

实验题第 1 题

(1) 设计思路

本题要求设计共享栈的类定义，实现判断栈空、入栈和出栈的函数。此时，两个栈的栈底分别设置在数组的两端，入栈时栈顶向数组中间移动，当两个栈的栈顶位置相遇时才是栈满状态。为了实现这一目的，可以在一个存储空间里设置两个栈顶指针，分别向后与向前移动。可以利用指针数值与容量的代数关系，找到栈满时两指针满足的条件，从而实现判空、入栈、出栈等操作。

(2) 源代码

SqStack(int size = DEFAULT_SIZE);**//构造函数**

```
template<class DataType>
SqStack<DataType>::SqStack(int size)    //构造一个容量为 size 的共享栈
{
    elems = new DataType[size];    //开辟存储空间，创建共享栈
    maxSize = size;
    top1 = -1;                      //构造栈 1
    top2 = size;                    //构造栈 2
}
```

Status Push(int id, const DataType &e);**//入栈**

```
template<class DataType>
Status SqStack<DataType>::Push(int id, const DataType &e)
{
    if(id == 1)
    {
        //如果 id 为 1，对栈 1 执行入栈
        if (top1 + (maxSize - top2 + 1) == maxSize - 1)    //判断栈 1 是否已满
            return OVER_FLOW;    //栈已满，返回上溢信息
        else
            //栈未满，执行入栈
            {
                elems[++top1] = e;    //top1+1 即为新的栈顶位置，将元素 e 放入该位置
                return SUCCESS;    //返回成功信息
            }
    }
    else
    {
        //如果 id 不为 1，对栈 2 执行入栈
        if (top1 + (maxSize - top2 + 1) == maxSize - 1)    //判断栈 2 是否已满
            return OVER_FLOW;    //栈已满，返回上溢信息
        else
            //栈未满，执行入栈
            {
                elems[--top2] = e;    //top2-1 即为新的栈顶位置，将元素 e 放入该位置
                return SUCCESS;    //返回成功信息
            }
    }
}
```

(下见次页)

Status Pop(int id, DataType &e);

//出栈

```
template<class DataType>
Status SqStack<DataType>::Pop(int id, DataType &e) //若出栈成功，用 e 返回栈顶元素的值
{
    if (id == 1) //判断对栈 1 还是栈 2 进行出栈
    {
        if (IsEmpty(id)) //判断栈 1 是否为空
            return UNDER_FLOW; //栈空，返回下溢信息
        else { //栈不为空，执行出栈
            e = elems[top1--]; //获取当前栈顶元素的值，并删除该元素，栈顶指针前移
            return SUCCESS; //返回成功信息
        }
    }
    else
    {
        if (IsEmpty(id)) //判断栈 2 是否为空
            return UNDER_FLOW; //栈空，返回下溢信息
        else { //栈不为空，执行出栈
            e = elems[top2++]; //获取当前栈顶元素的值，并删除该元素，栈顶指针后移
            return SUCCESS; //返回成功信息
        }
    }
}
```

bool IsEmpty(int id) const;

//判断栈空

```
template<class DataType>
bool SqStack<DataType>::IsEmpty(int id) const //利用共享栈两边为栈顶的特性，分别判断栈空
{
    if(id == 1) //判断对栈 1 还是栈 2 进行操作
    {
        return top1 == -1; //如果栈顶指针 1 指向 -1，则栈 1 空
    }
    return top2 == maxSize; //如果栈顶指针 2 指向 maxSize，则栈 2 空
}
```

(3) 说明

上述代码可以应用测试程序进行测试并得到正确结果。

实验题第 2 题

(1) 设计思路

本题要求利用两个栈 s1 和 s2 的操作模拟一个队列的操作，写出使用两个栈实现入队、出队和判队列空的函数。为了达成这一目的，需要保证队列“FIFO”（先进先出）的特性。而栈的特性是“FILO”（先进后出），那么就需要想办法利用元素在两个内部栈之间的转移，实现 FILO 到 FIFO 的转变。如果将栈顶元素出栈后立刻入栈到一个空栈，那么就会成为后者的栈底元素，以此类推，原栈的栈底元素将成为新栈的栈顶元素，所有元素次序实现完全倒换。根据这个原理，可将其中一个栈作为入队栈，另一个作为出队栈。每次执行出队/入队操作时，先将所有元素推入相应的栈，另一个栈清空，就可以确保出队/入队时，非空栈的栈顶永远是需要操作的元素或位置，模拟了队列的 FIFO 特性。

(2) 源代码

Queue.h**// 定义队列类**

```
template <class DataType>
class Queue
{
    SqStack<DataType> *stk1, *stk2;           //两个构成队列的内部栈
    DataType tmp;                             //缓存变量
public:
    Queue(int size = DEFAULT_SIZE);           //构造函数
    virtual ~Queue();                         //构造函数
    bool IsEmpty() const;                     //判断队空
    Status EnQueue(const DataType &e);        //入队
    Status DeQueue(DataType &e);              //出队
};
```

Queue(int size = DEFAULT_SIZE);**// 构造函数**

```
template<class DataType>
Queue<DataType>::Queue(int size)              //构造容量为 size 的队列
{
    stk1 = new SqStack<DataType>(size/2);    //取 size 的一半作为 stk1 (栈 1) 的容量，作入队栈
    stk2 = new SqStack<DataType>(size/2);    //取 size 的一半作为 stk2 的容量，作出队栈
}
```

bool IsEmpty() const;**// 判断队列是否为空**

```
template<class DataType>
bool Queue<DataType>::IsEmpty() const         //判断队列是否为空
{
    return (stk1->IsEmpty() && stk2->IsEmpty()); //两栈皆空，则队列空
}
```

(下见次页)

Status EnQueue(const DataType &e);

//入队

```
template<class DataType>
Status Queue<DataType>::EnQueue(const DataType &e) //入队
{
    for (int i = stk2->top; i >= 0 ; i--) //先把 stk2 的元素全部出栈，入栈到 stk1 以改序
    {
        stk2->Pop(tmp); //stk2 栈顶元素出栈，存入 tmp
        stk1->Push(tmp); //tmp 入栈 stk1，栈顶转换为栈底
    }
    stk1->Push(e); //再将要入队的元素 push 到入队栈 stk1
    return SUCCESS; //返回成功信息
}
```

Status DeQueue(DataType &e);

//出队

```
template<class DataType>
Status Queue<DataType>::DeQueue(DataType &e) //出队
{
    for (int i = stk1->top; i >= 0 ; i--) //先把 stk1 的元素全部出栈，入栈到 stk2 以改序
    {
        stk1->Pop(tmp); //stk1 栈顶元素出栈，存入 tmp
        stk2->Push(tmp); //tmp 入栈 stk2，栈顶转换为栈底
    }
    stk2->Pop(e); //再将要出队的元素从出队栈 stk1 Pop 出去
    return SUCCESS; //返回成功信息
}
```

(3)说明

上述代码可以应用测试程序进行测试并得到正确结果。

实验题第 3 题

(1) 设计思路

本题要求修改有关循环队列的设计，取消队尾指针 **rear**，以 **front** 和 **length** 分别表示循环队列中的队头位置和队列中所含元素的个数。试完成循环队列判断队空、入队和出队函数的实现。为了达成这一目的，需要在用 **length** 和 **front** 来表达队列数据信息的同时，能够完成对队列元素的循环操作。粗略来看，**top+length** 就可以表示队尾元素的位置，而 **length** 可以直接用于判断是否队空。需要特别注意的是，为了兼顾指针的循环性，队尾指针需要用 **front** 对 **maxSize** 取余后加上 **length** 再次取余来表示，即 $(\text{front} \% \text{maxSize} + \text{length}) \% \text{maxSize}$ 。其余操作部分作适当修改即可。

(2) 源代码

SqQueue(int size = DEFAULT_SIZE);**//构造函数**

```
template<class DataType>
SqQueue<DataType>::SqQueue(int size) //构造一个容量为 size 的空队列
{
    elems = new DataType[size];      //创建数组 elems 作为队列容器存放变量
    maxSize = size;                  //将形参 size 值传递给内部成员变量 maxsize
    front = length = 0;               //队头指针、长度初始化为 0
}
```

bool IsEmpty() const;**//判断队列是否为空**

```
template<class DataType>
bool SqQueue<DataType>::IsEmpty() const //定义布尔类型函数，判断队列是否为空
{
    return length == 0;                 //如果 length 为 0，返回 true，否则返回 false
}
```

Status EnQueue(const DataType &e);**//入队**

```
template<class DataType>
Status SqQueue<DataType>::EnQueue(const DataType &e)
{
    if(length == maxSize)                //判断队列是否已满
        return OVER_FLOW;              //队列已满，返回上溢信息
    else {                               //队列未满
        elems[(front%maxSize+length)%maxSize] = e; //将 e 放入队尾位置
        length++;                          //长度+1
        return SUCCESS;                   //返回入队成功信息
    }
}
```

(下见次页)

Status DelQueue(DataType &e);

//出队

```
template<class DataType>
Status SqQueue<DataType>::DelQueue(DataType &e)
{
    if(IsEmpty())                //判断队列是否为空
        return UNDER_FLOW;      //队列为空，返回下溢信息
    else {                        //队列不为空
        e = elems[front];         //获取队头元素的值
        front = (front + 1) % maxSize; //队头指针后移 1 位即删除队头元素
        length--;                //长度-1
        return SUCCESS;          //返回出队成功信息
    }
}
```

(3)说明

上述代码可以应用测试程序进行测试并得到正确结果。

实验题第 4 题

(1) 设计思路

本题要求写出利用队列实现输出杨辉三角形前 n 行的算法。对于第 i ($i=1, 2, 3, 4, 5$) 行, 首先输出 $n-i$ 个空格; 然后输出该行数据, 数据之间用 1 个空格间隔; 最后一个数据的后面有 1 个空格。为了达成这一目的, 可以按照出队、相加、再入队的步骤逐行输出杨辉三角的元素。为此, 我选择建立一个嵌套循环, 外层执行每一行的遍历; 内层循环用于对当前行的元素进行输出, 并计算产生下一行的元素。每一次内层循环, 首先取队头元素执行删除并输出, 保证输出元素不重复; 然后进行加和计算, 计算过程中, 可以利用两个中间变量 $t1$ 和 $t2$ 来滑动存储每一对出队元素的信息, 每一次内层循环都会将本次出队和上次出队 (循环开始前记为 0) 的元素进行加和处理, 随后重新从队尾入队。这样就实现了队列的更新。只需要注意, 按照题目要求, 在每轮外层循环先输出 $n-i$ 个空格即可。

(2) 源代码

Status YangHui(int n){ }**//输出 n 阶杨辉三角**

```
Status YangHui(int n){
    LinkQueue<int> queue;    //创建链队列
    queue.Enqueue(1);        //初始化队列 (入队两个 1, 作为杨辉三角第一行)
    queue.Enqueue(1);
    int t1 = 0, t2 = 0;      //创建中间变量 t1 和 t2

    for(int i = 1; i <= n; i++)
        //对从 1 到 n 的每一行进行操作
    {
        t2 = 0;              //每行开始操作时重置 t2 的值 (t2 为上一个出队元素的值)
        cout << string(n - i, ' ');    //首先输出 n-i 个空格

        //操作 part1: 前 i+1 个元素的出队、相加和重新入队
        for(int j = 0; j < i+1; j++)
        {
            queue.DeQueue(t1);          //第 i 行进行 i+1 次出队
            cout << t1 << ' ';          //出队, 储存到 t1 中
            queue.Enqueue(t1+t2);        //输出 t1 (首元素)
            t2 = t1;                    //t1+t2 入队 (上一次出队元素的值加刚出队元素的值)
        }
        //操作 part2: 最后一个元素 1 的入队
        queue.Enqueue(1);                //把 t1 (刚出队元素) 的值存放到 t2 中
        cout << endl;                    //加法部分结束, 入队 1
    }

    return SUCCESS;    //返回成功信息
}
```

(3) 说明

上述代码可以应用测试程序进行测试并得到正确结果。