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Gauss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

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

或写成矩阵形式Ax = b, 其中

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

其中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

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

- 基本思想:用逐次消去未知数的方法把原来的方程组Ax = 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

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

■ 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

$$-4x_2 - x_3 = -11 \tag{7.2.5}$$

■ 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

$$-2x_3 = -6$$

NANILIAN DE LA LINE

例7.1

□用消去法解方程组

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

■ 得到与原方程组等价的三角方程组

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

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

 $(-2) \times r_1 + r_3 \rightarrow r_3$

$$(A \mid b) = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & | & 6 \\ 0 & 4 & -1 & | & 5 \\ 2 & -2 & 1 & | & 1 \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & | & 6 \\ 0 & 4 & -1 & | & 5 \\ 0 & -4 & -1 & | & -11 \end{bmatrix}$$



□ 将式(7.2.1)记作 $A^{(1)}x = b^{(1)}$

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

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2, \\ \vdots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n = b_n, \end{cases}$$
(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 $i=2,3,\cdots,n$
- 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



■ 得与式(7.2.1)等价的方程组

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

■ 简记作 $A^{(2)}x = b^{(2)}$, 其中

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

- 2. 一般第 $k(1 \le k \le n-1)$ 次消元
 - 设第k-1步计算已经完成,即已得到等价方程组

$$\boldsymbol{A}^{(k)}\boldsymbol{x} = \boldsymbol{b}^{(k)} \tag{7.2.8}$$



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

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

- 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



■ 得与式(7.2.1)等价的方程组

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

■ $A^{(k+1)}$ 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, $A^{(k+1)}$ 的第1行直到第k行与 $A^{(k)}$ 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

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



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

□ 由式(7.2.1)约化为式(7.2.10)的过程称为 消元过程

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



□ 求解三角方程组(7.2.10)

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

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

$$\begin{cases} x_n = b_n^{(n)}/a_{nn}^n \\ x_k = \left(b_k^{(k)} - \sum_{j=k+1}^n a_{kj}^{(k)} x_j\right) \middle/ a_{kk}^{(k)} \quad (k = n-1, n-2, \dots, 2, 1) \\ \hline$$
 式(7.2.10)的求解过程称为回代过程



消元过程的注意事项

- - 由于A为非奇异矩阵,所以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 $(r_1 \leftrightarrow r_{i_1})$,然后再进行消元运算
 - 这时 $A^{(2)}$ 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Ax = b化为三角方程组 $A^{(n)}x = b^{(n)}$



消元过程的注意事项(续)

- □ A在什么条件下才能保证 $a_{kk}^{(k)} \neq 0$ (k = 1,2,...,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 $A^{(1)} = A$ 约化到 $A^{(k)}$ 中,即

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



引理(证明)

■ 注意到Gauss消去法不改变行列式,因此

$$D_{2} = \begin{vmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} \end{vmatrix} = a_{11}^{(1)} a_{22}^{(2)}, \qquad D_{3} = a_{11}^{(1)} a_{22}^{(2)} a_{33}^{(3)}$$

$$D_{k} = \begin{vmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & a_{1k}^{(1)} \\ & a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2k}^{(2)} \\ & & \ddots & \vdots \\ & & & a_{kk}^{(k)} \end{vmatrix} = a_{11}^{(1)} a_{22}^{(2)} \cdots a_{kk}^{(k)}$$

$$(7.2.13)$$

- 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

口 推论 如果A的顺序主子式 $D_k \neq 0$ ($k = 1, 2, \cdots$, n - 1),则

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

□ 定理7.2 如果n阶矩阵A的所有顺序主子式均不为零,即 $D_i \neq 0$ ($i = 1, 2, \cdots, n$),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 $(k = 1, 2, \dots, n - 1)$

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

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

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

2. 回代计算(与之前相同)

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



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Ax = b中A的各顺序主子式均不为零
 - 对 A施行行的初等变换相当于用初等矩阵左乘A
 - 对式 $A^{(1)}x = b^{(1)}$ 施行第一次消元后化为式 $A^{(2)}x = b^{(2)}$,这时 $A^{(1)}$ 化为 $A^{(2)}$, $b^{(1)}$ 化为 $b^{(2)}$,即 $L_1A^{(1)} = A^{(2)}$, $L_1b^{(1)} = b^{(2)}$,

其中
$$L_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ -m_{21} & 1 \\ -m_{31} & 1 \\ \vdots & \ddots & 1 \end{bmatrix}$$



Gauss消去法的矩阵描述(续)

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

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

□ 重复这一过程,最后得到

$$\begin{cases}
L_{n-1} \cdots L_2 L_1 A^{(1)} = A^{(n)} \\
L_{n-1} \cdots L_2 L_1 b^{(1)} = b^{(n)}
\end{cases}$$
(7.2.14)



Gauss消去法的矩阵描述(续)

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

$$A = L_1^{-1}L_2^{-1}\cdots L_{n-1}^{-1}U = LU$$

其中
$$L = L_1^{-1} L_2^{-1} \cdots L_{n-1}^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & & & \\ m_{21} & 1 & & \\ m_{31} & m_{32} & 1 & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \ddots \\ m_{n1} & m_{n2} & \dots & m_{n,n-1} & 1 \end{bmatrix}$$
 为单位下三角矩阵

为单位下三角矩阵

- 即对角元素为1的下三角矩阵
- 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
- \Box 定理7.3 (矩阵的LU分解) 设A为n阶矩阵
 - ,如果A的顺序主子式 $D_i \neq 0$ ($i = 1, 2, \dots, n$
 - -1),则A可分解为一个单位下三角矩阵L和
 - 一个上三角矩阵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
 - 量设 $A = LU = L_1U_1$, 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

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

故

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



1. 消元过程的计算量

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

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

- 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 $a_{ij}^{(2)}$ $(i,j=2,3,\cdots,n)$ 需要 $(n-1)^2$ 次乘法运算及 $(n-1)^2$ 次加、减法运算



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

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

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
:	:	:	:
n-1	1	1	1
合 计	$\frac{n(n-1)(2n-1)}{6}$	$\frac{n(n-1)(2n-1)}{6}$	$\frac{n(n-1)}{2}$



2. 计算 $b^{(n)}$ 的计算量

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

■ 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. $解A^{(n)}x = b^{(n)}$ 所需的计算量

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



- 乘、除法次数MD及加、减法次数AS分别为 MD = n(n+1)/2, 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)

 \Box 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

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

- \square 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

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

1. 用Gauss消去法求解

(A, b)

$$= \begin{bmatrix} 0.001 & 2.000 & 3.000 & | & 1.000 \\ -1.000 & 3.712 & 4.623 & | & 2.000 \\ -2.000 & 1.072 & 5.643 & | & 3.000 \end{bmatrix} m_{21} = -1.000/0.001 = -1000 \\ m_{31} = -2.000/0.001 = -2000$$

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



例7.3 (续)

■ 计算解为

$$\overline{x} = (-0.4000, -0.09980, 0.4000)^{\mathrm{T}}$$

- 显然,计算解 **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)

$$\rightarrow \begin{bmatrix}
0.001 & 2.000 & 3.000 & | & 1.000 \\
0 & 2004 & 3005 & | & 1002 \\
0 & 0 & 5.000 & | & 2.000
\end{bmatrix}$$

- 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)

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



例7.3 (续)

■ 得计算解为

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

 \Box 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Ax = b的增广矩阵为

$$\boldsymbol{B} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1j_1} & \cdots & a_{1n} & | & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2j_1} & \cdots & a_{2n} & | & b_2 \\ \vdots & \vdots & & \vdots & & \vdots & | & \vdots \\ a_{i_11} & a_{i_12} & \cdots & a_{i_1j_1} & \cdots & a_{i_1n} & | & b_{i_1} \\ \vdots & \vdots & & \vdots & & \vdots & | & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nj_1} & \cdots & a_{nn} & | & b_n \end{bmatrix}$$



完全主元素消去法(续)

- 1. 首先在A中选取绝对值最大的元素作为主元素,例如 $|a_{i_1j_1}| = \max_{1 \leq i,j \leq n} |a_{ij}| \neq 0$,然后交换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 $(A, b) \rightarrow (A^{(2)}, b^{(2)})$
- 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,(A,b)约化为

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



完全主元素消去法(续)

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

$$\left|a_{i_k j_k}\right| = \max_{k \le i, j \le n} \left|a_{ij}\right| \ne 0$$

交换 $(A^{(k)}, b^{(k)})$ 第k行与 i_k 行元素,交换 $(A^{(k)})$ 第k列与 j_k 列元素,将 $a_{i_kj_k}$ 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

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



算法1 完全主元素消去法

- □ 消元结果冲掉A,乘数 m_{ij} 冲掉 a_{ij} ,计算结果x冲掉常数项b,使用整型数组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 $Iz(i) \leftarrow i$; 对于 $k = 1, \dots, n - 1$,做到步6
 - 2. 选主元素 $|a_{i_kj_k}| = \max_{k \leq i,j \leq n} |a_{ij}|$
 - 3. 如果 $a_{i_k i_k} = 0$,则计算停止(这时 $\det A = 0$)
 - 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: $a_{ik} \leftrightarrow a_{ij_k}$ ($i = 1, 2, \dots, n$), $Iz(k) \leftrightarrow Iz(j_k)$

NANAL 1902 LATER LANGE L

算法1 完全主元素消去法(续)

5. 计算乘数

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

6. 消元计算

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

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

7. 回代求解

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

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

8. 调整未知数的次序

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

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



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

$$a_{kk}^{(k)}$$
 ... $a_{kn}^{(k)}$ | $b_k^{(k)}$ | \vdots | \vdots | \vdots | $a_{nk}^{(k)}$... $a_{nn}^{(k)}$ | $b_n^{(k)}$



列主元素消去法(续)

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

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

交换 $(A^{(k)}, b^{(k)})$ 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

- \square 消元结果冲掉A,乘数 m_{ij} 冲掉 a_{ij} ,计算结果x 冲掉常数项b,行列式存放在 $\det A$,k表示消元次数
 - 1. $\det A \leftarrow 1$, 对于 $k = 1, \dots, n 1$, 做到步7
 - 2. 按列选主元素 $|a_{i_k k}| = \max_{k \leq i \leq n} |a_{i_k}|$
 - 3. 如果 $a_{i_k k} = 0$,则 $\det A \leftarrow 0$,计算停止
 - 4. 如果 $i_k = k$,则转步5;否则换行

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

NANALIANO LA TATALANA

算法2 列主元素消去法(续)

5. 计算乘数 m_{ik}

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

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

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

- L_k 的元素满足 $|m_{ik}| \le 1 \ (k = 1, 2, \dots, n-1)$
- 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

$$L_{n-1}I_{n-1,i_{n-1}}\cdots L_2I_{2i_2}L_1I_{1i_1}A=A^{(n)}=U$$

■ 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

其中
$$\widetilde{P}A = U$$
, $\widetilde{P}b = b^{(n)}$

 \square n=4时

$$U = A^{(4)} = L_3 I_{3i_3} L_2 I_{2i_2} L_1 I_{1i_1} A$$

= $L_3 (I_{3i_3} L_2 I_{3i_3}) (I_{3i_3} I_{2i_2} L_1 I_{2i_2} I_{3i_3}) (I_{3i_3} I_{2i_2} I_{1i_1}) A$
= $\tilde{L}_3 \tilde{L}_2 \tilde{L}_1 P A$

其中

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



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 PA = LU 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)

 \square 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
 - \blacksquare 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Ax = b化为等价方程组 $A^{(k)}x = b^{(k)}$,其中



- □ 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 $\left|a_{i_kk}\right| = \max_{k \leq i \leq n} \left|a_{i_k}\right|$
 - 2. 换行(当 $i_k \neq k$)交换(A,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)



4. 消元计算
$$a_{ij} \leftarrow a_{ij} + m_{ik}a_{kj} \qquad \begin{pmatrix} i = 1, 2, \dots, n; \ i \neq k; \\ j = k + 1, \dots, n \end{pmatrix},$$

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

5. 计算主行

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

□ 上述过程结束后,有
$$(A, b) \to (A^{(k+1)}, b^{(k+1)}) \to \begin{bmatrix} 1 & & & | & \hat{b}_1 \\ & 1 & & & | & \hat{b}_2 \\ & & \ddots & & | & \vdots \\ & & 1 & | & \hat{b}_n \end{bmatrix}$$



- □ 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

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

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



- 口 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 $X = (x_1, x_2, \dots, x_n), I = (e_1, e_2, \dots, e_n)$
 - 求解 $AX = I_n$ 等价于求解n个方程组 $Ax_j = e_j$ ($j = 1, 2, \dots, n$)
 - 因此可用Gauss-Jordan消去法求解 $AX = I_n$

例7.4



□ 用Gauss-Jordan消去法求

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

的逆矩阵 A^{-1}

■ 应用Gauss-Jordan消去法,按列选主元素

$$\mathbf{C} = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & | & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 4 & 5 & | & 0 & 1 & 0 \\ \hline 3 & 5 & 6 & | & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \xrightarrow{\mathbf{r_1} \leftrightarrow \mathbf{r_3}} \begin{bmatrix} 3 & 5 & 6 & | & 0 & 0 & 1 \\ 2 & 4 & 5 & | & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 2 & 3 & | & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$



例7.4 (续)

 \boldsymbol{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

$$m_1 = (m_{11}, m_{21}, m_{31})^T = c_3$$

 $m_2 = (m_{12}, m_{22}, m_{32})^T = c_2$
 $m_3 = (m_{13}, m_{23}, m_{33})^T = c_1$

- 为了节省内存单元,不必将单位矩阵存放起来, c_3 存放在A的第1列位置, c_2 存放在A的第2列位置, c_1 存放在A的第3列位置
- 第k步消元时候,由A的第k列

$$m{a}_k = (a_{1k}, \cdots, a_{kk}, \cdots, a_{nk})^{\mathrm{T}}$$

计算 $m{m}_k = (-a_{1k}/a_{kk}, \cdots, 1/a_{kk}, \cdots, -a_{nk}/a_{kk})^{\mathrm{T}}$
且冲掉 $m{a}_k$



例7.4 (续)

 \blacksquare 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

NANA THE UNITED THE STATE OF TH

Gauss-Jordan列主元素方法求逆

- 口 计算结果 A^{-1} 存放在原矩阵A的数组中,用整型数组Ip(n)记录主行,A的行列式存放在 det A,k表示消元次数
 - 1. $\det A$ ← 1, 对于 $k = 1, \dots, n-1$, 做到步8
 - 2. 按列选主元素 $|a_{i_k k}| = \max_{k \le i \le n} |a_{i_k}|$ 与算法1中Iz(·)的 记录方式不一样 $c_0 \leftarrow a_{i_k k}$, $Ip(k) \leftarrow i_k$ (只是逐步记录)
 - 3. 如果 $c_0 = 0$,则计算停止(此时A 为奇异矩阵)
 - 4. 如果 $i_k = k$,则转步5; 否则换行:

$$a_{kj} \leftrightarrow a_{i_kj} \ (j = k, k+1, \cdots, n), \qquad \det A \leftarrow -\det A$$

算法3

NANITAG UNITH

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 $a_{ij} \leftarrow a_{ij} + m_{ik} a_{kj}$ $\begin{pmatrix} i = 1, 2, \dots, n; i \neq k \\ j = 1, 2, \dots, n; j \neq k \end{pmatrix}$
- 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 = Ip(k)
 - (2) 如果 $t \leq k$, 则转(3); 否则换列 $a_{ik} \leftrightarrow a_{it}$ (i
- $=1,2,\cdots,n$
 - (3)继续循环

避免重复交换