## Sajátérték-problémák

2019. március 4.

#### Az alapfeladat

Adott a következő egyenlet:

$$\mathbf{A}\mathbf{v} = \lambda \mathbf{v},\tag{1}$$

ahol

- ► A egy ismert mátrix
- **v** ismeretlen, nem zérus vektor
- $\triangleright \lambda$  ismeretlen szám

Azok a  ${\bf v},\lambda$  kombinációk, amikre az egyenlet teljesül az  ${\bf A}$  mátrix sajátvektorai és sajátértékei.

- minden sajátvektor számszorosára is igaz (1)
- ezeket nem tekintjük külön sajátvektornak
- a sajátvektorok ezért normalizálhatók
- ightharpoonup a  $m {f v}=0$  triviális megoldás nem sajátvektor

## A karakterisztikus egyenlet

Az eredeti egyenlet akkor és csak akkor teljesül, ha

$$\det |\mathbf{A} - \lambda \mathbf{I}| = 0$$

is teljesül.

- ightharpoonup ez egy polinomiális egyenlet  $\lambda$ -ra
- csak N < 4 esetben érdemes ezt megoldani</p>
- lehetnek nem valós és degenerált gyökök is
- nagyobb mátrixok esetében más módszerek lesznek

## Sajátvektorok

Megkülönböztetünk jobb és baloldali sajátvektorokat

$$\mathbf{A}\mathbf{v} \ = \ \lambda\mathbf{v}$$

$$\mathbf{u}\mathbf{A} = \lambda \mathbf{u}$$

- v: jobboldali sajátvektor, oszlopvektor
- u: baloldali sajátvektor, sorvektor
- a kétoldali sajátvektorokhoz tartozó sajátértékek megegyeznek
- valós szimmetrikus mátrixra a sajátvektorok is

## Négyzetes mátrixok állatkertje

Szimmetrikus mátrix 
$$\mathbf{A} = \mathbf{A}^T$$
  $a_{ij} = a_{ji}$ 
Hermitikus mátrix  $\mathbf{A} = \mathbf{A}^H$   $a_{ij} = a^*_{ji}$ 
Ortogonális mátrix  $\mathbf{A}^T \cdot \mathbf{A} = \mathbf{A} \cdot \mathbf{A}^T = \mathbf{I}$ 
Normálmátrix  $\mathbf{A}^H \cdot \mathbf{A} = \mathbf{A} \cdot \mathbf{A}^H$ 
Unitér mátrix  $\mathbf{A}^H = \mathbf{A}^{-1}$ 

#### Valós mátrixokra

- ▶ hermitikus ≡ szimmetrikus
- ▶ unitér ≡ ortogonális

# Speciális mátrixok tulajdonságai

Hermitikus mátrix:  $\mathbf{A} = \mathbf{A}^{H}$ 

sajátértékei mind valósak

Nem szimmetrikus valós mátrix

sajátértékei valósak vagy komplex konjugált párok

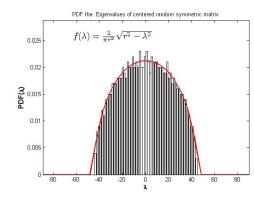
Általános komplex mátrix

sajátértékei tetszőleges komplex számok

# Érdekesség: Wigner-féle félkörtörvény

Valós, szimmetrikus mátrix random elemekkel feltöltve

- A sajátértékek valószínűségi eloszlása egy félkör,
   N → ∞ esetben
- Viszonylag kevés megkötés az egyes elemek valószínűségi eloszlására:
- Azonos eloszlásból, függetlenül választva



- A sajátértékek eloszlása random mátrixokra tehát jól meghatározott
- Algoritmusok tesztelésére a random mátrixok nem jók!

### Sajátvektorokból alkotott bázis

Ha egy normálmátrix sajátértékei mind különbözőek, akkor

- sajátvektorai ortogonális bázist alkotnak
- ightharpoonup normálás után:  $\mathbf{e}_i \cdot \mathbf{e}_j = \delta_{ij}$
- degenerált sajátérték esetén saját altér van
- ortogonalizálható: pl. Gram–Schmidt-eljárás

#### Általános mátrix esetében

- a sajátvektorok általában nem ortogonálisak
- nem biztos, hogy teljes bázist alkotnak
- de a legtöbbször azért a bázis teljes

# Gram-Schmidt-ortogonalizáció

$$\begin{aligned} \mathbf{u}_1 &= \mathbf{v}_1, & \mathbf{e}_1 &= \frac{\mathbf{u}_1}{|\mathbf{u}_1|} \\ \mathbf{u}_2 &= \mathbf{v}_2 - \mathsf{proj}_{\mathbf{u}_1}(\mathbf{v}_2), & \mathbf{e}_2 &= \frac{\mathbf{u}_2}{|\mathbf{u}_2|} \\ \mathbf{u}_3 &= \mathbf{v}_3 - \mathsf{proj}_{\mathbf{u}_1}(\mathbf{v}_3) - \mathsf{proj}_{\mathbf{u}_2}(\mathbf{v}_3), & \mathbf{e}_3 &= \frac{\mathbf{u}_3}{|\mathbf{u}_3|} \\ \mathbf{u}_4 &= \mathbf{v}_4 - \mathsf{proj}_{\mathbf{u}_1}(\mathbf{v}_4) - \mathsf{proj}_{\mathbf{u}_2}(\mathbf{v}_4) - \mathsf{proj}_{\mathbf{u}_3}(\mathbf{v}_4), & \mathbf{e}_4 &= \frac{\mathbf{u}_4}{|\mathbf{u}_4|} \\ &\vdots & &\vdots & &\vdots \\ \mathbf{u}_k &= \mathbf{v}_k - \sum_{i=1}^{k-1} \mathsf{proj}_{\mathbf{u}_j}(\mathbf{v}_k), & \mathbf{e}_k &= \frac{\mathbf{u}_k}{|\mathbf{u}_k|}. \end{aligned}$$

Vektor vetítése másik vektorra:

$$\operatorname{proj}_{(\mathbf{b})} \mathbf{a} = |\mathbf{a}| \cos \theta \cdot \frac{\mathbf{b}}{|\mathbf{b}|} = \left(\mathbf{a} \cdot \frac{\mathbf{b}}{|\mathbf{b}|}\right) \cdot \frac{\mathbf{b}}{|\mathbf{b}|} \tag{2}$$

#### Jobb és baloldali sajátvektorok mátrixa

#### Vezessük be a következő mátrixokat:

- ▶ U: baloldali sorvektorok alkotta mátrix
- ▶ **V**: jobboldali oszlopvektorok alkotta mátrix
- λ: a sajátértékekből alkotott diagonális mátrix

#### Ezzel a jelöléssel a sajátérték-egyenletek:

$$\mathbf{U} \cdot \mathbf{A} = \lambda \cdot \mathbf{U}$$
$$\mathbf{A} \cdot \mathbf{V} = \mathbf{V} \cdot \lambda$$

## Bal és jobboldali sajátvektorok ortogonalitása

A sajátértékegyenletek:

$$\mathbf{U} \cdot \mathbf{A} = \lambda \cdot \mathbf{U}$$
  
 $\mathbf{A} \cdot \mathbf{V} = \mathbf{V} \cdot \lambda$ 

Az elsőt balról V-vel, a másodikat jobbról U-val szorozva, majd a két egyenlet különbségét képezve:

$$(\mathsf{UV})\lambda = \lambda(\mathsf{UV})$$

Különböző elemekből álló diagonális mátrixszal, mint pl.  $\lambda$ , csak olyan mátrix kommutál, ami maga is diagonális.

- következmény: UV diagonális
- ightharpoonup következmény:  $\mathbf{u}_i \mathbf{v}_j = \delta_{ij}$
- persze **u**-k és **v**-k megfelelően normálandók

### Invertálható mátrix faktorizációja

Ha létezik egy  ${\bf A}$  mátrix inverze, akkor a következő áll fenn a balés jobboldali sajátvektorokból képzett  ${\bf U}$  és  ${\bf V}$  mátrixokra:

$$\mathsf{U}^{-1} = \mathsf{V}$$

Ha létezik a mátrix inverze, akkor a következőképpen faktorizálható

$$\mathbf{A} = \mathbf{V}\lambda\mathbf{V}^{-1}$$
$$\mathbf{A}^{-1} = \mathbf{V}\lambda^{-1}\mathbf{V}^{-1}$$

illetve igaz, hogy

$$\lambda = \mathsf{V}^{-1}\mathsf{A}\mathsf{V}$$

## Invertálható mátrix diagonalizálása

Előző eredmény:

$$\lambda = \mathsf{UAV}$$

viszont tudjuk:

$$\mathbf{U} = \mathbf{V}^{-1}$$

vagyis:

$$V^{-1}AV = \lambda$$

Valós szimmetrikus mátrixokra:

- fenn áll, hogy  $\mathbf{V}^{-1} = \mathbf{U} = \mathbf{V}^{\mathsf{T}}$
- ▶ így a **V**-vel való szendvicselés ortogonális transzformáció is

Általános esetben ezt a "szendvicselést" hasonlósági transzformációnak nevezzük:

$$\mathbf{A} \rightarrow \mathbf{Z}^{-1}\mathbf{A}\mathbf{Z},$$

ahol Z nyilvánvalóan invertálható

A sajátérték-problémát megoldó programok ezen alapulnak

- ▶ megfelelően választott **P**<sub>i</sub> transzformációkkal
- az A mátrixot egyre közelítjük a diagonálishoz:

$$\textbf{A} \quad \rightarrow \quad \textbf{P}_1^{-1} \textbf{A} \textbf{P}_1 \quad \rightarrow \quad \textbf{P}_2^{-1} \textbf{P}_1^{-1} \textbf{A} \textbf{P}_1 \textbf{P}_2 \quad \rightarrow \quad ... \quad \rightarrow \quad \boldsymbol{\lambda}$$

Ekkor a sajátvektorokat a következő módon kapjuk

$$V = P_1 \cdot P_2 \cdot ...$$

#### Jacobi-transzformáció

Keressük a P transzformációkat síkbeli forgatások alakjában:

ahol a c és s számokra fennáll, hogy  $c^2 + s^2 = 1$ 

- ez a mátrix csak a pq, qp, pp és qq helyeken nem 0 vagy 1
- szendvicseljük vele A-t, és számoljuk végig

# Egyenlet a Jacobi-transzformáció paramétereire

#### Elvégezzük a beszorzást<sup>1</sup>

- ightharpoonup kiszámoljuk az  $\mathbf{A}' = \mathbf{P}^{-1}\mathbf{AP}$  mátrix elemeit
- csak a p. és q. sorok, illetve oszlopok elemei változnak
- ▶ tegyük a'<sub>pa</sub>-t nullává!
- a következő egyenletre jutunk

$$\operatorname{ctg} 2\phi = \frac{c^2 - s^2}{2sc} = \frac{a_{qq} - a_{pp}}{2a_{pq}}$$

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>házi feladat

# $\mathbf{A}' = \mathbf{P}^{-1}\mathbf{A}\mathbf{P}$ kiszámítása

$$a'_{rp} = ca_{rp} - sa_{rq}$$
 ha  $r \neq p, r \neq q$   
 $a'_{rq} = ca_{rq} + sa_{rp}$  ha  $r \neq p, r \neq q$   
 $a'_{pp} = c^2 a_{pp} + s^2 a_{qq} - 2sca_{pq}$   
 $a'_{qq} = s^2 a_{pp} + c^2 a_{qq} + 2sca_{pq}$   
 $a'_{pq} = (c^2 - s^2) a_{pq} + sc(a_{pp} - a_{qq}) = a'_{qp}$ 

## A Jacobi-transzformáció elemi lépése

Az előbb felvázolt lépéssel a mátrix  $a_{pq}$  elemét nulláztuk

- ezt a lépés tetszőlegesen sokszor ismételhetjük
- az újabb lépés a korábban lenullázott elemeket ugyan elrontja,
- de belátható:
   a nem diagonális elemek négyzetösszege monoton csökken
- vagyis a mátrix tart a diagonálishoz

#### A Jacobi-transzformáció tulajdonságai

- érdemes mindig a legnagyobb nem diagonális elemet nullázni
- az algoritmus N<sup>2</sup> elem nullázását igényli
- de többször végig kell menni az egész mátrixon

#### A hatványiteráció

Keressük egy mátrix *legnagyobb* sajátértékéhez tartozó sajátvektorát

- a sajátvektorai teljes ortogonális bázist alkotnak
- a teljes sajátérték-probléma megoldása nem feltétlen éri meg
- gyorsabb, iteratív megoldást keresünk

Ha x<sub>0</sub> tetszőleges vektor

- megszorozzuk az A mátrixszal, majd
- leosztjuk a kapott vektort a legnagyobb elemével

$$\mathbf{y}_0 = \frac{1}{c_0} \mathbf{A} \mathbf{x}_0, \quad \text{ahol} \quad c_0 = \max_i (\mathbf{A} \mathbf{x}_0)^{(i)}$$

ezután képezzük a következő iterációt

$$\mathbf{x}_k = \mathbf{y}_{k-1}$$

## A hatványiteráció konvergenciája

Feitsük ki az  $\mathbf{x}_0$  vektort a sajátvektorok bázisán:

$$\mathbf{x}_0 = \alpha_1 \mathbf{v}_1 + \alpha_2 \mathbf{v}_2 + \dots + \alpha_n \mathbf{v}_n$$

Mivel a v vektorok sajátvektorok, ezért az A mátrix hatása:

$$\mathbf{A}\mathbf{x}_0 = \lambda_1\alpha_1\mathbf{v}_1 + \lambda_2\alpha_2\mathbf{v}_2 + \dots + \lambda_n\alpha_n\mathbf{v}_n$$

Most fejtsük ki az  $\mathbf{x}_k$  vektort a sajátvektorok bázisán:

$$\mathbf{x}_k = \frac{1}{c_1 c_2 \dots c_k} \left[ \lambda_1^k \alpha_1 \mathbf{v}_1 + \lambda_2^k \alpha_2 \mathbf{v}_2 + \dots + \lambda_n^k \alpha_n \mathbf{v}_n \right]$$

Emeljük ki a legnagyobb sajátérték k. hatványát:

$$\mathbf{x}_{k} = \frac{\lambda_{1}^{k}}{c_{1}c_{2}...c_{k}} \left[ \alpha_{1}\mathbf{v}_{1} + \alpha_{2} \left( \frac{\lambda_{2}}{\lambda_{1}} \right)^{k} \mathbf{v}_{2} + ... + \alpha_{n} \left( \frac{\lambda_{n}}{\lambda_{1}} \right)^{k} \mathbf{v}_{n} \right]$$

## A hatványiteráció konvergenciája

Előző diáról:

$$\mathbf{x}_{k} = \frac{\lambda_{1}^{k}}{c_{1}c_{2}...c_{k}} \left[ \alpha_{1}\mathbf{v}_{1} + \alpha_{2} \left( \frac{\lambda_{2}}{\lambda_{1}} \right)^{k} \mathbf{v}_{2} + ... + \alpha_{n} \left( \frac{\lambda_{n}}{\lambda_{1}} \right)^{k} \mathbf{v}_{n} \right]$$

- ightharpoonup ahol  $\lambda_1$  a legnagyobb sajátérték
- emiatt az iteráció során az összes együttható kihal
- ightharpoonup kivéve  $\alpha_1$ -et
- a sorozat a legnagyobb sajátértékhez tartozó sajátvektorhoz konvergál

$$\lim_{k \to \infty} \mathbf{x}_k = \mathbf{v}_1$$

$$\lim_{k \to \infty} c_k = \lambda_1$$

#### Fontos tétel

Az első egyenlet mindkét oldalához  $\tau$ **v**-et adva:

$$\mathbf{A}\mathbf{v} + \tau\mathbf{v} = \lambda\mathbf{v} + \tau\mathbf{v}$$

- a sajátértékek eltolódnak, de
- a sajátvektorok változatlanok, ugyanis

$$(\mathbf{A} + \tau \mathbf{I}) \cdot \mathbf{v} = (\lambda + \tau) \cdot \mathbf{v}$$

Ezt a tulajdonságot sok numerikus módszer kihasználja

### Inverz hatványiteráció

Gyakran előfordul, hogy megsejtjük valamelyik sajátértéket

hogyan találhatjuk meg a hozzá tartozó sajátvektort?

Tekintsük a következő egyenletet

$$(\mathbf{A} - \tau \mathbf{I}) \cdot \mathbf{y}_0 = \mathbf{b}_0$$

- ▶ legyen **b**<sub>0</sub> tetszőleges vektor
- lacktriangle au pedig közel van valamelyik  $\lambda$  sajátértékhez
- ▶ **y**<sub>0</sub> a fenti egyenlet megoldása

Belátjuk, hogy  $\mathbf{b}_n = \mathbf{y}_{n-1}$  helyettesítéssel

- az iteráció konvergens
- **b**<sub>n</sub> a  $\lambda$ -hoz tartozó sajátvektorhoz tart

# Az inverz hatványiteráció konvergenciája

Fejtsük ki  $\mathbf{v}$ -t és  $\mathbf{b}$ -t az  $\mathbf{v}_i$  sajátvektorok alkotta bázison:

$$\mathbf{y}_0 = \sum_j \alpha_j \mathbf{v}_j$$
  $\mathbf{b}_0 = \sum_j \beta_j \mathbf{v}_j$ 

Ezzel az egyenlet:

$$\sum_{j} \alpha_{j} (\lambda_{j} - \tau) \mathbf{v}_{j} = \sum_{j} \beta_{j} \mathbf{v}_{j},$$

vagyis

$$\alpha_j = \frac{\beta_j}{\lambda_j - \tau}$$
 és  $\mathbf{y}_0 = \sum_i \frac{\beta_j \mathbf{v}_j}{\lambda_j - \tau}$ 

Az így kapott  $\mathbf{y}_0$ -t helyettesítjük be  $\mathbf{b}_0$  helyére, ebből:

$$\mathbf{y}_1 = \sum_i rac{eta_j \mathbf{v}_j}{(\lambda_j - au)^2}, \quad ext{stb.}$$

## Inverz hatványiteráció

Előző diáról:

$$\mathbf{y}_1 = \sum_j rac{eta_j \mathbf{v}_j}{(\lambda_j - au)^2}, \quad ext{stb.}$$

A további iterációk során a nevezőben  $\lambda_j - \tau$  hatványai jelennek meg:

$$\mathbf{y}_k = \sum_j \frac{\beta_j \mathbf{v}_j}{(\lambda_j - \tau)^{(k-1)}}$$

- ► Ha  $\tau$  közel van a j. sajátértékhez, azaz  $|\lambda_j \tau| \ll |\lambda_i \tau|, \quad \forall i \neq j$ , akkor
- ▶ a szummában a j. tag fog dominálni
- ightharpoonup vagyis  $\mathbf{y}_k 
  ightarrow \mathbf{v}_j$