

## 2021 数据结构期末模拟试卷

**\*\*题型仅供参考，不一定为期末考试类型**

**\*\*本试卷主要是为了弥补同学们的知识缺陷，难度会稍大于实际难度**

### 一、选择题

1. 对于一个有  $n$  个顶点的图：若是连通无向图，其边的个数至少为  $(\quad)$ ，若是强连通有向图，其边的个数至少为  $(\quad)$ 。

- A.  $n-1, n$  B.  $n-1, n(n-1)$  C.  $n, n$  D.  $n, n(n-1)$

答案：A

2. 带头节点的双向循环链表  $L$  为空的条件是  $(\quad)$

- A.  $L \rightarrow \text{next} = L \rightarrow \text{prior}$   
B.  $L \rightarrow \text{next} = \text{NULL}$   
C.  $(L \rightarrow \text{next} == L) \&\& (L \rightarrow \text{prior} == L)$   
D.  $(L \rightarrow \text{next} == \text{NULL}) \&\& (L \rightarrow \text{prior} == \text{NULL})$

答案：C

3. 一颗二叉树的前序遍历和后序遍历分别为 ABCD 和 DCBA，则该二叉树的中序遍历不可能是  $(\quad)$

- A. ABCD  
B. BCDA  
C. CBDA  
D. DCBA

答案：C

4. 对有 2500 个记录的索引顺序表(分块表)进行查找，理想块长为  $(\quad)$

- A. 125 B. 500 C. 50 D.  $\log_2(2500)$

答案：C

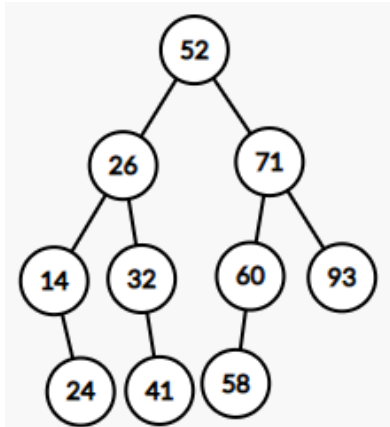
解析：设总块数为  $n$ ，块长为  $L$ ，分块查找时间为  $n/L+L$ ，取极小值的时候  $L$  为根号  $n$

5. 从空树开始，依次插入元素 52, 26, 14, 32, 71, 60, 93, 58, 24 和 41 后构成了一颗二叉排序树。该树查找 41 要进行比较的次数为  $(\quad)$

- A. 3  
B. 4  
C. 5  
D. 6

答案：B

解析：最后建成的二叉查找树如下



6. 下列叙述正确的是 ( )

- A. Floyd 算法可以求带权图的最小生成树
- B. Dijkstra 算法可以求任意带权图的最短路径
- C. 使用普里姆 (Prim) 算法和克鲁斯卡尔 (Kruskal) 算法得到的最小生成树不一定相同
- D. 所有权值最小的边一定会出现在所有的最小生成树中

答案: C

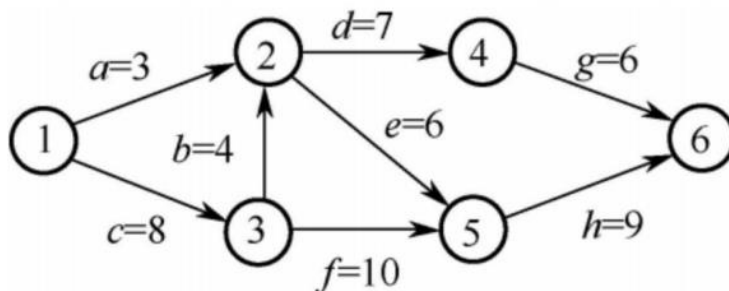
7. 下列哪种是哪些判断是正确的 ( )

- (1) 分块查找是基于关键字比较的查找
- (2) 置换选择排序产生的归并段长度相等
- (3) 引入线索二叉树的目的是加快查找结点的前驱或者后继的速度
- (4) 散列技术是基于关键字存储的查找

- A. (1) (2) (4)
- B. (2) (3)
- C. (1) (2) (3) (4)
- D. (1) (3) (4)

答案: D

8. 下图所示的 AOE 网表示一项包含 8 个活动的工程。活动 d 的最早开始时间和最迟开始时间分别是 ( )



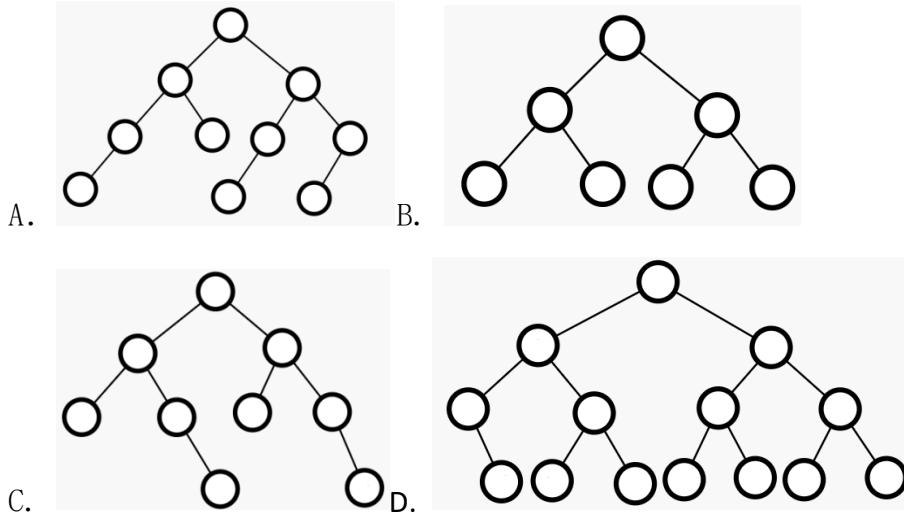
- A. 3 和 7
- B. 12 和 14
- C. 12 和 12
- D. 3 和 12

答案: B

解析: 由于  $ve(\text{源点})=0$ ,  $ve(k)=\max\{ve(j)+\text{weight}(vj, vk)\}$ ,

$v_1(\text{汇点}) = v_e(\text{源点})$ ,  $v_1(k) = \min\{v_1(j) - \text{weight}(v_k, v_j)\}$ ,  
 最终可以算出  $v_e(d)$  是由  $1 \rightarrow 3 \rightarrow 2$  长度  $8+4=12$  决定的,  $v_1(\text{汇点})=27$ , 最迟开始时间  $v_1(d)$  由  $6 \rightarrow 4 \rightarrow 2$  决定为  $27-6-7=14$

9. 下列二叉树中不可能成为折半查找判定树 (不含外部节点) 的是 ( )



答案: A

解析: 考察折半查找判定树的概念, B 是折半时向上取整, C 和 D 是折半时向下取整

10. 已知一颗有 2021 个节点的树, 其叶子节点的个数为 167, 该树对应的二叉树中无右孩子的节点的个数是 ( )

A. 167 B. 168 C. 1854 D. 1855

答案: D

解析: 由于二叉树的度  $= n-1 = \text{有左孩子的节点数} + \text{有右孩子的节点数}$   
 无右孩子的节点数  $= n - \text{二叉树中有右孩子的节点数} = \text{二叉树中有节点左孩子数} + 1 =$   
 森林中有儿子的节点数  $+ 1 = n - \text{森林中叶子节点数} + 1 = 2021 - 167 + 1 = 1855$

## 二、填空题

1. N 个叶子节点的哈夫曼树总共有 \_\_\_\_\_ 个度为 2 的节点。

答案:  $N-1$

2. 有 4 个节点的互不同构的二叉树有 \_\_\_\_\_ 种

答案: 14

3. 具有 n 个结点的二叉链表中, 有 \_\_\_\_\_ 个空指针, 有 \_\_\_\_\_ 个指向孩子节点的指针。

答案:  $n+1, n-1$ 。

4. 一颗完全二叉树有 1005 个节点, 它的叶节点的个数是 \_\_\_\_\_

答案: 503

5. 后缀算术表达式  $1\ 2\ +\ 8\ 2\ 2\ *\ / +$  的中缀表达式为 \_\_\_\_\_, 前缀表达式为 \_\_\_\_\_。

答案:  $(1 + 2) + 8 / (2 * 2)$ ,  $++1\ 2 / 8 * 2\ 2$

6. 若无向图  $G = (V, E)$  中含有 7 个顶点, 则保证图 G 在任何情况下都是连通的, 则需要的边数最少是 \_\_\_\_\_

答案: 16

7. 若 B-树的阶数  $m = 5$ , 高度  $h = 3$ , 则关键字总数至少为 \_\_\_\_\_

答案: 17

解析:  $N \geq 2 \left\lfloor \frac{m}{2} \right\rfloor^{h-1} - 1 = 17$ , 也可以枚举

8. 有 22 个节点的 AVL 树高度至多为\_\_\_\_\_

答案: 6

解析  $N_1=1, N_2=2, N(i+2)=N(i+1)+N(i)+1, \dots, N(6)=20, N(7)=33$

### 三、简答题 (4+4 分)

1.

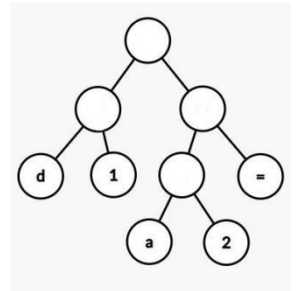
(1) 降序; 每次当前的数字都会插入到有序部分的最前面, 故时间复杂度  $O(n^2)$

(2) 升序 (或降序); 形成一个斜树, 故时间复杂度  $O(n^2)$

2, (6+3 分)

(1) 一种可能的答案见右图:

(2) 16



3. (8 分)

使用一个存放这些有理数的最小堆 (2 分), 先放入  $1/1, 1/2, \dots, 1/n$  这  $n$  个数 (2 分)。每次从堆中拿出最小的有理数 (设为  $i/j$ ) 并输出, 然后向堆中放入  $(i+1)/j$ , 重复执行  $n$  次 (3 分)。使用堆, 且堆的大小始终为  $n$ , 故时间复杂度  $O(n \log n)$  (1 分)。

(另: 胜者树/败者树的做法也是正确的)

### 四、程序设计题

1. (分析: 由于为完全二叉树, 且使用顺序存储结构的形式进行编号  $1 \dots N$ , 故

每个节点  $i (>1)$  的父亲为  $\left\lfloor \frac{i}{2} \right\rfloor$ , 且深度取决于其二进制表示下最高位的 1。先考

虑令  $x$  和  $y$  中深度大者 ( $x < y$ , 所以只可能为  $y$ ) 不断向上走使得深度相同, 然后两者同时向上直到相遇, 此时即为答案。)

(1) 算法的基本设计思想: (2 分)

首先, 令  $y$  不断向上 (自除 2) 使得  $x$  和  $y$  深度相同;

然后, 令  $x$  和  $y$  同时向上直到相遇, 此时即为答案。

(2) 算法描述: (5 分)

算法实现如下:

```
int Lca(int x, int y)
```

```
{
```

```
    while (y/2 >= x) y/=2;
```

```
    if (x==y) return x;
```

```
    int x1 = x, y1 = y/2;
```

```
    while (x>1 && y>1 && x/2 != y/2) x/=2, y/=2;
```

```
    while (x1>1 && y1>1 && x1/2 != y1/2) x1/=2, y1/=2;
```

```

    if (x/2==y/2) return x/2;
    else return x1/2;
}

```

(3) 时间和空间复杂度：(2分)

由于完全二叉树深度不超过  $\log_2 n$ ，故时间复杂度为  $O(\log n)$ 。空间复杂度为  $O(1)$ 。

2. (分析：由于是无向无边权的联通图，故需要生成树的树高最小，等价于每个节点到根节点的距离尽量小，故可用 BFS 求单源最短路，所有点的距离最大者就是生成树的最小半径。)

(1) 算法的基本设计思想：(2分)

以根节点为起点，对图做广度优先搜索，记录每个点到根节点的最小距离  $dist$ ；所有  $dist$  取最大值即为该生成树的最小半径。

(2) 算法描述：(5分)

```

int solve(Graph *G)
{
    int dist[NumVertices+1], ans=0;
    bool visited[NumVertices+1];
    for (int i=1; i<=NumVertices; i++) visited[i]=false;
    EdgeNode *p; QUEUE Q; MAKENULL(Q); // Q 是队列
    visited[1]=true; dist[1]=0;
    ENQUEUE(1, Q); // 节点 1 进队
    while (!Empty(Q)) {
        int i=DEQUEUE(Q); // 队首出队
        p=G->vexlist[i].firstedge;
        while (p) { // 遍历邻接的点
            if (!visited[p->adjvex]) {
                visited[p->adjvex]=true;
                dist[p->adjvex]=dist[i]+1;
                ans=max(ans, dist[p->adjvex]); // 取 dist 最大为答案
                ENQUEUE(p->adjvex, Q); // 入队
            }
            p=p->next;
        }
    }
    return ans;
}

```

(3) 时间和空间复杂度：(2分)

使用广度优先搜索，时间复杂度是  $O(n+e)$ ；使用队列数据结构，空间复杂度  $O(n)$ 。

3. (分析：第 1 小题：考虑  $next$  数组，求的是**最长的**相同的前缀和后缀的长度。注意到对于一个字符串，记  $border$  为其最长的相同的前缀/后缀字符串，那么一个字符串的  $border$  的  $border$  就是其**第二长的**相同的前缀和后缀。故先求出  $next$

数组，再用 `next[n]` 不断调用 `next` 数组即可求得最小的。第 2 小题：同第一小题，顺次枚举 `i`，每个 `i` 都能通过不断调用 `next` 得到答案并更新，类似于并查集的路径压缩操作，时间复杂度是  $O(n)$ 。

第 1 小题：

(1) 算法的基本设计思想：(1 分)

首先求出 `next` 数组，然后从 `next[n]` 开始不断调用 `next` 数组，即可求得最小长度。

(2) 算法描述：(3 分)

```
int ShortestBorder(int n, char S[])
{
    int next[n+1], ans;
    next[0] = next[1] = 0;
    for (int i=1; i<n; i++) {
        int j = next[i];
        while (j && S[i]!=S[j]) j = next[j];
        next[i+1] = S[i]==S[j] ? j+1 : 0;
    }
    ans = next[n];
    while (next[ans]) ans = next[ans];
    return ans;
}
```

(3) 时间和空间复杂度：(1 分)

只需求 `next` 数组和上述 `while` 语句，时间复杂度是  $O(n)$ ，空间复杂度是  $O(n)$ 。

第 2 小题：(2 分)

顺次枚举 `i`，每个 `i` 都能通过不断调用 `next` 得到答案，并更新给当前的 `next[i]`；时间复杂度和空间复杂度是  $O(n)$ 。

对答案的解释：

```
for (int i=1; i<=n; i++) {
    int j = next[i];
    while (next[j]) j = next[j];
    next[i] = j;
}
```