

סיכום מינימלי למבחן - אלגברה לינארית 1

מיכאל פרבר ברודסקי

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:

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

2 דירוג ודירוג קנוני

2.1 הגדרות

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.

3 בוחן תת מרחב

$U \subseteq F^n$ היא תת מרחב אמ"מ:

1. U סגורה לחיבור.

2. U סגורה לכפל בסקלר.

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

נובע מכאן גם שחיתוך של תתי מרחבים הוא תת מרחב.

4 צירופים לינאריים

הגדרה 1.4 סדרת m מיות $(\vec{v}_1, \dots, \vec{v}_k) \in (\mathbb{F}^m)^k$ תקרא בלתי תלויה לינארית (בת"ל) אם לכל $\vec{b} \in \mathbb{F}^m$ יש לכל היותר פתרון אחד למשוואה $\sum_{i=1}^k x_i \vec{v}_i = \vec{b}$.

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:

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

משפט 2.4 סדרת וקטורים $(v_1, \dots, v_m) \subseteq \mathbb{F}^n$ בלתי תלויה לינארית \iff כל איבר אינו צירוף לינארי של קודמיו.

הגדרה 3.4 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 $\iff LD((\bar{v}_1, \dots, \bar{v}_k)) = \{0\}$.

4.1 בסיס

הגדרה 4.4 (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:

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 ממשי את B הינה תלויה לינארית.

2. פורשת מינימלית - B פורשת וכל קבוצה שמוכלת ממשי ב- B אינה פורשת.

3. לכל $v \in \mathbb{F}^n$ יש הצגה יחידה כצירוף של וקטורים מ- B .

4.1.1 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. אז:

1. קיימים $1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_m \leq n$ כך ש- $(u_1, \dots, u_m) \prec (v_{i_1}, \dots, v_{i_m})$ פורשת.

2. $m \leq n$.

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

5 שחלוף והפיכות

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:

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 $A \cdot \bar{x} = 0$ יש פתרון יחיד (כלומר סדרת העמודות של A בת"ל, ולכן $m \geq n$).

2. A 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, ו- $m \leq n$).

3. A 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:

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. $(A^T)^{-1} = (A^{-1})^T$.

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 יחיד.

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.

ובנוסף A, B ריבועיות והפיכות $\iff A \cdot B$ הפיכה.

6 פונקציית נפח

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

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

2. אם יש $i \neq j$ כך ש- $R_i(A) = R_j(A)$ (יש שתי שורות שוות), אז $N(A) = 0$.

3. נרמול: $N(I) = 1$.

7 דטרמיננטה

פיתוח דטרמיננטה לפי עמודה j :

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

טענות:

1. אם φ פעולה אלמנטרית אז $\det(\varphi(A)) = x_\varphi \cdot \det(A)$ כאשר אם φ החלפת שורה $x_\varphi = -1$, אם φ כפל בסקלר λ אז $x_\varphi = \lambda^{-1}$, ואם φ הוספת שורה אז 1.

$$2. \det(A \cdot B) = \det(A) \cdot \det(B)$$

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.

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

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

משפט 1.7 (דטרמיננטה לפי תמורות):

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

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)

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

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

7.1 מטריצה מוצמדת

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

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

$$2. A \cdot \text{adj}(A) = I \cdot \det(A)$$

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

$$4. \text{אם } A \text{ הפיכה אז } A^{-1} = \frac{1}{|A|} \cdot \text{adj}(A)$$

8 תמורות

8.1 הגדרות

פורמלית, S_n זה קבוצת הפונקציות החח"ע ועל ב- $J_n \rightarrow J_n$ 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 1.8 (מטריצה תמורה): מטריצה $A \in M_n(\mathbb{F})$ נקראת מטריצת תמורה אם קיימת תמורה $\sigma \in S_n$ כך ש- $P(\sigma) =$

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

8.2 sign

הגדרה 2.8 עבור $\sigma \in S_n$, $\text{sign}(\sigma)$ (הסיגנטורה של σ) מוגדרת כ- $\text{sign}(\sigma) = |P(\sigma)|^{-1}$

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- $z_\sigma(i) = |\{(i,j) \mid j > i, \sigma(i) < \sigma(j)\}|$ נגדיר את $\text{sign}(\sigma)$ להיות: $\text{sign}(\sigma) = (-1)^{N(\sigma)}$

משפט 3.8 $\text{sign}(\sigma\tau) = \text{sign}(\sigma) \cdot \text{sign}(\tau)$

9 מרחב וקטורי

9.1 הגדרות

הגדרה 1.9 (מרחב וקטורי): מרחב וקטורי מעל שדה \mathbb{F} זו שלשה $(V, +, \cdot)$ כך ש:

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

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

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

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

3. חוק הפילוג:

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

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

10 בסיס האמל

• תת קבוצה $X \subseteq V$ נקראת בת"ל אם לכל $v_1, \dots, v_n \in X$ 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.

הגדרה 1.11 (מימד): יהי V מ"ו מעל \mathbb{F} בעל בסיס, המימד של V הינו עוצמת בסיס כלשהו (והמימד יחיד). מסמנים $\dim_{\mathbb{F}}(V)$ כ-

משפט 2.11 (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 3.11 (משפט המימדים השני): עבור $T: V \rightarrow U$,

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

12 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 $\bar{u}_1, \dots, \bar{u}_n \in U_i$ כך ש- $\bar{v} = \sum_{i=1}^n \bar{u}_i$. נקרא גם הצגה יחידה. **משפט האיפיון:** יהיו $U_1, \dots, U_n \subseteq U$ תמ"ו, הבאים שקולים:

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

$$2. \text{לכל סדרות בת"ל } B_i \text{ ב-} U_i, \text{ השרשור } B_1 \frown B_2 \frown \dots \frown B_n \text{ בת"ל.}$$

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

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

13 מרחב העמודות והשורות

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

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

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

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

משפט 1.13 $\dim(R(A)) = \dim(C(A))$. יסומן גם כ- $\operatorname{Rank}(A)$.

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

משפט 2.13 (משפט הדרגה): פעולות דירוג משמרות את $R(A)$ (ולכן גם את $\operatorname{Rank}(A)$), אבל לא בהכרח משמרות את $C(A)$.

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

הגדרות נוספות:

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

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

בנוסף $\ker(T), \operatorname{Im}(T)$ תמ"ו של T .

14.1 תכונות בסיסיות

תהא $T: V \rightarrow U$ לינארית,

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

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

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

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

$$5. T \text{ על } \iff \operatorname{Im}(T) = U \text{ (טריויאלי).}$$

$$6. \text{אם } (u_1, \dots, u_n) \text{ סדרה פורשת של } V \text{ אז } (T(u_1), \dots, T(u_n)) \text{ סדרה פורשת של } \operatorname{Im}(T)$$

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

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

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

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

אם T חח"ע, 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.

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

14.2 הטלה

יהי V מ"ו, ו- $U, W \subseteq V$ תמ"ו כך ש- $V = U \oplus W$. 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 :

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

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

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

כלומר זה ייצוג לאחד מהאיברים בהצגה היחידה של וקטור.

טענות:

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

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

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

14.3 איזומורפיזם

14.3.1 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 $v = \sum_{i=1}^n x_i \bar{u}_i$ כאשר $v, \bar{u}_1, \dots, \bar{u}_n \in V$

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 1.14 (2 מתוך 3 להעתקות לינאריות): כל 2 מתוך 3 הבאים שקולים לכך ש- T איזומורפיזם.

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

$$2. T \text{ חח"ע.}$$

$$3. T \text{ על.}$$

14.3.2 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 $\bar{v} \in V$ קיימים יחידים $\alpha_1, \dots, \alpha_n \in \mathbb{F}$ כך ש- $\bar{v} = \sum_{i=1}^n \alpha_i b_i$. 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 $[\cdot]_B : V \rightarrow \mathbb{F}^n$.

14.4 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.

14.5 מטריציונית

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

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

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:

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

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

טענות:

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

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

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.

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

15 מטריצה מייצגת

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 $T_C^B : \mathbb{F}^{\dim(V)} \rightarrow \mathbb{F}^{\dim(U)}$

$$T_C^B = Q_C \circ T \circ Q_B$$

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

טענות:

$$1. \text{כלומר } [T]_C^B = \begin{pmatrix} C_i([T_C^B]) & & \\ \vdots & \ddots & \\ [T(b_1)]_C & \dots & [T(b_n)]_C \end{pmatrix}$$

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

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

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

$$\text{לכן מסיקים ש-} \mathcal{N}([T]_C^B) = \text{Sols}([T]_C^B)$$

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

17.1.2 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.

17.2 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.

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

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

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

$$\left(\begin{array}{c|c|c|c} | & | & | & | \\ [u_1]_W & \dots & [u_m]_W & | \\ \hline [T(b_1)]_W & \dots & [T(b_n)]_W & | \end{array} \right) \xrightarrow{R_1 \rightarrow \dots} \dots \rightarrow \left(\begin{array}{c|c|c|c} | & | & | & | \\ [u_1]_W & \dots & [u_m]_W & | \\ \hline [T(b_1)]_W & \dots & [T(b_n)]_W & | \end{array} \right)$$

באופן דומה לאיך שמחשבים מטריצה הופכית.

הגדרה 1.15 מטריצות שינוי הקואורדינטות: יהיו B, C שני בסיסים של מ"ו V . אז נגדיר את מטריצת שינוי הקואורדינטות מ- B ל- C על ידי: $[Id_V]_C^B$.

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

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

16 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 $T: V \rightarrow V$ ובסיסים C, C' של V כך ש- $[T]_C = A$, $[T]_{C'} = B$.

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:

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

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

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

17 אלגוריתמים

17.1 צמצום סדרה לבת"ל

17.1.1 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 תלולים לינארית באחרים, וסדרת השורות שלא התאפסו הן סדרה בת"ל.