תוכן עניינים

7

8

$A \cdot B =$	$\left(\begin{array}{c} \\ A \cdot C_1(B) \\ \end{array}\right)$	A	$A \cdot C_n(B)$	2.1 משפט

1.1.1 טענות לגבי כפל מטריצות:

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

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

1. פעולות אלמנטריות

- $R_i \leftrightarrow R_i$. להחליף סדר בין משוואות.
- $R_i \rightarrow \alpha \cdot R_i$.2 .2. להכפיל
 - $R_i o R_i + R_i$. לחבר משוואות.

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

משפט 4.1 יהיו $A\cdot B$ ישר כך מטריצות מטריאו יהיו 4.1 יהיו פעולה אלמנטרית. אזי: φ

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

הגדרה לכל המטריצה האלמנטרית: לכל פעולה הגדרה לאלמנטרית עם איל מטריצות עם p על מטריצה אלמנטרית על ידי ב $E_\varphi \coloneqq \varphi\left(I_m\right)$ על ידי על ידי אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית על ידי אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית אל ידי אלמנטרית אונטרית אלמנטרית אונטרית אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית אונטרית אלמנטרית אלטרית אלמנטרית א

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

בנוסף מטריצות אלמנטריות הפיכות, אלמנטריות של בנוסף הפיכות הפיכות של החופכית של הפעולה ההופכית של φ

דירוג ודירוג קנוני

בצורה מדורגת:

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

<u>משתנה חופשי</u> הוא משתנה שלא מקדם פותח של אף שורה.

בנוסף, בצורה מדורגת קנונית:

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

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

$$2$$
 מימד 4.1 4.2 4.2 4.2 4.2 4.2 4.2 4.2 4.2 4.2 4.2 4.2 4.2 4.3 4.4 4.5 4.5 4.5 4.5 5.1 6.1

1 מטריצות בסיסיות

1.1 כפל מטריצה במטריצה

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

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

3 צירופים לינאריים

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

משפט 2.3 סדרת וקטורים \mathbb{F}^n בלתי בלתי בלתי עלויה לינארית \iff כל איבר אינו צירוף לינארי של קודמיו.

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

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

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

בסיס 4

תת קבוצה B (משפט 2 מתוך 3) יהי $\mathbb F$ שדה, B תת קבוצה של B אז B נקראת בסיס של $\mathbb F^n$ אם שניים מהתנאים:

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

כל שניים מוכיחים גם את השלישי. הנאים הבאים שקולים לכך B בסיס:

- המכילה לכל הכ"ל וכל בת"ל המכילה בת"ל מקסימלית Bה המכילה ממש את ממש את Bהינה הלויה לינארית.
- 2. פורשת מינימלית B פורשת וכל קבוצה שמוכלת ממש ב-B אינה פורשת.
- יש הצגה יחידה כצירוף של וקטורים $v\in\mathbb{F}^n$ מ־B

4.1 מימד

הגדרה 2.4 (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 3.4 (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 ו־ $U\subseteq V$ אז מסקנה: אם

 ${\cal T}:V o U$ משפט 4.4 (משפט המימדים השני): עבור

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

4.2 למת ההחלפה של ריס

יהי V מ"ו, ותהא (v_1,\ldots,v_n) סדרה פורשת ב־V, ו־ מ"נ, אזי: (u_1,\ldots,u_m)

- נק"מים $1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_m \leq n$ כך ש־ .1 $(u_1,\dots,u_m) \smallfrown (v_j \mid j \notin \{i_1,\dots,i_m\})$
 - .m < n .2

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

(A^{-1},A^T) שחלוף והפיכות 5

נגדיר את השחלוף של A, A^T , א השחלוף של גדיר את נגדיר את אם $A = A^T$, אם אם אם אינו שי

משפט 1.5 חוקי

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

- תיקרא $A\in M_{m imes n}(\mathbb{F})$ מטריצה 2.5 מטריצה

- $B\in M_{n imes m}(\mathbb{F})$ הפיכה משמאל: אם קיימת אם הפיכה .1 . $B\cdot A=I_n$
- $B\in M_{n imes m}(\mathbb{F})$ הפיכה מימין: אם קיימת מטריצה . $A\cdot B=I_m$ כך ש
- $A\cdot$ ע כך ש $B\in M_{n imes m}(\mathbb{F})$ מטריצה מטריצה אם קיימת הפיכה: אם הפיימת הופכית אם ו $B=I_m$

 $A\in M_{m imes n}(\mathbb{F})$ משפט 3.5 משפט

- יש $A\cdot \overline{x}=0$ הפיכה משמאל אם למערכת $A\cdot \overline{x}=0$ הפיכה מפתרון יחיד (כלומר סדרת העמודות של בת"ל, ולכן $m\geq n$).
- יש פתרון אים הפיכה מימין און למערכת למערכת לא פתרון הפיכה מימין לכל לכל $\bar{b}\in\mathbb{F}^m$ לכל לכל (כלומר סדרת העמודות של ל $\bar{b}\in\mathbb{F}^m$ פורשת, ו־ח).
- למערכת של $A\cdot \overline{x}=\overline{b}$ יש פתרון יחיד למערכת הפיכה הפיכה לכל (כלומר סדרת העמודות של ה $\overline{b}\in\mathbb{F}^m$ לכל ולכן ולכן הוכן ולכן היחים.

בפרט מטריצה הפיכה היא ריבועית.

:טענות

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

שקולים מטריצת ונדרמונד 6.3 במטריצה להפיכות 5.1 ריבועית

- I_n שקולת שורות ל- A .1
- .2 קיים $\overline{b}\in\mathbb{F}^n$ יש פתרון יחיד.
- יש פתרון. הוא גם $ar{b}\in\mathbb{F}^n$ למערכת $ar{b}\in\mathbb{F}^n$ יחיד אבל מספיק להוכיח שיש פתרון.
- 4. A הפיכה משמאל $^{ au}$ כלומר עמודות A בת"ל. אפשר גם שורות לפי 6.
- אפשר ביכה מימין 2 כלומר עמודות A פורשות. אפשר A .5 גם שורות לפי 6.
 - .6 אפיכה. A^T
 - $|A| \neq 0$.7
 - $\mathcal{N}(A) = 0$ כלומר, $\operatorname{rank} A = n$.8

ובנוסף A,B ריבועיות. $A \cdot B \iff A \cdot B$ ריבועיות.

דטרמיננטה 6

דרכי חישוב

- $\det_{j}^{(n)}(A) = \sum_{k=1}^{n}(A)_{k,j} \cdot \ldots \cdot \Delta \cot_{j}^{(n)}(A) = \sum_{k=1}^{n}(A)_{k,j} \cdot \ldots \cdot \Delta \cot_{j}^{(n)}(A)$.1 $c_{j} = \frac{|B_{j}|}{|A|}$.2 $\ldots \cdot (-1)^{k+j} \cdot \det^{(n-1)}(A_{(k\,j)})$. $B_{j}\left(C_{1}\left(A\right),\ldots,C_{j-1}\left(A\right),\overline{b},\ldots,C_{n}\left(A\right)\right)$
 - $\det\left(A\right) = \sum_{\sigma \in S_n} \mathrm{sign}\left(\sigma\right)$ י בטרמיננטה לפי תמורות: .2 $\prod_{i=1}^{n} (A)_{i,\sigma(i)}$
 - אם A ואם $\det\left(A\right)=0$ הפיכה A הפיכה A אם Aכאשר $\det(A)=x_{\varphi_1}\cdot\dots\cdot x_{\varphi_n}$ ו $\det(A)\neq 0$ אז φ פעולות הדירוג. אם φ פעולות הדירוג. $\varphi_1,\dots,\varphi_n$ ואם $x_{arphi}=\lambda^{-1}$ אז אז בסקלר arphi נאם arphi כפל בסקלר $x_{arphi}=-1$ $_{\circ}$ הוספת שורה אז $_{\circ}$

טענות 6.2

1. לינאריות לפי שורה:

$$(a \ (2) \ b \ (3) \ b \ (4))$$
 $(a \ (3) \ b \ (4))$ $(a \ (4))$

- N(I) = 1 נרמול: 2.
- $\det(A \cdot B) = \det(A) \cdot \det(B) \cdot \mathbf{3}$
- לכן אפשר גם להפעיל פעולות. $\det\left(A\right)=\det\left(A^{T}\right)$.4 עמודה, שהן פעולות שורה על השחלוף.
- orall j כם במטריצה משולשית עליונה או תחתונה .5 או $i.\,(A)_{i,j} = 0$, או $i.\,(A)_{i,j} = 0$ היא מכפלת האלכסון.

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

6.4 מטריצה מוצמדת

 $(\operatorname{adj}(A))_{i,j} = (-1)^{j+i} \cdot \det (A_{(j\,i)})$ נגדיר:

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

כלל קרמר

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

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

כאשר

תמורות

הגדרות 7.1

 $J_n o T_n$ זה קבוצת הפונקציות החח"ע ועל ב $J_n = \{1, \dots, n\}$ כאשר J_n

סימונים לתמורות:

- חת"ע ועי $\sigma:J_n o J_n$.1
- $.ig(egin{array}{cccc} 1 & 2 & 3 & 4 \ \sigma\left(1
 ight) & \sigma\left(2
 ight) & \sigma\left(3
 ight) & \sigma\left(4
 ight) \end{pmatrix}$:רישום ישיר.

 $A \in M_n\left(\mathbb{F}
ight)$ מטריצה (מטריצה תמורה): 1.7 מטריצה כך $\sigma \in \overset{\sim}{S_n}$ תמורה מטריצת תמורה אם קיימת תמורה נקראת

sign סיגנטורה

 (σ) עבור של $\sin{(\sigma)}$ $\sigma\in S_n$ עבור אבור $\sin{(\sigma)}$. $\operatorname{sign}\left(\sigma\right)=|P\left(\sigma\right)|$ מוגדרת כ־

 $\sigma \in S_n$ תמורה. $\sigma \in S_n$ תמורה $N\left(\sigma
ight) = \left|\left\{\left(i,j\right) \mid j>i \wedge \sigma\left(j
ight) < \sigma\left(i
ight)
ight\}
ight|$ נגדיר את $i\leq n$ $N\left(\sigma
ight) = 1) \quad z_{\sigma}\left(i
ight) = \left|\left\{\left(i,j
ight) \mid j>i, \sigma\left(i
ight) < \sigma\left(j
ight)
ight\}\right| = 1$ $\operatorname{sign}(\sigma) = (-1)^{N(\sigma)}$: נגדיר את sign גדיר את (גדיר את $\sum_{i=1}^n z_{\sigma}(i)$

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

8 מרחב וקטורי

 \mathbb{F} מרחב וקטורי מעל שדה 1.8 מרחב וקטורי מעל אדה זו שלשה ($V,+,\cdot$) או שלשה ($V,+,\cdot$) מי

- . חבורה חילופית. $\langle V, + \rangle$
- : בסקיימת: בסקיימת: $\mathbb{F} imes V o V$.2
- $orall lpha, eta \in \mathbb{F}. orall \overline{v} \in V. eta \cdot (lpha \cdot \overline{v}) =$. (a) . (b) . (b) . (c) . (c) .
 - . $orall \overline{v} \in V.1_{\mathbb{F}} \cdot \overline{v} = \overline{v}$ (ב)
 - 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)
- $\forall a \in \mathbb{F}. \forall \overline{v_1}, \overline{v_2} \in V.\alpha \cdot (\overline{v_1} + \overline{v_2}) = \alpha \cdot \overline{v_1} + \alpha \cdot \overline{v_2}$ (2)

8.1 בוחן תת מרחב

"מימ: מרחב אמ $U\subseteq F^n$

- .1 סגורה לחיבור. U
- .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.

9 בסיס האמל

- לכל אם תת קבוצה $X\subseteq V$ נקראת בת"ל אם לכל $v_1,\ldots,v_n,v_1,\ldots,v_n\in X$ בת"ל. כלומר אין צירוף לינארי לא טריויאלי של איברים מ"ל שיוצא v_1,\ldots,v_n
- $\mathrm{.sp}\,(X)=V$ אם פורשת פורשת גקראת $X\subseteq V$
- קבוצה אם היא בסיס לקראת נקראת גע $X\subseteq V$ היא קבוצה ופורשת.

10 סכום ישר

 $U_1\oplus$ ישר שכום אוא $U_1+\cdots+U_n$ הוא סכום ישר הגדרה: נאמר כי $\overline{v}\in U_1+\cdots+U_n$ אם לכל $\overline{v}\in U_1+\cdots+U_n$ קיימת ויחידה סדרה $\overline{v}=\sum_{i=1}^n\overline{u_i}$ כך ש $\overline{u_i},\ldots,\overline{u_n}\in U_i$ 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 B_i ב־.2 בת"ל. בת"ל. בת"ל.
 - $.U_i\cap\left(\sum_{j=1,j
 eq i}^nU_j
 ight)=\left\{\overline{0}
 ight\}$, $1\le i\le n$.3 .3 .2 בפרט אם $.U_1\cap U_2=\left\{\overline{0}
 ight\}$,n=2

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

11

.Sols $(A)=\{x\in\mathbb{F}^n\mid Ax=\overline{0}\}$: מרחב הפתרונות:

מרחב העמודות והשורות

- $.C(A) = {
 m sp}\left({{C_1}\left(A \right), \ldots ,{C_n}\left(A \right)} \right)$.2
- $R(A) = \text{sp}(R_1(A), \dots, R_m(A))$ מרחב השורות: 3.

עם גם כי . $\dim\left(R\left(A\right)\right)=\dim\left(C\left(A\right)\right)$ 1.11 משפט . $\operatorname{Rank}\left(A\right)$

 $\mathcal{N}(A) = \dim(\operatorname{Sols}(A))$ בנוסף נסמן

משפט 2.11 (משפט הדרגה): פעולות דירוג משמרות את משפט 1.11 (משפט הדרגה): אבל אב בהכרח משמרות (Rank (A) גם את (C(A).

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

 $\mathrm{Rank}\,(A)=n\iff$ הפיכה A הפיכה, $A\in M_{m imes n}\left(\mathbb{R}
ight)$ מטקנה: rank

- $.\mathrm{Rank}\left(A\right) \leq \min\left(n,m\right) \ .\mathbf{1}$
- $\operatorname{Rank}(A \cdot B) \leq \min(\operatorname{Rank}(A), \operatorname{Rank}(B))$.2
 - $\operatorname{Rank}(A+B) \leq \operatorname{Rank}(A) + \operatorname{Rank}(B)$.3
- $\mathrm{Rank}\,(A\cdot B)=$ אם אז הפיכה אז הפיכה A שם 4.4 Rank (B), $\mathrm{Rank}\,(B\cdot A)=\mathrm{Rank}\,(B)$

12 העתקות לינאריות

T:V o U יהיו (אמר מ"ו מעל \mathbb{F} , נאמר כי V,U יהיו העתקה לינארית אם:

- $\forall v_1, v_2 \in V.T(v_1 + v_2) = T(v_1) + T(v_2)$.1
 - $. \forall \alpha \in \mathbb{F}. \forall v \in V. T (\alpha \cdot v) = \alpha \cdot T (v)$. .2

הגדרות נוספות:

- הגרעין $\ker\left(T\right)=T^{-1}\left[\{0\}\right]=\left\{\overline{v}\in V\mid T\left(\overline{v}\right)=0\right\}$.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

12.1 תכונות בסיסיות

תהא T:V o U לינארית,

- לינארי כל צירוף לינארי $T\left(\sum_{i=1}^n \alpha_i v_i\right) = \sum_{i=1}^n \alpha_i T\left(v_i\right)$.1 נשמר.
 - .2 מכפליות. $T\left(-\overline{v}\right)=-T\left(\overline{v}\right)$
 - $T(\overline{0}_V) = \overline{0}_U$.3
 - $\ker(T) = {\overline{0}} \iff \mathsf{v}^n \mathsf{n} \mathsf{n} T$.4
 - (טריויאלי). Im $(T)=U\iff T$.5
- אם (u_1,\ldots,u_n) סדרה פורשת של V אז (u_1,\ldots,u_n) סדרה פורשת של $(T\left(u_1
 ight),\ldots,T\left(u_k
 ight))$

$$LD\left(v_{1},\ldots,v_{n}
ight)$$
 \subseteq , $\left(v_{1},\ldots,v_{n}
ight)$.7 .7 ..., $LD\left(T\left(v_{1}
ight),\ldots,T\left(v_{n}
ight)
ight)$

$$(v_1,\ldots,v_n)$$
 אם $(T\left(v_1\right),\ldots,T\left(v_n\right))$ בת"ל.

$$egin{array}{lll} v_i &\in& \mathrm{sp}\left(v_1,\ldots,v_{i-1},v_{i+1},\ldots,v_n
ight) & \mathrm{T}\left(v_i
ight) &\in& \mathrm{LL} & \mathrm{SP}\left(T\left(v_1
ight),\ldots,T\left(v_{i-1}
ight),T\left(v_{i+1}
ight),\ldots,T\left(v_n
ight) \end{array}
ight) \end{array}$$

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

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

 $B=(b_1,\dots,b_n)$ היי V,U בסיס של .8 מ"ו. יהי $u_1,\dots,u_n\in U$ יהיו $u_1,\dots,u_n\in U$ יהיו ויחידה העתקה לינארית U_i לינארית U_i כך שלכל U_i כלומר העתקה לינארית נקבעת U_i כלומר העתקה לינארית נקבעת ביחידות לפי U_i לינארים.

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

12.2 הטלה

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

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

U על V על על על על את ההטלה של

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

כלומר זה ייצוג לאחד מהאיברים בהצגה היחידה של וקטור.

:טענות

.1 הטלה $P_{(U,W)}$ היא העתקה לינארית.

$$.P_{(U,W)} + P_{(W,U)} = Id_V , P_{(U,W)} \circ P_{(U,W)} = P .2$$

$$.P_{(U,W)}^{-1}[\{0\}] = W$$
 , $Im(P_{(U,W)}) = U$.3

12.3 איזומורפיזם

12.3.1 הגדרות

היא $f:V \to U$ כי גאמר מ"ו מעל \mathbb{F} , מ"ו מעל עהיה יהיו איזומורפיזם של מ"ו אם:

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

 $v=\sum_{i=1}^n x_i\overline{u_i}$ איזומורפיזם משמר את הפתרונות של $.v,\overline{u_1},\dots,\overline{u_n}\in V$ 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 $\dim\left(V
ight)=\dim\left(U
ight)$

משפט 1.12 (2 מתוך 3 להעתקות לינאריות): כל 2 מתוך 3 הבאים שקולים לכך ש־T איזומורפיזם.

.dim
$$(V) = \dim(U)$$
 .1

- ע."ע.T .2
 - .3 על.

12.3.2 קואורדינטות

יהי 0 מ"ו מעל \mathbb{R} , בסיס של N. נסמן n מ"ו מעל \mathbb{R} , ויהי מים $v\in V$ בסיס. על פי משפט, לכל $v\in V$ בסיס. על פי משפט, לכל $v=\sum_{i=1}^n\alpha_ib_i$ כך ש $v=\sum_{i=1}^n\alpha_ib_i$ נגדיר את הקואורדינטות של $v=\sum_{i=1}^n\alpha_ib_i$

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

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

12.4 מרחב ההעתקות

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

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

מטריציונית 12.5

את גדיר את, $A\in M_{m\times n}(\mathbb{F})$ מטריצה לכל הגדרה: $T_A:\mathbb{F}^n\to\mathbb{F}^m$, אימה המערקה המטריציונית המתאימה ל

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

 $A\in$ מטריצה אם קיימת מטריציונית פונקציה fנקראת נקראת פונקציה .A=[f]ונסמן הו $f=T_A$ ש־ כך ש $M_{m\times n}\left(\mathbb{F}\right)$

היא: [T] היא:

$$[T] = \left(T \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \quad T \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \quad \dots \quad T \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} \right)$$

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

:טענות

.Sols
$$(A) = T_A^{-1} [\{\overline{0}\}] = \ker (T_A)$$
 .1

$$.C(A) = Im(T_A)$$
 .2

על אם היא פורשות. אם היא ריבועית אז גם הפיכה. T_A .3 אז גם הפיכה.

עמודות A בת"ל. כי אין שתי \longleftrightarrow חח"ע אין שתי T_A .4 דרכים להגיע לאותו הדבר.

.הפיכה $A\iff$ בסיס A הפיכה T_A .5

$$[T + S] = [T] + [S], [\alpha \cdot T] = \alpha \cdot [T], [S \circ T] = [S] \cdot [T]$$
 .6

13 מטריצה מייצגת

יהי מוצר סופית. א"ל V,U צ"ל $T:V\to U$ מוצר סופית. הגדרה: תהא U בסיס של U, ו־U בסיס של U, ו־U בסיס של U, ו־U בסיס של U בסיס של U, ו־U בסיס של U בסיס של U, ו־U בסיס של U

$$T_C^B = Q_C \circ T \circ Q_B^{-1}$$
$$[T]_C^B = [T_C^B]$$

:טענות

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

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

$$[\overline{u}]_C\in \mathrm{Cols}\left([T]_C^B
ight)\iff \overline{u}\in Im\left(T
ight)$$
, גלכל 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 הקואורדינטות: יהיו הגדרה 1.13 מטריצות שינוי הקואורדינטות: שני בסיסים של מ"ו V אז נגדיר את מטריצת שינוי בסיסים של מ"ו V לידי: $[Id_V]_C^B$

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

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

14 מטריצות דומות

יהיו אם דומות אם דימת כי א $A,B\in M_n\left(\mathbb{F}\right)$ יהיו יהיו אם אם א $A,B\in M_n\left(\mathbb{F}\right)$ מטריצה הפיכה לPכך דימר מטריצה הפיכה מטריצה הפיכה א

(באים שקולים: $A,B\in M_n\left(\mathbb{F}
ight)$ נתון משפט: נתון

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

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

ואם A,B דומות אז:

.Rank
$$(A) = \text{Rank}(B)$$
, $\mathcal{N}(A) = \mathcal{N}(B)$.1

$$\operatorname{tr}(A) = \sum_{i=1}^{n} (A)_{i,i}$$
 כאשר $\operatorname{tr}(A) = \operatorname{tr}(B)$.2

$$\det(A) = \det(B)$$
 .3

15 אלגוריתמים

15.1 צמצום סדרה לבת"ל

15.1.1 לפי שורות

יהיו
$$v_1,\dots,v_n$$
 נשים את $v_1,\dots,v_n\in\mathbb{F}^m$ יהיו יהיו $B=\begin{pmatrix}v_1^t\\\vdots\\v_n^t\end{pmatrix}\in M_{n\times m}\left(\mathbb{F}\right)$

(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.

15.1.2 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.

15.2 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 מu שנפתחה בהן מדרגה. את הuים המתאימים נוסיף לסדרת הuים, ונקבל בסיס.

15.3 חיתוך של מרחבים וקטוריים

יהיו v_1,\ldots,v_n מרחבים שבסיסיהם U,V ור יהיו מרכת מערכת מערכת משוואות:

$$\alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n = \beta_1 u_1 + \dots + \beta_m u_m$$

ונראה מה הפתרונות. מרחב הפתרונות הוא בדיוק החיתוך.