

哈爾濱工業大學

数据结构实验报告

查找与排序方法

学院计算机科学与技术姓名胡博涵学号SZ170110113专业计算机类日期2018-06-14

目录

1	问题分	析												 										1
2	详细设	计																		 				2
	2.1	设	计	思	想																			2
	2.2	存	储	结	构	及	操	作	: .															2
	2.3	程	序	整	体	流	程																	7
3	用户手	册																						15
4	总结 .																							16
5	结果 .																							17
6	感想与	建	议											 						 				24

1 问题分析

任务一 任务一要求对给出的整数进行重新组合,使之成为最大的整数,对于计算机而言,属于排序算法,只是需要重新定义排序规则。

任务二 任务二要求对 k 个有序列表进行合并,对于计算机而言,是有序列表的归并算法。

任务三 任务三要求对股票信息进行排序。首先需要选择合适的存储结构对股票信息进行存储。输入的数据为字符串形式,则需要对字符串进行解析,并将信息正确存储。在排序方面,有冒泡排序、选择排序、插入排序等效率不同的算法,应采取高效的排序算法对某关键字进行排序。在查找方面,有线性查找、索引查找、折半查找和基于索引树的查找等不同方式,对于不同的查找方式,需要选取不同的数据结构进行存储。例如,对于线性查找,需要采用线性存储结构;折半查找必须采取顺序存储结构;索引查找需要采取线性存储结构;索引树则需要线性和树状存储结构进行结合。

2 详细设计

2.1 设计思想

任务一 任务一给出了一组非负整数,要求重新排列顺序使之成为一个最大的整数。这实际上也是一种排序,**只是排序规则需要重新进行定义。**

对于这个排序,定义的规则是:如果两个数字 a,b 拼接而成的多位数字 ab>ba,(例如 34 和 5 组成的 534 和 345),则可以定义 a>b。而当整个数列达到在以上定义规则下的递减形式时,就可以保证拼接而成的整数是最大的。重新定义比较规则之后,选用任何一种排序算法,就可以得到答案。

任务二 任务二给定了若干个有序数组(其单调性一致),要求合并数组,并使之仍然有序。这里借鉴了归并排序的思想,合并线性表的操作可以看成归并排序算法的中间步骤,即开辟一块新的空间,对于待归并的有序线性表,比较其表首元素(或表尾元素),将较小(或较大)的一方插入新表,并从原始表中删除该数据项,并继续进行第二轮比较。

任务三 任务三给定了百万条数据,对于规模庞大的数据,需要进行快速的随机访问,故采用**顺序存储结构**进行存储。

排序 实验要求用某种 $O(n^2)$,O(nlogn) 的排序算法和希尔排序算法进行排序。这里 $O(n^2)$ 算法采用选择排序,O(nlogn) 算法采用快速排序。

查找 查找有三种方式:

- 线性查找 在原始数据上进行顺序查找。其时间复杂度为 $O(n^2)$.
- 索引查找 对原始数据数据分为 m 块建立索引,进行索引查找。其时间复杂度为 $O(log_2m + n/m)$.
- **索引树查找** 将名称相同的股票看作同一股票,对于每一支股票,以交易日期为关键字建立平衡二叉排序树 (AVL) 进行查询。

2.2 存储结构及操作

任务一: 最大数

存储结构 采用一维数组存储输入的数字和排序后的数字。

相关操作 以下是在 C 语言中定义的比较函数。

```
bool larger(int a, int b) {
       char ca[100], cb[100];
2
       sprintf(ca, "%d", a);
3
       sprintf(cb, "%d", b);
4
       int len_a = (int) strlen(ca);
5
       int len_b = (int) strlen(cb);
6
       //分别计算ab, ba拼接的值
       unsigned long long aplusb = (unsigned long long) pow(10, len_b) * a + b;
8
       unsigned long long bplusa = (unsigned long long) pow(10, len_a) * b + a;
       return aplusb > bplusa;
10
11
```

函数清单 以下为部分函数。

表 1: 函数清单

函数名	函数功能	操作对象	传入参数	返回值
bubble	冒泡排序单轮交换 并判断区间是否有序	数据指针数组	单轮交换区间	bool (区间是否有序)
BubbleSort	冒泡排序	数据指针数组	待排序区间	无

在输出时,直接将数组元素顺序输出(其中不加空格)即可。

任务二: 合并 K 个有序数组

存储结构 以下是列表类型的定义。

```
#define DEFAULT_CAPACITY 100
typedef struct _list { //定长顺序表
    int _elem[DEFAULT_CAPACITY];
    int size;
} List;
```

函数清单 以下为部分函数。

表 2: 任务二函数清单

函数名	函数功能	操作对象	传入参数	返回值
initList	创建顺序表对象	顺序表	无	顺序表对象指针
clrList	清空顺序表	顺序表	待清空的顺序表	无
insert	在顺序表尾部插入元素	顺序表	插入元素、顺序表	无
merge	归并两个有序线性表	顺序表	待归并的两个表	归并后的新表

任务三: 股票信息

股票数据信息结构体的定义 以下是股票信息结构体的定义。

```
typedef struct _item {
    char raw[LINE_MAX]; // 股票原始信息
    char id[LINE_MAX]; // 股票名称
    long date; //交易日期
    double start_price; // 开盘价
    double highest; // 最高价
    double lowest; // 最低价
    double end_price; // 收盘价
    double quantity; //交易量
    char otherInfo[LINE_MAX]; // 其他信息
} Item;
int numbers; // 设立全局变量存储股票数量
Item items[MAX_NUM]; // 数据域
Item* ptrs[MAX_NUM]; // 数据域
Item* ptrs[MAX_NUM]; // 数据域
```

函数清单 以下为部分函数。

表 3: 函数清单

	-	. 122-114				
函数名	函数功能	操作对象	传入参数	返回值		
openFile	读取并解析文件信息	信息文件	文件名]	无		
ShellSort	希尔排序	数据指针数组	无			
selectPivot	选择主元位置	数据指针数组	待排序区间	主元位置		
partition	快速排序	数据指针数组	待排序区间	 主元新下标位置		
partition	以主元为分界划分区间	数1/61日7日数组	主元下标位置			
QuickSort	快速排序 (递归)	数据指针数组	待排序区间	 无		
linearSearch	线性查找	数据指针数组	查找区间、查找关键字	查找到的元素位置		
getIndex	为索引查找创建索引	数据指针数组	无	无		
AVLSearch	在 AVL 树查找项目	数据指针数组	对应关键字的索引树树根	查找到的元素位置		
			查找关键字			

注 由于排序涉及大量的交换操作,结构体的交换将对排序的性能造成极大影响。故采用对指针进行交换的方法,即另设一指针数组,将其每一个单元初始化为对应单元编号的结构体的存储地址,在排序时,对指针进行交换,可提高排序效率。(实测:对结构体进行交换时,快速排序用时 1.53s; 对指针进行交换时,快速排序用时 0.58s)

二叉平衡查找树 (AVL) 下面给出二叉平衡查找树的具体实现。

存储结构 树节点的数据类型定义

```
typedef long T;

typedef struct __node {

T val; //存储的关键字

Item *ptr; //指向条目地址

int height; //高度

struct __node *lChild; //左子

struct __node *rChild; //右子

Node;
```

索引表中索引项的定义

```
typedef struct idx { //索引表中的元素 区间为[lo,hi)
char id[LINE_MAX]; //股票的名称
int lo; //对应有序区间的初始端
int hi; //对应有序区间的末尾
Node *root; //对应AVL树的树根
} Index;
Index indexList[MAX_NUM]; //索引表
int num_index; //索引项的数量
```

操作接口 宏定义实现部分操作接口

```
#define HEIGHT(x) (( (x) == NULL ) ? 0 : (x) -> height)
#define MAX(a, b) ( (a) > (b) ? (a) : (b) )
#define BalFac(x) ( HEIGHT((x)->lChild) - HEIGHT((x)->rChild))
#define Balanced(x) ( (-2 < BalFac(x) ) && (BalFac(x) < 2)</pre>
```

- 1. HEIGHT(x) 分别处理了 x 为空树节点和非空的情况, 在程序中可以避免非法访问造成的错误
- 2. MAX(a,b) 定义了 a 和 b 之间的最大值
- 3. BalFac(x) 定义了某子树的平衡因子,借用了上面已经定义的宏 HEIGHT(x)
- 4. Balanced(x) 定义了一个判断式,判断树是否平衡。

使用宏定义的目的是提高程序的可读性,同时避免过多的函数调用造成过大开销。

函数清单 以下为核心函数清单:

表 4: AVL 树函数清单

函数名	函数功能	操作对象	传入参数	返回值		
depth	递归求树的深度	二叉平衡树	根节点指针	树的深度		
insert	在 AVL 树中,递归地插入节点	二叉平衡树	根节点指针	插入的节点		
IIISCI U	在 AVE 树中, 透灯地描入下点	——入 街 個	数据项指针	1四/【111 14 四		
initNode	将数据项封装成一个叶节点	数据项类型	数据项指针	创建后的节点指针		
	并串接左右子	<u> </u>	3欠1/口~公1日1/1			
$Rotate_LL$	对左侧倾的子树进行局部的调整	二叉平衡树	根节点指针	调整后的根节点指针		
Rotate_RR/	LR/RL: 剩余的旋转函数此处省略,	其中 LR/RL	函数调用之前	「实现的 LL/RR 函数		

2.3 程序整体流程

算法:冒泡排序

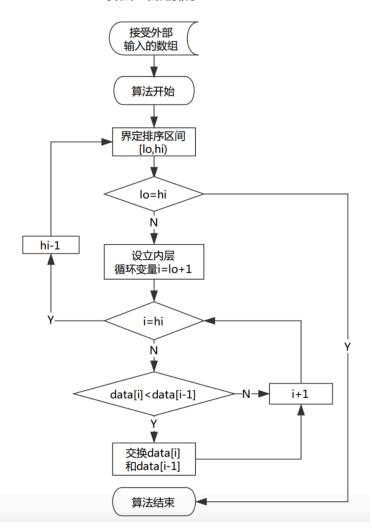


图 1: 任务 1: 冒泡排序

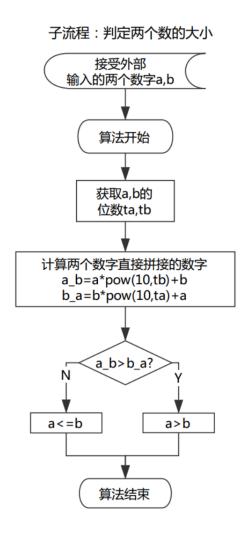


图 2: 任务 1: 比较两个数的顺序

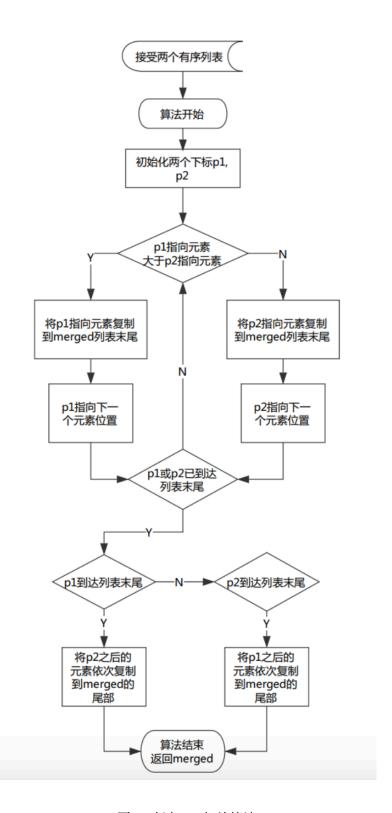


图 3: 任务 2: 归并算法

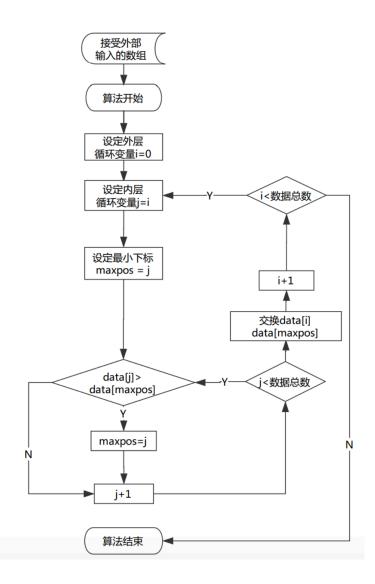


图 4: 任务 3: 选择排序

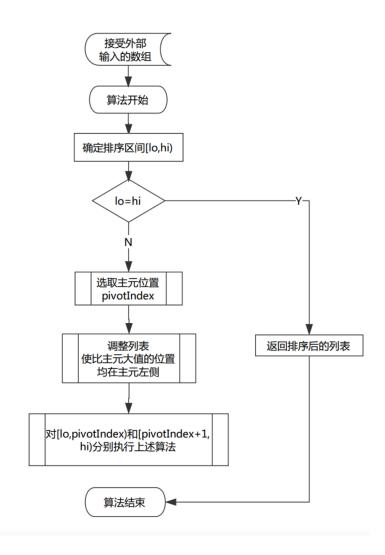


图 5: 任务 3: 快速排序

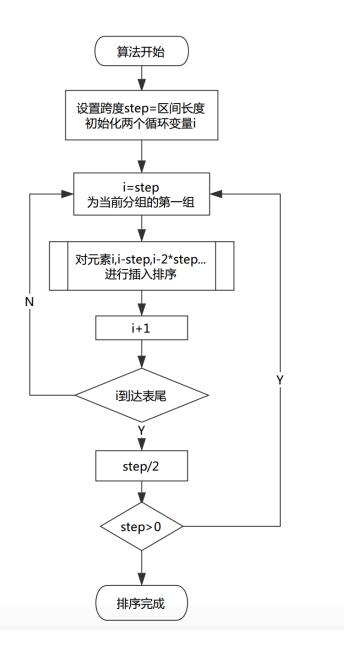


图 6: 任务 3: 希尔排序

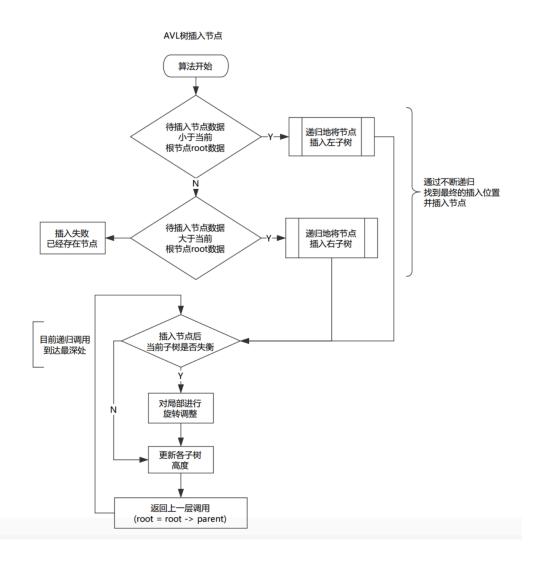


图 7: 任务 3: 创建 AVL 树 (插入节点)

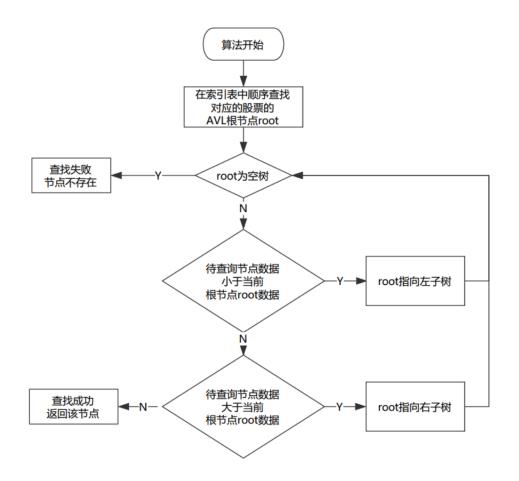


图 8: 任务 3:AVL 搜索算法

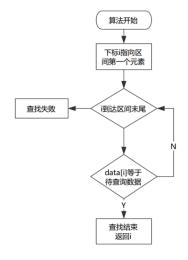


图 9: 任务 3: 线性查找算法

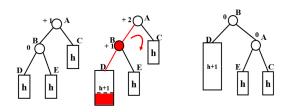


图 10: 任务 3: 二叉树重平衡(单侧)

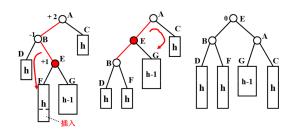


图 11: 任务 3: 二叉树重平衡(异侧)

3 用户手册

输入数据的格式

任务一 输入一组数据,用方括号包围,以逗号分隔,例如:[1,23,41]

任务二 输入若干行数据,要求必须有序,每行数据用方括号包围,以逗号分隔。

任务三 从文件读取数据,其中每条数据的格式为"股票代码 _ 交易日期 _ 开盘价 _ 最高价 _ 最低价 _ 收盘价 _ 交易量 _ 其他若干信息",每个字段以"_"分割。

程序运行时的操作

任务一、二无具体操作

任务三 程序运行时,会自动"data.txt" 读取数据,读取完成后,会输出文字

打开文件成功! 读取文件时间 1.87895 s.

之后将输出一个菜单,输入对应选项回车后即可运行。

- 1. 快速排序
- 2. 选择排序
- 3. 希尔排序
- 4. 创建索引 + 二叉平衡树 (AVL)
- 5. 线性查找
- 6. 索引 + 二叉平衡树 (AVL) 查找

输入操作:

注意 若未建立 AVL 树而直接选择索引 + 二叉平衡树 (AVL) 查找,系统将会先自动建立 AVL 树。为保证程序计时结果的正确性,每次进行排序或线形查找之前,将对序列进行重置。

输出数据的格式

任务一 输出排序后能组成的最大整数。

任务二 输出归并后的有序数组,以方括号包围,数字之间用逗号分隔。

任务三 排序:将排序后的信息按照原格式输出到外部文件 result.txt 文件;查询:输出查询到的股票详细信息。

4 总结

涉及到的数据结构 本实验涉及到的数据结构包括顺序表(任务一、二、三),索引表(任务三)和二叉平衡搜索树(AVL)(任务三)。

涉及到的算法 本实验涉及到的主要为排序算法。其中,任务一可以采取任意的排序算法,只是要重新定义比较规则。任务二主要借鉴了归并排序的思想,事实上就是归并排序的中间步骤。任务三涉及到不同时间复杂度的排序算法,例如:冒泡排序($O(n^2)$)、选择排序($O(n^2)$)、 卷尔排序($O(n\log n)$)、 快速排序($O(n\log n)$)等,查找算法主要涉及了线性查找和索引树查找。其中,线性查找不需要预处理,但平均查找的时间复杂度与序列长度成正比,为 O(n). 而索引树的查找,需要先定位索引的下标,由于索引并不多,这里使用顺序查找。在定位到索引后,对其所指的平衡二叉排序树进行深入查找。

遇到的问题 在进行文件写入操作时,写入文件后,忘记进行 fclose 操作,导致最终输出的文件被意外截断,少了几行。同时,由于数据量较大,数据域应该放在堆上而不是栈上,并且对于任何函数的传参,都应该采取指针的形式,避免由于传参过程中复制形参副本,栈空间不足,导致栈溢出 (Stack Overflow)。

5 结果

程序运行正确结果截图

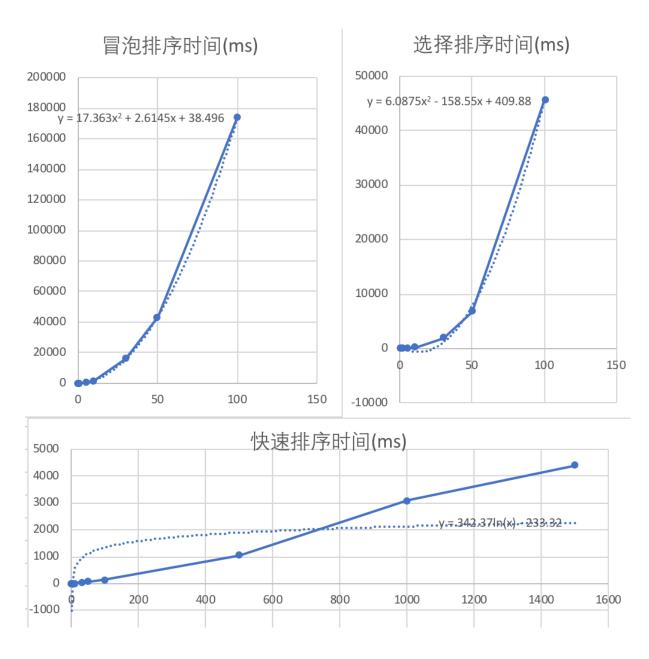


图 12: 排序时间对比

```
Open the file successfully.
Loading the file
Time: 3.354 s.

QuickSort(O(NlogN))
Time: 0.355 s.

Resetting data...

ShellSort(O(NlogN))
Time: 1.709 s.

Resetting data...

SelectionSort(O(N2))
Time: 18297.1 s.

请按任意键继续. . .
```

图 13: 排序时间截图 (环境: 机房电脑 + 编译器 O3 优化)

```
C:\Users\hubohan\Desktop\lab5_ALL\Lab5_task1\bin\Debug\Lab5...

[1, 2]

MAX: 21

[2, 3, 456]

MAX: 45632

[2333, 45fdf, 454]

MAX: 454542333

【dsfg】

Error

[1, 2, 3]

MAX: 321
```

图 14: 任务一(包括异常输入处理)

```
■ C:\Users\hubohan\Desktop\lab5_ALL\Lab5_task2\bin\Debug\Lab5_task2.exe

[1, 2, 3]
[2, 3, 5]
[345, 45566]
-1
合并后的数组为:
[1, 2, 2, 3, 3, 5, 345, 45566]

Process returned 0 (0x0) execution time : 12.766 s

Press any key to continue.
```

图 15: 任务二

```
In C:\Users\hubohan\Desktop\lab5_ALL\Lab5_task2\bin\Debug\Lab5_task2.exe
[1, 2, 444]
[2, 3, dgfgdghgdhgdrter]
[2, 3, 4]
[1, 2, 2, 3, 3, 4]
[1, 2, 2, 2, 3, 3, 4, 444]

Process returned 0 (0x0) execution time : 23.286 s

Press any key to continue.
```

图 16: 任务二: 异常数据处理



图 17: 任务三: 启动界面



图 18: 任务三: 快速排序



图 19: 任务三: 希尔排序



图 20: 任务三: 线性查找失败

```
■ C:\Users\hubohan\Desktop\Lab5_task3\bin\Debug\Lab5_task3.exe

1. 快速排序
2. 选择排序
3. 希尔排序
4. 创建索引+平衡二叉排序树(AVL)
5. 线性查找
6. 索引+平衡二叉排序树(AVL) 查找
输入操作: 5
进行无序线性查找, 重置数据...
输入股票代码:603123
输入待查找的日期: 20120614
查找成功!
查找时间: 2. 512 s.
股票代码:603123
交易日期:20120614
开盘价:10. 39
最高价:10. 58
最低价:10. 37
收盘价:10. 41
交易量:34686. 0
其他信息:11_o-_2_2341_1_01_3_52_53_48_60_39_59_0_48_0_0_51
```

图 21: 任务三: 线性查找成功

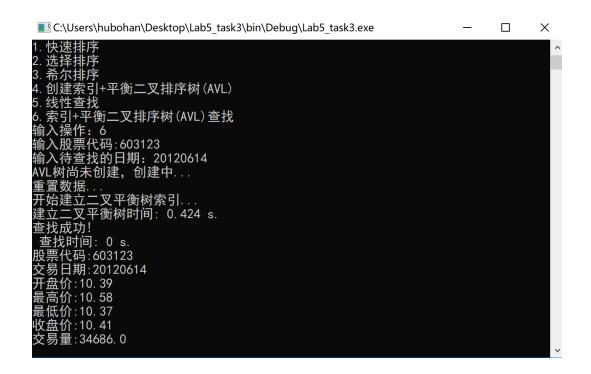


图 22: 任务三: 首次查找, 创建索引树 + 查找成功

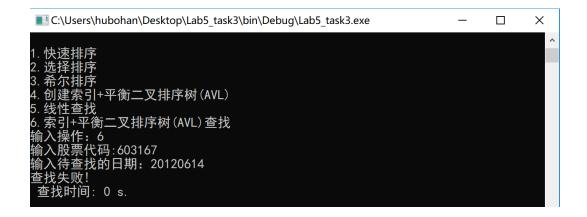


图 23: 任务三: 已有索引树 + 索引树查找失败

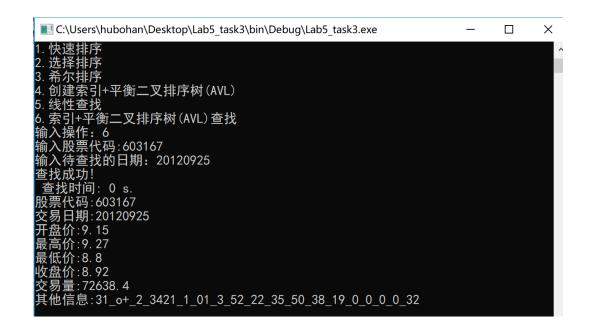


图 24: 任务三: 已有索引树 + 查找成功

6 感想与建议

经过一个学期的数据结构的学习,我有了很大的收获。第一,由浅入深学习了不同的数据结构:从最简单的线性结构,到图状结构,再到树形结构,并了解了这些数据结构的特征和性质。第二,学习了部分算法,学会了分析算法的复杂度,并可以尝试设计算法。第三,编码和调试能力得到了提升,在数据结构的实验中,自己去实现特定的数据结构,总会遇到各种各样的问题,经过耐心的调试,最终都能得到解决;同时,在实现数据结构的过程中,还学习到一些程序的优化技巧和提高代码可读性的一些方法。

建议:实验课上提供的测试样例过少,建议模仿 lintcode 的模式,提供处理输入输出的模板,答题者只需完成 Solution 函数的编写,使学生在实验课上专注于算法的实现,而非纠结类似于 [1,2,...]等字符串的处理。同时,在评测时,建议使用 Online Judge 的方式而非人工验收,以减少工作量,增加公平性。课下实验报告的撰写有时会耗费比编写代码更长的时间,建议优化实验报告的结构,对于代码部分可以交由 Online Judge 评测,并统一流程图标准。使用 Microsoft Word 进行实验报告的排版经常耗费过多时间。本次实验报告用 LATEX 排版,建议可以同时提供 LATEX 模板,提高实验报告书写效率。