תוכן עניינים

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

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 $(A\cdot B) \in M_{p\times n}(R)$ בצורה הבאה:

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

1.1.1 טענות לגבי כפל מטריצות:

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

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

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:** $A\in M_{m\times n}(\mathbb{F})$, $A\cdot 0 = 0\cdot A = 0$ ו־$A\cdot I_n = A$, $I_m\cdot A = A$.

1.2 פעולות אלמנטריות

1. להחליף סדר בין משוואות. $R_i \leftrightarrow R_j$.
2. להכפיל משוואה בקבוע. $R_i \to \alpha\cdot R_i$.
3. לחבר משוואות. $R_i \to R_i + R_j$.

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

משפט 4.1 יהיו A, B מטריצות כך ש־$A\cdot B$ 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.

<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.

3 צירופים לינאריים

הגדרה 1.3 סדרת mיות $(\overline{v_1},\dots,\overline{v_k}) \in (\mathbb{F}^m)^k$ תקרא <u>בלתי תלויה לינארית</u> (בת"ל) אם לכל $\bar{b} \in \mathbb{F}^m$ יש לכל היותר פתרון אחד למשוואה $\sum_{i=1}^k x_i\overline{v_i} = \bar{b}$.

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 $(\overline{v_1},\dots,\overline{v_k})$ להיות:

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

בנוסף $\overline{v_1},\dots,\overline{v_k}$ בת"ל $\iff$ $LD\left(\overline{v_1},\dots,\overline{v_k}\right) = \{0\}$.

4 בסיס

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

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

כל שניים מוכיחים גם את השלישי.

התנאים הבאים שקולים לכך ש־B בסיס:

1. בת"ל מקסימלית - B בת"ל וכל קבוצה המכילה ממש את B הינה תלויה לינארית.
2. פורשת מינימלית - B פורשת וכל קבוצה שמוכלת ממש ב־B אינה פורשת.
3. 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 $T : V \to U$,

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

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:

1. קיימים $1 \le i_1 < i_2 < \dots < i_m \le n$ כך ש־$(u_1,\dots,u_m) \frown (v_j \mid j \notin \{i_1,\dots,i_m\})$ פורשת.
2. $m \le n$.

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־$\left(A^T\right)_{i,j} = A_{j,i}$. 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:** $(\alpha A)^T = \alpha\left(A^T\right)$.
- $(A \cdot B)^T = B^T \cdot A^T$.

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

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

1. A הפיכה משמאל $\iff$ למערכת $A \cdot \overline{x} = 0$ יש פתרון יחיד (כלומר סדרת העמודות של A בת"ל, ולכן $m \ge n$).
2. A הפיכה מימין $\iff$ למערכת $A \cdot \overline{x} = \bar{b}$ יש פתרון לכל $\bar{b} \in \mathbb{F}^m$ (כלומר סדרת העמודות של A פורשת, ו־$m \le n$).
3. A הפיכה $\iff$ למערכת $A \cdot \overline{x} = \bar{b}$ 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:

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

5.1 תנאים שקולים להפיכות במטריצה ריבועית

1. A שקולת שורות ל־I_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 $\iff$ $A \cdot B$ הפיכה ו־A, B ריבועיות.

6 דטרמיננטה

6.1 דרכי חישוב

1. פיתוח לפי עמודה: $\det_j^{(n)}(A) = \sum_{k=1}^n (A)_{k,j} \cdot (-1)^{k+j} \cdot \det^{(n-1)}\left(A_{(k\,j)}\right)$.
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 φ 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. $\det(A) = \det\left(A^T\right)$. 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 $\forall i < j.\,(A)_{i,j} = 0$), הדטרמיננטה היא מכפלת האלכסון.

6.3 מטריצת ונדרמונד

עבור מטריצה מהצורה הבאה:

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

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

6.4 מטריצה מוצמדת

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

1. $(\text{adj}(A))^T = \text{adj}\left(A^T\right)$.
2. אם A לא הפיכה אז: מטריצת האפס $A \cdot \text{adj}(A) = \text{adj}(A) \cdot A =$.
3. $A \cdot \text{adj}(A) = I \cdot \det(A)$. אז $A^{-1} = \frac{1}{|A|} \cdot \text{adj}(A)$.

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

7 תמורות

7.1 הגדרות

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

1. $\sigma : J_n \to J_n$ 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 sign

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 $1 \le i \le n$ נגדיר את $N(\sigma) = |\{(i,j) \mid j > i \wedge \sigma(j) < \sigma(i)\}|$ ו־$z_\sigma(i) = |\{(i,j) \mid j > i, \sigma(i) < \sigma(j)\}|$ (ו־$N(\sigma) = \sum_{i=1}^n z_\sigma(i)$). נגדיר את sign להיות: $\text{sign}(\sigma) = (-1)^{N(\sigma)}$.

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

8 מרחב וקטורי

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

1. $\langle V,+\rangle$ חבורה חילופית.
2. $\cdot:\mathbb{F}\times V\to V$ כפל בסקלר, פעולה שמקיימת:
   (א) אסוציטיביות. $\forall\alpha,\beta\in\mathbb{F}.\forall\overline{v}\in V.\beta\cdot(\alpha\cdot\overline{v})=(\beta\cdot\alpha)\cdot v$.
   (ב) $\forall\overline{v}\in V.1_{\mathbb{F}}\cdot\overline{v}=\overline{v}$.
3. חוק הפילוג:
   (א) $\forall\alpha,\beta\in\mathbb{F}.\forall\overline{v}\in V.(\alpha+\beta)\cdot\overline{v}=\alpha\cdot\overline{v}+\beta\cdot\overline{v}$.
   (ב) $\forall a\in\mathbb{F}.\forall\overline{v_1},\overline{v_2}\in V.\alpha\cdot(\overline{v_1}+\overline{v_2})=\alpha\cdot\overline{v_1}+\alpha\cdot\overline{v_2}$.

8.1 בוחן תת מרחב

$U\subseteq F^n$ היא תת מרחב אמ"מ:

1. U סגורה לחיבור.
2. U סגורה לכפל בסקלר.
3. $\overline{0}\in U$. 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 $v_1,\dots,v_n\in X$, $v_1,\dots,v_n$ בת"ל. כלומר אין צירוף לינארי לא טריוויאלי של איברים מ־X שיוצא 0.
- תת קבוצה $X\subseteq V$ נקראת פורשת אם $\mathrm{sp}(X)=V$.
- 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 $\overline{v}\in U_1+\dots+U_n$ קיימת ויחידה סדרה $\overline{u_1},\dots,\overline{u_n}\in U_i$ כך ש־$\overline{v}=\sum_{i=1}^n\overline{u_i}$. 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 $B_1\frown B_2\frown\dots\frown B_n$ בת"ל.
3. לכל $1\le i\le n$, $U_i\cap\left(\sum_{j=1,j\neq i}^n U_j\right)=\{\overline{0}\}$.
   בפרט אם $n=2$, $U_1\cap U_2=\{\overline{0}\}$.

11 מרחב העמודות והשורות

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

1. מרחב הפתרונות: $\mathrm{Sols}(A)=\{x\in\mathbb{F}^n\mid Ax=\overline{0}\}$.
2. מרחב העמודות: $C(A)=\mathrm{sp}(C_1(A),\dots,C_n(A))$.
3. מרחב השורות: $R(A)=\mathrm{sp}(R_1(A),\dots,R_m(A))$.

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

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

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

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

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

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

1. $\mathrm{Rank}(A)\le\min(n,m)$.
2. $\mathrm{Rank}(A\cdot B)\le\min(\mathrm{Rank}(A),\mathrm{Rank}(B))$.
3. $\mathrm{Rank}(A+B)\le\mathrm{Rank}(A)+\mathrm{Rank}(B)$.
4. אם A הפיכה אז $\mathrm{Rank}(A\cdot B)=\mathrm{Rank}(B),\mathrm{Rank}(B\cdot A)=\mathrm{Rank}(B)$ (אם מוגדר).

12 העתקות לינאריות

הגדרה: יהיו V,U מ"ו מעל $\mathbb{F}$, נאמר כי $T:V\to U$ 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. $\ker(T)=T^{-1}[\{0\}]=\{\overline{v}\in V\mid T(\overline{v})=0\}$ הגרעין של T, kernel.
2. $Im(T)=\{T(\overline{v})\mid\overline{v}\in V\}\subseteq U$ התמונה של T.

בנוסף $\ker(T),Im(T)$ תמ"ו של T.

12.1 תכונות בסיסיות

תהא $T:V\to U$ לינארית,

1. $T\left(\sum_{i=1}^n\alpha_iv_i\right)=\sum_{i=1}^n\alpha_iT(v_i)$ - כל צירוף לינארי נשמר.
2. $T(-\overline{v})=-T(\overline{v})$ - מכפליות.
3. $T(\overline{0}_V)=\overline{0}_U$.
4. T חח"ע $\iff\ker(T)=\{\overline{0}\}$.
5. T על $\iff\mathrm{Im}(T)=U$ (טריוויאלי).
6. אם $(u_1,\dots,u_n)$ סדרה פורשת של V אז $(T(u_1),\dots,T(u_k))$ סדרה פורשת של $Im(T)$.

7. עבור $(v_1,\dots,v_n)$, $LD(v_1,\dots,v_n) \subseteq LD(T(v_1),\dots,T(v_n))$. לכן:
   (א) אם $(T(v_1),\dots,T(v_n))$ בת"ל אז $(v_1,\dots,v_n)$ בת"ל.
   (ב) אם $v_i \in \operatorname{sp}(v_1,\dots,v_{i-1},v_{i+1},\dots,v_n)$ אז גם $T(v_i) \in \operatorname{sp}(T(v_1),\dots,T(v_{i-1}),T(v_{i+1}),\dots,T(v_n))$.
   (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 $T:V\to U$ כך שלכל $1 \le i \le n$, $T(b_i)=u_i$. כלומר העתקה לינארית נקבעת ביחידות לפי $\dim(V)$ איברים.

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

12.2 הטלה

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

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

נגדיר את ההטלה של V על U:

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

כלומר זה ייצוג לאחד מהאיברים בהצגה היחידה של וקטור.

טענות:

1. הטלה $P_{(U,W)}$ היא העתקה לינארית.
2. $P_{(U,W)} \circ P_{(U,W)} = P$, $P_{(U,W)} + P_{(W,U)} = Id_V$.
3. $\operatorname{Im}(P_{(U,W)}) = U$, $P^{-1}_{(U,W)}[\{0\}] = W$.

12.3 איזומורפיזם

12.3.1 הגדרות

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

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

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

שני מרחבים וקטוריים מעל אותו שדה נקראים <u>איזומורפיים</u> ומסומנים $V \simeq U$ אז קיים איזומורפיזם $T:V\to U$. 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.

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 $B=(b_1,\dots,b_n)$ בסיס. על פי משפט, לכל $\overline{v} \in V$ קיימים ויחידים $\alpha_1,\dots,\alpha_n \in \mathbb{F}$ כך ש־$v = \sum_{i=1}^n \alpha_i b_i$. נגדיר את הקואורדינטות של $\overline{v}$ לפי B להיות:

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

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

12.4 מרחב ההעתקות

הגדרה: $\operatorname{Hom}(V,U) = \{T \in U^V \mid \text{T is linear}\}$ מרחב 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.

12.5 מטריציונית

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

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

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

השיטה למצוא את המטריצה $[T]$ היא:

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

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

טענות:

1. $\operatorname{Sols}(A) = T_A^{-1}[\{\overline{0}\}] = \ker(T_A)$.
2. $C(A) = Im(T_A)$.
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. $[T+S] = [T]+[S], [\alpha\cdot T] = \alpha\cdot[T], [S\circ T] = [S]\cdot[T]$.

13 מטריצה מייצגת

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

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

טענות:

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

   כלומר $[T]_C^B=\begin{pmatrix}| & & |\\ [T(b_1)]_C & \dots & [T(b_n)]_C\\ | & & |\end{pmatrix}$.

2. $[T]_C^B\cdot[v]_B=[T(v)]_C$.
3. לכל $\overline{v}\in V$, $[\overline{v}]_B\in\mathrm{Sols}\left([T]_C^B\right)\iff\overline{v}\in\ker(T)$.
4. לכל $\overline{u}\in U$, $[\overline{u}]_C\in\mathrm{Cols}\left([T]_C^B\right)\iff\overline{u}\in Im(T)$

   לכן מסיקים ש:

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

5. T הפיכה $\iff$ T_C^B הפיכה $\iff$ $[T]_C^B$ הפיכה, בנוסף $\left([T]_C^B\right)^{-1}=\left[T^{-1}\right]_B^C$.
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:

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc}| & & | & | & & |\\ [u_1]_W & \dots & [u_m]_W & [T(b_1)]_W & \dots & [T(b_n)]_W\\ | & & | & | & & |\end{array}\right)$$
$$\xrightarrow{R_1\to\dots}\dots\to\left(\begin{array}{ccc|c}1 & & & |\\ & \ddots & & | \quad [T]_C^B\\ & & 1 & |\end{array}\right)$$

באופן דומה לאיך שמחשבים מטריצה הופכית.

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

1. $[Id_V]_C^B\cdot[\overline{v}]_B=[\overline{v}]_C$, $\overline{v}\in V$.
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 דומות.
2. קיימת $T:V\to V$ ובסיסים C,C' של V כך ש־ $[T]_C=A,[T]_{C'}=B$.
3. לכל $T:V\to V$, 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. $\mathrm{Rank}(A)=\mathrm{Rank}(B),\mathcal{N}(A)=\mathcal{N}(B)$.
2. $\mathrm{tr}(A)=\mathrm{tr}(B)$ כאשר $\mathrm{tr}(A)=\sum_{i=1}^n(A)_{i,i}$.
3. $\det(A)=\det(B)$.

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 תלוים 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 טריוויאלי למערכת ההומוגנית $(A\mid 0)$, 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 ש<u>עמודותיה</u>:

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

נדרג את המטריצה, ונסתכל על העמודות מ־u שנפתחה בהן מדרגה. את ה־uים המתאימים נוסיף לסדרת ה־vים, 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:

$$\alpha_1v_1+\dots+\alpha_nv_n=\beta_1u_1+\dots+\beta_mu_m$$

ונראה מה הפתרונות. מרחב הפתרונות הוא בדיוק החיתוך.