

图论第三次理论作业

一、最多可以将地球分成几个区域，使任何两个区域都相邻。

解：将每个区域都看成一个点，如果两个区域相邻，则这两个点之间有线。因任意两个区域相邻，所以该图为完全图，同时是平面图。

因 $n \geq 3$ 时，平面图满足 $m \leq 3n - 6$ ，却有 $\frac{n(n-1)}{2} \leq 3n - 6$ 。

解得 $3 \leq n \leq 4$ ，故 $n_{max} = 4$ 。

二、证明有10个顶点的5正则图不是平面图：

证：记 $G = (n, m)$

由题： $2m = \sum_{v \in V} \deg(v) = 50$ ，即 $m = 25$ 且 $3n - 6 = 24$ 。

$\therefore m > 3n - 6$ ，故 G 不是平面图。

三、考察图 $G \triangleq (V, E)$ ，记 $\chi(G)$ 为 G 的点色数，证明：

1. 如果 $\exists v \in V: \chi(G - v) = \chi(G) - 1$ ， G 连通。

2. 如果 $\forall x, y \in V: \chi(G - x - y) = \chi(G) - 2$ ， G 是完全图。

(1) 反证法：假设 G 不连通，不妨设 G 有连通分支 G_1, G_2 。

设 $\chi(G_1) = \chi(G)$ ， $\chi(G_2) \leq \chi(G)$ 。则若删去 G_2 中的点，

则 G_1 点色数不变，即 $\chi(G) = \max\{\chi(G_1), \chi(G_2)\} = \chi(G_1) + 1$ 。

矛盾，所以 G 是完全图。

(2) 反证法：假设 G 不是完全图，则存在至少两个点 u, v ，并且 u, v 之间没有边。

则 u, v 有着相同颜色，则删去这两个点，

$\chi(G - u - v) = \chi(G) - 1 \neq \chi(G) - 2$ ，矛盾，所以 G 是完全图。

五：3正则图 G 的边色数为4，证明 G 不是1-图

反证：因为 G 为3正则图，所以 G 的顶点数应该是偶数。
假设 G 是1-图，则存在哈密顿回路，则哈密顿回路的长度为偶数。使用两种颜色交替染色，对于每个顶点，还剩下一条边，使用第三种颜色将第三条边进行染色，这样就得到了一种染色方案，只需要三种颜色与边色数为4矛盾，所以 G 不是1-图。

六：给定一个点色数为 k 的简单图 G 以及 G 的一个 k 染色方案 π ，证明对 k 和 π 中任何一种颜色 c ， π 中均存在 c 颜色的顶点，其邻居包含所有其它颜色。

反证：如果对某一种颜色 c ，对所有 c 颜色的顶点，邻居都不包含所有其他颜色，则可以分别将这个 c 颜色的顶点改为其邻居缺少的那种颜色，这样就可以以 $k-1$ 种颜色完成染色，与点色数为 k 产生矛盾。