

ליניאריות 2 א 4

שחר פרץ

2 באפריל 2025

מרצה: בן בסקין

1 על ההבדל בין פולינום לפולינום

נבחין ש- $\mathbb{F}[x]$ הוא מ"ו מעל \mathbb{F} . וכן $\mathbb{F}[x]$ הוא חוג חילופי עם יחידה. בחוג כפל לא חייב להיות קומטטיבי (נאמר, חוג המטריצות הריבועיות). אומנם קיימת יחידה (פולינום קבוע ב-1) אך אין הופכיים לשום דבר חוץ מלפונ' הקבועות. שזה מאוד חבל כי זה כמעט שדה. לכן, נגדיר את $\mathbb{F}(x)$ – אוסף הפונקציות הרציונליות:

$$\mathbb{F}(x) = \left\{ \frac{f(x)}{g(x)} \mid g(x) \neq 0 \right\}$$

זהו שדה. אם נתבונן במטריצות דומות, יש הבדל בין להגיד $f_A(x) \in \mathbb{F}[x]$, אך אפשר לטעון $f_A(x) = |B|$ כש- $B \in M_n(\mathbb{F}(x))$. למה? כי $xI - A \in M_n(\mathbb{F}(x))$ (זה קצת מנוון כי איברי המטריצה הם או פולינומים קבועיים או ממעלה 1). משום שדטרמיננטה שולחת איבר לשדה, אז $|B| \in \mathbb{F}(x)$. כך למעשה נגיע לכך שפולינומים אופייניים שווים כשני איברים בתוך השדה, ולא רק באיך שהם מתנהגים ביחס לקבועיים. דוגמה:

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \in M_2(\mathbb{F}_2), \quad f(x) = x^3, \quad g(x) = x, \quad f, g \in \mathbb{F}_2 \rightarrow \mathbb{F}_2 \implies f = g$$

אך:

$$f(A) = A^3 = 0, \quad g(A) = A \neq 0$$

זה לא רצוי. נבחין בשני שוויונות שונים – שוויון פונקציות, בהם $f = g$ מעל \mathbb{F}_2 , ושוויון בשדה – בו $f - g \neq 0$ (כי $-x^2$ לא פולינום האפס, ואף מעל \mathbb{F}_2) ולכן ב- $\mathbb{F}_2(x)$ מתקיים $f \neq g$.

2 על הקשר בין ריבוי גיאומטרי ואלגברי

הערה/סענה: נניח שפ"א של T או A :

$$f_T(x) = \prod_{i=1}^k (x - \lambda_i)^{n_i}$$

אז $n_i = d_{\lambda_i}$ הריבוי האלגברי. על כן, נבחין כי $n_i \leq d_{\lambda_i}$.

הוכחה. הוכחה:

$$(x - \lambda_i)^{n_i} \mid f_T(x) \implies f_T(x) = (x - \lambda_i)^{n_i} \prod_{\substack{j \in [k] \\ j \neq i}} (x - \lambda_j)^{n_j}$$

נניח בשלילה $d_{\lambda_i} \geq n + 1$. אז:

$$f_T(x) = \cdots = (x - \lambda_i)q(x)$$

נעביר אגפים מהשוויונות השונים ונוציא גורם משותף:

$$(x - \lambda_i)^n \left(\overbrace{\prod_{\substack{j \in [k] \\ j \neq i}} (x - \lambda_j)^{n_j}}^{:= P(x)} - (x - \lambda_i)q(x) \right) = 0$$

נדע כי $P(x)$ אינו פולינום האפס כי:

$$P(\lambda_i) = \prod_{\substack{j \in [k] \\ j \neq i}} (\lambda_i - \lambda_j)^{n_j}$$

שוויון בשדה $\mathbb{F}(x)$. וברור כי $(x - \lambda_i)^n$ אינו פולינום האפס. אך אחד מהם הוא אפס משום שכפל שני איברי שדה שווה לאפס אמ"מ אחד מהם הוא אפס, וסתירה. ■

הערה. בדוגמה שבטענה ראינו שמתקיים $\sum d_i = \sum n_i = n$ כאשר n דרגת הפולינום. זה לא תמיד המצב. דוגמה למצב בו זה לא קורה: $x^2(x^2 + 1) \in \mathbb{R}[x]$. סכום הריבויים האלגבריים הוא 2, אבל דרגת הפולינום היא 4. זה נכון מעל שדות סגורים אלגברית.

טענה. תהי $T: V \rightarrow V$ ט"ל. אזי לכל ע"ע λ מתקיים $r_\lambda \leq f_\lambda$.

הוכחה. יהי λ ע"ע. אז $V_\lambda = \{v \in V \mid Tv = \lambda v\}$. יהי $B_\lambda \subseteq V_\lambda$ בסיס עבור V_λ . נשלים אותו לבסיס B של V .

$$[T]_B = \begin{pmatrix} \lambda & 0 & * \\ & \lambda & \\ 0 & & \ddots \\ * & & & C \end{pmatrix}$$

ואז:

$$f_T(x) = (x - \lambda)^{r_\lambda} C(x) \implies r_\lambda \leq d_\lambda$$

■

משפט. תהי $T: V \rightarrow V$ ט"ל עם פ"א $f_T(x)$. אז T לכסינה אמ"מ:

• בעבור k הע"ע שונים, $f_T(x) = \prod_{i=1}^k (x - \lambda_i)^{n_i}$

• לכל λ ע"ע של T מתקיים $r_\lambda = d_\lambda$

(הבהרה: 1 לא גורר את 2. צריך את שניהם).

הוכחה.

\Leftarrow T לכסינה ראינו ש-1 מתקיים. במקרה שלכסינה ראינו ש- $n = \sum d_{\lambda_i} = \sum r_{\lambda_i}$ ולכן אם לאחד מבין הערכים העצמיים מתקיים $r_\lambda \neq d_\lambda$ אז מתקיים $r_k < d_k$ ונקבל סתירה לשוויונות לעיל.

\Rightarrow

$$1 \implies \sum d_{\lambda_i} = n$$

$$2 \implies \sum r_{\lambda_i} = \sum d_{\lambda_i} = n$$

■

וסה"כ $\sum r_{\lambda_i} = n$ אמ"מ T לכסינה.

3 לכסון ושילוש

3.1 פיבונאצ'י במרחב סופי

סדרת פיבונאצ'י:

$$\begin{pmatrix} a_{n+1} \\ a_n \end{pmatrix} = \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}}_{=0} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

נניח שאנו מסתכלים מעל \mathbb{F}_p כלשהו. אז הסדרה חייבת להיות מחזורית. **שאלה:** מתי מתקיים ש- $A^m = I$ (בעבור m מינימלי)? במילים אחרות, מתי מתחילים מחזור.

היות שמספר הזוגות השונים עבור $\begin{pmatrix} a_{n+1} \\ a_n \end{pmatrix}$ הוא p^2 , אז $m \leq p^2$. עבור $p = 7$: $0, 1, 1, 2, 3, 4, 5, 1, 6, 0, 6, 6, 5, 4, 2, 6, 1, 0, 1$ - כלומר

עבור $p = 7$ יש מחזור באורך $m = 16$. (הערה: תירואטית עם המידע הנוכחי ייתכן ויהפוך למחזורי ולא יחזור להתחלה)

טענה. אם p ראשוני אז $p \equiv 1 \pmod{5}$ אז אורך המחזור חסום מלעיל ע"י $p - 1$.

הוכחה. תנאי מספיק (אך לא הכרחי) לקבלת מחזור באורך k הוא $A^k = I$. אז:

$$f_A(x) = x^2 - x - 1$$

יש דבר שנקרא "הדדיות ריבועית" (חומר קריאה רשות במודל) שמבטיחה שורש לפולינום להלן עבור p כנ"ל. אכן יש לנו שני ע"ע שונים (אם קיים רק אחד אז סתירה מהיות הדיסקרימיננטה $5 = 0$ אך $p \not\equiv 1 \pmod{5}$). לכן קיימת P הפיכה כך ש-:

$$P^{-1}AP = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 \\ 0 & \lambda_2 \end{pmatrix}$$

כך ש- $\lambda_1, \lambda_2 \neq 0$. משפט פרמה הקטן אומר ש- $\lambda_1^{p-1} = \lambda_2^{p-1} = 1$ ואז $AP^{p-1} = I$. ■

3.2 מבוא למשפט קיילי-המילטון

הגדרה. $T: V \rightarrow V$ ט"ל ניתנת לשילוש אם קיים בסיס B ל- V כך ש- $[T]_B$ משולשית.

הבחנה. אם T ניתנת לשילוש אז הפולינום האופייני שלה מתפרק לגורמים ליניאריים (האם איברי האלכסון של הגרסה המשולשית). יהיה מעניין לשאול אם הכיוון השני מתקיים.

משפט. $T: V \rightarrow V$ ט"ל. נניח ש- $f_T(x) = \prod_{i=1}^n (x - \lambda_i)$ (ניתנת לפירוק לגורמים ליניאריים) אז T ניתנת לשילוש.

הוכחה. בסיס. $n = 1$ היא כבר משולשית וסיימנו.

צעד. נניח שהטענה נכונה בעבור n טבעי כלשהו, ונראה נכונות עבור $n+1$. אז f_T מתפרק לגורמים ליניאריים, לכן יש לו שורש. יהי λ ע"ע של T . בסיס B של V מקיים ש- $[T]_B$ משולשית עליונה (נסמן $B = (w_1 \dots w_{n+1})$) אז $T(w_i) \in \text{span}(w_1 \dots w_i)$. נגדיר את w_1 להיות ו"ע של λ . נשלימו לבסיס B^1 .

$$[T]_B = \begin{pmatrix} \lambda & * & & \\ 0 & \vdots & & \\ \vdots & \dots & C & \dots \\ 0 & \vdots & & \end{pmatrix}$$

אז ניתן לומר כי:

$$f_T(x) = (x - \lambda)f_C(x)$$

נסמן $w = \text{span}(w_2 \dots w_{n+1})$. קיימת העתקה ליניארית $S: W \rightarrow W$ כך ש- $f_S(x) = f_C(x)$. לפי ה"א קיים בסיס ל- W הוא B'' שעבורו S משולשית עליונה. נטען ש- $B = B'' \cup \{w_1\}$ ייתן את הדרוש.

$$\forall w \in B'': (T - S)(w) = Tw - Sw = aw_1 + S(w) - S(w) = aw_1$$

(כלומר, השורה העליונה של $[T]_B$ "תרמה" את aw_1 בלבד) לכן:

$$(T - S)w \subseteq \text{span}(w_1)$$

זה גורר שלכל $w \in W$ מליניאריות מתקיים ש- $(T - S)w \subseteq \text{span}(w_1)$. סה"כ לכל $w \in B'' \cup \{w_1\}$ מתקיים $T(w_i) \in \text{span}(w_1 \dots)$. ■

בהוכחה הזו, בנינו בסיס כך ש-:

$$[T(w) - S(w)]_B = ae_1$$

3.2.1 עוד מבוא לקיילי-המילטון

הגדרה. יהי $f(x) = \sum_{i=0}^d a_i x^i \in \mathbb{F}[x]$, V מ"ו מעל \mathbb{F} נ"ס (נוצר סופית) וכן $T: V \rightarrow V$ ט"ל. נגדיר:

$$f(T) = \sum_{i=0}^d a_i T^i, \quad T^0 = id, \quad T^n = T \circ T^{n-1}$$

כנ"ל עם מטריצות (ראה תרגול)

טענה. אם $A = [T]_B$ ו- $f(x) \in \mathbb{F}[x]$ אז $[f(T)]_B = f(A)$. הוכחה נובעת מהתכונות $[T]_B = A$, $[S]_B = C < [T]_B = A$, $[TS]_B = AC$, $[T + S]_B = A + C$, $[\alpha T]_B = \alpha A$.

טענה. אם $f, g \in \mathbb{F}[x]$ ו- $T: V \rightarrow V$ ט"ל, אז $(f \cdot g)(T) = f(T) \cdot g(T)$. באופן דומה $(f + g)(T) = f(T) + g(T)$.

לכן קל לראות ש- $f(T) = 0 \iff f(A) = 0$.

מסקנה. אם A, C דומות אז $f(A) = 0 \iff f(C) = 0$.

4 משפט קיילי-המילטון

משפט קיילי-המילטון. לכל $T: V \rightarrow V$ ט"ל V נוצר סופית) ולכל $A \in M_n(\mathbb{F})$ מתקיים:

$$f_T(T) = 0, \quad f_A(A) = 0$$

דוגמה. (מנוונת) נתבונן ב- $D: \mathbb{F}_n[x] \rightarrow \mathbb{F}_n[x]$ אופרטור הגזירה. ראינו $f_D(x) = x^{n+1}$ (הפולינום האופייני). אז $f_D(D)(p) = p^{(n+1)} = 0 \implies f_D(D) = 0$