

第十一、十二周作业答案

7.2

将 G 按照不同的着色分为 $\chi(G)$ 个子图, 可得
$$\sum_{i=1}^{\chi(G)} v_i(v - v_i) \geq \sum_{v \in V(G)} \deg(v) = 2\varepsilon$$

其中 v_i 为各子图中的顶点数

由于
$$\sum_{i=1}^{\chi(G)} v_i(v - v_i) = \sum_{i=1}^{\chi(G)} v_i v - \sum_{i=1}^{\chi(G)} v_i^2 = v^2 - \sum_{i=1}^{\chi(G)} v_i^2, \text{ 且 } \sum_{i=1}^{\chi(G)} v_i = v$$

$$\therefore 2\varepsilon \leq v^2 - \sum_{i=1}^{\chi(G)} v_i^2 \leq v^2 - \frac{v^2}{\chi(G)}$$

$$\therefore \chi(G) \geq \frac{v^2}{v^2 - 2\varepsilon}$$

7.4

$$\max_i \min\{d_i + 1, i\} = \max_i \min\{d_i, i - 1\} + 1$$

可使用贪心算法, 按照顶点度数非增顺序着色, 该顺序与题中序列顺序一致

考虑顶点 v_i , 排在 v_i 前且与其相邻的顶点至多有 $\min\{d_i, i - 1\}$ 个

因此这些顶点中使用过的颜色数至多为 $\max_i \min\{d_i, i - 1\}$ 个, 原命题显然得证

7.6

以下使用数学归纳法证明:

① $v = 1$ 时, $\chi(G) + \chi(G^c) \leq v + 1$ 显然成立

② 假设 $\chi(G) + \chi(G^c) \leq v + 1$ 对 $v = n$ 成立, 则 $v = n + 1$ 时, 相当于在原图 G 中添加新顶点 v_{n+1} , 设新图为 G'

③ $v = n + 1$ 时, 考虑以下两种情况:

I. 若 $\chi(G) + \chi(G^c) < n + 1$, 此时 $\chi(G') + \chi(G'^c) < n + 3 = v + 2$

由于 v 和 n 皆为整数, 故 $\chi(G') + \chi(G'^c) \leq v + 1$ 成立

II. 若 $\chi(G) + \chi(G^c) = n + 1$, 则对于 v_{n+1} : 当其与 G 中所有顶点相邻时, 其必与 G^c 中所有顶点不相邻, 故至多只需增加一种颜色; 当其与 G 中部分顶点相邻时, 其必与 G^c 中部分顶点不相邻, 此时只需取一种不与 v_{n+1} 在 G' 和 G'^c 中相邻的颜色即可

7.8

8

轮是一个圈加上一个新顶点, 把圈上的每个顶点都和新顶点之间连一条边, 求 v 阶轮的边色数。

记该图为 G , 给中心顶点编号为 v_0 , 圈上的顶点按顺时针顺序分别编号为 v_1, v_2, \dots, v_{v-1} 。

因为 v_0 关联 $v - 1$ 条边, 故 $\chi'(G) \geq v - 1$ 。

考虑下面的 $v - 1$ 着色方法: v_0 与 v_i 之间着第 i 色($1 \leq i \leq v - 1$), v_i 与 v_{i+1} 之间着第 $i + 2$ (模 k 意义下)色。可知其为 G 的正常着色。故 $\chi'(G) = v - 1$ 。

7.14

1. 需要 $\Delta = 4$ 个课时。
2. 有 $\lceil \frac{13}{4} \rceil = 4$, 需要 4 间教室。

7.16

16

7.16 证明: 若一个平面图的平面嵌入是 Euler 图, 则它的对偶图是二分图。

若 G 为 Euler 图, 则 G 中所有顶点度数为偶数, G 的对偶图 G^* 的每个面关联偶数条边, 即 G^* 中无奇数圈, G^* 为二分图。

7.17

由于 G 是极大平面图, 因此 G 是无环无桥的简单图, 对偶图 G^* 中无桥。由此可知 G^* 是 2-边连通图。由于顶点数 $v > 4$, G 中每两个面的交界处至多一条公共边, 因此 G^* 为简单图, 又因为 G 的每个面次数均为 3, 故 G^* 的每个顶点度数均为 3, 得证。

8.1

K5 共 10 条边, $2^{10}=1024$ (不考虑同构)

12 种(考虑同构)

(2,1), (3,1), (4,1), (5,1), (3,2), (4,2), (5,2), (4,3), (5,3), (5,4)
(2,1), (1,3), (4,1), (5,1), (3,2), (4,2), (5,2), (4,3), (5,3), (5,4)
(2,1), (3,1), (1,4), (5,1), (3,2), (4,2), (5,2), (4,3), (5,3), (5,4)
(1,2), (3,1), (1,4), (5,1), (3,2), (4,2), (5,2), (4,3), (5,3), (5,4)
(2,1), (3,1), (4,1), (1,5), (3,2), (4,2), (5,2), (4,3), (5,3), (5,4)
(1,2), (3,1), (4,1), (1,5), (3,2), (4,2), (5,2), (4,3), (5,3), (5,4)
(2,1), (1,3), (4,1), (1,5), (3,2), (4,2), (5,2), (4,3), (5,3), (5,4)
(1,2), (1,3), (4,1), (1,5), (3,2), (4,2), (5,2), (4,3), (5,3), (5,4)
(2,1), (3,1), (1,4), (1,5), (3,2), (4,2), (5,2), (4,3), (5,3), (5,4)
(2,1), (3,1), (4,1), (1,5), (3,2), (2,4), (5,2), (4,3), (5,3), (5,4)
(1,2), (3,1), (4,1), (1,5), (3,2), (2,4), (5,2), (4,3), (5,3), (5,4)
(2,1), (3,1), (1,4), (1,5), (3,2), (4,2), (2,5), (4,3), (5,3), (5,4)

8.2

2

设 D 是没有有向圈的有向图。

(1)证明: $\delta^- = 0$ 。

(2)试证: 存在 D 的一个顶点序列 v_1, v_2, \dots, v_v , 使得对于任给 $i (1 \leq i \leq v)$, D 的每条以 v_i 为终点的有向边在 $\{v_1, v_2, \dots, v_{i-1}\}$ 种都有它的起点。

1. 假设 $\delta^- \geq 1$, 则任取 $v \in V(D)$, 都有 $\deg^-(v) \geq 1$ 。取 v_0 , 令 $S = \{v_0\}$, 则存在 v_1 使得 $(v_1, v_0) \in E(D)$, 且 $v_1 \notin S$ (否则有有向圈)。令 $S = S \cup \{v_1\}$, 再找到 v_2 使得 $(v_2, v_1) \in E$, 且 $v_2 \notin S$ 。以此类推, 对于 $S = \{v_0, v_1, \dots, v_n\}$, 可以找到 v_{n+1} , 使得 $(v_{n+1}, v_n) \in E$, 且 $v_{n+1} \notin S$, 与图 D 顶点数有限矛盾。故有 $\delta^- = 0$ 。

2. (拓扑排序) 类似1.的证明, 图 D 中 $\delta^+ = 0$, 取 $v_1 \in V(D)$, 使得 $\deg_D^+(v_1) = 0$ 。

记 $D_1 = D - \{v_1\}$, 则 D_1 中也没有有向圈, 则可选择 $v_2 \in D_1$, 使得 $\deg_{D_1}^+(v_2) = 0$ 。

以此类推可以得到满足要求的序列。

8.3

3

证明: 任给无向图 G , G 都有一个定向图 D , 使得对于所有的 $v \in V$, $|\deg^+(v) - \deg^-(v)| \leq 1$ 成立。

若 G 中存在奇度顶点 v_1, v_2, \dots, v_{2k} (奇度顶点必为偶数)

则 $G' = G + \{v_i v_{i+k} | 1 \leq i \leq k\}$ 为欧拉图, 图中存在一条欧拉回路, 沿着回路给每条边定向得到图 D' , 对于 $\forall v \in D'$, 都有 $\deg^+(v) = \deg^-(v)$ 。

再将 $\{v_i v_{i+k} | 1 \leq i \leq k\}$ 从 D' 中删去, 得到 G 的一个定向图 D , 从 D' 到 D , 每个顶点关联的边之多少1, 故在 D 中, 对于所有的 $v \in V$, $|\deg^+(v) - \deg^-(v)| \leq 1$ 成立。