# 20181214 数据结构作业

### 我承诺诚实作业,没有抄袭他人!

#### 1. 第1题:

解:由题得,这 n 个关键码检索成功所花费检索长度分别为 1,2,3...n,因此成功检索的平均检索长度 $ASL(n) = 1 * \frac{1}{2} + 2 * \frac{1}{4} + \cdots + n * \frac{1}{2^n}$ 。又 $\frac{1}{2}ASL(n) = 1 * \frac{1}{4} + 2 * \frac{1}{8} + \cdots + (n-1) * \frac{1}{2^n} + n * \frac{1}{2^{n+1}}$ ,因此 $ASL(n) - \frac{1}{2}ASL(n) = \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \frac{1}{8} \dots + \frac{1}{2^n} - n * \frac{1}{2^{n+1}} = 1 - \frac{2}{2^{n+1}} + n * \frac{1}{2^{n+1}}$ ,从而 $ASL(n) = 2 + (n-2) * \frac{1}{2^n}$ ,即**平均检索长度为2** +  $(n-2) * \frac{1}{2^n}$ 。

#### 2. 第2题:

解:每一步时的 first、mid 和 last 如下表所示。

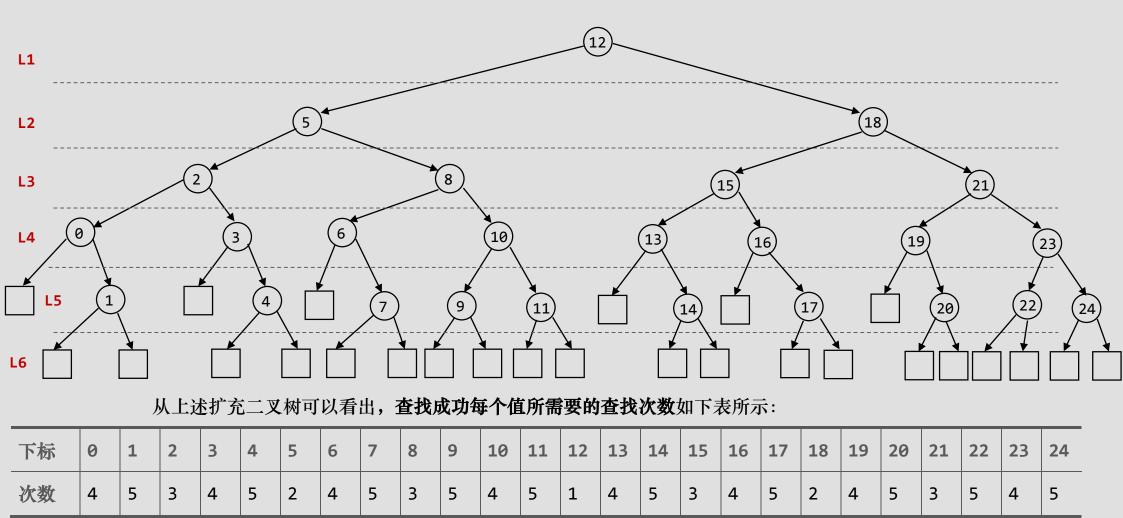
步骤序号	first	mid	last	判断
1	1	4	8	26<88,first = mid + 1 = 5
2	5	6	8	56<88,first = mid + 1 = 7

	1	1	1	
3	7	7	8	找到 88, 结束检索

### 3. 第4题:

 $\mathbf{m}$ : 以 $ASL_s$ 表示查找成功的平均查找长度,由于题中说查找的是 A[25]中每个元素,因此一定会查找成功。

1) 顺序查找:  $ASL_s = (1 + 2 + 3 + ... 25) / 25 = 13$ 。



从而查找成功的平均检索长度(表中次数之和除以 25)为

 $ASL_S = (4+5+3+4+5+...+5+4+5)/25 = 99/25 = 3.96$ 

3) 分块: 由两阶段的顺序检索组成,因此查找成功的平均检索长度为 $ASL_s = (5+1)/2 + (5+1)/2 = 6$ 。

4. 第 5 题: 请查看 CLion 程序

5. 第 6 题: 请查看 CLion 程序

#### 6. 第11题:

### 1) 首先求出每个元素对 23 取余的余数,如下表所示:

元素	32	75	29	63	48	94	25	46	18	70
余数	9	6	6	17	2	2	2	0	18	1

### 2) 插入元素 32, 得到如下散列表:

下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23
元素										32														

- 2 / 10 / 1/20 / <del>/ 2</del> / 10 / 21 / 11 10 / 1/45 ·	3)	插入元素 75,	得到如下散列表:
---	----	----------	----------

下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23
元素							75			32														

## 4) 插入元素 29, 发生冲突, 使用线性探测解决冲突得元素 29 插入在下标 7, 得如下散列表:

下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23
元素							75	29		32														

## 5) 插入元素 63, 得如下散列表:

下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23
元素							75	29		32								63						

## 6) 插入元素 48, 得如下散列表:

下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23
----	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

元素			48				75	29		32								63						
		7)	<b></b> 入元	素 <u>94</u>	<u>1</u> ,发	生冲线	突,值	吏用纱	と性探	测解	决得	元素 9	94 插	入在 <sup>一</sup>	下标 3	,得	如下情	放列表	<b>፟</b> ዩ፡					
下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23
元素			48	94			75	29		32								63						
	8) 插入元素 <u>25</u> , 发生冲突,使用线性探测解决得元素 25 插入在下标 4, 得如下散列表:																							
下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23
元素			48	94	25		75	29		32								63						
		9)	<b></b> 入元	素 <u>46</u>	5, <u>18</u>	3, <u>70</u>	_得如	下最	终散列	削表:														
下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23
元素	46	70	48	94	25		75	29		32								63	18					

10) 根据上述步骤,我们可以得到每个元素查找成功的次数如下表:

元素	32	75	29	63	48	94	25	46	18	70
查找成功次数	1	1	2	1	1	2	3	1	1	1

<sup>\*\*</sup>因此**平均查找长度**为(1+1+2+1+1+2+3+1+1+1)/10 = **1.4**。

### 7. 第13题:

#### 首先用每个元素对 13 取余,得到如下表:

元素	12	23	45	57	20	03	78	31	15	36
余数	12	10	6	5	7	3	0	5	2	10

## 1) 利用线性探查法解决冲突,有如下步骤:

a) 插入元素 12,23,45,57,20,03,78 得如下散列表:

下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
元素	78			03		57	45	20			23		12

b) 插入元素 31, 发生冲突, 使用线性探查解决得元素 31 插入在下标 6, 得如下散列表:

下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	
元素	78			45	03	57	31	20			23		12	
c)	插入元素	素 <u>15</u> ,得	如下散列	削表:										
下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	
元素	78		15	45	03	57	31	20			23		12	
d)	d)插入元素 <u>36</u> ,发生冲突,使用线性探查解决得 <b>元素 36 插入在下标 11</b> ,得如下 <b>最终散列表</b> :													
下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	
元素	78		15	45	03	57	31	20			23	36	12	

e) 根据上述过程,得到每个元素的查找成功的检索长度,则得到如下查找次数表:

元素	12	23	45	57	20	03	78	31	15	36
查找成功次数	1	1	1	1	1	2	1	2	1	2

则查找成功的平均检索长度为(1+1+1+1+1+2+1+2+1+2)/10 = 1.4。

f) 查找不成功是指对每个散列下标来讲,使用线性探查向后探寻,直至遇到第一个为空的元素停止查找,因此对每个散列下标查找不成功次数如下表所示:

下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
查找失败长度	2	1	3	2	1	5	4	3	2	1	5	4	3

则查找不成功的平均检索长度为(2+1+3+2+1+5+4+3+2+1+5+4+3)/13 = 36/13。

### 2) 使用再散列法寻找下一个下标:

a) 首先插入元素 12,23,45,57,20,03,78 得如下散列表:

下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
元素	78			03		57	45	20			23		12

b) 插入元素 <u>31</u>,发生冲突,使用再散列法计算插入下标:  $h_1$ =5, rh(31)=(7\*31)%11+1=9,  $h_2$ =(5+9)%13=1,发现下标 1 没有元素,因此可以插入得到如下散列表:

	1												
					_	_	_	_					
卜标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
1 1/4/													

元素	78	31		03		57	45	20			23		12
c)插入元素 15,得到如下散列表:													
下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
元素	78	31	15	03		57	45	20			23		12

d) 插入元素 36,发生冲突,使用再散列法计算插入下标: $h_1$ =10,rh(36)=(7\*36)%11+1=11, $h_2$ =(10+11)%13=8,发现下标8没有元素,因此可以插入得到如下最终散列表:

下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
元素	78	31	15	03		57	45	20	36		23		12

### g) 根据上述过程,每个元素查找成功的检索长度如下表所示:

元素	12	23	45	57	20	03	78	31	15	36
余数	1	1	1	1	1	1	1	2	1	2

则检索成功的平均检索长度为(1\*8+2\*2)/10 = 1.2。

#### 8. 第16题:

1) **解**:由于总共有 12 个关键码且负载因子为 0.6,因此 M=12/0.6=20,则除余法用于取余的因子应当取小于 20 的最大素数即 19,因此散列函数为 **h(K) = K % 19**。

#### 2) 首先 1)中散列函数求出每个元素对应的余数,如下表:

元素	26	25	20	33	21	24	45	204	42	38	29	31
余数	7	6	1	14	2	5	7	14	4	0	10	12

根据书上所讲**,选取小于 19 的最大素数为 17 得到再散列函数** rh(K) = k%17 + 1,从而下一个开放地址的**计算公式为** $h_i = (h_{i-1} + rh(k))%19$ 。

\*\*\*\*下表中有橙黄底色代表发生冲突的项,带有□标识的是新插入表中的元素\*\*\*\*

a) 首先,插入元素 <u>26,25,20,33,21,24</u>,得如下散列表:

下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
元素		20	21			24	25	26		

下标	10	11	12	13	14	15	16	17	18	
元素					33					

b) 插入元素 <u>45</u>,发生冲突,根据再散列函数计算得 rh(45)=45%17+1=12,则再次计算得到的下标  $h_2=(7+12)\%19=0$ ,发现下标 0 没有元素,插入得到如下表:

下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
元素	45	20	21			24	25	26		
下标	10	11	12	13	14	15	16	17	18	
元素					33					

c) 插入元素 <u>204</u>, 发生冲突,根据再散列函数计算得 rh(204) = 204%17+1 = 1, 则再次计算得到的下标  $h_2 = (1+14)%19 = 15$ , 发现下标 15 没有元素,插入得到如下表:

下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

元素	45	20	21			24	25	26		
下标	10	11	12	13	14	15	16	17	18	
元素					33	204				

d) 插入元素 42, 得到如下散列表:

下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
元素	45	20	21		42	24	25	26		
下标	10	11	12	13	14	15	16	17	18	
元素					33	204				

e) 插入元素 <u>38</u>,发生冲突,根据再散列函数计算得 rh(38) = 38%17+1 = 5,则再次计算得到的下标 $h_2$  = (5+12)%19 = 17,发现下标 17 没有元素,插入得到如下表:

		4	2	2	4	F		7	0	0
下标	0	1	2	3	4	5	6	/	8	9

元素	45	20	21		42	24	25	26		
下标	10	11	12	13	14	15	16	17	18	
元素					33	204		38		

## f) 插入元素 <u>29</u>, <u>31</u>, 得到如下<mark>最终散列表</mark>:

下标	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
元素	45	20	21		42	24	25	26		
下标	10	11	12	13	14	15	16	17	18	
元素	29		31		33	204		38		

因此,上表即为最终的经双散列法解决冲突的散列函数表,共发生3次冲突。