

# 离散数学方法—极值图论

参考:

清华大学陆玫老师课程讲义

- 【定理 (Mantel)】 $G(V, E)$  是没有三角形的  $n$  阶图, 则  $|E| \leq \frac{n^2}{4}$

【证明】我们证明, 如果  $|E| > n^2/4$ , 则一定有三角形.

$n = 1, 2$  不需要证明, 下面用数学归纳法, 假设对于所有  $n < N$  结论都是成立的, 则

对  $n = N$ , 取  $uv \in E$ ,  $H$  是导出子图  $G[V \setminus \{u, v\}]$ , 则,  $H$  有  $n - 2$  个顶点.

- 如果  $H$  的边数  $> \frac{(n-2)^2}{4}$ , 则根据归纳假设,  $H$  有三角形.
- 如果  $H$  的边数  $\leq \frac{(n-2)^2}{4}$ , 则

$$|E(\{u, v\}, V(H))| = |E| - |E(H)| - 1 > \frac{n^2}{4} - \frac{(n-2)^2}{4} - 1 = n - 2.$$

因为  $H$  中只有  $n - 2$  个顶点, 所以, 至少有一个  $H$  中顶点使得它既和  $u$  有边相连, 又和  $v$  有边相连, 此时再加上边  $uv$ , 就得到一个  $G$  中的三角形.

- 【定理 (Túran)】如果  $G(V, E)$  是不含有  $K_r$  的  $n$  阶图, 则:

$$|E| \leq \frac{r-2}{2(r-1)} n^2.$$

- 【定理】记  $g(G)$  是  $G$  的最短圈的长度,  $|V| = n$ ,  $g(G) \geq 5$  (也就是不含有  $C_3, C_4$ ), 则

$$|E| \leq \frac{1}{2} n \sqrt{n-1}.$$

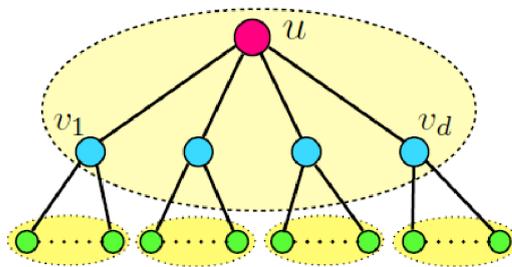
【回忆】第一周作业题

$$\sum_{u \in V} \sum_{v: uv \in E} d(v) = \sum_{v \in V} d(v)^2.$$

(这相当于计算度和时, 将  $d(v)$  计算了  $d(v)$  次, 所以等于度的平方和)

【证明】

- 任选  $u \in V$ , 设  $S = N_G(u) = \{v_1, \dots, v_d\}$ , 其中  $d = d(u)$ . 再设  $S_i = \{v : vv_i \in E, v \neq u\}$ .
- 则  $S_i \cap S_j = \emptyset$  对  $i \neq j$ , 否则  $G$  有正方形; 而且  $S_i \cap \{u, v_1, \dots, v_d\} = \emptyset$ , 否则  $G$  有三角形.



- 有了以上的集合不相交关系, 我们有:

$$(d+1) + \sum_{i=1}^d (d(v_i) = 1) \leq n \Rightarrow \sum_{v: uv \in E} d(v) \leq n-1, \quad \forall u \in V$$

对  $u \in V$  求和可得

$$n(n-1) = \sum_{u \in V} \sum_{v: uv \in E} d(v) = \sum_{v \in V} d(v)^2 \geq \frac{(\sum_{v \in V} d(v))^2}{n} = \frac{4|E|^2}{n}. \quad (\text{Cauchy - Schwarz})$$

也就是说

$$|E| \leq \frac{1}{2}n\sqrt{n-1}.$$

- 【例题】 $G(V, E)$ 是不含有 $K_{1,3}$ 的简单图, 则 $|E| \leq n$ .

【证明】根据握手定理可得

$$|E| = \frac{1}{2} \sum_{v \in V(G)} d(v),$$

因为不含有 $K_{1,3}$ , 所以对任何 $v \in V(G)$ 都有 $d(v) \leq 2$ , 否则, 如果存在 $v$ 使得 $d(v) \geq 3$ , 则取出与 $v$ 有边相连的那三个点 $u_1, u_2, u_3$ , 则 $G(v, u_1, u_2, u_3; vu_1, vu_2, vu_3)$ 是 $K_{1,3}$ , 所以:

$$|E| \leq \frac{1}{2} \sum_{v \in V(G)} d(v) \leq \frac{1}{2}|V(G)| \cdot 2 = |V(G)|.$$

- 【例题】设 $G = (V, E)$ 是不包含任何一棵具有 $k$ 条边的树的 $n$ 阶简单图, 证明 $|E| \leq (k-1)n$

【证明】对顶点数 $n$ 归纳.  $n=1$ 不用证明, 下面假设对所有的 $m < n$ 结论都是成立的, 设 $G$ 是一个 $n$ 阶图而且不包含具有 $k$ 条边的树, 于是:

- $\Delta(G) \leq k-1$ , 否则存在一个顶点度数大于 $k$ , 于是这个点与 $k$ 个不同的点有边相连, 于是 $G$ 包含 $K_{1,k}$ 作为子图, 矛盾.
- 取 $v$ 使得 $d(v) = \Delta$ , 则 $d(v) \leq k-1$ , 考虑 $G-v$ , 则 $|E(G-v)| = |E| - d(v)$ , 根据归纳假设:

$$|E| - d(v) \leq (k-1)(n-1) \Rightarrow |E| \leq d(v) + (k-1)(n-1) \leq k-1 + (k-1)(n-1) = (k-1)n.$$

- 【例题】设 $G = (V, E)$ 是不含有 $P_{k+1}$ 的 $n$ 阶简单连通图, 则 $|E| \leq \frac{(k-1)n}{2}$ .

【证明】

- 只需要对 $k+1 \leq n$ 也就是 $k \leq n-1$ 证明. 因为 $|E| \leq \frac{n(n-1)}{2}$ 对任何简单图都成立.
- 对顶点数 $n$ 归纳,  $n=1$ 不用证明, 假设对 $m < n$ 命题都成立, 下面设 $|V(G)| = n$ .
- 断言:  $G$ 中存在度不超过 $(k-1)/2$ 的点, 设该点为 $v$ , 则 $G-v$ 是不包含 $P_{k+1}$ 的 $n-1$ 阶简单连通图, 根据归纳假设

$$|E(G-v)| \leq \frac{(k-1)(n-1)}{2} \Rightarrow |E| = |E(G-v)| + d(v) \leq \frac{(k-1)n}{2}.$$

因此下面只需要证明 $G$ 中存在度不超过 $(k-1)/2$ 的点即可.

- 用反证法, 假设不成立, 也就是 $\delta(G) \geq k/2$ , 设 $G$ 中最长的路为 $P = v_1 \cdots v_\ell$ , 根据不含有 $P_{k+1}$ 可知 $\ell \leq k$ .
  - 如果 $v_1 v_\ell \in E(G)$ , 则 $G$ 存在子图 $C_\ell$ , 由于 $G$ 是连通图, 所以必然存在 $u \notin C_\ell$ , 以及 $v_p \in C_\ell$ ,  $v_p u \in E(G)$ , 否则 $C_\ell$ 的点将会是 $G$ 的一个连通分支 (由于 $C_\ell$ 中顶点和 $G-C_\ell$ 中其他顶点相连), 因此 $\ell = n$ , 但是这又和 $\ell \leq k \leq n-1$ 矛盾. 考虑路 $uv_p \cdots v_\ell v_1 \cdots v_{p-1}$ . 这是一条长度是 $\ell+1$ 的路, 与 $P$ 是最长路矛盾.
  - 如果 $v_1 v_\ell \notin E(G)$ , 设 $S = \{v_i \in P : v_1 v_{i+1} \in E(G)\}$ ,  $T = \{v_i \in P : v_i v_\ell \in E(G)\}$ , 注意 $v_1 v_\ell \notin E(G)$ 以及 $v_1, v_\ell$ 都只能和 $P$ 中的点相连 (否则能找到比 $P$ 更长的路), 由此可知 $|S| = d_G(v_1)$ ,  $|T| = d_G(v_\ell)$ , 所以:

$$|S \cup T| = |S| + |T| - |S \cap T| \geq 2\delta(G) - |S \cap T| \geq k - |S \cap T|.$$

另一方面

$$|S \cup T| \leq |V(P)| - 1 \leq k-1,$$

所以:

$$k - |S \cap T| \leq k-1 \Rightarrow |S \cap T| \geq 1.$$

也就是存在  $v_k \in S \cap T$  (显然  $k \neq 1, 2, \dots, l-1, l$ ) , 使得  $v_k \in S \cap T$ , 也就是  $v_{k+1}v_1 \in E(G)$ , 而且  $v_kv_l \in E(G)$ , 从  $v_1$  出发, 考虑  $v_1v_{k+1} \cdots v_lv_k \cdots v_1$ , 则这是一个长为  $l$  的圈, 也就是  $G$  存在子图  $C_l$ , 根据  $G$  是连通图, 由之前的论断可知可以找到  $G$  中长度为  $l+1$  的路, 又与最长路的选取矛盾.

