

# Centro Federal de Educação Tecnológica - CEFET-RJ

## Terceira Aula de Cálculo Numérico

### Método de Eliminação de Gauss

Professor da Disciplina

Wagner Pimentel

---

### Métodos de Resolução para Sistemas Lineares

Existem duas classes de métodos para resolução de sistemas lineares: a classe dos métodos diretos e a classe dos métodos iterativos. Os métodos diretos produzem, a menos de arredondamento, a solução exata do sistema linear. Já os métodos iterativos produzem uma solução aproximada do sistema linear.

### Sistema Linear

Um sistema linear consiste de um conjunto de  $m$  equações composto por  $n$  incógnitas [e representado da seguinte forma:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots \quad \quad \quad \ddots \quad \quad \quad \vdots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = b_m, \end{cases}$$

onde  $a_{ij} \in R$  são os coeficientes da  $i$ -ésima linha associados à  $j$ -ésima coluna da matriz de coeficientes do sistema linear, e ainda, a componente  $x_j$  pertence ao vetor solução do sistema linear,  $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)^t$ , e o termo independente  $b_i$  corresponde à  $i$ -ésima componente do vetor coluna,  $b = (b_1, b_2, \dots, b_m)^t$ .

Podemos reescrever o sistema linear na forma matricial,  $Ax = b$ , ou ainda  $\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j = b_i, i = 1, 2, \dots, m$ , onde:

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{bmatrix} \text{ é a matriz de coeficientes do sistema;}$$

$$x = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} \text{ é o vetor solução do sistema e;}$$

$$b = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{bmatrix} \text{ é o vetor de termo independente.}$$

E mais, a matriz aumentada do sistema,  $[A|b]$  é representada por:

$$[A|b] = \left[ \begin{array}{cccc|c} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} & b_m \end{array} \right]$$

Se  $m = n$ , a matriz de coeficientes  $A$  será quadrada, nesse caso um sistema linear só admitirá solução única se essa matriz for invertível, ou seja, se o seu determinante for diferente de zero,  $\det A \neq 0$ .

Do ponto de vista computacional, não é interessante aplicar o processo de cálculo da inversa da matriz de coeficientes,  $A^{-1}$ , para obter a solução de sistemas lineares, pois o processo muito custoso. Neste caso opta-se por aplicar métodos diretos ou métodos iterativos na solução de sistemas lineares. Nesta aula trataremos da aplicação do método de eliminação de Gauss, um método direto, que encontra a solução exata de sistemas lineares.

## Método de Eliminação de Gauss

As operações elementares sobre as linhas de um sistema linear são aquelas que modificam as linhas do mesmo mas não a sua solução. As operações que podem ser realizadas são as seguintes

- Troca de linhas
- Multiplicação de uma linha qualquer por um escalar não nulo
- Soma de uma uma linha qualquer por um múltiplo de outra.

O Método de Eliminação de Gauss consiste em transformar um sistema linear  $Ax = b$  em um sistema triangular equivalente,  $Ux = g$ , através da aplicação de escalonamento matricial, utilizando-se operações elementares sobre as linhas do mesmo. O objetivo de cada passo,  $k$ , desse processo consiste em atualizar através da linha  $k$ ,  $L_k$ , todas aquelas que estão abaixo da mesma, de modo a gerar uma nova matriz aumentada atualizada,  $[A|b]^{(k)}$ , cujos elementos da coluna  $k$ , abaixo da entrada correspondente à diagonal, têm o valor zero. Como não existe termos abaixo daquele correspondente àquele que está na diagonal principal, o processo de escalonamento termina após  $(n - 1)$  passos. O elemento da diagonal da matriz correspondente ao passo  $k$ ,  $a_{k,k}^{(k)}$  é chamado de pivô. Ao final da transformação, aplica-se o processo de retro-substituição de variáveis para encontrar a solução do sistema.

Seja  $Ax = b$  um sistema linear. O Método de Eliminação de Gauss para resolução do sistema consiste na realização das seguintes etapas:

- Etapa 1: Obtenção da matriz aumentada  $[A|b]$  do sistema.
- Etapa 2: Através do processo de escalonamento, transformar a matriz aumentada  $[A|b]$  em outra da forma  $[U|g]$ , onde  $U$  é uma matriz triangular superior.
- Etapa 3: Resolver o sistema linear  $[U|g]$  por retro-substituição.

OBS: Como uma matriz triangular superior é aquela em os elementos abaixo da diagonal principal são sempre zero, a última linha do sistema linear escalonado terá apenas uma incógnita a ser determinada, a penúltima duas e assim por diante. Assim, o processo de retro-substituição consiste em primeiramente determinar, de forma trivial, o valor da última variável, aproveitá-lo na penúltima linha para encontrar o valor da penúltima incógnita e prosseguir com esse processo até ser possível encontrar o valor do primeiro termo desconhecido.

Considere o sistema linear de ordem  $n$  dado por:

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

A matriz aumentada do problema, correspondente ao passo zero, do Processo de Eliminação de Gauss será:

$$[A|b]^{(0)} = \left[ \begin{array}{cccc|c} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} & b_n \end{array} \right].$$

A matriz aumentada do sistema equivalente correspondente ao passo final do processo de escalonamento matricial será:

$$[A|b]^{(n-1)} = \left[ \begin{array}{cccc|c} u_{11} & u_{12} & \dots & u_{1n} & g_1 \\ 0 & u_{22} & \dots & u_{2n} & g_2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & u_{nn} & g_n \end{array} \right]$$

Assim, o sistema linear equivalente, triangular superior de ordem  $n$ , é dado por:

$$\left\{ \begin{array}{cccccc} u_{11}x_1 & + & u_{12}x_2 & + & \dots & + & u_{1n}x_n & = & g_1 \\ & & u_{22}x_2 & + & \dots & + & u_{2n}x_n & = & g_2 \\ & & \vdots & & \ddots & & \vdots & & \vdots \\ & & & & & & u_{nn}x_n & = & g_n, \end{array} \right.$$

Para resolver esse sistema linear triangular superior devemos utilizar o processo de retro-substituição, explicado anteriormente. Supondo que  $u_{ii} \neq 0$  para  $i = 1, 2, \dots, n$ , devemos realizar os seguintes  $n$  passos:

- Calcular  $x_n = \frac{g_n}{u_{nn}}$ ; e
- Para  $i = n - 1$  até 1 faça

$$x_i = \frac{g_i - \sum_{j=i+1}^n u_{ij}x_j}{u_{ii}};$$

O comando “Para” é realizado de forma invertida devido ao fato da matriz  $A$  ser triangular superior, fazendo com que os elementos sejam calculados e atualizados de baixo para cima.

A equivalência entre os sistemas  $Ax = b$  e  $Ux = g$  se deve ao fato de utilizarmos apenas operações elementares sobre linhas durante o processo de escalonamento matricial.

### Exemplo 1:

Resolva o sistema linear pelo Método de Eliminação de Gauss:

$$\left\{ \begin{array}{cccc} x_1 & - & x_2 & + & 2x_3 & = & 2 \\ 2x_1 & + & x_2 & - & x_3 & = & 1 \\ -2x_1 & - & 5x_2 & + & 3x_3 & = & 3 \end{array} \right.$$

### Etapa 1:

A matriz aumentada do sistema é

$$[A|b]^{(0)} = \left[ \begin{array}{ccc|c} 1 & -1 & 2 & 2 \\ 2 & 1 & -1 & 1 \\ -2 & -5 & 3 & 3 \end{array} \right].$$

### Etapa 2:

Fase 1: Zerar todos os elementos da primeira coluna abaixo da diagonal principal.

Linha pivô =  $L_1$  e  $a_{11} = 1$  é pivô.

Multiplicadores:  $m_{21} = \frac{a_{21}}{a_{11}} = \frac{2}{1} = 2$  e  $m_{31} = \frac{a_{31}}{a_{11}} = \frac{-2}{1} = -2$

$$\text{Faça: } L_2^{(1)} \leftarrow L_2^{(0)} - m_{21}L_1^{(0)}$$

$$\text{Faça: } L_3^{(1)} \leftarrow L_3^{(0)} - m_{31}L_1^{(0)}$$

Assim,

$$[A|b]^{(1)} = \left[ \begin{array}{ccc|c} 1 & -1 & 2 & 2 \\ 0 & 3 & -5 & -3 \\ 0 & -7 & 7 & 7 \end{array} \right] \begin{array}{l} L_2^{(1)} \leftarrow L_2^{(0)} - 2L_1^{(0)} \\ L_3^{(1)} \leftarrow L_3^{(0)} - (-2)L_1^{(0)} \end{array}.$$

Fase 2: Zerar todos os elementos da segunda coluna abaixo da diagonal principal.

$$\text{Linha pivô} = L_2^{(1)} \text{ e pivô} = a_{22}^{(1)} = 3.$$

$$\text{Multiplicador: } m_{32} = \frac{a_{32}^{(1)}}{a_{22}^{(1)}} = \frac{-7}{3}$$

$$\text{Faça: } L_3^{(2)} \leftarrow L_3^{(1)} - m_{32}L_2^{(1)}$$

Assim,

$$[A|b]^{(2)} = \left[ \begin{array}{ccc|c} 1 & -1 & 2 & 2 \\ 0 & 3 & -5 & -3 \\ 0 & 0 & \frac{-14}{3} & 0 \end{array} \right] \begin{array}{l} L_3^{(2)} \leftarrow L_3^{(1)} - (\frac{-7}{3})L_2^{(1)} \end{array}.$$

### Etapa 3:

Resolvendo o sistema por retro-substituição de variáveis.

$[A|b]^{(2)}$  representa o sistema:

$$\begin{cases} x_1 - x_2 + 2x_3 = 2 \\ 3x_2 - 5x_3 = -3 \\ -\frac{14}{3}x_3 = 0 \end{cases}$$

$$\text{Assim, } x_3 = 0; x_2 = \frac{-3 - (-5x_3)}{3} = -1; x_1 = \frac{2 - (-x_2 + 2x_3)}{1} = 1;$$

Portanto,  $x = (1, -1, 0)^t$ .

Observações:

- De uma maneira geral, durante uma iteração  $k$ , para “zerarmos” o elemento  $j$  abaixo do pivô  $a_{k,k}$ , devemos realizar a operação  $L_j^{(k)} \leftarrow L_j^{(k-1)} - (m_{j,k})L_k^{(k-1)}$ . Note que o multiplicador da linha  $j$ , que é aquela que deve ser atualizada, é sempre 1, ao passo que o multiplicador da linha  $k$ , correspondente à linha do pivô, deve ser calculado. O processo do algoritmo da Eliminação de Gauss estabelece que o primeiro desses multiplicadores deve sempre ter o valor um, apesar de, na prática, ser possível

operar com valores diferentes. Ao longo desse curso, vamos SEMPRE E SOMENTE trabalhar com essa filosofia.

- Na iteração  $k$ , o multiplicador  $m_{k,j}$  pode ser interpretado como o número de vezes que devemos tirar a linha  $k$  da linha  $j$  de modo que o elemento  $a_{j,k}$ , correspondente ao elemento  $k$  da linha  $j$ , da matriz atualizada se torne zero. Dessa forma, teremos mais um termo nulo abaixo da diagonal principal.

### Exemplo 2:

Resolva o sistema linear pelo Método de Eliminação de Gauss:

$$\begin{cases} x_1 - x_2 + 2x_3 = 2 \\ 2x_1 - 2x_2 - x_3 = 4 \\ -2x_1 - 5x_2 + 3x_3 = 3 \end{cases}$$

### Etapa 1:

A matriz aumentada do sistema é

$$[A|b]^{(0)} = \left[ \begin{array}{ccc|c} 1 & -1 & 2 & 2 \\ 2 & -2 & -1 & 4 \\ -2 & -5 & 3 & 3 \end{array} \right].$$

### Etapa 2:

Fase 1: Zerar todos os elementos da primeira coluna abaixo da diagonal principal.

$$[A|b]^{(1)} = \left[ \begin{array}{ccc|c} 1 & -1 & 2 & 2 \\ 0 & 0 & -5 & 0 \\ 0 & -7 & 7 & 7 \end{array} \right] \quad \begin{array}{l} L_2^{(1)} \leftarrow L_2^{(0)} - 2L_1^{(0)} \\ L_3^{(1)} \leftarrow L_3^{(0)} - (-2)L_1^{(0)} \end{array}.$$

Fase 2: Zerar todos os elementos da segunda coluna abaixo da diagonal principal.

Linha pivô =  $L_2^{(1)}$  e pivô =  $a_{22}^{(1)} = 0$ , neste caso não podemos calcular o multiplicador  $m_{32} = \frac{a_{32}^{(1)}}{a_{22}^{(1)}} = \frac{“(-7)”}{0}$

Dessa forma o **algoritmo falha**, embora o sistema admita solução única,  $x = (1, -1, 0)^t$ . Neste caso devemos utilizar a estratégia de pivoteamento parcial.

### Método de Eliminação de Gauss com Pivoteamento Parcial

Em um passo  $k$  qualquer do Método da Eliminação de Gauss, o processo de pivoteamento parcial consiste em um passo extra no qual **escolhemos um dos melhores possíveis pivôs** para realizar essa etapa. Para isso, escolhemos como tal o elemento da coluna  $k$ , dentre aquele correspondente à entrada da diagonal e os abaixo dele, que **possui o maior valor em módulo**. Sendo assim, o pivô escolhido será da seguinte forma:

$$a_{kk} = \max |a_{jk}|, j = i, i + 1, \dots, n.$$

Se o maior elemento em módulo pertence a linha  $j$ , então troca-se a linha  $j$  e a linha  $k$ , ou seja, faça  $L_j \leftarrow L_k$  e  $L_k \leftarrow L_j$ .

Esse processo é utilizado para **garantir que o multiplicador** de cada etapa da eliminação de Gauss esteja **bem definido evitando**, por exemplo, o valor **zero no denominador** do exemplo anterior. Além disso, tal processo é útil para evitar erros numéricos, pois caso o valor em módulo de algum **pivô seja pequeno**, o valor dos multiplicadores correspondentes poderão ser muito grandes, gerando assim **problemas de arredondamento**.

### Exemplo 3:

Resolva o sistema linear pelo Método de Eliminação de Gauss com pivoteamento parcial:

$$\begin{cases} x_1 - x_2 + 2x_3 = 2 \\ 2x_1 - 2x_2 - x_3 = 4 \\ -2x_1 - 5x_2 + 3x_3 = 3 \end{cases}$$

### Etapa 1:

A matriz aumentada do sistema é

$$[A|b]^{(0)} = \left[ \begin{array}{ccc|c} 1 & -1 & 2 & 2 \\ 2 & -2 & -1 & 4 \\ -2 & -5 & 3 & 3 \end{array} \right],$$

### Etapa 2:

escolha o pivô:  $a_{11} = \max\{|a_{11}|; |a_{21}|, |a_{31}|\} = \max\{1, 2, 2\}$ . Então podemos escolher como pivô:  $a_{21} = 2$  ou  $a_{31} = -2$ .

Escolhendo  $a_{21} = 2$  como pivô trocaremos  $L_1$  com  $L_2$ , assim,

$$[A|b]^{(0)'} = \left[ \begin{array}{ccc|c} 2 & -2 & -1 & 4 \\ 1 & -1 & 2 & 2 \\ -2 & -5 & 3 & 3 \end{array} \right],$$

Fase 1: Zerar todos os elementos da primeira coluna abaixo da diagonal principal.

Multiplicadores:  $m_{21} = \frac{a_{21}}{a_{11}} = \frac{1}{2}$  e  $m_{31} = \frac{a_{31}}{a_{11}} = -1$

$$[A|b]^{(1)} = \left[ \begin{array}{ccc|c} 2 & -2 & -1 & 4 \\ 0 & 0 & \frac{5}{2} & 0 \\ 0 & -7 & 2 & 7 \end{array} \right] \quad \begin{array}{l} L_2^{(1)} \leftarrow L_2^{(0)} - \frac{1}{2}L_1^{(0)} \\ L_3^{(1)} \leftarrow L_3^{(0)} - (-1)L_1^{(0)} \end{array}.$$

Fase 2: Zerar todos os elementos da segunda coluna abaixo da diagonal principal.

Escolha o pivô:  $a_{22} = \max\{|a_{22}|, |a_{32}|\} = \max\{0, 7\}$ .

Escolhendo  $a_{32} = -7$  como pivô trocaremos  $L_2$  com  $L_3$ , assim teremos,

$$[A|b]^{(1)'} = \left[ \begin{array}{ccc|c} 2 & -2 & -1 & 4 \\ 0 & -7 & 2 & 7 \\ 0 & 0 & \frac{5}{2} & 0 \end{array} \right],$$

Multiplicadores:  $m_{32} = \frac{a_{32}}{a_{22}} = \frac{0}{-7} = 0$

$$[A|b]^{(2)} = \left[ \begin{array}{ccc|c} 2 & -2 & -1 & 4 \\ 0 & -7 & 2 & 7 \\ 0 & 0 & \frac{5}{2} & 0 \end{array} \right] \quad \begin{array}{l} L_3^{(2)} \leftarrow L_3^{(1)} - 0L_2^{(1)} \end{array}.$$

### Etapa 3:

Resolvendo o sistema por retro-substituição de variáveis.

$[A|b]^{(2)}$  representa o sistema:

$$\left\{ \begin{array}{rclcl} 2x_1 & - & 2x_2 & - & x_3 & = & 4 \\ & & - & 7x_2 & + & 2x_3 & = & 7 \\ & & & + & \frac{5}{2}x_3 & = & 0 \end{array} \right.$$

Assim,  $x_3 = 0$ ;  $x_2 = \frac{7 - (2x_3)}{-7} = -1$ ;  $x_1 = \frac{4 - (-2x_2 - x_3)}{2} = 1$ ;

Portanto,  $x = (1, -1, 0)^t$ .