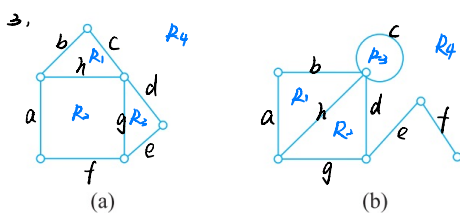


第8章

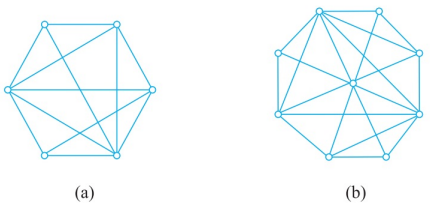


解: (a) $R_1: bch, \deg(R_1)=3$
 $R_2: ahgf, \deg(R_2)=4$
 $R_3: deg, \deg(R_3)=3$
 $R_4: abcdef, \deg(R_4)=6$

(b) $R_1: abh, \deg(R_1)=3$
 $R_2: hdg, \deg(R_2)=3$
 $R_3: c, \deg(R_3)=1$
 $R_4: abcdefeg, \deg(R_4)=9$

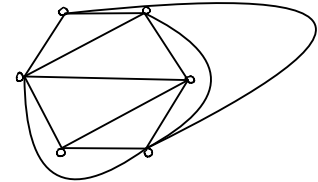
(c) $R_1: a, \deg(R_1)=1$
 $R_2: hdeg, \deg(R_2)=4$
 $R_3: abcccb \cup hdeffg, \deg(R_3)=11$

7. 证:



(a) 图 (a) 的平面嵌入如下图.

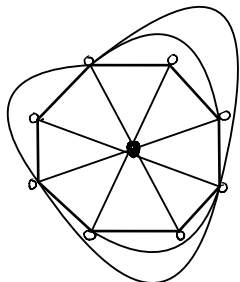
(a) 虽然为简单连通平面图.



满足 $\forall R_i, \deg(R_i)=3$
 \Rightarrow (a) 为极大平面图

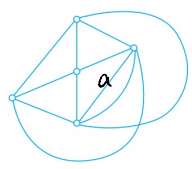
(b) 图 (b) 的平面嵌入如下图.

虽然为简单连通平面图.



满足 $\forall R_i, \deg(R_i)=3$
 \Rightarrow (b) 为极大平面图

9.



解: 不是极小非平面图.
 删去边 a 仍是非平面图.

14. 证: 设 $G = \langle V, E \rangle, |V| = n, V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$

$$|E| = m.$$

不妨设 G 是连通的. 若不连通则可对每个连通分支进行讨论.

由欧拉公式:

$$n - m + r = 2$$

由握手定理:

$$2m = \sum_{i=1}^n d(v_i) \geq 3n$$

$$\Rightarrow 2m \geq 3n = 3(n - m + r)$$

$$= 3m - 3r + 6$$

$$\Rightarrow 3r - 6 \geq m. \textcircled{1}$$

$$2m = \sum_{i=1}^r \deg(R_i)$$

假设 $\forall R_i, \deg(R_i) \geq 5$.

$$\Rightarrow 2m \geq 5r \textcircled{2}$$

$$\textcircled{1} \textcircled{2} \Rightarrow 3r - 6 \geq \frac{5}{2}r \Rightarrow r \geq 12, \text{矛盾!}$$

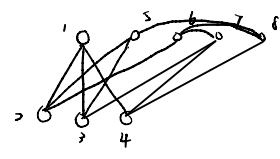
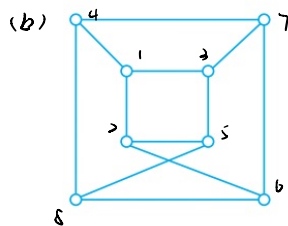
故 $\exists R_i, \deg(R_i) \leq 4$.

$r=12$, 反例: 正十二面体所形成的平面图.

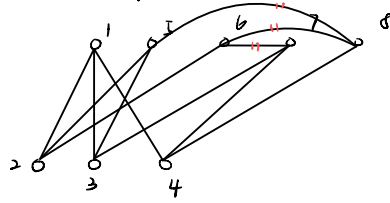
17. 证: 设 m 为图的边数, n 为图的顶点数

(a). 图 (a) 中含有 K_5 子图

故不是平面图.



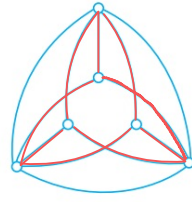
上图与下图同构.



将标出的 3 条边收缩, 即可得到 $K_{2,3}$.

由 Kuratowski 定理: (b) 为非平面图.

(c)



(c) 中含有 $K_{2,3}$ 子图

故为非平面图.

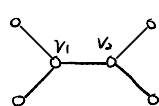
第9章

3. 解: 极小点覆盖集: $\{v_1, v_2, v_4\}, \{v_2, v_3, v_5\}$

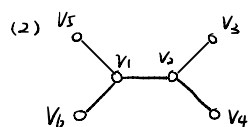
最小点覆盖集: $\{v_1, v_3, v_4\}$

$\alpha_0 = 3$

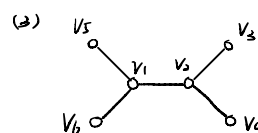
10. (1)



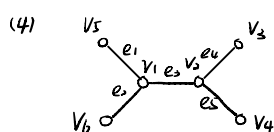
$\{v_1, v_2\}$ 是极小支配集
但不是点独立集



$\{v_1, v_3, v_4\}$ 是极小支配集
但不是最小支配集



$\{v_1, v_3, v_4\}$ 是极大独立集
但不是最大独立集



$\{e_1\}$ 是极大匹配
但不是最大匹配

17. 解: 建模如下:

二部图 $G = \langle V_1, V_2, E \rangle, |V_1| = |V_2| = n$

$V(u, v) \in E \Leftrightarrow$ 老师 u 教课程 v

$\forall v \in V_1, d(v_1) = 2, \forall v \in V_2, d(v_2) \leq 2$

由七条件:

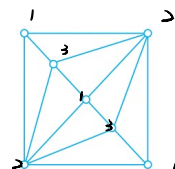
G 中存在由 V_1 到 V_2 的完备匹配

又 $|V_1| = |V_2| = n$

\Rightarrow 该完备匹配为完美匹配

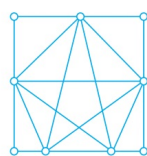
即每位老师可以正好教一门课

21.



(a)

$\chi = 3$



(b)

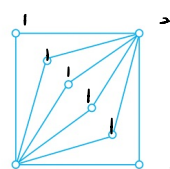
$\Delta = 5$

$\chi \leq 5$

又 K_5 为 'b' 的子图

故 $\chi \geq 5$

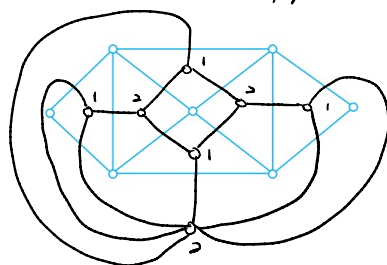
$\Rightarrow \chi = 5$



(c)

$\chi = 2$

28.



G^* 如左图

$\chi(G^*) = 2$

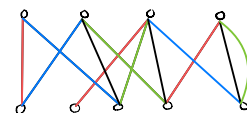
$\Rightarrow \chi^*(G) = 2$

23. 建模如下:

二部图 $G = \langle V_1, V_2, E \rangle, V_1 = \{A, B, C, D\}, V_2 = \{1, 2, 3, 4, 5\}$

$e = (X, m) \in E \Leftrightarrow$ 老师 X 给 m 班上课

A B C D



1 2 3 4 5

$\chi'(G) = 4$ (Vizing 定理)

即至少要安排 4 节课, 需要 3 个教室

(最少)