PROGRAMA DE ÁLGEBRA LINEAR



Capítulos do livro:

Luis T. Magalhães, **Álgebra Linear como Introdução a Matemática Aplicada**, Texto Editora. (edição a partir de 8^a)

- 1. Resolução de sistemas de equações lineares por Eliminação de Gauss
- 2. Espaços lineares
- 3. Transformações lineares
- 4. Projecções, comprimento, ortogonalidade, ângulo
- Determinantes
- 6. Valores e vectores próprios

Resolução de Sistemas de Equações Lineares

MÉTODO DE ELIMINAÇÃO DE GAUSS

Exemplo: Sistema de 3 equações lineares com 4 incógnitas

$$a\in\mathbb{R}$$

2 fases: fase de eliminação e fase de substituição

Fase de eliminação

Operações:

- trocar pares de linhas
- subtrair a uma linha uma linha anterior multiplicada por um número

Objectivo:

 eliminar cada incógnita das equações abaixo da equação em que aparece em 1º lugar

Ordem:

- considerar cada uma das incógnitas da esquerda para a direita
- para cada incógnita trabalhar de cima para baixo

Fase de eliminação - simplificar a notação

$$2x + y + z + v = 1$$

 $4x + 2y + 2z + 2v = a$
 $-6x - 2y - z + v = 0$

As operações preservam linhas e colunas.

IDEIA: Consideram-se os coeficientes em conjunto distinguindo as equações (ou linhas) e as incógnitas (ou colunas)

$$\begin{bmatrix}
2 & 1 & 1 & 1 \\
4 & 2 & 2 & 2 \\
-6 & -2 & -1 & 1
\end{bmatrix}$$

Matriz dos coeficientes (3×4 com componentes em \mathbb{R})

Idem para termos independentes

$$\begin{bmatrix} 1 \\ a \\ 0 \end{bmatrix}$$

Matriz dos termos independentes (matriz coluna 3×1)

Fase de eliminação - simplificar a notação

Juntam-se as matrizes (matriz estendida)

$$\begin{bmatrix}
2 & 1 & 1 & 1 & | & 1 \\
4 & 2 & 2 & 2 & | & a \\
-6 & -2 & -1 & 1 & | & 0
\end{bmatrix}$$

Fase de eliminação - executar as operações

$$\begin{bmatrix} 2 & 1 & 1 & 1 & | & 1 \\ 4 & 2 & 2 & 2 & | & a \\ -6 & -2 & -1 & 1 & | & 0 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 2 & 1 & 1 & 1 & | & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & | & a-2 \\ 0 & 1 & 2 & 4 & | & 3 \end{bmatrix}$$
$$\rightarrow \begin{bmatrix} 2 & 1 & 1 & 1 & | & 1 \\ 0 & 1 & 2 & 4 & | & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & | & a-2 \end{bmatrix}$$

Aos 1°s coeficientes $\neq 0$ em cada linha no final da fase de eliminação chama-se **pivots** (neste caso dois pivots: 2 e 1)

Se $a \neq 2$ não há soluções: **sistema impossível**

Se a=2 o sistema tem soluções: passa-se à fase de substituição

Fase de substituição

$$a=2$$

Fase de substituição

Objectivo:

 resolver para as incógnitas multiplicadas por pivots em função das incógnitas não multiplicadas por pivots (incógnitas livres, neste caso z e v)

Ordem:

 considerar cada uma das incógnitas multiplicadas por pivots de baixo para cima

Fase de substituição - obtenção de solução geral

$$a=2$$

$$2x + y + z + v = 1$$

$$y + 2z + 4v = 3,$$

$$x = -\frac{1}{2}y - \frac{1}{2}z - \frac{1}{2}v + \frac{1}{2}$$

$$y = -2z - 4v + 3,$$

$$x = \frac{1}{2}z + \frac{3}{2}v - 1$$

$$y = -2z - 4v + 3, \quad z, v \in \mathbb{R}$$

Infinitas soluções: as incógnitas livres podem ter quaisquer valores e as outras são função das incógnitas livres pelas fórmulas obtidas no final da fase de substituição Diz-se que é um **sistema indeterminado**

Se não há incógnitas livres e o sistema é possível, tem solução única

 N^o de soluções de sistemas de equações lineares=0, 1 ou ∞ !

Sistema de m equações lineares com n incógnitas

 $m, n \in \mathbb{N}$

$$a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1$$

 $a_{21}x_1 + \dots + a_{2n}x_n = b_2$
 \vdots
 $a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = b_m$,

 $x_1,\ldots,x_n\!\in\!\mathbb{R}$ são as incógnitas, $a_{jk}\!\in\!\mathbb{R}$, para $j\!=\!1,\ldots,m,\ k\!=\!1,\ldots,n$, são os coeficientes, $b_1,\ldots,b_n\!\in\!\mathbb{R}$ são as componentes do termo independente

Sistema de equações lineares homogéneo se $b_1 = \cdots = b_m = 0$.

Chama-se **sistema homogéneo correspondente** a um sistema de equações lineares ao que tem a mesma matriz de coeficientes.

Sistema de *m* equações lineares com *n* incógnitas

Objectivo da fase de eliminação de Gauss:

Obter um sistema equivalente com matriz dos coeficientes que é uma matriz em escada de linhas

 \bigcirc = **pivots**, *= elementos com valores que podem ser ou não \neq 0

Chama-se característica da matriz em escada de linhas U a n^o de pivots = n^o de linhas não inteiramente nulas

Soluções de sistemas de equações lineares homogéneos

Todo sistema homogéneo de m equações lineares com n incógnitas, $m, n \in \mathbb{N}$, tem 1 ou ∞ soluções

Dem. Todas as incógnitas = 0 é solução. O sistema é possível. Como em geral há 0, 1 ou ∞ soluções, tem-se um dos dois últimos casos. *Q.E.D.*

Todo sistema homogéneo de m equações lineares com n incógnitas, $m, n \in \mathbb{N}$, com mais incógnitas do que equações tem ∞ soluções

Dem. A matriz dos coeficientes é $m \times n$ com m < n. O n° de pivots é $\leq m < n$. Há pelo menos uma incógnita livre, logo, ∞ soluções. Q.E.D.

Notações gerais para matrizes

Notações usuais para matrizes gerais:

$$A = [a_{ij}]_{i,j=1}^{m,n}$$
, com $m, n \in \mathbb{N}$,

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{bmatrix}$$

Chama-se **componente**, **elemento** ou **entrada** ij da matriz a a_{ij} .

Uma **matriz** $m \times n$ com componentes reais é uma função $A: \{1, \ldots, m\} \times \{1, \ldots, n\} \rightarrow \mathbb{R}$.

Chama-se **dimensão** da matriz a $m \times n$.

Diz-se que é **matriz quadrada** se n° de linhas=n° de colunas.

Chama-se **diagonal principal** de $A = [a_{ij}]_{i,j=1}^{m,n}$ às componentes a_{ii} por ordem crescente de i.

Operações com matrizes: Adição de matrizes e multiplicação por nos reais

Adição de matrizes com o mesmo número de linhas e com o mesmo número de colunas $m \times n$:

$$A+B=[a_{ij}+b_{ij}]_{i,j=1}^{m,n}$$
.

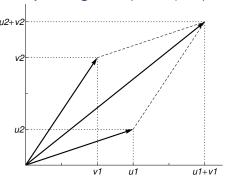
Multiplicação de números reais c por matrizes:

$$cA = [ca_{ij}]_{i,j=1}^{m,n}$$
.

Representação geométrica de matrizes coluna e da respectiva adição e multiplicação por nºs reais

$$\begin{bmatrix} u_1 \\ u_2 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} v_1 \\ v_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} u_1 + v_1 \\ u_2 + v_2 \end{bmatrix}$$

Representação por coordenadas cartesianas em eixos ortogonais Adição \leftrightarrow "regra do paralelogramo" para forças aplicadas num ponto



Multiplicação por $c \in \mathbb{R} \leftrightarrow$ ampliar, manter ou contrair (resp. se |c| > 1, |c| = 1, 0 < |c| < 1) e também reflectir (se c < 0), posição \mathbf{u} em relação à origem, ou a transformá-la na origem (se c = 0)

Exemplos de adição de matrizes e de multiplicação por nos reais

$$\begin{bmatrix} -1 & 3 & 0 \\ 2 & 1 & \frac{1}{3} \\ 0,2 & 3 & \pi \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 5 & 1 & 0 \\ -2 & \sqrt{2} & 3 \\ \frac{1}{2} & -100 & -1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4 & 4 & 0 \\ 0 & 1 + \sqrt{2} & \frac{10}{3} \\ 0,7 & -97 & \pi - 1 \end{bmatrix}$$

$$(-3) \begin{bmatrix} -1 & 3 & 0 \\ 2 & 1 & \frac{1}{3} \\ 0.2 & 3 & \pi \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 & -9 & 0 \\ -6 & -3 & -1 \\ -0.6 & -9 & -3\pi \end{bmatrix}$$

Propriedades da adição de matrizes reais

- ► A adição de matrizes com dimensões =s é associativa e comutativa.
- Existe uma matriz $m \times n \ 0$, chamada **matriz zero**, tal que A+0=A, para toda matriz $A \ m \times n$ (é a matriz com todas as componentes 0).
- ▶ Para toda matriz $A \ m \times n$ existe matriz $A' \ m \times n$ tal que A + A' = 0. Toda matriz A tem **simétrico**; é (-1)A.

São as mesmas propriedades básicas da adição de nºs reais.

Diz-se que o conjunto das matrizes reais $m \times n$ com a adição (tal como \mathbb{R} com +) é um **grupo comutativo**.

Propriedades da multiplicação de nºs reais por matrizes reais

- A multiplicação de números reais por matrizes é associativa, i.e. a(bA)=(ab)A, para a, b∈R, A uma matriz.
- ▶ 1A = A para toda matriz A.
- \triangleright 0A=0 para toda a matriz A.
- ► A multiplicação de números reais por matrizes é distributiva em relação à adição de números reais e de matrizes:

$$(a+b)C = aC+bC$$
, $a(C+D) = aC+aD$,

 $a, b \in \mathbb{R}$, C, D matrizes com a mesma dimensão.

Não é uma operação binária entre elementos de um mesmo conjunto, mas sim de conjuntos diferentes ($\mathbb R$ e matrizes) que dá matrizes

Operações com matrizes: Produto de matrizes

Produto de matrizes ((n^o de colunas da 1^a)=(n^o de linhas da 2^a)):

$$A = [a_{ij}]_{i,j=1}^{m,n}, B = [b_{jk}]_{j,k=1}^{n,p}, AB = C = [c_{ik}]_{i,k=1}^{m,p}$$

$$c_{ik} = \sum_{j=1} a_{ij}b_{jk} = a_{i1}b_{1k} + a_{i2}b_{2k} + \cdots + a_{in}b_{nk}$$
.

componente ik de C = AB = (linha i de A)(coluna k de B)

Um sistema de m equações lineares com n incógnitas, com $A = [a_{ij}]_{i,i=1}^{m,n}$ matriz dos coeficientes,

 $\mathbf{x} = [x_j]_{i=1}^{n,\tilde{1}}$ matriz coluna das incógnitas

 $\mathbf{b} = [b_j]_{j=1}^{m,1}$ matriz coluna dos termos independentes, escreve-se com o produto de matrizes

$$A\mathbf{x} = \mathbf{b}$$
.

Se $\mathbf{a}_1, \mathbf{a}_2, \dots, \mathbf{a}_n$ são as matrizes coluna das colunas de A,

$$A\mathbf{x} = x_1\mathbf{a}_1 + \cdots + x_n\mathbf{a}_n = \sum_{i=1} x_i\mathbf{a}_i.$$

Diz-se que é uma **combinação linear** de $\mathbf{a}_1, \dots, \mathbf{a}_n$ com coeficientes, resp., x_1, \dots, x_n .

Exemplos de produto de matrizes

$$\left[\begin{array}{cccc} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & -1 & 0 & 0 \end{array}\right] \left[\begin{array}{cccc} 2 & 1 \\ 1 & 0 \\ -1 & 1 \\ 0 & 1 \end{array}\right] = \left[\begin{array}{cccc} 1 & 1 \\ -1 & 1 \\ 3 & 2 \end{array}\right]$$

$$\begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 0 \\ -1 & 1 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 2 & 3 \\ 0 & 1 & 1 \\ 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Propriedades do produto de matrizes

O produto de matrizes satisfaz (se dimensões são compatíveis):

- $(AB)_{ij} = (linha i de A) (coluna j de B)$
- \triangleright (coluna j de AB) = A (coluna j de B)
- (linha i de AB) = (linha i de A) B.

Chama-se **matriz transposta** de matriz A à obtida trocando linhas com colunas preservando a ordem; designa-se A^t .

$$(A^t)^t = A$$
.

Diz-se que Aé uma matriz **simétrica** se $A^t = A$ (tem de ser quadrada).

Se A tem tantas colunas como linhas de B, $(AB)^t = B^tA^t$.

Propriedades do produto de matrizes

O produto de matrizes satisfaz (se dimensões são compatíveis):

- Associatividade: A(BC) = (AB)C.
- Distributividade em relação à adição:

$$A(B+D)=AB+AD$$
, $(F+G)A=FA+GA$.

▶ $AI_n = A$ e $I_nE = E$, em que I_n é a matriz identidade. É uma matriz quadrada $n \times n$ com componentes 0 excepto na diagonal principal que são 1.

$$I_n = \left[\begin{array}{ccccc} 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 0 & \ddots & & \vdots \\ \vdots & \vdots & & 1 & 0 \\ 0 & 0 & \cdots & 0 & 1 \end{array} \right]$$

► Produto de matrizes não é comutativo: em geral AB≠BA. Prova?
Pares de matrizes que satisfazem = dizem-se matrizes comutáveis.

Se A, B comutam são quadradas com a mesma dimensão.

Princípio de Sobreposição para soluções de sistemas de equações lineares

Se u_1, u_2 são soluções de um sistema de equações lineares homogéneo, então $c_1u_1+c_2u_2$ para $c_1, c_2 \in \mathbb{R}$ também é solução.

Dem.
$$A(c_1\mathbf{u}_1+c_2\mathbf{u}_2)=c_1A(\mathbf{u}_1)+c_2A(\mathbf{u}_2)=c_10+c_20=0$$
. Q.E.D.

Se u_1, u_2 são soluções de um sistema de equações lineares, então u_1-u_2 é solução do sistema homogéneo correspondente.

Dem.
$$A(\mathbf{u}_1 - \mathbf{u}_2) = A\mathbf{u}_1 - A\mathbf{u}_2 = \mathbf{b} - \mathbf{b} = 0$$
. Q.E.D.

Logo,

(solução geral de sistema de equações lineares)

- = (solução geral do sistema homogéneo correspondente)
 - + (solução particular do sistema)

Eliminação de Gauss em termos de produtos por matrizes

Operações da eliminação de Gauss:

- 1. troca de pares de linhas ij
- 2. subtracção a linha i de linha anterior j multiplicada por número e_{ij}
 - 1. \leftrightarrow produto à esquerda por matriz $m \times m P_{ij}$ que difere de I_m por troca das linhas ij

Chama-se **matriz de permutação** $m \times m$ a uma matriz cujas linhas são permutação das de I_m . Quantas são?

As matrizes P_{ij} são casos particulares de matrizes de permutação

2. \leftrightarrow produto à esquerda por matriz $m \times m E_{ij}$ que difere de I_m por ter componente $ij - e_{ij}$

Chama-se **matriz elementar** $m \times m$ a uma matriz que difere de I_m por ter uma componente ij, com i > j, $\neq 0$

Exemplos de matrizes de permutação

Exemplo:

Matriz de permutação que troca linhas 2,3 de matrizes $A \times n$, $P_{23}A$?

$$P_{23} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$P_{ij} = P_{ji}^t$$
, quaisquer $i \neq j \in \{1, ..., n\}$, (são matrizes simétricas).

(se B é $m \times 4$ BP_{23} troca as colunas 2 e 3 de B)

Há 4! = 24 matrizes de permutação 4×4 .

Matriz P que reordena linhas 1, 2, 3, 4 de A para 3, 1, 2, 4 em PA?

$$P = \left[\begin{array}{cccc} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right]$$

$$P \neq P^t$$
, $P = P_{23}P_{13}$, $P_{23}P_{13} \neq P_{13}P_{23}$, $P_{23}P_{14} = P_{14}P_{23}$.

Toda matriz de permutação é produto de matrizes de permutação de pares (em geral, com várias possibilidades)

Dem.?

(se B é
$$m \times 4$$
 BP reordena as colunas 1, 2, 3, 4 para 2, 3, 1, 4)

Exemplos de matrizes elementares

Exemplo:

Matriz elementar que subtrai à 2^a linha a 1^a multiplicada por 3 e matriz elementar que subtrai à 3^a linha a 2^a multiplicada por -2 de matrizes $A \ 3 \times n$ por, resp. $E_{21}(-3) \ A$ e $E_{32}(2) \ A$?

$$E_{21}(-3) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -3 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}, \qquad E_{32}(2) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$

Multiplicação sucessiva pelas duas matrizes elementares

$$E_{32}(2)\,E_{21}(-3) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -3 & 1 & 0 \\ -6 & 2 & 1 \end{bmatrix}, \quad E_{21}(-3)\,E_{32}(2) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -3 & 1 & 0 \\ 0 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$

$$E_{32}(2) \, E_{21}(-3) \neq E_{21}(-3) \, E_{32}(2) \, , \quad E_{31}(-1) \, E_{32}(2) = E_{32}(2) \, E_{31}(-1) \, .$$

$$E_{21}(-3) E_{31}(-1) E_{32}(2) = E_{21}(-3) E_{32}(2) E_{31}(-1) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -3 & 1 & 0 \\ -1 & 2 & 1 \end{bmatrix}.$$

as componentes fora da diagonal principal do produto são as correspondentes dos factores se a ordem dos factores, da esquerda para a direita, é a da eliminação de Gauss. Dem.

Inversão de matrizes elementares e de permutação

As operações elementares e as permutações de linhas podem ser invertidas:

▶ Inverter $E_{ij} = E_{ij}(-c)$ que subtrai à linha i a linha j multiplicada por c é somar à linha i a linha j multiplicada por c.

Corresponde a multiplicar à esquerda pela matriz elementar
$$E_{ij}(c)$$
. Designa-se E_{ij}^{-1} $(E_{ij}^{-1}E_{ij}=I_m=E_{ij}E_{ij}^{-1})$
$$[E_{ii}(x)]^{-1}=E_{ii}(-x)$$

▶ Inverter $P_{ij} \leftrightarrow \text{produto}$ à esquerda por P_{ij} : $P_{ij}^{-1} = P_{ij}$ (porque $P_{ij}P_{ij} = I_m$); Designa-se . Também é $P_{ii}^t = P_{ij}$. Logo

$$P_{ij}^{-1} = P_{ij} = P_{ij}^{t}$$

► Toda matriz de permutação P é um produto de matrizes que trocam pares de linhas: $P = P_{i_1j_1} \cdots P_{i_kj_k}$.

Inverter um produto é multiplicar por ordem inversa as inversas dos factores, desde que existam: $(XY)^{-1} = Y^{-1}X^{-1}$

$$P^{-1} = P_{i_k j_k}^{-1} \cdots P_{i_1 j_1}^{-1} = P_{i_k j_k}^t \cdots P_{i_1 j_1}^t = (P_{i_1 j_1} \cdots P_{i_k j_k})^t = P^t$$
$$P^{-1} = P^t$$

Matrizes triangulares

Matrizes elementares E_{ij} diferem de I_n por componente ij, (i>j) ser $\neq 0$. Logo, todas componentes acima da diagonal principal são 0.

Chama-se matriz triangular inferior (resp. superior) a matriz quadrada com as componentes acima (resp. abaixo) da diagonal principal = 0.

O produto de matrizes triangulares inferiores (resp. superiores) com a mesma dimensão é triangular inferior (resp. superior).

Dem.
$$X, Y$$
 triangulares inferiores $(x_{ij}, y_{ij} = 0, i < j)$.
Se $Z = XY$ é $z_{ij} = \sum_{k=1}^{m} x_{ik} y_{kj}$. Para $i < j$, se $k < j$, é $y_{kj} = 0$; se $k \ge j$, é $k > i$ e $x_{ik} = 0$; logo, a soma $= 0$.
Se X, Y são triangulares superiores, X^t, Y^t são triangulares inferiores,

Se X, Y sao triangulares superiores, X^{*} , Y^{*} sao triangulares interiores $(XY)^{t} = Y^{t}X^{t}$ também, e XY é triangular superior. Q.E.D.

Matrizes elementares da eliminação de Gauss e inversas são triangulares inferiores com 1s na diagonal principal.

Matrizes diagonais

Chama-se **matriz diagonal** a uma matriz quadrada com componentes 0 com a possível excepção das na diagonal principal. Designa-se

$$D = \operatorname{diag}(d_1, \ldots, d_n) = \left[egin{array}{cccc} d_1 & 0 & \cdots & 0 \ 0 & d_2 & \ddots & dots \ dots & \ddots & \ddots & 0 \ 0 & \cdots & 0 & d_n \end{array}
ight]$$

Se $A \in n \times p$ e $B \in m \times n$, DA (resp. BD) são as matrizes com cada linha (resp. coluna) multiplicada pela resp. componente na diagonal principal de D, preservando a ordem.

Matrizes regulares

Chama-se **matriz regular** a uma matriz quadrada para a qual a eliminação de Gauss pode ser efectuada sem troca de linhas e leva a pivots em todas as colunas (e linhas).

Factorização triangular de matrizes regulares

Toda matriz regular A tem Factorização Triangular A = LDU, com L e U resp. triangular inferior e superior com 1s na diagonal principal, e D diagonal com componentes $\neq 0$ na diagonal principal.

A factorização é única. A diagonal principal de D são os pivots.

Dem.
$$U'$$
 matriz no final de eliminação de Gauss. $U' = E_{m,m-1} \cdots E_{21}A$. $A = E_{21}^{-1} \cdots E_{m,m-1}^{-1} U' = LU'$, com $L = E_{21}^{-1} \cdots E_{m,(m-1)}^{-1}$.

L é triangular inferior com 1s na diagonal principal.

U' tem na diagonal principal os pivots. Com U obtida dividindo cada linha i de U' pelo resp. pivot p_i e $D = \operatorname{diag}(p_1, \ldots, p_m)$ é U' = DU e U é triangular superior com 1s na diagonal principal. A = LU' = LDU.

Resta provar unicidade.

$$L_1D_1U_1 = A = L_2D_2U_2 \quad \Rightarrow \quad D_1U_1U_2^{-1}D_2^{-1} = L_1^{-1}L_2.$$

Lado esquerdo é triangular superior e direito triangular inferior com 1s na diagonal principal; logo, $= I_m$.

 $L_1^{-1}L_2 = I_m \Rightarrow L_2 = L_1$. $D_1U_1U_2^{-1}D_2^{-1} = I_m \Rightarrow U_1U_2^{-1} = D_1^{-1}D_2$; lado esquerdo da última é triangular superior com 1s na diagonal principal e direito é diagonal; logo, $= I_m$.

$$U_1 U_2^{-1} = I_m \Rightarrow U_1 = U_2$$
, $D_1^{-1} D_2 = I_m \Rightarrow D_1 = D_2$. Q.E.D.

Matriz L na factorização A = LDU de matriz regular

Exemplo:

$$L = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 5 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ -\frac{1}{4} & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$
$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 3 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 & 0 \\ 5 & 3 & 1 & 0 \\ -\frac{1}{4} & 4 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$

Esta propriedade é geral.

$$L = E_{21}^{-1} \cdots E_{m,(m-1)}^{-1}$$
.

Devido à ordem das matrizes elementares neste produto L tem em cada componente o elemento $\neq 0$ que aparece na resp. matriz elementar.

Os multiplicadores da eliminação de Gauss lêem-se em L.

Factorização por eliminação de Gauss para matrizes gerais

Toda matriz A tem, a menos de permutação de linhas, factorização triangular: PA = LU (i.e. $A = P^tLU$), com P matriz de permutação, L triangular inferior com 1s na diagonal principal e U em escada de linhas.

Dem. Existe P tal que a eliminação de Gauss de PA não envolve troca de linhas. Se U é matriz em escada de linhas no final de eliminação de Gauss aplicada a PA. $U = E_{m,m-1} \cdots E_{21}PA$.

$$PA = E_{21}^{-1} \cdots E_{m,m-1}^{-1} U' = LU$$
, com $L = E_{21}^{-1} \cdots E_{m,(m-1)}^{-1}$. L é triangular inferior com 1s na diagonal principal. $Q.E.D.$

A factorização PA = LU é usada em algoritmos numéricos de resolução de sistemas de equações lineares. Conhecidas P, L, U, resolver $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ é computacionalmente eficiente.

O sistema equivale a LUx = Pb, que equivale aos dois sistemas

$$U\mathbf{x} = \mathbf{c}$$
, $L\mathbf{c} = P\mathbf{b}$,

com matrizes de coeficientes triangulares, logo resolúveis por substituição.

Inversas de matrizes quadradas

Chama-se **inversa** de matriz quadrada A a X tal que XA = I, AX = I. Diz-se **matriz não singular** ou **invertível** se tem inversa e **matriz singular** se não tem. Designa-se a inversa de A por A^{-1} .

A inversa de matriz $n \times n$ de A quando existe é $n \times n$ e é única

Dem. Se
$$XA = I = AX \Rightarrow I, X$$
 são $n \times n$. Se X, Y são inversas de A , é $YA = I_n, X = (YA)X = Y(AX) = Y$. Q.E.D.

Já se sabe que:

- ► Se A é matriz de permutação, então $A^{-1} = A^t$.
- Se $A \notin \text{matriz elementar } E_{ij}(c), i < j \text{ ou } i > j, \text{ então}$ $[E_{ij}(c)]^{-1} = E_{ij}(-c).$
- Se A é triangular inferior com 1s na diagonal principal, $A = L = E_{i_1 j_1} \cdots E_{i_k j_k}$, então $A^{-1} = L^{-1} = E_{i_k j_k}^{-1} \cdots E_{j_k j_k}^{-1}$.
- Se A é matriz diagonal, $A = \operatorname{diag}(d_1, \ldots, d_n)$, então é não singular se e só se todos $d_i \neq 0$; então, $A^{-1} = \operatorname{diag}(\frac{1}{d_1}, \ldots, \frac{1}{d_n})$.

Inversas de matrizes quadradas

Produtos *AB* de matrizes invertíveis são invertíveis, $(AB)^{-1} = B^{-1}A^{-1}$ *Dem.* $(B^{-1}A^{-1})(AB) = B^{-1}(A^{-1}A)B = B^{-1}IB = B^{-1}B = I$. Analogamente, $(AB)(B^{-1}A^{-1}) = I$ *Q.E.D.*

Produtos $A_1 \cdots A_N$ de matrizes invertíveis são invertíveis. $(A_1 \cdots A_N)^{-1} = A_N^{-1} \cdots A_1^{-1}$ Dem. Aplicação sucessiva da anterior e associatividade. *Q.E.D.*

Se A tem inversa, A^{-1} também tem, e $(A^{-1})^{-1} = A$ $Dem. AA^{-1} = I$, $A^{-1}A = I$. Logo, $(A^{-1})^{-1} = A$. Q.E.D.

Se *A* tem inversa, A^t também tem, e $(A^t)^{-1} = (A^{-1})^t$ Dem. $(A^{-1})^t A^t = (AA^{-1})^t = I$, $A^t (A^{-1})^t = (A^{-1}A)^t = I$. Q.E.D.

Matrizes quadradas regulares A são invertíveis. Dem.A = LDU e L, D, U têm inversas. $A^{-1} = U^{-1}D^{-1}L^{-1}$. Q.E.D.

Inversas de matrizes e sistemas de equações lineares

Matriz A $n \times n$ tem inversa se e só Ax = b tem solução única para toda b $n \times 1$. A solução é $x = A^{-1}b$.

Dem. Se A tem inversa, o sistema é equivalente a $A^{-1}A\mathbf{x} = A^{-1}\mathbf{b}$; logo, também a $\mathbf{x} = A^{-1}\mathbf{b}$, que é solução única de $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$.

Se $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ tem solução única para toda \mathbf{b} , como se X for a inversa de A é $AX = I_n$, as colunas de A^{-1} , se existir, são as soluções únicas dos sistemas

$$A\mathbf{x} = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}, \quad A\mathbf{x} = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}, \quad \cdots, \quad A\mathbf{x} = \begin{bmatrix} 0 \\ \vdots \\ \vdots \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix};$$

 $AXA = I_nA = A$. Como AZ = A tem solução única, $XA = I_n$. Logo, $A^{-1} = X$. Q.E.D.

Matriz $A \ n \times n$ tem inversa se e só Ax=0 tem solução única. Dem. Do Princípio de Sobreposição, Ax=0 tem solução única $\Leftrightarrow Ax=b$ tem solução única para cada $b \ n \times 1$. Q.E.D.

Inversas de matrizes e eliminação de Gauss

Matriz $A n \times n$ tem inversa se e só se eliminação de Gauss dá n pivots. Em caso afirmativo, A^{-1} é a solução da equação matricial $AX = I_n$, e pode ser obtida por eliminação de Gauss aplicada a n sistemas de equações lineares todos com matriz de coeficientes A.

Determinação se matriz é ou não singular por eliminação de Gauss

Exemplo: A é não singular?

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 4 \\ 6 & 1 & 0 \\ -1 & 2 & -10 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 2 & 1 & 4 \\ 0 & -2 & -12 \\ -1 & 2 & -10 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 2 & 1 & 4 \\ 0 & -2 & -12 \\ 0 & \frac{5}{2} & -8 \end{bmatrix}$$
$$\rightarrow \begin{bmatrix} 2 & 1 & 4 \\ 0 & -2 & -12 \\ 0 & 0 & -23 \end{bmatrix}$$

Pivots em todas as colunas (e linhas). Logo A é não singular.

Cálculo de inversa por eliminação de Gauss

Exemplo: Cálculo de A^{-1} .

Resolver a equação AX = I.

Tantos sistemas de equações quantas as colunas de *I* , todos com a mesma matriz de coeficientes. Eliminação de Gauss pode ser em conjunto, com matriz estendida com a matriz identidade.

$$[A|I] = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 4 & | & 1 & 0 & 0 \\ 6 & 1 & 0 & | & 0 & 1 & 0 \\ -1 & 2 & -10 & | & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 2 & 1 & 4 & | & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -2 & -12 & | & -3 & 1 & 0 \\ -1 & 2 & -10 & | & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\rightarrow \left[\begin{array}{ccc|ccc|c} 2 & 1 & 4 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -2 & -12 & | & -3 & 1 & 0 \\ 0 & \frac{5}{2} & -8 & | & \frac{1}{2} & 0 & 1 \end{array} \right] \rightarrow \left[\begin{array}{ccc|c} 2 & 1 & 4 & | & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -2 & -12 & | & -3 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -23 & | & -\frac{13}{4} & \frac{5}{4} & 1 \end{array} \right]$$

Fase de substituição:

$$A^{-1} = \begin{bmatrix} -\frac{5}{46} & \frac{9}{46} & -\frac{1}{23} \\ \frac{15}{23} & -\frac{4}{23} & \frac{6}{23} \\ \frac{13}{92} & -\frac{5}{92} & -\frac{1}{23} \end{bmatrix}$$
 VALIDAR!

Método de Gauss-Jordan

A seguir à fase de eliminação prosseguir com eliminação de baixo para cima, e da direita para a esquerda. IDEIA: Passar de $\begin{bmatrix} A \mid I \end{bmatrix}$ a $\begin{bmatrix} I \mid A^{-1} \end{bmatrix}$

Exemplo:

$$[A|I] = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 4 & 1 & 0 & 0 \\ 6 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ -1 & 2 & -10 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 2 & 1 & 4 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -2 & -12 & -3 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -23 & -\frac{13}{4} & \frac{5}{4} & 1 \end{bmatrix}$$

$$\rightarrow \begin{bmatrix} 2 & 1 & 4 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -2 & 0 & -\frac{30}{23} & \frac{8}{23} & -\frac{12}{23} \\ 0 & 0 & -23 & -\frac{13}{4} & \frac{5}{4} & 1 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 2 & 1 & 0 & \frac{10}{23} & \frac{5}{23} & \frac{4}{23} \\ 0 & -2 & 0 & -\frac{30}{23} & \frac{8}{23} & -\frac{12}{23} \\ 0 & 0 & -23 & -\frac{13}{4} & \frac{5}{4} & 1 \end{bmatrix}$$

$$\rightarrow \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 & -\frac{5}{23} & \frac{9}{23} & -\frac{2}{23} \\ 0 & -2 & 0 & -\frac{30}{23} & \frac{8}{23} & -\frac{12}{23} \\ 0 & 0 & -23 & -\frac{13}{4} & \frac{5}{4} & 1 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & -\frac{5}{46} & \frac{9}{46} & -\frac{1}{23} \\ 0 & 1 & 0 & \frac{15}{23} & -\frac{4}{23} & \frac{6}{23} \\ 0 & 0 & 1 & \frac{13}{92} & -\frac{5}{92} & -\frac{1}{23} \end{bmatrix}$$

$$VALIDAR!$$

Condição suficiente para invertibilidade de matriz por comparação de componentes

Diz-se que matriz A tem **diagonal estritamente dominante por linhas** (resp. **colunas**) se cada componente na diagonal principal \acute{e} > soma dos módulos das outras componentes na mesma linha (resp. coluna),

$$a_{ii} > \sum_{j \neq i} |a_{ij}|,$$
 (resp. $a_{jj} > \sum_{i \neq j} |a_{ij}|$);

tem diagonal estritamente dominante se o tem por linhas ou colunas.

Matrizes $n \times n$ com diagonal estritamente dominante são não singulares

Dem. Se *A* tem diagonal estritamente dominante por linhas, $A\mathbf{x} = 0$ e $\mathbf{x} = (x_1, \dots, x_n)$, é $a_{ii}x_i = -\sum_{i \neq i} a_{ij}x_j$.

Se
$$|x_i| = \max_{j=1,...,n} |x_j|$$
, como $|a+b| \le |a| + |b|$ e $|ab| = |a| |b|$, p/a , $b \in \mathbb{R}$,

$$|a_{ii}||x_i| = |a_{ii}x_i| = |\sum_{j\neq i} a_{ij}x_j| \le \sum_{j\neq i} |a_{ij}||x_j| \le |x_i| \sum_{j\neq i} |a_{ij}|.$$

Logo, $(|a_{ii}|-\sum_{j\neq i}|a_{ij}|)|x_i|\leq 0$. Como 1º factor >0, 2º factor é $|x_i|=0$. Logo, $A\mathbf{x}=0$ tem solução única $\mathbf{x}=0$. Portanto, A é não singular.

Se A tem diagonal estritamente dominante por colunas, aplica-se o precedente a A^t . Logo, A^t é não singular e, portanto, também A é. Q.E.D.

Condição suficiente para invertibilidade de matriz por comparação de componentes

Exemplos: *A* tem inversa?

(1) $A = \begin{bmatrix} 4 & 1 & -1 \\ 1 & 2 & 3 \\ -2 & \frac{1}{2} & 5 \end{bmatrix}$

A tem diagonal estritamente dominante (não por linhas (e.g. falha a 2^a linha), mas sim por colunas). Logo, A é não singular.

(2)
$$A = \begin{bmatrix} 4 & 4 \\ 1 & 4 \end{bmatrix}$$

A não tem diagonal estritamente dominante, mas com D = diag(2,1)

$$AD = \left[\begin{array}{cc} 8 & 4 \\ 2 & 4 \end{array} \right]$$

tem diagonal estritamente dominante (por linhas e não por colunas). Logo, AD é não singular,

e, como D é não singular, $A = (AD)D^{-1}$ é não singular.

Inversão de matrizes 2×2

Se $a \neq 0$, eliminação de Gauss dá

$$\left[\begin{array}{c|ccc} a & b & 1 & 0 \\ c & d & 0 & 1 \end{array}\right] \rightarrow \left[\begin{array}{c|ccc} a & b & 1 & 0 \\ 0 & d - \frac{cb}{a} & -\frac{c}{a} & 1 \end{array}\right]$$

e se, ainda, $ad-bc\neq 0$, há 2 pivots e com eliminação de Gauss-Jordan

$$\rightarrow \left[\begin{array}{cc|c} a & 0 & 1 + \frac{bc}{(d - \frac{cb}{a})a} & -\frac{b}{d - \frac{cb}{a}} \\ 0 & d - \frac{cb}{a} & -\frac{c}{a} & 1 \end{array} \right] \rightarrow \left[\begin{array}{cc|c} a & 0 & \frac{ad}{ad - bc} & -\frac{ab}{ad - bc} \\ 0 & 1 & -\frac{c}{ad - bc} & \frac{a}{ad - bc} \end{array} \right].$$

Logo,
$$\begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix}^{-1} = \frac{1}{ad-bc} \begin{bmatrix} d & -b \\ -c & a \end{bmatrix}$$
.

Se a=0, $cb\neq 0$, eliminação de Gauss-Jordan dá

$$\left[\begin{array}{c|cccc} c & d & | & 0 & 1 \\ 0 & b & | & 1 & 0 \end{array}\right] \rightarrow \left[\begin{array}{ccccc} c & 0 & | -\frac{d}{b} & 1 \\ 0 & b & | & 1 & 0 \end{array}\right] \rightarrow \left[\begin{array}{ccccc} 1 & 0 & | -\frac{d}{bc} & \frac{1}{c} \\ 0 & 1 & | & \frac{1}{b} & 0 \end{array}\right].$$

Logo,
$$\begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix}^{-1} = \frac{1}{-bc} \begin{bmatrix} d & -b \\ -c & 0 \end{bmatrix} = \frac{1}{ad-bc} \begin{bmatrix} d & -b \\ -c & a \end{bmatrix}$$
.

Se a=0, cb=0, a matriz é singular. Logo:

$$A = \begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix}$$
 é não singular se e só se $ad - bc \neq 0$, e neste caso

$$\begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix}^{-1} = \frac{1}{ad-bc} \begin{bmatrix} d & -b \\ -c & a \end{bmatrix}. ad-bc \in o \text{ determinante de } A, \det A.$$

Regra de Cramer para sistemas de 2 eqs. com 2 incógnitas

O sistema de 2 equações com 2 incógnitas

$$ax + by = e$$

 $cx + dy = f$

tem solução única se e só se $ad-bc\neq 0$. A solução é

$$\begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix}^{-1} \begin{bmatrix} e \\ f \end{bmatrix} = \frac{1}{ad-bc} \begin{bmatrix} d & -b \\ -c & a \end{bmatrix} \begin{bmatrix} e \\ f \end{bmatrix} = \frac{1}{ad-bc} \begin{bmatrix} de-bf \\ -ce+af \end{bmatrix}.$$

O sistema de 2 equações com 2 incógnitas

$$ax + by = e$$

 $cx + dy = f$

tem solução única se e só se $ad-bc\neq 0$. A solução é

$$x = \frac{de - bf}{ad - bc}$$
, $y = \frac{af - ce}{ad - bc}$.

ou seja

$$x = \frac{\det \begin{bmatrix} e & b \\ f & d \end{bmatrix}}{\det \begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix}},$$

$$y = \frac{\det \begin{bmatrix} a & e \\ c & f \end{bmatrix}}{\det \begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix}},$$

43 / 52

Multiplicação de matrizes por blocos e inversão de matrizes triangulares por blocos

As matrizes podem ser multiplicadas por blocos (n^o de linhas e colunas dos blocos têm de ser compatíveis)

$$\begin{bmatrix} A & B \\ C & D \end{bmatrix} \begin{bmatrix} E & F \\ G & H \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} AE + BG & AF + BH \\ CE + DG & CF + DH \end{bmatrix}$$

Se A,D são matrizes quadradas não singulares, resp. $m \times m$ e $n \times n$, com "eliminação de Gauss-Jordan" por blocos

$$\begin{bmatrix} A & B \mid I_m & 0 \\ 0 & D \mid 0 & I_n \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} A & 0 \mid I_m & -BD^{-1} \\ 0 & D \mid 0 & I_n \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} I_m & 0 \mid A^{-1} & -A^{-1}BD^{-1} \\ 0 & I_n \mid 0 & D^{-1} \end{bmatrix}$$

Se A ou D são singulares, $\begin{bmatrix} A & B \\ 0 & D \end{bmatrix}$ é singular. Logo:

Se
$$A$$
 e D são não singulares
$$\begin{bmatrix} A & B \\ 0 & D \end{bmatrix}^{-1} = \begin{bmatrix} A^{-1} & -A^{-1}BD^{-1} \\ 0 & D^{-1} \end{bmatrix}.$$

Se A ou D são singulares a inversa não existe.

Análogo para
$$\begin{bmatrix} A & 0 \\ C & D \end{bmatrix}$$
?

Inversão de matrizes por blocos

Se A,B,C,D são matrizes $n \times n$, e A é não singular, com "eliminação de Gauss" por blocos

$$\begin{bmatrix} A & B & | & I_n & 0 \\ C & D & | & 0 & I_n \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} A & B & | & I_n & 0 \\ 0 & D - CA^{-1}B & | & -CA^{-1} & I_n \end{bmatrix}$$

se $S = D - CA^{-1}B$ é não singular,

$$= \begin{bmatrix} A & B & | & I_n & 0 \\ 0 & S & | & -CA^{-1} & I_n \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} A & 0 & | & I_n + BS^{-1}CA^{-1} & -BS^{-1} \\ 0 & S & | & -CA^{-1} & I_n \end{bmatrix}.$$

Logo, Se A é não singular: (1) se $S = D - CA^{-1}B$ é singular, a matriz é singular, (2) se S é não singular, a matriz é não singular e

$$\begin{bmatrix} A & B \\ C & D \end{bmatrix}^{-1} = \begin{bmatrix} A^{-1}(I_n + BS^{-1}CA^{-1}) & -A^{-1}BS^{-1} \\ -S^{-1}CA^{-1} & S^{-1} \end{bmatrix}.$$

Análogo se D é não singular, com S substituído por $A-BD^{-1}C$, e fórmulas correspondentes nas entradas da matriz apropriadas.

Análogo se C é não singular com S substituído por $B-AC^{-1}D$, ou se B é não singular com S substituído por $C-DB^{-1}A$.

Mas podem ser A, B, C, D singulares e $\begin{bmatrix} A & B \\ C & D \end{bmatrix}$ não singular. Exemplo?

Condição necessária e suficiente para matriz ser regular

Uma matriz $n \times n$ A é regular se e só se as n submatrizes $k \times k$ A_k com elementos das $\mathbf{1}^a$ s k linhas e colunas são não singulares

Dem. Para iniciar sem troca de linhas é necessário $a_{11} \neq 0$. Se for possível proceder a eliminação de Gauss sem troca de linhas até uma linha k, A é transformada numa matriz

$$\begin{bmatrix} U_k & F \\ 0 & G \end{bmatrix}, \quad U_k \quad k \times k \quad \text{triangular superior com } k \text{ pivots},$$

 U_k é a matriz obtida de A_k por eliminação de Gauss, pelo que A_k é não singular. Q.E.D.

Eficiência computacional da eliminação de Gauss

Ordem assimptótica do nº de multiplicações+divisões de números para matrizes **genéricas**:

- Multiplicação directa de matrizes n×n: n³
- Método de eliminação de Gauss para resolução de sistemas com n equações e incógnitas: $\frac{n^3+3n^2-n}{3}=\frac{n^3}{3}+O(n^2)=O(n^3)$
- ► Inversão de matriz $n \times n$ por eliminação de Gauss: $n^3 + O(n^2) = O(n^3)$

$$f(x) = O(g(x))$$
 quando $x \to +\infty$ se $\exists_{C,K>0} : |f(x)| \le C|g(x)|, x > K$.
Para matrizes **esparsas** ou com estrutura particular devida a simetrias *e.g.* **tridiagonais**, pode ser muito menor.

Em geral, o método de eliminação de Gauss é muito eficiente.

e.g. a fórmula simples $\mathbf{x} = A^{-1}\mathbf{b}$ é pior: para A não singular genérica calcular A^{-1} para n grande requer o triplo de operações.

Pivots ≈ 0 em comparação com outros causam imprecisão numérica. Por isso usam-se métodos como:

escolha de pivots por troca de linhas e/ou colunas, escalamento de linhas ou colunas.

São questões de **Análise Numérica**

Em 1969 V. **Strassen** publicou um artigo de 3 páginas com título "Gaussian elimination is not optimal" provando a possibilidade de multiplicação de matrizes genéricas mais eficiente do que a multiplicação directa subjacente ao método de eliminação de Gauss usual, e obteve ordem assimptótica do n° de multiplicações de números $O(n^{2,81})$.

A melhoria do algoritmo de multiplicação implica uma correspondente melhoria do algoritmo do método de eliminação de Gauss.

IDEIA: Ordenação de operações correspondente a sucessivas multiplicações por **blocos de matrizes** com metade da dimensão, e ordem de adições e produtos de blocos bem escolhidas.

Para matrizes $n \times n$ com $n = 2^k$ (o método pode ser adaptado para outras matrizes)

$$\begin{bmatrix} A_{11} & A_{12} \\ A_{21} & A_{22} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} B_{11} & B_{12} \\ B_{21} & B_{22} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} C_{11} & C_{12} \\ C_{21} & C_{22} \end{bmatrix},$$
 onde os blocos são $n \times n$ com $n = 2^{k-1}$

$$\begin{split} P_1 &= (A_{11} + A_{22})(B_{11} + B_{22}) \,, & P_2 &= (A_{21} + A_{22})B_{11} \,, \\ P_3 &= A_{11}(B_{12} - B_{22}) \,, & P_4 &= A_{22}(B_{21} - B_{11}) \,, \\ P_5 &= (A_{11} + A_{12})B_{22} \,, & P_6 &= (A_{21} - A_{11})(B_{11} + B_{12}) \,, \\ P_7 &= (A_{12} - A_{22})(B_{21} + B_{22}) \,, & C_{11} &= P_1 + P_4 - P_5 + P_7 \,, & C_{12} &= P_3 + P_5 \,, \\ C_{21} &= P_2 + P_4 \,, & C_{22} &= P_1 + P_3 - P_2 + P_6 \,. \end{split}$$

 $7 = 2^{\log_2 7} = 2^{2,81}$ produtos em vez de $8 = 2^3$

Verificação:

$$C_{11} = (A_{11} + A_{22})(B_{11} + B_{22}) + A_{22}(B_{21} - B_{11}) - (A_{11} + A_{12})B_{22} + (A_{12} - A_{22})(B_{21} + B_{22})$$

$$= A_{11}B_{11} + A_{12}B_{21}$$

$$C_{12} = A_{11}(B_{12} - B_{22}) + (A_{11} + A_{12})B_{22} = A_{11}B_{12} + A_{12}B_{22}$$

$$C_{21} = (A_{21} + A_{22})B_{11} + A_{22}(B_{21} - B_{11}) = A_{21}B_{11} + A_{22}B_{21}$$

$$C_{22} = (A_{11} + A_{22})(B_{11} + B_{22}) + A_{11}(B_{12} - B_{22}) - (A_{21} + A_{22})B_{11} + (A_{21} - A_{11})(B_{11} + B_{12})$$

$$= A_{21}B_{12} + A_{22}B_{22}$$

n° de \times de reais para produto de matrizes genéricas $2^k \times 2^k$:

- Método directo: $(2^k)^3 = 2^{3k} = 8^k$
- Método de Strassen: 7^k

A dimensão da matriz é $n \times n$ com $n = 2^k$. ordem assimptótica do nº de multiplicações de números $7^{\log_2 n} = \left(2^{\log_2 7}\right)^{\log_2 n} = \left(2^{\log_2 n}\right)^{\log_2 7} = n^{2,8074}$

Seguiu-se uma corrida para obter algoritmos de multiplicação de matrizes $n \times n$ mais eficientes em ordem assimptótica $O(n^p)$ de multiplicações; p=: Método directo: 1969, V. Strassen: 2,81 1979, V. Pan: 2,80 1979, D. Bini, M. Capovani, G. Lotti, F. Romani: 2,78 1981, A Schönhage: 2,55 2,53 1981, V. Pan: 1982, F. Romani: 2,52 1982, D. Coppersmith e S. Winograd: 2,50 1986, V. Strassen: 2.48 1987, D. Coppersmith e S. Winograd: 2.376 2010. A. Stothers: 2,374 2012. V. Williams: 2,37293 2014. F. Le Gall: 2.3728639 $10^3 = 1.000$; $10^{2,3728639} = 236$: $100^3 = 1.000.000$; $100^{2,3728639} = 55.684$ $1.000^3 = 1.000.000.000 : 1.000^{2,3728639} = 13.139.890$

Próximo do óptimo: genericamente o produto depende dos n^2 elementos da matriz, pelo que o nº de multiplicações é $\geq O(n^2)$. Prova-se que as ideias usadas até agora não permitem obter $\leq O(n^{2,3078})_{51/52}$

Notas históricas: Sistemas de equações lineares, eliminação de Gauss, matrizes

sec. XIX-XVII AC	Babilónia	sistemas de equações lineares de 2 eq. e 2 incógnitas
sec. III AC	Arquimedes China	idem de 7 eq. e 7 incógnitas eliminação de Gauss 3 eq. e 3 incógnitas, coeficientes em tabela como matrizes
	India	eliminação de Gauss 2 eq. 2 incógnitas
1670	I. Newton	notas com eliminação de Gauss (pub. post. <i>Arithmetica Universalis</i> , 1707)
1683	T. Seki	matrizes 3×3 (c/ determinantes)
1684	G. Leibniz	idem
1811	C. Gauss	redescoberta de eliminação de Gauss (6 eq. e 6 incógnitas p/ localizar Pallos)
1826	A. Cauchy	usa matrizes a que chamou "tableaux"
1850	J. Sylvester	cunha o termo "matriz"
1853	A. Cayley	álgebra de matrizes (sem usar o nome)
1858	A. Cayley	publica Memoir on the Theory of Matrices
1888	W. Jordan	eliminação de Gauss-Jordan
1888	B.I. Clasen	idem
1947		factorização triangular PA=LU para computação
	H. Goldstine	
1948	A. Turing	cunha o termo "factorização triangular"
1969 1978-87, 2010-1	V. Strassen 4 vários (12)	Gaussian elimination is not optimal $(O(n^{2.808})$ operações redução sucessiva de operações para $O(n^{2.3728639})$ $_{52/52}$