

第八章查找 自测卷答案

姓名 班级

题号	_	11	111	四	五	总分
题分	10	27	16	24	23	100
得分						

一、填空题(每空1分,共10分)

- 1. 把待查关键字 key 存入表头或表尾,俗称 哨兵 ,可以加快查找速度。
- 2. 顺序表的平均查找长度为 (n+1)/2
- 3. 在各种查找方法中,平均查找长度与结点个数 n 无关的查找方法是 散列查找 。
- 4. 假设在有序线性表 a[20]上进行折半查找,则比较一次查找成功的结点数为 1; 比较两次查找成功的结点数为 2 ; 比较四次查找成功的结点数为 8 ; 平均查找长度为 3.7 。

解:显然,平均查找长度= $\frac{0 (\log_2 n)}{5}$ < 5 次(2^5)。但具体是多少次,则不应当按照公式 $ASL = \frac{n+1}{n} \log_2 (n+1)$ 来计算(即($21 \times \log_2 21$)/20 = 4.6 次并不正确!)。因为这是在假设 n

=2"-1 的情况下推导出来的公式。应当用穷举法罗列:

全部元素的查找次数为= $(1+2\times2+4\times3+8\times4+5\times5)$ =74; ASL=74/20=3.7 !!! 5. 有一个表长为 m 的散列表,初始状态为空,现将 n (n < m) 个不同的关键码插入到散列表中,解决冲突的方法是用线性探测法。如果这 n 个关键码的散列地址都相同,则探测的总次数是 $n(n-1)/2=(1+2+\cdots+n-1)$ 。(而任一元素查找次数 $\leq n-1$)

- 6. 【计研题 2000】折半查找有序表(4, 6, 12, 20, 28, 38, 50, 70, 88, 100),若查找表中元素 20, 它将依次与表中元素 28, 6, 12, 20 比较大小。
- 7. 线性有序表(a_1 , a_2 , a_3 , …, a_{256})是从小到大排列的,对一个给定的值 k,用二分法检索表中与 k 相等的元素,在查找不成功的情况下,最多需要检索 <u>8</u> 次。设有 100 个结点,用二分法查找时,最大比较次数是 7 。

二、单项选择题(每小题1分,共27分)

(A)1. 具有 n 个结点的判定树的深度为

A. log2n B. log2n+1 C. log2n-1 D. log2n+2

- 2. 无序线性链表的查找效率为_A___,插入效率为_B__,删除效率为_B__
 A.O(n) B. O(1) C. O(n*n) D. O(n*n*n)
- () 3. 静态查找树表的查找效率为_A___,插入效率为_C___,删除效率为_C___ A.O(logn) B. O(n*n*logn) C. O(nlogn) D. O(n)
- (C) 4. 折半查找法在查找成功时比较次数最多为

A. log2n B. log2n-1 C. log2n+1 D. log2n+2

(C) 5. 折半搜索与二叉搜索树的时间性能

A. 相问 B. 元宝小问 C. 有时小相问 D. 致重级都是 $O(\log_2 n)$
(A) 6. 【计研题 2001】折半查找有序表(4,6,10,12,20,30,50,70,88,100)。
若查找表中元素 58,则它将依次与表中
败。
A. 20, 70, 30, 50 B. 30, 88, 70, 50 C. 20, 50 D. 30, 88, 50
(A) 7. 链表适用于
A. 顺序 B. 二分法 C. 顺序,也能二分法 D. 随机
8. (96 初程 P73) 从供选择的答案中,选出应填入下面叙述
把相应编号写在答卷的对应栏内。
数据结构反映了数据元素之间的结构关系。链表是一种,它对于数据元素的插
入和删除 <u>B</u> 。通常查找线性表数据元素的方法有 <u>C</u> 和 <u>D</u> 两种方法,其中
C 是一种只适合于顺序存储结构但 E 的方法; 而 D 是一种对顺序和链式存储
供选择的答案:
A: ①顺序存储线性表 ②非顺序存储非线性表 ③顺序存储非线性表 ④非顺序存储
线性表
B: ① 不需要移动结点,不需改变结点指针 ②不需要移动结点,只需改变结点指针
③只需移动结点,不需改变结点指针 ④既需移动结点,又需改变结点指针
C: ① 顺序查找 ②循环查找 ③条件查找 ④二分法查找
D: ① 顺序查找 ②随机查找 ③二分法查找 ④分块查找
E: ① 效率较低的线性查找 ②效率较低的非线性查找
③ 效率较高的非线性查找 ④效率较高的线性查找
答案: A = <u>4</u> B = <u>2</u> C = <u>4</u> D = <u>1</u> E = <u>3</u>
9. 【92 程 P6】 从供选择的答案中,选出应填入下面叙述
相应编号写在答卷的对应栏内。
散列法存储的基本思想是根据 A 来决定 B ,碰撞(冲突)指的是 C ,处
理碰撞的两类主要方法是 <u>D</u> 。
供选择的答案
A, B: ①存储地址 ② 元素的符号 ③ 元素个数 ④ 关键码值
⑤ 非码属性 ⑥ 平均检索长度 ⑦ 负载因子 ⑧ 散列表空间
C: ①两个元素具有相同序号 ② 两个元素的关键码值不同,而非码属性相同
③ 不同关键码值对应到相同的存储地址 ④ 负载因子过大 ⑤ 数据元素过
多
D: ① 线性探查法和双散列函数法 ② 建溢出区法和不建溢出区法
③ 除余法和折叠法 ④ 拉链法和开地址法
答案: A=
10.【91 程 P3】从供选择的答案中,选出应填入下面叙述 ? 内的最确切的解答,把
TOTAL TOTAL STATE OF
相应编号写在答卷的对应栏内。
相应编号写在答卷的对应栏内。

元素进行查找的概率是相同的,并且各个元素的关键项的值皆不相同。当用顺序查找法查找时,平均比较次数约为 $_{\bf D}$ __,最大比较次数为 $_{\bf E}$ __。 供选择的答案:

- A~C: ① 必须以顺序方式存储 ② 必须以链表方式存储 ③ 必须以散列方式存储
 - ④ 既可以以顺序方式,也可以以链表方式存储
 - ⑤ 必须以顺序方式存储且数据元素已按值递增或递减的次序排好
 - ⑥ 必须以链表方式存储且数据元素已按值递增或递减的次序排好
- D, E:
 ① 25000
 ② 30000
 ③ 45000
 ④ 90000

 答案:
 A=
 ④
 B=
 ⑤
 C=
 ③ D=
 ③ E=
 ④
- **11.** 【97 程 P18】 从供选择的答案中,选出应填入下面叙述 ? 内的最确切的解答,把相应编号写在答卷的对应栏内。

在二叉排序树中,每个结点的关键码值 A , B 一棵二叉排序,即可得到排序序列。同一个结点集合,可用不同的二叉排序树表示,人们把平均检索长度最短的二叉排序树称作最佳二叉排序,最佳二叉排序树在结构上的特点是 C 。 供选择的答案

- A: ①比左子树所有结点的关键码值大,比右子树所有结点的关键码值小
 - ②比左子树所有结点的关键码值小,比右子树所有结点的关键码值大
 - ③比左右子树的所有结点的关键码值都大
 - ④与左子树所有结点的关键码值和右子树所有结点的关键码值无必然的大小关系
- C: ① 除最下二层可以不满外,其余都是充满的 ②除最下一层可以不满外,其
- B:
 ①前序遍历
 ② 中序(对称)遍历
 ③ 后序遍历
 ④ 层次遍历
- 余都是充满的
- ③ 每个结点的左右子树的高度之差的绝对值不大于 1 ④ 最下层的叶子必须在最左边

答案: A=<u>1</u> B=<u>2</u> C=<u>2</u>

- 三、简答题(每小题 4 分, 共 16 分)
- 1. 什么情况下用顺序表比链表好?

答: 顺序表适于做查找这样的静态操作,链表适于做插入和删除这样的动态操作。如果线性表的变化长度变化不大,且其主要操作是查找,则采用顺序表;如果线性表的长度变化较大,且其主要操作是插入、删除操作,则采用链表。

- 2. 常用的哈希函数构造方法有哪些?
- 答:直接定址法、除留余数法、乘余取整法、数字分析法、平方取中法、折叠法、随机数法。
- 3. 【计研题 1999】设哈希 (Hash) 表的地址范围为 0~17, 哈希函数为: H(K)=K MOD 16。

K 为关键字,用线性探测法再散列法处理冲突,输入关键字序列:

(10, 24, 32, 17, 31, 30, 46, 47, 40, 63, 49)

造出 Hash 表, 试回答下列问题:

- (1) 画出哈希表的示意图:
- (2) 若查找关键字 63, 需要依次与哪些关键字进行比较?

- (3) 若查找关键字 60, 需要依次与哪些关键字比较?
- (4) 假定每个关键字的查找概率相等,求查找成功时的平均查找长度。

解: (1) 画表如下:

	•																
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
32	17	63	49					24	40	10				30	31	46	47

(2) 查找 63, 首先要与 H(63)=63%16=15 号单元内容比较,即 63 vs 31, no;

然后顺移,与 46,47,32,17,63 相比,一共比较了 6次!

- (3) 查找 60,首先要与 H(60)=60%16=12 号单元内容比较,但因为 12 号单元为空(应当有空标记),所以应当只比较这一次即可。
- (4) 对于黑色数据元素,各比较1次;共6次;

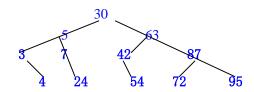
对红色元素则各不相同,要统计移位的位数。"63"需要 6 次,"49"需要 3 次,"40"需要 2 次,"46"需要 3 次,"47"需要 3 次,

所以 ASL=1/11 (6+2+3×3) =17/11=1.5454545454≈1.55

- 4.【计研题 1999】假定对有序表: (3, 4, 5, 7, 24, 30, 42, 54, 63, 72, 87, 95)进行 折半查找,试回答下列问题:
 - (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。

解:

(1) 先画出判定树如下(注: mid=(1+12)/2」=6):



- (2) 查找元素 54, 需依次与 30, 63, 42, 54 等元素比较;
- (3) 查找元素 90, 需依次与 30, 63,87, 95, 72 等元素比较;
- (4) 求 ASL 之前,需要统计每个元素的查找次数。判定树的前 3 层共查找 1+2×2+4×3=17 次:

但最后一层未满,不能用 8×4 ,只能用 $5\times4=20$ 次,所以 ASL=1/12(17+20)= $37/12\approx3.08$

四、分析题(每小题8分,共24分)

1. 【严题集 9.9③】已知如下所示长度为 12 的表:

(Jan, Feb, Mar, Apr, May, June, July, Aug, Sep, Oct, Nov, Dec)

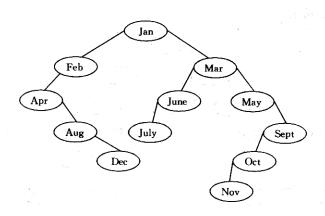
- (1) 试按表中元素的顺序依次插入一棵初始为空的二叉排序树,画出插入完成之后的二叉排序树,并求其在等概率的情况下查找成功的平均查找长度。
- (2) 若对表中元素先进行排序构成有序表,求在等概率的情况下对此有序表进行折半查找时

查找成功的平均查找长度。

(3) 按表中元素顺序构造一棵<mark>平衡二叉排序树</mark>,并求其在等概率的情况下查找成功的平均查 找长度。

解:

(1) 求得的二叉排序树如下图所示,在等概率情况下查找成功的平均查找长度为 $ASL_{succ} = \frac{1}{12}(1 \times 1 + 2 \times 2 + 3 \times 3 + 4 \times 3 + 5 \times 2 + 6 \times 1) = \frac{42}{12}$

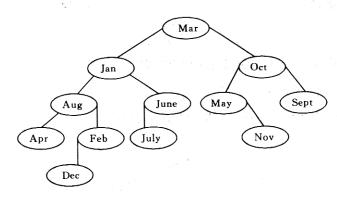


(2) 经排序后的表及在折半查找时找到表中元素所经比较的次数对照如下:

等概率情况下查找成功时的平均查找长度为

$$ASL_{succ} = \frac{1}{12}(1 \times 1 + 2 \times 2 + 3 \times 4 + 4 \times 5) = \frac{37}{12}$$

(3) 按教科书 9.2.1 节所述求得的平衡二叉树为



它在等概率情况下的平均查找长度为

$$ASL = \frac{1}{12}(1 \times 1 + 2 \times 2 + 3 \times 4 + 4 \times 4 + 5 \times 1) = \frac{38}{12}$$

2. 选取散列函数 H (key) = (3*key) %11, 用线性探测法处理冲突, 对下列关键码序列构造一个散列地址空间为 $0\sim10$, 表长为 11 的散列表, $\{22,41,53,08,46,30,01,31,66\}$ 。

解: 由题意知, m=11(刚好为素数)

地址	值	链接指针
0	22	1
1	66	
2	41	3
3	08	4,7
4	30	
5	53	
6	46	
7	01	
8	31	
9		
10		

则(22*3)%11=6***********************************
(41*3)%11=112
(53*3)%11=14·····5
(08*3)%11=2·····2
(46*3)%11=12·····6
(30*3)%11=8*****2
(01*3)%11=03
(31*3)%11=8·····5
(66*3)%11=9*****0

22	66	41	8	30	53	46	1	31		
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1		3	4,							
			7							

3. 已知哈希表大小 11,哈希表名字为 A,给定关键字序列(20,30,70,15,8,12,18,63,19)。哈希函数为 H(k)=k%11,采用线性探测法处理冲突,则将以上关键字依次存储到哈希表中。试构造出该哈希表,并求出等概率情况下的平均查找长度。

分析: 本题中各元素的存放到哈希表

过程如下: H(20)=9, 可直接存放到 A[9]中去。

H(30)=8, 可直接存放到 A[8]中去。

H(70)=4, 可直接存放到 A[4]中去。

H(15)=4,冲突; d0=4 d1=(4+1)%11=5,将15放入到A[5]中。

H(8)=8,冲突; d0=8 d1=(8+1)%11=9,仍冲突; d2=(8+2)%11=10,将 8 放入到 A[10]中。

H(12)=I, 可直接存放到 A[1]中去。

H(18)=7, 可直接存放到 A[7]中去。

H(63)=8 , 冲突; d0=8 d1=(8+1)%11=9 , 仍冲突; d2=(8+2)%11=10 , 仍冲突; d3=(8+3)%11=0 , 将 63 放入到 A[0]中。

H(19)=8 , 冲突; d0=8 d1=(8+1)%11=9 , 仍冲突; d2=(8+2)%11=10 , 仍冲突; d3=(8+3)%11=0 , 仍冲突; d4=(8+4)%11=1 , 仍冲突; d5=(8+5)%11=2 , 将 19 放入到 A[2]中。

所以,哈希表如图:

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	
A	63	12	19		70	15		18	30	20	8	
探查次数	4	1	6		1	2		1	1	1	3	

平均查找长度: (1*5+2+3+4+6)/9=20/9

五、算法设计题(每题8分,共24分)

1. 请用非递归方法实现二分查找。

2.【严题集 9.44④】已知某哈希表的装载因子小于 1,哈希函数 H(key)为关键字(标识符)的第一个字母在字母表中的序号,处理冲突的方法为线性探测开放定址法。试编写一个按第一个字母的顺序输出哈希表中所有关键字的算法。

解:注意此题给出的条件:装载因子 a $\langle 1, 则哈希表未填满。由此可写出下列形式简明的 算法:$

```
void PrintWord(Hash Table ht)
```

}

{//按第一个字母的顺序输出哈希表 ht 中的标识符。哈希函数为表示符的第一个字母在字母表中的序号,处理冲突的方法是线性探测开放定址法。

```
for(i=1; i<=26; i++){
    j=i;
While(ht.elem[j].key){
        if(Hash(ht.elem[j].key==i)printf(ht.elem[j].key);
        j=(j+1)%m;
     }
}//PrintWord</pre>
```

3. 【严题集 9.31④】试写一个判别给定二叉树是否为二叉排序树的算法,设此二叉树以二叉链表作存储结构。且树中结点的关键字均不同。

解:注意仔细研究二叉排序树的定义。易犯的典型错误是按下述思路进行判别:"若一棵 非空的二叉树其左、右子树均为二叉排序树,且左子树的根的值小于根结点的值,又根结 点的值不大于右子树的根的值,则是二叉排序树"

(刘注:即不能只判断左右孩子的情况,还要判断左右孩子与双亲甚至根结点的比值也要遵

循(左小右大)原则)。

若要采用递归算法,建议您采用如下的函数首部:

bool BisortTree(BiTree T, BiTree&PRE), 其中 PRE 为指向当前访问结点的前驱的指针。 (或者直接存储前驱的数值,随时与当前根结点比较)

}//Is_BSTree

```
一个漂亮的算法设计如下:
int last=0, flag=1; // last 是全局变量, 用来记录前驱结点值, 只要每个结点都比
前驱大就行。
int Is_BSTree(Bitree T) //判断二叉树 T 是否二叉排序树,是则返回 1,否则返回 0
 if(T->lchild&&flag) Is_BSTree(T->lchild);
 if(T->data<last) flag=0; //与其中序前驱相比较, flag=0 表示当前结点比直接前驱小,则
立即返回
 last=T->data;
 if(T->rchild&&flag) Is_BSTree(T->rchild);
 return flag;
```