

# 离散数学 (2): 第一次习题课讲解

岳章乔

2022 年 4 月 8 日

原题:

设  $G(V, E)$  是有  $n$  个节点的简单图,  $\delta(G) \geq \frac{n+q}{2}$ 。证明  $G$  中存在, 包含任意  $q$  条互不相邻边的,  $H$  回路。

读题:

- ①  $G$  是无自环、无重边的无向图;
- ②  $\forall v: v \in V(G), d(v) \geq \frac{n+q}{2}$ , 可以用 Ore 定理 (推论 2.4.1);
- ③ 在  $G$  上任选  $q$  条边 ( $q \leq \frac{1}{2}|E|$ );
- ④ 要求不能存在一个节点, 有两条关联边都被选中;
- ⑤ 找一条经过那  $q$  条边的, 而且走遍所有节点的回路。

## 第二章 11.

**原题:**

设  $G(V, E)$  是有  $n$  个节点的简单图,  $\delta(G) \geq \frac{n+q}{2}$ 。证明  $G$  中存在, 包含任意  $q$  条互不相邻边的,  $H$  回路。

**思路:**

先证明那个图有  $H$  回路, 然后把那条回路的某部分“掰”到被选边。

数归 + 反证 + 构造

**证明:**

对  $q$  归纳。

设  $G(V, E)$  是简单图,  $\delta(G) \geq \frac{n+q}{2}$ 。

令  $S(k) : \delta(G) \geq \frac{n+k}{2} \Rightarrow$  对任意的在  $G$  上的互不相邻的  $k$  条边,  $\exists H \subseteq G$ , s.t.  $H$  是  $G$  的  $H$  回路, 而且  $\forall e: e$  是那  $k$  条边之一, 都有  $e \in E(H)$ 。

## 第二章 11.

**S(0):**

$\delta(G) \geq \frac{n}{2}$ , 由 Ore 定理知  $G$  存在  $H$  回路。

**假设 S(k) 成立, 对 S(k+1):**

由归纳假设, 不妨设已经找到了一条包含  $k$  条被选边的  $H$  回路。

令  $e = (u, v)$  是那条新的被选边。

如果  $e \in H$ , "证明完毕", 否则  $e$  在图上应有以下拓扑关系。

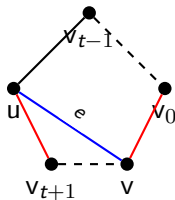


图: 蓝边为新加的边, 红边是准备删掉的边

## 第二章 11.

原有的回路  $H' = (v_0, v_1, \dots, v_{t-1}, u, v_{t+1}, \dots, v, v_0)$

为了把  $e$  加上去, 可以把红边 (关联合点的其他边) 删掉。

如果  $(v_{t+1}, v_0) \in E(G)$ , 则  $H = H' \oplus \{(u, v_{t+1}), (v, v_0), (u, v), (v_{t+1}, v_0)\}$  就是所求回路。

直观来讲, 就是如果剩下的  $H$  道路头尾能连上就连起来, 于是构造完成。

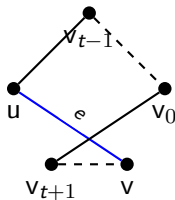


图:  $(v_{t+1}, v_0) \in E(G)$  的情况

## 第二章 11.

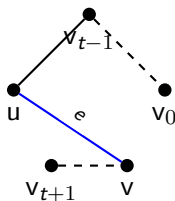


图: 头尾不相连, 就在那条  $H$  道路构造回路

以下讨论  $(v_{t+1}, v_0) \notin E(G)$ 。

同样把  $e$  加上, 把  $(u, v_{t+1})$  和  $(v_0, v)$  从  $H'$  删去, 记为  $P''$ 。

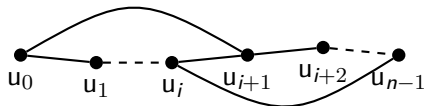
$P'' = (v_0, v_1, \dots, v_{t-1}, u, v, \dots, v_{t+2}, v_{t+1})$ 。

对  $P''$  的节点重编号,

$P = (u_0, u_1, \dots, u_{n-1})$ 。

## 第二章 11.

以下证明极长道路  $P$  上, 必定存在以下情况:



其中  $(u_i, u_{i+1})$  是那  $k+1$  条选定的边以外的边。

设  $\Gamma'(u_{n-1})$  为  $\Gamma'(u_{n-1}) = \{u_i : (u_{i-1}, u_{n-1}) \in E(G)\}$ 。

$P$  是极长道路, 且  $(u_0, u_{n-1}) \notin E(G)$ , 则

$$|\Gamma'(u_{n-1}) \cup \Gamma(u_0)| \leq n - 2$$

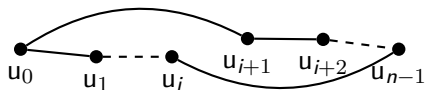
$$|\Gamma'(u_{n-1}) \cap \Gamma(u_0)| = |\Gamma'(u_{n-1})| + |\Gamma(u_0)| - |\Gamma'(u_{n-1}) \cup \Gamma(u_0)|$$

$$\geq \delta(G) + \delta(G) - (n - 2) = n + k + 1 - (n - 2) = k + 3$$

这就说明, 必定存在  $i \in \Gamma'(u_{n-1}) \cap \Gamma(u_0)$ ,  $(u_i, u_{i+1})$  不是那  $k+1$  条边, 且  $(u_0, u_{i+1}), (u_i, u_{n-1}) \in E(G)$ 。

## 第二章 11.

$P \oplus \{(u_0, u_{i+1}), (u_i, u_{n-1}), (u_i, u_{i+1})\}$  即为所求 H 回路:



于是  $S(k) \Rightarrow S(k+1)$ 。■



# 结束

谢谢大家！