

homework 11

9. 由平面图一定存在对偶图. G 无割边, 故 G^* 无自环, G^* 可以染色.
 G 图域是 2-可着色, 当且仅当 G^* 图结点是 2-可着色, 当且仅当 G^* 图是二分图.

作该图的对偶图 G^* , 则原图各域对应偶图各点, 且若 G^* 的顶点 v_i^* 位于 G 的面 R_i 中, 则 $d_{G^*}(v_i^*) = \deg(R_i)$

则 G^* 中除一个点外, 其余各点的度均可被 d 整除. 设该点为 u .

假设 G 图域是 2-可着色, 则 G^* 图是二分图, 即 G^* 中所有点可分为两个集合 V_1^* V_2^* , 且所有边都满足一个结点在 V_1^* 中, 一个结点在 V_2^* 中.

则 V_1^* 中所有点度数和 = V_2^* 中所有点度数和.

不妨设 $u \in V_1^*$, 则除 u 外 V_1^* 中所有点度数都为 d 倍数.

$\therefore V_1^*$ 中所有点度数和不能整除 d .

$\therefore V_2^*$ 中所有点度数均为 d 倍数 $\therefore V_2^*$ 中所有点度数和是 d 的倍数.

$\therefore V_1^*$ 中所有点度数和 $\neq V_2^*$ 中所有点度数和. 矛盾.

$\therefore G$ 图域不能 2 着色.

11. 假设 G 是平面图.

由于 G 所有点度数都为偶数, 则 G 存在欧拉回路

由平面图 G 可 2-着色当且仅当 G 中存在欧拉回路, 得 G 图域可 2-着色.

由平面图均存在对偶图, 作 G 对偶图 G^* . 则 G^* 的点可 2-着色.

由 $n(G) = 15$, $m(G) = \sum_{u \in G} \deg(v_i) \cdot \frac{1}{2} = \frac{1}{2} (4 \times 8 + 6 \times 6 + 8) = 16 + 18 + 4 = 38$

且 $n(G) - m(G) + r(G) = 2$, (欧拉公式), 得 $r(G) = 2 + m(G) - n(G) = 2 + 38 - 15 = 25$.

$\therefore n(G^*) = r(G) = 25$, $m(G^*) = m(G) = 38$.

对任意图 G , G^* 中存在度数 ≤ 2 的结点, 当且仅当 G 中存在重边和自环.

由于 G 为简单连通图, G 中无重边和自环, 故 G^* 中点度 ≥ 3 .

$$\text{又} \because G^* \text{ 中 } \sum_{v_i \in G^*} \deg(v_i) = 2 \cdot m(G^*) = 76$$

$$3 \times n(G^*) = 75 \quad \therefore G^* \text{ 中只有一点 } v_k^* \text{ 度为 } 4, \text{ 其他点度均为 } 3.$$

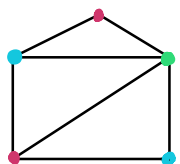
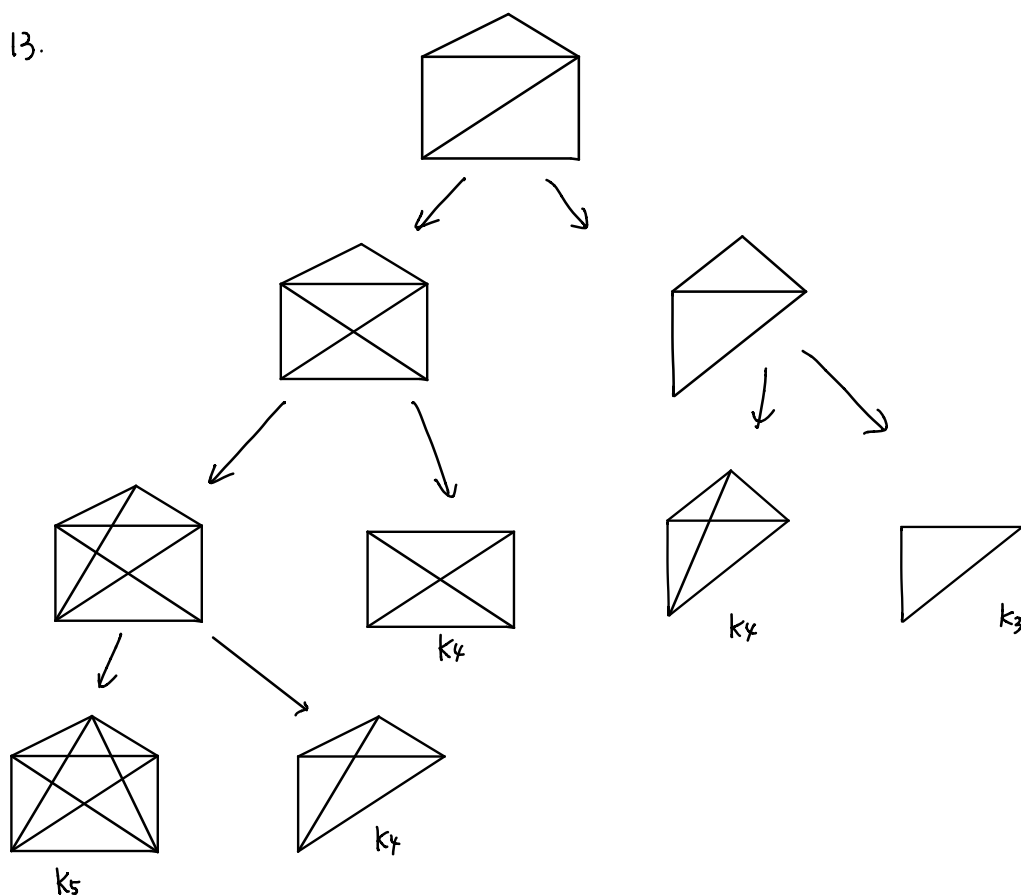
$\therefore G$ 中只有一个域度为 4, 其他域度均为 3.

又 $\because G$ 中有欧拉回路 $\therefore G$ 中无割边

\therefore 由 ⑨ 题结论得 G 的域不可 2-着色, 矛盾.

$\therefore G$ 是非平面图.

13.



一方面, 由于该图中存在奇圈, $\chi(G) \geq 3$.

另一方面, 如图, 用 3 种颜色可以对 G 染色. $\therefore \chi(G) \leq 3$

$$\therefore \chi(G) = 3$$

设原图为 G , $f(G, t)$ 表示至多用 t 种颜色对图 G 点染色的方案数。

若 i, j 是 G 中不相邻结点, 则 $f(G, t) = f(\overline{G_{ij}}, t) + f(\overset{\circ}{G_{ij}}, t)$

$$\begin{aligned} \therefore \text{由上图, 得 } f(G, t) &= f(K_5, t) + f(K_4, t) + f(K_4, t) + f(K_4, t) + f(K_3, t) \\ &= t(t-1)(t-2)(t-3)(t-4) + 3t(t-1)(t-2)(t-3) + t(t-1)(t-2) \\ &= t(t-1)(t-2)(t^2 - 7t + 12 + 3t - 9 + 1) \\ &= t(t-1)(t-2)(t^2 - 4t + 4) = t(t-1)(t-2)^3 \end{aligned}$$