2018-2019学年第一学期

计算方法

第三讲:解线性方程组的直接法-1第二章 §1, §2

主讲人: 张治国 zgzhang@szu.edu.cn



上节课回顾

- 介绍了误差分析的基本概念:
 - 舍入误差和截断误差
 - 绝对误差和相对误差
 - 有效数字
- 讨论了浮点数的形式和其带来的基本运算(四则运算,连加连乘)的误差
- 讨论了数值方法的稳定性与算法设计原则

本章内容

第二章 解线性方程组的直接法

- § 1 直接法与三角形方程组的求解
- § 2 Gauss列主元素消去法
- §3直接三角分解法
- § 4 平方根法
- §5追赶法

本节课内容

第二章 解线性方程组的直接法

- §1直接法与三角形方程组的求解
- § 2 Gauss列主元素消去法
 - 2-1 主元素的作用
 - 2-2 带有行交换的矩阵分解
 - 2-3 列主元消去法的算法设计

§ 1 直接法与三角形方程组求解

 线性方程组的求解在科学计算中非常普遍的使用,在本书 多个章节都有涉及。

• 线性方程组的基本形式:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \dots & \dots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n = b_n \end{cases}$$

线性方程组

• 线性方程组的矩阵形式:

其中

$$\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b},\tag{1.1}$$

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix}, \quad \mathbf{x} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix}, \quad \mathbf{b} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix}.$$

- 当 $det(A) \neq 0$,方程组(1.1)的解存在且唯一。
- 注: det(A) = |A| 是矩阵行列式。

生物医学工程领域的线性方程组

- 线性方程组在医疗健康领域应用广泛:
 - 疾病诊断和治疗模型
 - 生物医学成像(磁共振、CT、超声等)
 - 开发医疗器械(估计重要仪器材料参数等)
 - 医学信号图像处理与机器学习
- 例: 计算用药剂量
 - 基药物的最优剂量和病人的年龄、体重、病史有关,则可以建立如下线性方程

药量 = 年龄×
$$x_1$$
 + 体重× x_2 + 病史× x_3

- 取三个病人样本,可建立方程组,求解 x_1 , x_2 , x_3
- 求解后的方程组可用于求解新病人的最优药量

线性方程组解法

- 线性方程组的分类:
 - 稠密和稀疏(根据系数矩阵含零元多少)
 - 高阶和低阶(根据阶数的高低)
 - 对称正定、三对角线、对角占优等(根据系数矩阵的 形状性质)
- 不同类型的线性方程组有不同的解法。
- 两类基本解法:直接法(本章)和迭代法(第六章§2)

直接法与迭代法

• 直接法:

- 对于给定的方程组,在没有舍入误差的假设下,能在 预定的运算次数内求得精确解。
- 将原方程化为一个或两个三角形方程组求解:包括 Gauss消去法和直接三角分解法
- 计算代价高,适用于低阶线性方程组。

• 迭代法

- 基于一定的递推格式,产生逼近方程组精确解的近似 序列。
- 收敛性是其为迭代法的前提,存在收敛速度与误差估 计问题。
- 简单实用,适用于大型线性方程组和非线性方程。

• Gauss消去法:对增广矩阵 $(A,b) = (A^{(1)},b^{(1)})$ 施以行初等变换,化 $A^{(1)}$ 为上三角形矩阵 $A^{(n)}$, $b^{(1)}$ 为 $b^{(n)}$ 。则有与(1.1)同解的对应增广矩阵的上三角形方程组

$$\mathbf{A}^{(n)} \mathbf{x} = \mathbf{b}^{(n)} \tag{1.2}$$

$$\stackrel{\mathbf{A}^{(n)}}{=} \begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & a_{1n}^{(1)} \\ a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} \\ & \ddots & \vdots \\ & & a_{nn}^{(n)} \end{bmatrix}, \mathbf{b}^{(n)} = \begin{bmatrix} b_1^{(1)} \\ b_2^{(2)} \\ \vdots \\ b_n^{(n)} \end{bmatrix}.$$

- 增广矩阵: 系数矩阵右边添上方程组等号右边常数列所得矩阵
- 行初等变换:
 - 1) 以一个非零的数乘矩阵的某一行
 - 2) 把矩阵的某一行的倍数加到另一行
 - 3) 互换矩阵中两行的位置

- Gauss消去法设法消去方程组的系数矩阵 A 的主对角线下的元素,而将 Ax = b 化为等价的上三角形方程组,然后再通过回代过程便可以获得方程组的解。
- 消元与回代计算:
 - 将线性方程组(1.1)化为上三角形方程组(1.2) 的计算过程叫消元;
 - 自下而上解方程组(1.2),计算 $x_n, x_{n-1}, ..., x_2, x_1$ 的过程 叫回代。

• 设 $det(A) \neq 0$, 记 Ax = b 的增广矩阵为

$$(\boldsymbol{A}, \boldsymbol{b}) = (\boldsymbol{A}^{(1)}, \boldsymbol{b}^{(1)}) = \begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & a_{1n}^{(1)} & b_1^{(1)} \\ a_{21}^{(1)} & a_{22}^{(1)} & \cdots & a_{2n}^{(1)} & b_2^{(1)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n1}^{(1)} & a_{n2}^{(1)} & \cdots & a_{nn}^{(1)} & b_n^{(1)} \end{bmatrix}$$

- 1. 计算行乘数: $m_{i1} = a_{i1}^{(1)} / a_{11}^{(1)}$, $i = 2,3,\dots,n$
- 2. 第 i 行的元素减去第一行的对应元素乘以 m_{i1}

$$\xrightarrow{a_{11}\neq 0} (\mathbf{A}^{(2)}, \mathbf{b}^{(2)}) = \begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & a_{1n}^{(1)} & b_1^{(1)} \\ a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} & b_2^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n2}^{(2)} & \cdots & a_{nn}^{(2)} & b_n^{(2)} \end{bmatrix}$$

• 一般形式: $k = 1, 2, \dots, n$

- 1. 计算行乘数: $m_{ik} = a_{ik}^{(k)} / a_{kk}^{(k)}$, $i = k+1, k+2, \dots, n$
- 2. 第 i 行的元素减去第 k 行的对应元素乘以 m_{ik}

• 设 $a_{ii}^{(i)} \neq 0$, i = 1, 2, ..., n,则 $A^{(n)}x = b^{(n)}$ 的解为:

$$\begin{cases}
x_n = \frac{b_n^{(n)}}{a_{nn}^{(n)}}, \\
-\sum_{j=i+1}^n a_{ij}^{(i)} x_j + b_i^{(i)} \\
x_i = \frac{a_{ij}^{(i)} x_j + b_i^{(i)}}{a_{ii}^{(i)}}, i = n-1, n-2, \dots, 2, 1.
\end{cases}$$

直接三角分解法

• 直接三角分解法:将矩阵 A 分解为两个简单的三角形矩阵 L 和 U 的乘积

A = LU

其中
$$\boldsymbol{L} = \begin{bmatrix} l_{11} & & & \\ l_{21} & l_{22} & & \\ \vdots & & \ddots & \\ l_{n1} & l_{n2} & \cdots & l_{nn} \end{bmatrix}$$
, $\boldsymbol{U} = \begin{bmatrix} u_{11} & u_{12} & \cdots & u_{1n} \\ & u_{22} & \cdots & u_{2n} \\ & & \ddots & \vdots \\ & & & u_{nn} \end{bmatrix}$

- 注: 在(1.4)中,若 L 是下三角型矩阵,则 U 一定是上三角型矩阵,反之亦然。
- 因此, 解 Ax = b 转化为解三角型方程

$$Ly = b \tag{1.5}$$

$$Ux = y \tag{1.6}$$

(1.4)

直接三角分解法

• 下三角形方程组 Ly = b 的第 i 个方程为

$$l_{i1}y_1 + l_{i2}y_2 + \dots + l_{ii}y_i = b_i, i = 1, 2, \dots, n$$
 (1.7)

• 假设 $l_{ii}^{(i)} \neq 0$, 则可依次解得

$$\begin{cases} y_{1} = \frac{b_{1}}{l_{11}}, \\ -\sum_{j=1}^{i-1} l_{ij} y_{j} + b_{i} \\ y_{i} = \frac{1}{l_{ii}}, \quad (1.8) \end{cases}$$

直接三角分解法

• 上三角形方程组 Ux = y的第 i 个方程为

$$u_{ii}x_i + u_{i,i+1}x_{i+1} + \dots + u_{in}x_n = b_i, i = 1, 2, \dots, n$$
 (1.9)

• 假设 $u_{ii}^{(i)} \neq 0$, 则可依次解得

$$\begin{cases} x_{n} = \frac{y_{n}}{u_{nn}}, \\ -\sum_{j=i+1}^{n} u_{ij} y_{j} + y_{i} \\ x_{i} = \frac{u_{ij} y_{j} + y_{i}}{u_{ii}}, i = n-1, n-2, \dots, 2, 1. \end{cases}$$
(1.10)

§1直接法与三角形方程组求解

• 例:

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 1 & -1 & 1 \\ 2 & 0 & 3 \\ -1 & 1 & -2 \end{bmatrix} = \mathbf{L}\mathbf{U}, \quad \mathbf{b} = \begin{bmatrix} 1 \\ 5 \\ -2 \end{bmatrix},$$

$$\boldsymbol{L} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 \\ -1 & 0 & 1 \end{bmatrix}, \qquad \boldsymbol{U} = \begin{bmatrix} 1 & -1 & 1 \\ 0 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & -1 \end{bmatrix}.$$

方程 Ax = b, 求解

$$(\mathbf{A}, \mathbf{b}) = \begin{bmatrix} 1 & -1 & 1 & 1 \\ 2 & 0 & 3 & 5 \\ -1 & 1 & -2 & -2 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 1 & -1 & 1 & 1 \\ 0 & 2 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & -1 & -1 \end{bmatrix} m_{21} = 2$$

$$(\mathbf{A}^{(1)}, \mathbf{b}^{(1)}) \qquad (\mathbf{A}^{(2)}, \mathbf{b}^{(2)})$$

通过回代解得

$$x_3 = (-1)/(-1) = 1$$
, $x_2 = (3-1 \cdot x_3)/2 = 1$, $x_1 = (1-1 \cdot x_3 - (-1) \cdot x_2)/(-1) = 1$

§1直接法与三角形方程组求解

- 直接法在无舍入误差的假设下可以通过有限步运算获得精确解。但由于计算机字长有限,浮点数据和运算过程中不断产生舍入误差。这些误差的传播积累会影响计算精度。如何避免舍入误差的增长是算法设计时必须考虑的问题。
- 在直接法中,若将矩阵的全部元素都存贮,当方程组的阶数很高时,所占的存贮空间将很大。因此,算法设计时应当注意节省内存。
- 消去法要考虑两个细节: $a_{ii}^{(i)} = 0$ 和 A 为奇异矩阵。

§ 2 Gauss 列主元素消去法

2-1 主元素的作用

- 在Gauss消元过程中,位于矩阵 $A^{(k)}, k = 1, 2, ..., n$ 的主对 角线(k, k)位置上的元素 $a_{kk}^{(k)}$ 称为主元素。
- 由于主元素在计算时做除数,因此应当避免主元素过小。
- 例:用Gauss消去法解线性方程组,用8位十进制尾数的 浮点数计算

$$\begin{bmatrix} 10^{-8} & 2 & 3 \\ -1 & 3.712 & 4.623 \\ -2 & 1.072 & 5.643 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \end{bmatrix}$$

• 解: 增广矩阵:

$$\begin{bmatrix} 10^{-8} & 2 & 3 & 1 \\ -1 & 3.712 & 4.623 & 2 \\ -2 & 1.072 & 5.643 & 3 \end{bmatrix}$$

• 行乘数分别为:

$$m_{21} = -1/10^{-8} = -10^{8}$$
, $m_{31} = -2/10^{-8} = -2 \times 10^{8}$

• 在Gauss消去法中, "小主元"在计算机有限字长下可能 会造成较大舍入误差。

- 矩阵表示计算结果:
- 经第一步消元,得

海一步消兀,待
$$(\mathbf{A}^{(2)}, \boldsymbol{b}^{(2)}) = \begin{bmatrix} 10^{-8} & 2 & 3 & 1 \\ & 0.2 \times 10^9 & 0.3 \times 10^9 & 0.1 \times 10^9 \\ & 0.4 \times 10^9 & 0.6 \times 10^9 & 0.2 \times 10^9 \end{bmatrix}$$

• 经第二步消元,得

$$(\mathbf{A}^{(3)}, \mathbf{b}^{(3)}) = \begin{bmatrix} 10^{-8} & 2 & 3 & 1\\ & 0.2 \times 10^9 & 0.3 \times 10^9 & 0.1 \times 10^9\\ & & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

• 这一结果表示方程组有无限多个解。计算机将给出"无唯一解"信息。但是,实际上,原方程组有唯一解。

- 解决"小主元"带来的舍入误差问题的方法: 在第 k 列主对角元以下(含主对角元) $a_{ik}^{(k)}(k \le i \le n)$ 中挑选绝对值最大者 $a_{i_k k}^{(k)}$,通过交换 $(\mathbf{A}^{(k)}, \mathbf{b}^{(k)})$ 的第 k 与 i_k 行对应元素,使 $a_{i_k k}^{(k)}$ 仍在主对角线上,仍记为 $a_{k k}^{(k)}$,并称之为第 k 步消元的列主元素。
- 每一步都按列选主元的Gauss消去法称为Gauss列主元素 消去法,满足

$$|a_{kk}^{(k)}| = \max_{k \le i \le n} |a_{ik}^{(k)}|, k = 1, 2, \dots, n-1.$$
 (2.1)

• 实验表明,利用Gauss列主元素消去法解"良态"线性方程组,效果良好。

• 例:用Gauss列主元素消去法解前例中方程组

• 解:

$$(A,b) = \begin{bmatrix} 10^{-8} & 2 & 3 & 1 \\ -1 & 3.712 & 4.623 & 2 \\ -2 & 1.072 & 5.643 & 3 \end{bmatrix}$$

$$\xrightarrow{r_1 \leftrightarrow r_3} \begin{bmatrix} -2 & 1.072 & 5.643 & 3 \\ -1 & 3.712 & 4.623 & 2 \\ 10^{-8} & 2 & 3 & 1 \end{bmatrix}$$

• 经过第1次消元,得

$$(\mathbf{A}^{(2)}, \mathbf{b}^{(2)}) = \begin{bmatrix} -2 & 1.072 & 5.643 & 3\\ 0.3716 \times 10^{1} & 0.18015 \times 10^{1} & 0.5\\ 0.2 \times 10^{1} & 0.3 \times 10^{1} & 0.1 \times 10^{1} \end{bmatrix}_{24}$$

• 经过第2次消元,得

$$(\mathbf{A}^{(3)}, \mathbf{b}^{(3)}) = \begin{bmatrix} -2 & 1.072 & 5.643 & 3\\ 0.3716 \times 10^1 & 0.18015 \times 10^1 & 0.5\\ & 0.18655541 \times 10^1 & 0.68513854 \end{bmatrix}$$

- 回代求得解 $\bar{x} = (-0.49105820, -0.05088607, 0.36725739)^T$
- 实际上,方程组的精确解为 $x = (-0.491058227, -0.050886075, 0.3672573984)^T$
- 可见,用Gauss列主元素法计算,得到了一个高精度的近似解。

- Gauss消元过程可用矩阵乘法实现,分两种情况: 1)不带行交换的消元过程;2)带行交换的消元过程
- 不带行交换的消元过程

其中
$$m_{ik} = a_{ik}^{(k)} / a_{kk}^{(k)}, i = k+1, k+2, \dots, n$$

• 矩阵 L_k 称为指标是 k 的初等下三角矩阵。

显然

$$L_k(A^{(k)}, b^{(k)}) = (A^{(k+1)}, b^{(k+1)})$$

$$L_k A^{(k)} = A^{(k+1)}, L_k b^{(k)} = b^{(k+1)}$$

• 例:设

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -2 & 2 & -2 \\ 4 & 2 & 1 \end{bmatrix} \qquad \mathbf{L}_{1} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \\ -2 & 0 & 1 \end{bmatrix} \qquad \mathbf{L}_{1}\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & -2 \\ 0 & 4 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{L}_{1} = \begin{vmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \\ -2 & 0 & 1 \end{vmatrix}$$

$$L_{I}A = \begin{vmatrix} 2 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & -2 \\ 0 & 4 & 1 \end{vmatrix}$$

• 于是, 消元过程可表示为

$$L_{n-1}L_{n-2}\cdots L_1(A,b) = (A^{(n)},b^{(n)})$$

因此

$$\boldsymbol{L}_{n-1}\boldsymbol{L}_{n-2}\cdots\boldsymbol{L}_{1}\boldsymbol{A}=\boldsymbol{A}^{(n)}$$
$$\boldsymbol{A}=\boldsymbol{L}_{1}^{-1}\boldsymbol{L}_{2}^{-1}\cdots\boldsymbol{L}_{n-1}^{-1}\boldsymbol{A}^{(n)}=\boldsymbol{L}\boldsymbol{U}$$

其中

$$\boldsymbol{L} = \boldsymbol{L}_{1}^{-1} \boldsymbol{L}_{2}^{-1} \cdots \boldsymbol{L}_{n-1}^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & & & & \\ m_{21} & 1 & & & \\ m_{31} & m_{32} & 1 & & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & \\ m_{n-1,1} & m_{n-1,2} & \cdots & \cdots & 1 \\ m_{n1} & m_{n2} & \cdots & \cdots & m_{n,n-1} & 1 \end{bmatrix}$$

$$\boldsymbol{U} = \boldsymbol{A}^{(n)} = \begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & a_{1n}^{(1)} \\ a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} \\ & \ddots & \vdots \\ & & a_{nn}^{(n)} \end{bmatrix}$$

• 不带行交换的Gauss消元过程产生了一个单位下三角形矩阵 L 和一个上三角矩阵 U ,且 A = LU 。这称之为矩阵 A 的 LU 分解。

$$A = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -2 & 2 & -2 \\ 4 & 2 & 1 \end{bmatrix}, \qquad L_1 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \\ -2 & 0 & 1 \end{bmatrix}, \qquad L_1 A = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & -2 \\ 0 & 4 & 1 \end{bmatrix},$$

$$L_1 = \begin{vmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \\ -2 & 0 & 1 \end{vmatrix},$$

$$L_1 A = \begin{vmatrix} 2 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & -2 \\ 0 & 4 & 1 \end{vmatrix},$$

$$\boldsymbol{L}_2 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & -4 & 1 \end{bmatrix},$$

$$L_2 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & -4 & 1 \end{bmatrix}, \qquad L_2 L_1 A = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & -2 \\ 0 & 0 & 9 \end{bmatrix} = A^{(2)} = U,$$

$$\boldsymbol{L}_{1}^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 \\ 2 & 0 & 1 \end{bmatrix},$$

$$L_2^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 4 & 1 \end{bmatrix},$$

$$\boldsymbol{L}_{1}^{-1} = \begin{vmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 \\ 2 & 0 & 1 \end{vmatrix}, \quad \boldsymbol{L}_{2}^{-1} = \begin{vmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 4 & 1 \end{vmatrix}, \quad \boldsymbol{L} = \boldsymbol{L}_{1}^{-1} \boldsymbol{L}_{2}^{-1} = \begin{vmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 \\ 2 & 4 & 1 \end{vmatrix}.$$

- 带有行交换的消元过程
- 在第 k 步消元时,先交换 $(\mathbf{A}^{(k)}, \mathbf{b}^{(k)})$ 的第 k 行与 i_k 行后再消元,即 $\mathbf{L}_k \mathbf{I}_{i_k k} (\mathbf{A}^{(k)}, \mathbf{b}^{(k)}) = (\mathbf{A}^{(k+1)}, \mathbf{b}^{(k+1)})$,其中

• 如果不做交换,则 $i_k = k$, $I_{i_k k} = I$ 。

• 例:

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 4 & 3 & 2 & 1 \\ 2 & 4 & 6 & 8 \\ -1 & -2 & -1 & 0 \end{bmatrix}, \ \mathbf{I}_{2,3} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

左乘: 行变换

 $I_{2,3}A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 4 & 6 & 8 \\ 4 & 3 & 2 & 1 \\ 1 & 2 & 1 & 0 \end{bmatrix},$

$$\mathbf{A}I_{2,3} \neq \begin{bmatrix} 1 & 3 & 2 & 4 \\ 4 & 2 & 3 & 1 \\ 2 & 6 & 4 & 8 \\ -1 & -1 & -2 & 0 \end{bmatrix}$$

右乘:列变换

• 于是消元过程表示为:

$$L_{n-1}I_{i_{n-1}n-1}\cdots L_{2}I_{i_{2}}L_{1}I_{i_{1}1}(A,b)=(A^{(n)},b^{(n)})$$

• 定理2.1: 设 A 是非奇异矩阵,则存在排列 P 及其单位下三角矩阵 L 和非奇异上三角矩阵 U ,使

$$PA = LU$$

其中
$$P$$
是一个排列阵 $P = I_{i_{n-1}n-1}I_{i_{n-1}n-1}\cdots I_{i_2}I_{i_11}$

定理证明和推广见pp.36-37

2-3 列主元消去法的算法设计

- 用Gauss列主元消去法解线性方程组 Ax = b,其算法可分成四个模块:
 - 1. 选主元; 2. 换行; 3. 消元; 4. 回代
- 算法的自然语言表达:
 - 1. 输入方程组维数 N,增广矩阵系数 a_{ij} ,i=1,2,...,N; j=1,2,...,N+1,控制条件转移精度 eps;
 - 2. 对于 *k*=1,2,...,*N*-1
 - 2.1 $A(k,k) \Rightarrow P, k \Rightarrow I_0$
 - 2.2 对于i=k,k+1,...,N,如果|A(i,k)|>|P|,则 $A(i,k)\Rightarrow P, i\Rightarrow I_0$
 - 2.3 如果 | P |≤ eps , 转7
 - 2.4 如果 $I_0 = k$,转2.6,否则

2-3 列主元消去法的算法设计

2.5 对于
$$j=k,...,N+1$$

$$A(k,j) \Rightarrow \omega; \ A(I_0,j) \Rightarrow A(k,j); \ \omega \Rightarrow A(I_0,j)$$

2.6 对于
$$i=k,k+1,...,N$$

$$2.6.1 \quad A(i,k)/A(k,k) \Rightarrow A(i,k)$$

$$A(i, j) - A(i, k) * A(k, j) \Rightarrow A(i, j)$$

3. 如果
$$A(N,N) = 0$$
,转7

4.
$$A(N, N+1)/A(N, N) \Rightarrow A(N, N+1)$$

5.1
$$W = 0$$

5.2 对于
$$j=k,...,N+1$$
, $W = W + A(k,j) * A(j,N+1)$

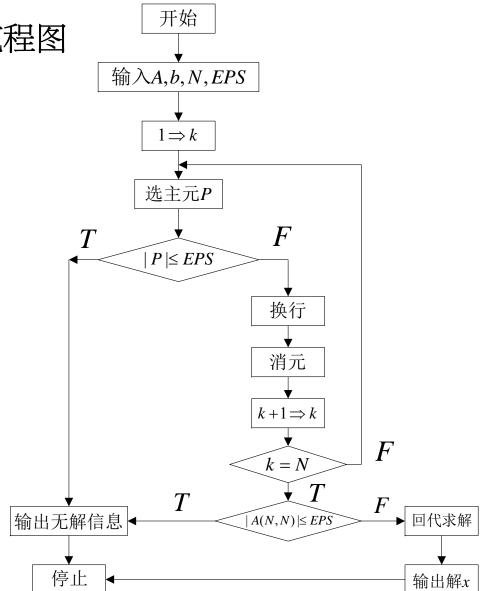
5.3
$$A(k, N+1) - W \Rightarrow A(k, N+1)$$

5.4
$$A(k, N+1)/A(k,k) \Rightarrow A(k, N+1)$$

6. 输出解
$$x^T = (A(1, N+1), A(2, N+1), ..., A(N, N+1))$$
 , 转8

2-3 列主元消去法的算法设计

• 算法表达的流程图



Gauss消去法的运算量

计算机中,完成一次乘法的时间远超过一次加法。因此,若一个算法中,乘法与加法运算次数相当,通常用乘、除法的次数来衡量运算量大小。

• 在第 k 步消元计算中,做乘法(n-k)(n-k+1)次、除法(n-k)次。因此,(n-1)步消元共做乘除法的总次数

$$\sum_{k=1}^{n-1} (n-k)(n-k+2) = \frac{n^2}{3} + \frac{n^2}{2} - \frac{5n}{6}$$

Gauss消去法的运算量

• 回代过程共做乘除法的次数:

$$\sum_{i=1}^{n} (n-i+1) = \frac{n^2}{2} + \frac{n}{2}$$

• Gauss消去法中乘除法的总次数为

$$MD = \frac{n^3}{3} + n^2 - \frac{n}{3} = \frac{n^3}{3} + O(n^2)$$

• 当 n 较大时,总计算量为 n^3 量级。 (例: n = 20, $MD \approx 2670$)。

本节课小结

- 介绍了解线性方程组的直接法,主要是Gauss消去法(消去和回代)和它的变形直接三角分解法(通过LU分解)。
- · 讨论了主元素的作用并介绍了Gauss列主元素消去法以避免小主元引起的误差。
- 简介了Gauss消去法和Gauss列主元素消去法的矩阵乘法形式、算法设计、和复杂度。

作业

习题二: 2, 3

【选做】习题二: 3 (MATLAB编程, 50分)

作业上交日期: 2018年10月09日

下节课内容

第二章 解线性方程组的直接法 §3直接三角形分解法