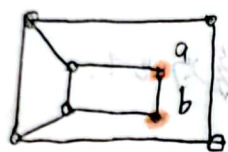
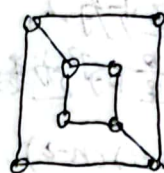


4. 图 (a).



图一

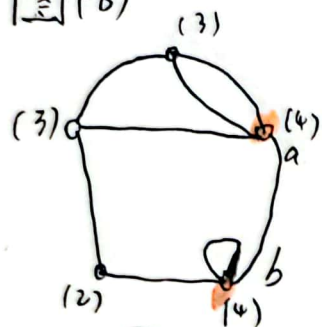


图二

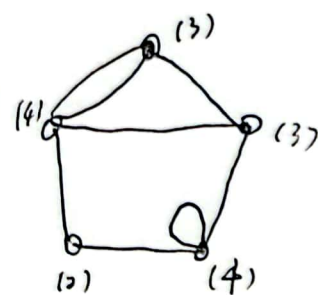
图一中存在如图所示的 a, b 两点, a, b 均度数为 2

且 a, b 相邻, 但在图二中不存在这样的两点。

图 (b)



图一



图二

图一中存在 a, b 两点, a, b 均度数为 4,

且 a, b 相邻, 但在图二中不存在这样的两点。

5. (1)



补图

自补图



(2) 无 3 个结点的自补图.

若有, 则其中一个图的边数为 $\frac{3 \times 2}{2 \times 2} = 1.5$, 矛盾。

有 4 个结点的自补图

若有, 则其中一个图的边数为 $\frac{4 \times 3}{2 \times 2} = 3$

① 若有 2 个连通支



补图



② 若只有 1 个连通支



补图



不是自补图

b)



补图



是自补图



(3) 证明:

由自补图定义, 则原图与补图同构.

则原图边数与补图边数必相等.

又由完全图边数 = 原图边数 + 补图边数.

则完全图边数必为偶数.

6. 构建图: 每个人为一个结点, 若两人为朋友, 则在这两个点之间连接一条边.

将命题转化为: 在有2个或2个以上点的无向图中.

总存在两个度数相同的点.

证明: ① 若 \exists 一个点的度数为0,

则 \forall 点的度数 $\leq n-2$. (n 为总点数)

由抽屉原理, n 个点的度数在0到 $n-2$ 之间.

必存在两个度数相等的点.

② 若 \forall 点的度数不为0

则 n 个点的度数在1到 $n-1$ 之间, 由抽屉原理,

必存在两个度数相等的点.

\therefore 综上, 原命题即证.



10. 假设 G 不是连通图.

设 G 的连通分支为 i .

$$\text{则 } n = n_1 + n_2 + \dots + n_i$$

$$m = m_1 + m_2 + \dots + m_i$$

$$m = \frac{1}{2} \left((n_1-1)n_1 + (n_2-1)n_2 + \dots + (n_i-1)n_i \right)$$

$$\leq \frac{1}{2} \left((n_1-1)n_1 + (n_2-1)n_2 + \dots + (n_i-1)n_i \right)$$

$$= \frac{1}{2} (n-1)(n-i)$$

$$\leq \frac{1}{2} (n-1)(n-2)$$

与 $m > \frac{1}{2} (n-1)(n-2)$ 矛盾

$\therefore G$ 是连通图.

14. 强连通支:

$$G_1 = (\{v_1, v_2, v_3, v_4, v_{10}\}, \{(v_1, v_2), (v_2, v_3), (v_3, v_4), (v_4, v_{10}), (v_{10}, v_1)\})$$

$$G_2 = (\{v_4\}, \emptyset);$$

$$G_3 = (\{v_8\}, \emptyset);$$

$$G_4 = (\{v_7\}, \emptyset);$$

$$G_5 = (\{v_5\}, \{(v_5, v_5)\});$$

$$G_6 = (\{v_6\}, \emptyset);$$

单向连通支: $G_1 = (\{v_1, v_2, v_3, v_4\}, \{(v_1, v_2), (v_2, v_3), (v_3, v_4)\})$;

$$G_2 = (\{v_7, v_8, v_4\}, \{(v_7, v_8), (v_8, v_4)\});$$

$$G_3 = (\{v_5\}, \{(v_5, v_5)\});$$

$$G_4 = (\{v_6\}, \emptyset);$$

弱连通支: $G_1 = (\{v_1, v_2, v_3, v_4, v_8, v_7, v_9, v_{10}\}, \{(v_1, v_2), (v_2, v_3), (v_3, v_4), (v_4, v_8), (v_8, v_7), (v_7, v_9), (v_9, v_{10}), (v_{10}, v_1)\})$;

$$G_2 = (\{v_5\}, \{(v_5, v_5)\}), G_3 = (\{v_6\}, \emptyset);$$



20.

证明:

设 v_1, v_2, \dots, v_k 为 $2k$ 个奇结点.

在 v_i 和 v_{i+k} 之间连一条新边 e_i ($i=1, \dots, k$)

则在图中, 每个结点的度均为偶数.

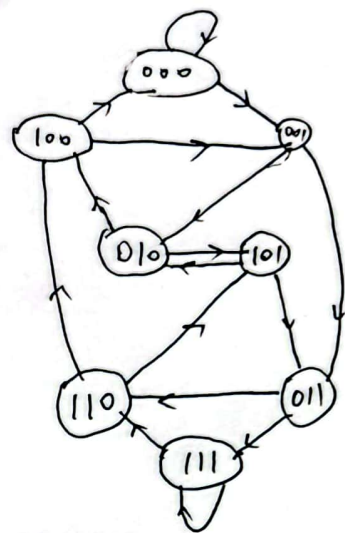
必存在欧拉图.

此时, 去除 e_i ($i=1, \dots, k$)

则为 $2k$ 条简单路 $C_1, C_2, C_3, \dots, C_k$.

且 $E(G) = E(C_1) \cup E(C_2) \cup \dots \cup E(C_k)$

21.



0000
0001
0011
0111
1111
1110
1100
1001
0010
0101
0110
1101
1010
0100
1000

∴ 序列: 0000 1111 0101 1101



扫描全能王 创建