

---

2023—2024 学年第二学期

《数据结构与算法导论》实验报告



班级：\_\_\_\_\_

姓名：\_\_\_\_\_

学号：\_\_\_\_\_

班内序号：\_\_\_\_\_

报告日期：\_\_\_\_\_

# 数据结构实验报告

## 1. 实验要求

根据栈和队列的抽象数据类型的定义,按要求实现一个栈或一个队列的基本功能(四选一)。

要求:

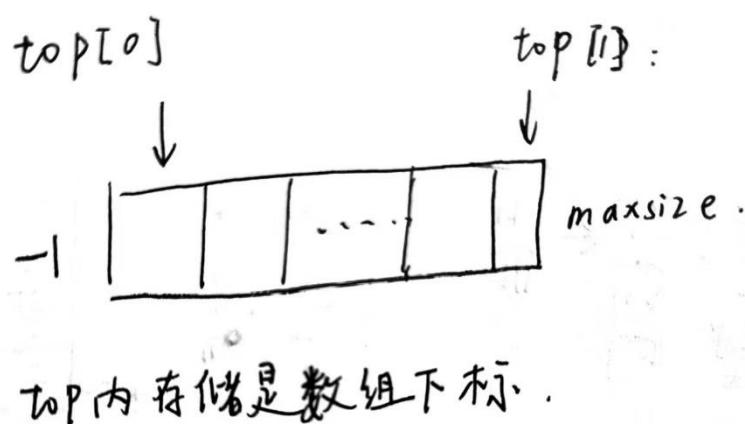
- 1、实现一个共享栈
- 2、实现一个链栈
- 3、实现一个循环队列
- 4、实现一个链队列

编写测试 `main()` 函数测试栈或队列的正确性

## 2. 程序分析

### 2.1 存储结构

数组构成栈,示意图如下:



### 2.2 关键算法分析

一、关键算法:

1、构造函数

(1) 无参构造函数 `sharestack()`:

初始化 `stacksize` 为 `maxsize (4)`。

动态分配大小为 `maxsize` 的栈数组。

初始化 `top[0]` 为 `-1`, `top[1]` 为 `stacksize`。

(2) 有参构造函数 `sharestack(const int size):`

初始化 `stacksize` 为给定值 `size`。

动态分配大小为 `stacksize` 的栈数组。

初始化 `top[0]` 为 `-1`, `top[1]` 为 `stacksize`。

2、判断栈是否满

函数 `isfull()`:

如果 `top[0] + 1 == top[1]`, 则栈满, 返回 `true`。

否则, 返回 `false`。

3、入栈操作

函数 `push(T x, bool flag):`

如果栈满, 抛出异常 "栈满"。

根据 `flag` 决定向左栈或右栈入栈:

`flag == 0`: 左栈入栈, `top[0]++`, 将元素 `x` 放入 `stack[top[0]]`。

`flag == 1`: 右栈入栈, `top[1]--`, 将元素 `x` 放入 `stack[top[1]]`。

4、出栈操作

函数 `pop(bool flag):`

根据 `flag` 决定从左栈或右栈出栈:

`flag == 0`: 左栈出栈, 如果 `top[0] != -1`, `top[0]--`, 返回 `stack[top[0] + 1]`, 否则抛出异常 "栈空"。

`flag == 1`: 右栈出栈, 如果 `top[1] != stacksize`, `top[1]++`, 返回 `stack[top[1] - 1]`, 否则抛出异常 "栈空"。

5、打印栈

函数 `printstack()`:

遍历并打印左栈的元素。

打印左栈和右栈之间的 `null`。

遍历并打印右栈的元素。

二、代码详细分析:

1、无参构造函数

`sharestack():`

a. 设置栈大小 `stacksize` 为默认值 `maxsize (4)`。

b. 动态分配一个大小为 `maxsize` 的数组, 并将指针赋给 `stack`。

c. 初始化 `top[0]` 为 `-1`, 表示左栈为空。

d. 初始化 `top[1]` 为 `stacksize`, 表示右栈为空。

2、带参构造函数:

a. `sharestack(const int size):`

b. 将 `stacksize` 设置为传入的参数 `size`。

c. 动态分配一个大小为 `size` 的数组, 并将指针赋给 `stack`。

d. 初始化 `top[0]` 为 `-1`, 表示左栈为空。

e. 初始化 `top[1]` 为 `stacksize`, 表示右栈为空。

3、判断栈是否满:

`isfull()` 函数:

a. 判断条件: 如果 `top[0] + 1 == top[1]`, 则栈满, 返回 `true`。

否则, 返回 `false`。

#### 4、入栈操作

`push(T x, bool flag)` 函数:

- 如果栈已满, 抛出异常 "栈满"。
- 根据 `flag` 值决定将元素 `x` 入哪个栈:
- 如果 `flag == 0`:
- 将元素 `x` 入左栈, `top[0]` 增加 1, `stack[top[0]]` 设置为 `x`。
- 如果 `flag == 1`:
- 将元素 `x` 入右栈, `top[1]` 减少 1, `stack[top[1]]` 设置为 `x`。

#### 5、出栈操作

`pop(bool flag)` 函数:

- 根据 `flag` 值决定从哪个栈出元素:
- 如果 `flag == 0`:
- 如果左栈非空 (`top[0] != -1`), 将 `top[0]` 减少 1, 返回 `stack[top[0] + 1]`。
- 否则, 抛出异常 "栈空"。
- 如果 `flag == 1`:
- 如果右栈非空 (`top[1] != stacksize`), 将 `top[1]` 增加 1, 返回 `stack[top[1] - 1]`。
- 否则, 抛出异常 "栈空"。
- 如果 `flag` 值不为 0 或 1, 抛出异常 "flag 错误"。

#### 6、打印栈

`printstack()` 函数:

- 打印左栈的所有元素:
- 遍历从 0 到 `top[0]` 的索引, 打印对应的 `stack` 元素。
- 打印左栈和右栈之间的空位 (用 `null` 表示):
- 从 `top[0] + 1` 到 `top[1] - 1` 的位置, 打印 `null`。
- 打印右栈的所有元素:
- 从 `top[1]` 到 `stacksize - 1` 的索引, 打印对应的 `stack` 元素。

### 三、时间空间复杂度分析:

时间复杂度分析

入栈操作 `push()`

入栈操作的时间复杂度为  $O(1)$ 。

无论是向左栈还是右栈入栈, 都只需要执行常数次操作, 即更新栈顶指针和存储元素。

出栈操作 `pop()`

出栈操作的时间复杂度为  $O(1)$ 。

类似入栈操作, 无论是左栈还是右栈出栈, 都只需执行常数次操作。

判断栈是否满 `isfull()`

判断栈是否满的时间复杂度为  $O(1)$ 。

只需进行一次比较操作, 即判断两个栈顶指针的差值是否为 1。

打印栈 `printstack()`

打印栈的时间复杂度为  $O(n)$ , 其中 `n` 为栈的大小。

打印栈需要遍历整个栈的元素, 因此时间复杂度与栈的大小成正比。

总体时间复杂度

由于各操作的时间复杂度都是  $O(1)$ , 因此整体时间复杂度取决于执行的操作次数, 可以视为  $O(1)$ 。

空间复杂度分析

栈的空间复杂度:

栈的空间复杂度为  $O(n)$ , 其中  $n$  为栈的最大容量。

每个栈的容量都是固定的, 取决于初始化时设定的大小。

额外空间:

除了栈本身的存储空间外, 还需要额外的空间存储栈顶指针和类的成员变量。

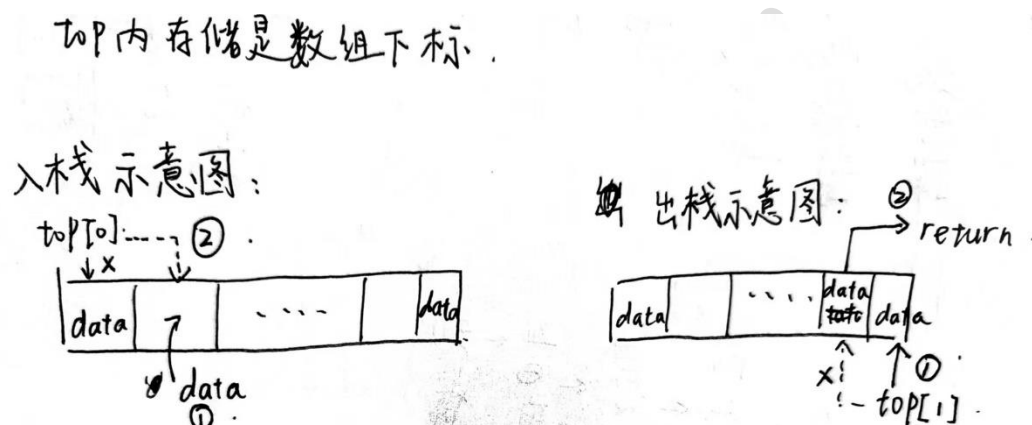
额外空间的大小与栈的最大容量无关, 因此可以视为常数空间, 即  $O(1)$ 。

总体空间复杂度

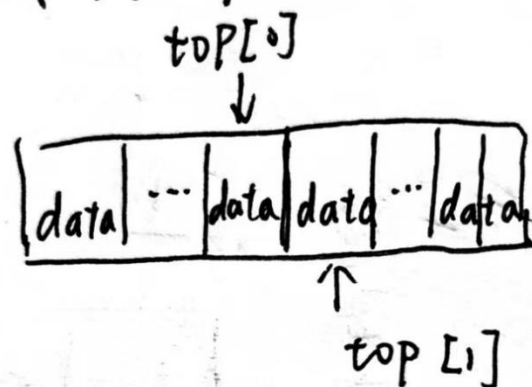
整体空间复杂度由栈的空间复杂度和额外空间复杂度组成, 可以视为  $O(n)$ 。

综上所述, 代码的时间复杂度为  $O(1)$ , 空间复杂度为  $O(n)$

示意图如下:



栈满示意图:



$$top[0] = top[1] - 1$$

即满栈

### 3. 程序运行结果

### 测试主函数流程

#### 1. 创建共享栈实例:

创建两个共享栈实例 `stack01` 和 `stack02`，一个使用默认大小，另一个使用自定义大小。

#### 2. 测试无参构造的共享栈

- 对 `stack01` 进行入栈、出栈和打印操作，以测试栈的基本功能。

#### 3. 测试自定义大小的共享栈:

- 对 `stack02` 进行入栈、出栈和打印操作，以测试栈的基本功能。

### 测试条件

#### 1. 共享栈功能测试:

- 测试共享栈的入栈、出栈和打印操作是否能够正常工作。
- 包括左栈和右栈的操作，以及打印栈内容。

#### 2. 栈满条件测试:

- 在入栈操作时，测试当栈满时是否能够正确抛出异常“栈满”。

#### 3. 栈空条件测试:

- 在出栈操作时，测试当栈为空时是否能够正确抛出异常“栈空”。

### 测试结论

#### 1. 共享栈功能测试结论:

共享栈的入栈、出栈和打印操作能够正常工作。  
左栈和右栈之间能够正确共享数组空间。  
打印栈内容能够显示左栈和右栈的元素以及空位。

#### 2. 栈满条件测试结论:

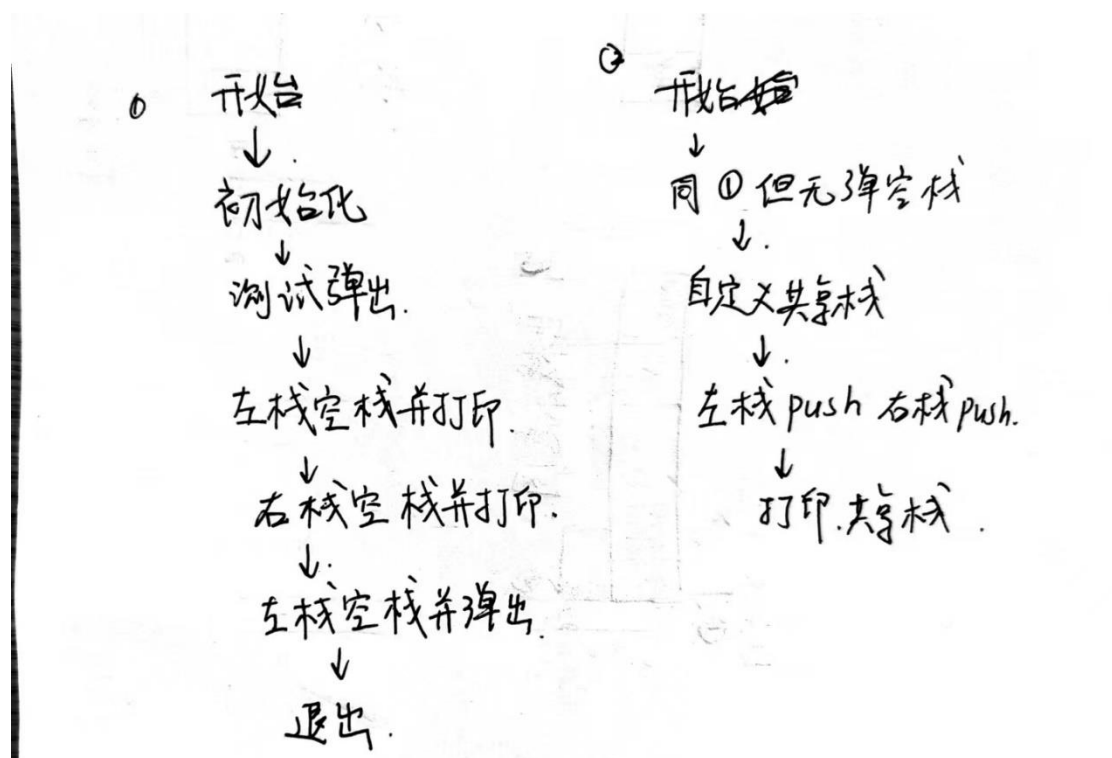
当栈满时，入栈操作能够正确抛出异常“栈满”，不会造成栈溢出。

#### 3. 栈空条件测试结论

- 当栈为空时，出栈操作能够正确抛出异常“栈空”，避免了非法操作。

通过以上测试，可以确认共享栈的基本功能实现正确，并且在边界情况下能够正确处理异常。

示意图如下:



Main 函数代码:

```
int main()
{
    sharestack<int> stack01; //构造无参共享栈
    sharestack<int> stack02(6); //构造长度为6的共享栈
    cout<<"进行无参构造初始化测试"<<endl;
    stack01.push(23,0);
    stack01.push(88,0);
    stack01.push(45,1);
    stack01.push(99,1);
    stack01.printstack();
    cout<<endl;
    cout<<"进行弹出测试"<<endl;
    int temp=0;
    temp = stack01.pop(0);
    cout<<"弹出的是: "<<temp<<endl;
    stack01.push(77,1);
    stack01.printstack();
    cout<<endl;
    cout<<"进行左栈空栈测试"<<endl;
    int temp1=0;
    temp1=stack01.pop(0);
    cout<<"弹出的是: "<<temp1<<endl;
    stack01.printstack();
}
```

```

    cout<<endl;
    cout<<"进行右栈的空栈测试"<<endl;
    stack01.pop(1);
    stack01.printstack();
    cout<<endl;
    stack01.pop(1);
    stack01.pop(1);
    stack01.printstack();
    //stack01.pop(0);//会退出程序的代码
    cout<<endl;
    cout<<"进行自定义构造共享栈"<<endl;
    stack02.push(1,0);
    stack02.push(2,1);
    stack02.printstack();
    cout<<endl;
    system("pause");
    return 0;
}

```

Main 函数测试结果:

### 1、不含空栈弹出的异常处理代码

```

PS D:\C++working> ^C
PS D:\C++working>
PS D:\C++working> & 'c:\Users\lenovo\.vscode\extensions\ms-vscode.cpptools-1.20.5-win32-x64\debugAdapters\bin\WindowsDebugLauncher.exe' '--stdin=Microsoft-MIEngine-In-xuuew
24n_eb2' '--stdout=Microsoft-MIEngine-Out-y4xe3lw.0gu' '--stderr=Microsoft-MIEngine-Error-2psauis2.hem' '--pid=Microsoft-MIEngine-Pid-sax053b3.lvg' '--dbgExe=D:\mingw64\bin
\gdb.exe' '--interpreter=mi'
进行无参构造初始化测试
23|88|99|45
进行弹出测试
弹出的是: 88
23|77|99|45
进行左栈空栈测试
弹出的是:23
null|77|99|45
进行右栈的空栈测试
null|null|99|45
null|null|null|null|
进行自定义构造共享栈
1|null|null|null|null|2

```

含有异常处理代码:

```

PS D:\C++working> & 'c:\Users\lenovo\.vscode\extensions\ms-vscode.cpptools-1.20.5-win32-x64\debugAdapters\bin\WindowsDebugLauncher.exe' '--stdin=Microsoft-MIEngine-In-xuuew
5d0.mkj' '--stdout=Microsoft-MIEngine-Out-w1fu5eko.5et' '--stderr=Microsoft-MIEngine-Error-ijru5ygh' '--dbgExe=D:\mingw64\bin\gdb.exe' '--interpreter=mi'
进行无参构造初始化测试
23|88|99|45
进行弹出测试
弹出的是: 88
23|77|99|45
进行左栈空栈测试
弹出的是:23
null|77|99|45
进行右栈的空栈测试
null|null|99|45
null|null|null|null|terminate called after throwing an instance of 'char const*'
PS D:\C++working>

```



## 4. 总结

本实验难度总体不大，在写代码的过程中遇到的最大问题应该是打印栈这里了，因为这里的弹栈写的都是伪弹栈，即只将 `top` 进行移动，而并不真正的删除栈的数值，所以在输出时要以 `top` 为标准，而不要以 `stack` 指向的数组。

还有一点就是在输出 `null` 的空栈时，我写了三个 `if` 语句，这里是很容易重复的，注意 `if` 语句之间的逻辑关系。

## 1. 实验要求

试设计一个算术四则运算表达式求值的简单计算器。

要求：

操作数均为非负整数常数

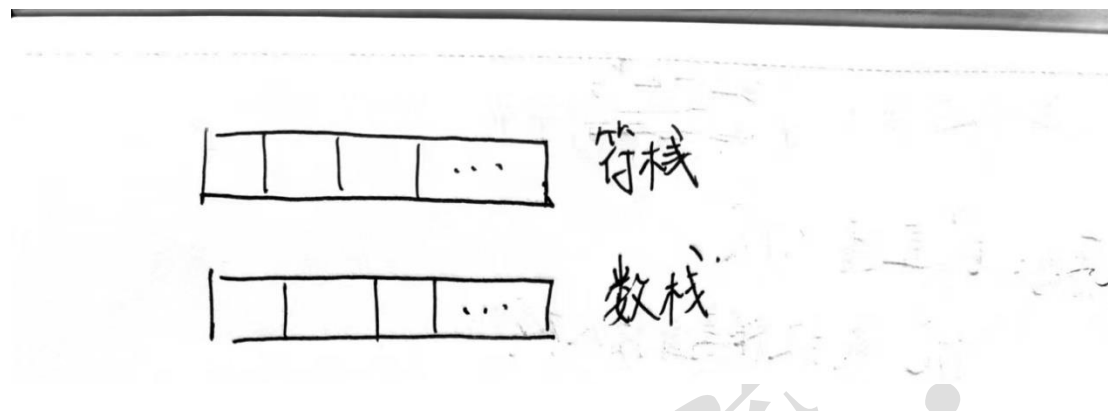
操作符仅为+、-、\*、/、(、)

编写 `main` 函数进行测试

## 2. 程序分析

## 2.1 存储结构

存储结构为库函数中的栈  
示意图如下：



## 2.2 关键算法分析

### 1、关键算法分析：

#### a. 设置优先级函数

```
FUNCTION setOper():
```

```
    // 设置操作符的优先级
```

```
    FOR 每个操作符 op IN {'+', '-', '*', '/', '('}:
```

```
        IF op 是 '+' 或 '-':
```

```
            x[op] = ADD_SUB
```

```
        ELSE IF op 是 '*' 或 '/':
```

```
            x[op] = MUL_DEV
```

```
        ELSE IF op 是 '(':
```

```
            x[op] = LEFT_BR
```

#### b. 判断是否为数字函数

```
FUNCTION isDigital(c: char) -> bool:
```

```
    // 判断字符是否是数字
```

```
    IF c 在 '0' 和 '9' 之间:
```

```
        RETURN true
```

```
    ELSE:
```

```
        RETURN false
```

#### c. 将字符转换为数字

```
FUNCTION TurnToNum(a: char) -> float:
```

```
    // 将字符转换为数字
```

```
    RETURN (a - '0')
```

### D. 关键函数：计算函数！

```
FUNCTION calc(k: char[]) -> float:
```

```
    DECLARE fu AS mystack<char> // 符号栈
```

```

DECLARE shu AS mystack<float> // 数字栈
DECLARE status AS PRE // 记录前一个数据类型
CALL setOper() // 设置操作符的优先级
DECLARE num AS float // 用于接收数字
DECLARE ch AS char // 用于接收操作符
WHILE k 中还有字符:
    IF 当前字符是数字:
        IF 前一个状态是数字:
            将当前字符转换为数字, 加到已有数字的末尾
        ELSE:
            将当前字符转换为数字, 赋给 num
        更新状态为 NUM
    ELSE: // 当前字符是操作符
        将当前字符赋给 ch
        IF 前一个状态是数字:
            将已经累积的数字压入数字栈
        IF 符号栈为空 或 当前操作符优先级高于栈顶操作符:
            将当前操作符压入符号栈
        ELSE IF 栈顶操作符是左括号:
            将当前操作符压入符号栈
        ELSE IF 当前操作符是右括号:
            WHILE 符号栈顶不是左括号:
                从数字栈弹出两个数字 a 和 b
                根据栈顶操作符进行计算, 并将结果压入数字栈
                弹出符号栈顶元素
            IF 符号栈顶是左括号:
                弹出左括号
            ELSE: // 当前操作符的优先级低于栈顶操作符
                从数字栈弹出两个数字 a 和 b
                根据栈顶操作符进行计算, 并将结果压入数字栈
                从符号栈弹出栈顶操作符
                将当前操作符压入符号栈
            更新状态为 OPER
        移动到下一个字符
    IF 最后一个字符是数字且状态为 NUM:
        将已经累积的数字压入数字栈
    WHILE 符号栈不为空:
        从数字栈弹出两个数字 a 和 b
        根据栈顶操作符进行计算, 并将结果压入数字栈
        从符号栈弹出栈顶操作符
    返回数字栈顶元素

```

## 2、代码详细分析:

### a. 枚举类型定义

定义了两个枚举类型:

PRIO: 用于表示操作符的优先级, 包括右括号、加减法、乘除法和左括号。

PRE: 用于表示前一个数据类型, 包括起始状态、数字和操作符。

#### b. 数组初始化和栈重写

定义了全局字符数组 `x[255]` 用于存储操作符的优先级。

重写了 `mystack` 类继承自标准库的 `stack` 类, 修改了 `pop()` 函数的行为, 使得在栈为空时抛出异常。

#### c. 设置操作符优先级和判断函数

`setOper()` 函数设置了操作符的优先级, 将每个操作符映射到其对应的优先级。

`isDigital()` 函数用于判断一个字符是否是数字, 如果字符是数字则返回 `true`, 否则返回 `false`。

#### d. 转换字符为数字函数

`TurnToNum()` 函数用于将一个字符表示的数字转换为对应的实际数字。

#### e. 关键函数:

`calc()` 函数详细分析

##### 1 初始化栈和状态变量:

声明两个自定义栈 `fu` (用于存储操作符) 和 `shu` (用于存储操作数)。

声明状态变量 `status`, 用于记录前一个数据类型, 初始状态为 `START`。

##### 2 遍历输入表达式:

通过循环遍历输入表达式的每一个字符。

对于每个字符进行不同的处理:

如果是数字字符, 则转换为实际数字, 并根据状态累加或覆盖数字。

如果是操作符字符, 则根据当前状态和栈内操作符优先级进行处理。

##### 3 处理数字字符:

如果当前字符是数字字符:

如果前一个状态是数字, 将当前数字字符转换为实际数字, 并累加到已有的数字后面。

如果前一个状态不是数字, 将当前数字字符转换为实际数字, 并作为新的数字。

##### 4 处理操作符字符:

如果当前字符是操作符字符:

如果前一个状态是数字, 将已经累积的数字压入数字栈。

根据当前操作符和栈内操作符的优先级进行不同的处理:

如果栈为空或者当前操作符优先级高于栈顶操作符, 则将当前操作符压入操作符栈。

如果栈顶操作符是左括号, 直接将当前操作符压入操作符栈。

如果当前操作符是右括号, 则执行弹栈操作, 直到遇到左括号为止, 并计算中间结果。

##### 5 操作符优先级比较:

在处理操作符字符时, 根据当前操作符和栈顶操作符的优先级进行比较, 决定压栈还是弹

栈计算。

如果当前操作符优先级高于栈顶操作符，直接将当前操作符压入栈。

如果当前操作符优先级低于或等于栈顶操作符，则执行弹栈操作，直到满足压栈条件。

6 结束字符处理：

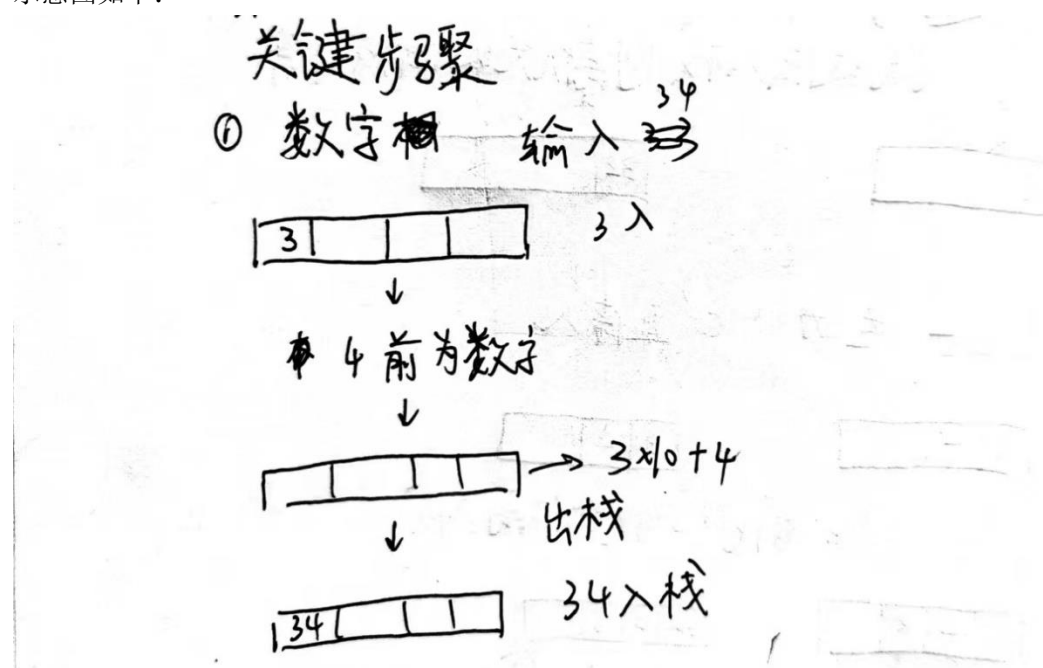
如果遍历结束后，最后一个字符是数字且状态为数字，则将已经累积的数字压入数字栈。

7 清空栈并计算结果：

如果操作符栈不为空，则继续弹栈并计算中间结果，直到操作符栈为空。

最终返回数字栈顶元素，即为表达式的计算结果。

示意图如下：



计算函数关键示意图：

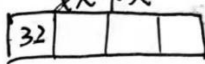
②. 出栈运算:  $32 - 2 * 6$   
 ~~$(32 * 2 - 6)$~~  + 4

原则: '(' 直接入栈

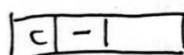
优先级高直接入栈

遇到 ')' 则出栈至 '('

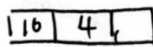
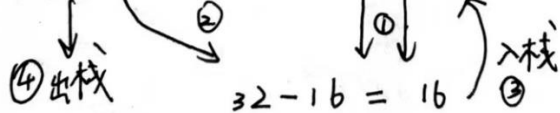
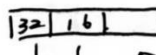
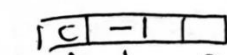
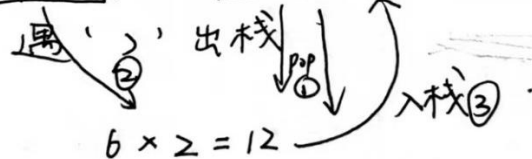
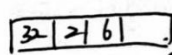
优先级低入栈, 则高优先级先出栈计算



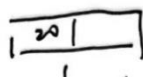
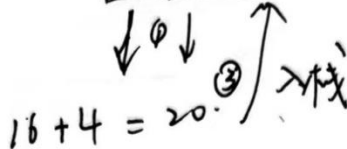
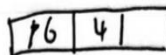
'-' 左力 '(' 直接入



'\*' 比 '-' 优先级高入栈



status 为 NUM 且到末尾



输出

### 三、代码时间和空间复杂度分析：

时间复杂度分析

遍历输入表达式：

时间复杂度为  $O(n)$ ，其中  $n$  为表达式的长度，因为需要遍历每个字符。

处理数字字符：

对于每个数字字符的处理是常数时间操作，因此时间复杂度为  $O(1)$ 。

处理操作符字符：

涉及到栈操作，包括压栈、弹栈和比较操作，因此时间复杂度取决于栈的大小和操作。

如果没有括号，栈的大小最多为  $O(n/2)$ ，其中  $n$  为表达式长度，因此栈操作的时间复杂度为  $O(n)$ 。

如果有括号，则每个括号对应的操作可能会导致一系列的弹栈操作，但总体仍然是线性时间复杂度。

结束字符处理：

如果最后一个字符是数字，则将数字压入栈，为常数时间操作，时间复杂度为  $O(1)$ 。

清空栈并计算结果：

如果栈中还有剩余元素，则需要弹栈和计算操作，时间复杂度为  $O(n)$ 。

总体时间复杂度：

综合考虑以上各个步骤的时间复杂度，整体时间复杂度为  $O(n)$ 。

空间复杂度分析

栈的空间复杂度：

包含两个栈 `fu` 和 `shu`，用于存储操作符和操作数。

如果没有括号，则栈的大小最多为  $O(n/2)$ ，其中  $n$  为表达式长度。

如果有括号，则栈的大小可能会达到表达式长度的大小，最大为  $O(n)$ 。

因此，栈的空间复杂度为  $O(n)$ 。

其他变量和数组：

除了栈外，还有一些辅助变量和数组，包括状态变量 `status`、全局字符数组 `x` 等。

这些辅助变量和数组的空间复杂度为常数级别，因此可以忽略不计。

总体空间复杂度：

根据以上分析，整体空间复杂度主要由栈的空间复杂度决定，为  $O(n)$ 。

通过以上分析，我们了解到 `calc()` 函数的时间复杂度为  $O(n)$ ，空间复杂度为  $O(n)$ 。

## 3. 程序运行结果

### 1、主函数流程

a. 输出欢迎信息和使用注意事项：

输出欢迎信息，提示用户欢迎使用计算器。

b. 输出使用注意事项，提示用户注意事项，如输入法设置、输入限制等。

确认用户准备好使用计算器：

提示用户确认是否准备好使用计算器，并确认用户输入。

c. 获取用户输入并进行计算：

如果用户确认准备好使用计算器，获取用户输入的待计算表达式。

调用 `calc()` 函数进行表达式计算，并输出计算结果。

## 2、测试条件

输入待计算表达式：

用户输入了待计算的合法表达式，包含数字、加减乘除和括号等。

计算结果输出：

程序成功计算出表达式的结果，并将结果正确输出。

## 3、测试结论

a. 程序功能正常：

用户能够顺利使用计算器，输入合法表达式。

程序能够正确识别和计算输入的表达式，并输出正确的计算结果。

b. 输入约束生效：

用户必须确认准备好使用计算器，并且输入法设置为英文输入法。

用户输入的表达式必须是合法的，只包含数字、加减乘除和括号等。

c. 计算结果正确：

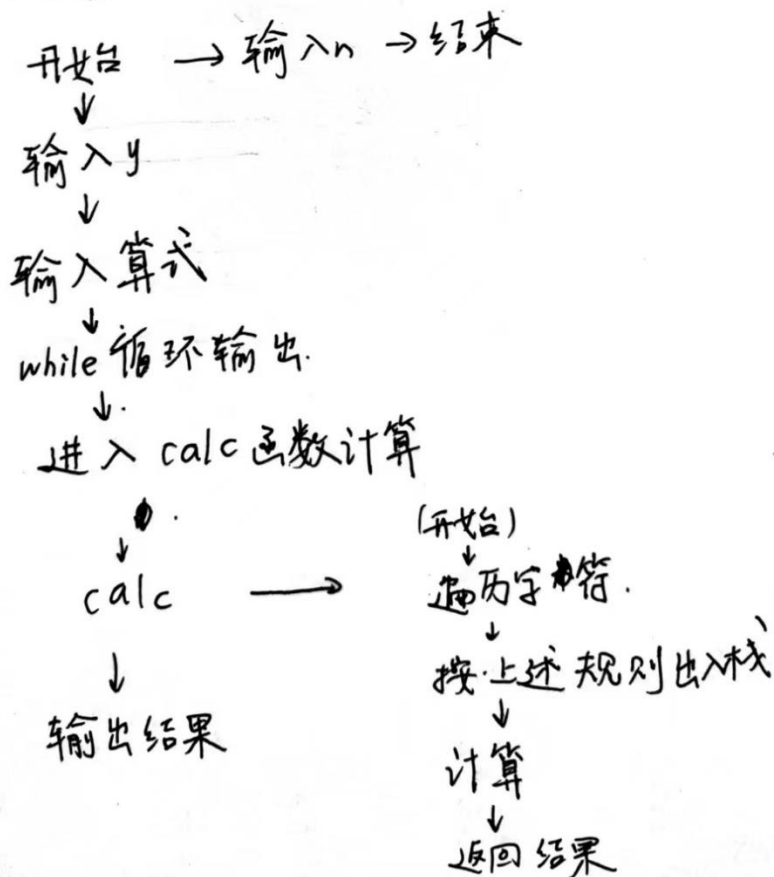
程序能够正确处理不同优先级的运算符，以及括号的运算顺序。

输出的计算结果与预期结果一致，证明计算器功能正常。

通过以上测试，我们可以确认程序能够正常运行，用户能够顺利使用计算器进行表达式计算，并且计算结果正确。

示意图如下：

main 函数流程：





Main 函数如下：

```
int main()
{
    char duihua;
    cout<<"*****"<<endl;
    cout<<"      欢迎使用 C++计算器      "<<endl;
    cout<<"*****"<<endl;
    cout<<"温馨提示：请确认您的输入法为英文输入法"<<endl;
    cout<<"使用注意事项："<<endl;
    cout<<"1、本计算器只允许输入正整数"<<endl;
    cout<<"2、本计算器只允许输入+-*/和()六种运算符"<<endl;
    cout<<"*****"<<endl;
    cout<<"您是否准备好开始使用该计算器并已经确认您的输入法"<<endl;
    cout<<"如果确认请输入 y, 如果不确认, 请输入 n"<<endl;
    cin>>duihua;
    if(duihua=='y'){
        char question[100];
        cout<<"请输入您计算的公式："<<endl;
        char non[1];
        cin.getline(non,1);//因为输入 y 产生的回车会默认使 getline 获取所以需要有
缓冲
        cin.getline(question,100);
        char *q=question;
        while((*q)!='\0')
        {
            cout<<*q<<" ";
            q++;
        }
        cout<<endl;
        float m =calc(question);
        cout<<"您的结果："<<endl;
        cout<<m<<endl;
    }
    else
    {
        return 0;
    }
    system("pause");
    return 0;
}
```

Main 函数测试结果如下：

```
gdb.exe 2023-07-11-14:12:12
*****
      欢迎使用C++计算器
*****
温馨提示：请确认您的输入法为英文输入法
使用注意事项：
1、本计算器只允许输入正整数
2、本计算器只允许输入+-*/和()六种运算符
*****
您是否准备好开始使用该计算器并已经确认您的输入法
如果确认请输入y,如果不确认,请输入n
y
请输入您计算的公式：
14+((13-2)*2-11*5)*2
1 4 + ( ( 1 3 - 2 ) * 2 - 1 1 * 5 ) * 2
您的结果：
-52
Press any key to continue . . .
```

测试结果与计算相符，这里是因为感觉课件上的测试比较完成包含了各种条件

#### 4、总结

这个题目还是耗费了很多很多心血。他的过程很复杂而且步骤很多，最需要付出努力的就是在完成代码后的调试阶段。其实计算器的背后逻辑比较清晰，就是遵循几个符号入栈弹栈的原则即可，但是在写代码的时候很容易出现一些小问题，这就导致在调试的时候需要付出很大努力。我在调试的时候就是从最简单的  $1+1$  开始进行测试，竟然发现我的初始代码连这个都跑不动，当时真的崩溃。后来逐渐增加了  $()$ ，然后增加了十位数，和不同的运算。经过这次调试，完全懂得了使用 C++ 的调试功能。

这次的代码有一些值得提出来的点：首先是设置优先级，这里其实涉及到了一个强制值类型转化，就是将 `x` 数组【】里面的符号转成对应的 `ascii` 码值，然后给相应的下角标赋值不同的优先级。这个思路是借鉴了课上的。然后是在写符号出栈入栈规则时，`if` 条件语句的判断一定要十分的清晰，不同类型的判断，而且要弄明白 `if` 和 `else if` 的关系，不能把两者的判断条件写重，要不符号入栈会错乱。还有一点就是最后在美化我的计算器时，有一个输入的细节，是无意中偶然发现的，就是需要在里面设置一个小的 `cin.getline` 的缓冲区，否则在输入 `y` 后回车会自动认为 `cin.getline` 里面的，就会导致跳过下一个 `cin` 阶段，所以需要有一个类似于缓冲区的東西。