

$$Q1 \quad d(v_i) \geq 3 \\ 3n \leq 2m$$

$$5d \leq 2m$$

$$\cancel{-d \geq -m} \rightarrow \cancel{-m \geq -\frac{5}{2}d} \\ -m \leq -\frac{5}{2}d$$

简单平面图属于平面图

所以有 $n - m + d \geq 2$

$$\frac{2}{3}m - m + d \geq 2$$

$$-\frac{1}{3}m + d \geq 2$$

$$-\frac{5}{6}d + d \geq 2$$

$$\frac{1}{6}d \geq 2$$

$$d \geq 12$$

有矛盾

$$Q3 \quad n > 10$$

反证：如果 G 及 \bar{G} 都是平面图

$$\text{有 } m_1 \leq 3n - 6 \quad m_2 \leq 3n - 6$$

$$d_1 \leq 2n - 4 \quad d_2 \leq 2n - 4$$

$$m_1 + m_2 \leq 6n - 12$$

$$\frac{n(n-1)}{2} \leq 6n - 12$$

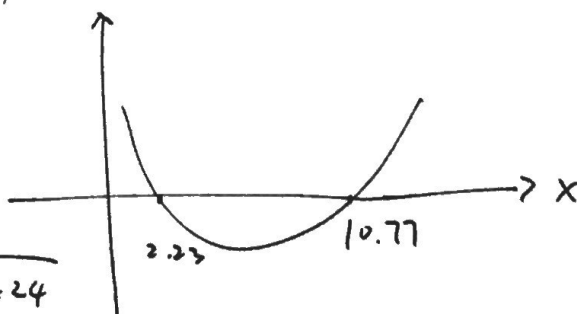
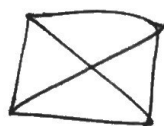
$$n(n-1) \leq 12n - 24$$

$$n^2 - 13n + 24 \leq 0$$

$$\frac{13 - \sqrt{13^2 - 4 \times 24}}{2} \leq n \leq \frac{13 + \sqrt{13^2 - 4 \times 24}}{2}$$

$$\frac{13 - \sqrt{73}}{2} \leq n \leq \frac{13 + \sqrt{73}}{2}$$

$$2.23 \leq n \leq 10.77$$



题中有 $n \geq 11$
矛盾

Q7 图 G : $d=5$; d_i & d_j 有 ≥ 1 公共边界 $\forall i, j$

对图 G 有对偶偶图 G^* : $n^* = d = 5$

$$G^* = K_5$$

$\Rightarrow G^*$ 不可平面

$\Rightarrow G^*$ 没有对偶图

\Rightarrow 那么 $G = (G^*)^*$ 不存在

Q8 考虑 $G' = G$ 对应的极大平面图

如果 G' 中有至少 4 个结点 v_i , $i \in \{1, 2, 3, 4, \dots\}$ st $d(v_i) \leq 5$

~~那么~~ $\Rightarrow G$ 中也一定能有这样 4 个结点

已知 $d(v_i) \geq \delta(G') \geq 3$ for $n \geq 4$

反证: 设有图 G' 只有 3 个结点 v_i st $3 \leq d(v_i) \leq 5$

图 G' 也有 $n-3$ 个结点 v_j st $d(v_j) \geq 6$

$$\text{for } G': 2m = \sum_{v \in G'} d(v)$$

$$2m \geq 3 \times 3 + (n-3)6$$

$$2m \geq 9 + 6n - 18$$

$$m \geq 3n - \frac{9}{2}$$

~~已知极大平面图 G' 有 $m = 3n - 6$~~

已知简单平面图 G' 有 $m \leq 3n - 6$

矛盾

Q9 反证：设 G 的域可 2 着色

考虑 G^*

G 无割边 $\Rightarrow G^*$ 无自环

$$n^* = d \quad d^* = n \quad m^* = m$$

G 的域可 2 着色 $\Rightarrow G^*$ 结点可 2 着色

G^* 的 ~~结点~~ 是 2 分图

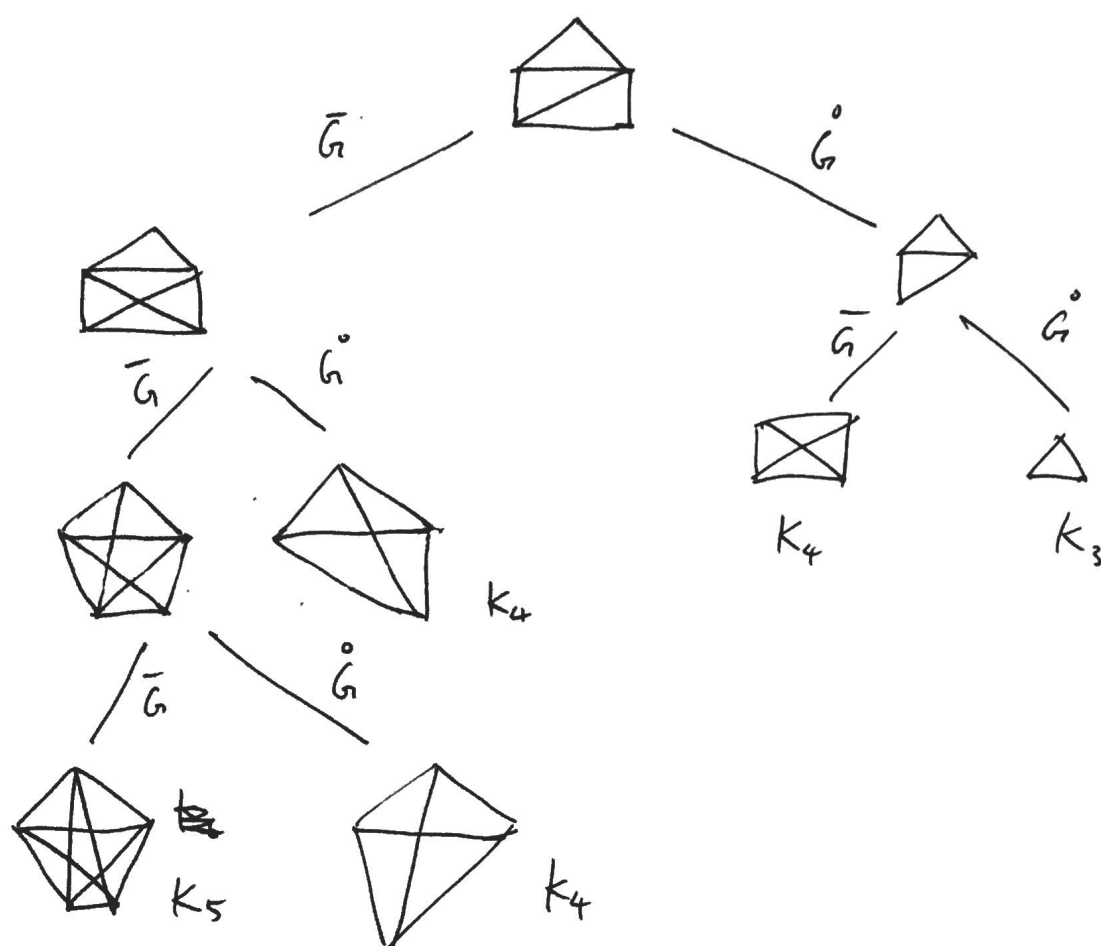
设所有 U_i 是 color 1；所有 V_j 结点是 color 2

就有 $\sum d(U_i) = \sum d(V_j)$

$$x d \neq (n - x + 1) d + d(U_1) \quad \text{—— 假设 } U_1 \text{ 的度不能被 } d \text{ 整除}$$

矛盾

Q 13 $\gamma(G) = \min \{ \gamma(\bar{G}_{ij}), \gamma(\dot{G}_{ij}) \}$



$$\gamma(G) = \gamma(K_3) = 3$$

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

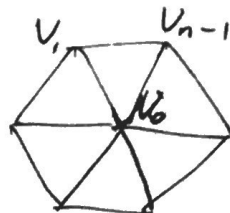
$$= t(t-1)(t-2)(t-3)(t-4)$$

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

$$+ t(t-1)(t-2)$$

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

Q14 v_0 和其它 $n-1$ 结点着色不一样



其它 $n-1$ 个结点是一个回路

$$\Rightarrow \chi(G) = \begin{cases} 1+2 & \text{if } (n-1) \% 2 = 0 \\ 1+3 & \text{if } (n-1) \% 2 = 1 \end{cases}$$

已知 $f(C_{n-1}, t-1) = (t-2)^{n-1} + (-1)^{n-1}(t-2)$

加入 v_0 后 $f(G, t) = t \cdot f(C_{n-1}, t-1)$

$$= t(t-2)^{n-1} + (-1)^{n-1}t(t-2)$$

Q16 $\chi(G) = \max(\chi(C_a), \chi(C_b))$

$$\chi(G) = \begin{cases} 3 & \text{if } m \% 2 = 1 \text{ or } n \% 2 = 1 \\ 2 & \text{otherwise} \end{cases}$$

考虑 $G' = \text{figure-eight graph}$

$$f(C_{m+n}, t) = f(G, t) + f(G', t)$$

$$f(G, t) = f(C_{m+n}, t) - f(G', t)$$

$$= (t-1)^{m+n} + (-1)^{m+n}(t-1) - \max[f(C_m, t), f(C_n, t)]$$

$$= (t-1)^{m+n} + (-1)^{m+n}(t-1) - \max\{(t-1)^m + (-1)^m(t-1), (t-1)^n + (-1)^n(t-1)\}$$