

Tiesinė lygčių sistema

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

Lygčių sistemą patogu užrašyti matriciniu pavidalu

$$\mathbf{Ax} = \mathbf{b} \quad \text{arba} \quad \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \dots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \dots \\ b_n \end{pmatrix}.$$

Tiesinių lygčių sistemų (TLS) sprendimas

TLS $Ax = b$ sprendimo metodų apžvalga

Tiesioginiai metodai

(< 10^4 nežinomųjų)

Tikslus sprendinys
gaunamas per baigtinį
žingsnių skaičių.

- Gauso;
- Skaidos;
- Choleckio;
- Perkelties.

Iteraciniai metodai

(< 10^7 nežinomųjų)

Randamas apytikslis
sprendinys bet koku norimu
tikslumu.

- Jakobio;
- Zeidelio;
- Relaksacijos;
- Mišrusis;
- Variaciniai metodai
($> 10^7$ nežinomųjų).

Gauso metodas

- Nuoseklus nežinomųjų šalinimas;
- Sistemos matricos pertvarkymas į viršutinę trikampę matricą

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix} \rightarrow \mathbf{U} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ 0 & \tilde{a}_{22} & \cdots & \tilde{a}_{2n} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ 0 & 0 & \cdots & \tilde{a}_{nn} \end{pmatrix}.$$

- Sprendinys randamas iš pertvarkytosios sistemos.

Pirmoji lygtis yra pagrindinė lygtis,

a_{11} yra pagrindinis elementas (iš jo dalijama visa lygtis) ir t.t. (\tilde{a}_{ii})

Paprastas Gauso metodas: $\tilde{a}_{ii} \neq 0$.

Gauso metodo esmė

Tiesioginis metodas (nėra iteracijų).

Tiesioginė eiga:

- 1 Elementų po pagrindine įstrižaine nuoseklus šalinimas stulpeliuose;
- 2 Suvedimas į viršutinę trikampę matricą.

Atbulinė eiga:

Gaunamas sprendinys $\mathbf{x} = (x_1, x_2, \dots, x_n)$.

Ekvivalentieji pertvarkiai:

- Lygtis dauginama iš skaičiaus, nelygaus nuliui;
- Dvi lygtys keičiamos vietomis;
- Lygtis, padauginta iš skaičiaus, pridedama prie kitos lygties.

Gauso metodo algoritmas

1 Tiesioginė eiga

Su visais $j : j = 1, \dots, n - 1$

su visais $k : k = j + 1, \dots, n$

j -ąją lygtį dauginama iš a_{kj}/a_{jj}
ir atimama iš k -osios lygties

Gauname viršutinę trikampę matricą.

2 Atbulinė eiga

1) apskaičiuojame x_n :

$$x_n = b_n^{(n-1)} / a_{nn}^{(n-1)}$$

2) įstatome x_n į $(n - 1)$ -ąją lygtį ir randame x_{n-1} ;

3) analogiškai kartojame 2) ir apskaičiuojame

$$x_{n-2}, x_{n-3}, \dots, x_1.$$

Gauso metodo skaiciavimo apimtis

Išorinis ciklas	Vidinis ciklas	+/- veiksmai	* / ÷ veiksmai
j	k		
1	2, n	$(n-1)n$	$(n-1)(n+1)$
2	3, n	$(n-2)(n-1)$	$(n-2)n$
⋮	⋮	⋮	⋮
j	$j+1, n$	$(n-j)(n-j+1)$	$(n-j)(n-j+2)$
⋮	⋮	⋮	⋮
$n-1$	n, n	$1 \cdot 2$	$1 \cdot 3$

- Tiesiogines eigos bendroji skaiciavimo apimtis $= 2n^3/3 + O(n^2)$ aritmetiniu operaciju.
- Atbulines eigos bendroji skaiciavimo apimtis $= n^2 + O(n)$ aritmetiniu operaciju.

Pagrindinio elemento parinkimas iš stulpelio elementų

Pertvarkant k -ąją eilutę, randama kita lygtis, kurioje koeficientas prie x_k yra didžiausias;
pažymėkime šios lygties numerį m ;
šiuo atveju pagrindinis elementas yra

$$|a_{mk}| = \max_{k \leq i \leq n} |a_{ik}|.$$

Šios dvi lygtys sukeičiamos vietomis, ir m -osios lygties koeficientas prie x_k tampa pagrindiniu elementu – iš jo dalijami eilutės elementai.

Pagrindinio elemento parinkimas iš eilutės elementų

Pertvarkant k -ąją eilutę, didžiausias jos koeficientas (pažymėkime jo numerį m) yra

$$|a_{km}| = \max_{k \leq j \leq n} |a_{kj}|.$$

Radus pagrindinį elementą, pernumeruojami abu nežinomieji x_k ir x_m ; įsimenama naujoji nežinomųjų tvarka.

Skaidos metodas

- Kitas tiesinių lygčių sistemų $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$ sprendimo metodas.
- LU dekompozicija – matrica \mathbf{A} išskaidoma į sandaugą.
- Egzistuoja tokios matricos \mathbf{L} (apatinė trikampė) ir \mathbf{U} (viršutinė trikampė), kad

$$\mathbf{A} = \mathbf{LU}$$

 \Rightarrow

$$\mathbf{Ax} = \mathbf{b} \quad \Leftrightarrow \quad \mathbf{LUx} = \mathbf{b}$$

$$\mathbf{Ld} = \mathbf{b}, \quad \mathbf{Ux} = \mathbf{d}$$

Pranašumas: vieną kartą apskaičiavus \mathbf{L} ir \mathbf{U} , galima spręsti sistemas su skirtingais $\mathbf{b}_1, \dots, \mathbf{b}_m$ nekartojant matricos \mathbf{A} išskaidymo.

LU metodo algoritmas:

1) Išskaidymas

$[A] = [L][U]$ (N by N matrix)

Starting the first row of $[U]$, $u_{1,i} = a_{1,i}$, for $i = 1, 2, \dots, N$;

then the first column of $[L]$, $l_{j,1} = a_{j,1} / u_{1,1}$, for $j = 2, \dots, N$;

Then alternatively determine the 2nd row of $[U]$,

$u_{2,i} = a_{2,i} - l_{2,1}u_{1,i}$ for $i = 2, 3, \dots, N$;

and 2nd column of $[L]$;

$l_{j,2} = (a_{j,2} - l_{j,1}u_{1,2}) / u_{2,2}$, for $j = 3, \dots, N$; then

and n^{th} row of $[U]$, $u_{n,i} = a_{n,i} - \sum_{k=1}^{n-1} l_{n,k}u_{k,i}$ for $i = n, \dots, N$;

and n^{th} column of $[L]$, $l_{j,n} = \left[a_{j,n} - \sum_{k=1}^{n-1} l_{j,k}u_{k,n} \right] / u_{n,n}$,

for $j = n+1, \dots, N$;until N^{th} row of $[U]$.

LU metodo algoritmas: 2)-3)

2) Tiesioginė eiga (keitimas)

$$d_i = b_i - \sum_{j=1}^{i-1} l_{ij}d_j \quad i = 1, \dots, n$$

Gauname viršutinę trikampę matricą.

3) Atbulinė eiga (kaip ir Gauso metode):

$$x_n = d_n / a_{nn}$$

$$x_i = \frac{d_i - \sum_{j=i+1}^n u_{ij}x_j}{u_{ii}}, \quad i = n-1, \dots, 2, 1.$$

Choleckio metodas

Jei matrica \mathbf{A} yra **simetrinė** ir **teigiamai apibrėžta** patogiu naudoti Choleckio dekompozicija

$$\mathbf{A} = \mathbf{L}\mathbf{L}^T = \mathbf{U}^T\mathbf{U}$$

Kai matrica \mathbf{A} yra simetrinė ir teigiamai apibrėžta (visos tikrinės reikšmės teigiamos) pagrindinio elemento parinkimas nereikalingas.

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} u_{11} & 0 & \cdots & 0 \\ u_{12} & u_{22} & \cdots & 0 \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ u_{1n} & u_{2n} & \cdots & u_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & \cdots & u_{1n} \\ 0 & u_{22} & \cdots & u_{2n} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ 0 & 0 & \cdots & u_{nn} \end{pmatrix}$$

Matricos \mathbf{L} elementus apskaičiuojame iš matricų lygybės $\mathbf{L}\mathbf{L}^T = \mathbf{A}$, prilygindami $\mathbf{L}\mathbf{L}^T$ ir \mathbf{A} atitinkamus elementus.

Gauname lygčių sistemą

$$l_{11}^2 = a_{11}, \quad \Rightarrow \quad l_{11} = \sqrt{a_{11}},$$

$$l_{k1}l_{11} = a_{k1}, \quad \Rightarrow \quad l_{k1} = a_{k1}/l_{11}, \quad k = 2, \dots, n,$$

$$l_{21}^2 + l_{22}^2 = a_{22}, \quad \Rightarrow \quad l_{22} = \sqrt{a_{22} - l_{21}^2},$$

$$l_{k1}l_{21} + l_{k2}l_{22} = a_{k2}, \quad \Rightarrow \quad l_{k2} = (a_{k2} - l_{k1}l_{21})/l_{22}, \quad k = 3, \dots, n,$$

...

$$\sum_{i=1}^{j-1} l_{ij}^2 + l_{jj}^2 = a_{jj}, \quad \Rightarrow \quad l_{jj} = \sqrt{a_{jj} - \sum_{i=1}^{j-1} l_{ij}^2},$$

$$\sum_{i=1}^{j-1} l_{ki}l_{ji} + l_{kj}l_{jj} = a_{kj}, \quad \Rightarrow \quad l_{kj} = \frac{a_{kj} - \sum_{i=1}^{j-1} l_{ki}l_{ji}}{l_{jj}}, \quad k = j+1, \dots, n.$$