2023—2024 学年第二学期 《数据结构与算法导论》实验报告



姓名: _____XXX

学号: _____2023210XXX

班内序号: _____07

报告日期: 2024-05-12

数据结构实验报告

实验名称: 实验2——稀疏矩阵

学生姓名: XXX

班 级: 2023211119

班内序号: 07

学 号: 2023210XXX

日 期: 2024年5月12日

1. 实验要求

[正文格式要求]

字体: 汉字宋体、英文 Times New Roman

字号: 五号

颜色:黑色

行距:单倍行距

[内容要求]

要求: 实现线性表的基本功能

- 三元组的基本功能:
- 三元组的建立
- 三元组转置
- 三元组相乘

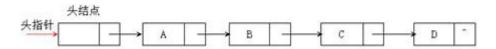
其他

编写测试 main()函数测试三元组的正确性

2. 程序分析

2.1 存储结构

不带头节点的单链表



2.2 关键算法分析

- 1.关键算法:
- a.构造函数

a.1.构造函数 Matrix(int rows, int cols)

function Matrix(rows, cols) {
 // 初始化行数为 rows
 this.rows = rows

```
// 初始化列数为 cols
        this.cols = cols
        // 初始化链表的头指针为 nullptr
        this.data = nullptr
    }
    a.2.从数组生成
    function Matrix(data, rows, cols) {
        // 调用基本构造函数初始化行数和列数
        this.rows = rows
        this.cols = cols
        this.data = nullptr
        // 遍历数组 data
        for i from 0 to rows * cols - 1 {
            // 如果元素非零
            if data[i] != 0 {
                // 调用 set 方法添加元素
                set(i / cols, i % cols, data[i])
            }
        }
b.析构函数
    function ~Matrix() {
        // 使用指针 p 遍历链表
        p = this.data
        while p != nullptr {
            // 保存当前节点到 q
            q = p
            // 移动 p 到下一个节点
            p = p.next
            // 删除当前节点 q
            delete q
        }
c.插入元素
    function set(row, col, value) {
        // 创建新节点 t
        t = new tuple < T >
        // 设置节点值
        t.x = row
        t.y = col
        t.value = value
        // 如果 data 为空
        if this.data == nullptr {
            // data 指向新节点 t
```

```
this.data = t
        } else {
            // 找到链表尾部
            p = this.data
            while p.next != nullptr {
                p = p.next
            // 在尾部添加新节点 t
            p.next = t
        }
    }
d.乘法
    function operator*(other) {
        // 检查是否可以进行矩阵乘法
        if this.cols != other.rows {
            throw "Matrices are not compatible for multiplication."
        }
        // 创建结果矩阵 result
        result = new Matrix<T>(this.rows, other.cols)
        // 遍历当前矩阵的每一行
        for i from 0 to this.rows - 1 {
            // 遍历 other 矩阵的每一列
            for j from 0 to other.cols - 1 {
                // 初始化乘积和为 0
                sum = 0
                // 遍历当前矩阵的列数
                for k from 0 to this.cols - 1 {
                     // 使用指针 p 遍历当前矩阵
                     p = this.data
                     // 使用指针 q 遍历 other 矩阵
                     q = other.data
                     // 找到匹配的行和列的元素
                     while p != nullptr && q != nullptr {
                         if p.x == i \&\& p.y == k \&\& q.x == k \&\& q.y == j  {
                             // 计算乘积和
                             sum += p.value * q.value
                             // 移动指针 p 和 q 到下一个节点
                             p = p.next
                             q = q.next
                         } else {
                             // 根据条件移动指针 p 或 q
                             if p.x == i \&\& p.y == k  {
                                 q = q.next
```

```
\} else if q.x == k \&\& q.y == j \{
                                     p = p.next
                                } else {
                                     p = p.next
                                     q = q.next
                                }
                            }
                       }
                  }
                  // 将乘积和设置到结果矩阵
                  result.set(i, j, sum)
         }
         // 调用 result 的 deleteZero 方法
         result.deleteZero()
         // 返回结果矩阵
         return result
    }
e.输出
    function print() {
         // 遍历矩阵的每一行
         for i from 0 to this.rows - 1 {
              // 遍历矩阵的每一列
              for j from 0 to this.cols - 1 {
                  // 使用指针 p 遍历链表
                  p = this.data
                  // 找到匹配的行和列的元素
                  while p \stackrel{!=}{=} nullptr \&\& p.x \stackrel{!=}{=} i \&\& p.y \stackrel{!=}{=} j  {
                       p = p.next
                  // 如果找到匹配的行和列
                  if p != nullptr {
                       // 打印元素
                       printf("%3d", p.value)
                  } else {
                       // 打印 0
                       printf("%3d", 0)
                  }
              }
             // 打印换行符
              printf("\n")
         }
f.转置
```

```
function transpose() {
       // 创建结果矩阵 result, 行列数与当前矩阵转置
       result = new Matrix<T>(this.cols, this.rows)
       // 使用指针 p 遍历链表
       p = this.data
       while p != nullptr {
           // 将当前节点的值设置到 result 矩阵对应的转置位置
           result.set(p.y, p.x, p.value)
           // 移动到下一个节点
           p = p.next
       }
       // 返回结果矩阵
       return result
g.删除链表里的 0
   function deleteZero() {
       // 使用指针 p 遍历链表
       p = this.data
       while p != nullptr {
           // 使用指针 q 跟踪前一个节点
           q = p
           // 移动 p 到下一个节点
           p = p.next
           // 如果当前节点的值为 0
           if q.value == 0 {
               // 如果 q 是头节点
               if q == this.data  {
                   // 更新头节点为下一个节点
                   this.data = p
               } else {
                   // 更新 q 的前一个节点的 next 为 p
                   q.prev.next = p
               // 删除当前节点 q
               delete q
           }
       }
   }
2.代码详细分析
```

a.构造函数

a.1.构造函数 1

这个构造函数初始化一个稀疏矩阵对象,设置其行数和列数,并初始化数据指针 data 为 nullptr,表示矩阵开始时是空的。

a.2.构造函数 2

这个构造函数接收一个二维数组的指针,行数和列数作为参数。它首先调用上面的构造函数来初始化行数、列数和数据指针,然后遍历二维数组,如果发现非零元素,就使用 set 方法将它们添加到稀疏矩阵中。

b.析构函数

析构函数用于在对象生命周期结束时清理资源。它遍历链表,删除所有动态分配的 tuple 节点,以防止内存泄漏。

c.插入元素

set 方法创建一个新的 tuple 节点,并将其添加到链表的末尾。如果链表为空,新节点直接成为头节点。

d.乘法

重载了乘法运算符以计算两个稀疏矩阵的乘积。它首先检查两个矩阵是否可以相乘(即第一个矩阵的列数是否等于第二个矩阵的行数)。如果可以,它创建一个新的结果矩阵,并遍历第一个矩阵的每一行和第二个矩阵的每一列,计算乘积。在计算过程中,它使用两个指针分别遍历两个矩阵的链表,寻找匹配的元素进行乘法操作。最后,它调用deleteZero方法删除结果矩阵中值为0的元素。

e.输出

打印矩阵的当前内容。它遍历矩阵的行和列,使用链表遍历找到非零元素并打印它们。如果某个位置上没有非零元素,它打印 0。

f.转置

计算矩阵的转置。它创建一个新的矩阵对象,其行数和列数与原矩阵互换,并遍历原矩阵的链表,将每个元素的值设置到新矩阵的对应转置位置上。

g. 删除链表里的 0

删除矩阵中所有值为 0 的元素。它遍历链表,检查每个元素的值。如果值为 0,它将从链表中移除该元素。

3.时间和空间复杂度(n 是数组的大小)

a.构造函数

a.1.构造函数 1

时间复杂度: O(1), 空间复杂度: O(1)

a.2.构造函数 2

时间复杂度: O(n), 空间复杂度: O(n)

b. 析构函数

时间复杂度: O(n), 空间复杂度: O(1)

c. 插入元素

时间复杂度: O(n), 空间复杂度: O(1)

d. 乘法

时间复杂度: O(r1 * c1 * r2 * c2), 空间复杂度: O(r1 * r2) 其中 r1 和 c1 是当前矩阵的行数和列数, r2 和 c2 是另一个矩阵的行数和列数

e. 输出

时间复杂度: O(r*c*n),空间复杂度: O(1) 其中r是行数,c是列数,n是链表中非零元素的数量

f. 转置

时间复杂度: O(n), 空间复杂度: O(n)

g. 删除链表里的 0

时间复杂度: O(n), 空间复杂度: O(1)

3. 程序运行结果

```
测试主函数流程:
int main()
{
    // 设置矩阵 A 和 B 的元素
    int arrayA[6][7] = {
          1, 12, 9, 0, 0, 0, 0,
          0, 0, 0, 0, 5, 0, 0,
         -3, 0, 0, 0, 0, 14, 0,
          0, 0, 13, 0, 0, 0, 0,
          0, 18, 0, 0, 0, 0, 0, 0
         15, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0;
    Matrix<int> A(&arrayA[0][0], 6, 7);
    int arrayB[7][8] = {
     1, 9, 0, 0, 0, 0, 2, 0,
    -1, 0, 0, 0, 3, 0, 0, 0,
     0, 0, 0, 8, 0, 0, 0, 0,
     0, 0, 4, 0, 0, 0, 0, 0,
     0, 7, 0, 0, 0, 0, 0, 1,
     0, 0, 0, 0, 0, 6, 0, 0,
     5, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,
    };
    Matrix<int> B(&arrayB[0][0], 7, 8);
    // 计算矩阵 A 和 B 的乘积
    Matrix\leqint\geq C = A * B;
    // 打印矩阵 C
    A.print();
    printf("\n");
    B.print();
    printf("\n");
    C.print();
    printf("\n");
    Matrix<int> D=C.transpose();
    D.print();
    return 0;
测试结果:
  1 12
           9
              0 \quad 0 \quad 0
                              0
  0
           0 0 5 0
      0
                             0
 -3
      0
           0
               0 0 14
                              0
  0
     0 13
                0 0 0
                              0
```

```
0
    18
         0
            0
                0
                   0
                       0
 15
     0
                0
                       0
         0
            0
                   0
 1
     9
        0
            0
                0
                   0
                       2
                           0
 -1
     0
        0
            0
                3
                   0
                       0
                          0
 0
     0
        0
            8
                0
                   0
                       0
                           0
 0
     0
            0
                0
                       0
                           0
                   0
     7
            0
 0
        0
                0
                   0
                       0
                           1
 0
     0
         0
            0
                       0
                           0
                0
                   6
 5
     0
         0
            0
                0
                   0
                       0
                           0
-11
           72
                       2
                          0
     9
        0
               36
                   0
 0
    35
         0
            0
                0
                   0
                       0
                           5
 -3 -27
           0
               0
                 84
                     -6
 0
     0
         0 104
               0
                   0
                       0
                          0
-18
               54
                   0
                          0
     0
        0
            0
                       0
15 135
        0
            0
               0
                   0
                      30
                          0
-11
     0
           0 -18 15
       -3
 9
    35 - 27
           0
               0 135
 0
     0
         0
            0
                0
                   0
 72
         0 104
               0
                   0
     0
 36
     0
        0
            0
               54
                   0
 0
     0
        84
            0
                0
                   0
 2
     0
            0
                0
                  30
        -6
 0
     5
        0
            0
                0
                   0
 Deoq(
Exe=(
0
0
14
0
0
```

测试结论:功能实现完全。

实验名称: 实验5——表达式求值

学生姓名: XXX

班 级: 2023211119

班内序号: 07

学 号: 2023210XXX

日 期: 2024年5月12日

1. 实验要求

[正文格式要求]

字体: 汉字宋体、英文 Times New Roman

字号: 五号 颜色: 黑色

行距:单倍行距

[内容要求]

表达式求值是程序设计语言编译中最基本的问题,它要求把一个表达式翻译成能够直接求值的序列。

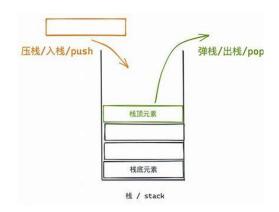
例如输入字符串"14+((13-2)*2-11*5)*2",程序可以自动计算得到最终的结果。在这里,我们将问题简化,假定算数表达式的值均为非负整数常数,不包含变量、小数和字符常量。

试设计一个算术四则运算表达式求值的简单计算器。

2. 程序分析

2.1 存储结构

栈



2.2 关键算法分析

1.关键算法:

a.基本初始化判断

```
// 定义操作符优先级枚举类型
   enum PRIO {
      NONE = 0,
      ADD SUB,
      MUL DEV,
      LEFT BR
   };
   // 定义表达式解析状态枚举类型
   enum PRE {
      START,
      NUM,
      OPER
   };
   // 函数: 判断字符是否为操作符
   function isOper(c) returnS BOOLEAN {
      return x[c] 不等于 NONE
   }
   // 定义字符到操作符优先级的映射数组
   ARRAY x[255] 初始化为 0;
   // 函数:设置操作符的优先级
   function setOper() {
      for 每个操作符 c IN '+,'-','*','/:
        x[c] = 对应的操作符优先级
   // 函数: 判断字符是否为数字
   function isDigital(c) returnS BOOLEAN {
      IF c 在 '0' 到 '9' 之间 THEN
         return true
      ELSE
         return false
      ENDIF
b. 执行栈顶运算
 // 函数: 执行栈顶的操作符所代表的运算
 function run(栈 s, 栈 v) {
    o = s.pop() // 弹出操作符栈顶的操作符
    x[0] = v.pop() // 弹出值栈顶的值
    x[1] = v.pop() // 弹出值栈次顶的值
    SWITCH o {
       case '+': v.push(x[1] + x[0]) // 执行加法
       case '-': v.push(x[1] - x[0]) // 执行减法
       case '*': v.push(x[1] * x[0]) // 执行乘法
       case '/': v.push(x[1] / x[0]) // 执行除法
```

```
DEFAULT: 抛出 "oper error" // 如果操作符无效, 抛出错误
    }
 }
c.计算表达式的值
 // 函数: 计算表达式的值
 function calc(字符串 k) returnS FLOAT {
    栈 s 初始化为空 // 操作符栈
    栈 v 初始化为空 // 值栈
   i=0 // 字符串索引
    value = 0 // 当前数字的值
    status = START // 当前状态
    WHILE k[i] 存在 DO
      c = k[i] // 获取当前字符
      IF isDigital(c) THEN // 如果当前字符是数字
         IF status 是 NUM THEN
           value = value * 10 + c - '0' // 累加数字
        ELSE
           value = c - '0' // 开始新的数字
           status = NUM // 设置状态为数字
         ENDIF
      ELSE // 如果当前字符不是数字
         IF status 是 NUM THEN
           v.push(value) // 将数字压入值栈
           status = OPER // 设置状态为操作符
         ENDIF
         IF c 是 ')' THEN // 如果当前字符是右括号
           WHILE s 不为空 且 s.top() 不是 '('DO
             run(s, v) // 执行栈顶的操作符
           ENDWHILE
           IF s 为空 THEN 抛出 "s empty error" // 如果操作符栈为空, 抛出错
 误
           s.pop() // 弹出左括号
        ELSE IF isOper(c) THEN // 如果当前字符是操作符
           IF s 不为空 且 s.top() 不是 '(' 且 x[s.top()] 大于等于 x[c] THEN
             run(s, v) // 执行优先级高的运算
           ENDIF
           s.push(c) // 将操作符压入操作符栈
         ELSE
           抛出 "error" // 如果字符既不是数字也不是操作符, 抛出错误
         ENDIF
      ENDIF
      i=i+1 // 移动到下一个字符
    ENDWHILE
```

IF status 是 NUM THEN

v.push(value) // 如果字符串以数字结束,将其压入值栈 ENDIF

WHILE v 的大小不等于 1 或 s 的大小不等于 0 DO run(s, v) // 执行所有剩余的运算 ENDWHILE

return v.top() // 返回值栈顶的元素,即为表达式的结果

2.代码详细分析

a.基本初始化

}

1. 引入库和命名空间

#include <stack>: 引入栈的库。

#include <iostream>: 引入输入输出流的库。

using namespace std;: 使用标准命名空间。

2. 定义枚举类型

PRIO: 定义操作符的优先级。

PRE: 定义解析表达式时的状态。

3. 定义全局数组

char x[255]: 用于存储字符和对应操作符优先级的映射。

4. 初始化操作符优先级映射

setOper()函数初始化 x 数组,将加、减、乘、除和左括号字符映射到它们对应的优先级。

5. 辅助函数

isDigital(char c): 判断字符 c 是否为数字。

isOper(char c): 判断字符 c 是否为操作符。

b.执行栈顶运算

如果两个栈都不为空,函数将从操作符栈 s 中弹出栈顶的操作符 o,然后从值栈 v 中连续弹出两个栈顶的值 x[0]和 x[1]。

根据弹出的操作符 o,函数将执行对应的运算。这里是一个 switch 语句,根据操作符 的不同,执行加法、减法、乘法或除法。

无论执行哪种运算,结果都会被压回值栈 v 中。

c.表达式求值

calc(char *k)函数是程序的核心,它接收一个字符串 k 作为输入,表示一个数学表达式,并返回该表达式的计算结果。

计算过程:

初始化两个栈:操作符栈 s 和值栈 v。

初始化变量 i 为 0,用于遍历字符串; value 为 0,用于累积数字; status 为 START,表示初始状态。

遍历字符串 k 的每个字符 c:

如果 c 是数字, 根据 status 的状态更新 value:

如果 status 是 NUM,将 c 累加到 value。

如果 status 不是 NUM,设置 status 为 NUM 并开始累加 value。

如果 c 不是数字:

如果 status 是 NUM,将当前 value 压入值栈 v,并将 status 更新为 OPER。如果 c 是右括号),执行操作符栈顶的运算直到遇到左括号(,然后弹出左括号。如果 c 是操作符,检查操作符栈顶是否有优先级更高的操作符或左括号。如果 f,先执行栈顶操作符的运算,再将 c 压入操作符栈。

如果c既不是数字也不是有效的操作符,抛出错误。

在遍历结束后,如果最后一个字符是数字,将其压入值栈。

执行所有剩余的运算,直到操作符栈为空且值栈只剩下一个元素。

返回值栈顶的元素,即为表达式的计算结果。3.时间和空间复杂度(n 是数组的大小)

3.时间和空间复杂度(n 是数组的大小)

a.基本初始化

时间复杂度 O(1), 空间复杂度 O(1)。

b.执行栈顶运算

时间复杂度 O(1), 空间复杂度 O(n)

c.表达式求值

时间复杂度 O(n), 空间复杂度 O(n)。

3. 程序运行结果

```
测试主函数流程:
    int main()
    {
        char s[100000];
        while (1)
        {
            try
            {
                cin >> s;
                setOper();
                cout << calc(s) << endl;
        }
        cout << e << endl;
        }
    }
}

测试结果:
```

```
PS C:\Users\18055\Desktop\Data_Structur_Algo> & 'c:\Users\18055\.vscode\extensions\ms-vscode.cpptools-1.20.5-win32-x64\debugAdapters\bin\WindowsDebugLauncher.exe''--stdin=Microsoft-MIEngine-In-qnq5pcud.kux''--stdout=Microsoft-MIEngine-Out-rzopmjub.02r''--stderr=Microsoft-MIEngine-Error-bbbtw2d5.ucf''--pid=Microsoft-MIEngine-Pid-w4g1g2ll.kqn''--dbgExe=C:\Program Files (x86)\mingw64\bin\gdb.exe''--interpreter=mi'
14+((13-2)*2-11*5)*2
-52
12+(5+3)*2
28
```

测试结论:功能实现完全。

4. 总结

心得体会:

模板类的应用:通过使用模板类,Matrix 可以处理不同数据类型的矩阵运算,提高了代码的通用性和灵活性。

稀疏矩阵的表示:采用三元组 tuple 链表的形式来表示稀疏矩阵,有效节省了存储空间,并且对于稀疏矩阵的乘法运算,这种方法可以减少不必要的零元素乘法,提高了计算效率。 异常处理:在重载的乘法运算符中,通过抛出异常来处理矩阵尺寸不兼容的问题,这是一种良好的错误处理方式。

栈的使用: 栈与递归有着天然的联系。递归函数的调用可以通过系统栈来实现,而迭代的递 归算法则可以通过手动管理栈来完成。