

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

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

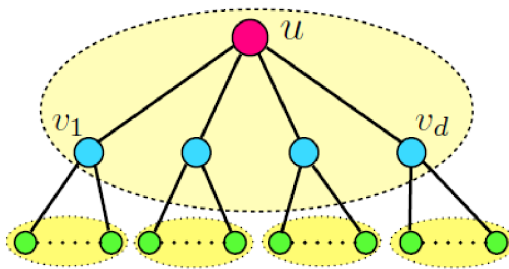
【回忆】第一周作业题

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

(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_ℓ , 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_ℓ 的点将会是 G 的一个连通分支 (由于 C_ℓ 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_ℓ 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 $k \neq 1, 2, \dots, \ell - 1, \ell$) , 使得 $v_k \in S \cap T$, 也就是 $v_{k+1}v_1 \in E(G)$, 而且 $v_kv_\ell \in E(G)$, 从 v_1 出发, 考虑 $v_1v_{k+1} \cdots v_\ell v_kv_1$, 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 $\ell + 1$ 的路, 又与最长路的选取矛盾.

