计算机学院高级语言程序设计课程实验报告

实验题目: 学号: 202300130183

日期: 2024年3月4日 班级: 2023级智能班 姓名: 宋浩宇

Email: 202300130183@mail.sdu.edu.cn

实验目的:

1. 了解结点类的声明与实现, 学习其使用方法。

- 2. 了解链表类的声明与实现, 学习其使用方法。
- 3. 了解栈类的声明与实现, 学习其使用方法。
- 4. 了解并练习模板元编程。
- 5. 掌握 Linux 系统下 C++环境的搭建和使用

实验软件和硬件环境:

实验软件: Windows 11 家庭中文版(x64) Visual Studio 2022

硬件环境: 处理器: 13th Gen Intel(R) Core(TM) i9-13980HX 2.20 GHz

RAM 32.0 GB (31.6 GB 可用)

实验步骤与内容:

第9章1. (1)

```
X
                               + | ~
 Microsoft Visual Studic X
在链表末端增加了1
在链表末端增加了2
在链表末端增加了3
1
2
3
0
2
3
2在链表中
1不在链表中
2
已将2改为1
1
3
2不在链表中
1
3
F:\Homework\高级语言程序设计作业\实验9\code\x
64\Debug\code.exe (进程 20592)已退出, 代码为
按任意键关闭此窗口...
```

链表的基本操作分为增删查改和输出,增加的实现方式为从头节点开始向后遍历,当链表的下一节点地址为 NULL 的时候将其设为新节点的地址;删除的实现为从头节点开始遍历,当节点的下一节点的数据为要删除的值的时候,将该节点的下一节点设为原下一节点的下一节点,因为在构建链表的时候使用的是 new 申请来的内存,此处也可以添加 delete 操作;查找操作即为从头节点开始向后遍历,当节点的数据与要查找的数据相等时返回 true,当节点的下一节点的地址为 NULL 的时候返回 false;修改的实现为从头节点开始向后遍历,当节点的数据与要修改的值相等时,将其设置为要修改的值,结束函数的执行;输出的实现为,从头节点开始向后遍历,输出每个节点的值直到节点的下一节点的地址为 NULL 进行最后一次输出。

第9章1. (2) 首先修正原 link. h 头文件中的几处 bug

删除节点的这个函数错误地将该注释行表达式左侧的对象写成了 currPtr

```
//在链表尾节点之前插入节点
void LinkedList<T>::insertRear(const T& item) {
     if (size = 0)
         Node<T>* temp = new Node<T>(item, NULL);
         front = temp;
         rear = temp;//bug3
         currPtr = temp;
         size++;
         return;
     Node<T>* temp = front;
     while (temp->next != rear)
         temp = temp->next; //temp移至rear之前
     Node\langle T \rangle *n = new Node\langle T \rangle (item, rear);
     temp->next = n;
     size ++;
 //在当前节点之前插入节点
= void LinkedList<T>::insertAt(const T& item) {
     Node<T>* temp = new Node<T>(item, currPtr);
     prevPtr->next = temp;
     prevPtr = temp;
     if (size == 0)
         front = temp;//bug4
         rear = temp;
```

size ++;
position ++;

```
//在当前节点之后插入节点
template 〈class T〉 〈T〉 提供 IntelliSense 的示例模板参数
void LinkedList<T>::insertAfter(const T& item) {
   if (size == 0)
       Node<T>* temp = new Node<T>(item, NULL);
       front = temp;
       rear = temp;
       currPtr = temp;//bug5
       size++;
       position = 1;
       return;
   if (position == size)
       Node T>* temp = new Node T>(item, NULL);
       temp->next = currPtr->next;
       currPtr->next = temp;
       rear = temp;
       size++;
       return;
   Node<T>* temp = new Node<T>(item, NULL);
   temp->next = currPtr->next;
   currPtr->next = temp;
```

以上几个 bug 的共性是没有考虑链表为空时节点的创建,其中在 bug5 中,原本的函数也没有考虑在最后一个节点后边添加节点时需要刷新尾节点的问题。 补充定义了所需的函数:

```
template < class T>
Evoid LinkedList < T>::addAfter (LinkedList < T>& list)
{
    int cnt = 0;
    Node < T>* tem = list.front;
    while (cnt < list.size)
    {
        currPtr = rear;
        position=size;
        insertAfter(tem->getData());
        tem = tem->next;
        cnt++;
    }
    currPtr = prevPtr->next;
}
```

用于链接 AB 两个链表

用于输出链表里的值

因为考虑到编译器会自动对两个链表对象 AB 的内存进行释放,而原本的代码没有使用智能指针,为了防止内存释放出现错误,链接两个链表实际上是把一个链表内的数据依次加到另一个链表的末端。

运行结果如下:

```
×
                                             Microsoft Visual Studic X
 A链表
 1
 5
 4
 3
 2
 B链表
 6
 10
 9
 8
 7
 AB连接后
 1
 5
 4
 3 2
 6
 10
 9
 8
 7
 F:\Homework\高级语言程序设计作业\实验9\code\x
64\Debug\code.exe (进程 39336)已退出,代码为
按任意键关闭此窗口...
第9章1. (3) 输出结果如下:
```



```
template<class T>
Bclass Queue
{
    private:
        vector<T> datas;
        int size = 0;
    public:
        void insert(T data);
        T get();
};

template<class T>
Bvoid Queue<T>::insert(T data)
{
        datas.push_back(data);
        size++;
}

template<class T>
BT Queue<T>::get()
{
        T tem = datas[--size];
        datas.pop_back();
        return tem;
}

$$9$ $\frac{3}{4}$ $\frac{4}{3}$ $\frac{1}{3}$ $\frac{1}{3}$
```



```
∃int main()
      Array(int) a(10);
      Array(int> b(10);
      Array(int) c(10);
          a[i] = i;
          b[i] = i;
      a. show();
      cout << end1;</pre>
      a. BubbleSort();
      a. show();
      cout << endl;</pre>
      b. insertSort();
      b. show();
      cout ≪ endl;
      c. selectSort();
      c. show();
      cout ≪ endl;
      cout << c. seqSearch(1) << endl;</pre>
      return 0;
最后一个输出则是 c 数组中 1 的下标。
```

分别解释三个算法(以从大到小为例):

直接插入排序,过程如下:将前 n 个数字视为一个数组,考虑第 n+1 个数字,先用 tem 存储下这个数字,然后向前依次比较,如果比它小则将对应数字向后移动一位,如果大于等于它则将tem 赋给这个数字的下一位, n 的取值范围是 1 到 size;这样就可以在保证每次计算时前 n 个数字组成的数组的有序性。

选择排序,过程如下:将前 n 个数字视为一个数组,考虑第 n 位数字,从第 n+1 为向后遍历,

找出最大的数字和第 n 个数字比较,比他大就交换位置,比他小就不做处理, n 的取值为 1 到 size, 这样可以保证每次挑出来的数字都是当前可选数字中的最大值。

冒泡排序,过程如下:从数组的第一位开始向后遍历,如果第 i 位的数字小于第 i+1 位的数字,则交换两个数字的位置,这样可以使每次遍历数组都挑选出一个最小值放在数组末尾,遍历 n 次就选出了 n 个前(size-n)个最小值,以此类推执行 size 次后数组有序。

第9章4. 模板元编程是建立在 C++模板之上的一种高级技术,它利用模板的通用性和编译时计算的能力,实现在编译时生成代码逻辑和执行计算。模板元编程是一种强大的编程技术,可以在一定程度上提高程序的性能和可维护性,但也需要深入理解 C++模板和编译器的工作原理。第9章5. 利用了类模板的主要知识,其中还牵扯了大量的前几章的知识和类模板知识混合在一起。

Linux 下 C++环境配置:

运行 helloworld 程序

```
shy@SHY:-/code$ cat helloworld.cpp
#include<iostream>
#include<ststc++.h>
using namespace std;
int main()
{
    cout<<"Hello World!";
    return 0;
}
shy@SHY:-/code$ g++ helloworld.cpp -o hello
shy@SHY:-/code$ ./hello
Hello World!shy@SHY:-/code$
```



结论分析与体会:

类模板和类模板元这两种东西把 c++编程的多态能力提升到了极致,使得 c++代码能够应对各种各样不同的情况和需求,同时也使得在编写不同参数和返回类型但是同样逻辑的函数或者方法时可以减少大量的代码量,极大的减少了编写大型项目时的工作量。但是必须考虑到的是,类模板确实具有极高的实用性,但是类模板元这个东西它放在如今已经有些鸡肋了,它的主要优势就是可以进行编译时计算,从而减少一部分程序运行时的计算量,但就目前的科技水平下的 CPU 性能来说,使用类模板元编写程序要消耗的实践可能远比它在计算时节省下的时间要多得多,因此它目前已经成为了一种看似很强但是又无用武之地的屠龙之技。

另外 Linux 系统的文件管理和 Windows 有很大的不同, 很多操作也不一样, 它的可执行文件甚至没有拓展名, 考虑到 Linux 系统资源占用少和开源的优势, 很有学习的价值。

就实验过程中遇到的问题及解决处理方法(如有): 未遇到问题