

100

离散数学 (2023) ghw2

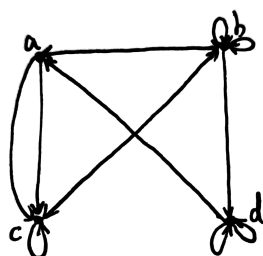
谢庆轩

221900325

2023 年 5 月 16 日

1 Problem 1

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



2 Problem 2

1)

$$\begin{aligned}
 a) A &= \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} & B &= \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} & D &= \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 3 \end{bmatrix} \\
 b) A &= \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix} & B &= \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \end{bmatrix} & D &= \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 2 \end{bmatrix}
 \end{aligned}$$

2) D 中的 $d_{i,i}$ 表示顶点的度数，即 D 为图的度矩阵

简单图中无重边和自环，于是关系矩阵乘关系矩阵的逆可以得到邻接关系，以及对角线上为每个点的度数，减去邻接矩阵便只剩下对角线即构成矩阵

3 Problem 3

$$\text{左图的邻接矩阵 } A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

$$\text{右图的补图的邻接矩阵 } B = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

B 经过初等行列变换后可转化为 A ，所以二者同构，得证

4 Problem 4

- 1) 4 个
- 2) 7 个
- 3) 7 个

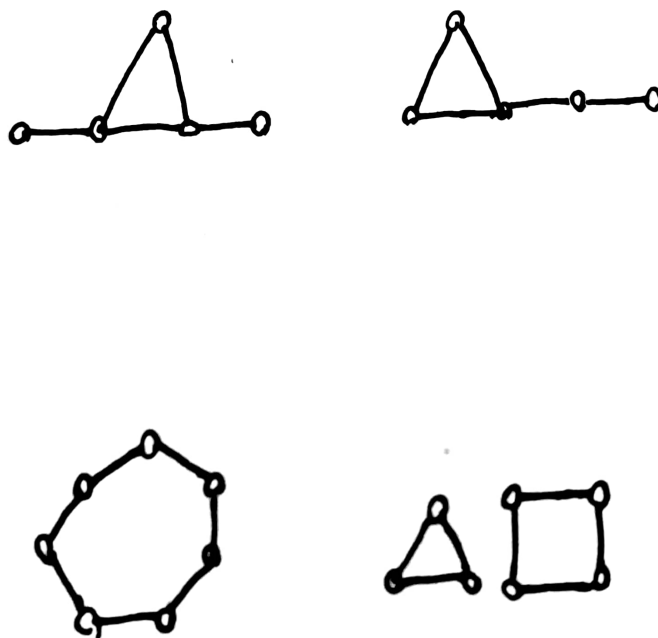
5 Problem 5

证明：因为 G 和 \bar{G} 同构，所以二者边数相同，又二者互补构成 n 阶完全图，总共有 $\frac{n(n-1)}{2}$ 条边，所以 G 和 \bar{G} 各有 $\frac{n(n-1)}{4}$ 条边，应当为整数。当 $n = 4k$ 时， $\frac{n(n-1)}{4} = k(4k-1)$ 为整数；当 $n = 4k+1$ 时， $\frac{n(n-1)}{4} = k(4k+1)$ 为整数；当 $n = 4k+2$ 时， $\frac{n(n-1)}{4} = 4k^2 + 3k + \frac{1}{2}$ 不为整数；当 $n = 4k+3$

时, $\frac{n(n-1)}{4} = 4k^2 + 5k + \frac{3}{2}$ 不为整数。综上, 若 G 是自补图, 则图 G 的顶点数 ν 满足 $\nu \equiv 0, 1 \pmod{4}$, 得证

6 Problem 6

1)2) 分别如下



7 Problem 7

证明: 围长为 4 的 2 正则图有 4 个顶点且唯一, 符合题意;

假设围长为 4 的 k 正则图至少需要 $2k$ 个顶点且恰有 $2k$ 个顶点的这样的图

唯一 ($k \geq 2$), 考虑围长为 4 的 $k+1$ 正则图。如果仍为 $2k$ 个顶点, 即在原围长为 4 的 k 正则图上添加 k 条边, 那么一定是 $2k$ 个顶点中选取 k 对不相邻的顶点两两相连, 则围长一定变为 3, 矛盾; 如果为 $2k+1$ 个顶点, 则需要原 $2k$ 个顶点中选取 $k+1$ 个顶点与新点连接成边, 且构成长度为 4 的回路, 只能选取其中不相邻的两点与之连接, 否则会形成长度为 3 的回路, 矛盾; 又因为剩下 $k-1$ 个顶点不能两两连接或者两两连接, 一定会有构成长度为 4 的回路, 2 个顶点相连形成长度为 3 的回路, 矛盾; 如果为 $2k+2$ 即 $2(k+1)$ 个顶点, 即只需新增的两点连接, 一个点和原 $2k$ 个顶点中各不相邻的 k 个顶点连接, 另一个点与剩下 k 个顶点连接, 即构成围长为 4 的 $k+1$ 正则图, 且该构造方式唯一, 否则不满足围长为 4 的条件。

综上, 围长为 4 的 k 正则图至少有 $2k$ 个顶点且恰有 $2k$ 个顶点的这样的图唯一, 得证