תוכן עניינים

7

	וטריצות:	ות לגבי כפל כ	טענ 1.1.1
$A \cdot B = \left(A \cdot A $	$C_1(B)$ \cdots	$A \cdot C_n(B)$	משפט 2.1

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

- $A\cdot B\cdot C=A\cdot (B\cdot C)$.1. אסוציאטיביות הכפל:
 - 2. חוק הפילוג.

3

3

3

5

- $A \cdot (\alpha \cdot B) = \alpha \cdot (A \cdot B)$.3
- $A\cdot 0=0\cdot A=0$, $A\in M_{m imes n}(\mathbb{F})$:12. 4. כפל ב־0 $I_m \cdot A = A$ $A \cdot I_n = A$

פעולות אלמנטריות

- $R_i \leftrightarrow R_j$. להחליף סדר בין משוואות.
- $R_i \rightarrow \alpha \cdot R_i$.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 $A \cdot B$ ישי כך מטריצות אהיו 4.1 משפט 4.1 יהיו φ פעולה אלמנטרית. אזי:

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

לכל פעולה הגדרה 5.1 המטריצה האלמנטרית: אלמנטרית על מטריצות עם m שורות, נגדיר מטריצה אלמנטרית על מטריצות אלמנטרית אלמנטרית על מטריצות עם אלמנטרית על מטריצות אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית על מטריצות אלמנטרית אלטנטרית אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית אלטנטרית אלמנטרית אלמנטר $E_{\varphi} \coloneqq \varphi(I_m)$ אלמנטרית E_{φ} על ידי

,arphi לכל מטריצה $A\in M_{m imes n}\left(\mathbb{F}
ight)$ לכל $\varphi(A) = E_{\varphi} \cdot A$ מתקיים ש

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

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:

- 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.

מטריצות בסיסיות 1

12.2

15

כפל מטריצה במטריצה

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

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

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 $B=I_m$

 $A\in M_{m imes n}(\mathbb{F})$ 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 ... $(A\cdot B)^{-1}=B^{-1}\cdot A^{-1}$...

6.4 מטריצה מוצמדת במטריצה להפיכות שקולים 5.1 תנאים ריבועית

- I_n שקולת שורות ל- I_n .1
- . יש פתרון יחיד. $ar{b}\in\mathbb{F}^n$ יש פתרון יחיד.
 - . יש פתרון יחיד. $ar{b}\in\mathbb{F}^n$ למערכת $ar{b}\in\mathbb{F}^n$
- 4. A הפיכה משמאל $^{-}$ כלומר עמודות A בת"ל. גם שורות לפי 6.
- אפשר A הפיכה מימין $^{-}$ כלומר עמודות A פורשות. אפשר גם שורות לפי 6.
 - .6 הפיכה. A^T

ובנוסף $A \cdot B \iff$ הפיכות הפיכות A, B הפיכה.

דטרמיננטה 6

דרכי חישוב

$$\det_j^{(n)}(A) = \sum_{k=1}^n (A)_{k,j}$$
 : פיתוח לפי עמודה. .1
$$.(-1)^{k+j} \cdot \det^{(n-1)}\left(A_{(k\,j)}\right)$$

$$\det\left(A\right) = \sum_{\sigma \in S_n} \mathrm{sign}\left(\sigma\right) \cdot :$$
 בטרמיננטה לפי תמורות. .2

$$\det{(A)} = \sum_{\sigma \in S_n} \mathrm{sign}\,(\sigma) \cdot \,:$$
בטרמיננטה לפי תמורות. .2
$$. \prod_{i=1}^n (A)_{i,\sigma(i)}$$

הפיכה A ואם $\det\left(A\right)=0$ הפיכה A הפיכה Aאז $\det(A)=x_{\varphi_1}\cdot\dots\cdot x_{\varphi_n}$ ו $\det(A)\neq 0$ אז מל φ פעולות הדירוג. אם φ החלפת שורה φ אם φ בעולות הדירוג. אם φ אם φ אם φ כפל בסקלר φ אז φ , אם φ כפל בסקלר φ .1 או שורה או φ

טענות 6.2

1. לינאריות לפי שורה:

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

מטריצת ונדרמונד 6.3

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

- $(\operatorname{adj}(A))_{i,j} = (-1)^{j+i} \cdot \det(A_{(j\,i)})$ נגדיר:
 - $(adj(A))^T = adj(A^T)$.1
- $A \cdot \operatorname{adj}(A) = A \cdot \operatorname{adj}(A)$ אם $A \cdot \operatorname{adj}(A)$ $\operatorname{adj}(A) \cdot A =$
 - $A^{-1} = \frac{1}{|A|} \cdot \operatorname{adj}(A)$ th $A \cdot \operatorname{adj}(A) = I \cdot \det(A)$.3

כלל קרמר 6.5

מתקיים:

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

 $c_{j}=rac{\left|B_{j}
ight|}{\left|A\right|}$.2 $B_{j}\left(C_{1}\left(A
ight),\ldots,C_{j-1}\left(A
ight),ar{b},\ldots,C_{n}\left(A
ight)
ight)$ כאשר

תמורות

7.1 הגדרות

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

סימונים לתמורות:

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

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

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

sign סיגנטורה 7.2

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

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

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

מרחב וקטורי 8

 ${\mathbb F}$ מרחב (מרחב וקטורי): מרחב וקטורי מעל שדה $(V,+,\cdot)$ כך ש:

- .1 חבורה חילופית $\langle V,+
 angle$
- : כפל בסקלר, פעולה שמקיימת: $\mathbb{F} imes V o V$.2
- $orall lpha, eta \in \mathbb{F}. orall \overline{v} \in V. eta \cdot (lpha \cdot \overline{v}) =$ אסוצייטיביות. (א) $\cdot (\beta \cdot \alpha) \cdot v$

- $. orall \overline{v} \in V.1_{\mathbb{F}} \cdot \overline{v} = \overline{v}$ (ב)
 - 3. חוק הפילוג:
- $. \forall \alpha, \beta \in \mathbb{F}. \forall \overline{v} \in V. (\alpha + \beta) \cdot \overline{v} = \alpha \cdot \overline{v} + \beta \cdot \overline{v}$ (N)
- $. \forall a \in \mathbb{F}. \forall \overline{v_1}, \overline{v_2} \in V. \alpha \cdot (\overline{v_1} + \overline{v_2}) = \alpha \cdot \overline{v_1} + \alpha \cdot \overline{v_2}$ (1)

8.1 בוחן תת מרחב

"מימ: מרחב אמ היא $U \subseteq F^n$

- בור. U סגורה לחיבור.
- .2 סגורה לכפל בסקלר. U
- $U \neq \emptyset$ ניתן ניתן להחליף את ניתן להחליף. $\overline{0} \in U$.3

נובע מכאן גם שחיתוך של תתי מרחבים הוא תת מרחב.

9 בסיס האמל

- לכל אם תת קבוצה א $\subseteq V$ הקראת בת"ל אם לכל עקראת אין צירוף אירוף אין אירוף אין אירויאלי של איברים מ"ל איברים טריויאלי של איברים מ"ל אינארי לא טריויאלי של איברים אינא
- $\operatorname{sp}\left(X
 ight)=V$ מרשת פורשת גקראת לקראת אם $X\subseteq V$
- היא בת"ל בסיס האמל בסיס ג
קראת בסיס אבת"ל גקראת אם א $X\subseteq V$ היא ופורשת.

10 סכום ישר

 $U_1\oplus$ ישר סכום אם הגדרה: נאמר כי $U_1+\cdots+U_n$ הוא סכום ישר סדרה סדרה עלכל $\overline{v}\in U_1+\cdots+U_n$ קיימת ויחידה סדרה $\overline{v}\in U_1+\cdots+U_n$ כך ש $\overline{u_1},\ldots,\overline{u_n}\in U_i$ יחידה.

משפט האיפיון: 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. בר"ל. B_i

11 מרחב העמודות והשורות

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

- . $\operatorname{Sols}\left(A\right)=\left\{x\in\mathbb{F}^{n}\mid Ax=\overline{0}
 ight\}$.1. מרחב הפתרונות:
- $.C(A) = sp(C_1(A), ..., C_n(A))$:מרחב העמודות.
- $R(A) = \mathrm{sp}\left(R_1(A), \dots, R_m(A)\right)$.3
- משפט 1.11 $\dim\left(R\left(A\right)\right)=\dim\left(C\left(A\right)\right)$ 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 2.11 (משפט הדרגה): פעולות (Rank (A) אם (ולכן גם את R(A)), אבל לא בהכרח משמרות את R(A).

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

 $\operatorname{Rank}\left(A\right)=n\iff$ הפיכה $A\in M_{m imes n}\left(\mathbb{R}
ight)$ מסקנה: rank חוקי

- .Rank $(A) \leq \min(n, m)$.1
- $\operatorname{Rank}(A \cdot B) \leq \min(\operatorname{Rank}(A), \operatorname{Rank}(B))$.2
 - $.\text{Rank}(A+B) \leq \text{Rank}(A) + \text{Rank}(B) .3$
- $\mathrm{Rank}\,(A\cdot B)=$ 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 מ"ו מעל עהיו 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 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 $Im\left(T\right)=\left\{ T\left(\overline{v}\right)\mid\overline{v}\in V
 ight\} \subseteq U$.2

T בנוסף $\ker (T)$, Im(T) 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 בפליות. $T\left(-\overline{v}\right)=-T\left(\overline{v}\right)$
 - $T(\overline{0}_V) = \overline{0}_U$.3
 - $\ker(T) = \{\overline{0}\} \iff T$.4
 - (טריויאלי). Im $(T)=U\iff T$.5
- אז V אם פורשת פורשת (u_1,\ldots,u_n) .6 אם $Im\left(T\right)$ סדרה פורשת של $(T\left(u_1\right),\ldots,T\left(u_k\right))$
- (v_1,\dots,v_n) אם $(T\left(v_1\right),\dots,T\left(v_n\right))$ בת"ל אז בת"ל.
- $v_i \in \operatorname{sp}(v_1, \dots, v_{i-1}, v_{i+1}, \dots, v_n)$ $T(v_i) \in \operatorname{LD} X$ $\operatorname{Sp}(T(v_1), \dots, T(v_{i-1}), T(v_{i+1}), \dots, T(v_n))$
- $LD\left(T\left(v_{1}\right),\ldots,T\left(v_{n}\right)
 ight) = T$ ע, אם T חח"ע, אז גוא אם $LD\left(v_{1},\ldots,v_{n}\right)$

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

V מ"ו. יהי (b_1,\dots,b_n) בסיס של .8 מ"ו. יהי V,U מ"ו. יהי $u_1,\dots,u_n\in U$ יהיו וקטורים כלשהם. אז קיימת $1\leq t$ ביחידה העתקה לינארית $t\in T:V\to U$ כלומר העתקה לינארית נקבעת $t\in T$. כלומר העתקה לינארית נקבעת ביחידות לפי $t\in T$

 $\dim\left(V
ight) = \dim\left(\ker\left(T
ight)
ight) +$ 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 ע מ"ו, ו־י $\overline{v}\in V$ מיתן כל כל כל ניתן להציג באופן יחיד:

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

 $:\!\!U$ על על של ההטלה את נגדיר את נגדיר

$$P_{(U,W)}: V \to U$$

$$P_{(W,U)}: V \to W$$

$$P_{(U,W)}(\overline{v}) = \iota x \in U.\exists y \in W.\overline{v} = x + y$$

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

12.3 איזומורפיזם

12.3.1 הגדרות

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

- .1 חח $^{"}$ ע ועל.
- .2 f העתקה לינארית (חיבורית והומוגנית).

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

שני מרחבים וקטוריים מעל אותו שדה נקראים איזומורפיזם ומסומנים ע $V \simeq U$ ומסומנים ומסומנים איזומורפיזם $T:V \to U$ זה "יחס שקילות".

 $V\simeq U\iff$ מ"ו נוצרים סופית, אז א V,U מ"ו $\dim\left(V
ight)=\dim\left(U
ight)$

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 $\dim V=n$ מ"ו מעל B, בסיס של V. נסמן V=n ויהי $\overline{v}\in V$ בסיס. על פי משפט, לכל $B=(b_1,\dots,b_n)$

ויחידים $v=\sum_{i=1}^n \alpha_i b_i$ כך ש־ $\alpha_1,\dots,\alpha_n\in\mathbb{F}$ נגדיר את הקואורדינטות של \overline{v} לפי לפי

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

העתקת הקואורדינטות מ־ V^- מ־ V^- מרינטות הקואורדינטות וה איזומורפיזם בתור הסומן גם בתור $[\cdot]_B:V\to\mathbb{F}^n$

12.4 מרחב ההעתקות

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

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

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

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

היא: [T] היא את המטריצה

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

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

:טענות

- .Sols $(A) = T_A^{-1} [\{\overline{0}\}] = \ker (T_A)$.1
 - $.C(A) = Im(T_A)$.2
- על אם היא פורשות. אם פורשות אם היא ריבועית אז גם הפיכה. אז גם הפיכה.
- עמודות A בת"ל. כי אין שתי \iff עמודות T_A .4 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

13 מטריצה מייצגת

יהי נוצר סופית. א"ל V,U צ"ל $T:V\to U$ הגדרה: תהא הגדרה: ע"ל בסיס C, ו"ל בסיס של B בסיס של T^B : $\mathbb{F}^{\dim(V)}\to\mathbb{F}^{\dim(U)}$

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

:טענות

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

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

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

$$[\overline{u}]_C\in \mathrm{Cols}\left([T]_C^B
ight)\iff \overline{u}\in Im\left(T
ight)$$
, 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 מטריצות מטריצות שינוי הקואורדינטות של מ"ו V על מ"ו שני בסיסים של מ"ו V על ידי: $[Id_V]_C^B$ הקואורדינטות מ"ב 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 $A,B\in M_n\left(\mathbb{F}\right)$ יהיו יהיו $A,B\in M_n\left(\mathbb{F}\right)$ מטריצה הפיכה P כך ש־ $A,B\in M_n\left(\mathbb{F}\right)$ שקולים: משפט: נתון $A,B\in M_n\left(\mathbb{F}\right)$

- .1 A, B דומות
- על V של C,C' בסיסים $T:V\to V$ פל .2 . $[T]_C=A,[T]_{C'}=B$
- כך ש
דVשל Cבסיס קיים אם ה
, $T:V\to V$ כל .3 .3 . $[T]_{C'}=B$ של ע
 כך של C'בסיס בסיס אז קיים ה $[T]_C=A$

ואם A,B דומות אז:

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

$${
m .tr}\,(A) = \sum_{i=1}^n {(A)}_{i,i}$$
 כאשר ${
m tr}\,(A) = {
m tr}\,(B)$.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 $B=\begin{pmatrix}v_1^t\\\vdots\\v_t^t\end{pmatrix}\in M_{n\times m}\left(\mathbb{F}\right)$

(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 הך 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,\dots,u_m) סדרה בת"ל, ור (v_1,\dots,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 u ים המתאימים נוסיף לסדרת ה v ים, ונקבל בסיס.

15.3 חיתוך של מרחבים וקטוריים

יהיו v_1,\dots,v_n מרחבים שבסיסיהם ע
,U,V ויהיו מרכת מרחבים מערכת משוואות: .
ע $.u_1,\dots,u_m$

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

ונראה מה הפתרונות. מרחב הפתרונות הוא בדיוק החיתוך.