数据结构与算法 实验报告

第二次



姓名 DBQDSS

班级 数学强基 22

学号 *****

电话 *****

Email *****

日期 2023-12-22



目录

任务1:	实现线性表的基本操作	2
— ,	题目	2
二、	算法设计	2
三、	主干代码说明	2
	(一) 顺序存储实现线性表	2
	(二) 链式存储实现线性表	6
四、	运行结果展示	10
五、	总结与收获	11
任务 2: 7	栈	12
	·—:	
-,	题目:两种解决 Hanoi 塔问题的方法	12
=,	算法设计	12
	(一) 递归方法	12
	(二) 非递归方法	12
三、	主干代码说明	12
四、	运行结果展示	15
五、	总结与收获	15
	⊂:	
-,	题目:非递归快速排序	16
二、	数据结构设计	16
三、	算法设计	16
四、	主干代码说明	16
五、	运行结果展示	18
六、	总结与收获	18
	三:	
— ,	题目:双端顺序栈	19
二、	数据结构设计	19
三、	算法设计	19
四、	主干代码说明	19
五、	运行结果展示	22
	时间复杂度分析	
七、	总结与收获	22
	基数排序	
-,	题目	
Ξ,	数据结构设计	
	算法设计	
	主干代码说明	
	运行结果展示	
六、	总结与收获	28



任务 1: 实现线性表的基本操作

一、题目

在本次实验中, 主要完成的任务是:

1、基于线性表的两种存储结构(即顺序存储和链式存储)编程实现以下功能:

InitList(&L):初始化表。构造一个空的线性表。

DestroyList(&L):销毁表。销毁线性表L并释放线性表所占存储空间。

Length(L): 求表长。返回线性表L的长度,即线性表L中元素的个数。

Empty(L):判空。若L为空表则返回True,否则返回Flase。

PrintList(L):输出表。将线性表的元素依次输出。

LocateList(L, e):按值查找操作,查找元素e在表L中的位置。

GetList(L, i):按位查找操作,查找第i个位置的元素的值。

ListInsert (&L, i, e):在表L的第i个位置插入元素e。

ListDelete(&L, i, &e):删除表L的第i个位置的元素,并用e返回删除元素的值。

- 2、要求对于每一种操作进行算法设计描述、实现描述及测试说明(须有程序运行截图)。
- 3、比较并说明上述操作在顺序存储和链式存储下的异同。

二、算法设计

算法设计细节部分与主干代码说明一起说明。

由于 Java 不直接支持引用参数, 所以我将函数的参数进行了改进。

顺序存储:以数组作为数据存储的方式,此代码包含了错误处理,比如插入或删除操作越界,和查找为空的情况。

链式存储: 以链表作为数据存储的方式。链表的操作主要涉及对节点的引用和解引用,以及遍历链表。插入和删除操作需要找到目标位置的前驱节点和当前节点,然后插入新的节点或断开对当前节点的引用。

三、主干代码说明

(一) 顺序存储实现线性表

1, InitList



初始化操作,构造数组变量 list,然后创建给定大小(此处为 20)的数组(此处设置默认大小 defaultSize 为 10)来存储线性表的元素,同时用 size 记录当前线性表的长度。

2. DestroyList

销毁操作,我们只需将我们的数组变量设为 null,并将线性表长度重置为 0 即可。

3. Length

返回线性表的当前长度,直接返回我们记录的当前长度数值 size。

4. Empty

判断线性表是否为空,只需看线性表长度是否为 0,于是比较 size 与 0 的大小即可。

5. PrintList

通过 for 循环遍历并打印每个元素。

6. LocateList

- ①创建一个空的数组 positions 用于存放找到的索引。
- ②遍历数组 list 以找到所有值等于指定元素的元素。我们将数组的长度用作循环的结束条件,并在循环的每次迭代中检查当前元素是否等于我们正在查找的元素。若当前元素等于我们正在查找的元素,我们将其索引添加到我们在第一步中创建的索引列表中。



③在数组遍历结束后,我们返回索引数组。如果该数组为空(即我们在数组中没有找到指定的元素),则返回的列表中不会有任何元素。

7. GetList

```
      50
      // 按位查找元素

      2 个用法
      public E GetList(int i) {

      52
      if(i >= 0 && i < size) {</td>

      53
      return list[i];

      54
      }else {

      55
      System.out.println("查找位置无效");

      56
      return null;

      57
      }

      58
      }
```

按位查找,返回索引 i 处的元素。先检查 i 是否在合理范围内(0 到 size $\neg 1$),如果在范围内则返回该处的元素,否则提示错误并返回 null

8. ListInsert

插入元素,首先检查索引 i 是否在范围内 (0 到 size),如果超出范围提示错误并返回。 然后从 size 开始,将每个元素向后移一位,直到索引 i 的位置,将 e 插入到 i 的位置,然后 增加 size。

9. ListDelete

删除元素,首先检查索引 i 是否在范围内(0 到 size-1),如果超出范围提示错误并返回 null。然后保存索引 i 的元素 e,从 i 开始,将每个元素向前移一位,直到最后,最后减少 size,然后返回 e。



10、测试代码(TestAList)

```
A1 ^ ~
public static void main(String[] args) {
    AList<Integer> myList = new AList<->();
    System.out.println("初始的线性表状态: ");
    System.out.println("线性表表是否为空?" + myList.Empty());
    System.out.println("线性表长为: " + myList.Length());
       myList.ListInsert(<u>i</u>, e: <u>i</u>+1);
    myList.ListInsert( i: 9, e: 1);
    System.out.println("插入元素之后,线性表长为:" + myList.Length());
    System.out.println("值为5的元素的位置为: " + myList.LocateList( e: 5));
    System.out.println("值为1的元素的位置为: " + myList.LocateList( e: 1));
    System.out.println("值为15的元素的位置为: " + myList.LocateList( e: 15));
    System.out.println("处于15号位的元素值为: " + myList.GetList( i: 15));
   myList.ListInsert( i: 5, e: 10);
    System.out.println("删去8号位之后,线性表变为: ");
    myList.PrintList();
   myList.DestroyList();
    System.out.println("线性表在销毁后是否为空: " + myList.Empty());
```



(二) 链式存储实现线性表

1. InitList

初始化操作,我们创建一个空节点来作为链表的头节点,同时设置一个 size 变量记录当前链表的长度(即元素数)

2. DestroyList

销毁操作,我们将头节点设为 null,并将链表长度重置为 0 即可。

3. Length

返回链表的当前长度,直接返回我们记录的当前长度数值

4. Empty

判断链表是否为空,只需看链表长度是否为0

5. PrintList



通过循环链表并打印每个节点的数据。

6. LocateList

(此函数规避了多个元素的值相同只输出第一个位置的情况)

初始化:

- ①创建一个空列表 result 来存储找到的索引。
- ②设定一个存储当前索引的变量 index。
- (3)设定一个节点 temp 用来遍历,初始指向链表头部。

开始遍历链表:

- ①检查当前 temp 节点的元素值是否等于目标值,如果相等,则将当前的 index 加入到结果列表 result 中。
- ②temp 移动到下一个节点,同时将 index 增加 1。 遍历结束后,返回结果列表 result,它包含了所有等于目标值的元素位置。

7、GetList

按位查找,返回索引 i 处的元素。先检查 i 是否在合理范围内(0 到 size-1),如果在范围内则循环到该位置并返回该处的元素,否则提示错误。



8. ListInsert

插入元素,首先检查索引 i 是否在范围内 (0 到 size),如果超出范围提示错误并返回。 然后创建一个新的节点和 e,并找到索引 i 的前一个位置的节点,将新节点插入到前一个节 点和当前节点之间,然后增加 size。

9, ListDelete

删除元素,首先检查索引 i 是否在范围内(0 到 size-1),如果超出范围提示错误并返回 null。然后找到索引 i 的前一个位置的节点和当前节点,将前一个节点的 next 指向当前节点的 next,从而断开对当前节点的引用,然后减少 size,然后返回当前节点的数据。



10、测试代码(TestLList)

```
public static void main(String[] args) {
    LList<Integer> list = new LList<>();
    System.out.println("初始化之后表是否为空?" + list.Empty());
    System.out.println("在插入之后,线性表为:");
    list.PrintList();
    System.out.println("线性表长度为:" + list.Length());
    System.out.println("线性表中值为2的元素是:" + loc);
   List<Integer> loc2 = list.LocateList( e: 3);
    System.out.println("线性表中值为3的元素是:" + loc2);
    List<Integer> loc3 = list.LocateList( e: 4);
    System.out.println("线性表中位于1号位的元素为:" + val);
    int delVal = list.ListDelete( : 1);
    System.out.println("将要从1号位删除的元素的值为:" + delVal);
    System.out.println("删除此元素之后,线性表变为:");
    list.PrintList();
```



四、运行结果展示

(一) 顺序存储实现线性表

顺序存储实现成功。

(二) 链式存储实现线性表

初始化之后表是否为空? true 此时线性表长度为: 0 在插入之后,线性表为: 1 1 2 3 2 线性表长度为: 5 线性表中值为2的元素是:[2, 4] 线性表中值为1的元素是:[0, 1] 线性表中值为3的元素是:[3] 线性表中值为4的元素是:[] 线性表中值为4的元素是:[] 线性表中位于1号位的元素为:1 将要从1号位删除的元素的值为:1 删除此元素之后,线性表变为: 1 2 3 2 销毁表之后,是否为空? true

链式存储实现成功。



五、总结与收获

InitList(&L): 初始化线性表。在顺序存储和链式存储中都需要这个操作,但实现差异很大。在**顺序存储**中,需要分配一定大小的**连续内存空间**。而在**链式存储**中,只需创建一个指向 null 的头节点,使用**离散内存空间**即可。

DestroyList(&L): 销毁线性表。在**顺序存储**中,需要**彻底删除数组**,释放分配给它的所有内存。在**链式存储**中,需要**遍历链表并逐个删除节点**。

Length(L): 返回线性表长度。在顺序和链式存储中,这通常涉及到在实现数据结构时维护一个 size 或 length 标记。对于数组,可以直接返回 size;对于链表,需要遍历列表以计算它的长度。

Empty(L):判断是否为空表。在两者均可以通过检查长度是否为0来实现。

PrintList(L):输出表内容。在顺序和链式存储中,都可以通过循环来访问和打印所有元素,但在链式存储中,我们需要遵循链表的链接来访问每个元素。

LocateList(L, e): 在链表中查找元素 e 的位置。在**顺序存储**中,我们可以直接**遍历**数组来查找元素;在**链式存储**中,我们需要从头节点开始,**遍历**每个节点。

GetList(L, i): 查找特定位置的元素。使用**顺序存储**,可以**直接使用索引**获得元素。在**链式存储**中,需要从头节点开始,**遍历**到第 i 个节点。

ListInsert(&L, i, e): 在特定位置插入元素。在**顺序存储**中,需要**移动位置** i **之后的所有 元素**以为新元素腾出空间;在**链式存储**中,我们**只需更改一些引用**即可,但需要遍历到第 i - 1 个节点。

ListDelete(&L, i, &e): 删除特定位置的元素。在**顺序存储**中,需要移**动位置 i 之后的所有元素**来填补空出的空位,在**链式存储**中,我们**只需更改一些引用**即可,但需要遍历到第i-1个节点。

结论:

顺序存储(数组)通常具有快速访问元素的优势,但在中间插入或删除元素时需要移动 大量元素。而链式存储(链表)在插入和删除操作上更高效,但访问特定位置的元素需要更 多时间,因为需要从头节点开始遍历。



任务 2: 栈

子任务一:

一、题目:两种解决 Hanoi 塔问题的方法

众所周知, 栈虽然是一个操作受限的线性表,但是其用途却很广泛,栈的数据结构实现非常简单,因此我们只从应用层面熟悉栈。请完成下面三个子任务。

①递归是一种解决很多复杂问题最简单的思想方法,而任何编程语言对递归程序的支持都是通过栈实现的。 请自行查阅资料理解 "Hanoi 塔"问题,通过递归编程的方式解决该问题,并尝试使用非递归的编程方法解决该问题。

二、算法设计

(一) 递归方法

可以将 n 个盘子看作只有两个盘子:最底下的一个盘子(最大的)和上面的 n-1 个盘子(看作一个整体)。对于这两个"盘子",我们完全可以按照汉诺塔的解决方式:

- 1、将上面的盘子(即 n-1 个盘子看作的那一个)从 A 柱移动到 B 柱,过程中使用 C 柱作为缓冲。
 - 2、将剩下的那个盘子(也就是编号为 n 的盘子)直接从 A 柱移动到 C 柱。
 - 3、将 B 柱的 n-1 个盘子移动到 C 柱,过程中使用 A 柱作为缓冲。

然后对于步骤 1 和步骤 3, 递归地执行以上步骤,直到每一步的盘子数量为 1, 也就是我们的递归结束条件。

在编写程序中,我们用三个栈 A, B, C 来模拟三个柱子,编写对应盘子的移动函数 move,使用递归的方式,在每一次调用递归函数 move 的时候都输出盘子移动的信息。

(二) 非递归方法

- n 个盘子的汉诺塔的非递归算法:
- 1. 将三根柱子按顺序排成品字型, 若 n 为偶数, 按顺时针方向依次摆放 A、B、C; 若 n 为奇数, 按顺时针方向依次摆放 A、C、B。
 - 2. 把圆盘1从现在的柱子移动到顺时针方向的下一根柱。
 - 3. 接着,把另外两根柱上可以移动的圆盘移动到新的柱上(事实上只有唯一的选择)。
 - 4. 如果没有达到目标要求,则返回步骤2。

三、主干代码说明

(一) 递归方法 HanoiTower

```
package task2;

import java.util.Stack;

public class HanoiTower {

// 定义三个栈,分别表示三个塔
3 个用法

Stack<Integer> A = new Stack<Integer>();
2 个用法

Stack<Integer> B = new Stack<Integer>();
2 个用法

Stack<Integer> C = new Stack<Integer>();
```



```
// 移动盘子的方法
          public void move(int n, String from, String buffer, String to) {
              moveTop(from, to); // 把最后一个盘子从 from 移动到 to
18 🕑
          private void moveTop(String from, String to) {
              int \underline{\text{disc}} = 0;
                  <u>disc</u> = A.pop(); // 从A塔的顶部取出盘子
                  disc = C.pop(); // 从C塔的顶部取出盘子
          public void hanoi(int n) {
          public static void main(String[] args) {
```

(二) 非递归方法 HanoiTowerNonRecursive

```
package task2;

import java.util.Stack;

public class HanoiTowerNonRecursive {
    // 定义从 '0', 'A', 'B', 'C' 对应的字符数组
    4 个用法
    private static char[] s = {'0', 'A', 'B', 'C'};
    // 创建一个堆栈数组来存放盘子
    14 个用法
    private static Stack<Integer>[] g = new Stack[4];
```





四、运行结果展示

(一) 递归方法

用递归的方式解决汉诺塔问题: 1号盘: A-->B 2号盘: A-->C 1号盘: B-->C 3号盘: A-->B 1号盘: C-->A 2号盘: C-->B 1号盘: A-->B 4号盘: A-->C 1号盘: B-->C 2号盘: B-->A 1号盘: C-->A 3号盘: B-->C 1号盘: A-->B 2号盘: A-->C 1号盘: B-->C

以 4 为例, 说明递归方法成功

(二) 非递归方法

非递归	方法	生解决	汉诺塔问题:
1号盘:	A	>	В
2号盘:	Α	>	C
1号盘:	В	>	C
3号盘:	Α	>	В
1号盘:	C	>	A
2号盘:	С	>	В
1号盘:	A	>	В
4号盘:	Α	>	C
1号盘:	В	>	C
2号盘:	В	>	Α
1号盘:	С	>	A
3号盘:	В	>	C
1号盘:	Α	>	В
2号盘:	A	>	С
1号盘:	В	>	C

以 4 为例, 说明递归方法成功

五、总结与收获

递归方法是最直观的解决办法,它直接模拟了汉诺塔问题的规则;非递归的方法则是用显式的数据结构栈来保存状态信息。用非递归的方法来实现会使程序变得复杂,但是,非递归的方法对于程序的调用栈没有依赖,因此在解决大规模问题时会有更好的性能。

在实现这个任务后,我认识到,在处理可递归问题时,我们可以尝试将问题的状态转化 为递归程序,然后用非递归的方式去改编,因为非递归的方法更适合解决大规模问题,这种 思想在未来的学习、工作中面对更大规模的问题时都会非常实用。



子任务二:

一、题目: 非递归快速排序

②请在①的基础上进一步学习掌握递归问题的非递归转化方法,并实现对递归快速排序的非递归转化。

二、数据结构设计

数据结构是一个可比较元素的数组 Comparable[] objs。这种结构允许算法处理各种类型的数据,只要这些数据可以进行比较操作。

本题程序用一个内部类 Range 来记录当前待排序的序列的起始和终止位置。在每一次迭代中,从堆栈中 pop 出一个 Range 对象,这个 Range 对象表示当前待处理和待排序的序列。

三、算法设计

本实验的核心是将递归快速排序算法转化为非递归形式。

每经过一次遍历,就将 Rang 中的序列分为两个部分,其中一部分的所有元素都不大于另一部分的所有元素,并得到分区点 pivot。[pivot - 1, low] 与 [pivot + 1, high] 这两个子区间将会被创建为新的 Range 对象,然后被 push 到堆栈中。堆栈保证了最小的子区间首先被处理,这样可以尽快地释放空间。

这就说明可以通过使用栈(Stack<Range>)来模拟递归调用栈的方式实现。栈用于存储 待排序的数组范围,模拟了递归过程中的调用和返回。

四、主干代码说明

(一) QuickSortOfRecursion 以及测试程序(主程序)

```
package task2;

import java.util.Stack;
public class QuickSortOfRecursion extends SortAlgorithm {

// 覆蓋父类的sort方法. 输入一个可比较对象的数组
3个用法
@Override
public void sort(Comparable[] objs) {

// 创建一个范围的钱
Stack«Range» stack = new Stack<>();
// 将数组的索引范围入栈、索引开始为0. 结束为数组长度-1
stack.push(new Range( low: 0, lhigh: objs.length - 1));

// 当核不为空时执行循环
while (!stack.isEmpty()) {

// 弹出状面的范围项
Range range = stack.pop();

// 在索引起始值小于终止值时
if(range.low < range.high){

// 对数组范围内的元素进行分区、并返回新的基准点索引
int pivot = partition(objs, range.low, range.high);
// 将基准点左侧的范围入栈
stack.push(new Range(range.low, lhigh: pivot - 1));
// 将基准点右侧的范围入栈
stack.push(new Range( low: pivot + 1, range.high));

// 将基准点右侧的范围入栈
stack.push(new Range( low: pivot + 1, range.high));

}

}

}
```



```
Comparable pivot=objs[high];
    int i=low-1;
        // 若当前元素小于等于基准点值
if(less(objs[j], pivot) || equals(objs[j], pivot)){
public static void main(String[] args) {
```

(二) SortAlgorithm 类

```
package task2;

3 个用法 1个维承者

3 ② public abstract class SortAlgorithm {
3 个用法 1个实现
public abstract void sort(Comparable[] objs);
2 个用法

Comparable temp;
temp = numbers[i];
numbers[i] = numbers[j];
numbers[j] = temp;

}

10 }

1 个用法

11 ② protected boolean less(Comparable one, Comparable other) {
return one.compareTo(other) < 0;
}

1 个用法

1 ② protected boolean equals(Comparable one, Comparable other) {
return one.compareTo(other) = 0;
}
```



五、运行结果展示

```
原始数组为: [12, -7, 26, 5, -14, 30, 21, -9, 10, -28, 15, 23, -6, 19, -4]
排序后的数组为:
-28 -14 -9 -7 -6 -4 5 10 12 15 19 21 23 26 30
```

说明非递归的快速排序算法完全正确

六、总结与收获

通过对子任务二的学习,我更深入地理解了快速排序的工作原理和其非递归版本的实现,同时也学习到了如何使用栈数据结构解决问题的技巧。

这个例子也证明了,通常,递归算法总是可以转换为使用栈的非递归算法,虽然在大多数情况下,递归方法更简洁,但是当递归深度非常大时,使用非递归的方法可以避免栈溢出。对于快速排序算法,非递归形式在整个排序过程中,通过交换元素的方式在原地进行排序,这也节省了额外的存储空间。

在这个过程中,我也加深了对快速排序算法理论的理解,也锻炼了自己的编程能力。



子任务三:

一、题目:双端顺序栈

③当我们在使用很多软件时都有类似 "undo" 功能,比如 Web 浏览器的回退功能、文本编辑器的撤销编辑功能。这些功能都可以使用 Stack 简单实现, 但是在现实中浏览器的回退功能也好,编辑器的撤销功能也好, 都有一定的数量限制。因此我们需要的不是一个普通的 Stack 数据结构,而是一个空间有限制的 Stack,虽然空间有限,但这样的 Stack 在入栈时从不会溢出,因为它会采用将最久远的记录丢掉的方式让新元素入栈, 也就是说总是按照规定的数量要求保持最近的历史操作。比如栈的空间是 5,当 a\b\c\d\e\为\c\d\e\为人之后,如果继续让元素 f 入栈,那么栈中的元素将是 b\c\d\e\f。请设计一个满足上面要求的 LeakyStack 数据结构, 要求该数据结构的每一个操作的时间复杂度在最坏情形下都必须满足 0(1)。

二、数据结构设计

本实验的数据设计涉及到的主要是对有限大小的栈(LeakyStack)的实现。

LeakyStack 可以简单地用一个定长环形数组来实现。

通过这种设计,我们可以在常数时间内完成插入新元素和删除旧元素的操作,满足了题目的 O(1)时间复杂度的要求。此外,我们用构造函数中的 capacity 参数定义栈的固定容量。

三、算法设计

LeakyStack 的关键算法设计在于它的入栈(push)和出栈(pop)操作。

入栈(push)操作:在添加新元素时,首先更新的栈顶位置 top(通过模运算实现环形结构),然后在这个位置放置新元素;为了实现自堆底向上输出,还使用了 front 来标记。 出栈(pop)操作:返回并移除栈顶元素,同时更新栈顶位置。

四、主干代码说明

(一) LeakyStack 类

```
package task2;
6 个用法
public class LeakyStack <T>{
    7个用法
    private T[] stack;
    16个用法
    private int top;
    8个用法
    private int capacity;
    9个用法
    private int front;

//构造函数
    4个用法
public LeakyStack(int capacity){
    this.capacity = capacity;
    stack = (T[]) new Object[capacity];
    this.front = -1;
    }
    O个用法
public LeakyStack(){
    this.front = -1;
}

hother
thanks, the public LeakyStack(){
    this.front = 5);
}
```



```
throw new IllegalStateException("Stack is empty");
   System.out.print(stack[i]+ " ");
```



(二)测试类

```
public static void main(String[] args) {
    LeakyStack<String> stringStack = new LeakyStack<>( capacity: 3);
    stringStack.push( element: "Hello");
    stringStack.push( element: "World");
    stringStack.push( element: "!");
    System.out.print("目前栈中元素为:");
    stringStack.showStack();
    System.out.println("顶端元素: " + stringStack.peek());
    stringStack.push( element: "Java");
    System.out.print("压入'Java'之后: ");
    stringStack.showStack();
    System.out.println();
    // 创建一个整数类型的 LeakyStack
    LeakyStack<Integer> integerStack = new LeakyStack<>( capacity: 5);
    integerStack.push( element: 1);
    integerStack.push( element: 2);
    integerStack.push( element: 3);
    integerStack.push( element: 4);
    integerStack.push( element: 5);
    System.out.println("原始数据:");
    integerStack.showStack();
    integerStack.push( element: 6);
    System.out.println("操作之后:");
    integerStack.showStack();
    System.out.println();
    LeakyStack<Character> charStack = new LeakyStack<>( capacity: 5);
    charStack.push( element: 'a');
    charStack.push( element: 'b');
    charStack.push( element: 'c');
    charStack.push( element: 'd');
    charStack.push( element: 'e');
    System.out.println("原始数据:");
    charStack.showStack();
    charStack.push( element: 'f');
    System.out.println("操作之后:");
    charStack.showStack();
```



五、运行结果展示

目前栈中元素为: Hello World!
顶端元素:!
压入'Java'之后: World! Java
原始数据:
1 2 3 4 5
操作之后:
2 3 4 5 6
原始数据:
a b c d e
操作之后:
b c d e f

Leakystack 类实现成功

六、时间复杂度分析

由于本题的栈是使用数组实现的,因此对任意位置的读取操作时间复杂度都是 O(1),我们开始对每个函数都进行检验:

(一) 入栈

此操作首先更新 top、front 的值,这是通过取模运算实现的,是常数时间操作。 然后,将新元素放入计算出的位置。由于数组索引是直接访问的,这也是 O(1)操作。

(二) 出栈

检查栈是否为空是常数时间操作。

访问栈顶元素并更新 top 指针也是 O(1)操作。

(三) 查看栈顶元素

仅查看栈顶元素,不涉及任何循环或复杂操作,是 O(1)操作。

(四) 判断栈空

此操作仅涉及检查 top 的值,是常数时间操作,也是 O(1)操作。

(五) 判断栈满

这个方法检查栈是否已满,同样只涉及常数时间的计算,因此是O(1)操作。

七、总结与收获

在实现 LeakyStack 类的过程中,我学会了如何设计并实现一个具有特定限制的数据结构,而且也加深了对环形数组与栈数据结构的理解。这种 LeakyStack 的设计在许多实际的应用中都非常有用。比如浏览器的回退功能和编辑器的撤销功能,在这些情境下常见的需求就是保持最近的操作,而旧的记录会被丢弃。

此外,这个实验还强调了在设计数据结构时考虑时间复杂度的重要性,确保每个操作都能在 O(1) 时间内完成。通过这个任务,我学习和理解了如何设计和实现一个满足特定需求的数据结构,这对于提高我的算法设计和编程技能非常有帮助。



任务 3: 基数排序

一、题目

使用自定义的队列数据结构实现对某一个数据序列的排序(采用基数排序),其中对待排序数据有如下的要求:

- ①当数据序列是整数类型的数据的时候,数据序列中每个数据的位数不要求等宽,比如: 1、21、12、322、44、123、2312、765、56
- ②当数据序列是字符串类型的数据的时候,数据序列中每个字符串都是等宽的,比如: "abc", "bde", "fad", "abd", "bef", "fdd", "abe"

注: radixsort1. txt 和 radixsort2. txt 是为上面两个数据序列提供的测试数据。

二、数据结构设计

主要数据结构:

自定义队列(Queue):使用链表实现的队列,支持基本操作如入队(enqueue)和出队(dequeue)。

基数排序数组:整数数组和字符串数组,用于应用基数排序。

辅助数据结构:

桶(buckets):在基数排序中,使用一个队列数组作为桶来存放特定位的数字或字符。

三、算法设计

整数排序:

根据每个数字的位数(从个位到最大位数),将数字放入相应的 0-9 桶中,然后按顺序收集这些桶中的数字。

字符串排序:

类似地,根据字符串的每个字符(从最后一个字符到第一个字符),将字符串放入相应的字母桶中,然后按顺序收集。

文件读取和写入:

读取:从文本文件读取整数或字符串序列。

写入:将排序后的数据写入指定文件。

四、主干代码说明

(一) 链表节点类 Node



(二) 用链表实现队列操作

```
package task3;
   Node head, tail;
   public Queue() {
       Node temp = new Node<>(value);
       this.tail.next = temp;
   public T dequeue(){
       if(isEmpty()){
            System.out.println("This Queue is Empty");
       T temp= (T) head.value;
```

(三) RadixSort



```
int maxlength = Integer.toString(max).length();
Queue<Integer>[] buckets = new Queue[10];
for(int i = 0; i < buckets.length; i++)
   buckets[i] = new Queue<Integer>();
      int index = 0;
for (Queue queue : buckets) {
      int index=0;
       for (String value : array) {
   writer.write( str: value +" ");
```



```
StringBuffer sb=new StringBuffer();
String temp=in.next();
Scanner in=new Scanner(new File(filename));
StringBuffer <a href="mailto:sb=new StringBuffer">sb=new StringBuffer</a>();
sb.append(temp);
     sb.append(temp):
int[] nums= new int[sb.toString().split( regex: "\n").length];
for(int i = 0; i < nums.length; i++){
   nums[i]=Integer.parseInt(sb.toString().split( regex: "\n")[i]);</pre>
```

(四)读取文件



五、运行结果展示

The numbers have been sorted! The strings have been sorted!

整数排序后:

```
0 6 10 16 18 18 21 23 27
                                      28
        37
            37
                 41
                      42
                           43
                               47
                                    48
                                         51
33
   37
             70
                  85
                       87
                           91
                               96
                                         102
56
    68
        69
                                    97
                                        140
105
                                  133
                                                   142
     111
           112
                 124
                       126
                            128
                                             142
                                             169
142
     146
           147
                 148
                       149
                            154
                                  165
                                        166
                                                   175
                       200
                            202
                                  207
175
     178
           188
                 200
                                        215
                                              217
                                                   221
229
     236
           236
                 237
                       255
                            263
                                  264
                                        264
                                              265
                                                   270
271
     277
           279
                 280
                       282
                            286
                                  289
                                        296
                                              298
                                                   299
308
     313
           314
                 317
                       319
                            319
                                  322
                                        324
                                              326
                                                   335
339
     343
           343
                 345
                       354
                            359
                                  360
                                        361
                                              362
                                                   363
363
     363
           368
                 368
                       377
                            379
                                  384
                                        384
                                             386
                                                   392
395
     404
           413
                 414
                       414
                            418
                                  419
                                        435
                                             436
                                                   438
439
     442
           444
                 445
                       447
                            449
                                  457
                                        457
                                             463
                                                   466
468
     473
           476
                 478
                       483
                            492
                                  497
                                        500
                                             514
                                                   520
528
     533
           535
                 550
                       552
                            553
                                  554
                                        560
                                             563
                                                   567
574
     575
           575
                 576
                       577
                            588
                                  590
                                        600
                                             603
                                                   614
615
     617
           618
                 637
                       638
                            643
                                  643
                                        653
                                             654
                                                   657
657
     660
           664
                 668
                       671
                            692
                                  695
                                        714
                                             720
                                                   724
731
     735
           736
                 737
                       743
                            744
                                  746
                                        753
                                             753
                                                   759
764
     771
           783
                 786
                      792
                            798
                                  798
                                        800
                                             802
                                                   803
805
     813
           814
                 824
                       829
                            838
                                  843
                                        862
                                             865
                                                   869
874
     875
           877
                 881
                       882
                            882
                                  887
                                        891
                                             891
                                                   895
900
     902
           908
                 909
                       909
                            912
                                  913
                                        916
                                             936
                                                   936
937
     939
           944
                 946
                       947
                            951
                                  953
                                        961
                                             964
                                                   967
967
     968
           972
                 974
                       975
                            975
                                  977
                                        985
                                             985
                                                   985
990
     997
           998
                 1000
                       1002
                              1003
                                            1018
                                                   1019
                                                          1020
                                     1017
                           1041
                                  1050
1031
      1031
             1033
                    1037
                                         1054
                                                1058
                                                       1063
      1079
                           1084
                                  1086
                                         1087
1077
             1082
                    1084
                                                1087
                                                       1089
                                                              1096
      1098
                                  1109
1097
             1100
                    1103
                           1103
                                         1114
                                                1127
                                                       1130
                                                              1132
1138
      1148
             1155
                    1159
                           1161
                                  1162
                                         1164
                                                1164
                                                       1174
                                                              1181
1185
      1186
             1186
                    1187
                           1189
                                  1212
                                         1213
                                                1216
                                                       1219
                                                              1222
1224
      1227
             1228
                    1230
                           1231
                                  1236
                                         1239
                                                1240
                                                       1241
                                                              1244
1274
      1282
             1284
                    1293
                           1295
                                  1296
                                         1297
                                                1307
                                                       1309
                                                              1313
                           1339
                                  1339
                                         1342
                                                1343
                                                       1345
1321
      1330
             1332
                    1332
                                                              1347
1349
             1359
                                         1380
                                                1381
      1350
                    1361
                           1363
                                  1367
                                                       1381
                                                              1385
      1398
             1404
                    1406
                           1407
                                  1409
                                         1412
1395
                                                1424
                                                       1426
                                                             1427
```

•••••

1084546 1086065 1086809 1087383 1087683 1089003 1089956 1222410 1222540 1230213 1230231



字符串排序后:

ACgnsNit	ADBJMszB	ADRKabPw	ADRKsb1B	ADjSFRsM	AEppMxnC	AGIWmdlX	AKpTKsKE	ALPQrDwG	APOeBcfB
AQdwNrjL	ARzprbYP	AUNkreFd	AWtDOqOs	AXQvcSbs	AYOGHDOX	AYbuimYA	AYvhbcNk	AanVzwts	AgYNuVcd
A1Rp0QFn	AlocZkRl	AmpCpEzH	ApyjWZtA	AqcsZvdQ	AsasKDXt	AuAkCOZp	AyeMQadX	AzbxOQjz	AztMmxSg
BBoJEHQ0	BCKKRHgK	BCVEDsin	BEeMSeCF	BFPC1Xne	BFsZzJdJ	BGbPBCFy	BHXvhnwU	BIaGgssZ	BIpcyQtc
BKthFwAh	BLSapdFF	BLpdDeyE	BLrxGkDU	BMSgeojg	BNDToivF	BNoQwkio	BPEewCuy	BQLpANqw	BRdegocn
BRvuBbJk	BSvePbmL	BVowzoaV	BXsNOPsc	BYExhMvV	BZROZEhw	BZWGzKsB	BZatOZIY	BcfSsGlI	BdldiavX
BeESGied	BeNiNNeP	BeYlGzDR	BebCMCFG	BfQXQrSq	BhdMwoqp	BjIpWzKO	BlMgPzth	BldNMuoT	BluZbTNF
BmAOdcVg	BmWJuUBp	BnJDKKnP	BoWLAtbX	BoqxeRfF	BpLKtynI	BqUXvyKK	BrOwZIQJ	BrljOwPU	BrwMILAt
BsMzNwgB	BsOLVCxt	BtIZCAIO	BtPvaoGP	BwKtXaWi	BzwqTzbP	CBRRnnMj	CHYPC1Du	CKFFxeLy	CKzDQoKU
CNTvDfNQ	COfaEqsa	CQXrSMyS	CSNLVWRY	CWjPhsZI	CZGygfyD	CbjEjRiS	CbkthTGB	ChVrQQNP	ChYqdePX
CpUMDOkm	CsOL1PXE	CsReToVT	CtyoeBif	CuYqXlxc	CvVFDJGp	CxwtNrcj	CzUcMLbQ	CzYvaoji	DAieCqpw
DAwHxUII	DECHGGpr	DErGCsXW	DGEJHqLJ	DJAlTpBp	DJVEqGKh	DNEHJNNH	DOIZZAIY	DQpJSjfZ	DSDJEFT1
DTGEtGol	DUmmGmkV	DVIUADcP	DVrdTWAG	DYYJZWot	DZpvQiND	DcuwFuDM	DdXkQqWb	DdbKZMDY	DeQbsPHB
DfiAuKcs	DhBCTDdg	DhJkthfw	DhxNmoMR	DibxlsnC	DlnBLKa0	DmRlOlwm	DnQENUKB	DoMuQsvu	DoPLqppt
DoqJhoSA	DotyEsrg	DqMuGCER	DqfgvmYH	Dr0cfQgB	DsAUykiF	DvTjTKqs	DxoBFntt	DyFEruoL	EBfyRheE
EBuAWzjK	EBzwtuMw	EDbqMzSi	EDdYGnPy	EDqtfbOB	EFMhqV1W	EHPZsHQd	EIfVfFvB	EJEphBC1	EKaMXHEY
EKcuHzqc	EOjntupu	EPVRgPsz	EQLOjpPF	ERPmqnsu	ETLeOJFX	ETLkqTdN	EUwmjxbc	EVJfyFIL	EVsWYzAH
EVzZBZzk	EYYjGsyl	EYgWhHAW	EYzBBkry	EaQGvbgP	EavcnujP	EbFGvKAK	EbhwbxKm	EdMuaVYD	EeVKdyDj
EgJSSaAA	EhWUEJTY	EiWwMEPB	ElqPuFvK	EmNnwxNS	EmWIwMDL	EmfZTcBY	EnIZuTza	EpJzRNVk	ErAfCDdQ
ErMskxET	EsCgaPrL	EuiVkpSF	EvUmGRDK	ExQSCFfk	ExTgEnDT	EyVBNyXU	EyXXtZNf	FCcrHYuC	FCwTVUAF
FDgoZVjN	FEXMDbUb	FFDsrSzo	FFnKjQdk	FGIovVOW	FHtidLbg	FHtlpsYc	FHwTfr1Z	FISIKULW	FKOgQcPo
FKyEBPkm	FMGzZAay	FMzPHWAd	F01vRYD0	FOvLcbrt	FPahkMUe	FQXBjkpq	FXGzDnhz	FYbtPAtY	FZWZHTZd
FZYPLNzB	FZeedXhF	FZjCpirC	FarfTEoH	FcBidqcH	FdyOAIWu	FkQ10fbd	FlIabauB	F1U1MWKu	Flzxeyxy
FpKTiymA	FqRPxuNQ	FuiyaYQf	FvLybtNi	FvUMRdJb	FvzQlmFY	FxSEupcd	FzPLBzSG	FzYBLtbD	GCAEFLTK
GCDK1EdF	GCSBZHTy	GCaZWpgj	GFBsWBPD	GIQTmzyf	GJDFwmVn	GJJnbhEN	GKCrVZLk	GLJmJhMi	GMfKdNth
GOdXKHzs	GOTSKGMU	GRJDeiZB	GRhiGRFe	GSFReRbe	GWUyyJLR GkBpkVom	GYCECMFf	GYskJRfk	GZoUZcdp	GbDmWrQS
GbTAtKSK GoNjvkPw	GcGcWuhr	GdOdMtZE GqQzoPeT	GeQlSTiv GsLZqbvg	GjLPfZHC	GkBrkYom	GkTaNKjv GsqYNBiS	GknhihhS GvCchkeM	GmYBVDNc	GmiOEHXJ GveBXjaT
GWGMPTAV	GocDeEWt GwOvKxwx	GxAeJGwe	GxDrHrrw	GsQvOpmv GxlKpiuo	GsXxYZng GxtFTxoz	GyjtDFzN	HArnkdEU	GvDeIxPA HDLDYAFB	HDSf0Q0o
HIIKjvWQ	HISnaERR	HLSojusj	HMGRFufh	HPBUhuxS	HPdRBtMe	HQGuqCop	HRdwZnvS	HSuLGxxR	HTTfskeL
HVRgSQaT	HYCxLykW	HYGCVEPI	HYarFmDN	HZKTnVPH	HZUGIhGR	HaAHNCEq	HaxQWgji	HbHesScN	HbWKhIqv
HdSremou	HdTbOYhD	HfCZgMae	HfLvPYeo	HgJnRIuX	HhUHmOmy	HhkxyXgc	HijkUkta	HioUtMXo	HlaeevsN
HqOFVOuy	HraqLdVX	HsBcxRwD	HwCvDotb	HwSJCmrl	HyRiZEIz	IBwtUPPi	ICdJqTLw	ID00Vsnx	IJDRaglH
IJWvKNTy	ILQSxWMW	ILpRfpkF	INosAxVq	IPeWnUrX	IPhoYJHQ	IQhAVhRZ	ISfNgsgo	ITDwMXng	IUWZXXFI
IUSMJNmV	IWYDockX	IYDuHJTv	IYDvOiiu	IYsojrwE	IZDpTHfE	IbfAmXhx	IcgDWCoP	IeIJGRsv	IeQYwSxn
IfVwYlEG	IibBuPXg	IkFtfrdJ	ImOiEfnJ	IoaXfjBQ	Iozlztvx	IrTwtgYw	ItllJfXQ	IwQYmbJt	IxDHJHJm
IxSCgfqf	IxmGKrHW	IvCJOhSn	IyJqUcuQ	Iygmdxuj	JAhoYuro	JFXmNqxa	JGErhkkB	JGXBkRbF	JImqPIJC
JInBShBN	JJYOpAcz	JKEyjknM	JKsxhcDj	JNWLldtF	JNoiUpib	JQiqnxAm	JOmrgLxR	JRwFyqCG	JSuCIYBW
JVCzQbYy	JXQSwHqT	JYKibvS0	JYRcRTkT	Jdugy0Ec	JeDuPysx	JePJJcsB	JgttvGjy	JjIgbYQV	JkASbZOq
JnsnmVyu	JqIYoouT	JachfsDZ	JrZmDQ1I	JrpbqqRq	JuQJPScH	KABdlLvD	KBTZudej	KBfionGw	KCYVMLWH
KCiAPHIb	KCrCRFJv	KCuveSUF	KCwIQzZn	KDCLMZVm	KDIftNul	KDfdtRbK	KEgiBXDm	KFrJzBDe	KIQhGtMh
KJTeefJQ	KKCEzLpg	KKaXCtAX	KLFznhfw	KNAUOpnA	KRUEapns	KSCyQJnd	KTtGDeEK	KUQQZpDs	KVsUWRKL
KZBBbvUP	KZKqdiLz	KZgZrDMt	KaekRHwM	KbWIWB1I	KcLsAowQ	KdIYgrNk	KgaBokeb	KhiLIKlk	KiGrcjon
Kiwmnxqh	KkdztITw	K1GrcKDy	KoYzmNCh	KptuyFbk	KsIDAqcT	KuvxNKdC	KvZmrWEO	KxwWujTk	KyNcTDbb
KyPuyQGW	KzJQiHZu	LAaCKkJÁ	LCxFoNXR	LELMxJeP	LERApwij	LFeZAQCa	LHdjBxKG	LIfVkBcc	LÍgKsqzC
LLAbZdjD	LLPhVQii	LOQWguBi	LQtmFDmf	LRNFSSph	LSuZTcdD	LVVzAQtE	LWbdDuzi	LWpNYDmQ	LZREDk1K
LcvnjAaN	LdSLGYuc	LeGQ1VsY	LgfMnLwx	LgssCyEj	LiZKtGwt	LjzJCWCN	LmZJZmRO	LmlpqFbd	LqJPSzWA
LrPhCkqt	LriOKwWM	LtLAVSTu	LvouSyGU	LvttCIcL	LyQHCJv1	LzjJfYmk	MAMORPiq	MEwolreb	MFGSUTKr
MFOErsyW	MHcWvkCu	MHvJiFsL	MLChYbry	MLRErnmE	MLaOubIB	MMISFRWV	MNicBQtn	MOyTcIQJ	MPgAQR1S
MTZePcsc	MTZgILeu	MUGoEwDZ	MUMCIUTF	MUMonznM	MXMqANRY	MahpYhZQ	MdTDmJEh	MeTltDlT	Mewlyncp
MfDcfEue	MgnScSIa	MhZYVDAe	Mh10Peyo	MiAFYFYt	MiUrCRwl	MkhnRFLl	MkndsLPC	MpIuSxUP	MphjxhFy
MqkzYvWV	MsmobpTm	MtXKib0E	MtjQXzÚu	MuqISGbJ	MvbiGdaQ	MvgYAHVy	MxHMbtsQ	MyCfEGyX	MygtEtot
NCEycQhm	NDFbvreI	NDceLv1z	NFzQzzvw	NGaYRtgC	NHiAiYUA	NHsoNMMf	NIHxHivM	NJzYSmEL	NKUQhhWi
				_					

••••

) &-appai	J.1 J.1. P V W	y =	,	,	y	J J	J.1004.114	y qoo.	,
ybzBiXoT	yedDKlXK	yhhhUmFZ	yizYwiMC	ykEgUsRb	ympNuhHq	ynumxUjF	yqBvFgf0	yqNbJJvp	yqRzxmzw
ysbTEeic	ysualdEJ	ysycEUPZ	ytVxNvTu	yvAohEKA	yvFAczZZ	ywubSoqX	yxlkilHT	yyQtFXvm	yzthZHXm
yzuRrjUp	zAP1ZGHC	zAhjQveW	zAlDCdbN	zBXpCARs	zDvJOoRI	zEizxSXB	zFKxUWQM	zFzCSckv	zIxEOCBQ
zJGuBHZt	zKgtGunP	zKjoVYWz	zKohVqQR	zLWHYmeQ	zLXFseML	zLcALmIx	zMMTWdhx	zOWHMzJD	zOnAJYqj
zQCRFyWz	zQPC1TUb	zRLIouoj	zSNcqCDk	zTDZIquz	zUwIWSML	zVFWviLi	zWSvWMTz	zXBRmOfJ	zXWmZNrR
zYNPcfoS	zZfRiyBW	zZgkXqgt	zbjNVRKU	zbvBOAXn	zcjHhskB	zdROHpXm	zdzRKwXO	zeEAzNEa	zelAQmtc
zfrVOagj	ziERtCDH	zjDxuOGn	zjhZTuac	zjwiyEQc	zthWBwXw	zvrAVQls	zwLTMxHN	zyCbelhX	zyknRWGz

六、总结与收获

这个实验提供了实践自定义数据结构(如队列)和复杂排序算法(如基数排序)的机会.通过这个题目,我们不仅学习了基数排序算法的原理和实现,还加深了对文件操作、数据结构和算法的综合应用的理解。此外,实验还提高了对不同数据类型处理的灵活性,以及如何根据数据特性选择合适的排序算法。通过这个实验,我们提升了编程技巧和解决实际问题的能力。