

Lineáris egyenletrendszerek: bevezetés

Kormányos Andor

Komplex Rendszerek Fizikája Tanszék

2021 november 24.

M darab egyenlet N változóval, az a_{ij} és b_j értékek ismertek:

$$\begin{aligned} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1N}x_N &= b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2N}x_N &= b_2 \\ &\vdots \\ a_{M1}x_1 + a_{M2}x_2 + \dots + a_{MN}x_N &= b_M \end{aligned}$$

Felírhatjuk mátrix alakban is:

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

Cél: az x_i ismeretlenek (\mathbf{x} vektor) meghatározása.

$M = N$ esetén

- Jó esély van konkrét megoldás megtalálására, kivéve ha
- van olyan sor, ami más sorok lineárkombinációjaként előáll
→ ekkor a mátrix *sorok szerint degenerált*, vagy
- a mátrix két oszlopa megegyezik¹,
→ ekkor a mátrix *oszlopok szerint degenerált*
- Ha a négyzetes mátrix sorok vagy oszlopok szerint degenerált
⇒ $\det(\mathbf{A}) = 0$ ⇒ ekkor a mátrix *szinguláris*

¹ pontosabban: ha az egyenletrendszer bizonyos változókat csak teljesen azonos lineárkombinációkban tartalmaz

A számítógép a valós számokat véges precizitással ábrázolja, emiatt kerekítési hibák adódnak.

$N \gg 1 \Rightarrow$ az egyenletrendszer megoldása sok műveletet igényel

- a kerekítési hibák összeadódnak
- a program lefut, de a végeredmény hibás lesz
- a kapott x megoldás visszahelyettesítésével lehet ellenőrizni a hibát
- a kerekítési hibák miatt a számolás során előfordulhat 0-val osztás \Rightarrow a mátrix *numerikusan szinguláris*
- ilyen esetekben NaN vagy Infinity lesz az eredmény

A számítógép a valós számokat véges precizitással ábrázolja, emiatt kerekítési hibák adódnak.

$N \gg 1 \Rightarrow$ az egyenletrendszer megoldása sok műveletet igényel

- a kerekítési hibák összeadódnak
- a program lefut, de a végeredmény hibás lesz
- a kapott x megoldás visszahelyettesítésével lehet ellenőrizni a hibát
- a kerekítési hibák miatt a számolás során előfordulhat 0-val osztás \Rightarrow a mátrix *numerikusan szinguláris*
- ilyen esetekben NaN vagy Infinity lesz az eredmény

Speciális algoritmus alkalmazása nélkül

- néhány 10 változós egyenlet még elég könnyen megoldható
- néhány 100 egyenlethez duplapontosságú aritmetika kell: `double` típusú változók használata
- 1000 egyenlet fölött már biztosan jelentkeznek a problémák

- a memóriaigény N^2 -tel skálázik
- a számításigény N^3 -bel skálázik

Speciális alakú mátrixok esetében van gyorsabb megoldás.

- tridiagonális (ld. spline interpoláció)
- Vandermonde-típusú (ld. interpolált polinom együtthatói)

Ha $M < N$, vagy $M = N$, de az egyenletrendszer degenerált (kevesebb egyenlet, mint ismeretlen): az egyenletrendszer *alulhatározott*

- általában nincsen megoldás, vagy
- a megoldás egy egész altér:
 \mathbf{x}_p egy lehetséges megoldás, és ehhez jön még $N - M$ vektor tetszőleges lineárkombinációja

Ha $M > N$ (több egyenlet mint ismeretlen) akkor az egyenletrendszer *túlhatározott*

- általában nincsen megoldás, de
- van értelme egy lehetséges legjobb megoldásról beszélni.

$$\min_{x_j} \sum_i (b_i - a_{ij}x_j)^2$$

Optimalizált programcsomagok léteznek

- LINPACK, LAPACK
- Párhuzamosított változat: ScaLAPACK
- Intel processzorokra optimalizált: MKL

Támogatják speciális mátrixok optimális tárolását is, pl.:

- Szimmetrikus mátrix, háromszög-mátrix
- Sávmátrixok
- Ritka mátrixok (majdnem minden elem 0)

Optimalizált programcsomagok léteznek

- LINPACK, LAPACK
- Párhuzamosított változat: ScaLAPACK
- Intel processzorokra optimalizált: MKL

Támogatják speciális mátrixok optimális tárolását is, pl.:

- Szimmetrikus mátrix, háromszög-mátrix
- Sávmátrixok
- Ritka mátrixok (majdnem minden elem 0)

- (közel) szinguláris, túlhatározott, alulhatározott egyenletrendszer esetén is hasznos lehet az [szinguláris érték szerinti felbontás](#) (angol: SVD) módszer