

《离散数学》课程实验报告 3 求关系的自反、对称和传递闭包

2253893 苗君文 软件工程

1. 题目简介

1.1. 背景与目的

在许多计算机科学和离散数学领域，关系矩阵的闭包计算是一个重要的问题。本项目旨在设计一个能够计算关系矩阵的自反闭包、对称闭包和传递闭包的程序。这些闭包在关系理论和图论中具有广泛的应用，包括在数据库系统中的关系优化、网络通信中的路径计算等方面。

1.2. 问题描述

给定一个关系矩阵，其中元素为 0 或 1，表示两个元素之间是否存在关系。程序需要实现以下功能：求解关系矩阵的自反闭包、对称闭包、传递闭包。

1.3. 程序输入输出

1.3.1. 输入

用户通过程序输入关系矩阵的阶数和具体元素。程序需要检查输入的有效性，确保元素为 0 或 1。

1.3.2. 输出

程序将输出计算得到的自反闭包、对称闭包或传递闭包的关系矩阵。

1.4. 功能选择

用户可以选择计算自反闭包、对称闭包、传递闭包，或退出程序。

2. 解题思路

2.1. 明确闭包定义

设 R 是非空集合 A 上的关系， R 的自反（对称或传递）闭包是 A 上的关系 R' ，使得 R' 满足以下条件：

- (1) R' 是自反的（对称的或传递的）

$$(2) R \subseteq R'$$

(3) 对 A 上任何包含 R 的自反（对称或传递）关系 R'' 有 $R' \subseteq R''$.

一般将 R 的自反闭包记作 $r(R)$ ，对称闭包记作 $s(R)$ ，传递闭包记作 $t(R)$ 。

2.2. 闭包的数学构造方法

2.2.1. 集合表示

设 R 为 A 上的关系，则有

$$(1) r(R) = R \cup R^0$$

$$(2) s(R) = R \cup R^{-1}$$

$$(3) t(R) = R \cup R^2 \cup R^3 \cup \dots$$

说明：对于有穷集合 A ($|A|=n$) 上的关系，(3)中的并最多不超过 R^n ；若 R 是自反的，则 $r(R)=R$ ；若 R 是对称的，则 $s(R)=R$ ；若 R 是传递的，则 $t(R)=R$ 。

2.2.2. 矩阵表示

设关系 R, $r(R)$, $s(R)$, $t(R)$ 的关系矩阵分别为 M, M_r , M_s 和 M_t ，则

$$M_r = M + E$$

$$M_s = M + M'$$

$$M_t = M + M^2 + M^3 + \dots$$

其中 E 是和 M 同阶的单位矩阵， M' 是 M 的转置矩阵。

注意：在上述等式中矩阵的元素相加时使用逻辑加。

本程序根据矩阵表示的思路来实现。

2.3. 自反闭包计算

2.3.1. 算法简述

自反闭包是在关系矩阵的基础上，确保矩阵中每个元素对角线上的元素都为 1。即，对于矩阵中的每个元素 (i, i) ，将其值设为 1。

2.3.2. 实现步骤

- 遍历关系矩阵的对角线元素。
- 将对角线元素的值设为 1。

2.4. 对称闭包计算

2.4.1. 算法简述

对称闭包是在关系矩阵的基础上，确保矩阵中如果元素 (i, j) 为 1，则元素 (j, i) 也为 1。

2.4.2. 实现步骤

- a. 创建一个临时矩阵，将矩阵的行列互换，得到转置矩阵。
- b. 遍历原始矩阵和转置矩阵，将对应位置的元素进行逻辑或运算。

2.5. 传递闭包计算

2.5.1. 算法简述

传递闭包是在关系矩阵的基础上，通过矩阵乘法的方式来实现。若关系矩阵为 n 阶，则只需要计算 $A^1 + A^2 + \dots + A^n$ 的和即可得到传递闭包。

2.5.2. 实现步骤

- a. 创建一个临时矩阵，将其初始化为原始矩阵。
- b. 迭代计算幂运算，使用矩阵乘法和逻辑加法。

2.6. 界面设计

本程序为方便使用者调试与使用，增设了让用户判断是否需要继续运行程序的环节。使用循环与判断语句，并做了详尽的输入错误处理。

3. 所用数据结构

3.1. 二维动态数组

本程序使用二维动态数组来存放各种矩阵。二维动态数组具有以下优点：

动态大小： 二维动态数组的大小可以在运行时动态确定，而不需要在编译时指定。这使得程序可以根据需要动态分配和释放内存，适应不同大小的输入数据。

灵活性： 动态数组允许在程序执行期间动态调整矩阵的大小。这在处理不同大小的输入或动态变化的问题时非常有用。

内存管理： 动态分配内存的使用允许程序员手动管理内存，而不是依赖于编译器的静态内存分配。这有助于避免内存浪费，并使得程序更具优化性。

避免浪费： 对于大型矩阵，静态数组可能会导致内存浪费，因为必须为可能不被完全使用的最大大小分配内存。动态数组可以根据实际需要调整大小，从

而避免不必要的内存浪费。

便于传递： 动态数组通过指针传递，使得在函数之间传递矩阵变得更加方便。这避免了复制整个数组的开销，提高了程序的效率。

解决大小未知的问题： 当矩阵的大小在编译时未知或在运行时可变时，使用动态数组是解决这类问题的有效方法。这对于需要适应动态输入的算法和数据结构尤其重要。

3.2. 二维动态数组相关的操作/函数

3.2.1. 动态内存分配

使用 `new` 运算符在堆上动态分配内存，以创建二维数组。程序通过两个循环，先为每一行分配内存，然后为每一列分配内存。例如：

```
int** result = new int* [n];
for (int i = 0; i < n; i++) {
    result[i] = new int[n];
} //给结果矩阵分配内存
```

上图的这段代码创建了一个 $n \times n$ 的二维数组，并将其地址存储在 `result` 指针数组中。

3.2.2. 内存释放函数

使用 `delete` 运算符释放动态分配的内存，以避免内存泄漏。在本程序中，有一个名为 `deallocateMatrix` 的函数，用于释放矩阵占用的内存。

```
void deallocateMatrix(int** matrix, int n) {
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        delete[] matrix[i];
    }
    delete[] matrix;
} //释放动态分配的二维数组
```

此函数遍历矩阵的每一行，先释放每行的内存，然后释放指向行的指针数组的内存。

4. 核心算法

4.1. 矩阵相关的基本算法/操作

4.1.1. 矩阵逻辑加法函数

此函数 `matrixAdd` 接受两个二维整数数组 `A` 和 `B`，以及它们的阶数 `n`。函数的主要目的是将这两个矩阵逻辑相加，结果存储在新的动态分配的矩阵中，然后返回这个结果矩阵。

```
int** matrixAdd(int** A, int** B, int n) {  
    int** result = new int* [n];  
    for (int i = 0; i < n; i++) {  
        result[i] = new int[n];  
    } //给结果矩阵分配内存  
    for (int i = 0; i < n; i++) {  
        for (int j = 0; j < n; j++) {  
            result[i][j] = A[i][j] + B[i][j];  
            if (result[i][j] > 1)  
                result[i][j] = 1;  
        }  
    }  
  
    return result;  
} //矩阵逻辑加法函数
```

先分配结果矩阵的内存：创建一个新的二维数组 `result`，其大小为 $n \times n$ 。通过使用 `new` 运算符为每一行分配内存。

再做矩阵的逻辑加法：使用双重循环遍历矩阵 `A` 和 `B` 的每个元素。将相应位置的元素相加，并将结果存储在 `result` 矩阵的相应位置。如果结果大于 1，将其截断为 1，这是逻辑上的“或”运算，确保结果矩阵中的每个元素不超过 1。

最后返回指向逻辑相加后矩阵的指针。

4.1.2 矩阵逻辑乘法函数

此函数 `matrixMultiply` 接受两个二维整数数组 `A` 和 `B`，以及它们的阶数 `n`。函数的主要目的是将这两个矩阵进行逻辑相乘，结果存储在新的动态分配的矩阵中，然后返回这个结果矩阵。

```

int** matrixMultiply(int** A, int** B, int n) {
    int** result = new int* [n];
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        result[i] = new int[n];
    } //给结果矩阵分配内存
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        for (int j = 0; j < n; j++) {
            result[i][j] = 0; //初始化结果矩阵
            for (int k = 0; k < n; k++) {
                result[i][j] += A[i][k] * B[k][j]; //计算结果矩阵
                if (result[i][j] > 1)
                    result[i][j] = 1;
            }
        }
    }

    return result;
} //矩阵逻辑乘法函数

```

先分配结果矩阵的内存：创建一个新的二维数组 `result`，其大小为 $n \times n$ 。通过使用 `new` 运算符为每一行分配内存。

再做矩阵的逻辑乘法：使用双重循环遍历矩阵 `A` 和 `B` 的每个元素。将 `result` 矩阵的每个元素初始化为 0。使用内层循环进行矩阵乘法操作，将对应位置的元素相乘并累加到结果矩阵的相应位置。如果结果大于 1，则将其截断为 1，也就是逻辑上的“或”运算。

最后返回指向逻辑相乘后矩阵的指针。

4.1.3. 矩阵的输出函数

类似地，用双重循环先行后列遍历每一个元素后输出。

4.2. 计算闭包的相关核心函数

4.2.1. 计算自反闭包

计算自反闭包函数 `reflexiveClosure`，使用循环遍历关系矩阵的对角线上的元素。将对角线上的每个元素 `matrix[i][i]` 设为 1，表示每个元素都与自己存在关系。

```

void reflexiveClosure(int** &matrix, int n) {
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        matrix[i][i] = 1;
    }
} //计算自反闭包

```

函数的参数 `matrix` 是一个对二维数组的引用，也就是对 `matrix` 的修改

将影响到传递给函数的实际矩阵。

4.2.2. 计算对称闭包

计算对称闭包函数 `symmetricClosure`，首先创建一个临时矩阵 `tmp`，其大小与输入矩阵相同。使用两重循环遍历输入矩阵的每个元素。如果原矩阵和转置矩阵对应位置的元素之和大于 0，将对应位置的元素设置为 1。函数通过使用 `new` 运算符分配了一个临时矩阵，并在函数结束时释放了这个矩阵的内存，以避免内存泄漏。

```
void symmetricClosure(int** &matrix, int n) {
    int** tmp = new int* [n];
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        tmp[i] = new int[n];
    }
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        for (int j = 0; j < n; j++) {
            tmp[i][j] = matrix[j][i];
        }
    }
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        for (int j = 0; j < n; j++) {
            if (matrix[i][j] + tmp[i][j] > 0)
                matrix[i][j] = 1;
        }
    }
} //计算对称闭包
```

4.2.3. 计算传递闭包

计算传递闭包函数 `transitiveClosure`，首先创建了指向初始矩阵 `matrix` 的指针 `init`，临时矩阵 `temp`，其大小与输入矩阵相同并将初始矩阵的内容复制到临时矩阵中。计算的部分，其循环从 2 开始，计算矩阵的幂 (A^2, A^3, \dots, A^n)；使用外层循环中的 `matrixMultiply` 函数进行矩阵乘法，得到 A^i ；使用 `matrixAdd` 函数将计算得到的矩阵与原矩阵相加，累加到 `matrix` 中。最后，使用 `deallocateMatrix` 函数释放临时矩阵 `temp` 的内存。

```

void transitiveClosure(int** &matrix, int size) {
    int** init = matrix; //存放初始的矩阵A
    int** temp = new int* [size];
    for (int i = 0; i < size; i++) {
        temp[i] = new int[size];
    }

    for (int i = 0; i < size; i++) {
        for (int j = 0; j < size; j++) {
            temp[i][j] = matrix[i][j];
        }
    }

    for (int i = 2; i <= size; i++) {
        temp = matrixMultiply(temp, init, size);
        matrix = matrixAdd(matrix, temp, size); //相加
    } //A^1+A^2+...+A^n

    deallocateMatrix(temp, size); // 释放内存
} //计算传递闭包

```

此函数通过计算矩阵的幂累加，实现了传递闭包的计算。在计算过程中，利用了矩阵乘法和矩阵加法的辅助函数。函数执行完毕后，输入矩阵 `matrix` 中的元素反映了传递闭包的关系。

4.3. 输入错误处理相关函数

4.3.1. 单个参数的输入错误处理

函数 `dealInputError` 使用 `while` 循环不断尝试获取用户输入，直到输入满足要求。使用 `cin.fail()` 及 `min`、`max` 来判断输入是否出错，检查输入是否在有效范围内。如果输入无效，则输出错误信息，清除输入缓冲区并忽略之后的字符。通过一个字符来获取输入一个数之后的字符以检查输入字符的个数，若不正确，也输出错误信息，执行相应清除操作。如果输入有效，则跳出循环。

此函数可以用于判断输入的矩阵的阶数的正误，选择算法序号的正误。


```

void dealInputError(int& n, int min = 0, int max = 1) //处理输入错误
{
    while (1) {
        char c; //用来获取输入一个数之后的一个字符，若获取一个字符且非换行符则视为输入错误。
        cin >> n;
        if (cin.fail() || n<min || n>max) {
            cout << "输入错误，请重新输入。" << endl;
            cin.clear();
            cin.ignore(9999, '\n');
            continue;
        } //内容错误
        else if (cin.get(c) && c != '\n') {
            cout << "输入错误，请重新输入。" << endl;
            cin.clear();
            cin.ignore(9999, '\n');
            continue;
        } //个数错误
        else
            break;
    }
    return;
}

```

4.3.2. 关系矩阵元素输入的错误处理

使用循环遍历矩阵的每一行，让用户逐行输入矩阵的元素。内部的循环与之前相似，从输入的内容和输入的元素个数两方面入手，若输入错误，则需要重新输入，直到输入正确。

4.3.3. 判断是否继续运行程序的错误处理

此处输入的内容是字符，程序将大小写的 y/n 输入都作为正确输入，而其他情况需要重新输入。类似之前，分为内容错误和个数错误两种，并根据输入正确的内容需不需要继续运行。Y 则 continue，N 则 break。

5. 心得体会

5.1. 关于矩阵的存储方式

题目所给出的存储方式使用静态数组，但是在运行时产生了警告(warning C6262)：函数使用堆叠的“40020”字节。请考虑将一些数据移动到堆。

这可能是因为局部数组或其他数据结构太大，超过了默认堆栈大小。在 C++ 中，局部变量的内存分配通常发生在栈上，而堆上分配则是使用 new 和 delete 进行的。如果局部数组或数据结构太大，它可能会导致栈溢出或者增加函数的堆栈大小。

为了解决这个问题，考虑将大的数据结构改为动态分配的内存（使用 new

和 delete)，这样就会在堆上分配内存而不是栈上。因此，我选择使用动态内存分配。

5.2. 关于传递闭包的矩阵乘法算法

通过矩阵乘法的方式来计算传递闭包的时间复杂度高达 $O(n^4)$ ，其中 n 是矩阵的阶数，因此对于大型矩阵，计算传递闭包会变得非常耗时。不仅时间复杂度高，这种方法的空间复杂度也高，矩阵乘法需要额外的存储空间来保存中间结果。对于传递闭包的计算，需要存储多个中间结果，导致空间复杂度较高。

相较于上面的算法，能清晰感受到 Warshall 算法的优势，可以通过迭代的方式直接在原始矩阵上计算传递闭包，避免了不必要的中间结果和矩阵乘法的高复杂度，这种方法通常更为高效，尤其对于稀疏矩阵和大规模的关系。

6. 测试结果

6.1. 输入关系矩阵的阶数

(1) 输入个数及内容错误

```
*****
**                                     **
**      欢迎进入关系的自反、对称      **
**      和传递闭包求解程序            **
**                                     **
*****

请输入矩阵的阶数: 5 a
输入错误, 请重新输入。
```

(2) 输入个数错误

```
3 2
输入错误, 请重新输入。
```

(3) 输入内容错误

```
a
输入错误, 请重新输入。
```

(4) 输入的值错误

```
请输入矩阵的阶数: 2000
输入错误, 请重新输入。
```

(5) 输入正确则可以输入关系矩阵的元素

4

请输入关系矩阵:

6.2. 输入关系矩阵中的元素

(1) 输入元素的大小错误

请输入关系矩阵:
请输入矩阵的第1行元素(元素为0或1, 输入时以空格分隔): 1 2 0 1
输入错误, 请重新输入。
请输入矩阵的第1行元素(元素为0或1, 输入时以空格分隔): _

(2) 输入元素的类型错误

请输入矩阵的第1行元素(元素为0或1, 输入时以空格分隔): 1 a
输入错误, 请重新输入。
请输入矩阵的第1行元素(元素为0或1, 输入时以空格分隔): _

(3) 输入元素的个数错误

请输入矩阵的第1行元素(元素为0或1, 输入时以空格分隔): 1 0 1 1 0
输入错误, 请重新输入。
请输入矩阵的第1行元素(元素为0或1, 输入时以空格分隔): _

(4) 输入正确则可以输入选择的算法序号

请输入矩阵的第1行元素(元素为0或1, 输入时以空格分隔): 1 0 1 1
请输入矩阵的第2行元素(元素为0或1, 输入时以空格分隔): 0 0 0 1
请输入矩阵的第3行元素(元素为0或1, 输入时以空格分隔): 0 1 0 0
请输入矩阵的第4行元素(元素为0或1, 输入时以空格分隔): 0 1 1 0
输入对应序号选择算法
1:自反闭包
2:对称闭包
3:传递闭包
4:退出

6.3. 输入对应序号选择算法

(1) 输入类型错误

```

输入对应序号选择算法
1:自反闭包
2:对称闭包
3:传递闭包
4:退出
a
输入错误，请重新输入。

```

(2) 输入的值错误

```

99
输入错误，请重新输入。

```

(3) 输入的个数错误

```

2 5 3
输入错误，请重新输入。

```

(4) 输入正确则可以进入对应的算法中

```

输入对应序号选择算法
1:自反闭包
2:对称闭包
3:传递闭包
4:退出
1
自反闭包的关系矩阵为:
1 0 1 1
0 1 0 1
0 1 1 0
0 1 1 1

```

6.4. 求关系矩阵的自反闭包矩阵

```

请输入矩阵的阶数: 4
请输入关系矩阵:
请输入矩阵的第1行元素(元素为0或1, 输入时以空格分隔): 1 0 1 1
请输入矩阵的第2行元素(元素为0或1, 输入时以空格分隔): 0 0 0 1
请输入矩阵的第3行元素(元素为0或1, 输入时以空格分隔): 0 1 0 0
请输入矩阵的第4行元素(元素为0或1, 输入时以空格分隔): 0 1 1 0

输入对应序号选择算法
1:自反闭包
2:对称闭包
3:传递闭包
4:退出
1
自反闭包的关系矩阵为:
1 0 1 1
0 1 0 1
0 1 1 0
0 1 1 1

```

6.5. 求关系矩阵的对称闭包矩阵

```

请输入矩阵的阶数：4
请输入关系矩阵：
请输入矩阵的第1行元素(元素为0或1，输入时以空格分隔)：1 0 1 1
请输入矩阵的第2行元素(元素为0或1，输入时以空格分隔)：0 0 0 1
请输入矩阵的第3行元素(元素为0或1，输入时以空格分隔)：0 1 0 0
请输入矩阵的第4行元素(元素为0或1，输入时以空格分隔)：0 1 1 0
输入对应序号选择算法
1:自反闭包
2:对称闭包
3:传递闭包
4:退出
2
对称闭包的关系矩阵为：
1 0 1 1
0 0 1 1
1 1 0 1
1 1 1 0

```

6.6. 求关系矩阵的传递闭包矩阵

```

请输入矩阵的阶数：4
请输入关系矩阵：
请输入矩阵的第1行元素(元素为0或1，输入时以空格分隔)：1 0 1 1
请输入矩阵的第2行元素(元素为0或1，输入时以空格分隔)：0 0 0 1
请输入矩阵的第3行元素(元素为0或1，输入时以空格分隔)：0 1 0 0
请输入矩阵的第4行元素(元素为0或1，输入时以空格分隔)：0 1 1 0
输入对应序号选择算法
1:自反闭包
2:对称闭包
3:传递闭包
4:退出
3
传递闭包的关系矩阵为：
1 1 1 1
0 1 1 1
0 1 1 1
0 1 1 1

```

6.7. 选择是否继续运行该程序

(1) 输入错误

```

是否继续运行该程序? (y/n) : 3
输入无效, 请重新输入。

是否继续运行该程序? (y/n) : 36
输入无效, 请重新输入。

是否继续运行该程序? (y/n) : j6
输入无效, 请重新输入。

是否继续运行该程序? (y/n) : a
输入无效, 请重新输入。

是否继续运行该程序? (y/n) :

```

(2) 输入 y/Y/n/N 均输入正确 (下图以 y 为例)

```

是否继续运行该程序? (y/n) : y

请输入矩阵的阶数:

```

6.8. 输入正确时的总览 (以传递闭包为例)

```

*****
**                                     **
**      欢迎进入关系的自反、对称      **
**      和传递闭包求解程序            **
**                                     **
*****

请输入矩阵的阶数: 3
请输入关系矩阵:
请输入矩阵的第1行元素(元素为0或1, 输入时以空格分隔): 1 0 1
请输入矩阵的第2行元素(元素为0或1, 输入时以空格分隔): 0 0 1
请输入矩阵的第3行元素(元素为0或1, 输入时以空格分隔): 0 1 0

输入对应序号选择算法
1: 自反闭包
2: 对称闭包
3: 传递闭包
4: 退出
3
传递闭包的关系矩阵为:
1  1  1
0  1  1
0  1  1

是否继续运行该程序? (y/n) : y

请输入矩阵的阶数: 1
请输入关系矩阵:
请输入矩阵的第1行元素(元素为0或1, 输入时以空格分隔): 1

输入对应序号选择算法
1: 自反闭包
2: 对称闭包
3: 传递闭包
4: 退出
3
传递闭包的关系矩阵为:
1

是否继续运行该程序? (y/n) : n_

```