

图论作业 (第九周)

PB20000113 孔浩宇

November 1, 2022

Ch5

11.

Proof. 取 $S \subseteq X$, 则 $(X - S) \cup N(S)$ 为 G 的一个覆盖. 任意 G 的覆盖 C , 记 $C \cap X = C_X$, 若

$$\exists u \in (X - C_X) \cup N(C_X), u \notin C \Rightarrow \exists e = pu (e \in E(G)), p, u \notin C \Rightarrow \text{矛盾}.$$

即覆盖 C 可以写成 $(X - S) \cup N(S)$ ($S \subseteq X$), 又

$$G \text{ 为二分图} \xrightarrow{\text{定理 5.2}} \alpha(G) = \beta(G).$$

有

$$\begin{aligned} \alpha(G) &= \beta(G) \\ &= \min |C| \\ &= \min_{S \subseteq X} |(X - S) \cup N(S)| \\ &= \min_{S \subseteq X} (|X - S| + |N(S)|) \\ &= \min_{S \subseteq X} (|X| - |S| + |N(S)|) \\ &= |X| - \max_{S \subseteq X} (|S| - |N(S)|). \end{aligned}$$

□

13.

Proof. 对于二分图 $G = (X, E, Y)$, 增加边使得 Y 为完全图, 记此时的图为 H . 则 G 中存在将 X 都许配的匹配等价于 H 有完备匹配. $\forall S \subseteq X, N_H(S) = N_G(S)$.

(1) 必要性: G 中存在将 X 都许配的匹配.

$$\left\{ \begin{array}{l} \forall S \subseteq X \\ \text{在 } H - N_H(S) \text{ 中, } \forall s \in S \text{ 为孤立点} \end{array} \right. \xrightarrow{\text{Tutte 定理}} o(H - N_H(S)) \leq |N_H(S)| \Rightarrow |S| \leq |N_H(S)| = |N_G(S)|.$$

(2) 充分性: $\forall S \subseteq X, |S| \leq |N(S)|$.

$\forall V \subseteq V(H), S = V \cap X, W = V \cap Y. \xrightarrow{Y \text{ 为完全图}} H - S$ 至多比 H 多一个奇片.

记 $H - W$ 中 X 中的孤立点集合为 $S' \Rightarrow |N(S')| \leq |W| \Rightarrow |S'| \leq |N(S')| \leq |W|$.

若 $|S'| = |W|$, 则 $o(H - W) = |S'| = |W|$.

若 $|S'| \leq |W| - 1$, 则 $o(H - W) \leq |S'| + 1 \leq |W|$.

若 $|S|$ 为偶数, 则 $o(H - V) = o(H - W) \leq |W| \leq |V|$.

若 $|S|$ 为奇数, 则 $o(H - S) = o(H - W) + 1 \leq |W| + 1 \leq |V|$.

综上, $\forall S \subseteq V(H)$, $o(H - S) \leq |S|$, 由 Tutte 定理可得, H 有完备匹配, 即 G 中存在将 X 都匹配的匹配.

□

14.

Proof.

$\forall W \subseteq V(G)$, 记 $G - W$ 中的奇片为 G_1, \dots, G_p , q_i ($1 \leq i \leq p$) $= |E_i|$, $E_i = \{uv \mid u \in G_i, v \in W\}$.

$$q_i = \sum_{v \in V(G_i)} \deg(v) - 2|E(G_i)| = k|V(G_i)| - 2|E(G_i)| \xrightarrow{|V(G_i)| \text{ 为奇数}} q_i \text{ 与 } k \text{ 奇偶性相同}.$$

又 G 是 $k - 1$ 边连通的, 在删去 G_i 与 W 之间的边后 G 不再连通, 有

$$q_i \geq k - 1, \text{ 又 } q_i \text{ 与 } k \text{ 奇偶性相同} \Rightarrow q_i \geq k.$$

于是

$$\sum_{i=1}^p q_i \geq kp \Rightarrow p \leq \frac{1}{k} \sum_{i=1}^p q_i \leq \frac{1}{k} \deg(v) = |W|.$$

若 $W = \phi$, 由于 $\nu(G)$ 为偶数, 此时 $p = 0 = |W|$, $p \leq |W|$ 仍成立. 即

$$\forall S \subseteq V(G), o(G - S) \leq |S| \Rightarrow G \text{ 有完备匹配}.$$

□

16.

一	二	三	四	五
a	b	c	e	d,f
a	b	c,d	e	f
a	b	d	c	e,f
a	b	d	c,e	f
a	b,d	c	e	f
a	b,c	d	e	f
a,e	b	d	c	f
a,f	b	c	e	d
a,f	b	d	c	e

19.

Proof. 取 $x_i \in X, y_i \in Y$.

(1) $x_i \in S, y_i \in T$.

$$\begin{aligned}\widehat{l}(x_i) + \widehat{l}(y_i) &= l(x_i) - \alpha_l + l(y_i) + \alpha_l \\ &= l(x_i) + l(y_i) \\ &\geq w(x_i y_i).\end{aligned}$$

(2) $x_i \in S, y_i \notin T$.

$$\begin{aligned}\widehat{l}(x_i) + \widehat{l}(y_i) &= l(x_i) - \alpha_l + l(y_i) \\ &= l(x_i) + l(y_i) - \min_{x \in X, y \notin Y} \{l(x) + l(y) - w(xy)\} \\ &\geq l(x_i) + l(y_i) - [l(x_i) + l(y_i) - w(x_i y_i)] \\ &= w(x_i y_i).\end{aligned}$$

(3) $x_i \notin S, y_i \in T$.

$$\begin{aligned}\widehat{l}(x_i) + \widehat{l}(y_i) &= l(x_i) + l(y_i) + \alpha_l \\ &\geq l(x_i) + l(y_i) \\ &\geq w(x_i y_i).\end{aligned}$$

(4) $x_i \notin S, y_i \notin T$.

$$\begin{aligned}\widehat{l}(x_i) + \widehat{l}(y_i) &= l(x_i) + l(y_i) \\ &\geq w(x_i y_i).\end{aligned}$$

□

20.

Proof. 取 $x_i \in X, y_i \in Y$.

(1) $x_i \in S, y_i \in T$.

$$\begin{aligned}\widehat{l}(x_i) + \widehat{l}(y_i) &= l(x_i) - \alpha_l + l(y_i) + \alpha_l \\ &= l(x_i) + l(y_i)\end{aligned}$$

修改前后顶点子集不变.

(2) $x_i \in S, y_i \notin T$.

$$\begin{aligned}\widehat{l}(x_i) + \widehat{l}(y_i) &= l(x_i) - \alpha_l + l(y_i) \\ &= l(x_i) + l(y_i) - \min_{x \in X, y \notin Y} \{l(x) + l(y) - w(xy)\} \\ &\geq l(x_i) + l(y_i) - [l(x_i) + l(y_i) - w(x_i y_i)] \\ &= w(x_i y_i).\end{aligned}$$

且至少存在一对 (x_i, y_i) 使等号成立 (当 x_i, y_i 使得 $l(x) + l(y) - w(xy)$ 最小时), 故把 $Y - T$ 中至少 1 个顶点移入 T 中.

(3) $x_i \notin S, y_i \in T$.

$$\begin{aligned}\widehat{l}(x_i) + \widehat{l}(y_i) &= l(x_i) + l(y_i) + \alpha_l \\ &\geq l(x_i) + l(y_i) \\ &\geq w(x_i y_i).\end{aligned}$$

修改前后顶点子集不变.

(4) $x_i \notin S, y_i \notin T$.

$$\widehat{l}(x_i) + \widehat{l}(y_i) = l(x_i) + l(y_i)$$

修改前后顶点子集不变.

综上, 算法第三步修改顶标后, 顶点子集元素至少增加一个. □

Ch6

3.

Proof. 对 k 进行归纳。

(1) $k = 1$ 时, 连通图 G 有 2 个奇度顶点, 则由推论 6.1 可知 G 存在 *Euler* 迹 C , 显然有

$$E(G) = E(C).$$

即 $k = 1$ 时结论成立。

(2) 设 $k = n$ 时结论成立. 则 $k = n + 1$ 时, 记 G 中奇度顶点集合为 S , 取 $u, v \in S$, 令

$$G' = G \cup uv \text{ (} uv \text{ 为新增的边, 重边也无所谓)}$$

对于图 G' , 奇度顶点集 $S' = S - u, v$, $|S'| = |S| - 2 = 2n$, 由于 $k = n$ 时结论成立, 即

$$G \text{ 中存在 } k \text{ 条不重的行迹 } P_1, P_2, \dots, P_n, \text{ 使得 } E(G) = \bigcup_{i=1}^n E(P_i).$$

不妨设 P_m 中含新增的边 uv , 若 $P_m - uv$ 为 G 中两条不重的行迹, 则记为 P_{n+1}, P_{n+2} , 若 $P_m - uv$ 为一条行迹, 则分成两条不重的行迹 P_{n+1}, P_{n+2} , 此时有

$$E(G) = P_1 \cup \dots \cup P_{m-1} \cup P_{m+1} \cup \dots \cup P_n \cup P_{n+1} \cup P_{n+2}.$$

又 P_i ($1 \leq i \leq m-1, m+1 \leq i \leq n+2$) 不重, 即证 $k = n + 1$ 时结论也成立.

综上, 即证. □

5.

定义顶点

$$V(G) = \text{所有由 } \alpha, \beta, \gamma \text{ 组成的不重复的三位符号}$$

定义边

$$E(G) = \{\overrightarrow{uv} \mid u, v \in V(G), u \text{ 可以通过左移之后加上一个字母得到 } v\}$$

以 $V(G), E(G)$ 构建有向图 G . 则 $\forall v \in V(G), \deg^+(v) = \deg^-(v) = 3$, 由定理 6.2 可得 G 为 *Euler* 图, 可根据 *Euler* 回路构造队列. 如下为其中一条

$$\rightarrow \alpha \beta \alpha \alpha \alpha \gamma \alpha \beta \gamma \beta \beta \beta \alpha \beta \beta \gamma \gamma \gamma \alpha \gamma \gamma \beta \gamma \alpha \rightarrow$$