_{k+1}$  的某一顶点出发开始行遍, 当遇到  $v_{(k+1),i}$  时, 先行遍  $\tilde{C}_i$ , 再继续行遍, 最后回到原始出发点, 得到回路  $C$ , 它经过  $G$  中每条边一次并且行遍  $G$  的所有顶点, 因此  $C$  为  $G$  中欧拉回路, 所以  $G$  为欧拉图 □

## 例图

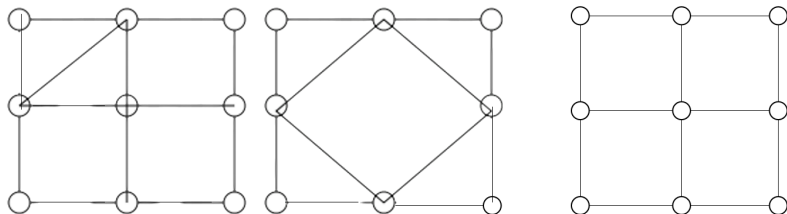


图 3: 例图

# 无向半欧拉图的充分必要条件

## 定理

设  $G$  是无向连通图，则以下命题等价

- $G$  是半欧拉图
- $G$  中恰有 2 个奇度顶点

## 证明.

$\Rightarrow$  设  $G$  为半欧拉图，存在欧拉通路

$C = v_0 e_1 v_1 e_2 v_2 \cdots e_{m-1} v_{m-1} e_m v_m$ ，欧拉通路的起点和终点是奇数度，其余顶点都是偶数度

$\Leftarrow$  在两个奇数度顶点之间加 1 条新边所有顶点都是偶数度，得到欧拉回路。从欧拉回路上删除所加边后，得到欧拉通路  $\square$

# 欧拉图

例 1: 设  $G$  是恰有  $2k$  个奇度顶点的连通图, 证明  $G$  中存在  $k$  条边不重的简单通路  $P_1 \cdots P_k$ , 使得  $E(G) = \bigcup_{i=1}^k E(P_i)$

## 证明.

归纳

- $k = 1$  时,  $G$  中恰好有两个奇度顶点, 可知  $G$  为半欧拉图, 其欧拉通路满足条件;
- 设  $k = r$  时结论为真,  $k = r + 1$  时, 设奇度顶点为  $v_1, v'_1, \dots, v_{r+1}, v'_{r+1}$ , 在  $G$  中加边  $(v_{r+1}, v'_{r+1})$  得  $G'$  为具有  $2r$  个奇度顶点的图, 根据归纳假设存在  $r$  个边不重的简单通路使得  $E(G') = \bigcup_{i=1}^r E(P_i)$



# 欧拉图

## 证明.

同一简单通路最多含两个奇度顶点, 因此  $P_1, \dots, P_r$  各自含两个奇度顶点且为通路的始点和终点。又存在某个  $P_i$  含有新加边  $(v_{r+1}, v'_{r+1})$ , 则  $P_i - (v_{r+1}, v'_{r+1})$  产生两条边不重的简单通路, 因此  $E(G)$  由  $r+1$  条边不重的简单通路组成 □