# 6. A Cholesky-féle felbontás

A) Az LDU-felbontás fogalma, előállítása. Szimmetrikus mátrix felbontására vonatkozó tétel.

# LDU-felbontás fogalma

Az  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  mátrix LDU-felbontásának nevezzük az  $A = L \cdot D \cdot U$  szorzatot, ha  $L \in \mathcal{L}_1$  alsó háromszögmátrix, D diagonális mátrix és  $U \in \mathcal{U}_1$  felső háromszögmátrix.

#### Előállítása

Az  $A=L\cdot\widetilde{U}$  felbontásban  $L\in\mathcal{L}_1$  jó,  $D=\operatorname{diag}\left(\widetilde{u}_{11},\ldots,\widetilde{u}_{nn}\right)$ . A keresett  $U\in\mathcal{U}_1$  mátrixot úgy kapjuk, hogy  $U=D^{-1}\widetilde{U}$ , azaz minden i-re  $\widetilde{U}$  i. sorát  $\widetilde{u}_{ii}$ -vel osztjuk. Ekkor

$$A = L\widetilde{U} = LD \cdot \underbrace{(D^{-1}\widetilde{U})}_{U} = LDU.$$

#### Szimmetrikus mátrix felbontása

Ha A szimmetrikus mátrix, akkor az LDU-felbontásában  $U = L^{\top}$ .

**Biz.:** az A = LDU felbontás bal oldalát szorozzuk  $L^{-1}$ -zel, jobb oldalát  $(L^{-1})^{\top}$ -tal:

$$L^{-1}A(L^{-1})^{\top} = L^{-1} \cdot (LDU) \cdot (L^{-1})^{\top} = DU(L^{-1})^{\top}.$$

A bal oldali mátrixról tudjuk, hogy szimmetrikus, a jobboldali felső háromszögmátrix. Ebből következik, hogy a jobboldali mátrix diagonális mátrix.  $U(L^{-1})^{\top} \in \mathcal{U}_1$ , így  $U(L^{-1})^{\top} = I$ .

$$U(L^{-1})^\top = I \quad \Leftrightarrow \quad U(L^\top)^{-1} = I \quad \Leftrightarrow \quad U = L^\top$$

# Következmény:

- Szimmetrikus mátrix esetén az LDU-felbontás megtartja a szimmetriát. A teljes mátrix helyett elég pl. az alsó háromszög részét tárolni. Az A = LDU felbontás valójában  $LDL^{\top}$ -felbontás lesz, ahol szintén elég L, D-t tárolni. Ezzel a tárolás- és műveletigény kb. a felére csökken  $(\frac{1}{3}n^3 + \mathcal{O}(n^2))$ .
- Szimmetrikus mátrix esetén az LDL<sup>T</sup>-felbontás GE-val közvetlenül is elkészíthető.

C) Mutassa be az elemenkénti meghatározásra szolgáló Cholesky-algoritmust, vezesse le a képleteket és határozza meg a műveletigényt, térigényt. Vesse össze az LDLT és a Cholesky felbontások alkalmazhatóságát.

Cholesky-felbontás, avagy LL<sup>™</sup>-felbontás

Az  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  szimmetrikus mátrix Cholesky-felbontásának nevezzük az  $L \cdot L^{\top}$  szorzatot, ha  $A = LL^{\top}$ , ahol  $L \in \mathbb{R}^{n \times n}$  alsó háromszögmátrix és  $I_{ii} > 0 \ (i = 1, \dots, n)$ .

Ha A szimmetrikus és pozitív definit mátrix, akkor egyértelműen létezik Cholesky-felbontása.

# Térigény

n darab négyzetgyökvonás

# Tétel: A Cholesky-felbontás előállításának műveletigénye

A szorzások és osztások száma

$$\frac{1}{3}n^3+\mathcal{O}(n^2),$$

valamint n darab négyzetgyökvonás is szükséges.

#### Biz.: A képletekből:

$$l_{jj} = \sqrt{a_{jj} - \sum_{k=1}^{j-1} l_{jk}^2}, \quad l_{ij} = \frac{1}{l_{jj}} \left( a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} l_{ik} \cdot l_{jk} \right).$$

Rögzített j-re:  $I_{jj}$ -hez 2(j-1) szorzás és összeadás kell.

Rögzített i,j-re:  $l_{ij}$ -hez 1 osztás, (j-1) szorzás és (j-1) összeadás kell. Összesen 2j-1 művelet.

$$\sum_{j=1}^{n} 2(j-1) + \sum_{i=2}^{n} \sum_{j=1}^{i-1} (2j-1) =$$

$$\sum_{s=1}^{n-1} 2s + \sum_{i=2}^{n} \left( 2 \cdot \frac{(i-1)i}{2} - (i-1) \right) =$$

$$\sum_{s=1}^{n-1} 2s + \sum_{i=2}^{n} (i-1)^{2} =$$

$$= 2 \cdot \frac{(n-1)n}{2} + \frac{(n-1)n(2n-1)}{6} = \frac{1}{3}n^{3} + \mathcal{O}(n^{2}). \quad \Box$$

# Az LL <sup>T</sup>-felbontás közvetlen kiszámítása

Az L mátrix elemei az A alsóháromszögbeli elemeiből a következő képletekkel számolhatók:

$$i=j ext{ (átló)}$$
  $l_{jj}=\sqrt{a_{jj}-\sum\limits_{k=1}^{j-1}l_{jk}^2},$   $i>j ext{ (alsó)}$   $l_{ij}=rac{1}{l_{jj}}\left(a_{ij}-\sum\limits_{k=1}^{j-1}l_{ik}\cdot l_{jk}
ight).$ 

Ha jó sorrendben számolunk, mindig ismert az egész jobb oldal.

# 3. előállítási módszer: mátrixszorzás alapján.

### **Tétel:** az *LL*<sup>⊤</sup>-felbontás "közvetlen" kiszámítása

Az L mátrix elemei az A alsóháromszögbeli elemeiből a következő képletekkel számolhatók:

$$i=j$$
 (átló) 
$$l_{jj}=\sqrt{a_{jj}-\sum_{k=1}^{j-1}l_{jk}^2},$$
  $i>j$  (alsó) 
$$l_{ij}=\frac{1}{l_{jj}}\left(a_{ij}-\sum_{k=1}^{j-1}l_{ik}\cdot l_{jk}\right).$$

Ha jó sorrendben számolunk, mindig ismert az egész jobb oldal.

**Biz.:** Az LU-felbontáshoz hasonlóan. Írjuk fel az  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  mátrix, mint mátrixszorzat i-edik sorának j-edik elemét feltéve, hogy  $A = L \cdot L^{\top}$ . Használjuk ki, hogy háromszögmátrixokról van szó, majd válasszunk le egy tagot.

Ha i = j, azaz egy főátlóbeli elemről van szó, akkor  $k > j \Rightarrow l_{j,k} = 0$ , valamint  $(L^{\top})_{kj} = l_{jk}$ , és így

$$a_{jj} = \sum_{k=1}^{n} I_{jk} \cdot (L^{\top})_{kj} = \sum_{k=1}^{j} I_{jk}^{2} = I_{jj}^{2} + \sum_{k=1}^{j-1} I_{jk}^{2}.$$

Ebből Iji kifejezhető

$$I_{jj} = \sqrt{a_{jj} - \sum_{k=1}^{j-1} I_{jk}^2}.$$

Ha i > j, azaz egy főátló alatti elemről van szó, akkor

$$a_{ij} = \sum_{k=1}^{n} I_{ik} \cdot (L^{\top})_{kj} = \sum_{k=1}^{j} I_{ik} \cdot I_{jk} = I_{ij} \cdot I_{jj} + \sum_{k=1}^{j-1} I_{ik} \cdot I_{jk}.$$

Ha  $l_{ij} \neq 0$  (találkoztunk már ezzel a feltétellel), akkor  $l_{ij}$  kifejezhető

$$l_{ij} = \frac{1}{l_{ij}} \left( a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} l_{ik} \cdot l_{jk} \right).$$

Figyeljük meg, hogy ha valamely "jó sorrendben" (lásd az előadás diasorát) megyünk végig az (i,j) indexekkel A alsóháromszögbeli elemein, akkor az  $l_{ij}$  illetve  $l_{jj}$  értékét megadó egyenlőségek jobb oldalán minden mennyiség ismert.