

离散数学、十二、5.30、

2019年6月2日 11:04

17150011001 陈扬 71

5月30、习题十二、1, 3, 5, 6, 9, 11, 14 (10, 12, 15)

图的着色

1. 如图, 求色多项式 $f(G, k)$.

$$\sum_{i=1}^m f(G_i, k).$$

$$= \triangle + \square$$

$$= \triangle + \triangle + \square + \square$$

$$= \triangle + 3\square + \square$$

$$= \triangle + \triangle + 4\square + 3\square$$

$$= \triangle + 5\square + 4\square$$

$$= f(K_5, k) + 5f(K_4, k) + 4f(K_3, k)$$

$$= k(k-1)(k-2)(k-3)(k-4) + 5k(k-1)(k-2)(k-3) + 4k(k-1)(k-2)$$

(2) 由布鲁克斯定理得, $\chi(G) \leq \Delta(G) = 3$,

(3). 计算: $f(G, \chi(G))$, $f(G, 4)$.

$$f(G, \chi(G)) = f(G, 3) = 4 \times 3 \times 2 = 24$$

$$f(G, 4) = 5f(K_4, 4) + 4f(K_3, 4)$$

$$= 5 \times 4 \times 3 \times 2 \times 1 + 4 \times 4 \times 3 \times 2$$

$$= 216.$$

3. 设 G 是由一颗 n ($n \geq 2$) 阶树和一个 m ($m \geq 3$) 阶圈组成的图, 求 $f(G, k)$.

由定理 12.11 与 12.12 得,

$$\text{树: } f(T, k) = k(k-1)^{n-1}$$

$$\text{圈: } f(C_m, k) = (k-1)^m + (-1)^m(k-1).$$

由定理 12.10 得,

$$f(G, k) = f(T, k) \cdot f(C_m, k)$$

$$= k(k-1)^{n-1} [(k+1)^m - (-1)^m (k-1)]$$

5. 设 G 是 n 阶 k -正则图, 证明:

$$\chi(G) \geq \frac{n}{n-k}$$

proof: 对 $\forall v \in V(G)$, $d(v) = k$ (G 是 k -正则图).

\therefore 有 k 个顶点不能与 v 涂同一样颜色.

\therefore 于是 G 中至少有 $k+1$ 种颜色. G 中至多有 $n-k$ 个顶点与 v 同色.

对于 $\forall v \in V(G)$, 至少需要 $\lceil \frac{n}{n-k} \rceil$ 种颜色,

$$\therefore \chi(G) \geq \lceil \frac{n}{n-k} \rceil \geq \frac{n}{n-k}.$$

6. 设 G 是不含 K_3 的连通简单平面图.

(1) 证明 $\delta(G) \leq 3$.

(2) 证明 G 是 4-可着色的.

proof: (1) 当 $n \leq 3$ 时, $\delta(G) \leq 3$,
当 $n \geq 4$ 时, 由于 G 中不含 K_3 ,

$\therefore \forall v \in V, r \geq 4$.

$$4r \geq 2m, r \geq \frac{m}{2}.$$

$\because G$ 连通平面图, 由欧拉公式得,

$$2 = n - m + r \leq \frac{m}{2} - m + \frac{m}{2} = 0.$$

显然与题设矛盾.

$$\therefore 2m \geq 4n,$$

$$m \geq 2n. \quad \text{--- ①}$$

$$\text{由 11.10 得 } m \leq \frac{1}{2}(n-2) \leq 2n-4 \quad \text{--- ②}$$

①与②矛盾. $\therefore \delta(G) \leq 3$.

(2) $n \leq 3$ 时, 显然可 4-着色

$n \geq 4$ 时,

假设 $n = k$ (≥ 4) 成立,

需证 $n = k+1$ 也成立.

由 (1) 可知, $\exists v \in V(G), d(v) \leq 3$.

令 $G' = G - v$, 所以 G' 的阶 $n' = k$
且 G' 不含 K_3 子图.

当 G' 可 4-着色时, $G' \rightarrow G$ 中,
与 v 相邻的 3 个顶点 + v 需要
4-着色.

综上所述 G 是 4-可着色的.

9、证明, 当一个地图 G 可 2-面着色时,
当且仅当 G 是欧拉图.

必要性: 显然.

充分性: G^* 是 G 的对偶图,

G^* 是可 2-点着色的

$\therefore \chi(G^*) = 2$,

$\therefore \chi^*(G^{**}) = 2$.

$\therefore G$ 与 G^{**} 同态

$\therefore \chi(G) = \chi^*(G^{**}) = 2$.

$\therefore G$ 是可 2-面着色的.

11、设 $G \sim 3$ 正则哈密顿图, 则 G 的边色数
 $\chi'(G) = 3$.

Proof

由 12.17, $\Delta(G) \leq \chi'(G) \leq \Delta(G) + 1$,

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

$G \sim 3$ 正则图 $\therefore 5n = 2m$.

$\therefore G$ 是哈密顿图: G 中至少存在一个圈 C .
 圈 $C \geq 2$ 至少需要 2 个结点 α, β , 对 $\forall v \in V(G)$
 且 $\exists v \notin V(C)$, 需要第三种颜色 γ
 (由 $G \sim 3$ 正则图): \therefore 至少存在一个结点 $v \notin V(C)$.
 \therefore 至少需要 3 种颜色.
 $\therefore \chi(G) = 3$.

14. 6 门课, 每人每天下午一门,

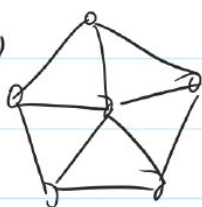
6 门课 $C_1, C_2, C_3, C_4, C_5, C_6$.

SCC_i 为学生集合.

对 $\forall i \neq j: SCC_i \cap SCC_j \neq \emptyset$.

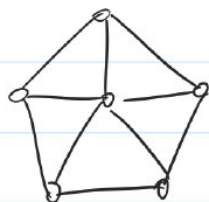
问至少安排几天若 6 门在至少天数的情况下, 有多少种组合方案?

(1) W_6 ,



由 1, 2, 3 得, 偶数轮图
都是 4-色图.

$\therefore \chi(G) = 4$,



$$= K_6 + 5K_5 + 5K_4$$

$$= k(k-1)(k-2)(k-3)(k-4)(k-5)$$

$$+ 5k(k-1)(k-2)(k-3)(k-4)$$

$$+ 5k(k-1)(k-2)(k-3)$$

$$k=4 \text{ 时, } f(G, 4) = 5 \times 4 \times 3 \times 2 \times 1 = 120 \text{ 种.}$$

