# **סיכומי הרצאות** - אלגברה לינארית 1

# מיכאל פרבר ברודסקי

# תוכן עניינים

3		חבורות, חוגים ושדות	מונואידים, I
3			1 הגדרות
3		תכונות של פעולות	1.1
3		מונואיד	1.2
3		חבורה	1.3
3		חוג	1.4
4		שדה	1.5
4			II מרוכבים
4		בסיסיות	2 הגדרות
4		לארית	3 הצגה פו
5			ווו מטריצות III
5		· • • • • • • • • • • • • • • • • • • •	4 הגדרות
5		שונות	4.1
6		פעולות בסיסיות	4.2
6		לפל מטריצה בו ced מטריצה בו	
6	מטריצה	4.2.2 כפל מטריצה בנ	
6	ל מטריצות:	טענות לגבי כפל	
7	יריצה	פעולות אלמנטריות על מט	4.3
7		ירוג קנוני	5 דירוג וד
7		הגדרות	5.1
8		מציאת פתרונות	5.2
8	הפתרונות לפי צורה מדורגת (לא בהכרח		
8	ות עצמם לפי צורה מדורגת קנונית	5.2.2 מציאת הפתרונו	
8			6 תת מרר
8		לינאריים	7 צירופים
8		בת"ל	7.1
9	ם	קבוצת הצירופים הלינאריי	7.2
9		בסיס	7.3
10		הפיכות	8 שחלוף ו

10		8.1	
10	הפיכות מטריצה	8.2	
11	ָץציית נפּחיןציית נפּחיו	פונכ	9
11	הגדרות	9.1	
11	דטרמיננטה	9.2	
12		9.3	
12	מטריצה מוצמדת	9.4	
12	רות	תמו	10
12	הגדרות	10.1	
13	sign	10.2	
13	$\ldots$ וב וקטורי	מרר	11

# חלק I

# מונואידים, חבורות, חוגים ושדות

### 1 הגדרות

### 1.1 תכונות של פעולות

A imes A הוא A imes A הוא A imes A תהא A imes A

- $\forall a, b, c \in A. (a*b)*c = a*(b*c)$  אסוצייטיבית: \* .1
  - $. \forall a, b.a * b = b * a$  אילופית: \* .2
  - $.*: A \times A \rightarrow A :*$  סגורה לפעולה A סגורה לפעולה

#### 1.2 מונואיד

G כך ש: G כלשהי ו־G כאשר כלשהי ו־G כאשר כלשהי ו־G כאשר כלשהי ו־ל

- .\* סגורה לפעולה G .1
- 2. \* פעולה אסוצייטיבית.
- . האיבר הזה .  $\exists e \in G. \forall g \in G. e*g = g*e = g$  האיבר לפעולה, לפעולה, לפעולה, לפעולה. פ $e_G$  האיבר הזה יחיד ומסומן.

#### 1.3 חבורה

מקרה פרטי של מונואיד שמקיימת גם:

4. קיים איבר הופכי, כלומר  $g\in G.\exists h\in G.g*h=h*g=e$  ראיבר יחידה. איבר איבר הופכי של g מסומן -g^-1

#### 1.4 חוג

שלשה  $\langle R, +, * \rangle$  נקראת חוג אם:

- $. orall a, b \in R.a + b = b + a$  חבורה חילופית, כלומר  $\langle R, + 
  angle$  .1
  - .\* סגורה לפעולה R ו־R סגורה לפעולה \* .2
    - 3. חוק הפילוג:

$$\forall a, b, c \in R.a * (b+c) = a * b + a * c$$
  
 $(b+c) * a = b * a + c * a$ 

a\*b=b\*a חוג חילופיa\*b=b\*a אם אפעולה חילופית (כלומר

תוג עם יחידה  $^{ au}$  אם  $\langle R,* \rangle$  מונואיד.

סיים.  $0_R$  ניטרלי לכפל אם  $0_R$  ניטרלי לכפל אם  $0_R$ 

מחלק  $a*b=0_R$  כך ש־ $b \neq 0_R$  כך שם "מחלק "מחלק (נקרא "מחלק  $b \neq a \in R$  מחלק  $b \neq a \in R$  מחלק  $a*b=0_R$  מחלק .

חוג חילופי עם יחידה וללא מחלקי 0 נקרא **תחום שלמות**. הוא מקיים את חוק הצמצום (לכל a=c אז a\*b=c\*b, אם  $a,b,c\in R$ 

#### 1.5 שדה

גם: מקרה פרטי של חוג שמקיים גם:  $\langle F, +, * \rangle$ 

תבורה חילופית.  $\langle F \setminus \{0_F\}, * \rangle$  .1

כל שדה הוא תחום שלמות, אבל ההפך אינו נכון. תחומי שלמות סופיים הם כן שדות. כל שדה הוא תחום שלמות, אבל ההפך אינו נכון. חרבה פעמים בהגדרת שדה מוסיפים את הדרישה  $0_F \neq 1_F$ 

# חלק II

# מרוכבים

# 2 הגדרות בסיסיות

נסמן הוא המספר המספר היא:  $\mathbb{C}=\mathbb{R}^2$ , כאשר המספר הראשון הוא . $i=\sqrt{-1}$  נסמן החלק הממשי (שמסומן ( $Re\left(c\right)$ ) והמספר השני הוא החלק הדמיוני (שמסומן , $z\in\mathbb{C}$ ) עובדות: עבור

- . בירים. z של z מראשית הצירים.  $||z||=\sqrt{Re\left(z\right)^{2}+Im\left(z\right)^{2}}$  . מראשית הצירים. 1
  - $z=||z||\,e^{i\cdot\arg(z)}$  לכן,  $e^{i heta}=\cos\left( heta
    ight)+i\sin\left( heta
    ight)$  .2
    - 3. **חיבור:** מחברים את החלק הממשי והדמיוני בנפרד.
  - $.i^2 = -1$ משתמשים בזה ש־ $.(a+ib)\cdot(c+id) = (ac-bd)+i\,(bc+da)$  .4
    - 5. כל שורש של פולינום מרוכב הוא מרוכב.
    - .6 נגדיר  $\overline{z}$  להיות  $\overline{z}=a-ib$  כלומר להפוך את החלק הדמיוני.
      - $\overline{\overline{z}}=z$  (x)
      - $z\cdot \overline{z} = \left|\left|z\right|\right|^2$  (1)
      - $\overline{z_1+z_2}=\overline{z_1}+\overline{z_2}$  (a)
        - $\overline{z_1\cdot z_2}=\overline{z_1}\cdot\overline{z_2}$  (T)
      - $Re\left(z
        ight)=rac{z+\overline{z}}{2},Im\left(z
        ight)=rac{z-\overline{z}}{2i},$  (ה)
- .(כלומר כל שורש של כל פולינום מרוכב הוא מרוכב). שדה סגור אלגברית (כלומר כל שורש של כל פולינום מרוכב הוא מרוכב).
  - .8 איבר הופכי מקבלים (אם מכפילים בהופכי מקבלים 1).  $w = \frac{a-ib}{a^2+b^2}$

# 3 הצגה פולארית

נגדיר מרוכב בתור אוג  $\langle r, \theta \rangle$  כאשר r המרחק מראשית הצירים ו־ $\theta$  הארגומנט.

$$z = r\cos\theta + ir\sin\theta = r \cdot e^{i\theta}$$

#### עובדות:

1. הארגומנט של z: נסמן  $\arg(z)$  להיות הזווית שהמספר יוצר עם ציר הממשיים (לרוב נסמן .1  $\arg(z) = \arctan\left(\frac{b}{a}\right)$  בעזרת לחשב אותו בעזרת  $\gcd(z) = \arctan\left(\frac{b}{a}\right)$ 

$$\overline{z}=r\cdot e^{-i\theta}, z^{-1}=rac{1}{r}e^{-i\theta}$$
 .2

$$\cos\theta = \frac{e^{i\theta} + e^{-i\theta}}{2}, \sin\theta = \frac{e^{i\theta} - e^{-i\theta}}{2i}$$
.3

4. להכפיל מספרים מרוכבים על הגרף נראה כמו להכפיל את האורכים זה בזה ולחבר את הזוויות.

 $e^{i\theta}=e^{i(\theta+2\pi k)}$ - פתרון משוואה  $z^n=re^{i\theta}$ . נמצא הצגה פולארית  $z^n=a+ib$  נשתמש בעובדה שי $z^n=a+ib$  אזי:

$$z = \sqrt[n]{r}e^{i\left(\frac{\theta}{n} + 2\pi\frac{k}{n}\right)}$$

עבור שונים.  $k \in \{0, \dots, n-1\}$  ולכל . $k \in \mathbb{Z}$ 

# חלק III

# מטריצות

### 4 הגדרות

וקטור הוא mיה של איברים ב־ $\mathbb{F}$ . מטריצה היא mיה של וקטורים. מטריצה מסדר  $\mathbb{F}$ 1 מטריצה עם m שורות ו־n עמודות (קודם y ואז y).

נגדיר מערכת משוואות כמטריצה באופן הבא:

$$\begin{cases} \alpha_{1,1}x_1 + \dots + \alpha_{1,n}x_n &= b_1 \\ \vdots &= \vdots \\ \alpha_{m,1}x_1 + \dots + \alpha_{m,n}x_n &= b_m \end{cases} \equiv \begin{pmatrix} \alpha_{1,1} & \dots & \alpha_{1,n} & b_1 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ \alpha_{m,1} & \dots & \alpha_{m,n} & b_m \end{pmatrix}$$

#### 4.1 שונות

מטריצה ריבועית: מטריצה שכמות העמודות בה שווה לכמות השורות.

מטריצת היחידה: מסומנת  $i\neq j$  ואם  $i\neq j$  אם  $a_{i,j}=1$  אם מטריצה ריבועית מטריצה . $I_n$  ואם מטריצה: מסומנת  $a_{i,j}=0$ 

$$I_3 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

 $:e_i$  וקטור

$$(e_i)_i = \begin{cases} 0 & x \neq i \\ 1 & x = i \end{cases}$$

iה בעצם 0 בכל מקום חוץ מהמקום i

מטריצת הסיבוב:

$$R(\theta) = \begin{pmatrix} \cos \theta & -\sin \theta \\ \sin \theta & \cos \theta \end{pmatrix}$$

אם מכפילים וקטור במטריצת הסיבוב, זה מסובב את הוקטור heta מעלות.

# 4.2 פעולות בסיסיות

חיבור וקטורים:

$$\begin{pmatrix} \alpha_0 \\ \vdots \\ \alpha_n \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} \beta_0 \\ \vdots \\ \beta_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \alpha_0 + \beta_0 \\ \vdots \\ \alpha_n + \beta_n \end{pmatrix}$$

#### 4.2.1 כפל מטריצה בוקטור

כמו להציב את הוקטור בעמודות המטריצה.

$$\begin{pmatrix} a_{1,1} & \dots & a_{1,n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m,1} & \dots & a_{m,n} \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} \beta_1 \\ \vdots \\ \beta_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \beta_1 a_{1,1} + \dots + \beta_n a_{1,n} \\ \dots + \dots + \beta_n a_{m,n} \end{pmatrix}$$

 $A\overline{x}=\overline{b}$  שקולים ל־ $\overline{x}\in\mathrm{Sols}\left(A\mid b
ight)$  בנוסף, הפתרונות

את פתרונות המטריצה נסמן ב־Sols. מטריצות נקראות שקולות אם הפתרונות שלהן זהים. משפטים לגבי כפל מטריצה בוקטור:

- $A(\overline{x} + \overline{y}) = A\overline{x} + A\overline{y} \bullet$
- $A(\alpha \cdot \overline{x}) = \alpha \cdot (A \cdot \overline{x}) \bullet$
- $0\cdot b=0$  , מרטיצת ה־0, עבור 0 מטריצת ה־1, עבור  $ar{b}=ar{b}$  מרטיצת היחידה,  $I_n$

#### 4.2.2 כפל מטריצה במטריצה

הגדרה 1.4 יהא R חוג ויהיו (R חוג ויהיו R מטריצות. מטריצות  $A\in M_{n\times m}\left(R\right), B\in M_{m\times p}\left(R\right)$  בצורה הבאה:

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

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

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

A כלומר כפל מטריצות הוא כפל וקטורים של העמודות של B ב־A, או כפל וקטורים של השורות של ב־B.

#### :טענות לגבי כפל מטריצות

- $A\in M_{m imes k}(\mathbb{F}), B\in M_{k imes t}(\mathbb{F}), C\in \mathcal{A}$ עבור עבור  $A\cdot B\cdot C=A\cdot (B\cdot C)$  .1 . $M_{t imes n}(\mathbb{F})$ 
  - 2. חוק הפילוג:

$$A_1,A_2\in M_{m imes k}(\mathbb{F}),B\in M_{k imes n}(\mathbb{F})$$
 עבור  $(A_1+A_2)\cdot B=A_1\cdot B+A_2\cdot B$  (ב)

$$A \in M_{m \times k}(\mathbb{F}), B \in M_{k \times n}(\mathbb{F}), \alpha \in \mathbb{F}$$
 עבור  $A \cdot (\alpha \cdot B) = \alpha \cdot (A \cdot B)$  .3

$$A\cdot I_n=A$$
 נוסף לכך . $A\cdot 0=0\cdot A=0$  ,  $A\in M_{m imes n}(\mathbb{F})$  לכל מטריצה . $I_m\cdot A=A$ 

$$.igg(egin{array}{ccc} 1 & 1 \ 1 & 1 \end{array}igg)\cdotigg(egin{array}{ccc} 1 & 1 \ -1 & -1 \end{array}igg)=igg(egin{array}{ccc} 0 & 0 \ 0 & 0 \end{array}igg)$$
 הערה: יש מחלקי אפס, לדוגמה

### 4.3 פעולות אלמנטריות על מטריצה

הפעולות האלה הן:

- $R_i \leftrightarrow R_i$  . 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.

מטריצות ששקולות באמצעות סדרת פעולות אלמנטריות נקראות <u>שקולות שורה</u>.

 $\varphi$  משפט 4.4 יהיו A,B מטריצות כך ש־A מוגדר, ותהא  $\varphi$  פעולה אלמנטרית. אזי:

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

הגדרה 5.4 המטריצה האלמנטרית: לכל פעולה אלמנטרית עם m שורות, נגדיר הגדרה בעולה האלמנטרית: לכל פעולה אלמנטרית על ידי האלמנטרית על ידי וווער בער אלמנטרית אלמנטרית של אלמנטרית בער ידי וווער בער האלמנטרית של אלמנטרית בער ידי וווער בער האלמנטרית של אלמנטרית בער האלמנטרית בער האלמנטרית ווווער בער האלמנטרית בער ה

 $.arphi\left(A
ight)=E_{arphi}\cdot A$ לכל מטריצה .arphi, ופעולה אלמנטרית אלמנטרית  $.(E_{arphi})^{-1}$ , ופעולה הפכית של  $.(E_{arphi})^{-1}$  היא אלמנטריות הפיכות, והמטריצה של הפעולה ההופכית של  $.(E_{arphi})^{-1}$ 

# 5 דירוג ודירוג קנוני

#### 5.1 הגדרות

#### בצורה מדורגת:

- .1 משוואות 0 (מהצורה b (מהצורה 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:

- 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.

#### 5.2 מציאת פתרונות

#### 5.2.1 מציאת מספר הפתרונות לפי צורה מדורגת (לא בהכרח קנונית)

עבור ( $A\mid b$ ) מטריצה מדורגת:

- .1 אין פתרון. אין ( $b \neq 0$  כאשר ( $b \neq 0$  כאשר שורת סתירה ( $a \mid b$ ) אין פתרון.
  - . אחרת, יש  $\left\|\mathbb{F}\right|^k$  פתרונות כאשר k מספר המשתנים פתרונות 2

#### 5.2.2 מציאת הפתרונות עצמם לפי צורה מדורגת קנונית

אז:  $(A \mid b)$  מטריצה מדורגת קנונית מסדר  $m \times n$  ששקולה ל־ $(A' \mid b')$ 

- . $\operatorname{Sols}\left((A'\mid b')\right)=\emptyset$  אם ב־ $(A'\mid b')$ יש שורת סתירה אז
- 2. אחרת: נעשה החלפה על המשתנים החופשיים (אלה שאינם מקדם פותח של אף שורה). כל משתנה שאינו חופשי יוגדר לפי משוואה מסוימת. דוגמה:

$$\left(\begin{array}{ccccccc} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 4 & 0 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 3 & 3 \end{array}\right)$$

המקדמים החופשיים הם 1,4,6. הפתרון הוא:

$$\left\{ \begin{pmatrix} x_1 \\ 1 \\ 2 - 4x_4 \\ x_4 \\ 3 - 3x_6 \\ x_6 \end{pmatrix} \mid x_1, x_4, x_6 \in \mathbb{R} \right\}$$

#### 6 תת מרחב

טענה (בוחן תת מרחב):  $U\subseteq F^n$  מרחב אמ"מ:

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

נובע מכאן גם שחיתוך של תתי מרחבים הוא תת מרחב.

# 7 צירופים לינאריים

# 7.1 בת"ל

נקראת 
$$\dfrac{(lpha_1)}{(a_k)}\in\mathbb{F}^k$$
 נקראת מקדמים ( $\overline{v_1},\ldots,\overline{v_k}$ )  $\in(\mathbb{F}^n)^k$  נקראת  $\alpha_1\overline{v_1}+\cdots+\alpha_k\overline{v_k}=0$  אם  $\alpha_1\overline{v_1}+\cdots+\alpha_k\overline{v_k}=0$ 

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

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

 $LD((\overline{v_1},\ldots,\overline{v_k})) = Sols((\overline{v_1},\ldots,\overline{v_k}\mid 0))$ 

 $LD\left(\overline{v_1},\ldots,\overline{v_k}
ight)=\{0\}\iff \overline{v_1},\ldots,\overline{v_k}$  בת"ל מסקנה 2.7

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

- . תהי  $S\subseteq \mathbb{F}^n$  אז אם  $S\subseteq \mathbb{F}^n$  אז מתהי  $S\subseteq \mathbb{F}^n$  .1
- .2 עד ש־ $S\subseteq \mathbb{F}^n$  ברופורציונים S=(x,y) אז א מלויה לינארית און מרים פרופורציונים.
- ינארי לינארי אינו איבר אינו בירוף לינארי בלתי תלויה לינארית  $(v_1,\ldots,v_m)\subseteq\mathbb{F}^n$  כל הדרת מדרת 3.

## קבוצת הצירופים הלינאריים

 $(\overline{v_1},\ldots,\overline{v_k})\in (\mathbb{F}^n)^k$  ,איות, סדרת עבור סדרת **4.7** 

$$\operatorname{sp}(v_1, \dots, v_k) = \left\{ \sum_{i=1}^k \alpha_i \overline{v_i} \mid \alpha_1, \dots, \alpha_k \in \mathbb{F} \right\}$$

יא:  $K\subseteq \mathbb{F}^n$  היא: המרחב הנפרש על ידי  $v_1,\ldots,v_k$  היא:

$$\operatorname{sp}(k) = \left\{ b \in \mathbb{F}^n \mid \exists k \in \mathbb{N}. \exists \alpha_1, \dots, \alpha_k \in \mathbb{F}. \exists t_1, \dots, t_k \in K. b = \sum_{i=1}^k \alpha_i t_i \right\}$$

 $\operatorname{span}(A) = b$  אם B אם פורשת A

#### 7.3 בסיס

הגדרה 5.7 יהי  $\mathbb F$  שדה, B תת קבוצה של  $\mathbb F^n$ . אז B נקראת בסיס של  $\mathbb F^n$  אם שניים מהתנאים הבאים מתקיימים:

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

כל שניים מוכיחים גם את השלישי.

Bבסיס: Bבסיס בסיס התנאים הבאים שקולים

- .. בת"ל מקסימלית B בת"ל וכל קבוצה המכילה ממש את B הינה תלויה לינארית.
  - . פורשת מינימלית B פורשת וכל קבוצה שמוכלת ממש בB אינה פורשת.
    - B. לכל  $v \in \mathbb{F}^n$  יש הצגה יחידה כצירוף של וקטורים מ־ $v \in \mathbb{F}^n$  .3

# :Transpose מחלוף 8.1

את ( $A^t$  מטריצה מסומן (לפעמים לא הגדרה את נגדיר לאת) את נגדיר את נגדיר מטריצה את מטריצה את נגדיר את נגדיר את נגדיר את ואת את בהינתן מטריצה את לאת לאת האחלוף של את בהינתן מטריצה את לאת האחלוף של את האחלוף את האחלוף את האחלוף של את האחלוף את הא

$$\boldsymbol{.} \big(A^T\big)_{i,j} = (A)_{j,i}$$

 $.\left(egin{array}{ccc} 1 & 2 \\ 4 & 8 \\ 16 & 32 \end{array}
ight)^T = \left(egin{array}{ccc} 1 & 4 & 16 \\ 2 & 8 & 32 \end{array}
ight)$  : באופן אינטואטיבי, הפעולה מחליפה בין השורות לעמודות. לדוגמה:

משפט 2.8 חוקי Transpose:

- . מאותו הסדר) (A+B) אם החיבור מוגדר, כלומר (A+B) (אם הסדר) (A+B) אם הסדר).
  - $.lpha\in\mathbb{F}$  עבור עבור  $\left(lpha A
    ight)^{T}=lpha\left(A^{T}
    ight)$  .
  - $A \in M_{m \times k}(\mathbb{F}), B \in M_{k \times n}(F)$  עבור  $(A \cdot B)^T = B^T \cdot A^T$ 
    - $.(A^T)^T = A \bullet$

## 8.2 הפיכות מטריצה

:תיקרא  $A\in M_{m imes n}(\mathbb{F})$  מטריצה 3.8 מטריצה

- $B\cdot A=I_n$ כך ש $B\in M_{n imes m}(\mathbb{F})$  כל אם קיימת מטריצה 1. הפיכה משמאל:
  - $A\cdot B=I_m$ כך ש $B\in M_{n imes m}(\mathbb{F})$  ביימת מטריצה קיימת מימין: אם קיימת 2.
- $B\cdot A=I_n$  כך ש $A\cdot B=I_m$  כך ש $B\in M_{n imes m}(\mathbb{F})$  גם קיימת מטריצה . .  $(A^{-1})^{-1}=A$  ומסיימת המטריצה B היא יחידה ומסומנת  $A^{-1}$ , ומקיימת

 $A\in M_{m imes n}(\mathbb{F})$  משפט 4.8 משפט

- A של העמודות סדרת יחיד (כלומר יחיד ' $A\cdot \overline{x}=0$ למערכת למערכת העמודות הפיכה A .1 בת"ל, ולכן  $(m\geq n$  לכן ולכן בת"ל,
- העמודות סדרת מימין לכל  $\bar{b}\in\mathbb{F}^m$  יש פתרון לכל איש למערכת למערכת למערכת להעמודות איש פתרון לכל להערכת להעמין להערכת להעמודות להערכת להער
- עם העמודות סדרת לכל הפיכה לכל יחיד לכל יש פתרון איש א $A\cdot \overline{x}=\overline{b}$  למערכת למערכת הפיכה בסיס, ולכן הפיס, ולכן הש $A\cdot \overline{x}=\overline{b}$  (כלומר סדרת העמודות של בסיס, ולכן A

בפרט מטריצה הפיכה היא ריבועית.

הערה: המטריצה 0 אינה הפיכה, מימין או משמאל.

#### :טענות

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

(מטריצה ריבועית)  $A\in M_n\left(\mathbb{F}
ight)$  משפט שקולים עבור מטריצה (מטריצה הבאים הבאים

- A .1
- $I_n$ -טקולת שורות ל-A .2
- . יש פתרון יחיד.  $\overline{b}\in\mathbb{F}^n$  למערכת  $\overline{b}\in\mathbb{F}^n$ 
  - . יש פתרון יחיד.  $A\overline{x}=\overline{0}$  למערכת.
- .5 קיים  $b\in\mathbb{F}^n$  יש פתרון יחיד.
  - .6 הפיכה מימין.
  - .7 הפיכה משמאל.
    - .8 שורות A בסיס.
    - .9 שורות A בת"ל.
  - .10 שורות A
    - .11  $A^T$  הפיכה.

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

# 9 פונקציית נפח

#### 9.1 הגדרות

:פונקציית נפח אם  $N:M_{n}\left( \mathbb{F}\right) 
ightarrow\mathbb{F}$  פונקציית נפח

 $A \in M_n(\mathbb{F})$  עבור עבור לפי שורה. 1.

$$N\left(\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -\alpha \cdot B + \beta \cdot C - \\ \vdots \\ -A_n - \end{pmatrix}\right) = \alpha \cdot N\left(\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -B - \\ \vdots \\ -A_n - \end{pmatrix}\right) + \beta \cdot N\left(\begin{pmatrix} -A_1 - \\ \vdots \\ -C - \\ \vdots \\ -A_n - \end{pmatrix}\right)$$

- $N\left(A\right)=0$  אם יש  $i\neq j$  שרי שורות שוות),  $R_{i}\left(A\right)=R_{j}\left(A\right)$  כך ש־ $i\neq j$  אם יש 2.
  - N(I) = 1: נרמול: 3.

#### 9.2 דטרמיננטה

 $A_{(ij)}=M_{m-1 imes n-1}\left(\mathbb{F}
ight)$  יסומן A של i,jים המינור היבת מטריצה. מטריצה  $A\in M_{m imes n}\left(\mathbb{F}
ight)$  מטריצה. המינור היj והעמודה היj למשל:

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix}_{(23)} = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 7 & 8 \end{pmatrix}$$

הגדרה: פיתוח דטרמיננטה לפי עמודה j או הגדרה רקורסיבית.

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

|A| דטרמיננטה מסומנת גם

10 תפורות 9.3 טענות

# 9.3 טענות

וזהה נפח, וזהה לפי j היא פונקציית נפח, וזהה (det-). הדטרמיננטה לפי j היא פונקציית נפח, וזהה לכל לכל j

 $x_{\varphi}=-1$  החלפת שורה  $\varphi$  באשר אם  $\det\left(\varphi\left(A
ight)\right)=x_{\varphi}\cdot\det\left(A
ight)$  אז אז  $\varphi$  בעולה אלמנטרית אז  $\varphi$  ואם  $\varphi$  הוספת שורה אז  $\varphi$  בעקלר  $\varphi$  אז  $\varphi$  אז  $\varphi$  הוספת שורה אז  $\varphi$ 

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

 $\det{(A)}=x_{\varphi_1}\cdot\dots\cdot x_{\varphi_n}$ לא הפיכה אז  $\det{(A)}\neq 0$  ואם A הפיכה אז  $\det{(A)}=0$  ואם A לא הפיכה אז  $\det{(A)}=0$  באשר  $\varphi_1,\dots,\varphi_n$  פעולות הדירוג.

 $\det(A) = \det(A^T)$  .5

,<br/>( $\forall i< j.\,(A)_{i,j}=0$  או  $\forall j< i.\,(A)_{i,j}=0$  או תחתונה או עליונה או במטריצה .<br/>  $\prod_{i=1}^n{(A)_{j\,i}}$  האלכסון, מכפלת האלכסון הדטרמיננטה היא מכפלת האלכסון, או מכפלת הא

לכל קרמר: תהא עיש פתרון יחיד והפתרון לכל  $\overline{b}\in\mathbb{F}^n$  למערכת הפיכה, אז לכל הפיכה, אז לכל המינו: (שתי דרכים לתאר אותו)

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

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

## 9.4 מטריצה מוצמדת

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

 $.(\operatorname{adj}(A))^{T} = \operatorname{adj}(A^{T}) . \mathbf{1}$ 

. $(A \cdot \operatorname{adj}(A))_{i,j} = \det(A)$  .2

 $A \cdot \operatorname{adj}(A) = \operatorname{adj}(A) \cdot A = A$  מטריצת האפס אז: מטריצת מטריצת לא הפיכה אז

 $A^{-1}=rac{1}{|A|}\cdot\operatorname{adj}\left(A
ight)$  אם A הפיכה אז A הפיכה 4.

## 10 תמורות

#### 10.1 הגדרות

 $J_n=\{1,\dots,n\}$  זה קבוצת הפונקציות החח"ע ועל ב־ $J_n\to J_n$  כאשר כאשר פורמלית, פורמלית. סימונים לתמורות:

חת"ע ועל  $\sigma:J_n o J_n$  .1

. 
$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ \sigma\left(1\right) & \sigma\left(2\right) & \sigma\left(3\right) & \sigma\left(4\right) \end{pmatrix}$$
 : רישום ישיר. 2

תמורה אם קיימת מטריצה לקראת מטריצה מטריצה מטריצה מטריצה מטריצה מטריצה מטריצה מטריצה הגדרה מטריצה מטריעה מ

$$P\left(\sigma
ight)=A=egin{pmatrix} |&&&|\ e_{\sigma\left(1
ight)}&\dots&e_{\sigma\left(n
ight)}\ |&&&|\ \end{pmatrix}$$
כך ש־ $\sigma\in S_n$ 

$$P\left(\sigma
ight)=egin{pmatrix} 0&1&0&0\\0&0&1&0\\1&0&0&0\\0&0&0&1 \end{pmatrix}$$
 התמורה תהיה  $\sigma=egin{pmatrix} 1&2&3&4\\3&1&2&4 \end{pmatrix}$  למשל עבור

  $A_{i,j}=1\iff$  מטריצת תמורה הוא מטריצת תמורה של מטריצת (ij) של .1

$$P(\sigma\tau) = P(\sigma) \cdot P(\tau)$$
 .2

# sign **10.2**

 $\operatorname{sign}(\sigma) = |P(\sigma)|$ מוגדרת כ־ $\sigma$  מוגדרת (הסיגנטורה של sign ( $\sigma$ ),  $\sigma \in S_n$  הגדרה:

 $N\left(\sigma\right) = \left|\left\{(i,j)\mid j>i \land \sigma\left(j\right)<\sigma\left(i\right)
ight\}
ight|$  את נגדיר את לכל  $1\leq i\leq n$  תמורה. לכל  $1\leq i\leq n$  תמורה. לכל  $1\leq i\leq n$  תמורה או sign  $\sigma\in S_n$  תמורה את  $\sigma\in S_n$  להיות:  $\sigma\in S_n$  להיות:  $\sigma\in S_n$  להיות:  $\sigma\in S_n$  תמורה לכל  $\sigma(\sigma)=\left|\left\{(i,j)\mid j>i, \sigma\left(i\right)<\sigma\left(j\right)\right\}\right|$  ונגדיר את  $\sigma\in S_n$  להיות:  $\sigma(\sigma)=\left|\left\{(i,j)\mid j>i, \sigma\left(i\right)<\sigma\left(j\right)\right\}\right|$  .  $\left(-1\right)^{N(\sigma)}$ 

 $A_n=$ ב מסמנים ביות הגדרה (תמורה אוגית):  $\sigma\in S_n$  נקראת מחורה וגית הגדרה (תמורה אוגית):  $\sigma\in S_n$  נקראת חבורה ביחס להרכבת המורות.  $\{\sigma\in S_n\mid \mathrm{sign}\,(\sigma)=1\}$ 

הערה: התמורות האי זוגיות אינן חבורה, כי אין תמורה ניטרלית באי זוגיות.

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

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

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

# 11 מרחב וקטורי

בך ש:  $(V,+,\cdot)$  מרחב וקטורי מעל שדה  $\mathbb F$  או שלשה מרחב מרחב וקטורי): מרחב מרחב וקטורי

- .1 חבורה חילופית.
- :מתיימת שמקיימת. בסקלר, כפל כפל  $\cdot: \mathbb{F} \times V \to \mathbb{F}$ .2
- $. orall lpha, eta \in \mathbb{F}. orall \overline{v} \in V. eta \cdot (lpha \cdot \overline{v}) = (eta \cdot lpha) \cdot v$  אסוצייטיביות.
  - $. orall \overline{v} \in V.1_{\mathbb{F}} \cdot \overline{v} = \overline{v}$  (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)

וקטור הוא איבר במרחב וקטורי. כל nיה היא וקטור, אבל לא כל וקטור הוא nיה.