# תוכן עניינים

	צות:	כפל מטרי	ות לגבי	טעו 1.1.1
$A \cdot B =$	$A \cdot C_1(B)$	$A \cdot C$	$C_n(B)$	2.1 משפט

\	ı	1	/	
	( -	$R_1(A) \cdot B$	- \	
$\boldsymbol{.}A\cdot B$	=	:		משפט 3.1
	\ -	$R_n(A) \cdot B$	_ /	

- $A\cdot B\cdot C=A\cdot (B\cdot C)$  .1. אסוציאטיביות הכפל:
  - 2. חוק הפילוג.
  - $A \cdot (\alpha \cdot B) = \alpha \cdot (A \cdot B)$  .3

# 1.1 פעולות אלמנטריות

- $R_i \leftrightarrow R_i$  . להחליף סדר בין משוואות.
- $R_i 
  ightarrow lpha \cdot R_i$  .2 .2 .2 .2 .2 .2 .2
  - $R_i o R_i + R_j$  . משוואות. 3

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

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

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

הגדרה 5.1 המטריצה האלמנטרית: לכל פעולה אלמנטרית עם mעל מטריצות על מטריצה אלמנטרית על מטריצה על ידי ב $\varphi$ על אלמנטרית על ידי ב $E_\varphi:=\varphi\left(I_m\right)$ על ידי אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית אלמנטרית על ידי אלמנטרית אונטרית אלמנטרית אלטנטרית א

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

בנוסף מטריצות אלמנטריות הפיכות, והמטריצה של בנוסף הפעולה של אלמנטריות הפיכות של  $\varphi$  ההופכית ההופכית של  $\varphi$ 

# דירוג ודירוג קנוני

#### בצורה מדורגת:

4

5

5

5

5

6

6

6

6

6

- .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 המשתנה בשאר המשוואות הוא 0.

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

תכונות בסיסיות . . . . . . . .

. . . . . . . . . . . איזומורפיזם

מרחב ההעתקות . . . . . . . .

מטריציונית . . . . . . . . . . . .

צמצום סדרה לבת"ל

השלמה של סדרה בת"ל לבסיס

חיתוך של מרחבים וקטוריים .

מטריצה מייצגת . . . . . . . . . . . .

מטריצות דומות .......

אלגוריתמים.........

# 1 מטריצות בסיסיות

12.2

12.3

12.4

15.2

15.3

13

15

#### 1.1 כפל מטריצה במטריצה

 $A\in M_{n imes m}\left(R
ight), B\in$  הגדרה R יהא חוג ויהיו R מטריצות. נגדיר כפל מטריצות  $M_{m imes p}\left(R
ight)$  מטריצות. נגדיר כפל  $M_{p imes n}(R)$  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  $ar b\in \mathbb{F}^m$  אם לכל היותר פתרון אחד למשוואה  $\sum_{i=1}^k x_i\overline{v_i}=ar b$ 

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

# 4 בסיס

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 לה וכל בת"ל בת"ל המכילה בת"ל מקסימלית Bה המכילה ממש את Bהינה הינה תלויה לינארית.
- מוכלת מינימלית B פורשת וכל קבוצה שמוכלת ממש ב-B אינה פורשת.
- יש הצגה יחידה כצירוף של וקטורים .3 מ־ $v\in\mathbb{F}^n$  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  $U=\dim U$  מסקנה: אם U=U ו־ $U=\dim U$ 

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

# 4.2 למת ההחלפה של ריס

יהי V מ"ו, ותהא  $(v_1,\ldots,v_n)$  סדרה פורשת ב־V, ו־ יהי v סדרה בת"ל. אזי:

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

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

# $(A^{-1},A^T)$ שחלוף והפיכות

נגדיר את השחלוף של  $A^T$  , A של השחלוף את השחלוף של  $A^T$  , אם  $A = A^T$  אם  $A = A^T$  . אם  $A = A^T$ 

משפט 1.5 חוקי Transpose:

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

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

- תרון הפיכה משמאל הפיכה למערכת  $A\cdot \overline{x}=0$  יש פתרון יחיד (כלומר סדרת העמודות של A בת"ל, באופן שקול סדרת השורות פורשת, ולכן  $m\geq n$ ).
- יש פתרון  $A\cdot \overline{x}=\bar{b}$  הפיכה מימין איש למערכת להפיכה מימין לכל  $\bar{b}\in \mathbb{F}^m$  לכל לכל לכל סדרת העמודות של  $\bar{b}\in \mathbb{F}^m$  באופן שקול סדרת השורות בת"ל, ו־ $m\leq n$ ).
- יש פתרון יחיד  $A\cdot \overline{x}=\overline{b}$  למערכת  $\iff$  הפיכה להפיס, לכל (כלומר סדרת העמודות של לכל (ה $\overline{b}\in\mathbb{F}^m$  לכל ולכן הת(m=n)

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.  $A^T$  הפיכה.
    - $|A| \neq 0$  .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  $\varphi$  פעולות הדירוג. אם  $\varphi$  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  $_{\varphi}$

#### טענות 6.2

1. לינאריות לפי שורה:

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

- 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

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

#### סימונים לתמורות:

- חח"ע וע $\sigma:J_n o J_n$  .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 

# sign סיגנטורה

 $(\sigma)$  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 ( $V,+,\cdot$ ) מו

- . 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:
  - $. \forall \alpha, \beta \in \mathbb{F}. \forall \overline{v} \in V. (\alpha + \beta) \cdot \overline{v} = \alpha \cdot \overline{v} + \beta \cdot \overline{v}$  (N)
- $\forall a \in \mathbb{F}. \forall \overline{v_1}, \overline{v_2} \in V.\alpha \cdot (\overline{v_1} + \overline{v_2}) = \alpha \cdot \overline{v_1} + \alpha \cdot \overline{v_2}$  (2)

# 8.1 בוחן תת מרחב

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

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

נובע מכאן גם שחיתוך של תתי מרחבים הוא תת מרחב.

# 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 פורשת גקראת  $X\subseteq V$

# 10 סכום ישר

 $U_1\oplus$  נאמר כי  $U_1+\cdots+U_n$  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  $U_1,\dots,U_n\subseteq U$  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. בי"ל. בי"ל. בי"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 $A\in M_{m imes n}\left(\mathbb{F}
ight)$  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
- $R(A) = \text{sp}(R_1(A), \dots, R_m(A))$  :3

משפט 1.11  $\dim\left(R\left(A\right)\right)=\dim\left(C\left(A\right)\right)$  1.11 משפט 1.Rank (A)

 $\mathcal{N}(A) = \dim(\operatorname{Sols}(A))$  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:  $\mathrm{rank}$ 

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

# 12 העתקות לינאריות

T:V o U יהיו (אמר מ") מעל  $\mathbb{F}$ , נאמר מ" מ") מייו איי הגדרה: יהיו אם:

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

#### 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  $\ker\left(T
ight),Im\left(T
ight)$  תמ"ו של

### 12.1 תכונות בסיסיות

תהא T:V o U לינארית,

- לינארי כל צירוף לינארי ב $T\left(\sum_{i=1}^{n}\alpha_{i}v_{i}\right)=\sum_{i=1}^{n}\alpha_{i}T\left(v_{i}\right)$  .1 נשמר.
  - .2 מכפליות.  $T\left(-\overline{v}\right)=-T\left(\overline{v}\right)$ 
    - $T(\overline{0}_V) = \overline{0}_U$  .3
  - $.\ker(T) = \{\overline{0}\} \iff \mathsf{V}^n\mathsf{T}$  .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.

$$v_i \in \operatorname{sp}(v_1, \dots, v_{i-1}, v_{i+1}, \dots, v_n)$$
  $T(v_i) \in \operatorname{LD} X$   $\operatorname{Sp}(T(v_1), \dots, T(v_{i-1}), T(v_{i+1}), \dots, T(v_n))$ 

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

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

A טיס של  $B=(b_1,\dots,b_n)$  יהי V,U מ"ו. יהי U,U יהיו מ"ו. יהיו  $u_1,\dots,u_n\in U$  וקטורים כלשהם. אז קיימת ויחידה העתקה לינארית U כלומר העתקה לינארית נקבעת  $T:V\to U$  כלומר העתקה לינארית נקבעת ביחידות לפי U U איברים.

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

## 12.2 הטלה

יהי  $V=U\oplus W$  תמ"ו כך ש $U,W\subseteq V$ . ראינו יהי  $\overline{v}\in V$  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  $f:V \to U$  היא "דרה: יהיו אמ"ו מעל המ"ו מעל מ"ו ממ"ו היא איזומורפיזם של מ"ו אם:

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

 $v=\sum_{i=1}^n x_i\overline{u_i}$  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 עד יחס 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 שT איזומורפיזם.

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

- ע."עT .2
  - 3. *T* על.

## 12.3.2 קואורדינטות

יהי V מ"ו מעל  $\mathbb{R}$ , בסיס של V. נסמן n מ"ו מעל  $\mathbb{R}$ , ויהי מהי  $\overline{v}\in V$  בסיס. על פי משפט, לכל  $B=(b_1,\ldots,b_n)$  ויחידים  $B=(b_1,\ldots,a_n)$  כך ש־ $a_1,\ldots,a_n\in\mathbb{R}$  נגדיר את הקואורדינטות של  $\overline{v}$  לפי B 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 עסומן גם בתור  $[\cdot]_B:V \to \mathbb{F}^n$ 

# 12.4 מרחב ההעתקות

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

משפט:  $\dim (\operatorname{Hom}(V,U)) = \dim (V) \cdot \dim (U)$  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

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

 $A\in$  פונקציה f נקראת מטריציונית אם קיימת מטריצה A=[f] ונסמן ו $f=T_A$  כך ש $M_{m imes n}\left(\mathbb{F}
ight)$ 

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  $\iff$  עמודות  $T_A$  .4 דרכים להגיע לאותו הדבר.

.הפיכה  $A\iff$  עמודות A 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 נוצר סופית. א"ל V,U נוצר סופית. יהי  $T:V\to U$  נוצר סופית. יהי בסיס של V,U בסי

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

# :טענות

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

$$.[T]_C^B = \left( egin{bmatrix} |&&&&|&&|\\ |T\left(b_1
ight)|_C&\dots&[T\left(b_n
ight)]_C \end{matrix}
ight)$$
 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. 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 הגדרה 1.13 מטריצות שינוי הקואורדינטות: יהיו שינוי שני בסיסים של מ"ו V ו" 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

: 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 .2 . $[T]_C=A,[T]_{C'}=B$

על V על C כלים בסיס , $T:V\to V$  כך ש־ .3 . $[T]_{C'}=B$ על אז קיים בסיס ,אז קיים בסיס ,אז קיים בסיס , $[T]_C=A$ 

ואם A,B דומות אז:

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

$$\operatorname{tr}\left(A\right)=\sum_{i=1}^{n}\left(A\right)_{i,i}$$
 כאשר  $\operatorname{tr}\left(A\right)=\operatorname{tr}\left(B\right)$  .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, וד $(v_1, \ldots, v_k)$  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 ו־ יהיו  $u_1,\ldots,v_n$  מרחבים שבסיסיהם וקטוריים בננה 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.