

$$A \cdot B = \begin{pmatrix} A \cdot C_1(B) & \cdots & A \cdot C_n(B) \end{pmatrix} \quad \text{משפט 2.1}$$

$$A \cdot B = \begin{pmatrix} - & R_1(A) \cdot B & - \\ & \vdots & \\ - & R_n(A) \cdot B & - \end{pmatrix} \quad \text{משפט 3.1}$$

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

1.2 פעולות אלמנטריות

1. להחליף סדר בין משוואות. $R_i \leftrightarrow R_j$
 2. להכפיל משוואה בקבוע. $R_i \rightarrow \alpha \cdot R_i$
 3. לחבר משוואות. $R_i \rightarrow R_i + R_j$
- כולן משמרות את הפתרונות של המטריצה, ואת המרחב $R(A)$ ואת $\text{rank}(A)$

משפט 4.1 יהיו A, B מטריצות כך ש- $A \cdot B^{-1}$ מוגדר, ותהא φ פעולה אלמנטרית. אזי:

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

הגדרה 5.1 המטריצה האלמנטרית: לכל פעולה אלמנטרית φ על מטריצות עם m שורות, נגדיר מטריצה אלמנטרית E_φ על ידי $E_\varphi := \varphi(I_m)$.

לכל מטריצה $A \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$, ופעולה אלמנטרית φ , מתקיים ש- $\varphi(A) = E_\varphi \cdot A$. בנוסף מטריצות אלמנטריות הפיכות, והמטריצה של הפעולה ההופכית של φ היא $(E_\varphi)^{-1}$.

2 דירוג ודירוג קנוני

בצורה מדורגת:

1. משוואות 0 (מהצורה $0 = b$) 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 המשתנה בשאר המשוואות הוא 0.

לכל מטריצה קיימת צורה מדורגת קנונית יחידה ששקולה לה.

1	מטריצות בסיסיות	1
1	1.1 כפל מטריצה במטריצה	1
1	1.2 פעולות אלמנטריות	1
1	2 דירוג ודירוג קנוני	2
2	3 צירופים לינאריים	3
2	4 בסיס	4
2	4.1 מימד	4
2	4.2 למת ההחלפה של ריס	4
2	5 שחלוף והפיכות (A^{-1}, A^T)	5
3	5.1 תנאים שקולים להפיכות במטריצה ריבועית	5
3	6 דטרמיננטה	6
3	6.1 דרכי חישוב	6
3	6.2 טענות	6
3	6.3 מטריצת ונדרמונד	6
3	6.4 מטריצה מוצמדת	6
3	6.5 כלל קרמר	6
3	7 תמורות	7
3	7.1 הגדרות	7
3	7.2 סיגנטורה sign	7
4	8 מרחב וקטורי	8
4	8.1 בוחן תת מרחב	8
4	9 בסיס האמל	9
4	10 סכום ישר	10
4	11 מרחב העמודות והשורות	11
4	12 העתקות לינאריות	12
4	12.1 תכונות בסיסיות	12
5	12.2 הטלה	12
5	12.3 איזומורפיזם	12
5	12.4 מרחב ההעתקות	12
5	12.5 מטריציונית	12
6	13 מטריצה מייצגת	13
6	14 מטריצות דומות	14
6	15 אלגוריתמים	15
6	15.1 צמצום סדרה לבת"ל	15
6	15.2 השלמה של סדרה בת"ל לבסיס	15
6	15.3 חיתוך של מרחבים וקטוריים	15

1 מטריצות בסיסיות

1.1 כפל מטריצה במטריצה

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

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

3 צירופים לינאריים

הגדרה 1.3 סדרת m מיות $(\bar{v}_1, \dots, \bar{v}_k) \in (\mathbb{F}^m)^k$ תקרא בלתי תלויה לינארית (בת"ל) אם לכל $\bar{b} \in \mathbb{F}^m$ יש לכל היותר פתרון אחד למשוואה $\sum_{i=1}^k x_i \bar{v}_i = \bar{b}$.

משפט 2.3 סדרת וקטורים $(v_1, \dots, v_m) \subseteq \mathbb{F}^n$ בלתי תלויה לינארית \iff כל איבר אינו צירוף לינארי של קודמיו.

הגדרה 3.3 נגדיר את מרחב התלויות של $(\bar{v}_1, \dots, \bar{v}_k)$ להיות:

$$LD((\bar{v}_1, \dots, \bar{v}_k)) = \left\{ \begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \vdots \\ \alpha_n \end{pmatrix} \in \mathbb{F}^n \mid \alpha_1 \bar{v}_1 + \dots + \alpha_k \bar{v}_k = 0 \right\}$$

בנוסף $\bar{v}_1, \dots, \bar{v}_k$ בת"ל $\iff LD((\bar{v}_1, \dots, \bar{v}_k)) = \{0\}$

4.2 למת ההחלפה של ריס

יהי V מ"ו, ותהא (v_1, \dots, v_n) סדרה פורשת ב- V , ו- (u_1, \dots, u_m) סדרה בת"ל. אזי:

- קיימים $1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_m \leq n$ כך ש- $(u_1, \dots, u_m) \sim (v_j \mid j \notin \{i_1, \dots, i_m\})$ פורשת.
- $m \leq n$.

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

5 שחלוף והפיכות (A^{-1}, A^T)

נגדיר את השחלוף של A , A^T , להיות המטריצה כך ש- $(A^T)_{i,j} = A_{j,i}$. אם $A = A^T$, נגיד ש- A סימטרית.

משפט 1.5 חוקי Transpose:

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

הגדרה 2.5 מטריצה $A \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$ תיקרא:

- הפיכה משמאל:** אם קיימת מטריצה $B \in M_{n \times m}(\mathbb{F})$ כך ש- $B \cdot A = I_n$.
- הפיכה מימין:** אם קיימת מטריצה $B \in M_{n \times m}(\mathbb{F})$ כך ש- $A \cdot B = I_m$.
- הפיכה:** אם קיימת מטריצה $B \in M_{n \times m}(\mathbb{F})$ כך ש- $A \cdot B = I_m$ וגם $B \cdot A = I_n$. קיימת הופכית יחידה.

משפט 3.5 תהא $A \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$.

- הפיכה משמאל \iff למערכת $A \cdot \bar{x} = 0$ יש פתרון יחיד (כלומר סדרת העמודות של A בת"ל, באופן שקול סדרת השורות פורשת, ולכן $m \geq n$).
 - הפיכה מימין \iff למערכת $A \cdot \bar{x} = \bar{b}$ יש פתרון לכל $\bar{b} \in \mathbb{F}^m$ (כלומר סדרת העמודות של A פורשת, באופן שקול סדרת השורות בת"ל, ו- $m \leq n$).
 - הפיכה \iff למערכת $A \cdot \bar{x} = \bar{b}$ יש פתרון יחיד לכל $\bar{b} \in \mathbb{F}^m$ (כלומר סדרת העמודות של A בסיס, ולכן $m = n$).
- בפרט מטריצה הפיכה היא ריבועית.

טענות:

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

4 בסיס

הגדרה 1.4 (משפט 2 מתוך 3) יהי \mathbb{F} שדה, B תת קבוצה של \mathbb{F}^n . אז B נקראת **בסיס** של \mathbb{F}^n אם שניים מהתנאים הבאים מתקיימים:

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

כל שניים מוכיחים גם את השלישי. התנאים הבאים שקולים לכך ש- B בסיס:

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

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

מסקנה: אם $U \subseteq V$ ו- $\dim U = \dim V$, אז $U = V$.

משפט 4.4 (משפט המימדים השני): עבור $T: V \rightarrow U$

$$\dim(V) = \dim(\ker(T)) + \dim(\text{Im}(T))$$

5.1 תנאים שקולים להפיכות במטריצה 6.3 מטריצת ונדרמונד ריבועית

עבור מטריצה מהצורה הבאה:

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

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

6.4 מטריצה מוצמדת

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

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

2. אם A לא הפיכה אז: מטריצת האפס $A \cdot \text{adj}(A) = \text{adj}(A) \cdot A = 0$

3. $A^{-1} = \frac{1}{|A|} \cdot \text{adj}(A)$ אז $A \cdot \text{adj}(A) = I \cdot \det(A)$

6.5 כלל קרמר

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

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

2. כאשר $c_j = \frac{|B_j|}{|A|}$ $B_j = (C_1(A), \dots, C_{j-1}(A), \bar{b}, \dots, C_n(A))$

7 תמורות

7.1 הגדרות

פורמלית, S_n זה קבוצת הפונקציות החח"ע ועל $J_n \rightarrow J_n$ כאשר $J_n = \{1, \dots, n\}$

סימונים לתמורות:

1. $\sigma : J_n \rightarrow J_n$ חח"ע ועל.

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

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

ש- $P(\sigma) = A = \begin{pmatrix} | & & | \\ e_{\sigma(1)} & \dots & e_{\sigma(n)} \\ | & & | \end{pmatrix}$

7.2 סיגנטורה

הגדרה 2.7 עבור $\sigma \in S_n$, $\text{sign}(\sigma)$ (הסיגנטורה של σ) מוגדרת כ- $\text{sign}(\sigma) = |P(\sigma)|$

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

משפט 3.7 $\text{sign}(\sigma\tau) = \text{sign}(\sigma) \cdot \text{sign}(\tau)$

1. A שקולת שורות ל- J_n .

2. קיים $\bar{b} \in \mathbb{F}^n$ כך שלמערכת $A\bar{x} = \bar{b}$ יש פתרון יחיד.

3. לכל $\bar{b} \in \mathbb{F}^n$ למערכת $A\bar{x} = \bar{b}$ יש פתרון. הוא גם יחיד אבל מספיק להוכיח שיש פתרון.

4. A הפיכה משמאל - כלומר עמודות A בת"ל. אפשר גם שורות לפי 6.

5. A הפיכה מימין - כלומר עמודות A פורשות. אפשר גם שורות לפי 6.

6. A^T הפיכה.

7. $|A| \neq 0$

8. $\text{rank} A = n$, כלומר $\mathcal{N}(A) = 0$

ובנוסף A, B הפיכות $\iff A \cdot B \iff$ הפיכה ו- A, B ריבועיות.

6 דטרמיננטה

6.1 דרכי חישוב

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

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

3. אם A לא הפיכה אז $\det(A) = 0$. ואם A הפיכה אז $\det(A) \neq 0$ ו- $\det(A) = x_{\varphi_1} \cdot \dots \cdot x_{\varphi_n}$ כאשר $\varphi_1, \dots, \varphi_n$ פעולות הדירוג. אם φ החלפת שורה $x_\varphi = -1$, אם φ כפל בסקלר λ אז $x_\varphi = \lambda^{-1}$, ואם הוספת שורה אז 1.

6.2 טענות

1. לינאריות לפי שורה:

$$\det \begin{pmatrix} -A_1- \\ \vdots \\ -\alpha \cdot B + \beta \cdot C- \\ \vdots \\ -A_n- \end{pmatrix} = \alpha \cdot \det \begin{pmatrix} -A_1- \\ \vdots \\ -B- \\ \vdots \\ -A_n- \end{pmatrix} + \beta \cdot \det \begin{pmatrix} -A_1- \\ \vdots \\ -C- \\ \vdots \\ -A_n- \end{pmatrix}$$

2. נרמול: $N(I) = 1$

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

4. $\det(A) = \det(A^T)$. לכן אפשר גם להפעיל פעולות עמודה, שהן פעולות שורה על השחלוף.

5. במטריצה משולשית עליונה או תחתונה $\forall j < i$, $(A)_{i,j} = 0$ או $(A)_{i,j} = 0$, הדטרמיננטה היא מכפלת האלכסון.

הגדרה 1.8 (מרחב וקטורי): מרחב וקטורי מעל שדה \mathbb{F} זו שלשה $(V, +, \cdot)$ כך ש:

1. $\langle V, + \rangle$ חבורה חילופית.

2. $\mathbb{F} \times V \rightarrow V$ כפל בסקלר, פעולה שמקיימת:

(א) אסוציאטיביות. $\forall \alpha, \beta \in \mathbb{F}, \forall \bar{v} \in V, \beta \cdot (\alpha \cdot \bar{v}) = (\beta \cdot \alpha) \cdot \bar{v}$

(ב) $\forall \bar{v} \in V, 1_{\mathbb{F}} \cdot \bar{v} = \bar{v}$

3. חוק הפילוג:

(א) $\forall \alpha, \beta \in \mathbb{F}, \forall \bar{v} \in V, (\alpha + \beta) \cdot \bar{v} = \alpha \cdot \bar{v} + \beta \cdot \bar{v}$

(ב) $\forall a \in \mathbb{F}, \forall \bar{v}_1, \bar{v}_2 \in V, a \cdot (\bar{v}_1 + \bar{v}_2) = a \cdot \bar{v}_1 + a \cdot \bar{v}_2$

8.1 בוחן תת מרחב

$U \subseteq F^n$ היא תת מרחב אמ"מ:

1. U סגורה לחיבור.

2. U סגורה לכפל בסקלר.

3. $\bar{0} \in U$. ניתן להחליף את התנאי ב- $U \neq \emptyset$.

נובע מכאן גם שחיתוך של תתי מרחבים הוא תת מרחב.

9 בסיס האמל

• תת קבוצה $X \subseteq V$ נקראת בת"ל אם לכל $v_1, \dots, v_n, v_{n+1}, \dots, v_n \in X$ כלומר אין צירוף לינארי לא טריויאלי של איברים מ- X שיוצא 0.

• תת קבוצה $X \subseteq V$ נקראת פורשת אם $\text{sp}(X) = V$.

• קבוצה $X \subseteq V$ נקראת בסיס האמל אם היא בת"ל ופורשת.

10 סכום ישר

הגדרה: נאמר כי $U_1 + \dots + U_n$ הוא סכום ישר $U_1 \oplus \dots \oplus U_n$ אם לכל $\bar{v} \in U_1 + \dots + U_n$ קיימת ויחידה סדרה $\bar{v} = \sum_{i=1}^n \bar{u}_i$ כך ש- $\bar{u}_i \in U_i$ נקרא גם הצגה יחידה.

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

1. $U_1 \oplus \dots \oplus U_n$

2. לכל סדרות בת"ל B_i ב- U_i , השרשור $B_1 \cap B_2 \cap \dots \cap B_n$ בת"ל.

3. לכל $1 \leq i \leq n$, $U_i \cap (\sum_{j=1, j \neq i}^n U_j) = \{\bar{0}\}$

בפרט אם $n = 2$, $U_1 \cap U_2 = \{\bar{0}\}$

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

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

2. מרחב העמודות: $C(A) = \text{sp}(C_1(A), \dots, C_n(A))$

3. מרחב השורות: $R(A) = \text{sp}(R_1(A), \dots, R_m(A))$

משפט 1.11 $\dim(R(A)) = \dim(C(A))$. יסומן גם כ- $\text{Rank}(A)$.

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

משפט 2.11 (משפט הדרגה): פעולות דירוג משמרות את $R(A)$ (ולכן גם את $\text{Rank}(A)$), אבל לא בהכרח משמרות את $C(A)$.

(משפט הדרגה והאפסות): $\text{Rank}(A) + \mathcal{N}(A) = n$.

מסקנה: A הפיכה $\iff \text{Rank}(A) = n$

חוקי rank: לכל מטריצה $A \in M_{m \times n}(\mathbb{R})$,

1. $\text{Rank}(A) \leq \min(n, m)$

2. $\text{Rank}(A \cdot B) \leq \min(\text{Rank}(A), \text{Rank}(B))$

3. $\text{Rank}(A + B) \leq \text{Rank}(A) + \text{Rank}(B)$

4. אם A הפיכה אז $\text{Rank}(A \cdot B) = \text{Rank}(B)$, $\text{Rank}(B \cdot A) = \text{Rank}(B)$ (אם מוגדר).

12 העתקות לינאריות

הגדרה: יהיו V, U מ"ו מעל \mathbb{F} , נאמר כי $T : V \rightarrow U$ העתקה לינארית אם:

1. חיבוריות - $\forall v_1, v_2 \in V, T(v_1 + v_2) = T(v_1) + T(v_2)$

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

הגדרות נוספות:

1. $\ker(T) = T^{-1}[\{0\}] = \{\bar{v} \in V \mid T(\bar{v}) = 0\}$ של T , kernel.

2. $Im(T) = \{T(\bar{v}) \mid \bar{v} \in V\} \subseteq U$ התמונה של T .

בנוסף $\ker(T), Im(T)$ תמ"ו של T .

12.1 תכונות בסיסיות

תהא $T : V \rightarrow U$ לינארית,

1. $T(\sum_{i=1}^n \alpha_i v_i) = \sum_{i=1}^n \alpha_i T(v_i)$ - כל צירוף לינארי נשמר.

2. $T(-\bar{v}) = -T(\bar{v})$ - מכפלויות.

3. $T(\bar{0}_V) = \bar{0}_U$

4. $\ker(T) = \{\bar{0}\} \iff T$ חח"ע

5. $Im(T) = U \iff T$ על (טריויאלי).

6. אם (u_1, \dots, u_n) סדרה פורשת של V אז $(T(u_1), \dots, T(u_k))$ סדרה פורשת של $Im(T)$.

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

2. T חח"ע.

3. T על.

12.3.2 קואורדינטות

יהי V מ"ו מעל \mathbb{F} , B בסיס של V . נסמן $\dim V = n$, ויהי $\bar{v} \in V$ קיימים ויחידים $\alpha_1, \dots, \alpha_n \in \mathbb{F}$ כך $v = \sum_{i=1}^n \alpha_i b_i$. נגדיר את הקואורדינטות של \bar{v} לפי B להיות:

$$[\bar{v}]_B = \begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \vdots \\ \alpha_n \end{pmatrix} \in \mathbb{F}^n$$

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

12.4 מרחב ההעתקות

הגדרה: $\text{Hom}(V, U) = \{T \in U^V \mid T \text{ is linear}\}$ מרחב ההעתקות. זה תת מרחב של $\langle U^V, +, \cdot \rangle$.
משפט: $\dim(\text{Hom}(V, U)) = \dim(V) \cdot \dim(U)$ - זה נכון אפילו אם V, U לא נוצרים סופית.

12.5 מטריצינונית

הגדרה: לכל מטריצה $A \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$, נגדיר את ההעתקה המטריצינונית המתאימה ל- A , $T_A : \mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}^m$:

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

פונקציה f נקראת מטריצינונית אם קיימת מטריצה $A \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$ כך $f = T_A$, ונסמן $A = [f]$. השיטה למצוא את המטריצה $[T]$ היא:

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

משפט: תהא $T : \mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}^m$, אזי T העתקה לינארית מטריצינונית. $T \iff$ מטריצינונית.
טענות:

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

$$2. C(A) = \text{Im}(T_A)$$

3. T_A על \iff עמודות A פורשות. אם היא ריבועית אז גם הפיכה.

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

5. T_A הפיכה \iff עמודות A בסיס $\iff A$ הפיכה.

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

7. עבור $LD(v_1, \dots, v_n) \subseteq (v_1, \dots, v_n)$, $LD(T(v_1), \dots, T(v_n))$ לכן:

(א) אם $(T(v_1), \dots, T(v_n))$ בת"ל אז (v_1, \dots, v_n) בת"ל.

(ב) אם $v_i \in \text{sp}(v_1, \dots, v_{i-1}, v_{i+1}, \dots, v_n)$ אז $T(v_i) \in \text{sp}(T(v_1), \dots, T(v_{i-1}), T(v_{i+1}), \dots, T(v_n))$ גם.

(ג) אם T חח"ע, אז $LD(T(v_1), \dots, T(v_n)) = LD(v_1, \dots, v_n)$.

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

8. יהיו V, U מ"ו. יהי $B = (b_1, \dots, b_n)$ בסיס של V . יהיו $u_1, \dots, u_n \in U$ וקטורים כלשהם. אז קיימת ויחידה העתקה לינארית $T : V \rightarrow U$ כך שלכל $1 \leq i \leq n$, $T(b_i) = u_i$. כלומר העתקה לינארית נקבעת ביחידות לפי $\dim(V)$ איברים.

משפט המימדים השני: $\dim(V) = \dim(\ker(T)) + \dim(\text{Im}(T))$

12.2 הטלה

יהי V מ"ו, $U, W \subseteq V$ ו- U, W תמ"ו כך $V = U \oplus W$. ראינו כי כל וקטור $\bar{v} \in V$ ניתן להציג באופן יחיד:

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

נגדיר את ההטלה של V על U :

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

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

$$P_{(U,W)}(\bar{v}) = u \in U, \exists y \in W. \bar{v} = u + y$$

כלומר זה ייצוג לאחד מהאיברים בהצגה היחידה של וקטור.

טענות:

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

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

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

12.3 איזומורפיזם

12.3.1 הגדרות

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

1. f חח"ע ועל.

2. f העתקה לינארית (חיבורית והומוגנית).

איזומורפיזם משמר את הפתרונות של $v = \sum_{i=1}^n x_i \bar{v}_i$ כאשר $v, \bar{v}_1, \dots, \bar{v}_n \in V$.

שני מרחבים וקטוריים מעל אותו שדה נקראים איזומורפיים ומסומנים $V \simeq U$ אז קיים איזומורפיזם $T : V \rightarrow U$. זה "יחס שקילות".

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

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

3. לכל $T : V \rightarrow V$, אם קיים בסיס C של V כך ש-
 $[T]_C = A$, אז קיים בסיס C' של V כך ש- $[T]_{C'} = B$.

ואם A, B דומות אז:

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

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

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

הגדרה: תהא $T : V \rightarrow U$ צ"ל V, U נוצר סופית. יהי B בסיס של V , ו- C בסיס של U . נגדיר את ההעתקה המייצגת $T_C^B : \mathbb{F}^{\dim(V)} \rightarrow \mathbb{F}^{\dim(U)}$

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

$$[T]_C^B = [T_C^B]$$

טענות:

$$1. C_i([T_C^B]) = T_C^B(e_i)$$

$$\text{כלומר } [T]_C^B = \left(\begin{array}{c|c|c} & & \\ \hline [T(b_1)]_C & \dots & [T(b_n)]_C \\ \hline & & \end{array} \right)$$

$$2. [T]_C^B \cdot [v]_B = [T(v)]_C$$

$$3. \text{כלל } [\bar{v}]_B \in \text{Sols}([T]_C^B) \iff \bar{v} \in \ker(T), \bar{v} \in V$$

$$4. \text{כלל } [\bar{u}]_C \in \text{Cols}([T]_C^B) \iff \bar{u} \in \text{Im}(T), \bar{u} \in U$$

לכן מסיקים ש:

$$\mathcal{N}([T]_C^B) = \dim(\ker(T)), \text{Rank}([T]_C^B) = \dim(\text{Im}(T))$$

$$5. T \text{ הפיכה} \iff T_C^B \text{ הפיכה} \iff [T]_C^B \text{ הפיכה,}$$

$$\text{בנוסף } ([T]_C^B)^{-1} = [T^{-1}]_B^C$$

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

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

$$\left(\begin{array}{c|c|c} & & \\ \hline [u_1]_W & \dots & [u_m]_W \\ \hline & & \end{array} \left| \begin{array}{c|c|c} & & \\ \hline [T(b_1)]_W & \dots & [T(b_n)]_W \\ \hline & & \end{array} \right. \right)$$

$$\xrightarrow{R_1 \rightarrow \dots} \dots \rightarrow \left(\begin{array}{c|c|c} 1 & & \\ & \ddots & \\ & & 1 \\ \hline & & [T]_C^B \end{array} \right)$$

באופן דומה לאיך שמחשבים מטריצה הופכית.

הגדרה 1.13 מטריצות שינוי הקואורדינטות: יהיו B, C שני בסיסים של V . אז נגדיר את מטריצת שינוי הקואורדינטות מ- B ל- C על ידי: $[Id_V]_C^B$.

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

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

14 מטריצות דומות

יהיו $A, B \in M_n(\mathbb{F})$, נאמר כי A ו- B דומות אם קיימת מטריצה הפיכה P כך ש- $A = P^{-1} \cdot B \cdot P$.

משפט: נתון $A, B \in M_n(\mathbb{F})$ ריבועיות, הבאים שקולים:

$$1. A, B \text{ דומות.}$$

$$2. \text{קיימת } T : V \rightarrow V \text{ ובסיסים } C, C' \text{ של } V \text{ כך ש-}$$

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

15 אלגוריתמים

15.1 צמצום סדרה לבת"ל

15.1.1 לפי שורות

יהיו $v_1, \dots, v_n \in \mathbb{F}^m$. נשים את v_1, \dots, v_n כשורות,

$$B = \begin{pmatrix} v_1^t \\ \vdots \\ v_n^t \end{pmatrix} \in M_{n \times m}(\mathbb{F})$$

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

15.1.2 לפי עמודות

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

15.2 השלמה של סדרה בת"ל לבסיס

תהא (v_1, \dots, v_k) סדרה בת"ל, ו- (u_1, \dots, u_m) סדרה פורשת. נבנה מטריצה שעמודותיה:

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

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 U, V מרחבים וקטוריים שבסיסיהם v_1, \dots, v_n ו- u_1, \dots, u_m . נבנה 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.