



邳架轩阅读体验书店

反证法 设 G 为平面图 由定理 4.4.1.

P104 T16 证明: 考虑 G 的对偶图 G^* ; 由 G 满足任意两个域之间至少有一条公共边, 则 G^* 满足任意两个节点之间存在边; $d(G)=5$, 则 $|V(G^*)|=5$ 则 G^* 存在 K_5 导出子图. K_5 是非平面图, G^* 一定是非平面图. 根据平面图的对偶图是平面图. 矛盾! $\Rightarrow G$ 一定是非平面图 \square

P104 T20. 证明: 采用反证法; 假设 G 可以 2-着色. 则其的对偶图 G^* 是二分图. 即 $V(G^*) = X \cup Y$, 且 $X \cap Y = \emptyset$; 由 G 没有割边. 则 G 中每条边都分割两个面; 容易得知 G^* 中每一条边都与 G 中一条边一一对应; 由对偶图性质, 对于 G 中任意的域 f . $\deg_G(f) = \deg_{G^*}(f^*)$, f^* 是 f 在 G^* 中对应的点. 二分图: 一个划分部分的顶点度数之和 = 图中边的总数 $\sum_{f^* \in X} \deg_{G^*}(f^*) = |E(G^*)| = |E(G)|$ 考虑题中域, 边界数可被 $d(d \geq 1)$ 整除的特殊域 f_0 , 不妨设 $f_0 \in X$ (也即 $f_0 \in X$) $\deg_G(f_0) + \sum_{f \in X, f \neq f_0} \deg_G(f) = |E(G)| = \deg_G(f_0) + K_X \cdot d$; $f_0 \in Y$. 那么有 $\sum_{f \in Y} \deg_G(f) = |E(G)| = K_Y \cdot d \Rightarrow$ 联立有 $\deg_G(f_0) = (K_Y - K_X) \cdot d$ 矛盾!

P104 T21 解: 不行. 理由如下: 假设可以画出有 16 个三角形, 且顶点度为偶数

则 G 存在欧拉回路 (G 是无向连通图).

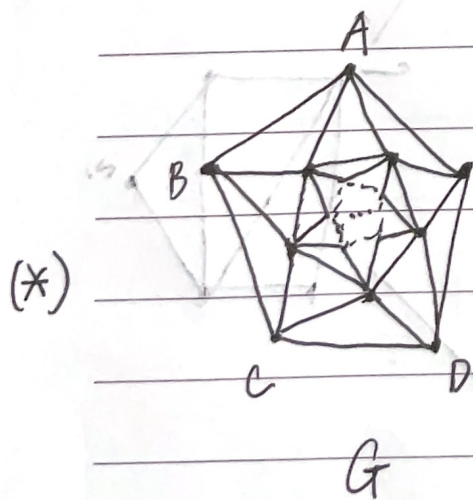
$\Leftrightarrow G$ 的域是 2-可着色的 (由书例 4.5.3 结论)

且由于是三角形, G 中, 在 $ABCDE$ 内的域边界数均为 3 满足除 $ABCDE$ 环路外域 (*) 的 $\deg = 5$ 不整除 $d=3$

由其它所有域整除 3; 由 P104 T20 (上题) 结论,

G 的域不可 2-着色! 矛盾.

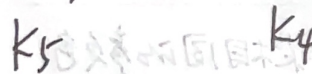
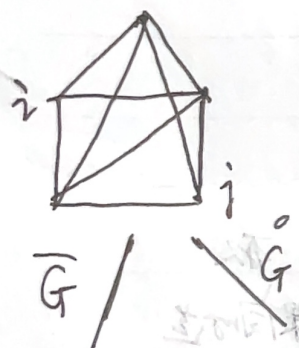
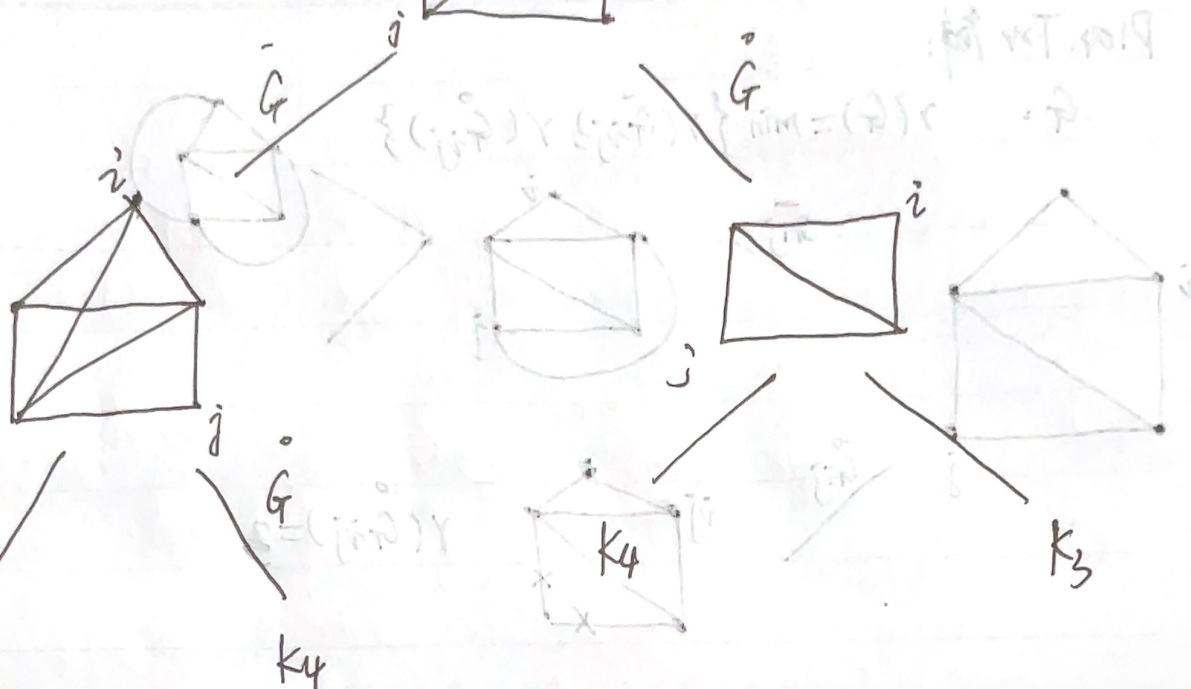
综上, 不可画出满足题意的图 G .



且无割边

P105 T24

$G =$



$$\gamma(G) = \min \{ \gamma(K_3), \gamma(K_4), \gamma(K_5) \} = 3$$

$$f(G, t) = f(K_3, t) + 3f(K_4, t) + f(K_5, t)$$

$$= t(t-1)(t-2) + 3t(t-1)(t-2)(t-3) + t(t-1)(t-2)(t-3)(t-4)$$

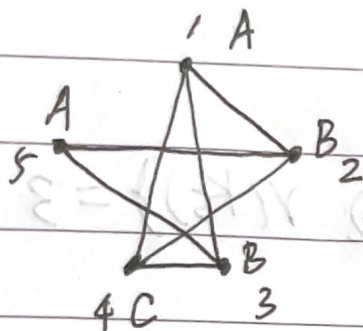
$$= t(t-1)(t-2) [1 + 3(t-3) + (t-3)(t-4)]$$

$$= t(t-2)^3(t-1)$$



邳架轩阅读体验书店

P105. T37 解: 构造 graph: G . $E_{ij} \in E(G)$ 表示 i, j 两门课同时考



使用染色来解决: 同一天考, 对该点染相同的颜色

则所求转换为求 G 的色数 $\chi(G)$

由 5 开始染色, $(2,5) \in E(G)$, $(3,5) \in G$, 则 2, 3 与 5 不相邻

$\chi(G)$ 至少为 2, 再分析可得, $\chi(G) > 2$, (1, 4 与 2 有边, 且 1, 4 与 3 有边)

可得 $\chi(G) = 3$ 的一种构造:

A: 1, 5, B: 2, 3, C: 4

综上, 至少需要 3 天考完这 5 门课程

3

计算 $\chi(G)$ 也可以简单使用 $\chi(G) = \min \{ \chi(G), \chi(G) \}$ 来计算