

实验四报告

数据结构

- 用顺序表来完成任意同维度向量的计算
- 使用顺序表和链表来完成任意一元多项式的计算
- 分别使用顺序表和链表完成表达式的存储
- 使用栈完成表达式运算
- 使用数组完成矩阵的运算

程序模块

使用简单的交互界面判断用户需要进行的操作.

- 当选定操作之后,将调用不同函数进行数据的输入、处理以及输出返回处理好的表达式或者处理好的矩阵。
- 向量调用函数(`vectorCalculation`)、一元多项式调用函数(`polyCalculation`)、表达式调用函数(`Expr`)以及矩阵调用函数(`mat`).
- 将处理好的数据以及选择的操作,传入总的计算函数(`calculator`)或者储存函数(`definition`)(比如 `DEF` 表达式),根据操作分发给不同的计算函数,并选择输出结果或者迭代进入下一轮(比如 `DEF` 的情况).

另外,为方便操作,在每个含参表达式计算过程中可以当场更换变量并计算结果.

下面我将介绍一下程序各个功能的实现

- 向量的计算
 1. 先创建顺序表用来存放向量.
 2. 通过 `initList` 将以字符串形式输入的向量转化成顺序表中的储存形式.
 3. 之后调用 `cos` 函数计算两个向量的余弦值并输出, 或调用 `valCal` 函数计算两个向量的和或差, 并调用 `vecDisplay` 输出结果.
- 任意一元多项式的计算
 1. 根据用户的不同要求, 选择使用顺序表或链表来解决一元多项式计算问题.
 2. 如果选择顺序表, 则先通过重载函数 `initList` 将以字符串形式输入的一元多项式转化成顺序表中的储存形式; 如果选择链表, 同样调用重载函数 `initList` 将以字符串形式输入的一元多项式转化成链表中的储存形式.

3. 之后调用重载函数 `polyCal` 进行两个一元多项式之间的计算, 调用重载函数 `grad` 进行一元多项式的求导运算。在编写程序时, 一元多项式的加法和减法都在函数 `polyCal` 中完成, 而将一元多项式乘法写成单独的一个函数 `polyMulti` 并使用优先队列完成计算, 最后调用 `polyDisplay` 输出结果.

- 含参表达式求值

1. 通过 `findLocalVar` 函数搜索得到函数中的参数, 并将其名称以及位置依次存储在一个 `vector<pair<>>` 当中.
2. 然后进入循环, 要求用户输入每个参数的值, 并对表达式中的每个参数用数值进行替换.
3. 之后调用 `calExpr` 函数计算处理之后的表达式, 输出结果.

- 不含参表达式求值

1. 此时 `findLocalVar` 函数返回 `false`, 因此直接调用 `calExpr`, 输出结果.

- 函数相关的表达式求值

1. 定义一个全局变量 `func`, 类型为 `pair<>` 存储所有DEF出来的函数, 其中 `first` 存函数名, `second` 存函数体.
2. 若传入字符串的开头识别为 DEF
 1. 对 `expr` 第四位之后的子串进行分割为函数名和函数体, 按照1格式先存入函数名, 然后让函数体进入函数 `findFunc`.
 2. 在这个函数当中, 将搜索函数体中是否含有已存储的函数, 并将函数名替换为带括号的函数体.
 3. 将处理后的函数体存入 `func`, 流程结束.
3. 若传入字符串开头识别为 RUN
 1. 将四位之后的子串分割为函数名 `function` 和传入参数的值 `param` (比如 `f(5)` 中, 5为传入参数的值).
 2. 在 `func` 中进行遍历, 找到函数名 `function`, 并取出函数体, 和 `param` 一起传入含参表达式求值的函数, 即使用功能1.
 3. 得到结果, 输出结果.

- 矩阵计算

使用一个矩阵类 `Matrix` 完成所有操作.

1. `matrix` 函数中会得到按照要求输入的矩阵, 形式为一个字符串, 使用 `processInput` 函数将之传入一个 `Matrix` 对象中
2. 根据要求操作不同, 将会需要用户输入一个矩阵 `mat`, 或是两个矩阵 `mat1, mat2`. 全部存储完成后将会进行各自的操作
3. 下面介绍一下矩阵求逆的过程
 1. 将 `A` 矩阵分解为 `L` 下三角矩阵和 `U` 上三角矩阵.
 1. `L` 对角线填充为1
 2. $U_{0,j} = A_{0,j} (j = 0, \dots, m - 1)$
 3. $U_{0,j} = A_{0,j} (j = 0, \dots, m - 1)$
 4. `U` 是按行迭代计算, `L` 是按列迭代计算, `UL` 交错计算, 且 `U` 先 `L` 一步
for `k = 1` to `m-1`:

{

$$U_{k,j} = \frac{A_{k,j} - \sum_{t=0}^{k-1} (L_{i,t} U_{t,j})}{L_{k,k}} = A_{k,j} - \sum_{t=0}^{k-1} (L_{k,t} U_{t,j}), (j = k, \dots, m-1)$$

$$L_{i,k} = \frac{A_{i,k} - \sum_{t=0}^{k-1} (L_{i,t} U_{t,k})}{U_{k,k}}, (i = k, \dots, m-1)$$

}

2. 分别对 L 和 U 求逆, 得到 Linv 和 Uinv .

1. 列顺序行顺序

for j = 0 to m-1, i = j to m-1

{

$$L_{inv(i,j)} = \begin{cases} L_{i,j}^{-1} & , i = j \\ 0 & , i < j \\ -L_{inv(j,j)} \sum_{k=j}^{i-1} (L_{i,k} L_{inv(k,j)}) & , i > j \end{cases}$$

}

2. 列顺序行倒序

for j = 0 to m-1, i = j to 0

{

$$U_{inv(i,j)} = \begin{cases} U_{i,j}^{-1} & , i = j \\ 0 & , i > j \\ -\frac{1}{U_{i,i}} \sum_{k=i+1}^j (U_{i,k} U_{inv(k,j)}) & , i < j \end{cases}$$

}

3. $A_{inv} = L_{inv} * U_{inv}$

复杂度分析

核心的计算函数包括:

1. 向量计算(vecCal)

时间复杂度为 $O(N)$ 空间复杂度为 $O(N)$

2. 一元多项式加减法(polyCal)

1. 顺序表储存

时间复杂度为 $O(M + N)$ 空间复杂度为 $O(M + N)$

2. 链表储存

时间复杂度为 $O(M + N)$ 空间复杂度为 $O(M + N)$

3. 一元多项式乘法(polyMulti)

1. 顺序表储存

时间复杂度为 $O(MN)$ 空间复杂度为 $O(M + N)$

2. 链表储存

时间复杂度为 $O(MN)$ 空间复杂度为 $O(M + N)$

4. 表达式求值(calExpr)

时间复杂度为 $O(N)$ 空间复杂度为 $O(N)$

5. 矩阵求行列式(getDet)

对于任意矩阵，交换其任意两行，其行列式变为相反数；对于任意矩阵，其中任意一行加上任意另一行的倍数，其行列式不变——对矩阵变换，并记录变换对行列式产生的影响，就可以得到一个上三角矩阵，并 $O(N)$ 地得知其行列式，从而推算出原矩阵的行列式。

时间复杂度为 $T(N) = O(N^3 + N) = O(N^3)$ 空间复杂度为 $O(1)$

6. 矩阵求逆(inv_LU)

时间复杂度为 $O(\frac{N^3}{3})$ 空间复杂度为 $O(N^2)$

思考题

1. 优点：交互简单,功能强大,支持向量计算、一元多项式计算、表达式求值以及矩阵计算；可以调用定义过的函数；代码模块比较清楚,便于添加功能.缺点：输入自由度低，需要根据要求进行输入；算法时间复杂度和空间复杂度较高.

2. 表达式计算库

1. Blitz++

参考网站：[Blitz++](#)

Blitz++ 是一个高效率的数值计算函数库，它的设计目的是希望建立一套既具像C++ 一样方便，同时又比Fortran速度更快的数值计算环境。通常，用C++所写出的数值程序，比 Fortran 慢20%左右，因此Blitz++正是要改掉这个缺点。方法是利用C++的template 技术，程序执行甚至可以比Fortran更快。

2. Eigen

参考网站：[Eigen](#)

Eigen是一个高层次的C++库,有效支持 得到的线性代数, 矩阵和矢量运算, 数值分析及其相关的算法。

比方说计算矩阵的逆

```
// 求特征值及特征向量
// 实对称矩阵可以保证对角化成功
Eigen::Matrix3d matrix_33 = Eigen::Matrix3d::Random();
Eigen::SelfAdjointEigenSolver<Eigen::Matrix3d> eigen_solver(matrix_33.transpose()*matrix_33);
cout << "特征值eigenvalues = \n" << eigen_solver.eigenvalues() << endl;
cout << "特征向量eigenvectors = \n" << eigen_solver.eigenvectors() << endl;
//求矩阵的逆,采用QR分解的方法较快
Eigen::Matrix< double, 50, 50 > matrix_NN = Eigen::MatrixXd::Random(50, 50); //初始化为随机
Eigen::Matrix< double, 50, 1> v_Nd = Eigen::MatrixXd::Random(50, 1);
x = matrix_NN.colPivHouseholderQr().solve(v_Nd);
cout << "矩阵的逆inverse=" << x;
```

3. 加速矩阵计算

- 可以使用 Strassen 算法加速矩阵乘法($N > 300$ 有明显效果)
- 使用GPU可以做到高效并行计算矩阵.

CPU是专为顺序串行处理而优化的几个核心组成。而GPU则由数以千计的更小、更高效的核心组成, 这些核心专门为同时处理多任务而设计, 可高效地处理并行任务。也就是, CPU虽然每个核心自身能力极强, 处理任务上非常强悍, 无奈他核心少, 在并行计算上表现不佳; 反观 GPU, 虽然他的每个核心的计算能力不算强, 但他胜在核心非常多, 可以同时处理多个计算任务, 在并行计算的支持上做得很好。

- CUDA就是N卡的运算平台,我们可以编写代码在CUDA上进行运算