

图论习题课

第1、5次作业

王霄阳, USTC
October 27th, 2019

2. 证明 $|E(G)| \leq \binom{\nu}{2}$, 其中 G 是单图.

G 是**单图**(无环无重边), 给定点数 ν 则每两点间最多连一条边
那么图 G 最多有 $\binom{\nu}{2}$ 条边, 即 $|E(G)| \leq \binom{\nu}{2}$

2. 证明 $|E(G)| \leq \binom{\nu}{2}$, 其中 G 是单图.

G 是**单图**(无环无重边), 给定点数 ν 则每两点间最多连一条边
那么图 G 最多有 $\binom{\nu}{2}$ 条边, 即 $|E(G)| \leq \binom{\nu}{2}$

或者用Euler定理 $\sum_{v \in V(G)} d(v) = 2\epsilon$ 来证明:

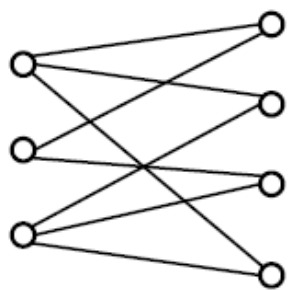
G 是单图则 $\forall v \in V(G), d(v) \leq \nu - 1$

求和, 得 $2\epsilon = 2|E(G)| \leq \nu(\nu - 1)$

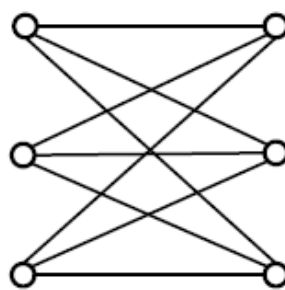
即 $|E(G)| \leq \binom{\nu}{2}$

12. 求证(a) $\epsilon(K_{m,n})=mn$, (b) G 是完全二分图, 则 $\epsilon(G) \leq \frac{1}{4} [v(G)]^2$.

二分图: 二分图 G 的顶点集合可以划分为 $V(G) = X \cup Y$, 其中 $X \neq \emptyset$, $Y \neq \emptyset$ 且 $X \cap Y = \emptyset$, 使得 X 内任意两个顶点不相邻, Y 内任意两个顶点之间也不相邻。完全二分图 G 是一个简单图, 其中 X 中的任意一个顶点与 Y 中的任意一个顶点都相邻。完全二分图记为 $K_{|X|,|Y|}$ 。图1.2(c) 为一个二分图, 而图1.2(d)则是一个完全二分图 $K_{3,3}$ 。



(c)



(d)

12. 求证(a) $\epsilon(K_{m,n})=mn$, (b) G 是完全二分图, 则 $\epsilon(G) \leq \frac{1}{4} [\nu(G)]^2$.

(a) $\epsilon(K_{m,n})$ 即完全二分图 $K_{m,n}$ 的边数, 取上述定义中的顶集 X 、 Y , X 中的任一顶与 Y 中的任一顶 都相邻, 即 X 中的 $|X|$ 个顶任一顶度数为 $|Y|$, 同样 Y 中 $|Y|$ 个顶任一顶度数为 $|X|$

由Euler定理可以得到 $|X| * |Y| + |Y| * |X| = 2 * \epsilon(K_{m,n})$

(b) $\epsilon(G) \leq \frac{1}{4} [\nu(G)]^2$ 由(a)结论可以写为 $|X| * |Y| \leq \frac{1}{4} [\nu(G)]^2$,

即 $|X| * |Y| \leq \frac{1}{4} [|X| + |Y|]^2$

展开整理后得 $[|X| - |Y|]^2 \geq 0$, 成立

1. G 是 k -边连通图, E' 是 G 的 k 条边的集合, 则 $\omega(G - E') \leq 2$ 。

定义 3.4. 给定连通简单图 $G = (V(G), E(G))$, 以及 $E' \subseteq E(G)$, 若 $G - E'$ 不连通, 则称 E' 是 G 的**边割集**。若一个边割集中有 k 条边, 则称之为 **k -边割集**。含边数最少的边割集称为**最小边割集**, 其中的边数记为 $\kappa'(G)$, 称为 G 的**边连通度**。若图 G 不是连通图, 就定义 $\kappa'(G) = 0$ 。

例如, 在图3.1中, $\kappa'(G_1) = 1$, $\kappa'(G_2) = 2$, $\kappa'(G_3) = 3$, $\kappa'(G_4) = 4$ 。若 $\kappa'(G) \geq k$, 则称图 G 是 **k -边连通的**。对于 $k > 0$ 来说, 若 G 是 k -边连通的, 则是 $(k - 1)$ -边连通的。在图3.1中, 所有的图都是1-边连通的, 而 G_2, G_3, G_4 是2-边连通的, 只有 G_4 是4-边连通的。

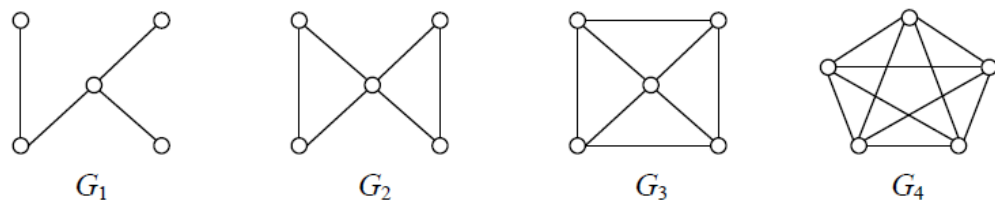


图 3.1: 不同连通程度的图

1. G 是 k -边连通图, E' 是 G 的 k 条边的集合, 则 $\omega(G - E') \leq 2$ 。

(1) $k < \kappa'(G)$, 则 $G - E'$ 必然连通, $\omega(G - E') = 1 \leq 2$

(2) $k = \kappa'(G)$, 取边 e 得到 $G' = G - (E' - e)$, $e \in E'$, $\omega(G') = 1$,
记 G' 中边 e 的两顶 a, b , 取 a, b 外的任一顶 v ,
删除 e 后, v 不可能同时与 a 和 b 不连通(证明见后)
即删除 e 后必有 v 与 a 或 b 中至少一个在同一连通片上,
根据与 a 或 b 的连通性做划分, 得 $G - E'$ 至多有两个连通片

综上, $\omega(G - E') \leq 2$

1. G 是 k -边连通图, E' 是 G 的 k 条边的集合, 则 $\omega(G - E') \leq 2$ 。

删除 e 后, v 不可能同时与 a 和 b 不连通:

设删除 e 之前 v 到 a 的轨为 P_a , v 到 b 的轨为 P_b

若在删除 e 后 v 同时不与 a 和 b 连通

则 e 必然同时存在于 P_a 和 P_b 上

且注意到 e 必然存在于 P_a 和 P_b 的最后一段上

即 $P_a = vv_1v_2 \dots v_i ba$ 且 $P_b = vv'_1v'_2 \dots v'_i ab$

但这里可以发现 P_a 和 P_b 在删去 e 后, 最后一个点变为 b 和 a

即删除 e 后 v 会同时与 a 和 b 连通, 与同时不连通矛盾

2. 给出一个 k -连通图 G 以及 k 个顶点的集合 V' , 使得 $\omega(G - V') > 2$ 。

先构造一个 k 顶完全图 K_k , 然后添加三个顶 a b c ,
每个顶都与完全图的所有顶相连, 得到 k -连通图 G
取 V' 为完全图的 k 个顶, 得到的 $G - V'$ 满足条件

7. 任给三个非负整数 $l \leq m \leq n$, 都存在简单图 G , 满足 $\kappa(G) = l$, $\kappa'(G) = m$, $\delta(G) = n$ 。

题意中要求证明对任给整数的存在性
只要构造出满足条件的图即可

边界情形: $l=n$ 时, 取完全图 K_{n+1} 即满足要求

$l < n$ 时, 取两个完全图 K_{n+1} , 分别记作 K_1 和 K_2 ,
取 K_1 中 l 个顶记为 X , K_2 中 m 个点记为 Y ,
 Y 中每个顶向 X 中的顶连一条边, 使得一共有 m 条边,
且 X 中每个顶都有边被连, 即得到满足条件的图

13. 证明定理3.4。

定理 3.4. (*Menger*定理边版本) 给定图 G 中两个顶点 u, v , G 中两两无公共边的 uv -轨道的最大数量等于最小 uv -边割集中的边数, 即:

$$p'(u, v) = c'(u, v).$$

13. 证明定理3.4。

首先若 uv 相邻, 可以取去掉 uv 边的图 $G-uv$ 记为 G' ,
则有 $p'_G(u, v) = p'_{G'}(u, v) + 1$, $c'_G(u, v) = c'_{G'}(u, v) + 1$

则证明 G' 中结论成立即可证明 G 中成立

对 G' 做辅助图, 使用Menger定理顶版本证明边版本:

设 G 中与 u 、 v 相邻的边集分别为 X 、 Y , 做 G 的边图 $L(G)$, 使得 G 中任一边 e_i ,
存在一个 $L(G)$ 中的顶 v_i 与之对应, 且若 e_i 和 e_j 相邻 (有一公共顶), 则对应 v_i 与
 v_j 相邻 (有一边相连), 记 $L(G)$ 中与 X 、 Y 对应的顶集为 X' 和 Y'

然后, 取两点 u' 和 v' , 分别与 X' 和 Y' 中的所有顶相连, 得到图 H

然后证明两图的映射关系, 就可以在 H 中使用Menger定理顶版本

即要证明存在 $p'_G(u, v) = p_H(u, v)$ 和 $c'_G(u, v) = c_H(u, v)$:

13. 证明定理3.4。

$$p'_G(u, v) = p_H(u, v):$$

设 G 中 u, v 间最多有 k 条两两无公共边的轨，记为 $P_i (i=1, 2, 3, \dots, k)$

设 H 中 u', v' 间最多有 k' 条两两无公共内顶的轨，记为 $Q_i (i=1, 2, 3, \dots, k')$

则每个 P_i 可以对应 H 中的 Q'_i ，得到一组 k 条两两无公共内顶的轨

得到 $k' \geq k$

同样的可知每个 Q_i 可以找到 G 中对应的 H'_i ，得一组 k' 条两两无公共边的顶
得 $k \geq k'$

$$\text{则 } p'_G(u, v) = p_H(u, v)$$

13. 证明定理3.4。

$$c'_G(u, v) = c_H(u, v):$$

由前面证明及Menger定理顶版本可以得到 $p'_G(u, v) = p_H(u, v) = c_H(u, v) = k$
G中的最小边割集L对应H中的顶集V必然是H中的顶割集，否则H在去掉V后连通，即存在一条uv-轨，那么在G中也存在一条u-v轨，与L是顶割集矛盾

$$\text{则有 } c'_G(u, v) \geq k$$

同样的，H中的最小顶割集必然是G中的边割集

$$\text{得到 } c'_G(u, v) \leq k$$

$$\text{则 } c'_G(u, v) = c_H(u, v)$$

22. 证明扇形引理 (推论3.3)。

给定简单图 G , $x \in V(G)$, $Y \subseteq V(G) - \{x\}$ 且 $|Y| \geq k$, 一组 k 条起点为 x 、终点在 Y 中且无公共内顶的轨道称为从 x 到 Y 的 k -扇形。下面的推论3.3给出了 k -扇形的性质, 其证明与推论3.2类似, 故省略作为习题22。

推论 3.3. 假设简单图 G 是 k -连通图, $x \in V(G)$, $Y \subseteq V(G) - \{x\}$ 且 $|Y| \geq k$, 则 G 中存在从 x 到 Y 的 k -扇形。

与证明推论3.2相似的思路, 添加一个点 y 与 Y 中每一个顶相连, 得到图 H 是 k -连通图, 由Menger定理, H 中存在 k 条无公共内顶的 x - y 轨道, 删去 y 得 k 条 G 内 k 条轨道 Q_i ($i=1,2,3,\dots,k$), 且每个 Q_i 中必存在一段 x 到 Y 的轨道 P_i 则 G 中存在从 x 到 Y 的 k -扇形。

Thanks!

