

离散 (2) hw3

王子轩 2023011307

wang-zx23@mails.tsinghua.edu.cn

P50 T1

设简单图 $G(m, n)$ 有 k 个连通支, 证明 $m \leq \frac{1}{2}(n - k + 1)(n - k)$

解: 不妨设这 k 个连通支分别为 G_1, \dots, G_k , 阶数分别是 n_1, \dots, n_k , 边数分别为 m_1, \dots, m_k . 由于

$\forall i, n_i \geq 1$ and $\sum_i n_i = n$ 所以 $n_i \leq n - k + 1$; 由于连通支内部边数最多是正则图, 即

$m_i \leq \frac{1}{2}(n_i - 1)n_i$. 因此有

$$m = \sum m_i \leq \sum_i \left[\frac{1}{2}(n_i - 1)n_i \right] \leq \frac{1}{2}(n_i - 1)(n - k + 1) \leq \frac{1}{2}(\sum n_i - k)(n - k + 1) = \frac{1}{2}(n - k + 1)(n - k)$$

P50 T2

证明 G 和 G 的补图中至少有一个是连通图

证明: 假设 $G(V, E)$ 是不连通的, 下证其补图 $\overline{G}(V', E')$ 一定是连通的. 设 V_1, V_2, \dots, V_k 是它的 k 个连通支的点集, 即 $V = V_1 \cup \dots \cup V_k$. 任意的 $u, v \in V$

- if $u \in V_i, v \in V_j, i \neq j, (u, v) \in E'$ thus $\exists P(u, v)$
- if $u, v \in V_i, \forall s \in V_j, j \neq i, (u, s) \in E', (s, v) \in E'$ thus $\exists P(u, s, v)$

综上, 若 G 不是连通图, \overline{G} 一定是连通的.

P50 T3

证明若连通图的最长路径不唯一, 则必定相交

证明: 我们采用反证法, 不妨设 $G(V, E)$ 两条相同长度的最长路分别为 l_1 和 l_2 , 其长度为 k ; 由于 G 是连通图, 一定有: $\exists u \in l_1$ and $v \in l_2$ and $(u, v) \in E$. u, v 分别可以作为 l_1 和 l_2 的分割点, 我们分别找出其中较长的那一段, 分别记录为 l'_1 和 l'_2 , 显然有 $l'_1, l'_2 \geq \lceil \frac{k}{2} \rceil$ 那么我们找到新的路径 $P' = l'_1 - (u, v) - l'_2$ 长度为 $\lceil \frac{k}{2} \rceil \times 2 + 1 \geq k$

P50 T4

在简单图 $G(n, m)$ 中, 如果 $n \geq 4$ 并且 $m \geq 2n - 3$, 证明 G 中含有带弦的回路

证明: **Lemma:** 如果一个简单图 G 它的极长初级道路的端点度数 ≥ 3 , 则 G 一定存在带弦的回路.

引理证明如下: 记极长初级道路为 $P(v_1 v_2 \dots v_j)$, 其中 $d(v_j) \geq 3$, 则 v_j 一定会连到其他的 $v_a, v_b, a, b \in [1, j)$ 上, 由于 P 是极长的道路, v_a, v_b 必处在 P 上, 不妨设 $a < b$, 那么 $(v_b \dots v_j v_b)$ 组成了回路 C , 而 $e = (v_j, v_a)$ 为其上的弦.

接下来我们使用数学归纳法来证明原命题:

- 归纳奠基: 对于 $n = 4, m \geq 5$ 时候, G 中必然存在带弦的回路
- 归纳假设: 假设对于 $n = k, m \geq 2k - 3$, 则 G 中含有带弦的回路
- 归纳地推: 对于 $n = k + 1, m \geq 2(k + 1) - 3 = 2k - 1$ 情形, 对于 G 中的极长初级道路 P , 其端点 v 的 $d(v)$ 若 ≥ 3 则由Lemma保证 G 一定存在带弦的回路. 若 $d(v) \leq 2$ 那么 G 的子图 $G - \{v\}$ 满足 $n = k, m \geq 2k - 3$, 由归纳假设知道 $G - \{v\}$ 中一定存在带弦的回路, 则 G 中存在带弦的回路.

P50 T5

设 G 是不存在 K_3 回路的简单图, 证明

$$(1) \sum_i d^2(v_i) \leq mn$$

$$(2) m \leq \frac{n^2}{4}$$

证明:

(1) 设 G 的阶数为 n , 考虑图中的节点 (u, v) 之间有边, 由于 G 中不存在 K_3 因此显然有

$d(u) - 1 + d(v) - 1 \leq n - 2$ 即有 $d(u) + d(v) \leq n$ 对左右分别对所有的边 $e = (u, v) \in E$ 求和, 即

$\sum_{e \in E} [d(u) + d(v)] \leq mn$, $u \neq v$, 左边是对全体的边求和, 而一条边会对节点 v 贡献 $d(v)$, 因此上式子化为

$$\sum_i d^2(v_i) \leq mn.$$

(2) 利用Jensen不等式, 对于下凸函数 $f(X) = \sum_i X_i^2$ 有 $Ef(X) \geq f(EX)$ 因此有

$\frac{\sum_i d^2(v_i)}{n} \geq \left(\frac{\sum_i d(v_i)}{n}\right)^2 = \left(\frac{2m}{n}\right)^2$. 再利用第一问的结论 $\sum_i d^2(v_i) \leq mn$ 我们有 $m \geq 4m^2/n^2$ 整理得到

$$m \leq \frac{n^2}{4}$$