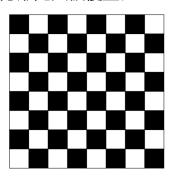
# 第五次作业参考答案

Ch5-6, 7, 11, 13, 14, 15

6.证明:  $8 \times 8$ 的正方形去除对角上的两个 $1 \times 1$ 的小正方形后,不能用 $1 \times 2$ 的长方形覆盖。

#### 证明:

如图对大正方形进行染色。设小正方形为顶点,若两方格相邻,则有边,记白色小正方形集合为X,黑色小正方形集合为Y,于是上述去掉两个对角方块的大正方形对应于一个二分图G,原命题等价于图G没有完备匹配。而|X|=|Y|+2,显然G不存在完备匹配,故大正方形无法被覆盖。



7.证明:二分图G有完备匹配的充要条件是,对任何 $S\subseteq V(G)$ ,都满足 $|N(S)|\ge |S|$ 。这个命题对一般图成立吗?

#### 证明:

设 $V(G)=X\cup Y, X\cap Y=\emptyset, S_X=S\cap X, S_Y=S\cap Y,$ 

 $|\mathbb{N}|S| = |S_X| + |S_Y|, |N(S)| = |N(S_X)| + |N(S_Y)|.$ 

(1) 必要性:

因为二分图G有完备匹配,所以X中的顶点都被许配。

由Hall定理,有 $|N(S_X)| \ge |S_X|$ . 同理, $|N(S_Y)| \ge |S_Y|$ .

 $|N(S)| = |N(S_X)| + |N(S_Y)| \ge |S_X| + |S_Y| = |S|$ 

(2) 充分性:

不妨设 $|X| \ge |Y|$ ,取 $S \subset X$ ,由Hall定理,存在匹配M,使得X中的顶点都被匹配。由于 $|X| \ge |Y|$ ,Y中的顶点也相应地都被匹配,所以匹配M即为二分图G的完备匹配。

对一般图不成立,例如 $K_3$ 满足 $|N(S)| \geq S$ ,但是没有完备匹配。 (感觉有上面这个反例就够了,不用证明那么多)

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  $|X|-max_{S\subset X}(|S|-|N(s)|)$ 。

## 证明:

 $\diamondsuit B = X - S$ ,

|X| - max(|S| - |N(S)|) = min(|X| - |S| + |N(S)|) = min(|B| + |N(X - B)|),易知  $B \cup N(X - B)$ 是G的一个覆盖,且G的任一最小覆盖都可以写成这样的形式,又G是二分图则由定理5.2(二分图匹配数等于覆盖数)知成立。

## 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) 由完备匹配  $\Leftrightarrow \forall S \subseteq V(G)$ ,都有  $o(G-S) \leq |S|$ .

Hall定理:二分图 $G,V(G)=X\bigcup Y$ ,且 $X\cap Y=\emptyset$ ,存在将X中的顶点都许配的匹配  $\Leftrightarrow \forall S\subseteq X$ 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时奇数时,加一些边和顶点 $y_0$ 使得 $Y \cup y_0$ 是完全图。图G变成完全图H,G中存在将X中所有顶点都许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:

 $orall S\subseteq X$ ,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 $|S|\leq o(H-N_H(S))$ , $|N_H(S)|\geq |S|$ .

# (2) 充分性:

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

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

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。

14.证明: 若G是k-1边连通的k度正则图, 且 $\nu(G)$ 是偶数,则G有完备匹配。

**证明**:设 $S \subseteq V(G)$ ,  $G_1, G_2, \ldots, G_n$ 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。

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  $o(T-v)\leq 1$ 

树T有完备匹配,则|T|为偶数,|T-v|为奇数,所以 $o(T-v) \geq 1$  综上,o(T-v) = 1

(2) 充分性:

 $\forall v \subseteq V(T)$ ,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。

由对称性可知,若删去u, 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如上的配对,这就是T中的完备匹配。