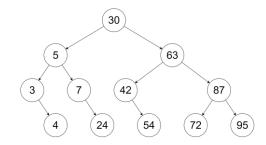
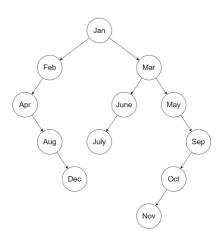
<u>Ch7&8</u>							
班级	01	学号	2022040906023	姓名	梁书恺	成绩	
一、选择题(每空 5 分,共 50 分) 1. 以下(
A 顺序查找 B 折半查找 C 散列查找 D 随机查找							
2. 在以下数据结构中, (C) 查找效率最低。							
A 有序顺序表 B 二叉排序树 C 单链表 D 散列表							
3. 假定查找成功与不成功的可能性相同,在查找成功的情况下每个记录的查找概率相同,则顺序查找的平均查找长度为(D)。							
			0.25(n+1)		* *		
4. 对 1	00 个元素进行	折半查找	,在查找成功的	的情况下,	比较次数最多	3是(D).
A 2:		B 50		C 1	10	D 7	
 5. 二叉排序树中,最小值结点的(A)。 A 左指针一定为空 C 左、右指针均为空 D 左、右指针均不为空 6. 下述排序方法中,时间性能与待排序记录的初始状态无关的是(C)。 A 插入排序和快速排序 B 归并排序和快速排序 C 选择排序和归并排序 D 插入排序和归并排序 7. 设要将序列(Q, H, C, Y, P, A, M, S, R, D, F, X)的 ASCII 码按升序排列,则 (D)是起泡排序一趟扫描的结果,(E)二路归并排序一趟扫描的结果,(A) 是以第一个元素为基准的快速排序一趟扫描的结果。 A (F, H, C, D, P, A, M, Q, R, S, Y, X) B (P, A, C, S, Q, D, F, X, R, H, M, Y) C (A, D, C, R, F, Q, M, S, Y, P, H, X) 							
D (H, C, Q, P, A, M, S, R, D, F, X, Y)							
	_		, M, S, D, F				
8. (A)在某趟排序结束后不一定能选出一个元素放到其最终位置上。							
A 选择	排序	B 起泡	非序	C 归弟	 	D 快速	排序
二、简答题(共 30 分) 1. 假定对有序表: (3, 4, 5, 7, 24, 30, 42, 54, 63, 72, 87, 95) 进行折半查找,回答下列问题:							

- - ① 画出描述折半查找过程的判定树;
 - ② 若查找元素 54, 需依次与哪些元素比较?
 - ③ 若查找元素 90, 需依次与哪些元素比较?
 - ④ 假定每个元素的查找概率相等,求查找成功时的平均查找长度。



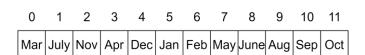
- ② 需要与 30、63、42、54 比较
- ③ 需要与30、63、87、95比较
- ④ 平均查找长度为: $\frac{1+2\times2+4\times3+5\times4}{12} = \frac{37}{12} \approx 3.08$
- 2. 已知如下长度为 12 的表:(Jan, Feb, Mar, Apr, May, June, July, Aug, Sep, Oct, Nov, Dec),元素按字典顺序排序。
- ① 试按表中元素的顺序依次插入一棵初始为空的二叉排序树,画出插入完成之后的二叉排序树,并求其在等概率的情况下查找成功的平均查找长度。
- ② 若 Hash(x)=(x 的字母 ASCII 码之和)%12,分别求出以拉链法和二次探测法得到的散列表。求在等概率的情况下查找成功的平均查找长度。

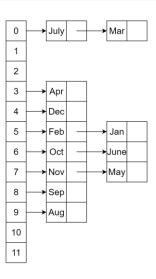
1



平均查找长度为: $\frac{1\times1+2\times2+3\times3+3\times4+2\times5+1\times6}{12} = \frac{7}{2} = 3.5$

2





平均查找长度为 $\frac{12+4}{12} = \frac{4}{3} \approx 1.33$

3. 对 n=10,给出快速排序一个最好情况和最坏情况的初始排列的实例,说明比较次数可能达到的最大值和最小值分别是多少?

最好情况: 4102375689 最坏情况: 9876543210 比较次数最大值为45次 比较次数最小值为19次

三、算法设计(共20分)

N 个元素用单链表存储,每个结点包括元素值、后继指针、查找频率;查找频率初始化为 1,以后元素每查找一次,其频率加一。编写算法,使得查找频率高的元素能更快找到,从而提高总查找效率。

```
void InsertList(List *L, int x)
{
    Node *p = L->head->next;
    Node *q = L->head;
    while (p != L->tail)
        if (p->data == x)
        {
            p->freq++;
            if (p->freq > q->freq)
                q->next = p->next;
                p->next = L->head->next;
               L->head->next = p;
            }
            return;
        }
        q = p;
        p = p->next;
    Node *s = (Node *)malloc(sizeof(Node));
    s \rightarrow data = x;
    s \rightarrow freq = 1;
    s->next = L->head->next;
    L->head->next = s;
}
```