

第7章 解线性方程组的直接方法

张利军

zlj@nju.edu.cn

<http://cs.nju.edu.cn/zlj>





目录

- 引言
- Guass消去法
- Guass主元素消去法
- Guass消去法的变形
- 向量和矩阵的范数
- 误差分析



引言

- 在自然科学和工程技术中，很多问题的解决常常归结为求解线性代数方程组
 - 电学中的网络问题
 - 船体数学放样中建立三次样条函数问题
 - 用最小二乘法求实验数据的曲线拟合问题
 - 解非线性方程组问题

- 方程组的系数矩阵大致分为两种
 - 低阶稠密矩阵（如阶数上界大约为150的矩阵）
 - 大型稀疏矩阵（即阶数高且零元素较多的矩阵）



线性方程组的数值解法

□ 直接法

- 经过有限步算术运算即可求得方程组精确解
- 但由于舍入误差的存在和影响，也只能求得近似解
- 这类方法是解低阶稠密矩阵方程组的有效方法，在求解较大型稀疏矩阵方程组方面也取得了进展

□ 迭代法

- 用某种极限过程去逐步逼近线性方程组精确解
- 具有存储单元较少、程序设计简单、原始系数矩阵在计算过程中始终不变等优点
- 存在收敛性及收敛速度方面的问题
- 是解大型稀疏矩阵方程组的重要方法



目录

- 引言
- Guass消去法
- Guass主元素消去法
- Guass消去法的变形
- 向量和矩阵的范数
- 误差分析



Guass消去法

- 介绍Guass消去法（逐次消去法）以及消去法和矩阵三角分解之间的关系
 - 是最基本的一种解线性方程组的直接方法

- Gauss消去法是一个古老的求解线性方程组的方法
 - 早在公元前250年我国就掌握了解三元一次联立方程组的方法
 - 但由它改进、变形得到的主元素消去法、三角分解法仍然是目前计算机上常用的有效方法



消元手续

□ 设有线性方程组

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1n}x_n = b_1, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2n}x_n = b_2, \\ \vdots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \cdots + a_{nn}x_n = b_n, \end{cases} \quad (7.2.1)$$

或写成矩阵形式 $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$, 其中

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

其中 \mathbf{A} 为非奇异矩阵

■ 下面举一个简单例子说明消去法的基本思想



例7.1

□ 用消去法解方程组

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 = 6, & (7.2.2) \\ 4x_2 - x_3 = 5, & (7.2.3) \\ 2x_1 - 2x_2 + x_3 = 1 & (7.2.4) \end{cases}$$

- 基本思想：用逐次消去未知数的方法把原来的方程组 $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$ 转化为与其等价的三角方程组，而求解三角方程组就容易了
- 换言之，用行的初等变换将原方程组系数矩阵化为简单形式，从而将求解原方程组(7.2.1)的问题转化为求解简单方程组的问题



例7.1

□ 用消去法解方程组

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 = 6, & (7.2.2) \\ 4x_2 - x_3 = 5, & (7.2.3) \\ 2x_1 - 2x_2 + x_3 = 1 & (7.2.4) \end{cases}$$

- 第一步，将式(7.2.2)乘以 -2 加到式(7.2.4)上去，消去式(7.2.4)中的未知数 x_1 得到

$$-4x_2 - x_3 = -11 \quad (7.2.5)$$

- 第二步，将式(7.2.3)加到式(7.2.5)上，消去式(7.2.5)中的未知数 x_2 得到

$$-2x_3 = -6$$



例7.1

□ 用消去法解方程组

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 = 6, & (7.2.2) \\ 4x_2 - x_3 = 5, & (7.2.3) \\ 2x_1 - 2x_2 + x_3 = 1 & (7.2.4) \end{cases}$$

- 得到与原方程组等价的三角方程组

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 = 6, \\ 4x_2 - x_3 = 5, \\ -2x_3 = -6 \end{cases} \quad (7.2.6)$$

- 显然方程组(7.2.6)是容易求解的, 解为 $x^* = (1, 2, 3)^T$



例7.1

□ 用消去法解方程组

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 = 6, & (7.2.2) \\ 4x_2 - x_3 = 5, & (7.2.3) \\ 2x_1 - 2x_2 + x_3 = 1 & (7.2.4) \end{cases}$$

■ 上述过程相当于

$$(A | \mathbf{b}) = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & | & 6 \\ 0 & 4 & -1 & | & 5 \\ 2 & -2 & 1 & | & 1 \end{bmatrix} \xRightarrow{(-2) \times r_1 + r_3 \rightarrow r_3} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & | & 6 \\ 0 & 4 & -1 & | & 5 \\ 0 & -4 & -1 & | & -11 \end{bmatrix} \xRightarrow{r_2 + r_3 \rightarrow r_3} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & | & 6 \\ 0 & 4 & -1 & | & 5 \\ 0 & 0 & -2 & | & -6 \end{bmatrix}$$



解 n 阶方程组的Gauss消去法

□ 将式(7.2.1)记作 $\mathbf{A}^{(1)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(1)}$

■ 其中 $\mathbf{A}^{(1)} = (a_{ij}^{(1)}) = (a_{ij})$, $\mathbf{b}^{(1)} = \mathbf{b}$

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1n}x_n = b_1, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2n}x_n = b_2, \\ \vdots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \cdots + a_{nn}x_n = b_n, \end{cases} \quad (7.2.1)$$

1. 第一次消元

■ 设 $a_{11}^{(1)} \neq 0$, 首先对行计算乘数 $m_{i1} = a_{i1}^{(1)} / a_{11}^{(1)}$, 其中 $i = 2, 3, \dots, n$

■ 用 $-m_{i1}$ 乘(7.2.1)的第1个方程, 加到第 i 个方程上, 消去(7.2.1)的第2到 n 个方程中的未知数 x_1



解 n 阶方程组的Gauss消去法（续）

- 得与式(7.2.1)等价的方程组

$$\begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & a_{1n}^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ 0 & a_{n2}^{(2)} & \cdots & a_{nn}^{(2)} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1^{(1)} \\ b_2^{(2)} \\ \vdots \\ b_n^{(2)} \end{bmatrix} \quad (7.2.7)$$

- 简记作 $\mathbf{A}^{(2)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(2)}$ ，其中

$$a_{ij}^{(2)} = a_{ij}^{(1)} - m_{i1}a_{1j}^{(1)}, \quad b_i^{(2)} = b_i^{(1)} - m_{i1}b_1^{(1)} \quad (i, j = 2, 3, \dots, n)$$

2. 一般第 $k(1 \leq k \leq n-1)$ 次消元

- 设第 $k-1$ 步计算已经完成，即已得到等价方程组

$$\mathbf{A}^{(k)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(k)} \quad (7.2.8)$$



解 n 阶方程组的Gauss消去法（续）

- $A^{(k)}$ 已经消去未知数 x_1, x_2, \dots, x_{k-1} , 如下所示

$$A^{(k)} = \begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & \cdots & \cdots & a_{1n}^{(1)} \\ & a_{22}^{(2)} & \cdots & \cdots & \cdots & a_{2n}^{(2)} \\ & & \ddots & & & \vdots \\ & & & a_{kk}^{(k)} & \cdots & a_{kn}^{(k)} \\ & & & \vdots & & \vdots \\ & & & a_{nk}^{(k)} & \cdots & a_{nn}^{(k)} \end{bmatrix}.$$

- 设 $a_{kk}^{(k)} \neq 0$, 计算乘数 $m_{ik} = a_{ik}^{(k)} / a_{kk}^{(k)}$, 其中 $i = k + 1, \dots, n$
- 用 $-m_{ik}$ 乘式(7.2.8)的第 k 个方程, 加到第 i 个方程上, 消去第 $k + 1$ 到 n 个方程中的未知数 x_k



解 n 阶方程组的Gauss消去法（续）

- 得与式(7.2.1)等价的方程组

$$\mathbf{A}^{(k+1)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(k+1)}$$

- $\mathbf{A}^{(k+1)}$ 元素的计算公式为

$$\begin{cases} a_{ij}^{(k+1)} = a_{ij}^{(k)} - m_{ik}a_{kj}^{(k)} & (i, j = k + 1, \dots, n), \\ b_i^{(k+1)} = b_i^{(k)} - m_{ik}b_k^{(k)} & (i = k + 1, \dots, n). \end{cases}$$

- 显然， $\mathbf{A}^{(k+1)}$ 的第1行直到第 k 行与 $\mathbf{A}^{(k)}$ 相同

3. 继续这一过程，直到完成第 $n - 1$ 次消元

- 最后得到与原方程组等价的三角方程组

$$\mathbf{A}^{(n)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(n)} \tag{7.2.10}$$



解 n 阶方程组的Gauss消去法（续）

■ 即

$$\begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & a_{1n}^{(1)} \\ & a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} \\ & & \ddots & \vdots \\ & & & a_{nn}^{(n)} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1^{(1)} \\ b_2^{(2)} \\ \vdots \\ b_n^{(n)} \end{bmatrix} \quad (7.2.10)$$

□ 由式(7.2.1)约化为式(7.2.10)的过程称为消元过程

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1n}x_n = b_1, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2n}x_n = b_2, \\ \vdots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \cdots + a_{nn}x_n = b_n, \end{cases} \quad (7.2.1)$$



解 n 阶方程组的Gauss消去法（续）

□ 求解三角方程组(7.2.10)

$$\begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & a_{1n}^{(1)} \\ & a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} \\ & & \ddots & \vdots \\ & & & a_{nn}^{(n)} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1^{(1)} \\ b_2^{(2)} \\ \vdots \\ b_n^{(n)} \end{bmatrix} \quad (7.2.10)$$

■ 设 $a_{ii}^{(i)} \neq 0$ ($i = 1, 2, \dots, n$), 易得求解公式

$$\begin{cases} x_n = b_n^{(n)} / a_{nn}^{(n)} \\ x_k = \left(b_k^{(k)} - \sum_{j=k+1}^n a_{kj}^{(k)} x_j \right) / a_{kk}^{(k)} \quad (k = n-1, n-2, \dots, 2, 1) \end{cases}$$

■ 式(7.2.10)的求解过程称为回代过程



消元过程的注意事项

- 如果 $a_{11}^{(1)} = 0$
 - 由于 \mathbf{A} 为非奇异矩阵，所以 \mathbf{A} 的第 1 列一定有元素不等于零，例如 $a_{i_1, 1}^{(1)} \neq 0$ ，于是可以先交换两行元素 ($\mathbf{r}_1 \leftrightarrow \mathbf{r}_{i_1}$)，然后再进行消元运算
 - 这时 $\mathbf{A}^{(2)}$ 右下角矩阵 ($n - 1$ 阶) 亦为非奇异矩阵，继续上述过程，Gauss 消去法可继续计算

- 定理 7.1 如果 \mathbf{A} 为 n 阶非奇异矩阵，则可以通过 Gauss 消去法（及交换两行的初等变换）将方程组 $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$ 化为三角方程组 $\mathbf{A}^{(n)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(n)}$



消元过程的注意事项（续）

- \mathbf{A} 在什么条件下才能保证 $a_{kk}^{(k)} \neq 0$ ($k = 1, 2, \dots, n$)?
 - 这样在实现Gauss消去法时不需要交换行
- 引理 约化的主元素 $a_{ii}^{(i)} \neq 0$ ($i = 1, 2, \dots, k$)的充要条件是矩阵 \mathbf{A} 的顺序主子式 $D_i \neq 0$ ($i = 1, 2, \dots, k$), 即

$$D_1 = a_{11} \neq 0,$$

$$D_i = \begin{vmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1i} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{i1} & \cdots & a_{ii} \end{vmatrix} \neq 0 \quad (i = 2, 3, \dots, k)$$



引理（证明）

□ 利用归纳法证明引理的充分性

- 显然，当 $k = 1$ 时引理的充分性是成立的
- 现假设引理对 $k - 1$ 成立，求证引理对 k 成立
- 设 $a_{ii}^{(i)} \neq 0$ ($i = 1, 2, \dots, k - 1$)，于是可用 Gauss 消去法将 $\mathbf{A}^{(1)} = \mathbf{A}$ 约化到 $\mathbf{A}^{(k)}$ 中，即

$$\mathbf{A}^{(1)} \rightarrow \mathbf{A}^{(k)} = \begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & \cdots & \cdots & a_{1n}^{(1)} \\ & a_{22}^{(2)} & \cdots & \cdots & \cdots & a_{2n}^{(2)} \\ & & \ddots & & & \vdots \\ & & & a_{kk}^{(k)} & \cdots & a_{kn}^{(k)} \\ & & & \vdots & & \vdots \\ & & & a_{nk}^{(k)} & \cdots & a_{nn}^{(k)} \end{bmatrix}$$



引理（证明）

- 注意到Gauss消去法不改变行列式，因此

$$D_2 = \begin{vmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} \end{vmatrix} = a_{11}^{(1)} a_{22}^{(2)}, \quad D_3 = a_{11}^{(1)} a_{22}^{(2)} a_{33}^{(3)}$$
$$D_k = \begin{vmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & a_{1k}^{(1)} \\ & a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2k}^{(2)} \\ & & \ddots & \vdots \\ & & & a_{kk}^{(k)} \end{vmatrix} = a_{11}^{(1)} a_{22}^{(2)} \cdots a_{kk}^{(k)} \quad (7.2.13)$$

- 由设 $D_i \neq 0$ ($i = 1, 2, \dots, k$)及式(7.2.13), 有 $a_{kk}^{(k)} \neq 0$, 即引理充分性对 k 成立
- 显然, 由假设 $a_{ii}^{(i)} \neq 0$ ($i = 1, 2, \dots, k$), 利用式(7.2.13)亦可推出 $D_i \neq 0$ ($i = 1, 2, \dots, k$)



简化的Gauss消去法

- 推论 如果 \mathbf{A} 的顺序主子式 $D_k \neq 0$ ($k = 1, 2, \dots, n-1$), 则

$$\begin{cases} a_{11}^{(1)} = D_1, \\ a_{kk}^{(k)} = \frac{D_k}{D_{k-1}} \quad (k = 2, 3, \dots, n) \end{cases}$$

- 定理7.2 如果 n 阶矩阵 \mathbf{A} 的所有顺序主子式均不为零, 即 $D_i \neq 0$ ($i = 1, 2, \dots, n$), 则可通过Gauss消去法 (不进行交换两行的初等变换), 将方程组(7.2.1)化为三角方程组(7.2.10)



简化的计算公式

1. 消元计算($k = 1, 2, \dots, n - 1$)

$$\begin{aligned} m_{ik} &= a_{ik}^{(k)} / a_{kk}^{(k)} & (i = k + 1, \dots, n), \\ a_{ij}^{(k+1)} &= a_{ij}^{(k)} - m_{ik} a_{kj}^{(k)} & (i, j = k + 1, \dots, n), \\ b_i^{(k+1)} &= b_i^{(k)} - m_{ik} b_k^{(k)} & (i = k + 1, \dots, n). \end{aligned}$$

2. 回代计算 (与之前相同)

$$\begin{cases} x_n = b_n^{(n)} / a_{nn}^{(n)} \\ x_k = \left(b_k^{(k)} - \sum_{j=k+1}^n a_{kj}^{(k)} x_j \right) / a_{kk}^{(k)} \end{cases} \quad (k = n - 1, n - 2, \dots, 2, 1)$$



Gauss消去法的矩阵描述

- 建立Gauss消去法与矩阵因式分解的关系
- 设式 $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$ 中 \mathbf{A} 的各顺序主子式均不为零
 - 对 \mathbf{A} 施行行的初等变换相当于用初等矩阵左乘 \mathbf{A}
 - 对式 $\mathbf{A}^{(1)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(1)}$ 施行第一次消元后化为式 $\mathbf{A}^{(2)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(2)}$, 这时 $\mathbf{A}^{(1)}$ 化为 $\mathbf{A}^{(2)}$, $\mathbf{b}^{(1)}$ 化为 $\mathbf{b}^{(2)}$, 即
$$\mathbf{L}_1\mathbf{A}^{(1)} = \mathbf{A}^{(2)}, \quad \mathbf{L}_1\mathbf{b}^{(1)} = \mathbf{b}^{(2)},$$

其中

$$\mathbf{L}_1 = \begin{bmatrix} 1 & & & & \\ -m_{21} & 1 & & & \\ -m_{31} & & 1 & & \\ \vdots & & & \ddots & \\ -m_{n1} & & & & 1 \end{bmatrix}$$



Gauss消去法的矩阵描述（续）

- 一般第 k 步消元， $\mathbf{A}^{(k)}$ 化为 $\mathbf{A}^{(k+1)}$ ， $\mathbf{b}^{(k)}$ 化为 $\mathbf{b}^{(k+1)}$ ，相当于

$$\mathbf{L}_k \mathbf{A}^{(k)} = \mathbf{A}^{(k+1)}, \quad \mathbf{L}_k \mathbf{b}^{(k)} = \mathbf{b}^{(k+1)}$$

- 重复这一过程，最后得到

$$\begin{cases} \mathbf{L}_{n-1} \cdots \mathbf{L}_2 \mathbf{L}_1 \mathbf{A}^{(1)} = \mathbf{A}^{(n)} \\ \mathbf{L}_{n-1} \cdots \mathbf{L}_2 \mathbf{L}_1 \mathbf{b}^{(1)} = \mathbf{b}^{(n)} \end{cases} \quad (7.2.14)$$

其中

$$\mathbf{L}_k = \begin{bmatrix} 1 & & & & & & \\ & \ddots & & & & & \\ & & 1 & & & & \\ & & -m_{k+1,k} & 1 & & & \\ & & \vdots & & \ddots & & \\ & & -m_{nk} & & & \ddots & \\ & & & & & & 1 \end{bmatrix}$$



Gauss消去法的矩阵描述（续）

□ 将上三角矩阵 $\mathbf{A}^{(n)}$ 记作 \mathbf{U} ，由式(7.2.14)可得

$$\mathbf{A} = \mathbf{L}_1^{-1} \mathbf{L}_2^{-1} \cdots \mathbf{L}_{n-1}^{-1} \mathbf{U} = \mathbf{L} \mathbf{U},$$

其中

$$\mathbf{L} = \mathbf{L}_1^{-1} \mathbf{L}_2^{-1} \cdots \mathbf{L}_{n-1}^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & & & & & \\ m_{21} & 1 & & & & \\ m_{31} & m_{32} & 1 & & & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & & \\ m_{n1} & m_{n2} & \cdots & m_{n,n-1} & 1 & \end{bmatrix}$$

为单位下三角矩阵

- 即对角元素为1的下三角矩阵
- \mathbf{L} 中的元素是消元计算所得的系数



矩阵的三角分解

- Gauss消去法实质上产生了一个将 \mathbf{A} 分解为两个三角矩阵相乘的因式分解
 - 得到如下重要定理，在解方程组的直接法中起着重要作用

- 定理7.3（矩阵的LU分解） 设 \mathbf{A} 为 n 阶矩阵，如果 \mathbf{A} 的顺序主子式 $D_i \neq 0$ ($i = 1, 2, \dots, n - 1$)，则 \mathbf{A} 可分解为一个单位下三角矩阵 \mathbf{L} 和一个上三角矩阵 \mathbf{U} 的乘积，且这种分解是唯一的



定理7.3（证明）

- 根据Gauss消去法的矩阵分析， $A = LU$ 的存在性已经得到证明
- 下面在 A 为非奇异矩阵的假定下，证明唯一性
 - 设 $A = LU = L_1U_1$,
其中 L, L_1 为单位下三角矩阵， U, U_1 为上三角矩阵
 - 由于 L^{-1}, U_1^{-1} 存在，故
$$L^{-1}LUU_1^{-1} = L^{-1}L_1U_1U_1^{-1} \Rightarrow UU_1^{-1} = L^{-1}L_1$$
 - 根据三角矩阵的性质， UU_1^{-1} 为上三角矩阵， $L^{-1}L_1$ 为单位下三角矩阵
 - 从而上式两端都必须等于 I ，故 $U = U_1, L = L_1$



例7.2

□ 对于例7.1, 其系数矩阵

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

由Gauss消去法, 有

$$m_{21} = 0, \quad m_{31} = 2, \quad m_{32} = -1,$$

故

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 2 & -1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 4 & -1 \\ 0 & 0 & -2 \end{bmatrix} = LU$$



Gauss消去法的计算量（续）

1. 消元过程的计算量

$$\begin{aligned} m_{ik} &= a_{ik}^{(k)} / a_{kk}^{(k)} & (i = k + 1, \dots, n), \\ a_{ij}^{(k+1)} &= a_{ij}^{(k)} - m_{ik} a_{kj}^{(k)} & (i, j = k + 1, \dots, n) \end{aligned}$$

- 第一步计算乘数 m_{i1} ($i = 2, 3, \dots, n$)需要 $n - 1$ 次除法运算
- 计算 $a_{ij}^{(2)}$ ($i, j = 2, 3, \dots, n$)需要 $(n - 1)^2$ 次乘法运算及 $(n - 1)^2$ 次加、减法运算



Gauss消去法的计算量（续）

1. 消元过程的计算量

- 消元过程所需的乘、除法次数 MD 及加、减法次数 AS 分别为

$$MD = n(n^2 - 1)/3, \quad AS = n(n - 1)(2n - 1)/6$$

第 k 步	加、减法次数	乘法次数	除法次数
1	$(n - 1)^2$	$(n - 1)^2$	$n - 1$
2	$(n - 2)^2$	$(n - 2)^2$	$n - 2$
\vdots	\vdots	\vdots	\vdots
$n - 1$	1	1	1
合 计	$\frac{n(n - 1)(2n - 1)}{6}$	$\frac{n(n - 1)(2n - 1)}{6}$	$\frac{n(n - 1)}{2}$



Gauss消去法的计算量（续）

2. 计算 $\mathbf{b}^{(n)}$ 的计算量

$$b_i^{(k+1)} = b_i^{(k)} - m_{ik} b_k^{(k)} \quad (i = k + 1, \dots, n)$$

- 乘、除法次数 MD 及加、减法次数 AS 分别为

$$MD = (n - 1) + (n - 2) + \dots + 2 + 1 = n(n - 1)/2$$

$$AS = n(n - 1)/2$$

3. 解 $\mathbf{A}^{(n)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(n)}$ 所需的计算量

$$\begin{cases} x_n = b_n^{(n)} / a_{nn}^{(n)} \\ x_k = \left(b_k^{(k)} - \sum_{j=k+1}^n a_{kj}^{(k)} x_j \right) / a_{kk}^{(k)} \quad (k = n - 1, n - 2, \dots, 2, 1) \end{cases}$$



Gauss消去法的计算量（续）

- 乘、除法次数 MD 及加、减法次数 AS 分别为

$$MD = n(n+1)/2, \quad AS = n(n-1)/2$$

4. 解式 $Ax = b$ 所需的总的计算量为

乘除法次数 $MD = n^3/3 + n^2 - n/3 \approx n^3/3$ (当 n 比较大时)

加减法次数 $AS = n(n-1)(2n+5)/6 \approx n^3/3$ (当 n 比较大时)

- **定理7.4** 如果 A 为 n 阶非奇异矩阵，则用 Gauss消去法解式 $Ax = b$ 所需乘除法次数及加减法次数分别为

$$MD = n^3/3 + n^2 - n/3$$

$$AS = n(n-1)(2n+5)/6$$



目录

- 引言
- Guass消去法
- Guass主元素消去法
- Guass消去法的变形
- 向量和矩阵的范数
- 误差分析



Gauss消去法的局限

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

- 由Gauss消去法知道，在消元过程中可能出现 $a_{kk}^{(k)} = 0$ 的情况，这时消去法将无法进行
- 即使在主元素 $a_{kk}^{(k)} \neq 0$ 但很小时，用其作除数，也会导致其他元素数量级的严重增长和舍入误差的扩散，最后会使得计算解不可靠



例7.3

□ 求解方程组

$$\begin{bmatrix} 0.001 & 2.000 & 3.000 \\ -1.000 & 3.712 & 4.623 \\ -2.000 & 1.072 & 5.643 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1.000 \\ 2.000 \\ 3.000 \end{bmatrix}$$

用四位浮点数进行计算。精确解为

$$\mathbf{x}^* = (-0.4904, -0.05104, 0.3675)^T$$

1. 用Gauss消去法求解

(A , b)

$$= \left[\begin{array}{ccc|c} 0.001 & 2.000 & 3.000 & 1.000 \\ -1.000 & 3.712 & 4.623 & 2.000 \\ -2.000 & 1.072 & 5.643 & 3.000 \end{array} \right] \begin{array}{l} m_{21} = -1.000/0.001 = -1000 \\ m_{31} = -2.000/0.001 = -2000 \end{array}$$

$$\mathbf{x}^* = (-0.4904, -0.05104, 0.3675)^T$$



例7.3 (续)

$$\rightarrow \left[\begin{array}{ccc|c} 0.001 & 2.000 & 3.000 & 1.000 \\ 0 & 2004 & 3005 & 1002 \\ 0 & 4001 & 6006 & 2003 \end{array} \right] m_{32} = 4001/2004 = 1.997$$

$$\rightarrow \left[\begin{array}{ccc|c} 0.001 & 2.000 & 3.000 & 1.000 \\ 0 & 2004 & 3005 & 1002 \\ 0 & 0 & 5.000 & 2.000 \end{array} \right]$$

■ 计算解为

$$\bar{\mathbf{x}} = (-0.4000, -0.09980, 0.4000)^T$$

- 显然，计算解 $\bar{\mathbf{x}}$ 是一个很坏的结果，不能作为方程组的近似解
- 原因是在消元计算时用了小主元0.001，使得约化后的方程组元素数量级大大增长



例7.3 (续)

$$\rightarrow \left[\begin{array}{ccc|c} 0.001 & 2.000 & 3.000 & 1.000 \\ 0 & 2004 & 3005 & 1002 \\ 0 & 0 & 5.000 & 2.000 \end{array} \right]$$

- 经再舍入使得在计算第3行第3列的元素时发生了严重的相消情况（第3行第3列的元素舍入到第四位数字的正确值是5.922）

2. 交换行，避免绝对值小的主元作除数

(**A**, **b**)

$$\xrightarrow{r_1 \leftrightarrow r_3} \left[\begin{array}{ccc|c} -2.000 & 1.072 & 5.643 & 3.000 \\ -1.000 & 3.712 & 4.623 & 2.000 \\ 0.001 & 2.000 & 3.000 & 1.000 \end{array} \right] \begin{array}{l} m_{21} = 0.5000 \\ m_{31} = -0.0005 \end{array}$$

$$\mathbf{x}^* = (-0.4904, -0.05104, 0.3675)^T$$



例7.3 (续)

$$\rightarrow \left[\begin{array}{ccc|c} -2.000 & 1.072 & 5.643 & 3.000 \\ 0 & 3.176 & 1.801 & 0.5000 \\ 0 & 2.001 & 3.003 & 1.002 \end{array} \right] m_{32} = 0.6300$$

$$\rightarrow \left[\begin{array}{ccc|c} -2.000 & 1.072 & 5.643 & 3.000 \\ 0 & 3.176 & 1.801 & 0.5000 \\ 0 & 0 & 1.868 & 0.6870 \end{array} \right]$$

■ 得计算解为

$$\mathbf{x} = (-0.4900, -0.05113, 0.3678)^T \approx \mathbf{x}^*$$

- 在采用Gauss消去法解方程组时，小主元可能产生麻烦，故应避免采用绝对值小的主元素 $a_{kk}^{(k)}$



完全主元素消去法

- 对一般矩阵来说，最好每一步都选取系数矩阵（或消元后的低阶矩阵）中**绝对值最大的元素**作为主元素，以使Gauss消去法具有较好的数值稳定性
- 设方程组 $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$ 的增广矩阵为

$$\mathbf{B} = \left[\begin{array}{cccccc|c} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1j_1} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2j_1} & \cdots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & & \vdots & & \vdots & \vdots \\ a_{i_1 1} & a_{i_1 2} & \cdots & a_{i_1 j_1} & \cdots & a_{i_1 n} & b_{i_1} \\ \vdots & \vdots & & \vdots & & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nj_1} & \cdots & a_{nn} & b_n \end{array} \right]$$



完全主元素消去法（续）

1. 首先在 \mathbf{A} 中选取绝对值最大的元素作为主元素，例如 $|a_{i_1 j_1}| = \max_{1 \leq i, j \leq n} |a_{ij}| \neq 0$ ，然后交换 \mathbf{B} 的第1行与第 i_1 行，第1列与第 j_1 列，经第一次消元计算得

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

2. 重复上述过程，设已完成第 $k - 1$ 步的选主元素、交换两行及交换两列、消元计算， (\mathbf{A}, \mathbf{b}) 约化为

$$(\mathbf{A}^{(k)}, \mathbf{b}^{(k)}) = \left[\begin{array}{cccccc|c} a_{11} & a_{12} & \cdots & \cdots & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ & a_{22} & \cdots & \cdots & \cdots & a_{2n} & b_2 \\ & & \ddots & & & \vdots & \vdots \\ & & & a_{kk} & \cdots & a_{kn} & b_k \\ & & & \vdots & & \vdots & \vdots \\ & & & a_{nk} & \cdots & a_{nn} & b_n \end{array} \right].$$



完全主元素消去法（续）

3. 第 k 步选主元素（在 $\mathbf{A}^{(k)}$ 右下角方框内选），即确定 i_k, j_k 使

$$|a_{i_k j_k}| = \max_{k \leq i, j \leq n} |a_{ij}| \neq 0$$

交换 $(\mathbf{A}^{(k)}, \mathbf{b}^{(k)})$ 第 k 行与 i_k 行元素，交换 $(\mathbf{A}^{(k)})$ 第 k 列与 j_k 列元素，将 $a_{i_k j_k}$ 调到 (k, k) 位置，再进行消元计算

4. 持续上述过程，最后将原方程组化为



完全主元素消去法（续）

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ & & \ddots & \vdots \\ & & & a_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix}$$

其中 y_1, y_2, \dots, y_n 的次序为未知数 x_1, x_2, \dots, x_n 调换后的次序

□ 回代求解得

$$\begin{cases} y_n = b_n/a_{nn}, \\ y_i = \left(b_i - \sum_{j=i+1}^n a_{ij}y_j \right) / a_{ii} \quad (i = n-1, \dots, 2, 1) \end{cases}$$



算法1 完全主元素消去法

□ 消元结果冲掉 \mathbf{A} ，乘数 m_{ij} 冲掉 a_{ij} ，计算结果 \mathbf{x} 冲掉常数项 \mathbf{b} ，使用整型数组 $\text{Iz}(n)$ 记录未知数 x_1, x_2, \dots, x_n 的次序（下标）， k 表示消元次数

1. 对于 $i = 1, 2, \dots, n$ ，有 $\text{Iz}(i) \leftarrow i$ ；

对于 $k = 1, \dots, n - 1$ ，做到步6

2. 选主元素 $|a_{i_k j_k}| = \max_{k \leq i, j \leq n} |a_{ij}|$

3. 如果 $a_{i_k j_k} = 0$ ，则计算停止（这时 $\det \mathbf{A} = 0$ ）

4. （1）如果 $i_k = k$ ，则转（2）；否则换行： $a_{kj} \leftrightarrow a_{i_k j}$ ($j = k, k + 1, \dots, n$)， $b_k \leftrightarrow b_{i_k}$

（2）如果 $j_k = k$ ，则转步5；否则换列： $a_{ik} \leftrightarrow a_{ij_k}$ ($i = 1, 2, \dots, n$)， $\text{Iz}(k) \leftrightarrow \text{Iz}(j_k)$



算法1 完全主元素消去法 (续)

5. 计算乘数

$$a_{ik} \leftarrow m_{ik} = a_{ik}/a_{kk} \quad (i = k + 1, \dots, n)$$

6. 消元计算

$$a_{ij} \leftarrow a_{ij} - m_{ik}a_{kj} \quad (i, j = k + 1, \dots, n)$$

$$b_i \leftarrow b_i - m_{ik}b_k \quad (i = k + 1, \dots, n)$$

7. 回代求解

$$(1) \quad b_n \leftarrow b_n/a_{nn}$$

$$(2) \quad \text{对 } i = n - 1, \dots, 1, \quad b_i \leftarrow (b_i - \sum_{j=i+1}^n a_{ij}b_j)/a_{ii}$$

8. 调整未知数的次序

$$(1) \quad \text{对 } i = 1, \dots, n, \quad a_{1, I_z(i)} \leftarrow b_i$$

$$(2) \quad \text{对 } i = 1, \dots, n, \quad b_i \leftarrow a_{1i}$$



列主元素消去法

□ 完全主元素消去法在选主元素时要花费较多机器时间，而列主元素消去法仅考虑依次按列选主元素，然后换行使之变到主元位置上，再进行消元

□ 设用列主元素消去法解 $Ax = b$ 已完成 $k - 1$ 步计算

$$(A, b) \rightarrow (A^{(k)}, b^{(k)}) = \left[\begin{array}{cccc|c} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & \cdots & a_{1n}^{(1)} & | & b_1^{(1)} \\ & a_{22}^{(2)} & \cdots & \cdots & a_{2n}^{(2)} & | & b_2^{(2)} \\ & & \ddots & & \vdots & | & \vdots \\ & & & a_{kk}^{(k)} & \cdots & a_{kn}^{(k)} & | & b_k^{(k)} \\ & & & \vdots & & \vdots & | & \vdots \\ & & & a_{nk}^{(k)} & \cdots & a_{nn}^{(k)} & | & b_n^{(k)} \end{array} \right]$$



列主元素消去法（续）

- 第 k 步选主元素（在 $\mathbf{A}^{(k)}$ 第 k 列方框内选），即确定 i_k 使

$$|a_{i_k, k}^{(k)}| = \max_{k \leq i \leq n} |a_{ik}^{(k)}|$$

交换 $(\mathbf{A}^{(k)}, \mathbf{b}^{(k)})$ 第 k 行与 i_k 行元素，再进行消元计算

- 其余步骤与完全主元素消去法相同

□ 例7.3的方法2用的就是列主元素消去法



算法2 列主元素消去法

□ 消元结果冲掉 \mathbf{A} ，乘数 m_{ij} 冲掉 a_{ij} ，计算结果 \mathbf{x} 冲掉常数项 \mathbf{b} ，行列式存放在 $\det \mathbf{A}$ ， k 表示消元次数

1. $\det \mathbf{A} \leftarrow 1$ ，对于 $k = 1, \dots, n - 1$ ，做到步7

2. 按列选主元素 $|a_{i_k k}| = \max_{k \leq i \leq n} |a_{ik}|$

3. 如果 $a_{i_k k} = 0$ ，则 $\det \mathbf{A} \leftarrow 0$ ，计算停止

4. 如果 $i_k = k$ ，则转步5；否则换行

$a_{kj} \leftrightarrow a_{i_k j} \ (j = k, k + 1, \dots, n)$, $b_k \leftrightarrow b_{i_k}$, $\det \mathbf{A} \leftarrow -\det \mathbf{A}$



算法2 列主元素消去法（续）

5. 计算乘数 m_{ik}

$$a_{ik} \leftarrow m_{ik} = a_{ik}/a_{kk} \quad (i = k + 1, \dots, n) \quad (|m_{ik}| \leq 1)$$

6. 消元计算

$$a_{ij} \leftarrow a_{ij} - m_{ik}a_{kj} \quad (i, j = k + 1, \dots, n)$$

$$b_i \leftarrow b_i - m_{ik}b_k \quad (i = k + 1, \dots, n)$$

7. $\det A \leftarrow a_{kk} \det A$

8. 回代求解

$$b_n \leftarrow b_n/a_{nn}$$

$$b_i \leftarrow \left(b_i - \sum_{j=i+1}^n a_{ij}b_j \right) / a_{ii} \quad (i = n - 1, n - 2, \dots, 1)$$

9. $\det A \leftarrow a_{nn} \det A$



矩阵描述

□ 下面用矩阵运算来描述列主元素消去法

$$\begin{cases} L_1 I_{1i_1} A^{(1)} = A^{(2)}, & L_1 I_{1i_1} \mathbf{b}^{(1)} = \mathbf{b}^{(2)} \\ L_k I_{ki_k} A^{(k)} = A^{(k+1)}, & L_k I_{ki_k} \mathbf{b}^{(k)} = \mathbf{b}^{(k+1)} \end{cases} \quad (7.3.1)$$

- L_k 的元素满足 $|m_{ik}| \leq 1$ ($k = 1, 2, \dots, n-1$)
- I_{ki_k} 是初等排列矩阵 (由交换单位矩阵 I 的第 k 行和第 i_k 行得到)

□ 利用式(7.3.1)得到

$$L_{n-1} I_{n-1, i_{n-1}} \cdots L_2 I_{2i_2} L_1 I_{1i_1} A = A^{(n)} = U$$

- U 为列主元素消去法得到的上三角矩阵



矩阵描述（续）

■ 上式简记为

$$\tilde{P}A = U, \quad \tilde{P}b = b^{(n)}$$

其中
$$\tilde{P} = L_{n-1}I_{n-1,i_{n-1}} \cdots L_2I_{2i_2}L_1I_{1i_1}$$

□ $n = 4$ 时

$$\begin{aligned} U &= A^{(4)} = L_3I_{3i_3}L_2I_{2i_2}L_1I_{1i_1}A \\ &= L_3(I_{3i_3}L_2I_{3i_3})(I_{3i_3}I_{2i_2}L_1I_{2i_2}I_{3i_3})(I_{3i_3}I_{2i_2}I_{1i_1})A \\ &\equiv \tilde{L}_3\tilde{L}_2\tilde{L}_1PA \end{aligned}$$

其中

$$\begin{aligned} \tilde{L}_1 &= I_{3i_3}I_{2i_2}L_1I_{2i_2}I_{3i_3}, & \tilde{L}_2 &= I_{3i_3}L_2I_{3i_3}, \\ \tilde{L}_3 &= L_3, & P &= I_{3i_3}I_{2i_2}I_{1i_1} \end{aligned}$$



矩阵描述（续）

$$U = \tilde{L}_3 \tilde{L}_2 \tilde{L}_1 P A$$

- 可以证明， \tilde{L}_k ($k = 1, 2, 3$) 亦为单位下三角阵，其元素的绝对值不大于1

- 记
$$L^{-1} = \tilde{L}_3 \tilde{L}_2 \tilde{L}_1$$

由上式可得
$$P A = L U$$

其中 P 为排列矩阵， L 为单位下三角阵， U 为上三角阵

- 说明对 $Ax = b$ 应用列主元素消去法相当于对 $(A|b)$ 先进行一系列行交换后再对 $PAx = Pb$ 应用 Gauss 消去法



矩阵描述（续）

- 定理7.5（列主元素的三角分解定理）如果 A 为非奇异矩阵，则存在排列矩阵 P ，使

$$PA = LU,$$

其中 L 为单位下三角阵， U 为上三角阵

- 不再假设 A 的顺序主子式 $D_i \neq 0$
- 在算法2“列主元素消去法”中
 - L 元素存放在数组 A 的下三角部分
 - U 元素存放在 A 的上三角部分
 - 额外引入整型数组 $Ip(n)$ ，可以记录 P 的情况



Gauss-Jordan消去法

□ Gauss消去法始终是消去对角线下方的元素，现考虑一种消去对角线下方和上方元素的方法，称为Gauss-Jordan消去法

■ 设用Gauss-Jordan消去法已完成 $k - 1$ 步，于是 $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ 化为等价方程组 $A^{(k)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(k)}$ ，其中

$$(A^{(k)}, \mathbf{b}^{(k)}) = \left[\begin{array}{cccc|ccc} 1 & & & & a_{1k} & \cdots & a_{1n} & | & b_1 \\ & 1 & & & \vdots & & \vdots & | & \vdots \\ & & \ddots & & \vdots & & \vdots & | & \vdots \\ & & & 1 & a_{k-1,k} & \cdots & a_{k-1,n} & | & \vdots \\ & & & & a_{kk} & \cdots & a_{kn} & | & b_k \\ & & & & \vdots & & \vdots & | & \vdots \\ & & & & a_{nk} & \cdots & a_{nn} & | & b_n \end{array} \right]$$



Gauss-Jordan消去法（续）

- 第 k 步计算时，考虑对上述矩阵的第 k 行上、下都进行消元计算
 1. 按列选主元素，即确定 i_k 使 $|a_{i_k k}| = \max_{k \leq i \leq n} |a_{ik}|$
 2. 换行（当 $i_k \neq k$ ）交换 (\mathbf{A}, \mathbf{b}) 第 k 行与第 i_k 行元素
 3. 计算乘数 $m_{ik} = -a_{ik}/a_{kk}$ ($i = 1, 2, \dots, n; i \neq k$)
 $m_{kk} = 1/a_{kk}$
(m_{ik} 可保存在存放 a_{ik} 的单元中)



Gauss-Jordan消去法 (续)

4. 消元计算

$$a_{ij} \leftarrow a_{ij} + m_{ik}a_{kj} \quad \left(\begin{array}{l} i = 1, 2, \dots, n; i \neq k; \\ j = k + 1, \dots, n \end{array} \right),$$

$$b_i \leftarrow b_i + m_{ik}b_k \quad (i = 1, 2, \dots, n; i \neq k)$$

5. 计算主行

$$a_{kj} \leftarrow a_{kj} \cdot m_{kk} \quad (j = k, k + 1, \dots, n),$$

$$b_k \leftarrow b_k \cdot m_{kk}$$

□ 上述过程结束后, 有

$$(A, \mathbf{b}) \rightarrow (A^{(k+1)}, \mathbf{b}^{(k+1)}) \rightarrow \left[\begin{array}{cccc|c} 1 & & & & \hat{b}_1 \\ & 1 & & & \hat{b}_2 \\ & & \ddots & & \vdots \\ & & & 1 & \hat{b}_n \end{array} \right]$$



Gauss-Jordan消去法（续）

- 说明用Gauss-Jordan消去法将 A 约化为单位矩阵，计算解就在常数项位置得到，因此用不着回代求解
 - 该方法的计算量大约需要 $n^3/2$ 次乘除法运算，比Gauss消去法计算量大
 - 用Gauss-Jordan消去法求一个矩阵的逆矩阵还是比较合适的

- Gauss消去法计算量

$$MD = n^3/3 + n^2 - n/3$$

$$AS = n(n-1)(2n+5)/6$$



Gauss-Jordan消去法（续）

□ 定理7.6（Gauss-Jordan消去法求逆矩阵）

设 A 为非奇异矩阵，方程组 $AX = I_n$ 的增广矩阵为 $C = (A|I_n)$ 。如果对 C 应用Gauss-Jordan消去法为 $(I_n|T)$ ，则 $A^{-1} = T$

□ 事实上，求 A 的逆矩阵 A^{-1} ，即求 n 阶矩阵 X ，使 $AX = I_n$ ，其中 I_n 为单位矩阵

- 将 X 按列分块 $X = (\mathbf{x}_1, \mathbf{x}_2, \dots, \mathbf{x}_n)$, $I = (\mathbf{e}_1, \mathbf{e}_2, \dots, \mathbf{e}_n)$
- 求解 $AX = I_n$ 等价于求解 n 个方程组 $A\mathbf{x}_j = \mathbf{e}_j$ ($j = 1, 2, \dots, n$)
- 因此可用Gauss-Jordan消去法求解 $AX = I_n$



例7.4

□ 用Gauss-Jordan消去法求

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 4 & 5 \\ 3 & 5 & 6 \end{bmatrix}$$

的逆矩阵 A^{-1}

■ 应用Gauss-Jordan消去法，按列选主元素

$$C = \left[\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 2 & 3 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 4 & 5 & 0 & 1 & 0 \\ 3 & 5 & 6 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right] \xrightarrow{r_1 \leftrightarrow r_3} \left[\begin{array}{ccc|ccc} 3 & 5 & 6 & 0 & 0 & 1 \\ 2 & 4 & 5 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 2 & 3 & 1 & 0 & 0 \end{array} \right]$$



例7.4 (续)

$$\xrightarrow{\text{第一次消元}} \left[\begin{array}{ccc|cc} 1 & 5/3 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 2/3 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1/3 & 1 & 1 & 0 \end{array} \right]$$

c_3

$$\xrightarrow{\text{第二次消元}} \left[\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & -1/2 & 0 & -5/2 & 2 \\ 0 & 1 & 3/2 & 0 & 3/2 & -1 \\ 0 & 0 & 1/2 & 1 & -1/2 & 0 \end{array} \right]$$

c_2

$$\xrightarrow{\text{第三次消元}} \left[\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 0 & 1 & -3 & 2 \\ 0 & 1 & 0 & -3 & 3 & -1 \\ 0 & 0 & 1 & 2 & -1 & 0 \end{array} \right] = (I_n | A^{-1})$$

c_1



例7.4 (续)

- 小红框内为每次按列所选的主元素，且蓝框内

$$\mathbf{m}_1 = (m_{11}, m_{21}, m_{31})^T = \mathbf{c}_3$$

$$\mathbf{m}_2 = (m_{12}, m_{22}, m_{32})^T = \mathbf{c}_2$$

$$\mathbf{m}_3 = (m_{13}, m_{23}, m_{33})^T = \mathbf{c}_1$$

- 为了节省内存单元，不必将单位矩阵存放起来， \mathbf{c}_3 存放在 \mathbf{A} 的第1列位置， \mathbf{c}_2 存放在 \mathbf{A} 的第2列位置， \mathbf{c}_1 存放在 \mathbf{A} 的第3列位置
- 第 k 步消元时候，由 \mathbf{A} 的第 k 列

$$\mathbf{a}_k = (a_{1k}, \dots, a_{kk}, \dots, a_{nk})^T$$

计算 $\mathbf{m}_k = (-a_{1k}/a_{kk}, \dots, 1/a_{kk}, \dots, -a_{nk}/a_{kk})^T$

且冲掉 \mathbf{a}_k



例7.4 (续)

- 经消元计算，最后再调整一下列就可在**A**的位置得到 **A^{-1}**

□ 最后，在**A**位置如何调整列呢？

- 事实上，在**A**位置最后得到矩阵 **$PA \equiv A_1$** （其中**P**为排列矩阵）的逆矩阵 **A_1^{-1}**
- 于是 **$A^{-1} = (PA_1)^{-1} = A_1^{-1}P$**
 - ✓ 意味着需要交换列



算法3

Gauss-Jordan列主元素方法求逆

□ 计算结果 \mathbf{A}^{-1} 存放在原矩阵 \mathbf{A} 的数组中，用整型数组 $\text{Ip}(n)$ 记录主行， \mathbf{A} 的行列式存放在 $\det \mathbf{A}$ ， k 表示消元次数

1. $\det \mathbf{A} \leftarrow 1$ ，对于 $k = 1, \dots, n - 1$ ，做到步8

2. 按列选主元素 $|a_{i_k k}| = \max_{k \leq i \leq n} |a_{ik}|$

$$c_0 \leftarrow a_{i_k k},$$

$$\text{Ip}(k) \leftarrow i_k$$

与算法1中 $\text{Iz}(\cdot)$ 的记录方式不一样
(只是逐步记录)

3. 如果 $c_0 = 0$ ，则计算停止（此时 \mathbf{A} 为奇异矩阵）

4. 如果 $i_k = k$ ，则转步5； 否则换行：

$$a_{kj} \leftrightarrow a_{i_k j} \quad (j = k, k + 1, \dots, n),$$

$$\det \mathbf{A} \leftarrow -\det \mathbf{A}$$

算法3

Gauss-Jordan列主元素方法求逆



5. $\det A \leftarrow \det A \cdot c_0$
6. 计算 $h \leftarrow a_{kk} \leftarrow 1/c_0$,
 $a_{ik} \leftarrow m_{ik} = -a_{ik} \cdot h (i = 1, 2, \dots, n; i \neq k)$
7. 消元计算 $a_{ij} \leftarrow a_{ij} + m_{ik} a_{kj} \left(\begin{array}{l} i = 1, 2, \dots, n; i \neq k \\ j = 1, 2, \dots, n; j \neq k \end{array} \right)$
8. 计算主行 $a_{kj} \leftarrow a_{kj} \cdot h (j = 1, 2, \dots, n; j \neq k)$
9. 交换列对于 $k = n - 1, n - 2, \dots, 2, 1$ 反向执行列交换
 - (1) $t = \text{Ip}(k)$
 - (2) 如果 $t \leq k$, 则转 (3); 否则换列 $a_{ik} \leftrightarrow a_{it} (i = 1, 2, \dots, n)$ 避免重复交换
 - (3) 继续循环