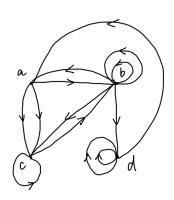
离散数学 (2023) 作业 ghw02

李思钰 221900311

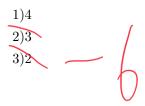
2023年5月16日

1 Problem 1

$$\begin{vmatrix} 1 & 0 & 2 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 2 \\ 2 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 2 & 0 & 0 \end{vmatrix}$$



- 2 Problem 2
- _ _ _ _ _ _
- 3 Problem 3
- 4 Problem 4



5 Problem 5

假设 G 中有 k 个孤立点。由于 G 和 \overline{G} 同构, \overline{G} 中也有 k 个孤立点。

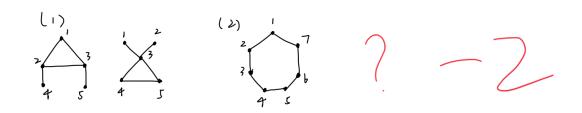
由于 G 和 \overline{G} 中的孤立点相互对应,它们的数量必须相等。因此,孤立点的数量是偶数。

假设 G 中有 m 个度数为 1 的顶点。同理,由于 G 和 \overline{G} 同构, \overline{G} 中也有 m 个度数为 1 的顶点。这些度数为 1 的顶点在 G 和 \overline{G} 中是——对应的。因此,度数为 1 的顶点的数量也是偶数。

由于 G 中的顶点总数 V = 孤立点数 + 度数为 1 的顶点数 + 其他度数的顶点数,而孤立点数和度数为 1 的顶点数都是偶数,所以 <math>V 也是偶数。

因此,若图 G 是自补图,则图 G 的顶点数 V 满足 $V\equiv 0 (mod2)$ 。而对于任意整数 n, $n\equiv 0,1 (mod4)$ 。因此, $V\equiv 0,1 (mod4)$ 。

6 Problem 6



7 Problem 7

设G是围长为4的k正则图。

假设 G 中顶点数少于 2k, 即 |V(G)| < 2k。由于 G 是 k 正则图,每个顶点的度数为 k。

根据握手定理,所有顶点的度数之和应该是 2 倍边数,即 k|V(G)| = 2|E(G)|。

由于 |V(G)| < 2k,而每条边连接两个顶点,所以边数 |E(G)| 小于 k|V(G)|/2,这与 G 是 k 正则图矛盾。

因此, G 中至少有 2k 个顶点。

设 G 和 H 是两个围长为 4 的 k 正则图, 其中 |V(G)| = |V(H)| = 2k。

对于 G 中的一个顶点 v, 由于 G 是 k 正则图, 顶点 v 与其他 k 个顶点相邻。

对于 H 中的一个顶点 u, 同样, 顶点 u 与其他 k 个顶点相邻。

构建一个同构映射 $f:V(G)\to V(H)$, 将 G 中的顶点 v 对应到 H 中的顶点 u.

由于 G 和 H 是 k 正则图,根据定义,v 与 G 中的其他 k-1 个顶点相邻的顶点在 H 中也与 u 相邻。

因此, 映射 f 是保持邻接关系的, 即 G 和 H 有相同的邻接图。

由于 G 和 H 的顶点数相同,并且它们的邻接图相同,因此 G 和 H 是同构的。

综上所述,围长为 4 的 k 正则图至少有 2k 个顶点,而恰有 2k 个顶点的这样的图(在同构意义下)只有一个。