

图论第五次作业参考答案

5.11

设 G 是顶点集合划分为 X 与 Y 的二分图, 则 G 的最大匹配中的边数等于
 $|X| - \max_{S \subseteq X} (|S| - |N(S)|)$ 。

证明:

引用结论: 取 $S \subseteq X$, 则 $S \cup N(X - S)$ 是 G 的一个覆盖。

因为对 $S \subseteq X$, $S \cup N(X - S)$ 是 G 的一个覆盖,

故对 $(X - S) \subseteq X$, $(X - S) \cup N(S)$ 是 G 的一个覆盖, $\min_{S \subseteq X} (|X - S| + |N(S)|)$ 是最小覆盖数。

又因为最小覆盖数等于最大匹配数,

故最大匹配中的边数

$$= \min_{S \subseteq X} (|X - S| + |N(S)|) = \min_{S \subseteq X} (|X| - |S| + |N(S)|) = |X| - \max_{S \subseteq X} (|S| - |N(S)|)$$

。

5.13

用Tutte定理来证明Hall定理。

Tutte定理: 图 G (G 为一般图, 不一定是二分图) 有完备匹配 $\Leftrightarrow \forall S \subseteq V(G)$, 都有
 $o(G - S) \leq |S|$ 。

Hall定理: 二分图 $G, V(G) = X \cup Y$, 且 $X \cap Y = \emptyset$, 存在将 X 中的顶点都匹配的匹配
 $\Leftrightarrow \forall S \subseteq X$ 都有 $|N(S)| \geq |S|$, 其中 $N(S)$ 为 S 的邻顶集合。

证明:

对二分图 $G = (X, Y, E)$, 当 v 为偶数时, 加一些边使得 Y 为完全图; 当 v 是奇数时, 加一些边和顶点 y_0 使得 $Y \cup y_0$ 是完全图。记此完全图为 Y' , $H = X \cup Y'$, 则 G 中存在将 X 中所有顶点都匹配的匹配的充要条件是 H 有完备匹配。此时Hall定理等价于 H 有完备匹配的充要条件是
 $\forall S \subseteq X, |N_H(S)| \geq |S|$ 。

(1) 必要性:

$\forall S \subseteq X$, 由Tutte定理, $o(H - N_H(S)) \leq |N_H(S)|$

在 $H - N_H(S)$ 中, S 中点都是孤立点, 所以 $|S| \leq o(H - N_H(S))$

$\therefore |N_H(S)| \geq |S|$ 。

(2) 充分性:

对 $\forall S \subseteq V(H)$, 并设 $S = S_1 \cup S_2$, 且 $S_1 \subseteq X, S_2 \subseteq Y$ 。

因为 Y 是一个完全图, 则在 H 中删去 S_1 不会增加连通片个数, 且最多产生一个奇片。删去 S_2 可能会使得 X 中有孤立顶点, 设此时 X 中的孤立顶点为 S_3 , 则 $|N(S_3)| \leq |S_2|$, 则有 $|S_3| \leq |N(S_3)| \leq |S_2|$

若 $|S_3| = |S_2|$, 则 $o(H - S_2) = |S_3| = |S_2|$;

若 $|S_3| \leq |S_2| - 1$, 则 $o(H - S_2) \leq |S_3| + 1 \leq |S_2|$;

若 $|S_1|$ 为偶数, 则 $o(H - S) = o(H - S_2) \leq |S_2| \leq |S|$;

若 $|S_1|$ 为奇数, 则 $o(H - S) = o(H - S_2) + 1 \leq |S_2| + 1 \leq |S|$;
 综上, 对 $\forall S \subseteq V(H)$, 都有 $o(H - S) \leq |S|$. 由Tutte定理, H 为有完备匹配的图。

5.14

证明: 若 G 是 $k - 1$ 边连通图的 k 度正则图, 且 $\nu(G)$ 是偶数, 则 G 有完全匹配。

证明: 设 $S \subseteq V(G)$, G_1, G_2, \dots, G_n 是 $G - S$ 中的奇片, m_i 是 G_i 与 S 间的边数。因为图 G 是 $k - 1$ 边连通图, 则有

$$m_i \geq k - 1$$

并且通过

$$m_i = k|V(G_i)| - 2|E(G_i)|$$

可以得到 m_i 和 k 同奇偶, 所以有

$$m_i \geq k$$

由此我们可以得出

$$k|S| \geq \sum_{i=1}^n m_i \geq nk$$

即

$$|S| \geq n = o(G - S)$$

所以由Tutte定理可得 G 有完全匹配。

5.15

证明: 树 T 有完备匹配, 当且仅当对任意 $v \in V(T)$, 都有 $o(T - v) = 1$ 。

证明:

(1) 必要性:

树 T 有完备匹配, 由Tutte定理, $\forall S \subseteq V(T)$, 都有 $o(T - S) \leq |S|$ 。令 $S = \{v\}$, 则 $o(T - v) \leq 1$ 。

由于树 T 由完备匹配, 即 $|T|$ 为偶数, 则 $|T - v|$ 为奇数, 所以 $o(T - v) \geq 1$ 。

综上, $o(T - v) = 1$ 。

(2) 充分性:

$\forall v \in V(T)$, 都有 $o(T - v) = 1$, 则 $V(T)$ 为偶数。

删去 v 后, 树 T 被划分成若干个连通片, 且只有一个连通片为奇片, 设奇片中与 v 相连的顶点为 u , 在树 T 中, 确定一个 v 后, 由于 $o(T - v) = 1$, 所以 u 被唯一确定, 并且 $e = uv$ 也是被唯一确定的。

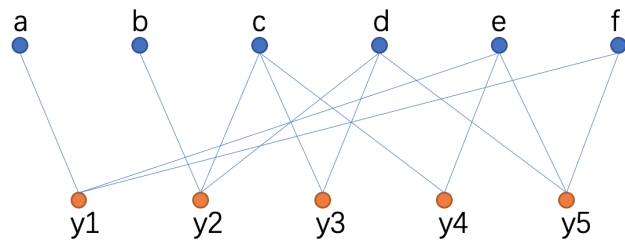
并且这个性质是具有对称性的, 当删去 u 后, v 所在的连通片变成了奇片, 且他们的连接被唯一确定。

因为 v 是任意的, 所以对于树中的每个顶点都有一个配对, 这就是 T 中的完备匹配。

5.16

由 a, b, c, d, e, f 六个人组成检查团，检查5个单位的工作。若某单位与某人有过工作联系，则不能选派此人到该单位去检查工作。已知第一单位与 b, c, d 有过联系，第二单位与 a, e, f ，第三单位与 a, b, e, f ，第四单位与 a, b, d, f ，第五单位与 a, b, c 有过联系，请列出去各个单位进行检查的人员名单。

根据题意可以得到匹配问题的模型，二分图中的边表示人与单位无联系。



名单如下：

第一单位	第二单位	第三单位	第四单位	第五单位
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, f	b	c	e	d
a	b, d	c	e	f
a	b, c	d	e	f
a, f	b	d	c	e
a, e	b	d	c	f