

21307347

No.

Date

陈欣宇

一. 将区域看成点, 边则是两个区域相邻.

\therefore 图为完全图, 平面图.

$$n \geq 3 \text{ 时 有 } \frac{n(n-1)}{2} \leq 3n-6 \Rightarrow 3 \leq n \leq 4.$$

\therefore 地球最多分为 4 个区域.

二. 记图 $G = (n, m)$

$$\therefore 2m = \sum \chi(v) \Rightarrow m = 25$$

$$m > 3n-6 = 24$$

$\therefore G$ 不是平面图.

三. ① 反证: 假设 G 不连通, 设有 G_1, G_2 连通分支

$$\text{设 } \chi(G_1) = \chi(G) \quad \chi(G_2) < \chi(G)$$

则删去 G_2 中一点, G_1 点色数不变

$$\therefore \chi(G) = \max\{\chi(G_1), \chi(G_2)\} = \chi(G_1) \neq n-1, \text{ 矛盾}$$

$$\therefore \forall v \in V: \chi(G-v) = \chi(G) - 1, G \text{ 连通}$$

② 反证: 设 G 不是完全图,

则存在两点 u, v 之间没边, u, v 可同色.

删去 u, v .

$$\chi(G-u-v) = \chi(G) - 1 \neq \chi(G) - 2, \text{ 矛盾}$$

$\therefore G$ 是完全图.

No.

Date

四. ① 证: $\chi(G)\chi(\bar{G}) \geq n$:

在 G 中, 至少有一个色组有 $\lceil \frac{n}{\chi(G)} \rceil$ 个

该色组在 \bar{G} 中为完全图, $\therefore \chi(\bar{G})$ 至少 $\lceil \frac{n}{\chi(G)} \rceil$

$$\therefore \chi(G)\chi(\bar{G}) \geq \cancel{\chi(G)} \cdot \lceil \frac{n}{\chi(G)} \rceil \geq n$$

② 证: $\chi(G) + \chi(\bar{G}) \leq n+1$

G 中最大色组至多点数 $\leq n - \chi(G) + 1$,

$$\therefore \chi(\bar{G}) \leq n - \chi(G) + 1$$

$$\text{有 } \chi(G) + \chi(\bar{G}) \leq n+1$$

五. G 是非正则图, 则 V 顶点数为偶数.

反证: 设 G 为 H 图 则哈密顿回路长度为偶数.

2种颜色交替至最后一边选第6种颜色,

与边包数为4矛盾,

$\therefore G$ 不是 H 图.