

### 习题1

1. (3) 反证法: 假设没有奇度点, 则  $\forall v \in V(G)$ , 有  $d(v) \geq 2$ , 则有  $2m = \sum_{v \in V} d(v) \geq 2n$ , 可得  $m \geq n$ , 与已知矛盾。

$\therefore$  恰有  $n-1$  条边, 则至少有一个奇度点。

5.  $\therefore$  四个顶点最多有  $C_4 = 6$  条边, 最少有 0 条边

① 0 条边

② 1 条边

③ 2 条边

④ 3 条边

⑤

⑥

$\therefore$  上述已经穷举了所有情形, 由此得证。

11. ① 由于 7 个顶点的简单图最大度不会超过 6,  $\therefore$  序列  $(7, 6, 5, 4, 3, 3, 2)$  不是图序列。

② 由序列知, 有 2 个顶点与其余顶点均邻接, 即所有顶点的度数均大于等于 2

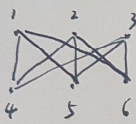
$\therefore$  此序列不是图序列。

12. 设  $W = v_1 v_2 \dots v_k$  是  $G$  中的一条最长路, 由于  $\delta \geq 2$ , 因此必存在一点  $v_i \in \{v_1, \dots, v_k\}$ , 并且  $v_i$  与  $v_k$  邻接, 则  $v_i, v_{i+1}, \dots, v_k$  则为  $G$  中的一个圈。

### 习题2

3. 反证法: 若  $G$  中度为 1 的顶点个数  $s$  小于  $k$ , 则有  $2m = \sum_{v \in V} d(v) \geq 2[n - (s+1)] + k + s = 2n - 2 - s + k \geq 2n - 1$ ,  $s = n - 1$  矛盾, 所以原命题得证。

12.  $K_{3,3}$



易知  $K_{3,3}$  的拉氏矩阵:

$$C = \begin{bmatrix} 3 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 3 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 3 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 3 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 3 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 3 \end{bmatrix}$$

第 1 行 - 列的余子式:

$$\Rightarrow (-1)^{1+1} \begin{vmatrix} 3 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 3 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 3 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 3 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 3 \end{vmatrix} \geq 8$$

$\therefore K_{3,3}$  的生成树有 8 棵。

### 习题3

4(1). 证: 设  $G$  中有割边  $e = uv$ , 由割边定理可知  $w(G-e) > w(G) = 1$ , 则  $G-e$  包含 2 个连通分支  $G_1, G_2$ , 由  $n \geq 3$ , 必有  $V(G_1) \geq 2$ , 显然有  $G-v = G_1 \cup (G_2-v)$ , 且  $G_1 \cap (G_2-v) = \emptyset$ , 则有  $w(G-v) \geq 2 > 1 = w(G)$

7. 容易验证,  $G-v = G-v_0$ , 因为  $v$  是  $G$  的割点, 所以  $G-v$  一定不是连通图。从而  $G-v$  的补图是连通图。

因此, 在  $G$  的补图中删去顶点  $v$  不会增加图的连通分支数。

$\therefore v$  不是  $G$  的补图的割点。

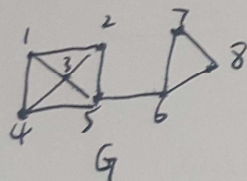
12. 在  $G_1$  中,  $K(G_1)=2$ , 最小点割为  $\{6, 8\}$

$\lambda(G_1)=2$ , 最小边割为  $\{(8, 9), (6, 9)\}$

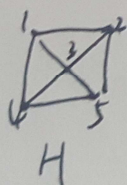
在  $G_2$  中,  $K(G_2)=3$ , 最小点割  $\{1, 7, 3\}$

$\lambda(G_2)=3$ , 最小边割  $\{(1, 2), (2, 7), (2, 3)\}$

13. 举例如下:



$K(G)=1$ , 最小割为  $\{5\}$



又对子图  $H$ ,  $K(H)=3$

$\therefore$  有  $K(H) > K(G)$ , 得证。