学号:	姓名:
<del>/文/左</del> ・	姓名:

- 1. 一棵有 124 个叶结点的<mark>完全二叉树</mark>最多有\_\_\_\_\_\_<del>247</del>\_248\_\_个结点。(不满)
- 2. 设完全二叉树的第 6 层有 24 个叶子结点,则此树最多有<u>55</u>79 个结点。(不代表 只有 6 层! 第六层 32 个,叶子结点靠右占 24 个,还有 8 个非叶子,则第七层 2×8=16 个, 前六层共 2^6-1=63,总共 63+16=79)
- 3. 设一棵二叉树的中序<mark>遍历序列</mark>为 badce,后序遍历序列为 bdeca,则该二叉树前序遍历的序列为<u>abcde</u>。
- 4. 在哈夫曼编码中,若编码长度只允许小于或等于4,则除了已知两个字符编码为0和10外, 还可以最多对 4 个字符编码。(到达叶子结点才是一个编码)
- 5. 在具有 n (n>=1) 个结点的 k 叉树中,用 k <mark>叉链表</mark>来存储,则有<u>1-n(1-k)</u>个空指针。(假设叶子结点在 b-1 层,那么空指针应该是叶子结点的空域,就等于下一层 b 层的的结点数。现在已知公比为 k,总数为 n,通过求和等于 n 得到 k^b 等于 1-n(1-k))
- 6. 设森林 F 对应的二叉树为 B, 它有 m 个结点。B 的根为 p, p 的右子树中结点个数为 n, 则森林 F 中第一棵树的结点个数是 m-n-l m-n 。(森林是互不相交树的集合,不好过最上面那个,因此对应二叉树的根就是第一棵树的根,不需要减 1)
- 7. 设 G 是一个<mark>非连通无向图</mark>,有 15 条边,则该图至少有<u>7</u>个顶点。(n 个顶点得无向完全图有 n×(n-1)/2 条边,算的 6,但是这是非连通,多加一个为 7)
- 8. 设有向图具有 n 个顶点和 e 条边,如果用邻接表作为它的存储结构,则<mark>拓扑排序</mark>的时间复 杂度为\_\_\_\_O(n+e)\_\_\_。
- 9. 画出下图 AOE 网的关键路径

