

4.

(1) 含有一个结点的子图有  $C_4^1$  个

含有两个结点的子图有  $C_4^2 \times 2$  个,

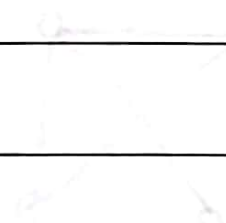
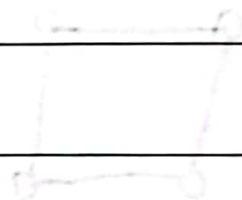
含有三个结点的子图有  $C_4^3 \times 8$  个,

含有四个结点的子图有  $C_4^4 \times 64$  个

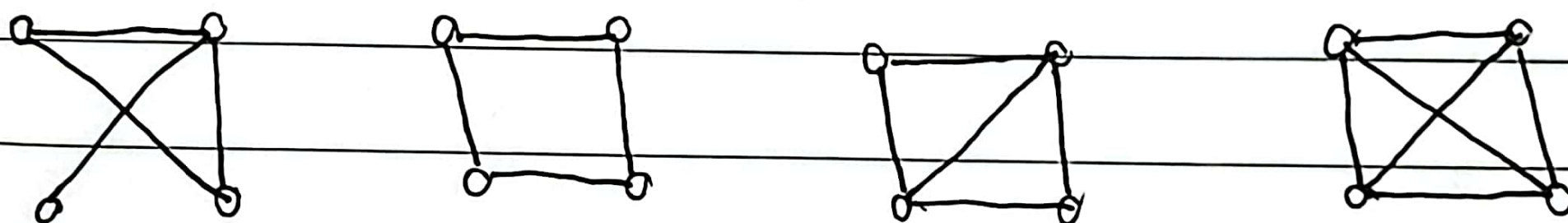
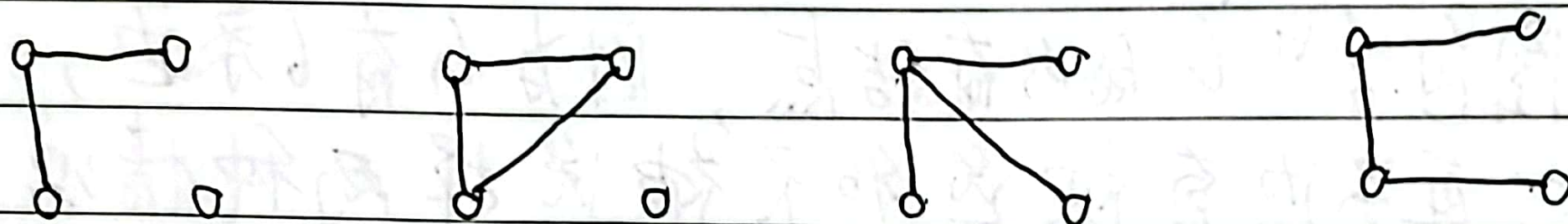
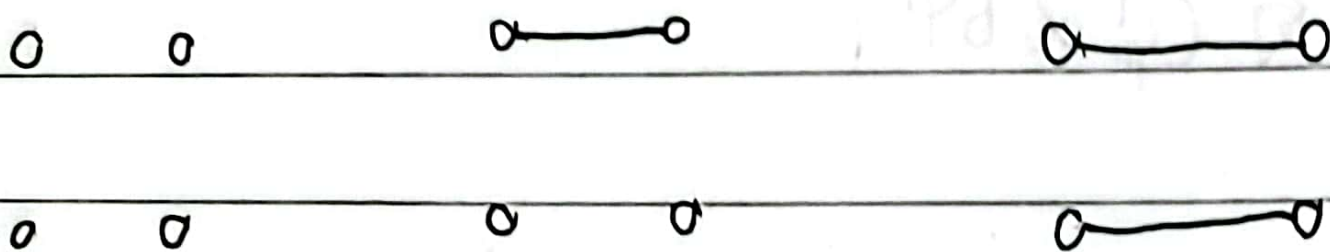
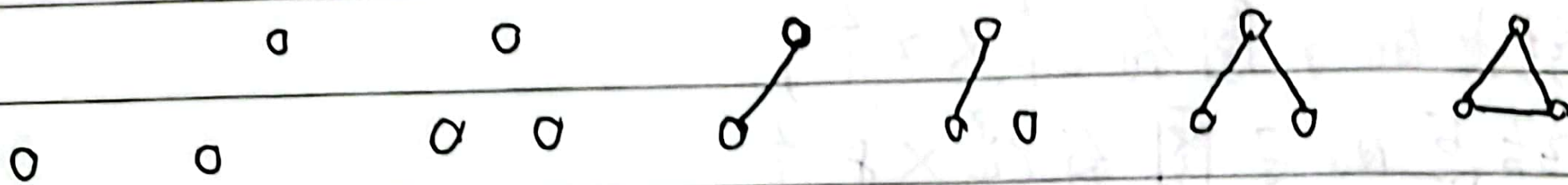
所以共有 112 个子图.

(2)

$G$  的生成子图包含  $G$  的所有结点, 因为  $G$  有 6 条边, 构成子图时, 每条边有被选和不被选择两种情况, 因此  $G$  生成的子图有  $2^6 = 64$  种



13, 4 的所有不同构的子图如下, 共 18 个

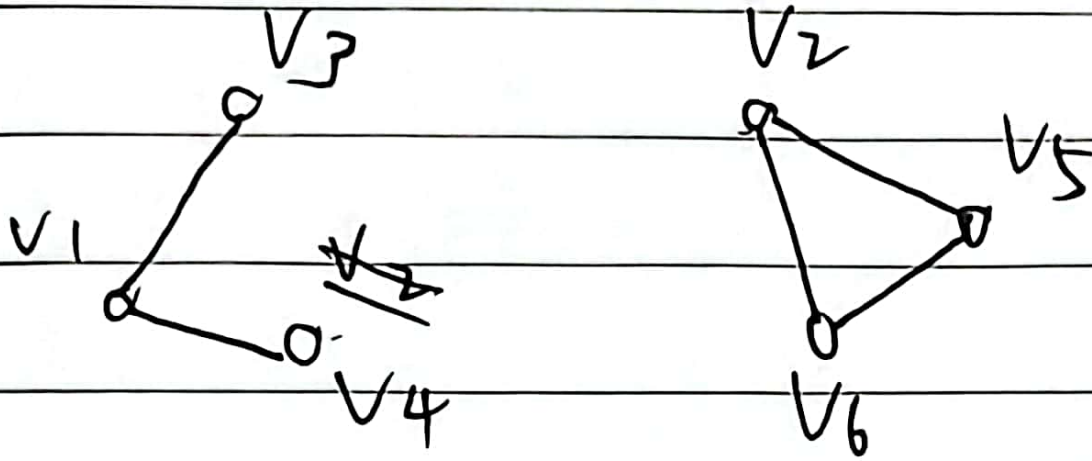




6.

直接由邻接矩阵给出图  $G$  的一个图解，

如下图所示，所以  $G$  是不连通的



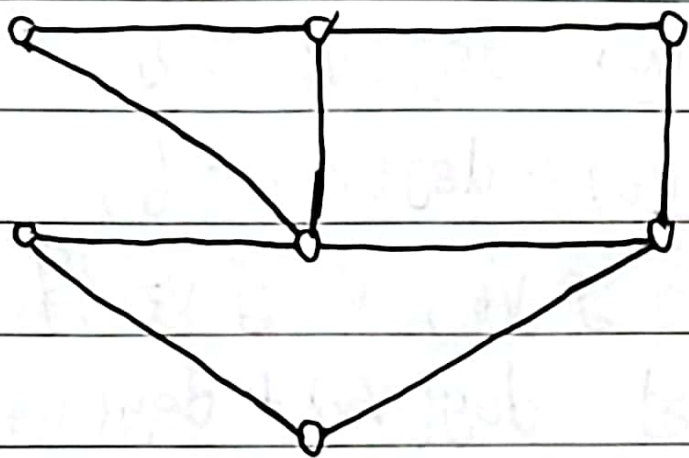
15.

设7个人为7个结点，将两个懂同一语言的人连一条边（即他们能直接交谈），得到一简单图 $G$ ，问题就转化为 $G$ 是否连通，

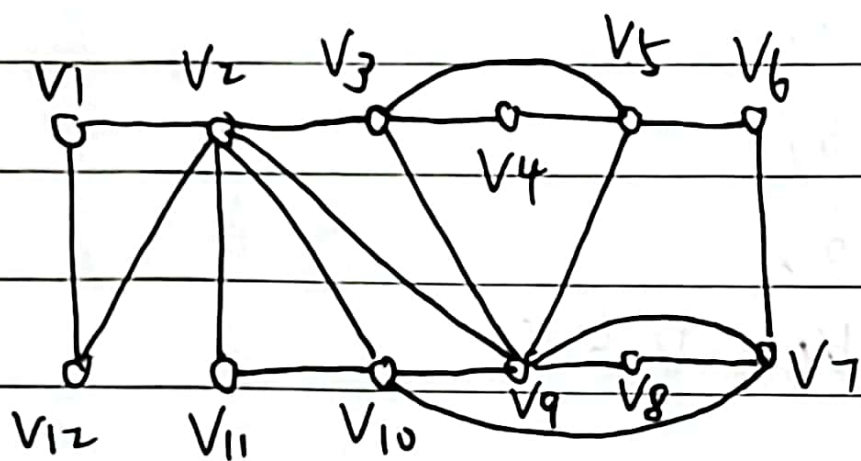
$G$  如图所示

因为 $G$ 中任意两个结点是连接的，所以 $G$ 是连通图。

因此，上述7人中任意两个能交谈。



16.



欧拉回路 $\alpha = V_1 V_2 V_3 V_4 V_5 V_6 V_7 V_8 V_9 V_5 V_3 V_9 V_7 V_{10} V_{11} V_2 V_{10} V_9 V_2 V_{12} V_1$





19.

图  $G$  是哈密顿图

先求图  $G$  的闭包

$n=6$  因为

$$\deg(v_5) + \deg(v_6) = 6;$$

$$\deg(v_2) + \deg(v_3) = 6,$$

所以连接  $v_5$  与  $v_6$ ,  $v_2$  与  $v_3$  得图  $G_2$ ,

在图  $G_2$  中, 因  $\deg(v_2) + \deg(v_4) = 6;$

$$\deg(v_1) + \deg(v_5) = 6;$$

$$\deg(v_4) + \deg(v_6) = 6;$$

$$\deg(v_1) + \deg(v_3) = 6,$$

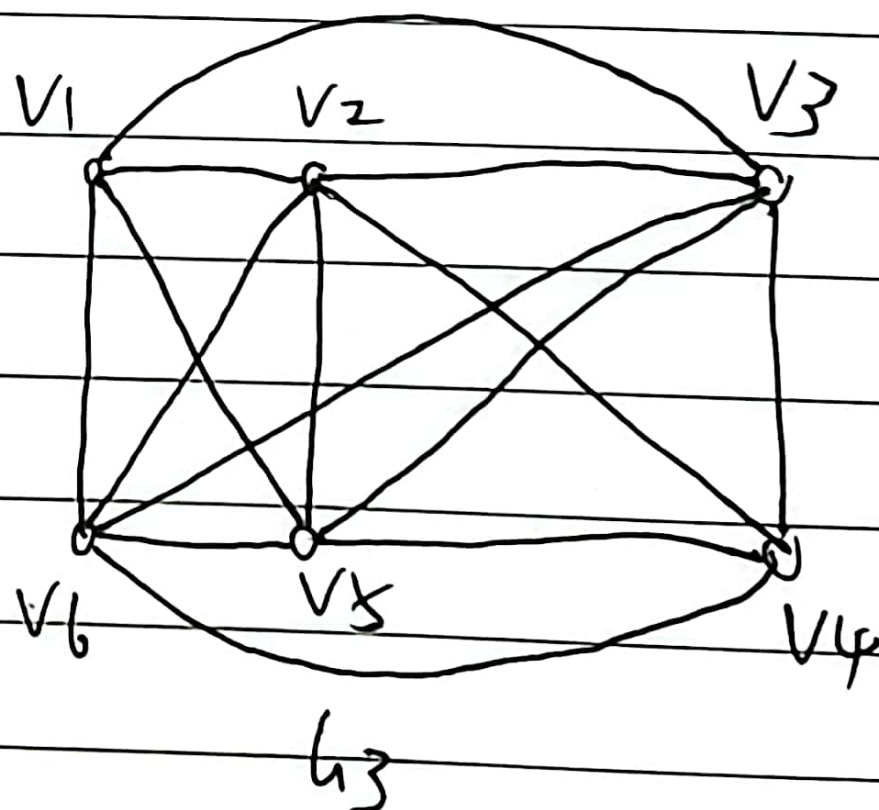
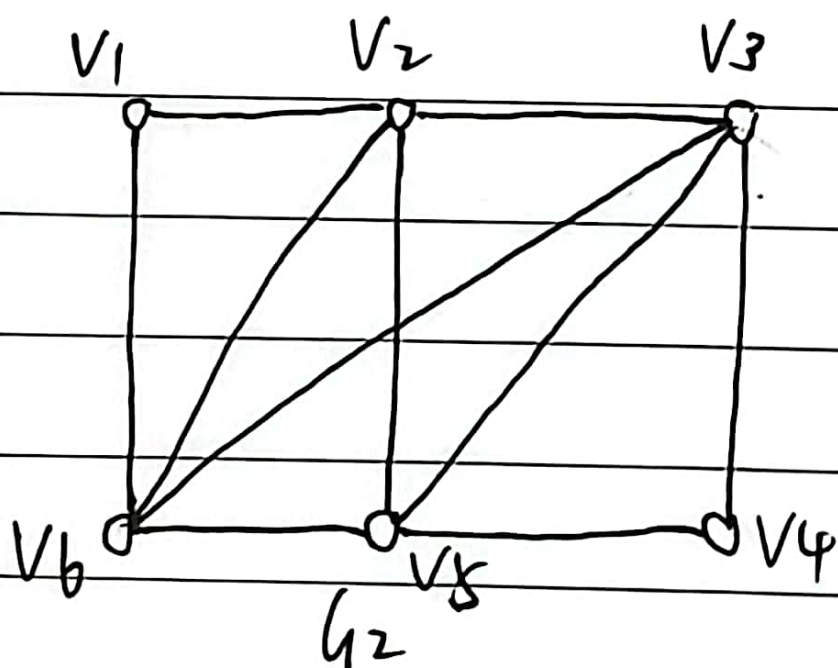
故连接  $v_2$  与  $v_4$ ,  $v_1$  与  $v_5$ ,  $v_4$  与  $v_6$ ,  $v_1$  与  $v_3$

得图  $G_3$ , 在图  $G_3$  中,

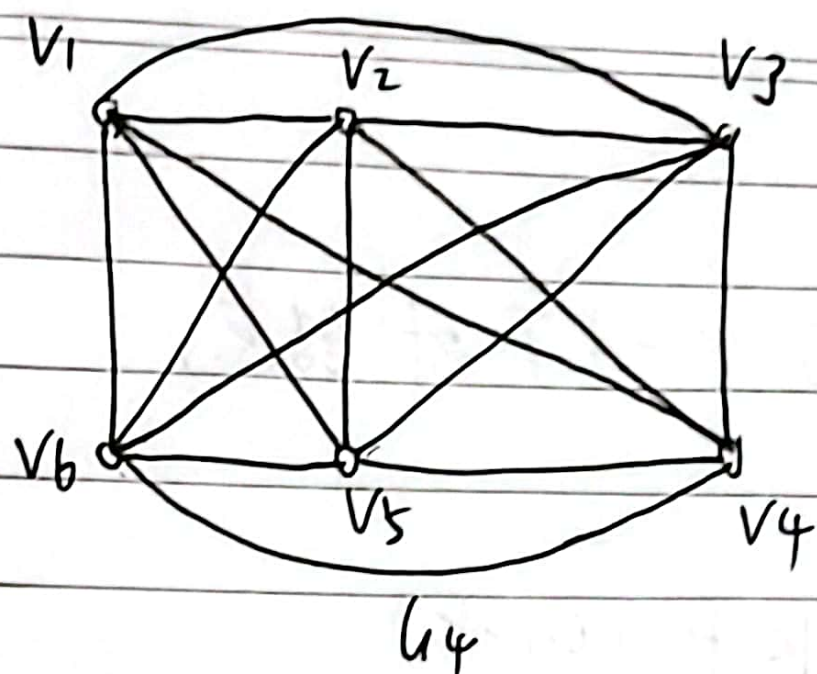
$$\deg(v_1) + \deg(v_4) = 8$$

故连接  $v_1$  与  $v_4$  得  $G_4$ , 且  $G_4$  是  $G$  的闭包,

即  $G_c = G_4 = K_6$







由推论：若图  $G$  的闭包  $G_c = K_n$ ，且  $n \geq 3$ ，则  $G$  是哈密顿图。知， $G$  是哈密顿图。

31. 设  $G = (V, E)$ ， $\bar{G} = (V, \bar{E})$

若  $G$  是不连通的，对任意的  $u, v \in V$ ，若  $\{u, v\} \in \bar{E}$ ，则  $u$  与  $v$  在  $\bar{G}$  中连接。

若  $\{u, v\} \notin \bar{E}$ ，则由补图的定义知  $\{u, v\} \in E$ ，于是  $u, v$  属于  $G$  的同一分图。

由  $G$  不连通，所以在  $G$  的另一分图中，存在  $w$ ， $w \in V$ ，使得  $\{u, w\} \notin E$ ，且  $\{v, w\} \notin E$ 。

因而  $\{u, w\} \in \bar{E}$ ，且  $\{v, w\} \in \bar{E}$ ， $u, v$  在  $\bar{G}$  中由  $u-w-v$  连接，由  $u, v$  的任意性知  $\bar{G}$  是连通的。





33.

设  $(n, m)$  图  $T$  是树  
用反证法, 假设  $T$  中至多有  $k-1$  个叶结点,  
则根据握手定理得

$$2m = \sum_{i=1}^n \deg(v_i) \geq (k-1) + k + 2(n-k) \\ = 2n-1$$

另一方面由  $T$  是树得  $m = n-1$ , 所以  $2n-2 \geq 2n-1$   
矛盾

是假设错误, 结论成立, 即  $T$  中至少有  $k$  个叶结点。



37、

先根:  $V_0 V_1 V_4 V_5 V_2 V_3 V_6 V_8 V_9 V_{10} V_7$

中根:  $V_4 V_5 V_1 V_2 V_8 V_9 V_{10} V_6 V_7 V_3 V_0$

后根:  $V_5 V_4 V_{10} V_9 V_8 V_7 V_6 V_3 V_2 V_1 V_0$





45、设  $(n, m)$  图  $G$

用反证法，设  $G$  中每个结点的度数  $\geq 6$ ，即  $\deg(v_i) \geq 6$  ( $i=1, 2, \dots, n$ )，则由握手定理知

$$2m = \sum_{i=1}^n \deg(v_i) \geq 6n \quad \text{即 } n \leq \frac{1}{3}m \quad (1)$$

又

$G$  是连通平面图，且  $\deg(v_i) \geq 6$ ，知  $m \geq 2$

由推论：在有两条或更多条边的任何连通的平面图

图  $G$  中，有  $m \leq 3n - 6$  知  $m \leq 3n - 6$ ，

代入 (1)，得  $n \leq n - 2$ ，矛盾

所以，假设错误

所以  $G$  中至少有一结点  $v$ ，满足  $\deg(v) \leq 5$ 。

