

1. 简单连通图 G 有 12 条边, 度数为 3 的结点有 6 个, 其余结点的度数均小于 3, 则图 G 中至少有几个结点? 【 】

A. 8
B. 9
C. 10
D. 11

2. 简单连通图 G 有 12 条边, 度数为 3 的结点有 6 个, 图 G 中至多有几个结点? 【 】

A. 12
B. 13
C. 14
D. 15

3. 给定无向完全图 K_4 , 在图同构意义下有多少个互不同构的生成子图和子图? 【 】

错选C最多

A. 10, 16
B. 11, 16
C. 10, 18
D. 11, 18

4. 下列哪种无向图不一定是树? 【 】

错选B最多

A. 每对结点间都有路的图
B. 有 n 个结点 $n-1$ 条边的连通图
C. 无回路的连通图
D. 连通但删去任意边后便不连通的图

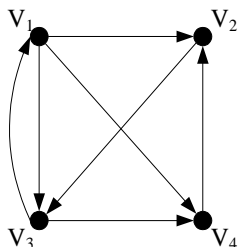
5. 一颗树有 2 个 4 度顶点, 3 个 3 度顶点, 其余是树叶, 则该树中叶的个数是 【 】

A. 12
B. 9
C. 15
D. 16

6. 在图同构意义下, 试画出具有三个结点的所有简单有向图 (没有自环, 没有同方向的多重边)。不到五人全对, 其余同学都是漏画, 没有画全16种

7. 设 G 为至少有两个结点的简单连通图, 请证明: G 中至少有两个结点度数相同。

8. 有向图 $D=\langle V, E \rangle$ 如下图所示, 求下图对应的距离矩阵和可达性矩阵



9. 设 G 是面数 r 小于 12 的简单连通平面图, G 中每个结点的度数至少为 3. 证明 G 中必存在至多由 4 条边围成的面, 即在所有的面中, 次数最少的那个面, 其次数一定小于等于 4。

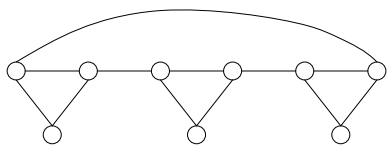
10. 给定二部图 $G=\langle V_1, V_2, E \rangle$, 且 $|V_1 \cup V_2|=m$, $|E|=n$, 请证明 $n \leq m^2/4$ 。

11. 设 T 为任意一棵完全二叉树, m 为边数, t 为树叶数, 试证明 $m=2t-2$, 其中 $t \geq 2$ 。

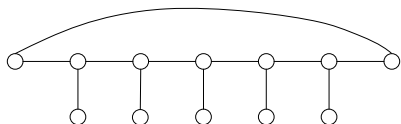
12. 假设 A~E 五个字母的权重分别为 2、3、5、7、8, 求做最优二叉树, 算出该树的树权, 以及每个字母对应的前缀码。

树权的计算大部分同学还没有掌握。

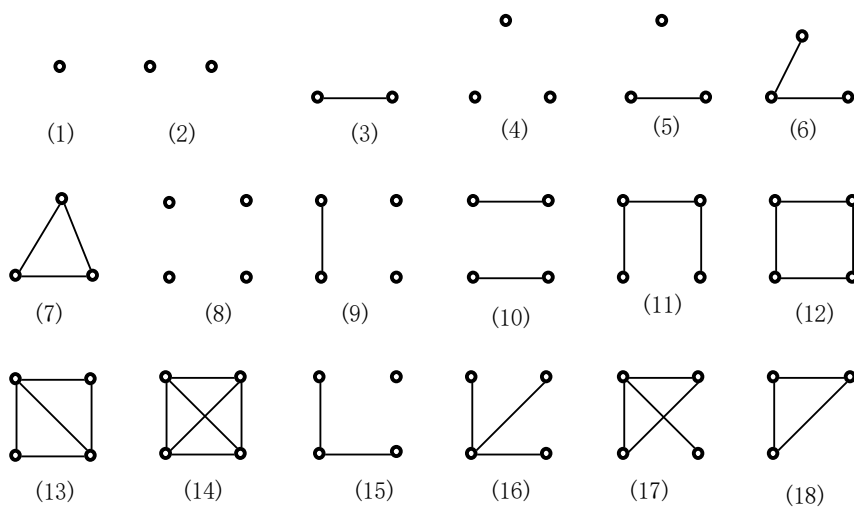
1. B



2. A



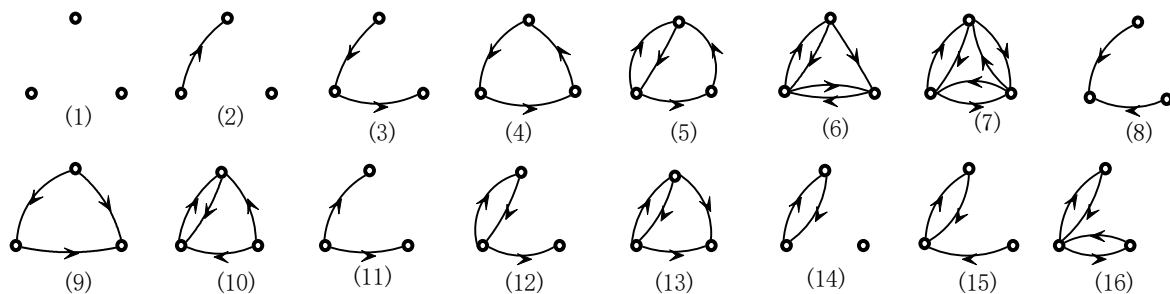
3. D



4. A

5. B

6. 具有三个结点的所有非同构的简单有向图共 16 个，如图所示：



7. 证明：因为 G 为简单连通图，所以每个结点的度数都小于等于 $n-1$ 。因而 G 中结点的度的取值只能是 $1, 2, \dots, n-1$ 这 $n-1$ 个数。根据假设，图中总共有 n 个结点，由抽屉原理可知，取 $n-1$ 个值的 n 个结点的度至少有两个是相同的。

8. 解：图的邻接矩阵为：

$$\begin{aligned}
 A &= \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} & A^2 &= \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 2 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \\
 A^3 &= \begin{bmatrix} 1 & 2 & 2 & 2 \\ 0 & 2 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 2 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} & A^4 &= \begin{bmatrix} 2 & 3 & 3 & 3 \\ 1 & 1 & 2 & 1 \\ 2 & 2 & 2 & 3 \\ 0 & 2 & 1 & 1 \end{bmatrix} \\
 \text{故距离矩阵 } D &= \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 \\ 2 & 0 & 1 & 2 \\ 1 & 2 & 0 & 1 \\ 3 & 1 & 2 & 0 \end{bmatrix}, \text{ 可达性矩阵 } P &= \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}.
 \end{aligned}$$

9. 证明：假设图中有 n 个节点， m 条边， r 个面，由欧拉公式有

$$n - m + r = 2, \quad (1)$$

$$\text{又由已知条件得 } r < 12 \text{ 且 } 3n \leq 2m, \quad (2)$$

$$\text{将 (2) 其代入 (1) 得 } 2 < \frac{2}{3}m - m + 12, \quad m < 30. \quad (3)$$

若所有的面均至少由 5 条边围成，则

$$5r \leq 2m, \quad r \leq \frac{2}{5}m, \quad (4)$$

将 (2)、(4) 代入 (1) 得

$$2 \leq \frac{2}{3}m - m + \frac{2}{5}m, \quad m \geq 30. \quad (5)$$

(3) 与 (5) 是矛盾的，因而必存在至多由 4 条边围成的面。

10. 证明：设 $|V_1| = m_1$ ，则 $|V_2| = m - m_1$ ，于是 $n \leq m_1(m - m_1) = m_1m - m_1^2$ 。因为 $(\frac{m}{2} - m_1)^2 \geq 0$ ，

$$\text{即 } \frac{m^2}{4} \geq mm_1 - m_1^2, \text{ 所以 } n \leq m^2/4.$$

11. 证明 设 T 中结点数为 n ，分支结点数为 i ，根据正则二叉树的定义得下面等式成立：

$$n = i + t \quad (1)$$

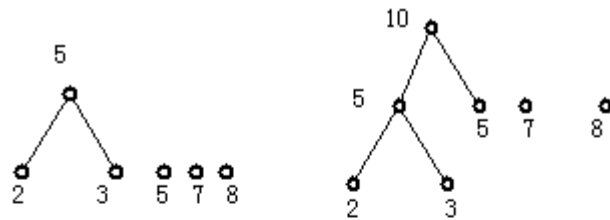
$$m = 2i \quad (2)$$

$$m = n - 1 \quad (3)$$

由以上三式整理得 $m = 2t - 2$ 。

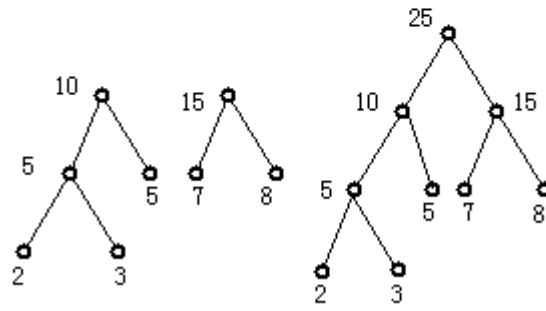
12. 解(1)构造最优二叉树的全部过程如图所示。树的权为 $(2+3) \times 3 + (5+7+8) \times 2 = 55$ 。

(2)该二叉树对应的 2 元前缀码为{A: 000, B: 001, C: 01, D: 10, E: 11}。



(1)

(2)



(3)

(4)