

图 1:  $\deg v \leq 4$  的情况

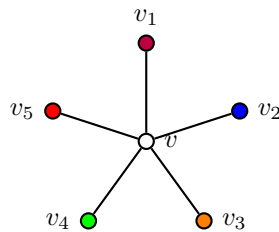


图 2:  $\deg v = 5$  的情况

**习题.** 每个可平面图是5-可着色的。

证明. 用数学归纳法证明, 施归纳于图的顶点数 $p$ 。

(1) 当 $p = 1$ 时, 结论显然成立。

(2) 假设当 $p < k$ 时结论成立, 往证当 $p = k$ 时结论也成立。设可平面图 $G$ 有 $k$ 个顶点, 则图 $G$ 中一定有一个顶点 $v$ 使得 $\deg v \leq 5$ 。于是,  $G - v$ 是一个有 $k - 1$ 个顶点的可平面图, 由归纳假设,  $G - v$ 是5-可着色的。假设用至多5种颜色对 $G - v$ 进行了着色。

如果 $\deg v \leq 4$ , 则在 $G - v$ 中用至多5种颜色进行顶点着色时, 在 $G$ 中与 $v$ 邻接的顶点至多用了4种颜色, 用另外一种不同的颜色对顶点 $v$ 进行着色, 这样用至多5种颜色就可以对 $G$ 的顶点进行着色, 从而图 $G$ 是5-可着色的。

如果 $\deg v = 5$ , 与 $v$ 邻接的5个顶点 $v_1, v_2, v_3, v_4, v_5$ 在 $G - v$ 中用 $c_1, c_2, c_3, c_4, c_5$  5种颜色进行了着色。如果 $c_1, c_2, c_3, c_4, c_5$ 中有两种颜色是相同的, 则 $c_1, c_2, c_3, c_4, c_5$ 中至多有4种颜色, 用另一种颜色对顶点 $v$ 进行着色, 这样用至多5种颜色就可以对 $G$ 的顶点进行着色。以下考虑 $c_1, c_2, c_3, c_4, c_5$ 中的各种颜色互不相同的情况。在图 $G$ 中, 与顶点 $v$ 邻接的5个顶点 $v_1, v_2, v_3, v_4, v_5$ 中一定有两个顶点是不邻接的, 否则图 $G$ 中将有一个子图 $K_5$ , 这与图 $G$ 为可平面图相矛盾。取其中不邻接的两个顶点 $v_i$ 和 $v_j$ , 在 $G - v$ 中, 将顶点 $v_i$ 和顶点 $v_j$ 视为同一个顶点 $w$ , 即去掉顶点 $v_i$ 和 $v_j$ , 添加一个新的顶点 $w$ , 原来与顶点 $v_i$ 和顶点 $v_j$ 相关联的边变为与顶点 $w$ 相关联的边, 得到的新的图记为 $G'$ , 则 $G'$ 仍然是可平面图。由归纳假设,  $G'$ 是5-可着色的。设用至多5种颜色对 $G'$ 进行了顶点着色。在 $G - v$ 中, 顶点 $v_i$ 和顶点 $v_j$ 都着与 $w$ 相同的颜色, 其他的顶点均与 $G'$ 中相对应的顶点着相同的颜色, 这样 $G - v$ 用至多5种颜色就可以进行顶点着色。在这里, 在 $G$ 中与顶点 $v$ 邻接的五个顶点 $v_1, v_2, v_3, v_4, v_5$ 中用了4种颜色, 用另外一种颜色对顶点 $v$ 着色, 这样用至多5种颜色就可以对 $G$ 的顶点进行着色, 从而图 $G$ 是5-可着色的。

□