לינארית > 11 אורת ג'ורדו \sim 2 אורת

שחר פרץ

2025 במאי 14

:כורת: $V \to V$ ט"ל, ור

$$\forall i \neq j \colon \gcd(g_i, g_j) = 1 \land m_T(x) = \prod_{i=1}^s g_i$$

X1:

$$V = \bigoplus_{i=1}^{s} \ker(g_i(T)) \wedge \forall i \colon m_{T|_{\ker g_i(T)}} = g_i$$

 $\mathbb C$ בעיה: לכסינה מעל אם היא קבעו אם , $A=M_5(\mathbb Z)$

- $f_A(x)$ נחשב את •
- ע"ע הם הע"ע
 - v_λ לכל ע"ע נחשב את •
- אם סכום הממדים מסעיף ג' הוא 5, אז היא לכסינה
- ייבוי אלגברי בסיס ו,ע אמ"מ ריבוי גיאומטרי ריבוי אלגברי לכסינה אמ"מ קיים בסיס ו

אבל הוכיח שאין פתרונות לפולינומים ממעלה חמישית ויותר, וגלואה מצא דוגמאות לפולינומים שאי אפשר לבצע עליהם נוסחאת שורשים ופיתח את התורה של הרחבת שדות לשם כך.

היוונים העתיקים ביססו את הגיאומטריה שלהם באמצעות דברים שאפשר לבדוק עם שדה ומחוגה. באמצעות כלים של גלואה אפשר לראות מה אפשר לעשות עם האמצעים האלו, ולהוכיח שלוש בעיות שהיוונים לא הצליחו לפתור – האם אפשר לרבע את המעגל (האם אפשר לבנות באמצעות שדה ומחוגה ריבוע ששטחו שווה לשטח המעגל), או במילים אחרות, האם אפשר למצוא את $\sqrt{\pi}$ – אי אפשר כי זה לא מספר אלגברי. שאלות אחרות היו, בהינתן קובייה, האם אני יכול למצוא קובייה בנפח כפול? באותה המידה אי אפשר למצוא את $\sqrt{3}$. שאלה אחרת הייתה האם אפשר לחלק זווית ל-3 חלקים שווים.

גלואה הראה שכדי לעשות את זה צריך למצוא שורשים שלישיים של כל מני דברים, שבאמצעות סרגל ומחוגה אי אפשר לעשות זאת. בעיות שהיו פתוחות לעולם המתמטי במשך אלפי שנים נפתרו בעזרת אותן התורות.

$$f^{
m red}=\prod_k(x-\lambda_k)$$
 אז $f(x)=\prod_k(x-\lambda_k)^{r_k}$ $\forall i
eq j\colon \lambda_i
eq \lambda_j$ אז הגדרה. בהינתן טענה משיעורי הבית:

$$f^{\text{red}} = \frac{f}{\gcd(f, f')}$$

 $f_A^{
m red}(A)=0$ משפט 1. לכסינה אמ"מ

למה A לכסינה. ושוויון $f_A^{\mathrm{red}} \mid m_A$ לכסינה.

ומתקיים $f_A(x)=\prod_{i=1}^r(x-\lambda_i)^{s_i}$ אז אם h אם יהיו קיימים). אז אם בה"כ להרחיב שדה בה"כ להרחים h ומתקיים h ומתקיים וידוע h וידוע h וידוע h וולכן h

. אם m_A אז אינו גרירה ללכסינות מכפלה של גורמים מכפלה אז מכפלה אז $f_A^{
m red}=m_A$ אם

עתה נוכיח את מהשפט 1:

 $f_A^{
m red}(A)=0$ ולכן A לכסינה אמ"מ שמ"מ, ואנחנו יודעים כי $m_A(A)=0$ ואנחנו אמ"מ, אמ"מ $m_A=f_A^{
m red}$

משפט 2. נניח $T\colon V o V$ לכסינה, וקיים $W\subseteq V$ לכסינה, זכיח לכסינה אז משפט

הוכחה. נסמן $m_S \mid m_T = \prod_{i=1}^r (x-\lambda_i)$ ידוע $m_T(S)=0$ ולכן $m_T(T)=0$ אנחנו יודעים $m_S \mid m_T = \prod_{i=1}^r (x-\lambda_i)$ ידוע $m_T(S)=0$ ולכן מתפרק לגורמים אנחנה.

: עמ"וים כך ש $U,W\subseteq V$ אם קיימים ע $T\colon V\to V$ תמ"וים כך ש $T\colon V\to V$ הגדרה 1. הגדרה

$$V = U \oplus W$$
 \wedge dim U , dim $W > 0$ \wedge U , W are T -invariant

מתפצל מעל f מתפצל מעל לגורמים לינארים (כלומר, נרחיב לשדה סגור אלגברית). מעתה ואילך, נניח ש־ $f_T(x)$ מתפצל מעל

מסקנה 1. (ממשפט הפירוק הפרימרי) אם $S \geq 2$, ידוע־ $S \geq 1$, ידוע־ $V = \bigoplus_{i=1}^s \ker g_i(T)$ ולכן $V = \bigoplus_{i=1}^s \ker g_i(T)$ מתפצל הפרימרי) אם $M_T(x) = (x-\lambda)^r$, אי־פריק ביחס ל- $M_T(x) = (x-\lambda)^r$, אי־פריק ביחס ל- $M_T(x) = (x-\lambda)^r$ לחלוטין, ונניח

 $\exists n \in \mathbb{N}\colon A^n=$ ט"ל. $T\colon V o V$ ט"ל. T:V o V כך ש־ $n\in\mathbb{N}$ כך ש־ $n\in\mathbb{N}$ כך ט"ל. T:V o V ט"ל. T:V o V ט"ל. T:V o V ט"ל. T:V o V

n(T)/n(A) ומסמנים T/A, ומסמנים n אז n הנ"ל נקרא דרגת הנילפוטנטיות של T/A, ומסמנים n הגדרה n

"ניל" בא מלשון null. הרעיון: דבר מה שמתבטל.

"נסיק ש $m_T(x)=(x-\lambda)^r$ נסיק ש $m_T(x)=(x-\lambda)^r$ נסיק ש

$$(T - \lambda I)^r = 0 \implies S = T - \lambda I, \ n(S) = r$$

הערה: כל פירוק של $T-\lambda I$ נותן פירוק שלו ל־ $T-\lambda I$ ולהיפך.

T הוא U הם לא כי אם $V=U\oplus W$ הם גם החלים, אז הם הוערה נכונה כי אם $V=U\oplus W$ האת כי אם U הוא שמור אז:

$$\forall u \in U : T(u) \in U \implies (T - \lambda)(u) = T(u) - \lambda u \in U$$

המשך ההערה. כדי להבין איך נראים תת־מרחבים אי־פריקים, עשינו רדוקציה לט"ל ניל' [רדוקציה=מספיק לי להבין את המקרה הזה בשביל להבין את המקרה הכללי].

 $T\colon V o V$ ניל $T\colon V$ מעתה נניח שכל

משפט 3. $T\colon V o V$ היא כת"ל. $T\colon V o V$ היא היא כת"ל. משפט 3. משפט 1. משפט 1. משפט 1. משפט 2. משפט 1. משפט 1. משפט 1. משפט $T\colon V o V$

. נניח $\alpha_j \neq 0$ מינימלי שעבורו j מינימלי. אז קיים אינו טרוויאלי. מניח בשלילה הוכחה. $\sum_{i=0}^k \alpha_i T^{(i)}(v) = 0$ כך ש־ $\alpha_0 \ldots \alpha_k \in \mathbb{F}$ מניח בשלילה שהצירוף אינו טרוויאלי. אז קיים מינימלי שעבורו $\alpha_j \neq 0$ מניח המקסימלי שלא מאפס. אז:

$$T^{n-j}\left(\sum \alpha_i T^{(i)}(v)\right) = T^{n-j}\left(\sum_{i=j}^k \alpha_i T^i(v)\right) = \alpha_j T^{n-1}(v) + 0 = 0$$

. אבל $\alpha_i, T^{n-1} \neq 0$ וזו סתירה

. האדרה v=0 והוא המינימלי, נקרתא שרשרת $\{v, Tv\cdots T^kv\}$ המינימלי, נקרתא שרשרת $T^{k+1}v=0$

0.1 ציקליות

הגדרה 5. תמ"ו שקיים לו בסיס שהוא שרשרת, נקרא ציקלי.

(ראה לינארית 2א סיכום 8)

אנטי־דוגמה: ישנם מ"וים שאינם T־ציקליים. למשל:

$$V = \left\{ f \colon \mathbb{R}^2 o \mathbb{R} \mid f inom{x}{y} - P(x) + h(y) \mid n \le n o p, h
ight\}$$
 פולינומים ממעלה p, h

n(T)=n+1ו־ל אופרטור הגזירה הפורמלית. כדי ש־V יהיה ציקלי, צריך למצוא בסיס ציקלי שממדו הוא דרגת הנילפוטנטיות. נבחין ש־V יהיה ציקלי. V אונו דידוע ש־V אינו V אינו V אינו V אינו V אינו לכן שרשרת. לכן שרשרת מקסימלית באורך V וודוע ש־V אינו לכן שרשרת. לכן שרשרת מקסימלית באורך וולכן לא יכול להיות בסיס שרשרת. לכן שרשרת מקסימלית באורך וולכן לא יכול להיות בסיס שרשרת.

N מסקנה 2. יהי V o V ניל' ו־V = 0 אז M o T : V o V וישנו שוויון אמ"מ N o T : V o V מסקנה 2. יהי

T:V o V אי־פריק ל־T:V o V מסקנה 3. אם מסקנה T:V o V

 $k,\ell < n$ וידוע $\dim U = k,\dim W = \ell$ נניח בשלילה שישנו פירוק לא טרוויאלי של V ל־T. אז ער ל־ $U \oplus W$ לא טרוויאלים. נסמן פירוק לא טרוויאלי של $U = U \oplus W$ וידוע $U = U \oplus W$ בה"כ $U = U \oplus W$ בה"כ $U = U \oplus W$ פיימים (ויחידים) בה"כ $U = U \oplus W$ בה"כ $U = U \oplus W$ פיימים (ויחידים) בה"כ ל $U = U \oplus W$ פיימים (ויחידים) וידוע סרוויאלים בה"כ ל $U = U \oplus W$ פיימים (ויחידים) וידוע סרוויאלים בה"כ ל $U = U \oplus W$ ווידוע סרוויאלים של טרוויאלים של טרוויאל

$$T^k v = T^k u + T^k w$$

אבל $T^kv=0$ ולכן $T^k(u)=T^k(w)=0$ ולכן בפרט $n(T_{|_U}), n(T_{|_W})\leq k$ ולכן ניל' אז $T_{|_U}, T_{|_W}$ ולכן ניל' אז $T^kv=0$ ולכן $t^kv=0$

 $:T_{\scriptscriptstyle U}=:S$ משפט 4. תהי T:V o V משפט 1. תמ"ו של T:V o V משפט 4. תהי

- $\dim U \leq n(T)$.1
- $\dim T(U) = \dim U 1$ ציקלי ויד $\operatorname{Im}(T_{U}) = T(U)$.2

הוכחה.

- $\dim U = n(T_{\scriptscriptstyle W})$ וגם $n(T) \geq n(T_{\scriptscriptstyle |_U})$.1

 $\dim U = n(T)$ אם מקסימלי איקלי ייקרא ציקלי עמקטי תמ"ו עיקלי עמ"ו עביקלי תמ"ו אונדרה 6. עמ"ו איקלי ו

משפט 5. לכל V מ"ו, $T\colon V o V$ מיים תמ"ו ציקלי מקסימלי.

משפט 6. נניח $U\subseteq V$ תמ"ו ציקלי מקסימלי. אזי:

- הוא גם ציקלי מקסימלי. (הערה: הורדת המעד באחד מועילה מאוד באינדוקציה) הוא גם דיקלי מקסימלי. $T(U)\subseteq T(V)$
 - $U \cap T(V) = T(U)$.

הוכחה.

טענה: .dim $T(U) = \dim U - 1$ טענה: .1

$$\dim T(U) = n\left(T_{|_{T(V)}}\right) = n(T) - 1$$

וסיימנו.

$$T(U) \subsetneq U \cap T(V) \subseteq U \implies \dim T(U) < \dim(U \cap T(V)) \leq \dim(T(U)) + 1 \implies U \cap T(V) = U$$

זו סתירה כי:

$$U \cap T(V) \subseteq T(V) \implies n(T_{|T(x)|}) = n(T) - 1 \implies n(T) = \dim U \le n(T) - 1$$

2.0 צורת מייקל ג'ורדן לט"ל ניל"

תפ"ו $W\subseteq V$ משפט 7. (המשלים הישר לתפ"ו ציקלי מקסימלי) נניח $T\colon V o V$ ט"ל לינ' ניל' (ניל"י), עם תפ"ו איקלי מקסימלי אז קיים $W\subseteq V$ תפ"ו $V=U\oplus W$ ראינ' כך ש־T

n=n(T) אונרוקציה על באינדוקציה נוכיח הוכחה.

בסיס: אם n(T)=1 אי ניתנת להשלמה לבסיס, אז כל $W\subseteq V$ אז כל T מה להוכיח בכלל" אז כל T אי מה להוכיח בכלל" אז כל $W\subseteq V$ אז כל $W=\mathrm{span}(v_2\dots v_m)$ אז $W=\mathrm{span}(v_2\dots v_m)$ אז $W=\mathrm{span}(v_2\dots v_m)$

n=n(T) עבוד. n=n(T)-1. נוכיח עבור ודעים את נכונות הטענה עבור n=n(T)-1. נוכיח עבור ודעים את נכונות איד שבא לכם") נניח שאנו יודעים את נכונות הטענה עבור $T(U) \oplus W_1$. ידוע עבור $T(U) \oplus T(U) \oplus W_1$ ציקלי מקסימלי. לכן, לפי ה.א. קיים T הוא T-אינ' כך ש־ $T(U) \oplus T(U) \oplus T(U)$ אז $T(U) \oplus T(U) \oplus T(U)$ אז $T(U) \oplus T(U)$ אז $T(U) \oplus T(U)$ אז

למה א"") **למה** א"")

(לאו דווקא סכום ישר) $U+W_2=V$

$$U \cap W_1 = \{0\}$$
 -

למה ב") בהינתן $W_1\subseteq V$ וו $U\cap W_1=\{0\}$ וגם $U+W_2=V$ תמ"ו כך ש־ $U\subseteq V$ ווום $U\cap W_1\subseteq W_2$ אז קיים $U\oplus W'=V$ ש־ $U\oplus W'=V$ ווום $W_1\subseteq W'\subseteq W_2$

נניח שהוכחנו את הלמות. יהי W' אז $w\in W_1$ אז $w\in W_2$ ולכן $w\in W_2$ ולכן $w\in W_1$ אז מצאנו $w\in W_1$ תמ"ו של $w\in W_1$ ש־ $w\in W_1$. יהי $w\in W_2$ בפרט $w\in W_2$ ולכן $w\in W_1\subseteq W_2$

ולכן מש"ל משפט.

ציור של למה 2: אני לא יודע לעבוד עם tikz מספיק טוב, ואני בטוח ש־chatGPT יוכל לעשות tikz עבורי, אבל אני גם רוצה להיות מרוכז בהרצאה. אז בבקשה פשוט תעשו דיאגרמת ואן ללמה ב'. גם המרצה לא הוכיח, זה משחקים על הרחבות בסיס וממדים בצורה כזו שאתם מכירים מלינארית 1א. אודיסאים: תראו את הלמה הזו בשיעורי הבית. אודיסאים שחוזרים על לינארית 1א: זה תרוגל טוב למבחן.

נוכיח את למה א'.

כך ש־: $u \in U, w_1 \in W_1$ קיימים T(v). כך ש־: $v \in V$ כד יהי

$$Tv = Tu + w_1 \implies Tv - Tu = w_1 \implies T(v - u) = w_1 \in W_1$$

$$T(v-u)\in W_1\implies v-u\in W_2$$
 ידוע $v=v-u+u$

ולכן: $W_1 \subseteq T(V)$ ו ו $V = U + W_2$ ולכן:

$$U \cap W_1 = U \cap (T(V) \cap W_1)$$

:ידוע ש־

$$U \cap W_1 = (U \cap T(V)) \cap W_1 \implies U \cap T(V) = T(U) \implies T(V) = T(U) \oplus W_1 \implies U \cap W_1 = T(U) \cap W_1 = \{0\}$$

אז: $B_U=(v\dots T^{n-1}v)$ איז: T ניל'. נגדיר T ניל'. נגדיר ניל': יהי שות "ניל': יהי עמ"ו ו־

$$[T_{|_U}]_{B_U} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & \cdots & 0 \\ 1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & \cdots & 1 & 0 \end{pmatrix} = J_n(0)$$

הוא בלוק ג'ורדן אלמנטרי נילפוטנטי.

......

שחר פרץ, 2025

קומפל ב- $\mathrm{LAT}_E X$ ונוצר באמצעות תוכנה חופשית בלכד