דירוג ודירוג קנוני

מטריצות בסיסיות

כפל מטריצה במטריצה 1.1

 $A \in M_{n imes m}(R), B \in R$ חוג ויהיו ויהיו 1.1 יהא $(A\cdot B)\in M_{m imes p}(R)$ מטריצות. נגדיר כפל מטריצות $M_{m imes p}(R)$ בצורה הבאה: $M_{p\times n}(R)$

$$(A \cdot B)_{i,j} = \sum_{k=1}^{n} a_{i,k} \cdot b_{k,j}$$

1.1.1 טענות לגבי כפל מטריצות:

$$A\cdot B=\left(egin{array}{cccc} A\cdot C_1(B) & dots & A\cdot C_n(B) \ dots & dots & dots \end{array}
ight)$$
 2.1 משפט

$$A\cdot B=\left(egin{array}{cccc} -&R_1(A)\cdot B&-\ &dots\ -&R_n(A)\cdot B&- \end{array}
ight)$$
 3.1 משפט

- $(A \cdot B) \cdot C = A \cdot (B \cdot C)$.1. אסוציאטיביות הכפל:
 - 2. חוק הפילוג.
 - $A \cdot (\alpha \cdot B) = \alpha \cdot (A \cdot B)$.3
- $A\cdot 0=0\cdot A=0$, $A\in M_{m imes n}(\mathbb{F})$:1: 4. כפל ב־0 וב־1: $I_m \cdot A = A$ $A \cdot I_n = A$

פעולות אלמנטריות 1.2

- $R_i \leftrightarrow R_i$. להחליף סדר בין משוואות.
- $R_i
 ightarrow lpha \cdot R_i$.2. להכפיל משוואה בקבוע.
 - $R_i \rightarrow R_i + R_i$.3. לחבר משוואות

כולן משמרות את הפתרונות של המטריצה, ואת המרחב $\operatorname{rank}(A)$ ואת R(A)

משפט 4.1 יהיו A,B מטריצות כך ש־A,B מוגדר, ותהא φ פעולה אלמנטרית. אזי:

$$\varphi(A \cdot B) = \varphi(A) \cdot B$$

לכל פעולה הגדרה 5.1 המטריצה האלמנטרית: אלמנטרית arphi על מטריצות עם m שורות, נגדיר מטריצה $E_{\varphi}\coloneqq \varphi\left(I_{m}
ight)$ אלמנטרית E_{φ} על ידי

לכל מטריצה (\mathbb{F}), ופעולה אלמנטרית לכל מטריצה א $A\in M_{m\times n}\left(\mathbb{F}\right)$ מתקיים ש־ $\varphi\left(A\right)=E_{\varphi}\cdot A$

בנוסף מטריצות אלמנטריות הפיכות, והמטריצה של $(E_{\varphi})^{-1}$ הפעולה ההופכית של φ היא

2.1 הגדרות

בצורה מדורגת:

- 1. משוואות 0 (מהצורה b=0) נמצאות למטה.
- 2. המשתנה הפותח בכל משוואה נמצא מימין ממש למשתנים הפותחים במשוואות מעליו.

משתנה חופשי הוא משתנה שלא מקדם פותח של אף שורה.

בנוסף, בצורה מדורגת קנונית:

- 3. המקדם של כל משתנה פותח הוא 1
- 4. לכל משתנה פותח של משוואה, המקדם של .0 המשתנה בשאר המשוואות הוא

לכל מטריצה קיימת צורה מדורגת קנונית **יחידה** ששקולה לה.

בוחן תת מרחב

"מימ: מרחב אמ תת היא $U \subseteq F^n$

- .1 סגורה לחיבור.
- .2 סגורה לכפל בסקלר. U
- $.U
 eq \emptyset$ ניתן להחליף את התנאי ב־ $.ar{0} \in U$.3

נובע מכאן גם שחיתוך של תתי מרחבים הוא תת מרחב.

צירופים לינאריים

תקרא $(\overline{v_1},\ldots,\overline{v_k}) \ \in \ (\mathbb{F}^m)^k$ תקרא חיות 1.4 סדרת 1.4 יש לכל $\overline{b}\in\mathbb{F}^m$ אם לכל (בת"ל) בלתי תלויה לינארית (בת"ל) אם לכל $\sum_{i=1}^k x_i\overline{v_i}=\overline{b}$ אם לכל היותר פתרון אחד למשוואה

בלתי $(v_1,\ldots,v_m) \subseteq \mathbb{F}^n$ בלתי משפט 2.4 סדרת תלויה לינארית ⇔ כל איבר אינו צירוף לינארי של

 $(\overline{v_1},\ldots,\overline{v_k})$ את מרחב התלויות של 3.4 הגדרה 3.4 נגדיר

$$LD\left(\left(\overline{v_1},\dots,\overline{v_k}\right)\right) = \left\{ \begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \vdots \\ \alpha_n \end{pmatrix} \in \mathbb{F}^n \mid \alpha_1\overline{v_1} + \dots + \alpha_k\overline{v_k} = 0 \right\}$$

 $LD(\overline{v_1},\ldots,\overline{v_k})=\{0\}\iff \overline{v_1},\ldots,\overline{v_k}$ בנוסף

הגדרה 4.4 (משפט 2 מתוך 3) יהי $\mathbb F$ יהי (משפט 2 מתוך 4.4 הגדרה של \mathbb{F}^n אם שניים מהתנאים של \mathbb{F}^n של נקראת בסיס B גא הבאים מתקיימים:

- ל. בת"ל.
- \mathbb{F}^n את פורשת B .2
 - .m = n .3

כל שניים מוכיחים גם את השלישי.

Bבסיס: Bבסיס בסיס התנאים הבאים שקולים לכך

- B^{-} בת"ל מקסימלית B^{-} בת"ל וכל קבוצה המכילה ממש את B הינה תלויה לינארית.
- מוכלת שמוכלת הינימלית B $^{-}$ פורשת וכל קבוצה שמוכלת 2. ממש ב־B אינה פורשת.
- טורים של וקטורים אי $v\in\mathbb{F}^n$ לכל .3 B־מ

למת ההחלפה של ריס 4.1.1

יהי V מ"ו, ותהא (v_1,\ldots,v_n) סדרה פורשת ב־V, ו־ :יל. אזיי סדרה בת"ל. אזיי (u_1,\ldots,u_m)

- 1. קיימים n $i_1 < i_2 < \cdots < i_m \leq n$ כך ש־ פורשת. $(u_1,\ldots,u_m) \frown (v_j \mid j \notin \{i_1,\ldots,i_m\})$
 - .m < n .2

כלומר אפשר להחליף איברים כלשהם של סדרה פורשת באיבריה של כל סדרה בת"ל.

שחלוף והפיכות 5

נגדיר את השחלוף של A^T , A של של העות המטריצה כך שכ . אם A^T גייד ש־A סימטרית. $\left(A^T\right)_{i,j}=A_{j,i}$

משפט 1.5 חוקי Transpose:

- .(אם החיבור מוגדר) (A+B) $^T=A^T+B^T$: חיבור
 - $(\alpha A)^T = \alpha (A^T)$:כפל בסקלר
 - $(A \cdot B)^T = B^T \cdot A^T \bullet$

הגדרה 2.5 מטריצה (\mathbb{F}) תיקרא:

 $\det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -\alpha \cdot B + \beta \cdot C - \\ \vdots \\ -A_n - \end{pmatrix} = \alpha \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -B - \\ \vdots \\ -A_n - \end{pmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -C - \\ \vdots \\ -A - \end{pmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -C - \\ \vdots \\ -A - \end{pmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -C - \\ \vdots \\ -A - \end{pmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -C - \\ \vdots \\ -A - \end{pmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -C - \\ \vdots \\ -A - \end{pmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -C - \\ \vdots \\ -A - \end{pmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -C - \\ \vdots \\ -A - \end{pmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -C - \\ \vdots \\ -A - \end{pmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \beta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -A_n - \\ \end{bmatrix} + \Delta \cdot \det\begin{pmatrix} -A_1 -$ וגם $A=I_n$ קיימת הופכית יחידה $B=I_m$

:טענות

- יש $A\cdot \overline{x}=0$ למערכת \Longleftrightarrow לשמאל הפיכה $A\cdot 1$ פתרון יחיד (כלומר סדרת העמודות של A בת"ל, m > n ולכן
- יש פתרון $A\cdot \overline{x}=\overline{b}$ למערכת \overline{b} יש פתרון $A\cdot \overline{x}=\overline{b}$ לכל $ar{b} \in \mathbb{F}^m$ (כלומר סדרת העמודות של $ar{b} \in \mathbb{F}^m$
- יש פתרון יחיד $A\cdot \overline{x}=\overline{b}$ למערכת \Longleftrightarrow הפיכה A .3 לכל $ar{b} \in \mathbb{F}^m$ לכל (כלומר סדרת העמודות של m=n ולכן

בפרט מטריצה הפיכה היא ריבועית.

:טענות

- א שורת אפסים אז $A\in M_{m imes n}(\mathbb{F})$ אם במטריצה.1 .לא הפיכה מימין A
 - . אם A הפיכה A^T הפיכה.
 - $(A^T)^{-1} = (A^{-1})^T$.3
- $A\cdot B$ אם $A\in M_{m imes k}(\mathbb{F}), B\in M_{k imes n}(\mathbb{F})$ אם .4 $(A \cdot B)^{-1} = B^{-1} \cdot A^{-1}$ הפיכה ו

במטריצה להפיכות שקולים תנאים 5.1 ריבועית

- I_n שקולת שורות ל- I_n
- . יש פתרון יחיד. $ar{b}\in\mathbb{F}^n$ יש פתרון יחיד.
 - . לכל $\overline{b} \in \mathbb{F}^n$ יש פתרון יחיד. $\overline{b} \in \mathbb{F}^n$
- 4. A הפיכה משמאל $^{ au}$ כלומר עמודות A בת $^{ au}$ ל. אפשר גם שורות לפי 6.
- הפיכה מימין 2 כלומר עמודות A פורשות. אפשר Aגם שורות לפי 6.
 - .6 הפיכה A^T

ובנוסף $A \cdot B \iff$ והפיכות היבועיות A, B הפיכה.

6 דטרמיננטה

$oldsymbol{:} j$ פיתוח דטרמיננטה לפי עמודה

$$\det_{j}^{(n)}(A) = \sum_{k=1}^{n} (A)_{k,j} \cdot (-1)^{k+j} \cdot \det^{(n-1)} (A_{(k j)})$$

- N(I) = 1 :2. נרמול
- $\det\left(\varphi\left(A
 ight)
 ight)=x_{arphi}\cdot\det\left(A
 ight)$ אז אלמנטרית אלמנטרית אם arphi אם arphi כאשר אם arphi החלפת שורה $arphi_{arphi}=-1$ בסקלר אז אז $arphi_{arphi}=\lambda^{-1}$ אז $arphi_{arphi}=\lambda^{-1}$ אז $arphi_{arphi}=0$ בסקלר א
 - .det $(A \cdot B) = \det(A) \cdot \det(B)$.4
- . אם A לא הפיכה אז $\det(A)=0$ ואם A הפיכה אז A הפיכה אז $\det(A)=x_{\varphi_1}\cdot\dots\cdot x_{\varphi_n}$ ו $\det(A)\neq 0$ כאשר $\varphi_1,\dots,\varphi_n$
- לכן אפשר גם להפעיל פעולות. .
det $(A) = \det \left(A^T\right)$. .6 עמודה, שהן פעולות שורה על פעולות שורה עמודה, שהן פעולות
- $\forall j <$ המטריצה או תחתונה 7. במטריצה משולשית עליונה או הדטרמיננטה 7. או $i.\,(A)_{i,j}=0$ הדטרמיננטה היא מכפלת האלכסון.

משפט 1.6 (דטרמיננטה לפי תמורות):

$$\det(A) = \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sign}(\sigma) \cdot \prod_{i=1}^n (A)_{i,\sigma(i)}$$

 $\overline{b}\in\mathbb{F}^n$ כלל קרמר: תהא $A\in M_n\left(\mathbb{F}
ight)$ הפיכה, אז לכל למערכת $A\overline{x}=\overline{b}$ יש פתרון יחיד והפתרון הינו: (שתי דרכים לתאר אותו)

$$.c = A^{-1} \cdot \overline{b}$$
 .1

כאשר
$$c_j = rac{|B_j|}{|A|}$$
 .2 $.B_j\left(C_1\left(A
ight),\ldots,C_{j-1}\left(A
ight),ar{b},\ldots,C_n\left(A
ight)
ight)$

6.1 מטריצת ונדרמונד

עבור מטריצה מהצורה הבאה:

$$V = \begin{pmatrix} 1 & \alpha_1 & \alpha_1^2 & \dots & \alpha_1^{n-1} \\ 1 & \alpha_2 & \alpha_2^2 & \dots & \alpha_2^{n-1} \\ 1 & \alpha_3 & \alpha_3 & \dots & \alpha_3^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & \alpha_m & \alpha_m^2 & \dots & \alpha_m^{n-1} \end{pmatrix}$$

 $\det\left(V
ight)=\prod_{1\leq i< j\leq n}\left(lpha_{j}-lpha_{i}
ight)$ אז הדטרמיננטה היא

6.2 מטריצה מוצמדת

$$\left(\mathrm{adj}\left(A
ight)
ight)_{i,j}=\left(-1
ight)^{j+i}\cdot\det\left(A_{\left(j\,i
ight)}
ight)$$
 :מתקיים:

- $.(\operatorname{adj}(A))^{T} = \operatorname{adj}(A^{T})$.1
- - $.A^{-1}=rac{1}{|A|}\cdot\operatorname{adj}\left(A
 ight)$ እአ $.A\cdot\operatorname{adj}\left(A
 ight)=I\cdot\det\left(A
 ight)$.3

7 תמורות

7.1 הגדרות

 $J_n
ightarrow T_n$ פורמלית, החח"ע ועל בי
 פורמלית, פורמלית, $J_n = \{1, \dots, n\}$ כאשר כאשר כאשר כ

סימונים לתמורות:

- .1 אייע ועל. $\sigma:J_n o J_n$
- . $\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ \sigma(1) & \sigma(2) & \sigma(3) & \sigma(4) \end{pmatrix}$:2. רישום ישיר.

 $A\in M_n\left(\mathbb{F}
ight)$ מטריצה (מטריצה תמורה): הגדרה 1.7 מטריצת תמורה אם קיימת מטריצת תמורה אם נקראת מטריצת תמורה אם היימת מורה אם ל

$$P\left(\sigma
ight)=A=egin{pmatrix} |&&&|\ e_{\sigma\left(1
ight)}&\ldots&e_{\sigma\left(n
ight)}\ |&&&| \end{pmatrix}$$
שר

sign **7.2**

(σ של הסיגנטורה (הסיגנטורה אל sign (σ) , $\sigma\in S_n$ עבור עבור אנדרת ככו $\sin{(\sigma)}=|P\left(\sigma\right)|$

 $1\leq$ הגדרה שקולה: תהא $\sigma\in S_n$ תמורה. לכל $N\left(\sigma\right)=|\{(i,j)\mid j>i\wedge\sigma\left(j\right)<\sigma\left(i\right)\}|$ נגדיר את $i\leq n$ $N\left(\sigma\right)=1$ ($i\leq n$) ב $\sigma\left(i\right)=|\{(i,j)\mid j>i,\sigma\left(i\right)<\sigma\left(j\right)\}|$. $sign\left(\sigma\right)=\left(-1\right)^{N\left(\sigma\right)}$ להיות: $sign\left(\sigma\right)=\left(-1\right)^{N\left(\sigma\right)}$ נגדיר את $sign\left(\sigma\right)=\left(-1\right)^{N\left(\sigma\right)}$

 $\operatorname{sign}\left(\sigma au
ight)=\operatorname{sign}\left(\sigma
ight)\cdot\operatorname{sign}\left(au
ight)$ 3.7 משפט

8 מרחב וקטורי

8.1 הגדרות

 $\mathbb F$ מרחב (מרחב וקטורי): מרחב מעל שדה 1.8 הגדרה 1.8 מרחב וקטורי טיי או שלשה ($V,+,\cdot$) מך ש:

- ת. $\langle V, + \rangle$ חבורה חילופית.
- :כפל שמקיימת: $\mathbb{F} \times V o V$.2
- $orall lpha,eta\in\mathbb{F}.orall \overline{v}\in V.eta\cdot(lpha\cdot\overline{v})=$ אסוצייטיביות. (א) . $(eta\cdotlpha)\cdot v$
 - $. orall \overline{v} \in V.1_{\mathbb{F}} \cdot \overline{v} = \overline{v}$ (コ)
 - 3. חוק הפילוג:
 - $. \forall \alpha, \beta \in \mathbb{F}. \forall \overline{v} \in V. (\alpha + \beta) \cdot \overline{v} = \alpha \cdot \overline{v} + \beta \cdot \overline{v}$ (x)
- $\forall a \in \mathbb{F}. \forall \overline{v_1}, \overline{v_2} \in V. \alpha \cdot (\overline{v_1} + \overline{v_2}) = \alpha \cdot \overline{v_1} + \alpha \cdot \overline{v_2}$ (1)

9 בסיס האמל

תת קבוצה V נקראת בת"ל אם לכל $X\subseteq V$ תת קבוצה v_1,\dots,v_n , $v_1,\dots,v_n\in X$ לינארי לא טריויאלי של איברים מ"א שיוצא $v_1,\dots,v_n\in X$

 $\mathrm{.sp}\,(X)=V$ אם פורשת פוראת גקראת $X\subseteq V$ הבוצה •

קבוצה אם היא בסיס לקראת נקראת אם אם אז גע $X\subseteq V$ קבוצה • ופורשת.

370 772

10 מימד

הגדרה 1.10 (מימד): יהי V מ"ו מעל $\mathbb F$ בעל בסיס, המימד של V הינו עוצמת בסיס כלשהו (והמימד יחיד). מסמנים כ־ $\dim_{\mathbb F}(V)$

משפט 2.10 (משפט המימדים הראשון):

$$\dim (U_1 + U_2) = \dim (U_1) + \dim (U_2) - \dim (U_1 \cap U_2)$$

U=V אז $\dim U=\dim V$ ו־ $U\subseteq V$ מסקנה: אם

 $\mathcal{T}:V o U$ עבור (משפט המימדים השני): עבור 3.10

$$\dim (V) = \dim (\ker (T)) + \dim (Im (T))$$

11 סכום ישר

 $U_1\oplus$ ישר סכום אוא $U_1+\cdots+U_n$ הוא סכום ישר הגדרה: נאמר כי $\overline{v}\in U_1+\cdots+U_n$ אם לכל $\cdots\oplus U_n$ אם לכל $\overline{v}\in U_1+\cdots+U_n$ כך ש $\overline{u}_1,\ldots,\overline{u}_n\in U_i$ יחידה.

משפט האיפיון: יהיו יהיו $U_1,\dots,U_n\subseteq U$ תמ"ו, הבאים שקולים:

- $.U_1\oplus \cdots \oplus U_n$.1
- $B_1 \frown B_2 \frown$ לכל סדרות בת"ל, השרשור בת"ל. 2. לכל סדרות בת"ל. בת"ל. B_i
 - $.U_i\cap\left(\sum_{j=1,j
 eq i}^nU_j
 ight)=\left\{\overline{0}
 ight\}$, $1\leq i\leq n$.3 בפרט אם $.U_1\cap U_2=\left\{\overline{0}
 ight\}$,n=2 בפרט אם

12 מרחב העמודות והשורות

:תהא $A\in M_{m imes n}\left(\mathbb{F}
ight)$ נגדיר תהא

- . $\operatorname{Sols}(A) = \{x \in \mathbb{F}^n \mid Ax = \overline{0}\}$ מרחב הפתרונות: 1
- $.C\left(A
 ight) = {
 m sp}\left({{C_1}\left(A
 ight), \ldots ,{C_n}\left(A
 ight)}
 ight)$:2
- $R(A) = \operatorname{sp}(R_1(A), \dots, R_m(A))$.3
- משפט 1.12 $\dim\left(R\left(A\right)\right)=\dim\left(C\left(A\right)\right)$ 1.12 משפט . $\operatorname{Rank}\left(A\right)$
 - $\mathcal{N}(A) = \dim(\operatorname{Sols}(A))$ בנוסף נסמן

משפט 2.12 (משפט הדרגה): פעולות דירוג משמרות את משפט 2.12 (משפט הדרגה): $R\left(A\right)$ (ולכן גם את $R\left(A\right)$, אבל לא בהכרח משמרות את את $R\left(A\right)$.

 $\operatorname{Rank}\left(A\right)+\mathcal{N}\left(A\right)=n$ (משפט הדרגה והאפסות):

 $\operatorname{Rank}(A) = n \iff$ הפיכה A

 $A \in M_{m imes n}\left(\mathbb{R}
ight)$ לכל מטריצה: rank

- .Rank $(A) \leq \min(n, m)$.1
- $\operatorname{Rank}(A \cdot B) \leq \min(\operatorname{Rank}(A), \operatorname{Rank}(B))$.2
 - $.\operatorname{Rank}\left(A+B\right) \leq \operatorname{Rank}\left(A\right) + \operatorname{Rank}\left(B\right) . 3$
- $\mathrm{Rank}\,(A\cdot B)=$ אם אם הפיכה אז הפיכה A שם 4. $\mathrm{Rank}\,(B)$, $\mathrm{Rank}\,(B\cdot A)=\mathrm{Rank}\,(B)$

13 העתקות לינאריות

T:V o U נאמר כי " $\mathbb F$ מ"ו מעל מ"ו מעל עהיו יהיו הגדרה: יהיו אם:

- $\forall v_1, v_2 \in V.T(v_1 + v_2) = T(v_1) + T(v_2)$.1
 - . $\forall \alpha \in \mathbb{F}, \forall v \in V.T (\alpha \cdot v) = \alpha \cdot T(v)$ הומוגניות.

הגדרות נוספות:

- הגרעין $\ker\left(T\right)=T^{-1}\left[\{0\}\right]=\{\overline{v}\in V\mid T\left(\overline{v}\right)=0\}$.1 .kernel ,T
 - T התמונה של $Im(T) = \{T(\overline{v}) \mid \overline{v} \in V\} \subseteq U$.2

T בנוסף $\ker\left(T\right),Im\left(T\right)$ תמ"ו של

13.1 תכונות בסיסיות

תהא T:V o U לינארית,

- לינארי כל צירוף לינארי ד $T\left(\sum_{i=1}^n\alpha_iv_i\right)=\sum_{i=1}^n\alpha_iT\left(v_i\right)$.1 נשמר.
 - . מכפליות. $T\left(-\overline{v}\right)=-T\left(\overline{v}\right)$
 - $T(\overline{0}_V) = \overline{0}_U$.3
 - $\ker(T) = {\overline{0}} \iff \mathsf{v}^\mathsf{m} T$.4
 - (טריויאלי). Im $(T) = U \iff T$.5
- אז V אם פורשת פורשת (u_1,\dots,u_n) .6 אם $Im\left(T\right)$ סדרה פורשת של $(T\left(u_1\right),\dots,T\left(u_k\right))$
- (v_1,\dots,v_n) אם $(T\left(v_1\right),\dots,T\left(v_n\right))$ בת"ל אז בת"ל.
- $v_i \in \operatorname{sp}(v_1, \dots, v_{i-1}, v_{i+1}, \dots, v_n)$ 고 (고) $T(v_i) \in \operatorname{LD}$. Sp $(T(v_1), \dots, T(v_{i-1}), T(v_{i+1}), \dots, T(v_n))$

 $LD\left(T\left(v_{1}
ight),\ldots,T\left(v_{n}
ight)
ight)\ =\ T$ ע, אז $LD\left(v_{1},\ldots,v_{n}
ight)$

V אם T על, אז T מעבירה סדרה פורשת של T לסדרה פורשת של U.

V מ"ו. יהי $B=(b_1,\dots,b_n)$ מ"ו. יהי V,U בסיס של .8 יהיו $u_1,\dots,u_n\in U$ יהיו יהיו $u_1,\dots,u_n\in U$ ויחידה העתקה לינארית $U\to T:V\to U$ כלומר העתקה לינארית נקבעת $T:V\to U$ כלומר העתקה לינארית נקבעת ביחידות לפי $T(b_i)=u_i$ איברים.

 $\dim\left(V
ight) = \dim\left(\ker\left(T
ight)
ight) +$ השפט המימדים השני: . $\dim\left(Im\left(T
ight)
ight)$

13.2 הטלה

יהי $V=U\oplus W$ תמ"ו כך ש $U,W\subseteq V$. ראינו יהי v מ"ו, ו־ $v\in V$ מיתן להציג באופן יחיד:

$$\overline{v}=\overline{u}+\overline{w},\overline{u}\in U,\overline{w}\in W$$

U על V על את ההטלה של

$$\begin{split} P_{(U,W)}: V \rightarrow U \\ P_{(W,U)}: V \rightarrow W \\ P_{(U,W)}\left(\overline{v}\right) = \iota x \in U. \exists y \in W. \overline{v} = x + y \end{split}$$

כלומר זה ייצוג לאחד מהאיברים בהצגה היחידה של וקטור.

:טענות

- .1 הטלה לינארית $P_{(U,W)}$ היא
- $P_{(U,W)} + P_{(W,U)} = Id_V$, $P_{(U,W)} \circ P_{(U,W)} = P$.2
 - $.P_{(U,W)}^{-1}\left[\{0\}
 ight]=W$, ${
 m Im}\left(P_{(U,W)}
 ight)=U$.3

13.3 איזומורפיזם

13.3.1 הגדרות

היא f:V o U מ"ו מעל \mathbb{F} , נאמר כי V,U היא איזומורפיזם של מ"ו אם:

- f .1 חח"ע ועל.
- f .2 העתקה לינארית (חיבורית והומוגנית).

 $v=\sum_{i=1}^n x_i\overline{u_i}$ איזומורפיזם משמר את הפתרונות של $.v,\overline{u_1},\ldots,\overline{u_n}\in V$ כאשר

שני מרחבים וקטוריים מעל אותו שדה נקראים שני מרחבים ומסומנים ע $V \simeq U$ ומסומנים איזומורפיים איזומורפיים ומסומנים עו הייחס שקילות". $T:V \to U$

 $V \simeq U \iff$ משפט: יהיו V,U מ"ו נוצרים סופית, אז ווצרים $\dim{(V)} = \dim{(U)}$

משפט 1.13 (2 מתוך 3 להעתקות לינאריות): כל 2 מתוך 3 הבאים שקולים לכך שT איזומורפיזם.

- $.\dim(V) = \dim(U) .1$
 - ע.T .2
 - .3 על.

13.3.2 קואורדינטות

יהי 0 מ"ו מעל \mathbb{R} , בסיס של N. נסמן n מ"ו מעל \mathbb{R} , ויהי מים $B=(b_1,\ldots,b_n)$ בסיס. על פי משפט, לכל $\overline{v}\in V$ קיימים ויחידים $B=(b_1,\ldots,a_n)$ כך ש־ $\alpha_1,\ldots,\alpha_n\in\mathbb{F}$ נגדיר את הקואורדינטות של \overline{v} לפי \overline{v} להיות:

$$\left[\overline{v}\right]_{B} = \begin{pmatrix} \alpha_{1} \\ \vdots \\ \alpha_{n} \end{pmatrix} \in \mathbb{F}^{n}$$

זה איזומורפיזם מ־V ל־- \mathbb{F}^n העתקת הקואורדינטות זה איזומורפיזם מ- $[\cdot]_B:V \to \mathbb{F}^n$ תסומן גם בתור

13.4 מרחב ההעתקות

מרחב Hom $(V,U)=\left\{T\in U^V\mid {
m T\ is\ linear}
ight\}$. ההעתקות. זה תת מרחב של $\langle U^V,+,\cdot\rangle$

נכון ל $\dim\left(\operatorname{Hom}\left(V,U\right)\right)=\dim\left(V\right)\cdot\dim\left(U\right)$ זה לכון אפילו אם לא נוצרים סופית.

13.5 מטריציונית

את גדיר , $A\in M_{m\times n}\left(\mathbb{F}\right)$ מטריצה לכל לכל הגדיר : $T_A:\mathbb{F}^n\to\mathbb{F}^m$, $A'\in\mathcal{F}^m$, ההעתקה המטריציונית המתאימה ל

$$T_A(\overline{v}) = A\overline{x}$$

 $A\in$ מטריצה ל קיימת מטריציונית מטריצה f נקראת פונקציה A=[f]ונסמן ל עך $M_{m\times n}\left(\mathbb{F}\right)$

היא: [T] היא:

$$[T] = \begin{pmatrix} T \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} & T \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} & \dots & T \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} \end{pmatrix}$$

משפט: תהא $T:\mathbb{F}^n o \mathbb{F}^m$ העתקה לינארית משפט: תהא $T:\mathbb{F}^n o \mathbb{F}^m$ מטריציונית.

:טענות

- .Sols $(A) = T_A^{-1} [\{\overline{0}\}] = \ker(T_A)$.1
 - $.C(A) = Im(T_A)$.2
- על אם היא פורשות. אם פורשות אס עמודות איז ריבועית אז אז אז הפיכה. אז גם הפיכה.
- עמודות A בת"ל. כי אין שתי \longleftrightarrow דרכים להגיע לאותו הדבר.
- . הפיכה $A\iff$ בסיס A בסיס \Leftrightarrow הפיכה T_A .5
- $[T + S] = [T] + [S], [\alpha \cdot T] = \alpha \cdot [T], [S \circ T] = [S] \cdot [T]$.6

14 מטריצה מייצגת

יהי תהא עוצר נוצר א"ל $T:V \to U$ נוצר סופית. יהי הגדרה: תהא עובר $T:V \to U$ נוצר את ההעתקה בסיס של $T:V \to U$ אור בסיס של $T:V \to U$

 $:T_C^B:\mathbb{F}^{\dim(V)} o\mathbb{F}^{\dim(U)}$ המייצגת

$$T_C^B = Q_C \circ T \circ Q_B$$
$$[T]_C^B = [T_C^B]$$

:טענות

$$.C_{i}\left(\left[T_{C}^{B}\right]\right)=T_{C}^{B}\left(e_{i}
ight)$$
 .1

$$.[T]_C^B = \left(egin{array}{cccc} |&&&|&&|\\ [T\left(b_1
ight)]_C&\dots&[T\left(b_n
ight)]_C \end{array}
ight)$$
 כלומר

$$[T]_{C}^{B} \cdot [v]_{B} = [T(v)]_{C}$$
 .2

$$.[\overline{v}]_{B}\in\mathrm{Sols}\left([T]_{C}^{B}
ight)\iff\overline{v}\in\ker\left(T
ight)$$
 , , $\overline{v}\in V$.3

$$[\overline{u}]_C\in \mathrm{Cols}\left([T]_C^B
ight)\iff \overline{u}\in Im\left(T
ight)$$
 , $\overline{u}\in U$.4 לכל מסיקים ש:

$$\mathcal{N}\left(\left[T\right]_{C}^{B}\right)=\dim\left(\ker\left(T\right)\right),\operatorname{Rank}\left(\left[T\right]_{C}^{B}\right)=\dim\left(\operatorname{Im}\left(T\right)\right)$$

הפיכה,
$$[T]_C^B\iff$$
הפיכה $T_C^B\iff$ הפיכה, T .5 בנוסף $T_C^B=\left[T^{-1}\right]_B^C$

,
$$[S \circ T]_D^B = [S]_D^C \cdot [T]_C^B$$
 .6

אלגוריתם לחישוב המטריצה המייצגת: נבחר בסיס שנוח לחשב בו קואורדינטות ב־U בדרך כלל הבסיס הסטנדרטי. $W = (w_1, \ldots, w_n)$. נשתמש בדירוג:

באופן דומה לאיך שמחשבים מטריצה הופכית.

B,C יהיו יהיו **הקואורדינטות:** יהיו יהיו **1.14 מטריצות שינוי הקואורדינטות:** שנוי בסיסים של מ"ו V אז נגדיר את מטריצת שינוי הקואורדינטות מ־V ל־V על ידי: $Id_V|_C^B$

.
$$[Id_V]_C^B \cdot [\overline{v}]_B = [\overline{v}]_C$$
 , $\overline{v} \in V$.1

$$[T]_C^B = [Id]_C^{C'} \cdot [T]_{C'}^{B'} \cdot [Id_V]_{B'}^B$$
.2

15 מטריצות דומות

יהיו אם דומות אם כי $A,B\in M_n\left(\mathbb{F}\right)$ יהיו אם קיימת אם ריצה הפיכה $A=P^{-1}\cdot B\cdot P$ ש־ל כך א

משפט: נתון $A,B\in M_{n}\left(\mathbb{F}
ight)$ ריבועיות, הבאים שקולים:

- .1 A, B דומות.
- על V של C,C' ובסיסים $T:V \to V$ של .2 . $[T]_C = A,[T]_{C'} = B$

כך ש
דCשל Cבסיס קיים הא $T:V\to V$ לכל .3
. $[T]_{C'}=B$ על כך של C'של בסיס קיים קיים ,
 $[T]_C=A$

ואם A,B דומות אז:

- $\operatorname{Rank}(A) = \operatorname{Rank}(B), \mathcal{N}(A) = \mathcal{N}(B)$.1
- $\operatorname{tr}(A) = \sum_{i=1}^{n} (A)_{i,i}$ כאשר $\operatorname{tr}(A) = \operatorname{tr}(B)$.2
 - .det $(A) = \det(B)$.3

16 אלגוריתמים

16.1 צמצום סדרה לבת"ל

16.1.1 לפי שורות

יהיו v_1,\dots,v_n נשים את $v_1,\dots,v_n\in\mathbb{F}^m$ יהיו יהיו אורות, אורות, אורות יהיו אורות, אורות אורות אורות אורות וודרג בלי להחליף שורות וודרג בלי בלי להחליף שורות וודרג בלי בלי להחליף שורות וודרג בלי בלי בלי בלי בלי בלי בלי בלי בל

(כלומר, בעמודה של מקדם הפותח יש רק 1 במקום אחד והשאר אפסים, אבל המקדמים הפותחים לא ממוינים). השורות שהתאפסו מתאימות לוקטורים שהיו תלוים לינארית באחרים, וסדרת השורות שלא התאפסו הן סדרה בת"ל.

16.1.2 לפי עמודות

נשים את $A=(v_1\dots v_n)$ כעמודות, v_1,\dots,v_n נדרג ונבדוק שיש רק פתרון טריויאלי למערכת ההומוגנית ($A\mid 0$), כלומר שאין אף משתנה חופשי.

16.2 השלמה של סדרה בת"ל לבסיס

תהא (u_1,\ldots,u_m) סדרה בת"ל, ור (v_1,\ldots,v_k) סדרה פורשת. נבנה מטריצה שעמודותיה:

$$(v_1,\ldots,v_k,u_1,\ldots,u_m)$$

נדרג את המטריצה, ונסתכל על העמודות מ־u שנפתחה בהן מדרגה. את ה־uים המתאימים נוסיף לסדרת ה־v