Sheet Formula Numerical

Merenstein Ido

2022 בנובמבר 13

תוכן העניינים

4	רוק LU	1 פיו
4	מטריצה משולשת תחתונה בסיסית	1.1
4		1.2
4	1	1.3
4	1לפתרון מערכת משוואות ב-LU לפתרון מערכת משוואות ב	1.4
5		1.5
5	1 שיטות לבחירת Pivot מוצלח	1.6
5	LDV פירוק	1.7
6	$1,\ldots, LDL^T$ פירוק LDL^T קיים למטריצות חיוביות מוגדרות	1.8
6	1. אלגוריתם יעיל לפירוק ב LU אלגוריתם יעיל לפירוק	1.9
6	בועים פחותים	2 ריו
6		2.1
6		2.2
6		2.3
6	2 ריבועים פחותים ממושקלים	2.4
7		2.5
7	QR רתוגונליות ופירוק	3 או
7	מכונות של מטריצות אורתונורמליות	3.1

8	Gram-Schmidt תהליך	3.2	
8	אלגוריתם Gram-Schmidt אלגוריתם 3.2.1		
8	אלגוריתם Gram-Schmidt Modified אלגוריתם 3.2.2		
8	אלגוריתם Gram-Schmidt Stable אלגוריתם 3.2.3		
8		3.3	
8			
9			
9	QR לפתרון QR שימור ב-	3.4	
•			4
9	ם עצמיים וסינגולריים		4
9	הצמדת מטריצה משמרת ערכים עצמיים	4.1	
10	פירוק Schur פירוק	4.2	
10	לכסון מטריצה סימטרית ממשית (פירוק ספקטרלי)	4.3	
10	חיוביות/אי-שליליות של ע"ע במטריצות סימטריות	4.4	
10	ע"ע כפתרון לבעיות אופטימיציה	4.5	
11	מנת ריילי		
11	4.5.2 ערכים עצמיים מוכללים / עפרון		
11	פירוק SVD פירוק	4.6	
12	שלבי הבנייה של פירוק SVD	4.7	
12	פירוק SVD למטריצות סימטריות	4.8	
13	\dots פתרון מערכות משוואות ע"י	4.9	
15	\dots פתרון ריבועים פחותים ע"י SVD פתרון ריבועים	4.10	
15	פתרון מאוחד לשני סוגי הבעיות	4.11	
16	קירוב מטריצות עם אילוץ דרגה	4.12	
16	כים איטרטיביים	תהלי	5
16	מערכת דינמית	5.1	
16	מערכת דינמית של מטריצה לכסינה	5.2	
16	מערכת דינמית יציבה אסימפטוטית	5.3	
16	מטריצה יציבה	5.4	
17		5.5	

17	אסימפטוטית איציבה ער $ ho\left(T ight) < 1$ עם דיבה אסימפטוטית מערכת של מטריצה לכסינה	5.6	
17	קצב התכנסות	5.7	
18	הגדרה של נורמה	5.8	
18	נורמות ידועות	5.9	
19	משפט שקילות הנורמות	5.10	
19	5.10.1 מסקנה: התכנסות גודל סדרת וקטורים לאפס לא תלויה בנורמה		
19	נורמה של מטריצה ריבועית	5.11	
19			
20			
21	משפט גרשגורן	5.12	
21	מטריצה דומיננטית באלכסון	5.13	
22	משפט: מטריצה דומיננטית באלכסון היא לא סינגולרית 5.13.1		
22	ות בסיסיות ותכונות		6
22	מטריצה חיובית מוגדרת (PD)	6.1	
22	מטריצה חיובית חצי מוגדרת (PSD)	6.2	
22	מטריצת Gram מטריצת	6.3	
23	Inverse Pseudo מטריצת	6.4	
23	היפוך מוכלל של מטריצה אלכסונית	6.5	
23	מספר מצב של מטריצה ריבועית	6.6	
	ביטויים מטריציים וקטוריים	נאנרת	7
23			
23	ביטויים מטויביים וקטוויים	2, , ,,	
23	ביטויים מטריביים וקטוו יים רה א'		8
	, and the second		8
24	יה א'	אלגבו	8
24	ר ה א' מטריצות	אלגבו	8
24 24	רה א' מטריצות	אלגבי 8.1	8

1 פירוק LU

1.1 מטריצה משולשת תחתונה בסיסית

- 1 כל איברי אלכסונה
 - ם משולשת תחתונה

מטריצה רגילה 1.2

U משולשת תחתונה בסיסית, וניתן לפרקה למכפלה מהצורה (L A=LU משולשת לפרקה למכפלה משולשת על אלכטון שונים מ-0).

LU שימוש בפרמוטציה לפירוק 1.3

נבצע את תהליך הדירוג כרגיל.

בכל פעם שניתקל באיבר ציר בעייתי, נחליף את השורה בה נמצא באחת השורות מתחתיו (ע"י כפל במטריצת פרמוטציה מתאימה).

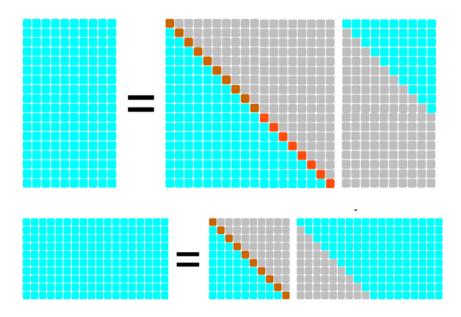
כל מטריצה ריבועית U ניתנת לפירוק מהצורה לפירוק ניתנת לניתנת לאו דוקא כל מטריצה ריבועית מדרגה למאה.

1.4 שימוש ב-LU לפתרון מערכת משוואות

$$\underline{b}=A\underline{x}=LU\underline{x}=L\left(U\underline{x}
ight)=Ly$$
 ע"י הקשר:

- . מציבים $U\underline{x}=\underline{y}$ ופותרים ע"י החלפה ע"י ופותרים 1
 - . פותרים $\underline{u} = y$ ע"י החלפה אחורית.

מטריצות לא ריבועיות 1.5



1.6 שיטות לבחירת Pivot מוצלח

- ע"י <u>Pivoting Partial</u> בוחרים את איבר הציר להיות הגדול ביותר בעמודתו (ע"י במוטציה לשורות).
- ע"י Pivoting Full בוחרים את איבר הציר להיות הגדול ביותר ביתרת המטריצה (ע"י Pivoting Full פרמוטציה לשורות לעמודות).

LDV פירוק 1.7

כאשר: PA = LDV כאשר: ניתנת לפירוק מהצורה שאינה סינגולרית כל מטריצה A

- מטריצת פרמוטציה שמחליפה סדר שורות P \square
 - מטריצה משולשת תחתונה בסיסית L \square
- 0-ם מטריצה אלכסונית בה כל האיברים שונים מ $D \ \square$
 - מטריצה משולשת עליונה בסיסית $V \; \square$

פירוק מוגדרות קיים למטריצות קיוביות מוגדרות LDL^T

מטריצה סימטרית וחיובית מוגדרת A היא בהכרח מטריצה רגילה, וקיים עבורה פירוק מטריצה סימטרית וחיובית מוגדרת בפרט ניתן $A=LDL^T$ ללא צורך בפרמוטציה, עם אלכסון מטריצה $A=MM^T$ לרשום שקיימת M משולשת תחתונה עם אלכסון חיובי, כך ש

LU אלגוריתם יעיל לפירוק 1.9

2 ריבועים פחותים

2.1 סימון בעיית ריבועים פחותים כבעיה ריבועית

מתקיים:

$$||A\underline{x} - \underline{b}||_2^2 = \underline{x}^T K \underline{x} - 2\underline{x}^T f + c$$

:כאשר

$$K = A^T A \; \, \square$$

$$\underline{f} = A^T \underline{b} \ \square$$

$$c = \underline{b}^T\underline{b} \ \square$$

2.2 מציאת מינימום של בעיה ריבועית

, $p\left(\underline{x}
ight)=\underline{x}^{T}K\underline{x}-2\underline{x}^{T}f+c$ בהינתן הבעיה הריבועית

אם א חיובית מוגדרת, אז ל- $p\left(\underline{x}
ight)$ נקודת מינימום יחידה וגלובלית שנתונה ע"י: $x^* = K^{-1}f = A^\dagger \underline{b}$

$$p\left(\underline{x}
ight)=c-\left(\underline{x}^{*}
ight)^{T}K\left(\underline{x}^{*}
ight)$$
 וערך הפונקציה במינימום הוא:

 $K\underline{x}^*=\underline{f}$:אם את חיובית חצי-מוגדרת, אז כל וקטור שמקיים את חצי-מוגדרת, אז כל וקטור אופטימלי לבעיה, עם ערך מינימום של $p\left(\underline{x}
ight)=c-\left(\underline{x}
ight)^TK\left(\underline{x}^*
ight)$ יהווה פתרון אופטימלי לבעיה, עם ערך מינימום

2.3 התאמת עקומות לנתונים

2.4 ריבועים פחותים ממושקלים

בעיה שבה צריך להביא למינימום ביטוי מהצורה:

$$(Ax - b)^T W (Ax - b) = ||Ax - b||_W^2$$

כאשר איברי האלכסון של המטריצה האלכסונית Wחיוביים ממש. כאשר המטריצה האלכסון של חייב לקיים: $A^TWA\underline{x}^*=A^TW\underline{b}$ הפתרון x^*

LS רגולריזציה לבעיות 2.5

 $\lambda>0$ עם הבאה לבעיה הריבועית

$$\min_{x} \|A\underline{x} - \underline{b}\|_2^2 + \lambda \|\underline{x}\|_2^2$$

יש פתרון יחיד שנתון על ידי:

$$\underline{x}^* = \left(A^T A + \lambda I\right)^{-1} A^T \underline{b}$$

גרסה כללית יותר:

$$\left(A^TA + \lambda C^TC\right)\underline{x}^* = A^T\underline{b} \iff \min_{\underline{x}} \|A\underline{x} - \underline{b}\|_2^2 + \lambda \|C\underline{x}\|_2^2$$

. אם תיובית מוגדרת, הפתרון לבעיה יהיה יחיד. $C^T C$

QR אורתוגונליות ופירוק

מכונות של מטריצות אורתונורמליות 3.1

:Q מטריצה אורתונורמלית

$$Q^{-1} = Q^T \square$$

$$\det{(Q)}=\pm 1 \;\; \Box$$

$$\|Q\underline{x}\|_2^2 = \|\underline{x}\|_2^2 \ \square$$

ם מכפלת מטריצות אורתונורמליות היא אורתונורמלית

Gram-Schmidt תהליך

 $\{\underline{u}_k\}_{k=1}^L\in\mathbb{R}^n$ בהינתן סט וקטורים בת"ל , $\{\underline{w}_k\}_{k=1}^L\in\mathbb{R}^n$, קיים בסיס אורתונורמלי בת"ל בהינתן כד שמתקיים:

$$\operatorname{span}\left\{\underline{w}_1,\underline{w}_2,\ldots,\underline{w}_n\right\}=\operatorname{span}\left\{\underline{u}_1,\underline{u}_2,\ldots,\underline{u}_L\right\}$$

Gram-Schmidt אלגוריתם 3.2.1

אתחול:

k=1 קבע ס

 \underline{w}_1 הבא את הווקטור ב

:איטרציה

$$\underline{u}_k = \underline{w}_k - \sum_{j=1}^{k-1} \left(\underline{u}_j^T \underline{w}_k \right) \underline{u}_j$$
 קילוף: \square

$$\underline{u}_k = rac{\underline{u}_k}{\|\underline{u}_k\|_2}$$
 :נרמול

$$k=k+1$$
 קבע

 \underline{w}_k הבא את הווקטור \square

Gram-Schmidt Modified אלגוריתם 3.2.2

Gram-Schmidt Stable אלגוריתם 3.2.3

QR פירוק 3.3

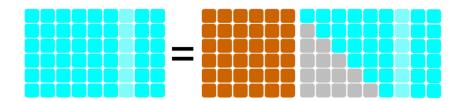
3.3.1 למטריצות ריבועיות

- 1. למטריצות הפיכות כל מטריצה ריבועית ולא סינגולרית לפירוק לפירוק חיד , למטריצות מהצורה A=QR
 - מטריצה אורתונורמלית Q \square
 - משולשת עליונה עם איברי אלכסון ראשי חיוביים R \square

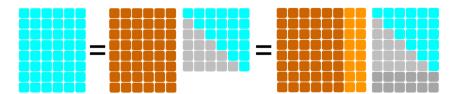
- 2. למטריצות סינגולריות עוברים על העמודות ומבצעים תהליך .GS אם מוצאים עמודה שתלויה בקודמיה:
 - (Rם מייצגים אותה כצירוף של הווקטורים שכבר נוצרו (כעמודה ב- \square
- המוקם (ינורמל וימוקם GR מגרילים וקטור חדש שימלא את מקומה להמשך מגרילים ביטור חדש שימלא המ \square (ינורמל \mathcal{Q} -

3.3.2 למטריצות מלבניות

ת העמודות חייבות ה"ל. אם נניח ש-n העמודות חייבות הייבות חייבות ש-n העמודות הראשונות בת"ל, נקבל שעמודות n מלאות.



- :עבור מטריצה גבוהה וצרה, ניתן להציע שני מבני פירוק
- . מלאה עם וקטורי סרק שהוספו לצורך יצירת מטריצה אורתונורמלית Q
 - QR). (Economy A של ברוחב Q- מטריצה שבה מסתפקים –



2.4 שימור ב-QR לפתרון

4 ערכים עצמיים וסינגולריים

4.1 הצמדת מטריצה משמרת ערכים עצמיים

תהיה $G^{-1}AG$ מטריצה גודל, המטריצה ומטריצה ומטריצה לבהינתן מטריצה ומטריצה ומטריצה הפיכה לאו מטריצה לאו הו"ע לאו דוקא אהים).

Schur פירוק 4.2

בהינתן מטריצה ריבועית A לכסינה, ניתן למצוא:

- Q מטריצה אורתונורמלית \square
- T מטריצה משולשת עליונה \square

כך שמתקיים:

$$Q^T A Q = T$$

A איברי האלכסון הראשי של T יהיו הערכים העצמיים של

4.3 לכסון מטריצה סימטרית ממשית (פירוק ספקטרלי)

אזי: A ריבועית ממשית וסימטרית, אזי

- ם המטריצה בהכרח לכסינה
- כל ערכיה העצמיים ממשיים 🗆
- ווים סט אורתונורמלי, לכן ניתנת ללכסון אורתונורמלי: ם וקטוריה העצמיים מהווים סט אורתונורמלי, לכן $Q^TAQ=D$

4.4 חיוביות/אי-שליליות של ע"ע במטריצות סימטריות

- . אם אם העצמיים חיובית מוגדרת, אז כל ערכיה העצמיים חיוביים K
- . אם אי-שליליים אי-שליליים אי כל ערכיה העצמיים אי-שליליים K

4.5 ע"ע כפתרון לבעיות אופטימיציה

 $\lambda_1 \geq \lambda_2 \geq \lambda_3 \geq$ למטריצה חיובית אבי בגודל A בגודל A בגודל חיובית חיובית למטריצה חיובית ערכים עצמיים תואמים תואמים עצמיים תואמים עצמיים תואמים v_1,v_2,v_3,\dots,v_n מתקבל כי:

$$\max_{\underline{x}, \ \|\underline{x}\|_2 = 1} \underline{x}^T A \underline{x} = \lambda_1 \qquad \qquad \arg\max_{\underline{x}, \|\underline{x}\|_2 = 1} \underline{x}^T A \underline{x} = \underline{v}_n$$

$$\min_{\underline{x}, \ \|\underline{x}\|_2 = 1} \underline{x}^T A \underline{x} = \lambda_1 \qquad \qquad \arg\min_{\underline{x}, \|\underline{x}\|_2 = 1} \underline{x}^T A \underline{x} = \underline{v}_n$$

4.5.1 מנת ריילי

$$\underline{x}^* = \arg\max_{\underline{x} \neq 0} \left(\frac{\underline{x}^T A \underline{x}}{\underline{x}^T \underline{x}} \right)$$

4.5.2 ערכים עצמיים מוכללים / עפרון

$$\underline{x}^* = \arg\max_{\underline{x} \neq 0} \left(\frac{\underline{x}^T A \underline{x}}{x^T B \underline{x}} \right)$$

$$A\underline{x} = \lambda B\underline{x} \iff A\underline{x} = \left(\frac{\underline{x}^T A \underline{x}}{\underline{x}^T B \underline{x}} \right) B\underline{x} \iff \nabla \left(\frac{\underline{x}^T A \underline{x}}{\underline{x}^T B \underline{x}} \right) = 0$$
 כאשר B מטריצה חיובית מוגדרת.

SVD פירוק 4.6

כל מטריצה ממשית ליתנת לפירוק $A_{m imes n}$ מהצורה:

$$A = U\Sigma V^T = \sum_{k=1}^r \sigma_k \underline{u}_K \underline{v}_k^T$$

:כאשר

- m imes m מטריצה אורתונורמלית בגודל U ם
- מטריצה אלכסונית בגודל $m \times n$ (גודל $M \times n$), כאשר איברי אלכסונה אי-שליליים במגמת ירידה, ונקראים ערכים סינגולריים.
 - n imes n מטריצה אורתונורמלית בגודל V מ

SVD שלבי הבנייה של פירוק 4.7

שלבי הבנייה עבור מטריצה $A_{m imes n}$ מלבנית גבוהה (m > n) מדרגה מלאה:

- A^TA חשב את המטריצה.
- . בצע למטריצה זו פירוק ספקטרלי וקבל את $\{\lambda_k, \underline{v}_l\}_{k=1}^n$ וקטורים א"נ. 2
 - \mathcal{N}^T יוהי אסוף את אחוקטורים v_i כשורותיה של 3.
 - $.\Sigma$ של לע"ע איברי האלכסון יהיה $\sigma_i=\sqrt{\lambda_i}$ יהיה אלו או לע"ע שורש .4
 - .U חשב יהיו אלו היו לכל $\underline{u}_i = rac{A v_i}{\sigma_i}$ השב .5
- U-ם הנותרים את החלק GS הנותרים ע"י תהליך הנותר ב- \underline{u}_k הנותר ב- \underline{u}_k (כדי להשלימה לריבועית).

 $\underline{u}_{r+1},\ldots,\underline{u}_n$ עבור מטריצה את לאחה, ניתקע בשלב 5, ולכן נגריל את מדרגה מדרגה עבור מטריצה , $\sigma_i=0$ שעבורם $\sigma_i=0$, ונבנה אותם באופן שרירותי כהמשך לבסיס הא"נ

עבור מטריצה מלבנית "רחבה" (m < n), נבצע את הפירוק עבור מטריצה מלבנית עבור אונה". שחלוף על אגפי המשוואה.

אריות סימטריות SVD פירוק 4.8

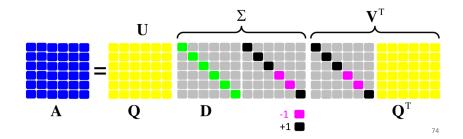
עבור מטריצות סימטריות PSD, פירוק הסצקטרלי.

עם ע"ע אינה הסינגולריים הסינגולריים ע"ע PSD עם אינה אינה עבור מטריצה עבור עבור אינה אינה אינה אינה אינה ($\{\sigma_i\}_{i=1}^n=\{|\lambda_i|\}_{i=1}^n$

ועבור פירוק ספקטרלי $A=QDQ^T$ נקבל:

$$A = U\Sigma V^{T} = Q\left(DP\right)\left(PQ^{T}\right)$$

כאשר שמתייחסות שמתייחסות על היפוך הסימן שאחראית לע"ע לע"ע פארייחסות אלכסונית אלכסונית שאחראית בשורות בשורות שליליים ב-D-.



SVD פתרון מערכות משוואות ע"י 4.9

 $A\underline{x} = \left(U\Sigma V^T
ight)\underline{x} = \underline{b}$ מרצה לפתור את נרצה לפתור

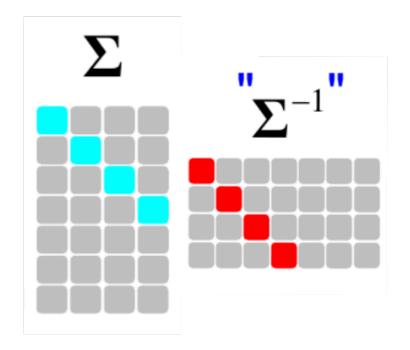
עבור A ריבועית והפיכה, \square

$$\underline{x} = \left(U\Sigma V^T\right)^{-1}\underline{b} = V\Sigma^{-1}U^T$$

, מלאה, מלבנית (m>n) מלבנית מלאה, מלבנית מלאה, מלבנית מלבנית

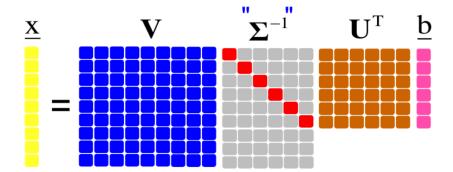
$$\underline{x} = V \Sigma^{-1} U^T$$

:כאשר באופן או הכללה להיפוך או באופן זו הכללה זו Σ^{-1}



- , מדרגה מלאה, (m < n) מלבנית מלבנית מלאה, מלבנית מלבני
 - $\underline{z} = V^T \underline{x}$ מגדירים –
 - $\Sigma \underline{z} = U^T \underline{b}$ פותרים -
 - $\underline{x} = V \underline{z}$ הפתרון הוא -
 - נגלה עניין מיוחד בפתרון שתחתיתו אפסים
- מטריצה V) מטריצה ביותר עבור הפתרון מוביל לפתרון מוביל מוביל מטריצה א"ו) א"ו

 $:\!\Sigma$ של היפוך הכללת ע"י ע"י $\underline{x}=V$ " ביתן אי $\underline{x}=V$ " ע"י ע"י ע"י לכתוב ניתן ניתן ניתן



SVD פתרון ריבועים פחותים ע"י 4.10

, $A_{m imes n}$ עבור הבעיה $\min_{\underline{x}} \|A\underline{x} - \underline{b}\|_2^2$ עבור הבעיה

- $\underline{x}_{
 m opt}=A^\dagger \underline{b}=:$ הפתרון יחיד יהיה: עבור בעיית LS עם בעיית יהיה: בעיית ראופטימלי עבור בעיית . $V\Sigma^\dagger U^T b$
 - . עבור בעיה עם אינסוף פתרונות (rank (A) < n), המשוואה הנורמלית תהיה: \square

$$\boldsymbol{\Sigma}^T \boldsymbol{\Sigma} \boldsymbol{V}^T \underline{\boldsymbol{x}} = \boxed{\boldsymbol{\Sigma}^T \boldsymbol{\Sigma} \underline{\boldsymbol{z}} = \boldsymbol{\Sigma}^T \hat{\boldsymbol{b}}} = \boldsymbol{\Sigma}^T \boldsymbol{U}^T \underline{\boldsymbol{b}}$$

נקבל וקטור פתרון z שעבורו כל רכיב $1 \leq i \leq r$ הע"ס, כאשר z_i הע"ס המינימלי ששונה מאפס, ולכל ולכל $r < i \leq n$ יש חופש בבחירת המינימלי

 $\underline{x}_{opt}=$ אם משתמשים בהגדרת היפוך מוכלל של מטריצה אלכסונית, הפתרון אם אם אם אם הופך לוואלידי, במשמעות של "הפתרון הקצר ביותר" הופך לוואלידי, במשמעות א

4.11 פתרון מאוחד לשני סוגי הבעיות

 $min_{\underline{x}}\|A\underline{x}-$ וגם עבור אים הבעיה $\underline{A}\underline{x}=\underline{b}$ וגם עבור שמתאים הוא פתרון שמתאים הוא $\underline{x}_{opt}=V\Sigma^\dagger U^T\underline{b}$.

- ם במקרה של פתרון יחיד, זהו הפתרון המדויק.
- במקרה של ∞ פתרונות, זהו הפתרון הקצר ביותר. \square

4.12 קירוב מטריצות עם אילוץ דרגה

, $\sigma_1\geq\sigma_2\geq\ldots\geq\sigma_r>0$ עבור מטריצה $A=U\Sigma V^T=\sum_{k=1}^r\sigma_k\underline{u}_k\underline{v}_k^T$ עבור מטריצה $B=\sum_{k=1}^{k_0}\sigma_k\underline{u}_k\underline{v}_k^T$ הינו הבעיה $\min_B\|A-B\|_F^2$ s.t. rank $(B)=k_0$ פתרון הבעיה $\|A-B\|_F^2=\sum_{k=k_0+1}^r\sigma_k^2$ כאשר כאשר כאשר

תהליכים איטרטיביים 5

5.1 מערכת דינמית

באופן באופן באופן אינסופית של באופן באופן הבא: מערכת שיוצרים הדרה אינסופית

$$\underline{u}_k = \begin{cases} T \cdot \underline{u}_{k-1} & k \neq 0 \\ \underline{u}_0 & k = 0 \end{cases} = T^k \cdot \underline{u}_0$$

. כאשר u_0 וקטור התחלתי קבועה כלשהי ו- u_0

5.2 מערכת דינמית של מטריצה לכסינה

איבר \underline{u}_k נתון ע"י הנוסחה:

$$\underline{u}_k = T^k \underline{u}_0 = V \Lambda^k V^{-1} \underline{u}_0 = V \Lambda^k \underline{x}_0 = \sum_{j=1}^n x_0\left(j\right) \cdot \lambda_j^k \cdot \underline{v}_j$$
כאשר $\underline{x}_0 \triangleq V^{-1} \underline{u}_0$

5.3 מערכת דינמית יציבה אסימפטוטית

מערכת דינמית מהצורה $\underline{u}_k=T\underline{u}_{k-1}=T^k\underline{u}_0$ תיקרא יציבה אסימפטוטית . $\underline{u}_k \underset{k \to \infty}{\longrightarrow} \underline{0}$ כי

5.4 מטריצה יציבה

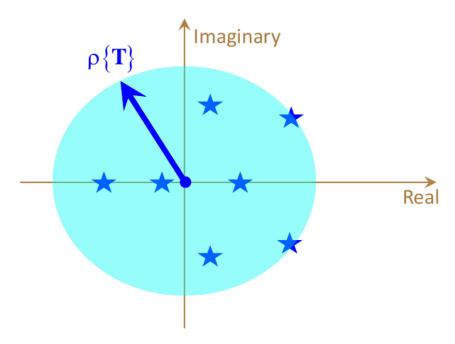
 $T^k \underset{k o \infty}{\longrightarrow} 0$ מטריצה T תיקרא יציבה אם

5.5 רדיוס ספקטרלי

בהינתן מטריצה T כלשהי, הרדיוס הספקטרלי שלה מוגדר להיות:

$$\rho\left(T\right) = \max_{1 \le k \le n} |\lambda_k| = \lambda_1$$

תיאור בראשית הצירים של הדיסקה של הדיסקה שמרכזה בראשית הצירים שמכסה את כל הע"ע של \underline{T} של של



אסימפטוטית אסימבה עם $ho\left(T ight) < 1$ עם לכסינה מטריצה מטריצה מערכת אסימפטוטית

, אסימפטוטית, אסימפטוטית, אז המערכת אסימפטוטית, אסT אסימפטוטית, אסימפטוטית, אסימפטוטית, אסימפטוטית, אסימפטוטית. כאשר:

$$\forall j \in [1, n] \ |\lambda_j| < 1 \iff \rho(T) < 1$$

5.7 קצב התכנסות

(אכל תקיים C>0 מסוים, ולכן: $\|u_k\|_2 \leq C \cdot \rho\left(T\right)^k$ מסוים, ולכן לכל

. מהירה מהירה אל האפס תהיה מהירה יותר, ההתכנסות אל האפס תהיה מהירה יותר.

ם ככל שהרדיוס הספקטרלי קרוב ל-1, ההתכנסות אל האפס תהיה איטית יותר.

5.8 הגדרה של נורמה

(אמקיימת: $\|\cdot\|:V o\mathbb{R}^+$ בור מרחב פונקציה , \mathbb{F} מעל שדה עבור מעל מעל מעל מעל מעל מעל מעל מיטורי

- $\forall v \in V : \|v\| \ge 0, \quad \|v\| = 0 \iff v = 0$ (חיוביות לחלוטין).1
 - $\forall \underline{v} \in V, \ \ \forall \alpha \in \mathbb{F}: \ \|\alpha\underline{v}\| = |\alpha| \cdot \|\underline{v}\| \$ 1. (הופוגניות)
 - $\forall \underline{u},\underline{v} \in V: \quad \|\underline{u}+\underline{v}\| \leq \|\underline{u}\| + \|\underline{v}\|$ (אי-שוויון המשולש).1

5.9 נורמות ידועות

ם נורמת פורביניוס:

$$\|E\|_F = \sqrt{\sum_{k=1}^m \sum_{j=1}^n e_{kj}^2} = \sqrt{\operatorname{trace}\left(E^T E\right)} = \sqrt{\operatorname{trace}\left(\Sigma^T \Sigma\right)} = \sqrt{\sum_{k=1}^n \sigma_k^2}$$

 $:\!\!L^2$ נורמת \square

$$\|\underline{x}\|_2 = \sqrt{\underline{x}^T \underline{x}} = \sqrt{\sum_{k=1}^n |x_k|^2}$$

:(ממושקלת) עורמת L^2 (ממושקלת)

$$\|\underline{x}\|_W = \sqrt{\underline{x}^T W \underline{x}} = \sqrt{\sum_{k=1}^n w_k |x_k|^2}, \quad w_k > 0 \quad \forall 1 \le k \le n$$

 $:\!L^1$ נורמת \square

$$\|\underline{x}\|_1 = \sum_{k=1}^n |x_k|$$

 $:L^{\infty}$ נורמת

$$\|\underline{x}\|_{\infty} = \max_{1 \le k \le n} |x_k|$$

 $p \geq 1$ עבור L^p נורמת ב

$$\|\underline{x}\|_p = \left(\sum_{k=1}^n |x_k|^p\right)^{\frac{1}{p}}$$

5.10 משפט שקילות הנורמות

n באורך על וקטורים המוגדרות $\|\cdot\|_B$, $\|\cdot\|_A$ בהינתן שתי בהינתן בהינתו שני קבועים הכרח שני קבועים $0 < c_1 < c_2 < \infty$

$$\forall \underline{v}, c_1 \|\underline{v}\|_A \le \|\underline{v}\|_B \le c_2 \|\underline{v}\|_A$$

5.10.1 מסקנה: התכנסות גודל סדרת וקטורים לאפס לא תלויה בנורמה

בהינתן שתי נורמות $\|\cdot\|_B$, $\|\cdot\|_A$ וסדרת וקטורים באורך המוגדרות וקטורים בהינתן שתי נורמות $\|\cdot\|_B$, $\|\cdot\|_A$ מתקיים:

$$\|\underline{v}_k\|_A \underset{k \to \infty}{\longrightarrow} \underline{0} \quad \iff \quad \|\underline{v}_k\|_B \underset{k \to \infty}{\longrightarrow} \underline{0}$$

5.11 נורמה של מטריצה ריבועית

בהינתן נורמה $\|\cdot\|_A$ המטריצה לוקטורים באורך המטריצה $\|\cdot\|_A$ המוגדרת להיות:

$$|||T|||_A \triangleq \max_{\underline{v},||\underline{v}||_A=1} ||T\underline{v}||_A = \max_{\underline{v}\neq 0} \frac{||T\underline{v}||_A}{||\underline{v}||_A}$$

הכונות של נורמה של מטריצה 5.11.1

- $\|T\underline{v}\|_A = |\|T\|\|_A \|\underline{v}\|_A$ (פירוק מכפלה מטריצית-וקטורית).1
- $|\|T_1T_2\||_A=|\|T_1\||_A\,|\|T_2\||_A$ (פירוק מכפלה מטריצית-מטריצית) .2

- (קיום נורפה פטריצית קטנה פ-1 פבטיחה התכנסות אסיפפטוטית של פערכת (קיום נורפה
- עבור מערכת דינמית $\|T\||_A < 1$ ונורמה $\|\cdot\|_A$, אם ונורמה עבור $\underline{u}_k = T^k \underline{u}_0$, אזי המערכת מובטחת להתכנס אסימפטוטית,

כאשר T היא לאו דוקא לכסינה.

- 4. (הרדיוס הספקטרלי הוא חסס תחתון לכל הנורמות המטריציות) לכל (חרדיוס הספקטרלי הוא ומטריצה $\|\cdot\|_A$ ומטריצה $\|\cdot\|_A$ לכל נורמה $\|\cdot\|_A$ ומטריצה $\|\cdot\|_A$
- $.\rho\left(T\right)<1$ -ש מטקנה: אז מובטח אין $\left\Vert T\right\Vert \left\Vert _{A}<1$ סיימת מסקנה: ס

5.11.2 נוסחאות לנורמות מטריציות מוכרות

:נורמת אינסוף מטריצית

$$\left|\left|\left|T\right|\right|\right|_{\infty} = \max_{k} \left\{ \sum_{j=1}^{n} \left|t_{kj}\right| \right\}$$

סכום שורה מקסימלי.

:נורמת 1 מטריצית

$$|||T|||_1 = \max_{\ell} \left\{ \sum_{k=1}^n |t_{k\ell}| \right\}$$

סכום עמודה מקסימלי.

:ורמת 2 מטריצית

$$|||T|||_2 = \sigma_1$$

T הערך הסינגולרי הגדול ביותר של

נשים לב שנורמת פורביניוס חוסמת מלמעלה את נורמת 2 מטריצית:

$$||T||_F = \sqrt{\sum_{k=1}^n \sigma_k^2} \ge \sigma_1 = |||T|||_2$$

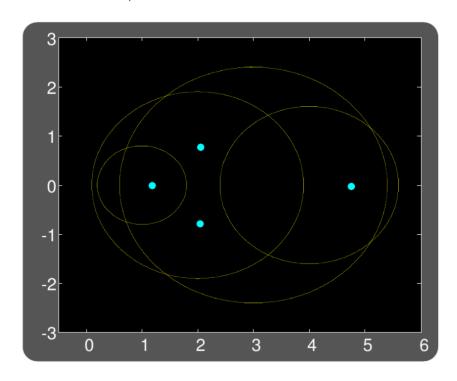
משפט גרשגורן 5.12

באופן הבא: $D_k, \quad 1 \leq k \leq n$ דיסקאות גדיר תיבועית, מטריצה מטריצה עבור עבור $T_{n \times n}$

$$D_k = \left\{ z \in \mathbb{C} \mid |z - t_{kk}| \le \sum_{j \ne k} |t_{kj}| \right\}$$

כל דיסקה נוצרת משורה אחת ב-T, שמרכזה הוא איבר האלכסון, ורדיוסה הוא סכום יתר האיברים בערך פוחלט.)

. אזי כל הערכים העצמיים של מוכלים באיחוד של דיסקאות אלו. אזי כל הערכים העצמיים אזי



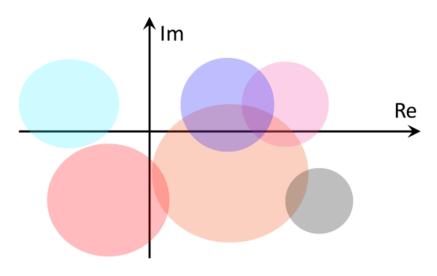
5.13 מטריצה דומיננטית באלכסון

מטריצה T נקראת דומיננטית באלכסון אם כל איבר אלכסון בה גדול ממש (בערך מוחלט) מסכום יתר האיברים בשורתו:

$$\forall 1 \le k \le n, \quad |t_{kk}| > \sum_{j \ne k} |t_{kj}|$$

5.13.1 משפט: מטריצה דומיננטית באלכסון היא לא סינגולרית

זאת משום שכל דיסקאות גרשגורן שלה לא מכילות את הראשית.



6 הגדרות בסיסיות ותכונות

(PD) מטריצה חיובית מוגדרת (6.1

:מטריצה K כך שמתקיים

$$\forall \underline{x} \neq 0, \ \underline{x}^T K \underline{x} > 0$$

מטריצה כזו היא בהכרח לא סינגורית (היא הפיכה).

(PSD) מטריצה חיובית חצי מוגדרת 6.2

:מטריצה K כך שמתקיים

$$\forall x \neq 0, \ \underline{x}^T K \underline{x} \ge 0$$

Gram מטריצת 6.3

 $.K = A^T A$ ע כך אס קיימת אם גראם היא היא K מטריצה מטריצה

מטריצת גראם היא בהכרח חיובית חצי-מוגדרת.

. אם עמודות A בת"ל אז K היא גם חיובית מוגדרת \square

. תיובית מוגדרת היא חיובית אז בת"ל אז A^TCA היא חיובית מוגדרת מוגדרת C

Inverse Pseudo מטריצת 6.4

 $(A^{ ext{TA}})^{ ext{1-}}A^{ ext{T}}$ = "\$A :עבור מטריצה A בעלת דרגה מלאה, מגדירים: $A^\dagger=V\left(\Sigma^T\Sigma\right)^{-1}\Sigma^TU^T=V\Sigma^\dagger U^T$ SVD: ובהקשר של פירוק

6.5 היפוך מוכלל של מטריצה אלכסונית

6.6 מספר מצב של מטריצה ריבועית

מספר מצב של מטריצה $A_{n \times n}$ מוגדר ע"י מספר מספר מצב של מטריצה $A_{n \times n}$ מוגדר מייצג את מספר של המטריצה להיות סינגולרית:

. אם כדי כדי עד אורתונורמלית אורתונורמלית , $\kappa\left\{A\right\}=1$

. מדובר מטריצה סינגולרית הינגולרית. $\kappa\left\{A\right\}$ מדובר הינגולרית הינגולרית

7 גזירת ביטויים מטריציים וקטוריים

$$\nabla \|A\underline{x} - \underline{b}\|_2^2 = 2A^T \left(A\underline{x} - \underline{b}\right) \ \Box$$

8 אלגברה א'

8.1 מטריצות

8.1.1 משפט: הכפלה במטריצות הפיכות משמאל לא משנה את מרחב השורה

(המערכות שקולות)

9 כמויות חישובים

כמות פעולות	תהליך
$\frac{1}{2}n^2$	החלפה קדמית/אחורה
$\frac{n^3}{3}$	LU פירוק
$4\frac{n^3}{3}$	היפוך מטריצה
	פירוק צ'ולסקי יעיל
nL^2	Gram-Schmidt תהליך