

**רשיונות אלגברה לינארית A2**  
2025B ~ שחר פרץ

# Introduction . . . . . 1

## 1.1 ~ הרבה מילויים שאפשר לדלג עליהם

הסיקום להלן נוצר משילוב של ארבעת המקורות הבאים:

- מסקנות מהספר "Linear Algebra Done Right" (עם הוכחות אני כתבתי)
- תרגולים של עומר שדה-אור

• הרצאות בפקולטה

• הרצאות באודיסאה של בן בסקין

כנגד שלושה נושאים דיברنا אלגברה לינארית 2 א –

1. אופרטורים לינאריים, הן העתקות ממוחב לעצמו.

2. **מבנה ביילינאריות**, אובייקט מתמטי נוסף שנitin ליצג ע"י מטריצה.

3. **מרחבי מכפלה פנימית**, מרחבים בהם מוגדרת מעין תבנית ססקווי ביילינארית שמאפשרת תיאור "גודל", בהם יש ערך לפירוק מטריצות לכפל של מספר מטריצות שונות.

נוסף על שלושת הנושאים ה"רגילים" של הקורס, מופיעה בסוף הרחבה של בן בסקין לגבי מרחבים דו-אלים. אני ממליץ בחום גם למי שלמד את הנושא בלינארית 1 לקרווא את הפרק עם מרחבים דו-אלים, משום שהוא קצר, ומראה קשרים חזקים (ומרתקים!) בין החומר הנלמד באלגברה לינארית 2 א (כמו מרחבי מכפלה פנימית והעתקות צמודות) למרחבים דו-אלים. הוספה עצמי הרחבה לפירוק SVD.

הgrassה האחרונה של הסיקום תהיה זמינה [בקישור הבא](#) כל עוד מיקרוסופט לא פשטו את الرجل. אם מצאתם בסיקום טיעויות (החל בתקלדות, כלה בשגיאות חטיב, וכמוון טיעויות מתמטיות) אשמה אם תפנו אליו בטלפון או במייל (perets.shahar@gmail.com) בטלפון (אם יש לכם אותו), או באמצעות GitHub Issues (קישור בתחילת המשפט).

מקווה שתהנו מהסיקום ותמצאו אותו מועיל;

19.7.2025 שחר פרץ,

**ازהרה.** הסיקום הזה מכיל בחלקו הוכחות אני כתבתי ולא הופיעו בהרצאה. השימוש בסיקום על אחריות המשתמש ואני לא ערב לנכונות המידע.

## 1.2 ~ סימוני

בסיום הבא נניח את הסימונים הבאים:

- $[n] := \mathbb{N} \cap [0, n]$
- בהינתן  $W \rightarrow V$ :  $T$ : העתקה ו- $U \subseteq V$  תם"ז, נסמן  $\{Tu \mid u \in U\}$
- בהינתן  $W \rightarrow V$ :  $T$ : העתקה ו- $v \in V$ , נסמן  $Tv := T(v)$
- בהינתן  $A$  קבועה עם יחס שקילות  $\sim$ , נסמן את קבועת המנה ב- $\sim / A$
- בפקולטה למתמטיקה בת"א מקובל להשתמש ב- $(w, v)$  בשביל מכפלה פנימית. בסיקום זהה משתמש ב- $\langle w | v \rangle$ , גם כן סימון מקובל (בעיקר בפייה), שאני חושש שנראה מגניב הרבה יותר.
- נסמן שחלוף (בעיקר בפייה) ב- $A^T$  (transpose) ולא  $A^t$ .
- הטבעיים כוללים את  $0$ , ו- $\mathbb{N}_+$  ("הטבעיים החיוביים") אינם.
- ט"ל הוא קישור לתרנספורמציה לינארית.

## תוכן העניינים

<b>1 מבוא</b>	2	רבה מילימ שאפשר לדלג עליו .....
	2	סימונים .....
<b>2 לבסוי</b>	5	מבוא לפרק .....
	5	ערכים עצמאיים וקטורים עצמאיים לאופרטורים לינאריים .....
	6	ערכים עצמאיים וקטורים עצמאיים למטריצות .....
	7	פולינום אופיני .....
	9	על הקשר בין ריבוי גיאומטרי ואלגברי .....
	9	2.5.1 פיבונacci' בשדה סופי .....
	10	שילוב .....
	11	על ההבדל בין פולינום לפולינום .....
	11	משפט קילי-המילטון .....
<b>3 תורת החוגים</b>	13	מבוא והגדרות בסיסיות .....
	13	ראשוניות ואי-פריקות .....
	16	הרחבת שדות .....
	17	חוג הפולינומים .....
	18	3.4.1 פונקציות רצינליות ומספרים אלגבריים .....
<b>4 פירוק פרימרי</b>	20	מרחבים $\mathbb{Z}$ -שמורים וציקליים .....
	21	הפולינום המינימלי .....
	23	ניסוח והוכחת משפט הפירוק הפרימרי .....
<b>5 צורת ג'ורדן</b>	26	מציאת שורשי פולינום אופיני ממעלה חמשית ואילך .....
	26	צורת ג'ורדן לאופרטור לינארי נילפוטנטי .....
	26	nilpotent .....
	27	שרשותות וציקליות .....
	29	ניסוח צורת מיקל ג'ורדן לאופרטור נילפוטנטי .....
	31	צורת ג'ורדן לאופרטור לינארי כללי .....
	31	5.3.1 בעזרת פירוק פרימרי .....
	32	5.3.2 בעזרת מרחבים עצמאיים מוכללים .....
	33	5.4 תוצאות מצורת ג'ורדן .....
<b>6 תבניות בילינאריות</b>	35	הגדרות בסיסיות בעבר תבניות בילינאריות כלליות .....
	35	חפיפה וסימטריות .....
	37	תבנית ריבועית .....
	38	משפט ההתאמה של סילבستر .....
	39	6.4 .....
<b>7 מרחבי מכפלה פנימית</b>	41	הגדרה כללית .....
	41	7.1 מעלה $\mathbb{R}$ .....
	41	7.1.2 מעלה $\mathbb{C}$ .....
	42	אורותוגונליות .....
	42	7.2.1 משפט פיתגורס ותוצאותיו .....
	43	מרחבים ניצבים והיטלים .....
	45	7.3.1 אלגורייטם גראמס-שמידט .....
	46	7.4.1 צמידות דואליות .....
	46	7.4.2 העתקה צמודה לעתקה .....
<b>8 פירוקים</b>	50	המשפט הספקטורי להעתקות .....
	50	8.1.1 ניסוח המשפט הספקטורי להעתקות צמודות לעצמן .....

51 . . . . .	ניסוח המשפט הספקטורי בעבור העתקה כללית . . . . .	8.1.2
52 . . . . .	תוצאות ממשפט הפירוק הספקטורי . . . . .	8.1.3
54 . . . . .	מטריצות אוניטריות . . . . .	8.2
56 . . . . .	צורה נורמלית למטריצה אורתוגונלית . . . . .	8.2.1
57 . . . . .	המשפט הספקטורי בניסוח מטריציוני . . . . .	8.2.2
58 . . . . .	פירוק פולארי . . . . .	8.3
58 . . . . .	מבוא, וקשרו לתבניות ביליאրיות . . . . .	8.3.1
59 . . . . .	ניסוח הפירוק הפולארי . . . . .	8.3.2
60 . . . . .	פירוק SVD . . . . .	8.4
60 . . . . .	ניסוח והוכחת SVD . . . . .	8.4.1
61 . . . . .	הרחבת SVD להעתקות שאין אופרטורים . . . . .	8.4.2
63 . . . . .	נורמה של העתקה . . . . .	8.4.3
<b>64</b>	<b>9 אלגוריתמים נפוצים</b>	<b>9</b>
64 . . . . .	אלגוריתמים מרכזיים . . . . .	9.1
64 . . . . .	לכסון . . . . .	9.1.1
64 . . . . .	ג'ירדון . . . . .	9.1.2
64 . . . . .	אלגוריתם גראם-شمידט . . . . .	9.1.3
65 . . . . .	מספר אלגוריתמים נוספים . . . . .	9.2
<b>66</b>	<b>10 מרחבים דואליים</b>	<b>10</b>
66 . . . . .	הגדרות בסיסיות . . . . .	10.1
66 . . . . .	אייזומורפיות למרחבי מכפלת פנימית . . . . .	10.2
66 . . . . .	העתקה צמודה (דוalian) . . . . .	10.2.1
68 . . . . .	המאנס הדואלי ומרחיב אורתוגונלי . . . . .	10.2.2

כתייארוו

## Diagonalization . . . . . 2

### 2.1 ~ מכווא לפרק

**הגדרה 1.** נאמר ש- $A$  מטריצה אלכסונית, אם:

$$A = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & & \\ & \lambda_2 & & \\ & & \ddots & \\ & & & \lambda_n \end{pmatrix} =: \text{diag}(\lambda_1, \lambda_2 \dots \lambda_n)$$

נאמר שישנה פעולה כשי שנרצה להפעיל. נרצה לזכור מה יקרה לפעולה לאחר שנפעיל אותה מספר פעמים. כפל מטריצות היא פעולה מסדר גודל של  $(n^3)\mathcal{O}$ . אק, ישן מטריצות שקל מאוד להעלוות ביריבוע, ובכך נוכל להפוך את ההליך לפשטוט בהרבה, ואך לנוכח אותו בקורס של נוסחה סגורה פשוטה. דוגמה מטריצה כזו היא מטריצה אלכסונית. ננסה למצוא דרך "בין מטריצה "רגילה" למטריצה אלכסונית".

**הגדרה 2.** ול- $T$  ההעתקה אלכסונית:

$$T_A^m(A) = A^m(v) = \begin{pmatrix} \lambda_1^m & & & \\ & \ddots & & \\ & & \lambda_n^m & \end{pmatrix}$$

למה זה מועיל? נזכר בסדרת פיבונצ'י. נתבונן בהעתקה הבאה:

$$\begin{pmatrix} a_{n+2} \\ a_{n+1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_{n+1} \\ a_n \end{pmatrix} \implies \begin{pmatrix} a_n \\ a_{n-1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}^{n-1} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

(בחנחת איברי בסיס  $a_0 = 0, a_1 = 1$ ).

ואכן, מה חבל שלא כיף להכפיל את המטריצה  $\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$  בעצמה המון פעמיים. מה נוכל לעשות? ננסה למצוא בסיס שבו  $(v_1, v_2) = P^{-1}\Lambda P = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}_B$ . [המשמעות של  $\Lambda$  היא מטריצה אלכסונית כלשהיא] אז קיבל:

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}^n = (P^{-1}\Lambda P)^n = P^{-1}\Lambda^n P$$

(די קל להראות את השוויון האחרון באינדוקציה). במקרה כזה יהיה נורא נחמד כי אין בעיה להעלוות לכיסינה בחזקה. הדבר הנחמדה הבא שנוכל ליצור הוא צורת ג'ורדן – מטריצת בלוקים אלכסונית, ככה שנעה בחזקה את הבלוקים במקום את כל המטריצה. נעשה זאת בהמשך הקורס.

**הגדרה 3.** אופרטורו ליניארי ("א"ל) הוא ה"ל/ט"ל מרחב וקטורי  $V$  לעצמו.

### 2.2 ~ ערכois עצמיים ווקטורios עצמיים לאופרטוריים ליניארים

**הגדרה 4.** هي  $T: V \rightarrow \mathbb{F}$ . איז  $v \in V$  נקרא וקטור עצמי של  $T$  (ו"ע) אם קיים  $\lambda \in \mathbb{F}$  כך ש- $\lambda v = T v$ .

**הגדרה 5.**  $\lambda$  מההגדרה הקודמת נקרא ערך עצמי (ע"ע) של  $T$ , המתאים לו"ע  $v$ .

שאלה. ידי  $\mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}^n$ . נניח ש- $T: V = (v_1 \dots v_n) \in \mathbb{F}^n$  [תיאורית יכול להתקיים באופן ריק כי עדין לא הראיינו שקיים בסיס כזה] איז קיימת  $P \in M_n(\mathbb{F})$  הפיכה כך ש- $A = P^{-1}T P$  המקיים  $Av = \lambda v$  לפי הבסיס הסטנדרטי, או  $\lambda_1 \dots \lambda_n$ , כאשר  $\lambda_1 \dots \lambda_n$  ע"ע המתאים לו"ע  $v_1 \dots v_n$ .  $[T]_B^B = \text{diag}(\lambda_1 \dots \lambda_n)$

כדי לדעת כי  $\text{Hom}(\mathbb{F}^n, \mathbb{F}^n) \cong M_{n \times n}(\mathbb{F})$ . מה המשמעות של איזומורפי ( $\cong$ )? בהינתן  $A, B$  מבנים אלגבריים כלשהם, נסמן  $A \cong B$  אם קיימת  $\varphi: A \rightarrow B$  העתקה חד"ע ועל שומרת את המבנה (כאשר המבנה שלנו מורכב מפעולות חיבור וכפל, העתקה כזו תהיה ליניארית).

דוגמה. אם  $U, V$  מ"י מעל  $\mathbb{F}$ , הם נקראים איזומורפים אם קיימת  $U \rightarrow V$ :  $\varphi$  חד"ע ועל המקיים

$$\forall \lambda_1, \lambda_2 \in \mathbb{F} \quad \forall v_1, v_2 \in V: \varphi(\lambda_1 v_1 + \lambda_2 v_2) = \lambda_1 \varphi(v_1) + \lambda_2 \varphi(v_2)$$

כלומר "המראנו" שני מבנים אלגבריים, אבל לא באמות עשינו שום דבר – כל מבנה עדין שומר על התכונות שלו.

**סימונו 1.** בסוף הסיכום מופיעה הרחבה על תופעות מעין אלו.

**הגדרה 6.** هي  $T: V \rightarrow \mathbb{F}$ . איז  $\lambda \in \mathbb{F}$  נניח  $\lambda$  ע"ע, אז המרחב העצמי (מ"ע) של  $\lambda$  הוא:

$$V_\lambda := \{v \in V \mid T v = \lambda v\}$$

**משפט 1.**  $V_\lambda$  תמ"ו של  $V$ .

**הגדה 7.**  $T: V \rightarrow V$  א"ל, וכי  $\lambda \in \mathbb{F}$  ע"ע של  $T$ . נגדיר את הרווחי היגיאומטרי של  $\lambda$  (ביחס ל- $T$ ) הוא  $\dim V_\lambda$ . דוגמה. هي  $V$  מ"ז ממייד  $n$ ,  $T: V \rightarrow V$  א"ל. נניח קיים  $v \in V$  המקיימים  $T^n v = v$  ונניח  $\{v, T v, T^2 v, \dots, T^{n-1} v\} \subseteq V$ . ננסה להבין מהם הע"ע. יי'  $u = \sum \alpha_i T^i(v)$  נראת כי  $u = \lambda u$ . נראה כי  $u = \sum \alpha_0 + \sum_{i=1}^{n-1} \alpha_i T^i(v) = \lambda v + \sum_{i=1}^{n-1} \alpha_i T^i(v) = \lambda v + \sum_{i=1}^{n-1} \alpha_i T^i(T^{n-1} v) = \lambda v + \sum_{i=1}^{n-1} \alpha_i T^i v = \lambda v + \sum_{i=1}^{n-1} \alpha_i v = (\lambda + \sum_{i=1}^{n-1} \alpha_i) v = \lambda v$ .

$$\lambda^n u = T^n(u) = \sum_{i=0}^{n-1} \alpha_i \underbrace{T^{n+i}(v)}_{=T^i(T^n v)=T^i v} = u$$

נבחן שהוקטורים העצמיים הם שורשי היחידה. מי הם שורשי היחידה – זה תלוי שדה.

**מסקנה 1.** ערכים עצמיים תלויים בשדה. ערכים עצמיים של מטריצה מעלה  $\mathbb{R}$  יכולים להיות שונים עבור אותה המטריצה מעלה  $\mathbb{C}$ . דוגמה יותר פשוטה לכך היא העתקת הסיבוב ב- $\mathbb{R}^2$ , שאין לה ו"ע מעלה  $\mathbb{R}$  אך יש כאלו מעלה  $\mathbb{C}$ .

**משפט 2.** תהי  $T: V \rightarrow V$  א"ל, ונניח  $A \subseteq V$  קבוצה של ו"ע של  $T$  עם ו"ע שונים, אז  $A$  בת"ל. הוכחה בתרגול.

**הגדה 8.** תהי  $T: V \rightarrow V$  א"ל. נאמר ש- $T$  ניתן לכיסו/לכסין אם קיים  $L \subseteq V$  בסיס של ו"ע של  $T$ .

**מסקנה 2.** אם  $n = \dim V$  ול- $T$  יש  $n$  ו"ע שונים אז  $T$  לכסין.

**הערה 1.** שימו לב – יתכן מצב בו קיימים פחות מ- $n$  ו"ע שונים אך  $T$  עדין לכסין. דוגמה:  $id$ .

**מסקנה 3.** תהי  $T: V \rightarrow V$  א"ל. נניח שלכל  $\lambda$  ע"א, ישנה  $B_\lambda \subseteq V_\lambda$  אז  $\bigcup B_\lambda = B$  בת"ל.

הוכחה. ניקח צירוף ליניארי כלשהו שווה ל-0:

$$\begin{aligned} \sum_{v_i \in B} \alpha_i v_i &= 0 \\ &= \sum_{\lambda} \sum_{\lambda_i} \alpha_i v_{\lambda, i} \\ &\implies \sum_{\lambda_j} \alpha_i v_{\lambda_j, i} =: u_j \in V_{\lambda_j} \\ &\implies \sum_j u_j = 0 \end{aligned}$$

קיבלו צירוף ליניארי לא טרויאלי של איברים במ"ע שונים (=עם ע"א שונים). אם אחד מהם אינו 0, קיבלו סתירה למשפט. ■ סה"כ קיבלו שלכל  $j$  מתקיים  $\alpha_{j,i} v_{j,i} = 0$ . בכלל ש- $v_{j,i} \in B_j$  אז בת"ל ולכון כל הסקלרים 0.

**הערה 2.** ההוכחה זו עובדת בעבר הcalculה לממדים שאינם נוצרים סופית

**מסקנה 4.** תהי  $T: V \rightarrow V$  א"ל כך ש- $n = \dim V$ . אז:

$$\sum_{\lambda} \dim V_{\lambda} \leq n$$

שוויון אם ו"מ  $T$  לכסין.

הוכחה. לכל  $\lambda$  יהיה  $B_\lambda$  בסיס. אז  $\bigcup_{\lambda} B_\lambda = B$  בת"ל. אם  $\lambda$  ב- $V_\lambda$  אז  $\lambda$  שאלכל אחד מהם מבין  $V_\lambda$  ושוינו.

מצד שני, אם יש שוויון אז  $B$  קבוצה בת"ל של  $n$  ו"ע ולכון בסיס ולכון  $T$  לכסין. ■

### 2.3 ~ ערכים עצמיים וקטוריים עצמיים למטריצות

**הגדה 9.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$ . נאמר ש- $v \in \mathbb{F}^n$  הוא ו"ע של  $A$  עם ע"ע  $\lambda$  אם  $Av = \lambda v$ .

**משפט 3.** תהי  $T: V \rightarrow V$  א"ל ויהי  $B$  בסיס סדור, ו- $V$  נוצר סופי (לעתים יקרא: סופי-ممדי). נניח  $A = [T]_B$ . אז  $A$  וקטור עצמי של  $T$  עם ערך עצמי  $\lambda$  אם  $[v]_B \lambda [v]_B$  וקטור עצמי של  $A$  עם ע"ע  $\lambda$ .

הוכחה. גירה דואליונית. נניח  $V$  ו"ע של  $T$ . אז  $A[v]_B = [Tv]_B = [\lambda v]_B \lambda [v]_B$ . מהכיוון השני "לכו הפוך". ■

**הגדה 10.** מטריצה  $A \in M_n(\mathbb{F})$  תקרה לכיסינה/נתנת לכיסון אם היא דומה למטריצה  $\Lambda \in \Lambda$  אלכסונית, כלומר קיימת  $P \in M_n(\mathbb{F})$  הפיכה שעבורה  $\Lambda = P^{-1}AP$

**משפט 4.** יהי  $P \in M_n(\mathbb{F})$  אמ"מ עמודות  $P$  הן ו"ע של  $A$  עם  $P^{-1}AP = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n)$ . נניח  $P$  הפיכה. אז אם  $A, P \in M_n(\mathbb{F})$  הן ו"ע של  $A$  עם  $P^{-1}AP = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n)$  בהתאם.

הוכחה. נסמן  $P = (P_1 \dots P_n)$  עמודותיה. אז:

$$AP = (AP_1 \dots AP_n) = (\lambda_1 P_1 \dots \lambda_n P_n) = P \underbrace{\begin{pmatrix} \lambda_1 & & \\ & \ddots & \\ & & \lambda_n \end{pmatrix}}_{\Lambda}$$

ולכן:

$$P^{-1}AP = P^{-1}P\Lambda$$

ההוכחה מהכיוון השני היא לקרוא את זה מהצד השני. ■

"אני מקווה שראיתם שכפל מטריצה באלכסונית מתחלף" (הוא לא בהכרח). "אני אמרתי שטוטה". ~ בז'

**משפט 5.** בהינתן העתקות  $T, S$  שתין לכיסיות לפי אותו הבסיס  $B$  (לא בהכרח אותם ה"ע'ים), אז  $TS = ST$  מתחלפות.

**משפט 6.** המטריצה  $I$  עבר  $\mathbb{F}$  ב  $\lambda$  דומה רק לעצמה.

הוכחה. בהינתן  $P$  הפיכה, הכפל של  $P$  עם  $I$  מתחלף בהכרח, ולכן  $\lambda I = P^{-1}\lambda IP = PP^{-1}\lambda I = \lambda I$  לכל מטריצה  $P$  ■ דומה.

## 2.4 ~ פולינום אופייני

**תרגיל.** תהי  $A = \begin{pmatrix} -7 & 8 \\ 6 & 7 \end{pmatrix}$ . מצאו ו"ע ו"ע של  $A$  ולכסנו אם אפשר.

**פתרון.** מחפשים  $\lambda \in \mathbb{R}$  כך ש-:

$$\begin{aligned} A \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} &= \lambda \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} \\ A \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} &= \lambda I \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} \\ \lambda I \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} - A \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} &= 0 \\ (\lambda I - A) \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} &= 0 \end{aligned}$$

סה"כ ו"ע עם ו"ע  $\lambda$  אמ"מ לא הפיכה, אמ"מ  $\det(\lambda I - A) = 0$  (א. ק. א. "הפולינום האופייני"). במקרה זה:

$$\lambda I - A = \begin{pmatrix} \lambda + 7 & -8 \\ -6 & \lambda - 7 \end{pmatrix} \implies \det(\lambda I - A) = (\lambda + 7)(\lambda - 7) = \lambda^2 - 1$$

לכן הע"ע הם  $\pm 1$ . נמצא את ה"ע. עבור  $\lambda = 1$ , מתקיים:

$$\begin{pmatrix} 8 & 8 \\ -6 & -6 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = 0$$

יש לנו חופש בחירה (ופתרון ייחיד עד לכדי כפל בסקלר). במקרה זה, נבחר  $\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \end{pmatrix}$

עבור  $\lambda = -1$ , מתקיים:

$$\begin{pmatrix} 6 & 8 \\ -6 & 8 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = 0 \iff b \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 \\ -3 \end{pmatrix}$$

ראינו שהמלכשנת היא העמודות של ה"ע. אז:

$$P = \begin{pmatrix} 1 & 4 \\ -1 & -3 \end{pmatrix}$$

וסה"כ  $P^{-1}AP = I$ . מכאן צריך למצוא למצוא את  $P^{-1}$ .

**משפט 7.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$  אז  $\lambda \in \mathbb{F}$  של  $A \in M_n(\mathbb{F})$  אם ומן  $.|\lambda I - A| = 0$

**הדרה 11.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$ . הפולינום האופייני של  $A$  מוגדר להיות:

$$f_A(x) = |xI - A|$$

**משפט 8.** תהי  $f_A(x)$  הוא פולינום מותוקן [=מקדם מוביל ה-1 ממעלה  $n$ , המקדם של  $x^{n-1}$  הוא  $-\text{tr } A$ .  $A \in M_n(\mathbb{F})$  וע"פ  $\lambda$  אמ"מ  $\dim \ker(\lambda I - A) > 0$  וכנ"ל  $\lambda - A$  אמ"מ  $(-1)^n |A|$ .

**הדרה 12.** בעבר  $A \in M_n(\mathbb{F})$  הפולינום האופייני של  $A$  הוא  $f_A(x) = \det(Ix - A)$

ראינו ש- $x$  של  $A$  עם ערך עצמי  $\lambda$  אמ"מ  $\dim \ker(\lambda I - A) > 0$ , וכן  $\lambda$  ע"פ אמ"מ  $\lambda - A$  אמ"מ  $\dim \ker(\lambda I - A) > 0$ .

**משפט 9.**  $f_A(x)$  פולינום מותוקן (מקדם מוביל 1) ממעלה  $n$ , המקדם של  $x^{n-1}$  הוא  $-\text{tr } A$ , המקדם החופשי הוא  $(-1)^n \det A$  הוכחה.

- **תקינות הפולינום.** מבין  $n$  המחוברים, ישנו אחד ייחד שדרגתנו היא  $n$ . הסיבה היא שמדטרמיננטה לפי תמורה, התמורה היחידה שתיצור איבר מסדר  $x^n$  היא תמורה זהה שתעביר על האלכסון. באינדוקציה על  $n$ , ונקבל:

$$f_A(x) = (x - a_{11})(x - a_{22}) \cdots (x - a_{nn}) = x^n + \cdots$$

באופן דומה אפשר להוכיח באינדוקציה באמצעות פיתוח לפי שורות:

$$f_A(x) = (x - a_{11})|A_11| + \underbrace{a_{21}|A_21| - a_{31}|A_31| + \cdots + (-1)^{n+1}a_{n1}|A_{n1}|}_{\text{מה.א. דרגה מ-} n}$$

סיה"כ גם כאן הראיינו שהדרגה מתקובלת מהפולינום  $(x - a_{ii}) \prod_{i=1}^n (x - a_{ii})$ , כלומר הפולינום האופייני מותוקן.

**המקדם של  $A$  הוא  $-\text{tr } A$ .** מקדמי  $x^{n-1} \cdots x^1$  מגיעים גם הם רק מ-  $\prod_{i=1}^n (x - a_{ii})$  (הפולינום למעלה) שהם  $-\text{tr } A = \sum_{i=1}^n a_{ii}$ .

**המקדם החופשי.** מתקובל מהצבתת 0.  $f_A(0) = \det(I \cdot 0 - A) = \det(-A) = (-1)^n \det A$ .

■

### דוגמאות.

א) אם  $f_A(x) = x^2 - (a+d)x + ad - bc$  אז  $A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$  (נתו מהמשפט הקודם).

ב) אם  $f_A(x) = \prod_{i=1}^n (x - \lambda_i)$  אז  $A = \text{diag}(\lambda_1 \dots \lambda_n)$

ג) אם  $f_A(x) = \prod_{i=1}^n (x - \lambda_i)$  אך כדאי לשים לב שמושולשית עליונה לא בהכרח דומה לאלכסונית עם אותם הקבועים.

ד) אם  $A = \begin{pmatrix} B & * \\ 0 & C \end{pmatrix}$  כאשר  $B, C$  בלוקים ריבועיים אז  $f_A(x) = f_B(x) \cdot f_C(x)$

**הדרה 13.** בהינתן  $T: V \rightarrow V$  ט"ל נגידר את הפולינום האופייני שלה (פ"א) באופן הבא: נבחר בסיס  $B$  למ"ז  $V$ , ונתבונן  $[T]_B = f_A(x)$  ונגדיר את  $A := [T]_B$ .

"אתה פוטר עכשו שאללה משיעורי הבית" "אל תdag הבודק כבר שלח פתרון" "מה??"

**משפט 10.** הפ"א של ט"ל מוגדר היטב. למטריצות דומות אותו פ"א. הוכחה. יש סיכוי שגם בדף הסיכום.

**דוגמה.** נתבונן בהעתקה  $T: \mathbb{R}_n[x] \rightarrow \mathbb{R}_n[x]$ ,  $T(f) = f'$ . אז:

$$[T]_B = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 3 & \ddots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \ddots & \ddots \end{pmatrix}$$

או:

$$f_T(x) = \det \begin{pmatrix} x & -1 & 0 & \cdots & 0 \\ & x & -2 & 0 & \cdots \\ & & \ddots & \ddots & \ddots \end{pmatrix} = x^{n+1}$$

**משפט 11.**  $T: V \rightarrow V$  ט"ל, אז  $\lambda$  ע"ע של  $T$  אם ומ  $f_T(\lambda) = 0$ .

- הוכחה. יהא  $B \subseteq V$  בסיס של  $V$ . אז  $A = [T]_B$  אם ומ  $f_A(\lambda) = 0$  וזו  $f_T(\lambda) = 0$  ע"ע של  $A$ .
- הגדלה 14.** יהי  $\lambda \in \mathbb{F}$  ע"ע של  $T$  (או  $A$ ). הריבוי האלגברי של  $\lambda$  הוא החזקה המקסימלית  $d$  כך ש- $(x - \lambda)^d | f_T(x)$  (חלוקת פולינומית).
- דוגמיה. עבור  $T$  היא העתקת גזירת פולינום, הפ"ע  $f_T(x) = x^{n+1}$  ולכן ע"ע היחיד הוא 0. הריבוי האלגברי של 0 הוא 1. הריבוי הגיאומטרי של 0 הוא 1.
- סימנו 2.** נניח ש- $\lambda$  ע"ע של  $T$  (או  $A$ ) אז  $d_\lambda$  הריבוי האלגברי של  $\lambda$  ו- $r_\lambda$  הריבוי הגיאומטרי של  $\lambda$ .

## 2.5 ~ על הקשר בין ריבוי גיאומטרי ואלגברי

**הערה 3.** במקרים רבים  $n = \sum d_i$  כאשר  $d_i$  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 מעש שדות סגורים אלגברית.

**משפט 12.** תהי  $T: V \rightarrow V$  ט"ל. אז לכל  $\lambda$  ע"ע  $\lambda$  מתקיים  $r_\lambda \leq d_\lambda$ .

הוכחה. יהי  $\lambda$  ע"ע. אז  $V_\lambda = \{v \in V \mid Tv = \lambda v\}$ . 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 13.** תהי  $T: V \rightarrow V$  ט"ל עם פ"א  $f_T(x)$ . אז לכיסינה אם ומ שתי הטענות הבאות מתקיימות:

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

$$2. \text{ לכל } \lambda \text{ ע"ע של } T \text{ מתקיים } r_\lambda = d_\lambda$$

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

הוכחה.

לכיסינה ראיינו ש-1 מתקיים. במקרה שלכיסינה ראיינו ש- $n = \sum r_{\lambda_i} \leq \sum d_{\lambda_i} = n$  ולכן אם לאחד מבין הערכים העצמיים מתקיים  $r_\lambda \neq d_k$  אז מתקיים  $r_k < d_k$  ונקבל סתירה לשווונות לעיל.

=====  
=====>

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

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

ושה"כ  $n$  אם ומ  $T$  לכיסינה.

### 2.5.1 פיבונאצ'י בשדה סופי

סדרת פיבונאצ'י:

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

נניח שאנו מסתכלים מעל  $\mathbb{F}_p$  כלשהו. אז הסדרה חייבת להיות מחזורתית. **שאלה:** מתי מתקיים ש- $I = A^m$  (בעבור  $m$  מינימלי)? במלילים אחרים, מתי מתחילהים מחזורת.

היות שמספר הזוגות השונים עבור  $\begin{pmatrix} a_{n+1} \\ a_n \end{pmatrix}$  הוא  $p^2$ , אז  $m \leq p^2$ . עבור  $p = 7$   $m = 16$ .  
- ככלומר עבור  $p = 7$  יש מחזור באורך 16.

**הערה 4.** תירוגט את עם המידע הנוכחי ייתכן ויהפוך למחזרי ולא יחזור להתחלה טענה. אם  $p$  ראשוני אז  $p \equiv 1 \pmod{5}$  אז אורך המוחזר חסום מלעיל ע"י  $p - 1$ .

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

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

יש דבר שנקרא "הדיות ריבועית" (חומר קריאה רשות במודול) שمبرיחה שורש לפולינום להלן עבור  $p$  כ"ל. אכן יש לנו שני ע"י שונים (אם קיים רק אחד אז סטירה מהיות הדיסקרמיינטה  $5 = 0 \pmod{5}$  אך  $\not\equiv 1 \pmod{5}$ ). لكن 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  $\lambda_1^{p-1} = \lambda_2^{p-1} = 1$ . ואז  $I = A^{p-1}$ .

## 2.6 ~ שילוש

**הגדרה 15.**  $T: V \rightarrow V$ : ט"ל ניתנת לשילוש אם קיים בסיס  $B$  של  $V$  כך ש-  $[T]_B$  משולשית.

**הערה 5.** אם  $T$  ניתנת לשילוש אז הפולינום האופייני שלה מתפרק לגורמים ליניארים (האם איברי האלכסון של הגרסה המשולשית). יהיה מעניין לשאול אם הכיוון השני מתקיים.

**משפט 14.**  $T: V \rightarrow V$ : נניח ש-  $f_T(x) = \prod_{i=1}^n (x - \lambda_i)$  (ניתנת לפירוק לגורמים ליניארים) אז  $T$  ניתנת לשילוש.

הוכחה. בסיס.  $1 = n$  היא כבר משולשית וסיממננו. נניח שהטענה נכונה עבור  $n$  טבעי כלשהו, ונראה נכונות עבור  $n + 1$ . אז  $f_T$  מתפרק לגורמים ליניארים, שכן יש לו שורש. יהיו  $\lambda$  ע"ע של  $T$ . בסיס  $B$  של  $V$  מקיים ש-  $[T]_B$  משולשיתعلינה (נסמן  $(B = (w_1 \dots w_{n+1})) \iff$  או  $B = \text{span}(w_1 \dots w_{n+1})$ . נגדיר את  $w_1$  להיות ו"ע של  $\lambda$ . נשלימו לבסיס  $B'$

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

או 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  $L$  ש-  $B''$  שעבورو  $S$  משולשית עלינה. נתען  $B = B'' \cup \{w_1\}$  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  $w \in B'' \cup \{w_1\}$   $w$  מתקיים  $(T - S)w \subseteq \text{span}(w_1 \dots w_{n+1})$ .

בhocחה זו, בנוו בסיס כך ש-:

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

**הגדרה 16.** מטריצה ניתנת לשילוש אם היא דומה למשולשית.

**משפט 15.** מטריצה  $A$  ניתנת לשילוש, אם "מ הפ"א האופייני שלה מתפרק לגורמים ליניארים.

## המשך בעמוד הבא

## 2.7 ~ על ההבדל בין פוליאנום לפוליאנו

נבחן ש- $\mathbb{F}[x]$  הוא מ"ז מעל  $\mathbb{F}$ . וכן  $\mathbb{F}[x]$  הוא חוג חילופי עם יחידה. בחוג כפלי לא חייב להיות קומוטטיבי (נאמר, חוג המטריצות הריבועיות). אומנם קיימת יחידה (פוליאנום קבוע ב-1) אך אין הוכחים לשום דבר חז' מלפני הקבועות. זהה מאוד חבל כי זה כמעט שדה. בהמשך, נגידר את אוסף הפונקציות הרצינליות כדי להתגבר על כך.

אם נתבונן במטריצות דומות, יש הבדל בין להציג  $f_A(x) \in \mathbb{F}[x]$ , אך אפשר לטען  $|B| = |\mathbb{F}(x)|$  כי  $f_A(x) = xI - A \in M_n(\mathbb{F}(x))$  (זה קצת מנומו כי איברי המטריצה הם או פוליאנומים קבועים או ממעלה 1). משום שדטרמיננטה שלחמת איבר לשדה, אז  $(\mathbb{F}(x))^n \in |B|$ . כך למעשה נגיעה לכך שפוליאנומים אופיניים שוים כשי איברים בתוך השדה, ולא רק באיך שהם מתנהגים ביחס לקבועים.

דוגמה:

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

כך:

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

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

## 2.8 ~ משפט קיילי-המילטון

**הגדרה 17.** שדה  $\mathbb{F}$  נקרא סגור אלגברי אם כל פוליאנום  $f$  ב- $\mathbb{F}[x]$  ניתן לבטא כמכפלה של גורמים לינארים  $(x-a)$  כאשר  $a \in \mathbb{F}$ , עד לכדי כפל בסקלר.

**הגדרה 18.** هي  $V: f(x) = \sum_{i=0}^d a_i x^i \in \mathbb{F}[x]$  מ"ז מעל  $\mathbb{F}$  נ"ס (נוצר סופית) וכן  $T: V \rightarrow V$  ט"ל. נגידר:

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

כ"ל עם מטריצות (ראה תרגול)

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

טעינה. אם  $(f+g)(T) = f(T) + g(T)$  ו- $f, g \in \mathbb{F}[x]$  אז  $(f \cdot g)(T) = f(T) \cdot g(T)$ . בואפן דומה  $f, g \in \mathbb{F}[x]$  ט"ל,  $T: V \rightarrow V$   $f(T) = 0 \iff f(A) = 0$

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

**מסקנה 5.** אם  $A, C$  דומות אז  $A, C$  מ"ז  $f(A) = 0 \iff f(C) = 0$

**דוגמה.** (מנownת) נתבונן ב- $\mathbb{F}_n[x]$  אופטור הגירה. ראיינו  $f_D(x) = x^{n+1}$  (הפוליאנום האופיני). אז נקבל:

$$f_D(D)(p) = p^{n+1} = 0 \implies f_D(D) = 0$$

**משפט 16 (משפט קיילי-המילטון).** תהי  $f_T(T) = f_T(x)$  הפ"א, אז  $f_A(A) = 0$

**הערה 6.** באנגלית, Cayley-Hamilton

הוכחה. נוכיח את המשפט בשלושה שלבים –

- נניח ש- $T$  ניתנת לשילוש. אז, קיימים בסיס  $(v_1 \dots v_n)$  של  $T$  מושולש (עלילונה). זאת מתקיים אם "מ"  $\forall i \in [n]: Tv_i \in \text{span}(v_1 \dots v_i)$  תתי-הוכחה.

- בסיטוט: בעבר  $n = 1$ , אז קיים  $\lambda \in \mathbb{F}$  כך  $\lambda I = T - \lambda I = 0$  (העתקה לינארית חד ממדית היא כפל בסקלר). בפרט  $\forall v \in V: (T - \lambda)v = 0$ .

- צעד: נניח ש- $B = \text{span}(v_1 \dots v_n, v_{n+1})$  מושולש. נגידר תמי"ו  $T|_B = (v_1 \dots v_n, v_{n+1})$  ש- $\dim B = n+1$ , ועבורי נכון  $\forall w \in W: Tw \in W$  (ניתן להראות שזה נכון עבור וקטורי הבסיס, ונוכיח לכל  $w \in W$  מילינאריות). נגידר  $T|_W: W \rightarrow W$  את הצמצום של  $T$  ל- $W$ . ידוע ש- $T|_W$  ניתנת לשילוש ולכן מקיימת את תנאי האינדוקציה. לכן,  $\forall w \in W: f_{T|_W}(T)(w) = 0$ . איזי  $f_{T|_W}(x) = \prod_{i=1}^n (x - \lambda_i)$  וסה"כ  $\forall w \in W: f_T(T)(w) = 0$  (וקיבלנו  $(x - \lambda_{n+1})f_{T|_W}(x)$ )

מספיק להראות ש-  $\forall v \in V: (T - \lambda_{n+1})v \in W$ . למה? כי:

$$f_T(T)(v) = \left( \prod_{i=1}^n (T - \lambda_i) \right) (T - \lambda_{n+1})(v)$$

mlinariot, מספיק להראות ש-  $(T - \lambda_{n+1})(v_{n+1}) \in W$ , שכן זה מתקיים על כל בסיס אחר. אך זה ברור – עבור  $[T]_B$  העמודה الأخيرة היא:

$$\begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \vdots \\ \alpha_n \\ \lambda_{n+1} \end{pmatrix}$$

ולכן:

$$T(v_{n+1}) = \alpha_1 v_1 + \cdots + \alpha_n v_n + \lambda_{n+1} v_{n+1} \implies (T - \lambda_{n+1})(v_{n+1}) = \alpha_1 v_1 + \cdots + \alpha_n v_n \in W$$

■

- נוכיח בעבור מטריצה משולשית/ניתנת לשילוש.
- תת-הוכחה. אם  $A$  משולשית, אז  $f_A(x) = f_{T_A}(x) = Av$  כאשר  $T_A: \mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}^n$  המוגדרת ע"י  $T_A(v) = Av$ , ואז  $f_A$  ניתנת לשילוש וסימנו.
- אם  $A$  ניתנת לשילוש, אז היא דומה למשולשית, והן בעלות אותו הפולינום האופייני. אז חזרה לתחילת ההוכחה.
- עבור  $T$  כללית או  $A$  כללית.
- תת-הוכחה. נניח  $A = [T]_B$  עבור בסיס  $B$ , וידוע  $f_T(x) = f_A(x)$ . ידוע ש-  $A$  ניתנת לשילוש אם ומ"מ  $f_A(x)$  מתפרק. טענה מהעתידי הלא נכון: לכל שדה  $\mathbb{F}$  קיים שדה  $\mathbb{K} \subseteq \mathbb{F}$  סגור אלגברית (כל פולינום מעל שדה סגור אלגברית מפרק). על כן, ניתן לחשב על  $A \in M_n(\mathbb{K})$  כמו  $f_A(A) = 0$ . הפולינום האופייני מעל  $K$  הוא אותו הפולינום האופייני מעל  $\mathbb{F}$ . לכן הוא מתפרק (מעל  $\mathbb{K}$ ), ולכן הוא דומה למשולשית, ומהמקרה הראשון  $f_A(A) = 0$ . זאת כי  $f_A(A) = 0$  לא תלוי בשדה

■

■

**משפט 17.** אם  $A$  מייצגת של העתקה  $T$ , ו-  $f \in \mathbb{F}[x]$ , אז  $f(A) = 0 \iff f(T) = 0$ .

**הערה 7 (בנוגע לשדות סגורים אלגברית).** הטענה שלכל שדה יש שדה סגור אלגברית – טענה שתלויה באקסiomת הבחירה. הסגור האלגברי הוא יחיד. **טענה זו לא נאמרת באופן רשמי בקורס** על אף שהרחבה לשדה סגור אלגברית מועילה מאוד בLINARITY 2 באופן כללי.

המשך בעמוד הבא

## Ring Theory ..... 3

## 3.1 ~ מילוא והגדרות בסיסיות

אז, מה זה אובייקט אלגברי? הרעיון – "עם אקסימוטס". אנו כבר מכירים רבים מהם: תמורה, חבורות, שדות, מרחבים וקטורים, ועוד. עתה נזכיר אובייקט אלגברי בשם חוג. מוכובל לסמן חוג בטור השלישי הסדרורה  $(R, +, \cdot)$  כאשר  $R \times R \rightarrow R$ .

**הגדירה 19.** חוג עס  $\Rightarrow$  חוגה הוא קבוצה עם שתי פעולות, כפל וחיבור, ניתנות לפחות אחת בכל אקסימוטס

השדה למעט (פונצייאלית) קיום אבר הופכי, וקומוטטיביות הכפל. אוניברסיטתו נתענין ספציפית בחוגים קומוטטיביים, כלומר, בהם הכפל בין קומוטטיבי. המטריצות הריבועיות מעלה אותו הנודל, לדוגמה, הוא חוג שאינו קומוטטיבי. חוג ה"בסיסי ביותר" – חוג השלמים (אין הופכי) הוא חוג קומוטטיבי. ישנו חוגים בלי יחידה (לדוגמה הזוגים בלי יחידה), שלא נדבר עליהם כלל.

**הגדירה 20.** תחום שלמות הוא חוג קומוטטיבי עם יחידה ללא מחלקן.

הערה 8. באנגלית, Integral Domain

**הגדירה 21.** חוג יקרא ללא מחלקן אם:

דוגמאות לחוגים עם מחלקן: 0:

- $a = b = M_2(\mathbb{R})$ : הוכחה  $a \cdot b = 0 = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} = 0$
- $2 \cdot 3 = 0 = \mathbb{Z}/6\mathbb{Z}$

**משפט 18.** בתחום שלמות יש את כלל הצמצום בכפל: אם  $ab = ac \wedge a \neq 0$  אז  $b = c$ .  
הוכחה.

$$ab \cdot ac = 0 \implies a(b \cdot c) = 0 \implies a = 0 \vee b - c = 0$$

בגלל ש- $0 \neq a$ , אז  $b - c = 0$ . נוסיף את  $c$  הנגדי של  $-c$  – ונקבל  $b = c$ .

דוגמאות בתחום שלמות:

- שדות
- השלמים
- חוג הפולינומיים

## 3.2 ~ ראשוניות ואי-פרוקוט

**הגדירה 22.** יהי  $R$  תחום שלמות,  $a, b \in R$ . נאמר ש- $b$  מחלק  $a$  אם קיימים  $c, d \in R$  כך ש- $a = b \cdot c$ .

**הגדירה 23.** יהי  $R$  תחום שלמות,  $a \in R$  נקרא הפיך אם קיימים  $\alpha, \beta \in R$  כך ש- $\alpha \cdot a = 1 = a \cdot \beta$ .

**משפט 19.** יהי  $R$  תחום שלמות,  $a \in R$  ההפוך. יהי  $b \in R$ . אז  $a \mid b$  אם ורק אם  $1 \mid ab$ .

הוכחה. יחס החלוקה טרנזיטיבי ולכן  $a \mid 1 \mid ab$ .

**סימון 3.** קבוצת ההפיכים מוסמנת ב- $R^x$ .

דוגמאות.

1. אם  $R = \mathbb{F}$ , אז  $R^x = \mathbb{F} \setminus \{0\}$ .

2. אם  $R = \mathbb{Z}$ , אז  $R^x = \{\pm 1\}$ .

3. אם  $R = \mathbb{F}[x]$  (החותייחשות לסקלרדים  $\mathbb{F}$  היא כל פונקציות קבועות)

**הגדירה 24.** נקראים חקרים אם קיימים  $a, b \in R$  ומסומנים  $a \sim b$  אם  $a = ub$ ,  $u \in R^x$  ההפוך כך ש- $a \sim b$ .

**משפט 20.** יחס החברות הוא יחס שקילות.

הוכחה.

A.  $a \sim a \Leftrightarrow 1 \in R^x$ .

B. אם  $a \sim b$  אז קיימים  $u \in R^x$  ו- $v \in R^x$  כך ש- $a = ub$  ו- $b = va$ . קיימים  $\alpha, \beta \in R$  כך ש- $\alpha a = \beta b$  ו- $\beta a = \alpha b$ .

C. נניח  $c \sim a$  ו- $c \sim b$ . מכך  $a \sim c$  ו- $b \sim c$ .

D. נניח  $a \sim b$  ו- $b \sim c$ . מכך  $a \sim c$ .

"אני אני חבר של עומר, ועומר חבר של מישהו בכיתה שאני לא מכיר, אני לא חבר של מי שאני לא מכיר." המרצה: "למה לא? תהייה חבר שלו".

**משפט 21.** הופכי הוא יחיד.

(אותה ההוכחה כמו בשדות)

הוכחה. יהי  $a \in R^x$  ו- $u, u'$  הופכיים שלו, אז:

$$u = u \cdot 1 = u \cdot a \cdot u' = 1 \cdot u' = u'$$

**הערה 9.** המשפט להלן נכון לא רק בתחום שלמות, אלא בכל חוג. **משפט 22.** בהינתן תחום שלמות  $R$  ו- $a, b \in R$ , אז אם  $a | b$  וגם  $a \sim b$  אז  $a \sim b$  (ביחס החברות).

הוכחה.

$$\begin{aligned} a | b &\implies \exists c \in R: ac = b \\ b | a &\implies \exists d \in R: bd = a \end{aligned}$$

לכן:

$$ac = b \implies acd = a \implies a(cd - 1) = 0 \implies a = 0 \vee cd = 1$$

אם  $a = 0$  אז  $b = 0$  (משמעות פיזיognomy) ו- $\sim$  שקולות (רפליקטיביות). אחרת, ולכון  $c$  הפיך, סה"כ  $a \sim b$ . אני חושב שב[אוניברסיטה ה]עברית קראו להם ידדים, לא רצוי להתחייב לחברות ממש".

**הגדלה 25.** איבר  $p \in R$  נקרא אי-פריק אם מתקיים  $p = ab \implies a \in R^x \vee b \in R^x$ .

**הגדלה 26.** איבר  $p \in R$  יקרא ראשוני אם  $p | ab \implies p | a \vee p | b$ .

**הערה 10.** איברים הפיכים לא נחברים אי-פריקים או ראשוניים. הסיבה להגדלה: בשבייל נוכנות המשפט היסודי של האריתמטיקה (יחידות הפרוק לראשוניים).

**משפט 23.** בתחום שלמות כל ראשוני הוא אי-פריק.

**הערה 11.** שקולות לאו דזוקא.

הוכחה. יהי  $p \in R$  ראשוני. יהיו  $a, b \in R$  כך  $ab = p$ . בה"כ  $a | p$ . אז קיים  $c$  כך  $pc = a$  ולכון  $pcb = p$ . סה"כ  $cb = 1$  (ראה לעיל) ו- $b$  הפיך.

**הגדלה 27.**  $R$  תהום פריקות יהיה אם  $\prod_{i=1}^n p_i = \prod_{j=1}^m q_j$  עבור  $p_i, q_j$  ראשוניים, אז  $n = m$ , ועוד לכדי סידור מחדש, לכל  $i \in [n]$   $p_i \sim q_i$ .

**הערה 12.** באנגלית, Unique Factorization Domain.

**משפט 24.** נניח שבתחום שלמות  $R$ , כל אי-פריק הוא גם ראשוני. אז  $R$  תהום פריקות ייחידה. ההוכחה: זהה לחולitin לאו של המשפט היסודי.

הוכחה. באינדוקציה על  $m + n$ . בסיס:  $2 = 1 + 1$  ולכון  $1 = q = p$ . נüber. לצורך השטענה נcona לכל  $p_1, q_1$   $p_1 | q_1$  או  $q_1 | p_1$ . נניח ש- $p_1 | \prod_{j=1}^m q_j$ . אז  $p_1 | q_1$  או  $p_1 | q_2$  ... או  $p_1 | q_n$ . נניח ש- $p_1 | q_1$  ו- $p_1 | q_2$ . אז  $p_1 | q_1 + q_2$ . נניח ש- $p_1 | \prod_{j=2}^n q_j$ . אז  $p_1 | q_1 + \prod_{j=2}^n q_j$ . נניח ש- $p_1 | \prod_{j=2}^n q_j$ . אז  $p_1 | q_1$  או  $p_1 | q_2$  ... או  $p_1 | q_n$ . מכאן הקענו לדרוש וסיימו (הערה שלוי: כדי לתקן בחרבים ותקלו את מה שצריך).

**הגדלה 28.** יהי  $R$  תהום שלמות. תת-קובוצה  $I \subseteq R$  נקראת אידייאל אם:

א.  $\forall a, b \in I: a + b \in I$  – סגירות לחיבור.

ב.  $\forall a \in I \forall b \in R: ab \in I$  – תוכנת הבליעה. [בפרט  $0 \in I$ ]

דוגמאות:

1. 0 תמיד אידייאל, וכן החוג כולו תמיד אידייאל.

2. הזוגים ב- $\mathbb{Z}$ .
3. לכל  $n \in \mathbb{Z}$ ,  $a \in \mathbb{Z}$  אידיאל ( $n$  כפול השלים). הזוגים לדוגמה, מקרה פרטי הוא  $2\mathbb{Z}$ .
4.  $\langle f \rangle := \{g \in \mathbb{F}[x] \mid f|g\} \subseteq \mathbb{F}[x]$  המוגדר לפי  $\langle f \rangle$
5. הכללה של הקודמים: עבור  $a \in R$  נסמן  $\langle a \cdot b \mid b \in R \rangle := \langle a \rangle$  הוא אידיאל.
6.  $\{aR \mid a \in R\} = I = \{f \in \mathbb{F}[x] \mid f(0) = 0\}$  (לעתים מסומן  $\langle a \rangle$  או  $\langle a \rangle = 0$ )
7. נוכל להכליל את 4 עוד: ("הכללה של הכללה היא הכללה. זה סגור להכללה. זה קורה הרבה במתמטיקה")

$$I = aR + bR = \{ar + bs \mid r, s \in R\}$$

וניתן להכליל עוד באינדוקציה.

**הגדרה 29.** אידיאל  $I$  נקרא ראשי אם הוא מהצורה  $aR$  עבור  $a \in R$  כלשהו.

**סימנו 4.**  $\langle a \rangle =: \{ar \mid r \in R\}$

**הגדרה 30.** תחום שלמות נקרא ראשי אם כל אידיאל שלו ראשי.

**הערה 13.** באנגלית, Principal Ideal Domain או בקיצור PID.

**הערה 14.** אנחנו סימנו אידיאל שנוצר ע"י  $a \in R$  ובקורסוס מסוימים  $Ra$ , באופן כללי אפשר לדבר על אידיאל שמאל' ואידיאל ימני. תחת ההנחה שהחוג קומוטטיבי שני הסימונים שקולים בכל מקרה.

**משפט 25.** ב- $R \neq \{0\}$  תחום ראשי אז כל אי פריק הוא ראשוני.

(את הכוון השני כבר הוכחנו בעבר תחומי שלמות באופן כללי)

הוכחה. יהי  $o$  אי פריק (א"פ). יהיו  $a, b \in R$  כך  $ab \mid p$ . ניעזר באידיאל  $I = Ra + Rp$ . בכלל ש- $R$  תחום ראשי, קיימים  $c \in R$  כך  $ab = Rc$ , ו- $I = R$ . קיימים  $r, s \in R$  כך  $ab = rs$ . נכפיל ב- $b$  ונקבל

• אם  $p \mid ab$  אז  $p \mid rs$  ולכן  $p \mid r$  ו- $s \in R$ .

• אם  $p \mid a$  אז  $p \mid ab$  ולכן  $p \mid b$ .

**מסקנה 6.** אם  $R$  תחום שלמות ראשי אז יש פריקות ייחודית למינימלית של אי פריקים עד כדי חברות.

**משפט 26.** יהיו  $a, b \in R$ , אז  $\gcd(a, b)$  זרין אם  $\forall c \in R: c \mid a \wedge c \mid b \implies c \in R^x$

**הגדרה 31.** יהי  $g \in R$  כך ש-:

1.  $g \mid a \wedge g \mid b$ .

2.  $\forall \ell \in R: \ell \mid a \wedge \ell \mid b$ .

3.  $\ell \mid g$ .

אז  $g$  כנ"ל הוא הגורם המשותף המינימלי של  $a, b$ , והוא  $\gcd(a, b)$ .

**משפט 27.** היה  $R$  תחום שלמות יהיו  $a, b \in R$ . נניח שקיים  $r, s \in R$  כך  $ra + sb = g$  אשר מחלק את  $a, b$ . אז:

1.  $\gcd(a, b) = g$ .

2.  $\gcd(a, b) = g$  מוגדר ביחידות עד כדי חברות.

3. בתחום ראשי, לכל  $a, b$  קיימים  $r, s \in R$  כך  $ra + sb = g$ .

הוכחה.

1. יהיו  $\ell \mid a, b$  אז  $\ell \mid ra, sb$  ולכן  $\ell \mid g$ .

2. מ-1 (בערך) אם  $g, g'$  מקיימים את היותם  $\gcd(g, g')$  אז  $g \mid g'$  ו- $g' \mid g$ .

■ 3. נסמן  $g \mid a, b \in I$ , וקיים  $r, s \in R$  כך  $ra + sb = g$  ו- $\gcd(a, b) = g$ .

**מסקנה 7 (אלגוריתם אוקלידי המורחב).** בתחום ראשי, אם  $a, b$  זרים אז  $\gcd(a, b) = 1$ .

**משפט 28.** תחום ראשי.

הוכחה. יהי  $I \subseteq \mathbb{F}[x]$  אידיאל. אם  $\{0\} = I$ , הוא ראשי. אחרת,  $\{0\} \neq I$ , אז: יהי  $f \in I$ ,  $f \neq 0$  פולינום מדרגה מינימלית, ויהי  $f = qp + r$ ,  $q, r \in \mathbb{F}[x]$  כך  $\deg r < \deg p$ . ידוע  $f - qp \in I$  אז  $f - qp = 0$ . אם  $r \neq 0$ , קיבלנו סתירה למינימליות הדרגה של  $r$ .

הוכחה זהה עובדת בשבייל להראות ש- $\mathbb{Z}$  תחום ראשי, אך עם דרגה במקומ ערך מוחלט.

**הגדרה 32.** תחום שלמות נקרא אוקלידי אם קיימת  $N: R \setminus \{0\} \rightarrow \mathbb{N}_+$  כך ש- $N(a) \leq N(ab)$  לכל  $a, b \in R$  ו- $N(b) > N(r)$  או  $r \neq 0$ .

ברגע שיש לנו את ההגדרה של תחום אוקלידי,  $N$  הפונקציה שתשתמש אותנו בשבייל להראות את הוכחה שככל תחום אוקלידי הוא תחום ראשי (בדומה לערך מוחלט או  $\deg$  בהוכחות קודומות). ההפך נכון תחת השערת רימן המוכללת (לא ראייתם את זה צץ, נכון?).

aintואチית לחוג אוקלידי היא "חלוקת עם שארית", כאשר פונקציית הגודל  $N$  דורשת שהשארית תהיה "אופטימלית". בחוג הפולינומיים  $N = \deg$  (פרטים בהמשך), ובchein המספריים  $N = |\cdot|$ .

דוגמה לחוג שאינו אוקלידי:  $\{\sqrt{-5} | a, b \in \mathbb{Z}\}$  הוא  $\mathbb{Z}[\sqrt{-5}]$ .

**משפט 29.** חוג אוקלידי  $\iff$  תחום פריקות ייחידה (גרסה מוכללת של המשפט היסודי של האריתמטיקה).

**משפט 30.** חוג אוקלידי  $\iff$  תחום שלמות.

(הוכחה בויקיפדיה)

לדוגמה בחוג לעיל  $(1 + \sqrt{-5})(1 - \sqrt{-5}) = 6 = 2 \cdot 3$  על אף  $2, 3, 1 + \sqrt{-5}, 1 - \sqrt{-5}$  אי-פריקים.

**דוגמה** (חוג השלמות של גאוס).

$$R = \mathbb{Z}[i] = \{a + bi | a, b \in \mathbb{Z}\}$$

:הנורמה:

$$N: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{Z}_{\geq 0}, N(a + bi) = a^2 + b^2 = |a + bi|^2$$

בדומה להוכחה לפיה הערך המוחלט של מרכיב הוא כפלי, ניתן להראות ש- $N$  כפלי. מי הם ההיפיכים ב- $\mathbb{Z}[i]$ ? מי שקיימים  $\alpha, \beta = 1$ , כולם:

$$N(\alpha)N(\beta) = 1 = N(1), \alpha = a + bi, a^2 + b^2 = 1 \implies a + bi = \pm 1, \pm i$$

בනחיה שמדוברת נורמה כזו, החוג הוא אוקלידי (תנאי זה הכרחי אך לא מספיק).

**הערה 15.** למספרים הראשוניים בחוג השלמות של גאוס קוראים "ראשוניים גאוסיאניים", והם מקיימים תוכנות מעניינות. בפרט אפשר להוכיח ש- $p$  הוא ראשוני בחוג השלמות של גאוס אם ומ"מ  $N(p) = 4n + 3$ , או  $p \equiv 1 \pmod{4}$  כאשר  $\equiv$  יחס החברות.

**משפט 31.** יהי  $p \in \mathbb{Z}$  ראשוני. התנאים הבאים שקולים:

- $p$  פריך ב- $\mathbb{Z}[i]$
- $n, m \in \mathbb{Z}$   $p = m^2 + n^2$  עבור
- $p \equiv 1 \pmod{4}$
- קיימים  $r, s \in R$  כך ש- $ra + sb = 1$

שימוש לב ש- $\mathbb{Z}$  בתוך  $\mathbb{Z}[i]$  לא סגורים לבלייה.

**הגדרה 33.**  $I \subseteq R$  אידיאל נקרא ראשוני אם  $(a \cdot b) \subseteq P \vee (a \in P \vee b \in P)$   $\forall a, b \in R$ .

**הגדרה 34.** אידיאל  $I \subseteq R$  נקרא אי-פריך אם  $\forall a, b \in R$   $I = (a \cdot b) \iff I = (a) \vee I = (b)$ .

ראיינו, שבתחום ראשי אי-פריך אם ומ"מ ראשוני. ניתן להראות דומה ניתן לטעון ש-:

**משפט 32.**  $R$  תחום ראשי, אז  $I$  ראשוני אם ומ"מ  $I$  אי-פריך.

**הגדרה 35.** יהי  $R$  תחום שלמות [אפשר להתעסק גם עם אידיאל ימני ושמאלי] ונניח ש- $I \subseteq R$  אידיאל. אז  $a \in R$  הוא חוג (בהגדרת  $I$ )  $a + I = \{a + i | i \in I\}$  חיבור מנוט), כאשר הפעולות:

- $(a + I) + (b + I) = (a + b) + I$
- $(a + I)(b + I) = ab + I$

עקרונית צריך証明 שהחיבור/כפל לא תלוי בנציגים  $a, b$  כדי שהחוג יהיה מוגדר היטב (זה כמובן מתקיים בתחום ראשי).

### 3.3 ~ הרצגת שווות

**משפט 33.** בתחום ראשי, אם  $I$  אידיאל אי-פריך, אז  $I$  שדה.

**דוגמאות.**

$$\mathbb{Z}/\langle p \rangle \text{ שדה.}$$

$\mathbb{R}[x]$  תחום ראשי, ידוע  $x^2 + 1$  אי-פריק. לכן  $\mathbb{R}[x]/\langle x^2 + 1 \rangle \cong \mathbb{C}$ . הרעיון: נוכל להסתכל על  $p$  פולינום המבוטא כמו:

$$p(x) = q(x) \cdot (x^2 + 1) + ax + b = ax + b + \langle x^2 + 1 \rangle$$

ואם נכפיל שני יצורים כאלה:

$$((ax + b) + I) + (cx + d + I) = acx^2 + (ad + bc)x + bd + I$$

כך ידוע ש- $0 = x^2 + 1$  כי זה האידיאל שלנו) עד לכדי נציג, ככלומר מתקיים שווון  $I - I = 0$  כפל מרוכבים. אפשר גם להראות קיומ הופכי וכו'.

הוכחה. יהי  $I/I = 0$ . אם  $a \neq 0$ , אז ב- $R$  מתקיים  $a \nmid p$  כי  $p$  (אם הוא היה מחלק את  $a$  אז  $a = 0$ ) ולכן  $ar + ps = 1$  ב- $R$ ,  $r, s \in R$ . סה"כ:

$$ar + ps + I = 1 + I \implies ar + I = 1 + I \quad \top$$

לכן  $I + r$  הופכי של  $I + a$  וסימנו.

(למעשה זה אמ"מ – הכוון השני תרגיל בעבור הקורא).

**הגדרה 36.** יהי  $R$  תחום שלמות,  $a_1 \dots a_n \in R$  ו- $\ell = \text{lcm}(a_1 \dots a_n)$  אמ"מ:

$$\forall i \in [n]: a_i \mid \ell \quad .1$$

$$\forall b \in R: \forall i \in [n]: a_i \mid b \longrightarrow \ell \mid b \quad .2$$

**דוגמה.**  $R = \mathbb{Z}$ ,  $\text{lcm}(2, 6, 5) = 30$

**משפט 34.** יהי  $\mathbb{F}$  שדה ויהי  $f \in \mathbb{F}[x]$  פולינום אי-פריק ממעלה  $\deg f > 1$ . אז קיימים  $\mathbb{K} \subseteq \mathbb{F}$  כך שב- $\mathbb{K}$  יש ל- $f$  שורש. ההוכחה למשפט קונסטרוקטיבית, ובה צריך להראות שהקבוצה:

$$\mathbb{K} = \{p(A_f) \mid p \in \mathbb{F}[x]\}$$

עם חיבור וכפל מטריצות, היא שדה. השיכון  $I \mapsto \alpha I$  משכנ את  $\mathbb{K}$   $\mathbb{F} \mapsto \mathbb{K}$

**משפט 35.** (ללא הוכחה בקורס, תלוי באקסיות הבחירה) לכל שדה  $\mathbb{F}$  קיים ויחיד שדה  $\mathbb{K} \subseteq \mathbb{F}$  סגור אלגברית. דוגמה:  $\mathbb{R}$  ו- $\mathbb{C}$ .

## 3.4 ~ חוג הפולינומים

(תת-פרק זה לקווח מתרגול בקורס)

**הגדרה 37.** הדרגה של הפולינום היא  $\deg(0) = -\infty$ ,  $\deg(f) := \max\{n \in \mathbb{N} \mid a_n \neq 0\}$  ומגדירים  $\deg(g) := \max\{\deg f, \deg g\}$ .

$$\deg(fg) = \deg f + \deg g \quad \deg(d+g) = \max\{\deg f, \deg g\}$$

**הערה 16.** חוג הפולינומים הוא חוג אוקלידי כי פונקציית הגודל  $N = \deg f$  מקיימת את התנאי של חוג אוקלידי. לכן ממשפט הוא תחום ראשי.

**מסקנה 8.** לכל  $f, g \in \mathbb{F}[x]$ , אם  $g \neq 0$  אז קיימים ייחדים פולינומים  $q, r \in \mathbb{F}[x]$  כך ש- $g = qg + r$  ו- $\deg r < \deg g$ .

**הגדרה 38.** נאמר שפולינום  $q$  מחלק את  $f$  אם  $r = 0$  ומסמנים  $q \mid f$ .

**מסקנה 9.**

$$f(a) = 0 \iff (x-a) \mid f \quad .1$$

אם  $\deg f = n > -\infty$ , ל- $f$  לכל יותר  $n$  שורשים כולל ריבוי.

3. נניח ש- $\mathbb{F}$  סגור  $K$  שדה. אם  $g \mid f$  מעל  $K$  אז  $f \mid g$   $f, g \in \mathbb{F}[x]$ .

הוכחה.

1. הוכחה למשפט בז':

$$f(a) = (a-a)g(a) = 0 \implies (x-a) \mid f$$

2. נניח  $f(a) = q(a)(a-a) + r(a) = 0$  וע"ל כן  $f = q(x-a) + r(x)$ . אם  $q(a) = 0$  ו- $r(a) = 0$  אז  $f(a) = 0$ .

3. נניח ש- $r$  פולינום קבוע (דרגתו קטנה מ-1, כי חילקו ב- $(x-a)$ , אז  $r(a) = 0$ ).

2. אינדוקציה

3. נוכחות ב- $\neg P \rightarrow Q \iff \neg Q \rightarrow \neg P$ : אנו יודעים ש- $f \neq g$  מעל  $\mathbb{F}$ . קיימים  $q, r \in \mathbb{F}[x]$  כך  $qf + rg = 0$ . נניח ש- $f \neq g$  מעל  $\mathbb{F}$ . הפירוק הזה הוא גם ב- $\mathbb{K}$ . מיחידות  $r$ , נקבל ש- $f \neq g$  כל מעלה  $K$ .

■

"לא הנחתתי בשלילה, והוכחתי בקונטראפסיטיב"

**משפט 37.** בהינתן  $f \in \mathbb{F}[x]$  ו- $r \in \mathbb{N}$ ,  $\lambda \in \mathbb{F}$  אז  $\lambda$  יקרא שורש מריבוי  $r$  של  $f$  אם  $f(\lambda) = 0$ .  
**משפט 38.**

$$\forall f \in \mathbb{F}[x]: f(\lambda) = 0 \implies \exists g \in \mathbb{F}[x]: f(x) = (x - \lambda)g(x)$$

**משפט 39.** (באינדוקציה על הטענה הקודמת) בהינתן  $\mathbb{F}$  שדה סגור אלגברית:

$$\forall f \in \mathbb{F}[x]: \exists (\alpha_i)_{i=1}^n \in \mathbb{F}, a_n \in \mathbb{F}: a_n \cdot f = \prod_{i=1}^n (x - \alpha_i)$$

**משפט 40.** (מסקנה מהטענה הקודמת שנייה להוכחה באינדוקציה ללא הרחבת שדות) לפולינום  $f \in \mathbb{F}[x]$  שאינו אפס יש לכל היותר  $\deg f$  שורשים.

**הערה 17.** שימו לב: כל המסקנות שלנו על תחומים ראשיים תקפים גם על פולינומים. בפרט, ניתן לכתוב כל פולינום  $\mathbb{F}[x]$  כמכפלה של גורמים אי-פריקים ב- $\mathbb{F}$  (אם  $\mathbb{F}$  סגור אלברט, אלו גורמים לינאריים) עד לכדי סדר וחבורות (קבועים).

**הערה 18.** שימושו לב שחקן ניכר מהמשפטים לעיל נכוןים בעבר פולינומים מעל שדה ולא מעל כל חוג (בפרט, המשפט לפיו חוג הפולינומים תחום אוקלידי).

עתה נציג משפט פשוט אך מועיל ממתמטיקה B, שלעויות משמש לניחוש שורשי פולינום "מ לפרקו".

**משפט 41.** יהי  $p \in \mathbb{Z}[x]$  פולינום עם מקדים שלמים. יהי  $\frac{a}{b} \in \mathbb{Q}$  ש- $p\left(\frac{a}{b}\right) = 0$  שורש, ובה"כ  $a | b$  (אחרת ניתן למצמצם). אז  $a_0 \wedge b | a_n$ .

**מסקנה 10.**  $\forall A \in M_n(\mathbb{F}) \forall k \geq n \exists p(c) \in \mathbb{F}_{n-1}[x]: A^k = p(A)$

מסקנה זו נובעת מאלגוריתם לביטוי  $A^{n+c}$  כקומבינציה לינארית של  $A^{n-1}, \dots, I$  שמופיע בסוף הסיכום.

### 3.4.1 פונקציות רצינליות ומספרים אלגבריים

**אינטואציית:** הרעיון של פונקציה רצינלית היא להיות "פולינום חלקי פולינום". נפרמל את הדבר הזה בעבר מרחב פולינומים מעל כל שדה.

**משפט 42.** בהינתן  $\mathbb{F}$  שדה הקבוצה  $\{(f, g) \mid f, g \in \mathbb{F}[x], g \neq 0\}$  משירה את יחס השקילות הבא:

$$(f, g) \sim (\tilde{f}, \tilde{g}) \iff f \cdot \tilde{g} = \tilde{f} \cdot g$$

**סימון 5.** נסמן כל איבר במחלקה השקילתית ע"י  $\frac{f}{g}$  שמייצגים אותו.

**הגדרה 39.** שדה הפונקציות הרצינליות הוא הקבוצה  $Q[x] = \{\frac{f}{g} \mid f, g \in \mathbb{F}[x], g \neq 0\}$  שהוא אוסף מחלקות השקילות של ~ מהמשפט הקודם, עם פעולות החיבור והכפל הבאות:

$$\frac{f}{g} \cdot \frac{\tilde{f}}{\tilde{g}} = \frac{f\tilde{f}}{g\tilde{g}} \wedge \frac{f}{g} + \frac{\tilde{f}}{\tilde{g}} = \frac{f\tilde{g} + g\tilde{f}}{g\tilde{g}}$$

**лемה 1.** הפעולות הפעולות לעיל מוגדרות היטב (כלומר הן לא תלויות בנציגים)

**משפט 43.**  $Q[x]$  שדה, כאשר  $\frac{0}{1}$  הניטרלי לחיבור ו- $\frac{1}{1}$  הניטרלי לכפל.

**המלצתה.** לקרוא שוב את פרק 2.1, "על ההבדל בין פולינום לפולינום", בו נבחין שלמהות ש- $4 \in \mathbb{F}_2 \rightarrow \mathbb{F}_2$ , ישנו אינסוף פולינומים מעל השדה זהה.

**אינטואציית.** למעשה, נרצה להגיד שדה הפונקציות הרצינליות הוא איזומורפייה (קאנוניית, ולכן נתיחה אליו כailo הוא שווה) :-:

$$Q[x] \cong \left\{ \frac{f(x)}{g(x)} \mid f(x), g(x) \in \mathbb{F}[x], \underbrace{g(x)}_{\neq 0} \right\}$$

כאשר  $[x]$  חוג הפולינומים מעל השדה  $\mathbb{F}$ . עוד כדאי לציין ש- $Q[x]$  מכיל עותק של  $\mathbb{F}[x]$  (עד לכדי איזומורפיים) בעבר  $g = 1$  פולינום היחידה. כמובן ש"איזומורפיים" בהקשר זה מדבר על העתקה (לא בהכרח לינארית) ששמירת את פעולות החוג.

**משפט 44.** לכל  $p$  ראשוני  $\forall x \in \mathbb{F}_p : x^p = x$ .

**הערה 19.** זהה מסקנה לשירה מהמשפט הקטן של פרמה.

**הגדעה 40.** מספר מרוכב  $\alpha \in \mathbb{C}$  יקרא מספר אלגברי אם קיימים פולינום

**הגדעה 41.** מספר מרוכב שאינו אלגברי יקרא מספר טרנסצדנטי.

**דוגמאות.** נבחן ש- $\sqrt{-\alpha}$  הוא אלגברי כי הוא שורש של  $\alpha - x^2$ . קיימות הוכחות לפיהן  $e$  ו- $\pi$  הם מספרים טרנסצדנטים.

**משפט 45.** בהינתן  $\mathbb{C} : xV \subseteq V$ , אם  $\forall x \in \mathbb{C} : xV \subseteq V$  אז  $x$  אלגברי.

הוכחה. נגדיר  $V \rightarrow V$ :  $T_x(v) = xv$  (ההעתקה מוגדרת היטב מהנתנו). אזי  $f_T(T) = 0$ . איזו?

$$f_T(t) = \sum_{i=1}^n a_i t^n \implies 0_V = f(T)v = \sum_{i=1}^n a_i T^n v = \left( \sum_{i=1}^n a_i x^n \right) v = f(x)v$$

בפרט עבור  $v \in V \setminus \{0\}$  יתקיים  $f(x) = 0$  ולכן  $x$  אלגברי.

המשך בעמוד הבא

## Primary Decomposition . . . . . 4

### 4.1 ~ מרחבים $T$ -שמורים ועיקריים

**הגדלה 42.** נניח ש- $V$  מ"ו מעל  $\mathbb{F}$ , ו- $T: V \rightarrow V$ . אז  $U \subseteq V$  תמ"ו נקרא  $T$ -איוואריאנטי/ $T$ -שמור/ה אם לכל  $u \in U$  מתקיים  $T(u) \in U$ .

דוגמאות. הם  $T$ -איוואריאנטיים. גם המ"ע (המרחבים העצמיים) הם  $T$ -איוואריאנטי.

**הערה 20.** שימוש לב: אם  $V \subseteq U$  תמ"ו איוואריאנטי, אז  $U \rightarrow T|_U: U$ .

**הערה 21.** נניח ש- $u_k \dots u_1$  בסיס ל- $U$  כנ"ל, ו- $V \subseteq W$  תמ"ו כך ש- $V$  מ"ו בסיס ל- $W$ , אז  $w_{k+1} \dots w_n, U \oplus W = V$ , ונайд ש- $w_n$  בסיס ל- $W$ . מתקיים:  $B = (u_1 \dots u_k, w_{k+1} \dots w_n)$

$$[T]_B = \begin{pmatrix} [T|_U] & A \\ 0 & B \end{pmatrix}$$

(כasher  $k$  ו- $B \in M_k$  ו- $[T|_U] \in M_k$ ). ותחת ההנחה שאכן  $T$  הוא  $U$ -איוואריאנטי ו- $W$ -איוואריאנטי, אפשר לייצג אותו באמצעות שתי מטריצות מייצגות על האלכסון (ראה הוכחת המשפט הבא)

**משפט 46.** יהיו  $V$  מ"ו,  $U, W$  מ"ווים ונניח  $U, W$  הם  $T$ -איוואריאנטיים. אז  $p_T(x) = p_{T|_U}(x) \cdot p_{T|_W}(x)$

הוכחה. משום ש- $V = U \oplus W$ , קיימים בסיס  $(u_1 \dots u_k, w_{k+1} \dots w_n)$  בסיס ל- $U$  ו- $W$ . נבחן, שביצוג תחת הבסיס הזה:

$$[T]_B = \begin{pmatrix} [T|_U]_B & 0_{n \times (n-k)} \\ 0_{(n-k) \times n} & [T|_W]_B \end{pmatrix}$$

זאת כי לכל  $v \in V$  ניתן לייצgo בצורה ייחודית כסכום של  $u \in U, w \in W$  כך ש- $w + u = v$ , כלומר  $w = v - u$ . וכאן תחת העתקת הקורדינאטות מהגדרת כפל וקטור במטריצה הטענה לעיל מתקיימת. כלומר:

$$p_T(x) = \begin{vmatrix} Ix - [T|_U]_B & 0 \\ 0 & Ix - [T|_W]_B \end{vmatrix} = |Ix - [T|_U]_B| \cdot |Ix - [T|_W]_B| = p_{T|_U}(x) \cdot p_{T|_W}(x)$$

כדרוש. ■

**משפט 47.** בהינתן  $U_1 \dots U_k$  מרחבים  $T$ -איוואריאנטיים כך ש- $U_i$  מ"ו, מתקיים  $\bigoplus_{i=1}^k U_i = V$ . הוכחה. באינדוקציה על המשפט הקודם. ■

**הגדלה 43.** יהיו  $V$  מ"ו מעל  $\mathbb{F}$ , ט"ל ו- $V \in \mathcal{Z}(T: V \rightarrow V)$  וקטור. אז תת-המרחב-העיקרי הנוצר מ- $T$  ע"י  $T$  הוא

$$\mathcal{Z}(T, v) := \text{span}\{T^k(v) \mid k \in \mathbb{N}_0\}$$

**משפט 48.**

•  $\mathcal{Z}(T, v)$  תמ"ו של  $V$  – טרווייאלי.

•  $\mathcal{Z}(T, v)$  תמ"ז-איוואריאנטי – טרווייאלי גם.

עתה נציג משחו נחמד. אם  $V$  נוצר סופית, גם  $\mathcal{Z}(T, v)$  נ"ס. נגיד שהיה  $k \in \mathbb{N}_0$  מינימלי, כך שמתקיים  $T^k v + a_{k-1} T^{k-1} v + \dots + a_0 v = 0$ . לכן קיימים  $a_0, \dots, a_{k-1} \in \text{span}\{v, Tv, \dots, T^{k-1}v\}$ . נניח  $T^k v + a_{k-1} T^{k-1} v + \dots + a_0 v = 0$ . אז  $\mathcal{Z}(T, v)$  לחתה כבסיס את  $v, Tv, \dots, T^{k-1}v$  של  $\mathcal{Z}(T, v)$ .

$$[T]_B = \begin{pmatrix} 0 & 0 & \cdots & 0 & -a_0 \\ 1 & 0 & \cdots & 0 & -a_1 \\ 0 & 1 & \ddots & 0 & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 1 & -a_{n-1} \end{pmatrix}$$

כאשר השורה الأخيرة כי:

$$T(T^{n-1}v) = - \sum_{k=0}^{n-1} a_k T^k v$$

**הגדלה 44.**  $f(x) = x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \dots + a_0$  היא המטריצה המצורפת לפולינום  $A_f = [T]_B$ .

## 4.2 ~ הפולינום המינימלי

דברנו על הפולינום האופייני  $A_f = f_A = \det(Ix - A)$ . עוד ציינו בהינתן מטריצה, המטריצה המצורפת  $f_A$  מקיימת  $f_{A_f} = f(x)$ .

**משפט 4.9.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$ , נביט בקבוצה  $\{p \in \mathbb{F}[x] : p(A) = 0\}$  איז אידיאל, קיים ויחיד ב-  $I_A$  פולינום מותקן בעל דרגה מינימלית.

**הגדרה 4.5.** לעיל יקרא הפולינום המינימלי.

הוכחה. נבחן כי  $I_A \subseteq \{p \in \mathbb{F}[x] : p(A) = 0\}$ . סגורות לחיבור – ברור. תכונת הבליעה – גם ברור. סה"כ אידיאל.  $I_A = (p) = (p')$  או  $p' \sim p$ . אם נקבע אותו להיות מותקן אז הוא ייחד (חברות בשדה הפולינומים נבדلت ע"י כפל בפולינום קבוע). לפולינום הנ"ל נקרא הפולינום המינימלי של  $A$  הוא  $m_A$ . באותו האופן, עבור ■

$$T: V \rightarrow V \quad \text{ט"ל נתון להגדר את } M_T.$$

**סימן 6.** יהיה הפולינום המינימלי של המטריצה  $A$ .

**הערה 22.** אם  $A \in M_n(\mathbb{F})$  כך ש-  $p \in \mathbb{F}[x]$  איז  $p(A) = 0$ , אז  $p \in I_A$  ומתקיים  $m_A | p$ .

**הערה 23.** אנו יודעים ש-  $m_A | f_A$  כי מושפט קיילי המילטון  $f_A(A) = m_A(A) = 0$  כאשר  $I_A$  האידיאל של המאפסים של  $A$ . מהיות מרחב הפולינומים תחום ראשי,  $m_A | f_A$  כדרושים.

**דוגמה.** עבור  $A = I_n$  אז  $f_A = (x-1)^n$ ,  $m_A = f_A = (x-1)^n$ . לא בהכרח  $m_A = (x-1)^n$ , אל לפחות  $m_A = (x-1)^{n+1}$  – לדוגמה בעבר  $D: \mathbb{F}[x] \rightarrow \mathbb{F}[x]$  אופרטור הגזירה מתקיים  $f_D = x^{n+1}$  וכון  $f_D = x^n$  פעמיים ע"מ לקבל  $0$ , לדוגמה  $x^n$ .

**משפט 50.** תהא  $A = A_f$  המטריצה המצורפת ל-  $A$ . אז  $f_A = m_A$ .

**משפט 51.** אם  $A$  מייצגת את  $T: V \rightarrow V$  אז  $m_A = m_T$  (כלומר, הפולינום המינימלי לא תלוי בבחירה בסיס).

■ **הוכחה.** נבחר בסיס  $V, B$ . יהי  $p \in \mathbb{F}[x]$ . אז  $[p(T)]_B = p([T]_B)$ . שני האגפים מתאפסים ביחס, ולכן  $m_A = m_T$ .

**הערה 24.** נניח ש-  $A$  אלכסונית והע"ע השוונים הם  $\lambda_1, \dots, \lambda_k$  (כלומר  $(\lambda_i - \lambda_j)^r = 0$  עבור כל  $i, j$  ו-  $r \geq 1$ ). מ"מ  $A = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_k)$  נובעת  $f_A = (\lambda_1 - x)(\lambda_2 - x) \dots (\lambda_k - x)$ .

הוכחה בה"כ  $A$  אלכסונית, נובעת  $f_A = (\lambda_1 - x)(\lambda_2 - x) \dots (\lambda_k - x)$  (הסברים בהמשך). העתקה  $T: V \rightarrow V$  יש בסיס של  $V$  ו"ע  $v_1, \dots, v_n$ . אז  $T(v_j) = \lambda_j v_j$ . מ"מ  $T = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_k)$  ו-  $m_A = m_T$ . מ"מ  $f_A = (\lambda_1 - x)(\lambda_2 - x) \dots (\lambda_k - x)$ . אולם  $f_A = f_T$  ו-  $m_A = m_T$ . ■

**הערה 25.** אם  $A \in M_n(\mathbb{F})$ ,  $\mathbb{F} \subseteq \mathbb{K}$ , איז  $A \in M_n(\mathbb{K})$  לא משתנה ללא תלות בשדה.

**משפט 52.** אם  $T: V \rightarrow V$  ו-  $g, h \in \mathbb{F}[x]$  ט"ל אז  $g(T), h(T)$  מתחלפות.

הוכחה.

$$(g(T) \circ h(T))(v) = (g \cdot h)(T)(v) = (h \cdot g)(T)(v) = (h(T) \circ g(T))(v)$$

**лемה 2 (למת המחלק של פולינום מינימלי).** יהי  $m_T$  הפולינום המינימלי של  $T: V \rightarrow V$ . איז  $f(T) | m_T(x)$  וגם  $f(x) | m_T(x)$ . ■

הוכחה. בכלל ש-  $m_T | f$  איז קיים  $g \in \mathbb{F}[x]$  כך ש-  $f = g \cdot m_T$  ההפיכה. אז:

$$f(T) \circ g(T) = \underbrace{m_T(T)}_0 \implies \underbrace{f(T)^{-1}}_0 \circ (0) = g(T)$$

ידוע:

$$\deg m_T = \underbrace{\deg f + \deg g}_{>0} \implies \deg g < \deg m_T$$

בזה  $g$  מותקן וקיבלו סתירה למינימליות של  $m_T$ , אלא אם כן  $(x) = 0$  אבל אז  $m_T = 0$  בסתירה להגדרתו של ■

פולינום מינימלי.

הוכחה זהה עבור מחלק של  $m_A$ , עבור  $A$  מטריצה.

**משפט 53.** אם  $\lambda$  ע"ע של  $T$  אז בהינתן  $p(T) = 0$  מתקיימים  $.p(\lambda) = 0$

הוכחה. קיימים  $v \neq 0$  ו"ע כלומר  $\lambda$ , ולכן:

$$p(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i \quad 0 = 0v = p(T)(v) = \left( \sum_{i=0}^n a_i T^i \right) (v) = \sum_{i=0}^n a_i T^i(v) = \left( \sum_{i=0}^n a_i \lambda^i \right) v = p(\lambda)v$$

מהיות  $0 \neq v$  נקבע  $p(\lambda) = 0$  כדרכו.

"זה טבעוני, זה טבעוני וזה ממשssh טבעוני". מה זה אומר שזה לא טבעוני? יש בזה קצת ביצה'.

**משפט 54.**  $m_T(\lambda) = 0$  אם ו惩  $\lambda$  של  $T$  אמ"מ

הוכחה. כיון אחד הוא מקרה פרטי של המשפט הקודם. מהכיוון השני, ידוע  $m_T(x) = f_T(\lambda)$ . לפיכך בזאת ידוע  $m_T(x - \lambda) = f_T(\lambda - \lambda) = f_T(0) = 1$ .

$$m_A(x) \mid f_A(x) \mid (m_A(x))^n \quad \text{משפט .55}$$

הוכחה. נותר להוכיח  $f_A(x) \mid (m_A(x) - f_A(x))$  (השאר משפטיים קודמים). ידוע שפולינום מיניימלי/אופיני ישארים זהים מעל כל שדה שמכיל את  $\mathbb{F}$ . לכן, ניתן להניח שהוא מתרחק לגורמים ליניאריים. ראיינו שגם  $\mathbb{F} \subseteq \mathbb{K}$ ,  $f, g \in \mathbb{F}[x]$ ,  $m_A(x) = f + g$  ומתקיים  $g \mid f$  מעל  $\mathbb{K}$ , אז  $f \mid g$  מעל  $\mathbb{F}$ . איז?

$$\left(\sum n_i = n\right) \quad f_A = \prod_{i=1}^k (x - \lambda_i)^{n_i}, \quad m_A(x) = \prod_{i=1}^k (x - \lambda_i)^{m_i} \quad (1 \leq m_i \leq n_i) \quad (m_a(x))^n = \prod_{i=1}^k (x - \lambda_i)^{n|m_i}$$

בגלל ש- $n \cdot f_A | m_A^n$  אז  $m_A^n \leq m_i$   $\Rightarrow n \leq m_i$

הוכחה זהה עבור  $T: V \rightarrow V$

**מסקנה 11** (שימושית!). נניח ש- $g$  |  $f_A$ . אז  $m_A$  |  $m_B$ .

הוכחה.

$$g \mid f_A \mid (m_A)^n$$

ידוע  $g$  אי פריך, ולכן ראשוני (כי  $\mathbb{F}[x]$  תחום ראשי) ולכן  $A$

**משפט 56.** נניח ש- $A$  בלוקים עם בלוקים על האלכסון,  $\text{diag}(A_1 \dots A_k)$ .  
 אז מתקיים  $m_A = \text{lcm}(m_{A_1}, \dots, m_{A_k})$ .

במקרה שלנו,  $\text{lcm}(m_{a_1} \dots m_{a_n})$  הוא הפלויום בעל הדרגה המינימלית שמתחלק בכל  $(x - m_i)$ . באופן כללי, מתקבל כי  $\text{lcm}(m_{a_1} \dots m_{a_n})$  מתקבל כיitzor של אידיאל החיתוך בתחום הראשי. כלומר:

$$I = (\text{lcm}(A_1 \dots A_k)) = \bigcap_{i=1}^n Rm_{a_i}$$

(הבררת הסימון:  $(Ra = (a)) = \langle a \rangle$ )

הוכחה (למשפט לעיל). לכל  $g \in \mathbb{F}[x]$  מתקיים:

$$g(A) = \begin{pmatrix} g(A_1) & & \\ & \ddots & \\ & & g(A_k) \end{pmatrix}$$

בבירור מתקיים  $g(A) = 0$  אם ו רק אם  $\text{lcm}\{A_i\} = 1$ . לכן  $\text{gcd}(A_i) = 1$  עבור כל  $i \in [k]$ .

**מסקנה 12.** תהי  $T: V \rightarrow W$  מונ"ס, או בהינתן  $U_1 \dots U_k$  מרחבים  $T$ -שמורים כך ש- $\text{lcm}(\{m_{T|U_i} : i \in [k]\})$

**משפט 57.** נניח שה- $T, S: V \rightarrow V$  ט"לים. אז:

ל. אם  $T, S$  מתחלפות, אז  $\text{Im } S \subseteq \ker T$  (ולהפוך).

2. אם  $T, S$  מתחלפות ו- $S \subset W$  תמי'ו הוא  $T$ -איינוואריאנטי, אז גם  $(W)$  הוא  $T$ -איינוואריאנטי.

.3. אם  $T$ -איוואריאנטי אז גם  $W_1 + W_2$ ,  $W_1 \cap W_2$  הם  $T$ -איוואריאנטיים.  
4. אם  $f(T) \subseteq V$  ו- $f(T)$   $T$ -איוואריאנטי, אז גם  $W \subseteq V$   $f \in \mathbb{F}[x]$  מושפע.

הוכחה.

$$1. \text{ יהא } u \in V \text{ כך ש-} v \in \text{Im } S \text{ קיימים}$$

$$Tv = T(S(u)) = (T \circ S)(u) = (S \circ T)(u) = S(T(u)) \in \text{Im } S \implies Tv \in \text{Im } S$$

ובוור  $v \in \ker S$

$$S(T(v)) = (ST)v = (TS)v = T(S(v)) = T(0) = 0 \implies Tv \in \ker S$$

$$2. \text{ יהי } w \in W \text{ כך ש-} v \in S(W) \text{ קיימים}$$

$$Tv = T(S(w)) = S(T(w)) \in S(W)$$

כיוון  $Tw \in W$ .

3. ראיינו בתרגול הקודם

4. יהי  $w \in W$ .

$$f = \sum_{i=1}^n a_i x^i, f(T)w = \left( \sum_{i=0}^n a_i T^i \right) (w) = \sum_{i=0}^n a_i T^i (w)$$

באינדוקציה  $T^i(w) \in W$  ולכן סגור וסימנו. ■

### 4.3 ~ ניסוח והוכחת משפט הפירוק הפרימרי

**משפט 58** (מקרה הבסיס של משפט הפירוק הפרימרי). ("מאוד חשוב") יהיו  $V$  מעל  $\mathbb{F}$ . נניח  $T: V \rightarrow V$  ט"ל. נניח  $f(T) = 0$ . נניח ש- $h \cdot f = g \cdot h$ . גורם  $\gcd(g, h) = 1$ .

$$V = \ker g(T) \oplus \ker h(T)$$

ואם  $f = m_T$ , אז  $g, h$  הם הפולינומים המינימליים לצמצום  $T$  על תת-המרחבים לעיל בהתאם.  
הבררת הכוונה ב"פולינום המינימי לצמצום  $T$  על תת-המרחבים": בהינתן  $T_u = T|_U: U \rightarrow U$ ,  $T = U \oplus W$  ובאופן דומה  $m_T = m_{T_U} \cdot m_{T_W}$  אז  $m_T = m_{T_U} \cdot m_{T_W}$ .

הוכחה.

• ידוע  $h = g \cdot h$  ולכן  $a(x)g(x) + b(x)h(x) = 1$  כך ש-

$$\underbrace{(a(T) \circ g(T))(v)}_{\in \ker h(T)} + \underbrace{(b(T) \circ h(T))(v)}_{\in \ker g(T)} = V$$

הטענה ש- $(aT \circ gT)v \in \ker hT$  נובעת מכך ש-:

$$(hT)((aT \circ gT)v) = hT((ag(T))v) = (hag)Tv = ((agh)T)v = ((af)T)v = (aT)(fT)v = (a(T) \cdot 0)v = 0v = 0$$

(זאת כי כפל פולינומים קומטטיבי, כל עולמות הדין אסוציאטיביים, וכאשר העתקה  $aT$  מקבל את  $0 = fT = 0$  היא תחזר אפס וסה"כ  $0 = 0v$  נדרש). מהכיוון השני:

$$(gT)((bT \circ hT)v) = gT((bh(T))v) = (gbh)Tv = ((bgh)T)v = ((bf)T)v = (bT)(fT)v = (b(T) \cdot 0)v = 0v = 0$$

כלומר אכן  $\ker h(T) + \ker g(T) \subseteq \ker hT$  ו- $(bT \circ hT) \subseteq \ker gT$  (אכן  $aT \circ gT \subseteq \ker gT$ ). מהשוויון לעיל סה"כ אכן  $\ker hT = \ker gT$ .

הסכום אכן ישר שכן:

$$\forall v \in \ker gT \cap \ker hT: 0 + 0 = (aT \circ gT)v + (bT \circ hT)v = v$$

זההינו, כדרوش מהחלק הראשון של המשפט.

- עתה נוכחים את החלק השני של המשפט. נניח  $f = m_T$ , ונסמן:

$$W_2 = \ker h(T)$$

$$T_2 = T|_{W_2}$$

$$W_1 = \ker g(T)$$

$$T_1 = T|_{W_1}$$

וכן  $B_1$  בסיס ל- $W_1$ ,  $B_2$  בסיס ל- $W_2$ . לכן  $B = B_1 \oplus B_2$  מושם שהראינו ש- $T$ -איונוארייאנטי (כי  $m_{T_2}|h$  ו- $m_{T_1}|g$  ב證). בזרור ש- $m_T = \text{lcm}(m_{T_1}, m_{T_2})$  (ב- $m_{T_1}|h$  ו- $m_{T_2}|g$  מתחלפות):

$$[T]_B = \begin{pmatrix} [T_1] & 0 \\ 0 & [T_2] \end{pmatrix}$$

מהמשפט שראינו,  $m_{T_2}|h$  ו- $m_{T_1}|g$ . בזרור ש- $m_T = \text{lcm}(m_{T_1}, m_{T_2})$  (ב- $m_{T_1}|h$  ו- $m_{T_2}|g$  מתחלפות):

$\deg m_{T_1} = \deg g + \deg h \geq \deg m_{T_1} + \deg m_{T_2} = \deg(m_{T_1} \cdot m_{T_2}) \geq \deg(\text{lcm}(m_{T_1}, m_{T_2})) = \deg m_T$   
ולכן כל ה"אשים לעיל הדוקים ושווין בכל מקום.

$$\deg m_{T_1} \leq \deg g \wedge \deg m_{T_2} \leq \deg h$$

אם אחד מהשוויניות לא הדוקים, אז:

$$\deg m_{T_1} + \deg m_{T_2} < \deg g + \deg h$$

וסתירה למה שהראינו. לכן:

$$(m_{T_1}|g \wedge \deg m_{T_1} = \deg g) \implies m_{T_1} \sim g$$

אבל שניהם מותוקנים ולכן שווים. כנ"ל עבור  $m_{T_2} = h$

סה"כ הוכחנו את כל חלקי המשפט, כדרושים. ■

**דוגמה.** נסמן  $f(x) = x^2(x - 1)^3$ . החלק הראשון של המשפט אומר  $V = \ker T^2 \oplus \ker(T - I)^3$ . אולם ש- $f = m_T$  או  $x^2$  הוא הפולינום המינימלי של  $T|_{\ker T^2}$  וכן  $(x - 1)^3$  המינימלי של  $T|_{T - I^3}$ .

**משפט 59 (משפט הפירוק הפרימרי).** יהיו  $m_T, T: V \rightarrow V$  הפולינום המינימלי של  $T$ , ונניח ש- $:$

$$m_T = g_1 \cdots g_s \quad \forall i \neq j: \gcd(g_i, g_j) = 1$$

אז:

$$V = \bigoplus_{i=1}^s \ker g_i(T)$$

ובנוסף  $g_i$  הוא הפולינום המינימלי של  $T|_{\ker g_i(T)}$   
יש לו שם מפוצץ או הוא כנראה חשוב "

הוכחה. באינדוקציה על  $s$

• **בסיס:** עבור  $s = 2$  המשפט שהוכחנו.

• **צעד:** נסמן:

$$h(x) = g_s(x), \quad g(x) = \prod_{i=1}^{s-1} g_i(x)$$

ואז:

$$\forall i \neq j: \gcd(g_i, g_j) = 1 \implies \gcd(g, h) = 1$$

מהמשפט שקיבliśmy:

$$V = \ker g(T) \oplus \ker h(T) \xrightarrow{\text{נק}} \bigoplus_{i=1}^s \ker g_i(T)$$

וכדי להוכיח את החלק השני של המשפט, נגדיר  $m_{T|_{\ker g_i}} = g_i$

$$\ker h(T) = \bigoplus_{i=1}^s \ker g_i(T|_{\ker h(T)}) = \bigoplus_{i=1}^s \ker g_i(T)$$

**הערה 26.** בהתקף למקורה הבסיסי, מספיק היה להניח  $f = g_1 \cdots g_s = f$ , ולא היה באמת צריך להניח  $f = m_T$  ספציפית, אם רק רוצים להראות קיום פירוק (וללא צורך להראות ש- $g_i$  הם הפולינומים המינימליים לצמצום  $T$  על התמ"דים). למעשה השתמש בגרסה מוחלשת זו של משפט הפירוק הפרימרי.

**משפט 60 (תוצאה 1 ממשפט הפירוק הפרימרי).**  $T$  לכיסינה אם"מ  $m$  מתפרק לגורמים לינאריים  $\lambda_i$   $\Rightarrow i \neq j \Rightarrow \lambda_i \neq \lambda_j$  שוניים זה מזה. הוכחה.

$\Rightarrow$  לפי המשפט, אם נסמן  $:g_i = (x - \lambda_i)$

$$V = \bigoplus_{i=1}^s \ker(T - \lambda_i I)$$

כלומר  $V$  סכום ישיר של המ"ע של  $\lambda_1, \dots, \lambda_s$ . לכל מרחב עצמי מממד  $k_i$  קיימים  $v_{k_i}, \dots, v_1$  בסיס כך ש- $v$  בסיס  $\sum_{i=1}^s k_i = n$  (ב- $[k_i] \in [j]$ ), ומהסכום הישר ידוע  $n$  ומהיות איחוד בסיסים של המ"ע גם בסיס (כי המ"ע זרים) מצאנו בסיס מלכון הוא אוסף הבסיסים של המ"עים.

$\Leftarrow$  אם  $T$  לכיסינה, אז הפולינום המינימי הוא  $\text{lcm}$  של הבלוקים על האלכסון. הבלוקים על האלכסון הם  $\lambda_i$  הע"ע מגודל 1, ולכן  $\text{lcm}$  שלהם הוא מכפלת  $\lambda_i - x$  כאשר  $\lambda_i$  הע"עים השונים, ושה"כ  $m_T$  מכפלה גורמים לינאריים שונים.

■

**משפט 61 (תוצאה 2 ממשפט הפירוק הפרימרי).** נניח  $W \subseteq V$ :  $T: V \rightarrow V$  לכיסינה, וקיים  $S = T|_W$  תמי"ז- $T$ -שמור. אז  $T|_W$  לכיסינה. הוכחה. נסמן  $m_S = T|_W$ . אנחנו ידועים  $0 = m_T(0)$  ולכן  $m_T(T) = 0$ . ידוע  $m_T(S) = 0$  ולכן  $m_S$  מתפרק לגורמים לינאריים זרים, סה"כ  $S$  לכיסינה.

**סיכום.**  $T: V \rightarrow V$  ט"ל, ו-:

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

או:

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

המשך בעמוד הבא

## Jordan Form ..... 5

## 5.1 ~ מיציאת שורשי פולינום אופייני ממולה חמיישית וailer

נבחן בבעיה:  $A = M_5(\mathbb{Z})$ , קבעו אם היא לכסינה מעל  $\mathbb{C}$ .

- נחשב את  $f_A(x)$
- נמצא שורשים, אלו הם הע"ע
- לכל ע"ע נחשב את  $\lambda$
- אם סכום הממדים מסעיף ג' הוא 5, אז היא לכסינה
- $T$  לכסינה אם ומ'ם קיים בסיס ו"ע אם ריבוי גיאומטרי = ריבוי אלגברי

אבל (המתמטיקאי), לא מילת הניגוד ולא מילה נרדפת ליגון) הוכיח שאין אפשר פתרונות לפולינומים ממולה חמיישית יותר, וגולואה מצא דוגמאות לפולינומים שאין אפשר לבצע עליהם נסחאת שורשים ופיתח את תורה להרחבת שדות לשם כך (תורת גולואה). היונונים העתיקים ביססו את הגיאומטריה שלהם באמצעות דברים שאפשר לבדוק עם שדה ומוחוגה. באמצעות כלים של תורה גולואה אפשר לראות מה אפשר לעשות עם האמצעים האלה, ולהוכיח שלוש בעיות שהיוון לא הצליחו לפתור – האם אפשר לרבע את המרגל (האם אפשר לבנות באמצעות שדה ומוחוגה ריבוע שטוח שווה לשטח המרגל), או במילאים אחרים, האם אפשר למצוא את  $\sqrt{\pi}$  – אי אפשר כי זה לא מספר אלגברי. שאלות אחרות הוי, בהינתן קוביה, האם אני יכול למצוא קובייה בנפח כפול? באותה המדידה אי אפשר למצוא את  $\sqrt[3]{7}$ . שאלת אחרת הייתה האם אפשר לחלק זווית ל-3 חלקים שווים.

גולואה הראה שכדי לעשות את זה צריך למצוא שורשים של מני דברים, ובאמצעות סרגל ומוחוגה אי אפשר לעשות זאת. בעיות שהיו פותחות לעולם המתמטי במשך אלפי שנים נפתרו בעזרת אותן התורות. בכלל שאין אלגוריתם למציאת פולינום ממולה חמיישית וailer, נסהה לפתח כלים נוספים שיעזרו לנו למצוא שורשים לפולינומים הללו במקרים פרטיים.

אבל ניאלץ להabil את משפטו עליו כשם משחפת בגיל 26. גלוואה מת בגיל 21 מדור-רב.

**מסקנה 13** (מסקנת הבדייעד של גולואה). לא ללכט לדוד-רב.

הוכחה. ההוכחה מתקדמת וועוסקת בתורת גולואה.

**הגדרה 46.** בהינתן  $f$  (הבדיעד של גולואה).  $\forall i \neq j: \lambda_i \neq \lambda_j$   
**משפט 62.**

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

הוכחה. נשאר כתרגיל בעברוק הוקורה. (נתנו לנו את זה בשיעורי הבית)

**משפט 63.**  $A$  לכסינה אם ומ'ם 0  $f_A^{\text{red}}(A) = 0$   
**лемה 3.**  $f_A^{\text{red}} \mid m_A$  לכסינה.

הוכחת הלמה. יהיו  $\lambda_1, \dots, \lambda_r$  הע"ע של  $A$  (אפשר בה"כ להרחב שדה כדי שהם יהיו קיימים). אז אם  $f_A^{\text{red}} \mid m_A(x) = \prod_{i=1}^r (x - \lambda_i)^{r_i}$  ומתקיים  $1 \leq r_i \leq s_i$  וידוע  $m_A(x) = \prod_{i=1}^r (x - \lambda_i)^{r_i}$ .

עתה נוכיח את החלק השני של הלמה (השווון). אם  $A$  לכסינה, אז יש בסיס של ו"ע ועם λ הוא ע"ע של ו"ע בבסיס  $B$  או  $m_A \mid f_A^{\text{red}}(A)$ , ולכן  $Av_\lambda = 0$ ,  $\lambda v_\lambda = 0$ .

אם  $m_A \mid f_A^{\text{red}}$  אז  $m_A$  מכפלה של גורמים ליניארית זרים, וראינו גרירה לכיסינות.

הוכחת המשפט באמצעות הלמה.  $A$  לכסינה אם ומ'ם  $m_A = f_A^{\text{red}}$ ,我们知道  $m_A(A) = 0$  ולכן  $A$  לכסינה אם ומ'ם  $f_A^{\text{red}}(A) = 0$

## 5.2 ~ צורות ג'ירזון לאופרטור ליניארי נילפוטנטי

## 5.2.1 נילפוטנטיות

מטרה: בהינתן  $V \rightarrow T: V$  נרצה לפרק את  $V$  לסכומים ישרים של מרחבים  $T$ -אינוריאנטים, קטנים ככל האפשר.

**הגדרה 47.** יהיו  $T: V \rightarrow V$  ט"ל. נאמר ש- $V$  פריך לי- $T$  אם קיימים  $U, W \subseteq V$  תמי"זים כך ש:

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

מעתה ואילך (עד סוף הנושא), נניח ש- $(x)$  מתפצל מעל  $f_T$  לגורמים לינארים (כלומר, נרჩיב לשדה סגור אלגברית).

**הגדשה 48.**  $T: V \rightarrow V$  נקראת העתקה נילפוטנטית אם קיים  $\mathbb{N} \in n$  כך  $T^n = 0$ . באופן דומה  $A$  תקרא פוטנצית  $n$ .

**הגדשה 49.** עבור  $n$  המינימלי שעבורו  $T^n = 0/A^n = 0$ , אז  $n$  הינו נקרא דרגת הנילפוטנטיות של  $T/A$ , ומסמנים  $n(T)/n(A)$ .

"nilpotent" בא מלשון *pull*. הרטינו: דבר מה שמתבטל.

**משפט 64 (תוצאה 3 ממשפט הפירוק הפרימרי).** בהינתן  $V$  אי-פרק ביחס ל- $T$ , ובנחתה ש- $(x)$  מתפצל לגורמים לינארים, אז  $r^r m_T(x) = (x - \lambda)^r m_T(\lambda I) - \lambda I$ . נוסף על כך  $T - \lambda I$  נילפוטנטית ו- $r \leq n(T - \lambda I)$ .

הוכחה. נפרק למקרים.

- אם  $m_T(x)$  לא מתפרק, הוא בהכרח לא קבוע אחרית  $0 \neq (T - \lambda)$  וסתירה, לכן  $m_T(x) = (x - \lambda)$  לינארי כלשהו (אם לא לינארי ניתן לפרק לגורמים לינארים ו- $m_T$  מתפרק וסתירה).

אם  $m_T(x)$  מתפרק, אז נוציא גורם לינארי אחד ונקבל  $g_1 \cdots g_i = m_T$  כאשר  $g$  לינארי, דהיינו ממשפט הפירוק הפרימרי, נניח בשליליה  $g_i \neq g_j$  ומיהו  $m_T$  מותוקן נקבע  $\text{gcd}(g_i, g_j) = 1$  ו- $V = \ker \bigoplus_{i=1}^s \ker g_i(T)$  כלומר  $m_T(x) = g_i^s = (x - \lambda)^s$  כדרוש. פריק וסתירה. דהיינו  $g_i = g_j$  ו- $s = r$ .

עתה ניגש להוכיח את החלק השני של ההוכחה. משום ש- $r$ , אז  $m_T(x) = (x - \lambda)^r$  ו- $m_T(\lambda I) = 0$  ולכן ■

נסמן  $S = T - \lambda I$  בהקשר לעיל. עוד כדאי להבחן ש- $V$  הוא  $S$ -איוריאנטי (אך לא בהכרח אי-פרק ביחס ל- $S$ ) שכן  $S(V) = T(V) - \lambda V \in V$  מסגירות לכפל בסקלר  $\lambda$  ולהיבור נגדי.

מה למדנו? שימוש שאנו יכולים לפרק (משפט הפירוק הפרימרי) את  $T$  למרחבים  $S$ -איוריאנטיים פרקיים מינימליים, אז לכל  $U_i$  כזה נוכל להציג  $S_i = T - \lambda_i I$  כזו כך שהיא נילפוטנטית. אם נוכל להבין טוב מה  $S_i$  עשוה למרחב שהוא שמורה עליון, נוכל להבין באופן כללי מה העתקה  $T$  עשויה לכל אחד ממרחבים אלה פריקנו אותה.

**лемה 4.** תהי  $T$  העתקה כללית, אז אם  $\ker T^i = \ker T^{i+1}$  לכל  $i \geq j$  מתקיים  $\ker T^i = \ker T^j$ .

**лемה 5.** תהי  $T$  העתקה כללית, אז  $\ker T^i \supseteq \ker T^j \wedge \text{Im } T^i \subseteq \text{Im } T^j$ .

**משפט 65.** תהי  $T: V \rightarrow V$  העתקה מעל  $\mathbb{M}^n$ , או קיים  $\mathcal{F}(T) \in [n]$  כך ש- $\ker T^{\mathcal{F}(T)+i} \wedge \text{Im } T^{\mathcal{F}(T)+i} = \text{Im } T^{\mathcal{F}(T)+i}$ .

הוכחה. מлемה 5, בהכרח:

$$\ker T \subseteq \ker T^2 \subseteq \ker T^3 \subseteq \cdots \subseteq T^i \subseteq \cdots \subseteq V$$

נניח בשליליה שכל הטענות עד  $n = i$  חלשות, ממשפט נסיק:

$$\dim \ker T < \dim \ker T^2 < \cdots < \dim \ker T^i \leq n$$

כלומר יש  $n$  מספרים טבעיים שונים בין  $\ker T$  ובין  $0$  (לא כולל) ולבן  $\dim \ker T < 0$  ובין  $n$  (לא כולל) ולבן  $\dim \ker T = n$  וסתירה. דהיינו קיימים  $\mathcal{F}(T)$  כך  $\ker T^{\mathcal{F}(T)} \supseteq \ker T^{\mathcal{F}(T)+1} \supseteq \cdots \supseteq \ker T^i = \ker T^{\mathcal{F}(T)+i}$  ו- $\ker T^{\mathcal{F}(T)+i} \wedge \text{Im } T^{\mathcal{F}(T)+i} = \text{Im } T^{\mathcal{F}(T)+i}$  וממשפט הממדים  $\dim \ker T^i = \dim \text{Im } T^i$  ו- $\dim \text{Im } T^i = \mathcal{F}(T)$  ■

**משפט 66.** בהינתן  $T$  העתקה נילפוטנטית, אז  $\mathcal{F}(T) = n(T)$ .

**סימון 7.**  $\mathcal{F}(T)$  לעיל סימון (שמקבול אך ורק בסיכון זהה), וקרווי ה-"fitting index" של  $T$ .

## 5.2.2 שרשאות וציקליות

**הגדשה 50.** קבוצה מהצורה  $\{v, T v, T^k v, \dots, T^{k+1} v = 0\}$  כאשר  $T^{k+1} v = 0$  והוא המינימלי, נקראת שרשota.

**משפט 67.**  $T: V \rightarrow V$  נילפוטנטית, אז כל שרשota היא בת"ל.

הוכחה. יהיו  $\alpha_k \in \mathbb{F}, \dots, \alpha_0 \in \mathbb{F}$  כך  $\sum_{i=0}^k \alpha_i T^{(i)}(v) = 0$ . נניח בשליליה שהצירוף אינו טרווייאלי. אז קיים  $j$  מינימלי שעבורו  $\alpha_j \neq 0$ . נניח  $n$  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  $0 \neq \alpha_j, T^{n-1}$  וזו סתירה. ■

**תזכורת.** תמי'ו שקיימים לו בסיס שהוא שרשראת, נקרא ציקלי.

**אנטיזוגמה:** ישנו מ"זים שאינם  $T$ -ציקליים. למשל:

$$V = \left\{ f: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R} \mid f \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} - P(x) + h(y) \mid n \leq p, h \right\}$$

ו- $T$  אופרטור הנזירה הפורמלית. כדי שה- $V$  יהיה ציקלי, צריך למצאו בסיס ציקלי שמדובר הוא לכל היותר דרגת הנילפוטנטיות. נבחן שה- $n, n, n(T) = n+1$ , וידוע שה- $\dim V = 2n+1$ , ולכן שרשראת מקסימלית באורך  $n+1$  וכאן לא יכול להיות בסיס שרשראת. לכן  $V$  אינו  $T$ -ציקלי.

**הערה 27.** هي  $V \rightarrow T: V$  נילפוטנטית ו- $n \leq \dim V = n$  אז  $n(T) = n$  ושווין אם'ם  $V$  ציקלי.

**הערה 28.** אם  $V \rightarrow T: V$  נילפוטנטית ו- $V$  ציקלי אז  $V$  איד-פריק ל- $T$ .

הוכחה. נניח בשלילה שישנו פירוק לא טרויאלי של  $V = U \oplus W$  לא טרויאליים. נסמן  $v = u + w$  כך ש- $w < k, \ell < n$ . וידוע  $n \geq \dim U = k, \dim W = \ell$ . אז  $T = U \oplus W$  לא טרויאלי. נסמן  $B_v = (v, Tv \dots T^{n-1}v)$ .

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

אך משום שה- $T$  נילפוטנטית אז  $n(T|_U), n(T|_W) \leq k$  וכך גם  $n(T|_U), n(T|_W) = 0$  ולכן בפרט  $n(T|_U) = 0$  ו- $k < n \wedge T^k(v) \in B_v$  אבל  $T^k v = 0$ .

**משפט 68.** תהי  $T: V \rightarrow V$  נילפוטנטית ונניח  $U$  תמי'ו של  $V$  והוא  $T$ -איינוואריאנטי וציקלי, אז עבור  $S = \dim U \leq n(T)$ .

$$\dim T(U) = \dim U - 1 \quad \text{.dim } T(U) = \dim \text{Im}(T|_U) = T(U) \quad .2$$

הוכחה.

$$\dim U = n(T|_U) \quad \text{dim } U = n(T) \geq n(T|_U) \quad .1$$

תמי'ו  $T(U) = \text{span}(Tv \dots T^k v)$  והוא  $T(u) = T(\text{span}(v, \dots T^k v)) = \text{span}(Tv \dots T(T^k v))$  ו- $\dim T(U) = \dim U - 1$  ולכן ב- $T(U)$  קבוצה בת"ל ופורש את

**הגדה 51.**  $T: V \subseteq U$  תמי'ו ציקלי יי'קראי ציקלי מקסימלי אם  $\dim U = n(T)$ .

**משפט 69.** לכל  $V$  מ"ז,  $V \rightarrow T: V$  נילפוטנטית קיים תמי'ו ציקלי מקסימלי.

הוכחה. קיימים  $v \in V$  כך ש- $0 \neq v \neq T^n v \dots T v$  ומטעה מוקדם בת"ל ולכן תמי'ו ציקלי מקסימלי.

**משפט 70.** נניח  $V \subseteq U$  תמי'ו ציקלי מקסימלי. אז:

1. אם  $T(U) \subseteq T(V)$  הוא גם ציקלי מקסימלי.

$$U \cap T(V) = T(U) \quad .2$$

הוכחה.

$$1. U - \text{ציקלי}. \text{ לכן } \dim T(U) = \dim U - 1 \quad \text{טענה:}$$

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

ושיימנו.

2. ידוע  $U \subseteq T(U)$  כי  $T(U)$  ציקלי ולכן שמור, וכן  $V \subseteq U$  והסקנו  $T(V) \subseteq T(U)$ , כלומר  $T(U) = T(V)$ .

עתה נוכיח שווין באמצעות שיקוליים. אם לא היה שווין אז:

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

זו סתירה כי:

$$U \cap T(V) \subseteq T(V) \implies n(T|_{T(V)}) = n(T) - 1 \implies n(T) = \dim U \leq n(T) - 1$$

■

### 5.2.3 ניסוח צורת מייקל ג'ורדן לאופרטור נילפוטנטי

**משפט 26** (המשלם הישר לתמ"ז ציקלי מקסימלי). נניח  $V \subseteq U$  תמ"ז ציקלי מקסימלי אז קיים  $T: V \rightarrow V$  תמ"ז-איוואריאנטי כך ש- $W = U \oplus W$

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

בבסיס: אם  $n = 1$  אז כל  $V \subseteq W$  הוא  $T$ -איוואריאנטי. והיות שכל קבוצה בת"ל ניתנת להשלמה לבסיס, אז  $B_V = \{v_1, \dots, v_m\} = \text{span}(v_1, \dots, v_m) = \text{span}(v)$ .

צעד: ("יעד, מעבר, אותו דבר, תקרוו לאיז איך שבא לכט") נניח שאנו ידעים את נכונות הטענה עבור  $n - 1$ . נוכיח עבור  $n = n(T)$ . נצמצם את  $T|_{T(V)}$ . ידוע  $T(U) \subseteq T(V)$  ציקלי מקסימלי. לכן, לפי ה.א. קיים  $W_1$  והוא  $T$ -איוואריאנטי כך ש- $W_2 = \{v \in V \mid Tv \in W_1\}$ . אז

$$\text{лемה 6. ("лемה א") } U + W_2 = V \quad (\text{לאו דוקא סכום ישר}) \text{ וגם } U \cap W_1 = \{0\}$$

**лемה 7.** ("лемה ב") בהינתן  $U \subseteq V$  ו- $W_1 \subseteq W_2$  תמ"ז כך ש- $U + W_2 = V$  ו- $U \cap W_1 = \{0\}$  אז קיים  $W'$  כך ש- $U \oplus W' = V$  וגם  $W_1 \subseteq W' \subseteq W_2$

נניח שהוכחנו את הלמota. יהיו  $w \in W_1$  ולכן  $w \in W_2$ . אז  $w \in T(w) \in W'$  ו- $T(w) \in W_1$ . כלומר  $T(w) \in W_1 \subseteq W_2$ . ■

הוכחת lemma ב' היא תרגיל בליניארית 1'A שאין ערך להביא את הוכחתו.

הוכחת lemma א' גם היא לא מעניינת במיוחד, אבל אותה המרצה כן הוכחיה:

הוכחה. יהיו  $v, w \in V$ , נקבע  $v \in W_1, w \in W_2$ . קיימים  $u, u' \in U$  כך ש-:

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

ידעו  $v - u \in W_2$ . לכן  $v = v - u + u \in W_2$ .

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

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

ידוע ש-:

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

■

**מסקנה 14**  $T: V \rightarrow V$  ט"ל נילפוטנטית אז  $T$  אי-פריק ל- $T$  אם  $V$  ציקלי.

הוכחה.

זהו משפט שכבר הוכחנו  $\implies$

נניח  $V$  אי-פריק. אז קיים  $V \subseteq U$  תמ"ז ציקלי מקסימלי. לפי המשפט קיים  $W \subseteq V$  תמ"ז  $T$ -איוואריאנטי כך ש- $T = U \oplus W$ . ידוע  $U, W$  תמ"זים איוואריאנטיים. אם  $U = \{0\}$  אז  $V = W$  ציקלי. אחרת, מא-פריקות  $V$  ל- $T$ , נסיק ש- $W = \{0\}$  ולכן  $V = U$ . ■

**משפט 27** (משפט ג'ורדן בעבור  $T$  נילפוטנטית 1). תהיו  $V \rightarrow T: V$  נילפוטנטית אז קיים פירוק של  $V$  לסכום ישיר של  $V = \bigoplus_i U_i$  כאשר  $U_i$  הם  $T$ -ציקליים.

הוכחה. באינדוקציה על המשפט הקודם: נמצא ב- $V$  ציקלי מקסימלי כלשהו. אז קיים  $W \subseteq V$  תמ"ז  $T$ -שמור כך ש- $W = U_1 \oplus W$ . ידוע  $W \rightarrow T|_W: W \rightarrow U_1$ . ■

**משפט 28** (משפט ג'ורדן בעבור  $T$  נילפוטנטית 2). עבוד  $V \rightarrow T: V$  נילפוטנטית, קיים בסיס  $B$  של  $V$  שהוא איחוד של שרשראות.

**מסקנה 15.** בעבור  $B$  בסיס מג'רדן, נסיק:

$$[T]_B = \begin{pmatrix} \square & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & \square & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & 0 \\ 0 & \cdots & 0 & \square \end{pmatrix}$$

כאשר הבלוקים הם בלוקי ג'ורדן אלמנטרי. בלוק ג'ורדן מהצורה הבאה יקרא אלמנטרי ויסומן:

$$J_n(0) = \begin{pmatrix} T(v) & & & \\ & \ddots & & \\ & & T(T^k v) & \\ & & & \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & \cdots & 0 \\ 1 & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

(יש ספרים בהם זה ה- transpose של זה).

**משפט 74 (יחידות צורת ג'ורדן בעבור ט"ל נילפוטנטית).** עבור  $T: V \rightarrow V$  נילפוטנטית, אז בכל הפירוקים של  $V = \bigoplus U_i$  עבור  $U_i$  ציקליים (אי-פריקיים) אז מספר תת-המראב מממד נתון הוא זהה עבור כל פירוק.

הוכחה. באינדוקציה על  $n = n(T)$ .

- עבור  $n = 1$ , העתקת  $\text{id}_V$  מתרפרק לסכום ישיר של מרחבים מממד 1.
- צעד, נניח נכונות עבור  $\mathbb{N} \in n$ . נניח ש-  $n+1 = n(T)$ . נסמן פירוק:

$$V = \bigoplus_{i=1}^k U_i = \bigoplus_{i=1}^\ell W_i$$

נסדר את  $(u_i)_{i=1}^k$  לפי גודל מימד, ונניח שרשימת הממדים היא:

$$(\underbrace{1, 1, \dots, 1}_{\times s} < a_1 \leq \cdots \leq a_p) \implies s + p := k$$

רשימת הממדים מגודל 1 ועד כל השאר. נעשה כנ"ל עבור  $(w_i)_{i=1}^\ell$  ונקבל:

$$(\underbrace{1, 1, \dots, 1}_{\times t} < b_1 \leq \cdots \leq b_r) \implies t + r := \ell$$

ידוע:

$$T(v) = \bigoplus_{i=1}^k T(U_i) = \bigoplus_{i=1}^k T(W_i), \quad n(T|_{T(v)}) = n, \quad p = r, \quad \forall i: a_i - 1 = b_i - 1 \implies a_i = b_i$$

(הפירוק לש-  $s$  ו-  $t$  נדרש כדי שהפירוק לעיל לא כולל אפסים כאשר מפעלים את  $T$ ) ידוע  $a_i - 1 = b_i - 1$  כי אינדקס הנילפוטנטיות קטן ב- 1 בהחלפת  $T$

משפט הממדים השני אומר ש-:

$$a_i = \dim U_i = \dim \ker T|_{U_i} + \underbrace{\dim \operatorname{Im} T|_{U_i}}_{a_i-1} \implies \dim \ker T|_{U_i} = 1$$

מהטענה השנייה בлемה:

$$\begin{aligned} \ker T = \bigoplus_{i=1}^k \ker T|_{U_i} &\implies \dim \ker T = \sum_{i=1}^k \dim \ker T|_{U_i} = k \\ &\qquad\qquad\qquad \implies k = \ell \implies s = t \\ &= \sum_{i=1}^k \dim \ker T|_{W_i} = \ell \end{aligned}$$

במילים אחרות: כל מטריצה מייצגת של ט"ל נילפוטנטית דומה למטריצה ג'ורדן יחידה, עד כדי שינוי סדר הבלוקים.  
 (למה זה נכון? כי הגודל של בלוק הוא הממד של התמ"ו שנפרש ע"י וקטורי הבסיס שמתאימים לעמודות הלאו)  
 למעשה, בכך הבנו לחלוון כיצד העתקות נילפוטנטיות מתנהגות. עשינו רדוקציה לקרה הפרטני של נילפוטנטית, ועתה ננסה להבין את המקירה הכללי. ניעזר בתוצאה 3 ממשפט הפירוק הפרימרי לשם כך.

**למה 8.** נניח  $V = \bigoplus_{i=1}^k U_i$  כאשר  $U_i$  הוא  $T$ -איוואריאנטי (אין צורך להניח נילפוטנטיות), אז:

$$T(V) = \bigoplus_{i=1}^k T(U_i) \quad .$$

$$\ker T = \bigoplus_{i=1}^k \ker T(U_i) \quad .$$

הוכחה: יותר כתרגילים בעבר הקורא.

### 5.3 ~ צורת ג'ירדן לאופרטור ליניארי כללי

**הגדרה 52.** בלוק ג'ירדן אלמנטרי עם ערך  $\lambda$  הוא בלוק מהצורה:

$$J_n(\lambda) = J_n(0) + \lambda I_n = J_n(0) = \begin{pmatrix} \lambda & 0 & \cdots & 0 \\ 1 & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & \lambda & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \lambda \end{pmatrix}$$

**הגדרה 53.** בהינתן  $V \rightarrow T$ , בסיס  $B$  נקרא בסיס  $\text{מג'ירדן}$  אם  $[T]_B$  היא מטריצה עם בלוקי ג'ירדן מינימליים על האלכסון.

**משפט 75 (משפט ג'ירדן).** לכל העתקה  $V \rightarrow T$  כאשר  $V$  מונ"ס מעל שדה סגור אלגברית  $\mathbb{K}$ , קיים בסיס  $\text{מג'ירדן}$ .

מה עומד לקרות?

1. נפרק את המרחב  $V$  לתתי-מרחבים, שכל אחד מהם משוויך לערך עצמי  $\lambda_i$ . נעשה זאת בשתי גישות – הריאונה באמצעות משפט הפירוק הפרימרי, והשנייה באמצעות פירוק למרחבים עצמיים מוכללים (שני הפירוקים מניבים את אותם המרחבים).

2. נתבונן על המרחבים האלו, ונסיק שיש העתקה ציקלית עליהם, שאנו חזו כבר מכירים את צורת הג'ירדן שלה. היא תאפשר לנו לפרק את המרחבים שקיבלנו לתתי-מרחבים ציקליים, עם בסיס שרשראת שנוטן לנו צורת ג'ירדן.

#### 5.3.1 בעזרת פירוק פרימרי

ראשית כל, נוכיח את משפט ג'ירדן באמצעות משפט הפירוק הפרימרי שכבר רأינו.

הוכחה באמצעות פירוק פרימרי. נניח  $f_T(x) = \prod_{i=1}^s (x - \lambda_i)^{d_\lambda}$  מטאפס את  $T$ , ותחת הסימון  $f_T$  מטאפס את  $T$ , מעתיקים:

$$V = \bigoplus_{i=1}^s \underbrace{\ker((T - \lambda_i)^{d_\lambda})}_{U_i}$$

כאשר  $U_1 \dots U_n$  הם  $T$ -איוואריאנטים. משום ש- $U_i$  האי-פריקים ביחס ל- $T$ , ו- $T$  שמורים. היה שם اي פריקים  $= S|_{U_i}(x - \lambda)$ . נגיד  $I$  הוא  $T$ -איוואריאנטי אם והוא  $S$ -איוואריאנטי (טענה שראינו בעבר). ראיינו ש- $n$  מושג  $\text{nilpotent}$  שכן מושפט הפירוק  $(T - \lambda_i)^{r_i}$  מטאפס את  $T|_{U_i}$  (אך לא בהכרח מינימלי), שכן  $f_T$  לא בהכרח מינימלי ולכן  $f|_{U_i}(T - \lambda_i)^{r_i} = f|_{U_i}(T) = 0$ , כלומר  $S|_{U_i}$  מילוטון. לכן קיומם צורת ג'ירדן, משמע קיימים לה בסיס  $\text{מג'ירדן}$  כך ש- $\mathcal{B}_i$

$$[S|_{U_i}]_{\mathcal{B}_i} = [T|_{U_i} - \lambda I_V] = [T|_{U_i}]_{\mathcal{B}_i} - \lambda I \implies [T|_{U_i}]_{\mathcal{B}_i} = \text{diag}(J_{a_1}(0) \dots J_{a_n}(0)) + \lambda I = \text{diag}(J_{\lambda_1}(0) \dots J_{a_n}(\lambda_i))$$

לכן, נוכל לשרשר את הבלוקים הללו ולקבל  $\mathcal{B} = \bigcup_{i=1}^s \mathcal{B}_i$ , המקיימים:

$$[T|_{U_i}]_{\mathcal{B}} = \text{diag}\{[T|_{U_1}]_{\mathcal{B}_1} \dots [T|_{U_s}]_{\mathcal{B}_s}\}$$

משמעות אחד מ- $[T|_{U_i}]_{\mathcal{B}_i}$  הוא בלוק ג'ירדן בעצמו, סה"כ נקבל:

$$[T]_{\mathcal{B}} = \text{diag}(J_1(\lambda_1) \dots J_n(\lambda_j))$$

זהו צורת הג'ירדן של מטריצה כללית.

במילים אחרות – נעזרנו בפירוק פרימרי ע"מ לפרק את המרחב למרחבים  $T$ -איוואריאנטיים פריקים מינימליים (בewise נראה שאלה המרכיבים העצמיים המוכללים של  $T$ , שמקיימים כל מני תוכנות נחמדות) ואת המרחבים אליהם פירקנו, ניתחנו בעזרתו צורת ג'ירדן להעתקות נילפוטנטיות.

**משפט 76.** צורת ג'ירדן היא ייחודית עד כדי סדר בלוקים

### 5.3.2 בעזרת מרחבים עצמיים מוכלים

בגישה זו נוכל לפתח את צורת ג'ורדן למטריצה כללית ללא צורך בפירוק פרימרי, פולינום מינימלי, משפט קייל-המיטלטו וכו'.

**הגדרה 54.** המרחב העצמי המוכל של  $\lambda$  הוא מ"ז:

$$\tilde{\mathcal{V}}_\lambda := \bar{\mathcal{V}}_\lambda := \{v \in V \mid \exists n \in \mathbb{N}: (T - \lambda I)^n v = 0\}$$

**משפט 77.** המרחב העצמי המוכל הוא מ"ז.

**מסקנה 16.** באופן מיידי נסיק  $\tilde{\mathcal{V}}_\lambda \subseteq V_\lambda$ .

**הגדרה 55.** וקטור עצמי מוכל הוא וקטור  $v \in V$  כך ש- $v = \sum_{i=1}^n T^{(i)} v$ .

**הערה 29.** החלק הזה ואילך, איז סוף הפרק, הינו הרהבה של בלבד ואילו אין משפטי המופיעים בקורס. עם זאת, המשפטים להלן מאפשרים להבין בצורה הרבה יותר טובות את צורת ג'ורדן, ולעתים קרובות תצטרכו להוכיח אותם בעצמכם.

**הערה 30.** מרגישים אבודים? אני ממילץ על [הסרטון הבא](#).

**משפט 78.** תהי העתקה  $T$  כללית ו- $\mathbb{F}$ -סקלר, אז  $\lambda \in \mathbb{F}$  סקלר, אז  $\tilde{\mathcal{V}}_\lambda = \mathcal{N}(T - \lambda I)^{\dim V}$  (כאשר  $\mathcal{N}$  המרחב המאפס/הקרנל של המטריצה)

הוכחה. נוכחה באמצעות הכללה דו כיוונית. היכיוון  $v \in \mathcal{N}(T - \lambda I)^j$ , יהיו  $\mathcal{N}(T - \lambda I)^{\dim V} \subseteq \tilde{\mathcal{V}}_\lambda$ , אם  $\mathcal{N}(T - \lambda I)^j = \mathcal{N}(T - \lambda I)^{\dim V}$  וסה"כ  $(T - \lambda I)^{\dim V} v = 0$  ולכן  $(T - \lambda)^j v = 0$  אז  $\lambda^j v = 0$ . נסיק מעקרון ההחלה:  $\mathcal{N}(T - \lambda I)^{\dim V}$

$$\tilde{\mathcal{V}}_\lambda = \bigcup_{j=1}^{\infty} \mathcal{N}(T - \lambda I)^j = \bigcup_{j=1}^{\dim V} \mathcal{N}(T - \lambda I)^j \cup \bigcup_{j=\dim V}^{\infty} (T - \lambda I)^j = \mathcal{N}(T - \lambda I)^{\dim V}$$

**משפט 79.** בהינתן  $v$  ו- $\lambda$  מוכל של  $T$ , קיים (מהגדרה) ויחיד  $\lambda_i$  כך ש- $v \in \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$ .

הוכחה. ההוכחה עיקר אלגברית ולא מעניינת במיוחד, יש צורך לפתח את הבינום של ניוטון.

מסתבר, שאפשר לפרק את המרחב לмерחים עצמיים מוכלים, וממש אפשר להסיק מה קורה בהם ביחס ליותר העתקות נילפוטנטיות.

**משפט 80.** התענות הבאות מתקיימות:

1.  $\tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$  הוא  $T$ -איוורייאנטי.

2.  $(T - \lambda_i I)|_{\tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}}$  נילפוטנטית.

3. מעל שדה סגור אלגברית, הריבוי האלגברי  $d_{\lambda_i}$  הוא  $\dim \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$

הוכחה.

1. יהי  $v \in \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$ , אז קיים  $k \leq \deg(T - \lambda_i I)^k v = 0$ . נפעיל את  $T$  על שני האגפים ונקבל  $T(0) = 0$  ולבסוף  $T.v \in \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$ .

2. נגדיר  $k_v : (T - \lambda_i I)^{k_v} = S^{k_v} = 0$  מתקיים  $v \in \text{dom } S = \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i} = (T - \lambda_i I)|_{\tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}}$ . לכן לכל  $S^n v = 0$  מ"ז  $n \in \mathbb{N}$ , ומוגדרת  $S$  נילפוטנטית כדרישת  $S^n v = 0$ .

3. (הוכחה זו נכתבה בעברית האדיבה של chatGPT) נסמן  $U = \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$ , ונರחיב את הבסיס של  $U$  לבסיס של  $V$  כך שנוצר  $M \otimes W$  כך ש- $V = W \oplus U$ . משפט  $p_T(x) = p_{T|_W}(x) \cdot p_{T|_U}(x)$ . מסעיף קודם ידוע ש- $p_{T|_U}(x) = (T - \lambda_i I)|_U$ . נקבע את  $T|_U = S|_U + \lambda_i I$   $\Rightarrow T|_U = S|_U = 0$ . נקבע שתי הבחנות:

- $\lambda_i$  הוא הע"ע היחיד של  $T|_U$ , והוא ע"ע של  $U = \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$  ולכן  $\lambda_i$  ע"ע של  $T$ , והיחידות נובעת מכך שככל ע"ע מוכל שיק לע"ע יחיד של  $T$ .

- $\ker S|_W$  הפיכה, שכן בבירור  $\ker S|_W \subseteq \ker(T - \lambda_i I) = V_{\lambda_i} \subseteq \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i} = U$  ולבסוף  $W \cap U = \{0\}$  ולבסוף  $\ker S|_W = \{0\}$ .

נסיק ממשתי התענות הללו שתי מסקנות:

- מיהו  $\lambda_i$  הע"ע היחיד של  $T|_U$ , ומיהו  $\deg p_{T|_U} = \dim U$ , ויחדיו עם ההנחה שאנו בשדה סגור אלגברית,  $p_{T|_U}(x - \lambda_i) = 0$ .

- איןנו ע"ע של  $T|_W$ , בגלל שם (בשלילה)  $\lambda_i$  ע"ע של  $T|_W$  עם ע"ע  $v$  אז  $\lambda_i v = T|_W(v) = Sv + \lambda_i v$  ומחיסור  $S|_W v = 0$  (כי  $S|_W$  הפיכה) ואז  $v$  לא ע"ע וסתירה.

סה"כ, מיהו  $(x \cdot p_T(x)) = p_{T|_W}(x) \cdot p_{T|_U}(x)$ , נקבל שהריבוי האלגברי של  $(x - \lambda_i)$  בא אך ורק מ"ד  $|T|_U$  ושם הריבוי הוא  $U$ ,  $\dim$ , כלומר סה"כ הריבוי האלגברי של  $\lambda_i$  בהעתקה  $T$  הוא  $\dim \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i} = \dim U$  כדרוש.

■

**הגדה 56.**  $v \in \ker(T - \lambda I)^k \setminus \ker(T - \lambda I)^{k-1}$  מזרגה  $k$  אם הוא ו"ע עצמי מורחב של  $\lambda_i$  כך ש- $v \in V_{\lambda_i}$ . כאשר בסיס  $k = 1$  מוגדר להיות  $v \in V_{\lambda_i}$ .

**משפט 81** (פירוק המרחב למרחבים עצמים מוכללים). נניח שאנו במו"ז סגור אלגברית (אפשר להרחיב לכך במידה הצורך). אז  $L-T$  יש ע"ם  $\lambda_k, \lambda_1, \dots$  כלשהם. בהינתן  $V$  מ"ז והעתקה  $T$  לה ערכים עצמים  $\lambda_k, \lambda_1, \dots$  כלשהם. אז:

$$V = \bigoplus_{i=1}^k \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$$

הוכחה. נתחיל מלהוכיח שהחיתוך בין שני מרחבים עצמים מוכללים ריק. זה נובע ישירות מכךSCP שכל שני ע"ם עצמים מוכללים שייכים לע"מ רגיל היחיד של  $T$ . ניעזר בכך ש- $d_{\lambda_i} = \dim \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$ , ונקבע:

$$\begin{cases} \sum_{i=1}^n \dim \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i} = \sum_{i=1}^n d_{\lambda_i} = n \\ \forall i \in [k]: \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i} \subseteq V \\ \forall i, j \in [k]: \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i} \cap \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_j} = \{0\} \end{cases}$$

כאשר  $d_{\lambda_i}$  הריבוי האלגברי של  $\lambda_i$ , וידוע סכום הריבויים האלגבריים הוא  $n$  שכן  $p_T(x)$  פולינום ממעלה  $n$ . לכן המשפט יש סכום ישר כדרוש.

■

עתה נוכיח מחדש את משפט ג'ורדן, אך הפעם ללא תלות בפולינום מינימלי ופירוק פרימרי.

הוכחה באמצעות מרחבים עצמים מוכללים. תהי העתקה  $T$ . מפרקות הפולינום האופייני יש לה  $\lambda_k, \lambda_1, \dots$  ע"ם כלשהם. משפטי:

$$V = \bigoplus_{i=1}^k \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$$

עוד ידוע שההעתקה  $S_i = (T - \lambda_i)|_{\tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}}$  נילפוטנטית. כבר הוכחנו את צורת ג'ורדן עבור העתקות נילפוטנטיות ולכן ל- $S_i$  קיימים בסיס מג'רדן  $\mathcal{B}_i$ . נבחן ש-:

$$T|_{\tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}} = S_i + \lambda_i \implies \left[ T|_{\tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}} \right]_{\mathcal{B}_i} = \underbrace{\text{diag}\{J_{a_1}(0), \dots, J_{a_\ell}(0)\}}_{[S_i]_{\mathcal{B}_i}} + \lambda I = \text{diag}(J_{a_1}(\lambda_i), \dots, J_{a_\ell}(\lambda_i))$$

ולכן אפשר לשרש את הבסיסים לכדי בסיס מג'רדן:  $\mathcal{B} = \bigcup_{i=1}^k \mathcal{B}_i$ , ואכן:

$$[T]_{\mathcal{B}} = \text{diag}\left(\left[ T|_{\tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}} \right]_{\mathcal{B}_i} \mid i \in [k]\right) = \text{diag}(J(\lambda_1), \dots, J(\lambda_1), \dots, J(\lambda_k), \dots, J(\lambda_k))$$

שרשור של בלוקי ג'ורדן.

■

**הערה 31.** מיחידות צורת ג'ורדן, הצורה המתבקשת מפרק פרימרי ומפרק למרחבים עצמים מוכללים היא זהה. דרך אחרת לראות את זה, היא שהמרחבים אליהם פירקנו פרימריה שלהם  $\lambda_i$  הם  $(T - \lambda_i)^{d_{\lambda_i}}$  בכל מקרה.

## 5.4 ~ תוצאות מעורת ג'ורדן

**משפט 82.** כמות בלוקי הג'ורדן לע"מ  $\lambda$  היא הריבוי הגיאומטרי.

**משפט 83.** כמות הוקטורים במסיס המג'רדן המשויכים ל- $\lambda$  הוא הריבוי האלגברי  $d_{\lambda}$  (ניסוח אחר: סכום גדלי הבלוקים השווים ל- $\lambda$  בצורת הג'ורדן הוא  $d_{\lambda}$ ).

הוכחה. ראיינו בצורת ג'ורדן בעורת פירוק למרחבים עצמים מוכללים, שמספר הוקטורים השווים ל- $\lambda$  הוא  $\dim \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda}$  וידוע שהוא מ"ז ממד  $d_{\lambda}$ . סה"כ ראיינו את הדבר.

■

**משפט 84.** בלוק הג'ורדן המשויך ל- $\lambda$  הגדל ביותר, הוא הריבוי של  $(\lambda - x)$  בפולינום  $m_T(x)$ .

הוכחה. ראיינו שבлок הג'ורדן  $J_a(\lambda)$  מגע מפирוק ג'ורדן של  $S = (T - \lambda)_{\tilde{\mathcal{V}}_\lambda}$ . הבלוק הכי גדול בצורת הג'ורדן של  $S$  נילפוטנטית, היא השרשרת הכיה ארוכה של  $S$  ב- $\tilde{\mathcal{V}}_\lambda$ . משום ש- $\{\ker S^k \mid k \in [n]\} = S^{n(S)}$ , השרשרת הארוכה ביותר האפשרית היא  $v, Sv, \dots, S^{n(S)}v$  והוא קיימת כי הסדרה הזאת בת"ל עברו  $v$  כלשהו (אחרת  $n(S)$  לא החזקה המינימלית שמאפסת את  $S$  וסתירה).

ראיינו ש- $m_T$  הוא lcm של הצטומים של  $T$  למורכבים  $T$ -איינוראינטיים, ומשום שכל  $\tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$  בעל פולינום אופייני  $(x - \lambda_i)^{d_{\lambda_i}}$ ,  $k \in [r_\lambda]$  ו- $m_{T|_{\tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}}}(x) = (x - \lambda)^k$ , אז  $\gcd((x - \lambda_i)^k, (x - \lambda_j)^m) = 1$  עבור  $i \neq j \in [k]$ :  $\gcd(T|_{\tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}}(x), T|_{\tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_j}}(x)) = 1$

דהיינו, lcm זה פשוט כפל של הפולינומים המינימליים של  $T$ . לכן, תחת הסימון  $m_\lambda$  להיות הריבוי של  $\lambda$  בפולינום  $m_T$ , מהגדרת פולינום מינימי,  $m_\lambda$  הוא המינימי כך  $0 = (T - \lambda)^{m_\lambda} = (x - \lambda)^{m_\lambda}$ . כלומר,  $m_\lambda$  דרגת הנילפוטנטיות של  $S$ . הראיינו ש- $n(S)$  השרשרת המקסימלית בצורת הג'ורדן של  $S$ , ושה"כ בלוק הג'ורדן הגדל ביותר של  $J(\lambda)$  הוא  $m_\lambda$  הריבוי של  $(x - \lambda)$  ב- $m_T(x)$ . ■

**משפט 85.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{K})$  מטריצה, כאשר  $\mathbb{K}$  סגור אלגברית. אז  $A \sim A^T$ .

הוכחה. ממשפט ג'ורדן ל- $A$  יש צורת ג'ורדן  $\Lambda$ , כלומר קיימת  $P$  הפיכה כך  $P^{-1}\Lambda P = A$  ו- $\Lambda$  מטריצה אלכסונית עם בלוקי ג'ורדן. נבחן בכך ש- $(P^{-1}\Lambda P)^T = P^T\Lambda^T(P^{-1})^T = A^T$ , כלומר  $A^T \sim \Lambda^T \wedge A \sim \Lambda \sim \Lambda^T$ . יותר להוכיה  $\Lambda \sim \Lambda^T$ , כלומר, כל בלוק ג'ורדן  $J_i(\lambda)$  הוא מתקיים מעבר לבסיס הסדורי  $(e_n \dots e_1) \rightarrow (e_n \dots e_1)$ . שה"כ אכן כל מטריצה דומה לשחלוף שלה. ■

### המשך בעמוד הבא

## Bi-Linear Forms . . . . . 6

### 6.1 ~ הגדרות בסיסיות בעבור תכונות כירילינאריות כלליות

**הגדרה 57.** יהיו  $V$  ו- $W$  מעל  $\mathbb{F}$ . פונקציונל לינארי  $\varphi$  מעל  $V$  הוא  $\varphi: V \rightarrow \mathbb{F}$ .

**הערה 58.** ראה הרחבה על פונקציונלים לינארים ומרחבים דואלים בסוף הסיכום.

**הגדרה 58.** יהיו  $V, W$  מ"זים מעל  $\mathbb{F}$ . תבנית בילינארית על  $V \times W \rightarrow \mathbb{F}$  הינה העתקה  $f: V \times W \rightarrow \mathbb{F}$  כך ש- $f$  העתקה (בנפרד)  $v_0 \in V \quad w_0 \in W \quad f(v_0, w_0) = f(v_0, w) + f(v, w_0)$ .

אינווטיאטיבית, זו העתקה לינארית בכל אחת מהקורדינאות בנפרד (בדומה לדוגמה לדטרמיננטה, שהיא העתקה מולטי-לינארית ולינארית בכל אחת מהשורות בנפרד).

**משפט 86.** הטענה הבאה נכונה לכל  $f$ -בילינארית. יהיו  $\forall v \in V, w \in W, \alpha \in \mathbb{F}$

$$\forall v_1, v_2 \in V: f(v_1 + v_2, w) = f(v_1, w) + f(v_2, w)$$

$$\forall w_1, w_2 \in W: f(v, w_1 + w_2) = f(v, w_1) + f(v, w_2)$$

$$f(\alpha v, w) = \alpha f(v, w) = f(v, \alpha w)$$

בשביל העתקות  $\alpha$ -לינאריות צריך  $\alpha \neq 0$  מודד. זה לא נעים וידועים מעט מאוד על האובייקטים הללו. בפרט, בעבר העתקה בילינארית נראה שנוכל לifyց אותה באמצעות מטריצות, בלי טנוור ובלגנים – זהה מודד, וזה הסיבות שאנו מתעסקים ספציפית עם העתקות בילינאריות (פרט לכך שמאחר יותר עוסוק גם במכפלות פנימיות, וחלק מהתוציאות על ההעתקות בילינאריות יערו לנו להגיד דברים על מטריצות).

**דוגמאות.**

1. תבנית ה-0:  $\forall v, w: f(v, w) = 0$

2. נגדיר  $V = W = \mathbb{R}^2$ , אז  $f\left(\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} u \\ v \end{pmatrix}\right) = 2xu + 5xv - 12yu$

3. (חשיבות) על  $\mathbb{F}^n$ :

**הגדרה 59.** לכל שדה  $\mathbb{F}$  מוגדרת התבנית הbilינארית הסטנדרטית היא:

$$f\left(\begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}\right) = \sum_{i=1}^n x_i y_i$$

4. יהיו  $\varphi: V \rightarrow \mathbb{F}, \psi: W \rightarrow \mathbb{F}$ ,  $\varphi, \psi$  פונקציונליים לינאריים:

5. הכללה של 4: יהיו  $\varphi_1, \dots, \varphi_k: V \rightarrow \mathbb{F}$ ,  $\psi_1, \dots, \psi_k: W \rightarrow \mathbb{F}$  פונקציונליים לינאריים וכן  $f(v, w) = \sum_{i=1}^k \varphi_i(v) \psi_i(w)$  ההעתקה הבאה בילינארית:

הרעיון: ברגע שנקבע וקטור ספציפי נקבע לינאריות של הוקטור השני.

**הערה 33.** במקרה ש- $\mathbb{F} = \mathbb{R}$  לעיל, התבנית הבילינארית הסטנדרטית מושרה את הגיאומטריה האוקlidית. ככלומר  $v \perp u \iff f(v, u) = 0$ .

**הערה 34.** בעתיד נראה שכל התבנית בילינארית נראית כמו מקרה 5.

**משפט 87.** נסמן את מרחב התבניות הבילינאריות על  $V \times W$  בתור  $B(V, W)$ . זהו מ"ז מעל  $\mathbb{F}$ .

אני ממש לא עומדים להגדיר את החיבור והכפל בסקלר של המשפט הקודם כי זה טרויאלי והמטריצה כתובת את זה בעיקר בשביל להטריל אותו.

**דוגמה חשובה אחרת.**

**משפט 88.** נסמן ש- $\mathcal{A}, \mathcal{B}$  בסיס ל- $V$ ,  $\mathcal{B}$  בסיס ל- $W$ . אז:

$$f(u, w) = [v]_{\mathcal{A}}^T \cdot A \cdot [w]_{\mathcal{B}}$$

העתקה בילינארית.

הוכחה. נקבע  $v$  כלשהו:

$$[v]_{\mathcal{A}}^T \cdot A =: B \in M_{1 \times m}, g(w) := f(v, w) = B[w]_{\mathcal{B}}$$

וכיוich ש- $g$  לינארית:

$\forall w_1, w_2 \in V, \lambda_1, \lambda_2 \in \mathbb{F}: g(\lambda_1 w_1 + \lambda_2 w_2) = B[\lambda_1 w_1 + \lambda_2 w_2]_{\mathcal{B}} = \lambda_1(B[w_1]_{\mathcal{B}}) + \lambda_2(B[w_2]_{\mathcal{B}}) = \lambda_1 g(w_1) + \lambda_2 g(w_2)$

בקבע  $w$ , ובאופן דומה נגדיר  $C = A[w]_{\mathcal{B}} \in M_{n \times 1}(\mathbb{F})$

$$\forall v_1, v_2 \in V, \lambda_1, \lambda_2 \in \mathbb{F}: h(\lambda_1 v_1 + \lambda_2 v_2) = [\lambda_1 v_1 + \lambda_2 v_2]_{\mathcal{B}}^T = \lambda_1 ([v_1]_{\mathcal{B}}^T C) + \lambda_2 ([v_2]_{\mathcal{B}}^T C) = h(v_1) + h(v_2)$$

■

“זה  $\mathcal{A}$ , אתם تستדרו” – המרצה ברגע שיש לו שני  $A$ -ים על הלוח  
**הגדרה 60.** בהינתן תבנית בי-לינארית  $f: V \times W \rightarrow \mathbb{F}$  ו пара  $A, B$  בסיס ל- $V, W$ . נגדיר את המטריצה המייצגת את  $f$  ביחס לבסיסים  $A, B$  על  $(A)_{ij} = f(v_i, w_j)$  ( $i$  מסמן  $A \in M_{n \times m}(\mathbb{F})$ )  
**משפט 89.**  $f(v, w) = [v]_{\mathcal{A}}^T A[w]_{\mathcal{B}}$

הוכחה. **קיטאים ויחדים**  $v = \sum \alpha_i v_i, w = \sum b_i w_i \in \mathbb{F}$ . קלומר:

$$[v]_{\mathcal{A}}^T = (\alpha_1 \dots \alpha_n), [w]_{\mathcal{B}} = \begin{pmatrix} \beta_1 \\ \vdots \\ \beta_m \end{pmatrix}$$

ומכאן פשט נזרוק אלגברה:

$$\begin{aligned} f(v, w) &= f\left(\sum_{i=1}^n \alpha_i v_i, w\right) = \sum_{i=1}^n \alpha_i f(v_i, w) \\ &= \sum_{i=1}^n \alpha_i f\left(v, \sum_{j=1}^m \beta_j w_j\right) = \sum_{i=1}^n \alpha_i \left(\sum_{j=1}^m \beta_j f(v_i, w_j)\right) \\ &= \sum_{i,j \in [n] \times [m]} \alpha_i f(v_i, w_j) \beta_j \\ &= \left(\sum_{i=1}^n \alpha_i a_{i1}, \sum_{i=1}^n \alpha_i a_{i2}, \dots, \sum_{i=1}^n \alpha_i a_{im}\right) \begin{pmatrix} \beta_1 \\ \vdots \\ \beta_m \end{pmatrix} \\ &= (\alpha_1 \dots \alpha_n) \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1m} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \cdots & a_{nm} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \beta_1 \\ \vdots \\ \beta_m \end{pmatrix} \end{aligned}$$

■

**סימון 8.** נאץ לסייע הזה את הסימון  $[f]_{\mathcal{A}, \mathcal{B}}$  עבור המטריצה המייצגת של  $f$  בי-לינארית.

(זהו אינו סימון רשמי בקורס אם כי בהחלט צריך להיות)

**משפט 90.** עם אותם הסימונים כמו קודם:

$$\psi: B(v, w) \rightarrow M_{n \times m}(\mathbb{F}), f \mapsto [f]_{\mathcal{A}, \mathcal{B}}$$

או  $\psi$  או?

הוכחה. מסמן את  $A$  ואת  $B$ . אז  $[g]_{\mathcal{A}, \mathcal{B}} = B$  ו  $[f]_{\mathcal{A}, \mathcal{B}} = A$ .

• **lienarיות.**

$$\begin{aligned} (\mathcal{P}(f+g))_{ij} &= (f+g)(v_i, w_j) \\ &= f(v_i, w_j) + g(v_i, w_j) \\ &= (A)_{ij} + (B)_{ij} \\ &= (\psi(f))_{ij} + (\psi(g))_{ij} \implies \psi(f+g) \\ &= \psi(f) + \psi(g) \end{aligned}$$

באופן דומה בעבור כפל בסקלר:

$$(\psi(\alpha f))_{ij} = \alpha f(v_i, w_j) = \alpha(\psi(f))_{ij} \implies \psi(\alpha f) = \alpha \psi(f)$$

- **חח"ע.** תהי  $\psi(f) = 0 \in M_{n \times m}$  וולכן  $\forall i, j \in [n] \times [m]: f(v_i, w_j) = 0$ ,  $f \in \ker \psi$  ומכאן  $\sum_{i,j \in [n] \times [m]} \alpha_i f(v_i, w_j) \beta_j = 0$
- **על.** תהי  $f(v_i, w_j) = e_i^T A e_j = (A)_{ij}$  ואכן  $f(v, w) = [v]_{\mathcal{A}}^T A [w]_{\mathcal{B}}$ . נגיד  $f(v, w) \in M_{n \times m}(\mathbb{F})$ .

**תזכורת** (mlinarity 1). מטריצת המעבר מבסיס  $\mathcal{B}$  לבסיס  $\mathcal{C}$  מוגדרת להיות  $[I]_{\mathcal{C}}^{\mathcal{B}}$ , היא מטריצה הפיכה, ומתקיים השוויון  $[I]_{\mathcal{B}}^{\mathcal{C}} [T]_{\mathcal{B}}^{\mathcal{B}} [I]_{\mathcal{C}}^{\mathcal{B}} = [T]_{\mathcal{C}}^{\mathcal{C}}$ .

**משפט 91.** יהיו  $V, W$  מ"מ מעל  $\mathbb{F}$  נניח  $A, A' \subseteq V$  בסיסים של  $V$  וכן  $B, B' \subseteq W$  בסיסים של  $W$ . תהי  $f \in B(V, W)$  מטריצת המעבר מ- $A'$  ל- $A$ , ו- $Q$  מטריצת המעבר מ- $B'$  ל- $B$ , אז  $A' = P^T A Q$ .

הוכחה. ידוע:

$$P[v]_{\mathcal{A}} = [v]_{\mathcal{A}'}, \quad Q[w]_{\mathcal{B}} = [w]_{\mathcal{B}'}$$

ואכן:

$$f(v, w) = [v]_{\mathcal{A}}^T A [w]_{\mathcal{B}} = (P[v]_{\mathcal{A}'})^T A (Q[w]_{\mathcal{B}'}) = [v]_{\mathcal{A}'}^T (P^T A Q) [w]_{\mathcal{B}'} \implies A' = P^T A Q$$

כדרوش.

**הגדרה 61.** עבור  $f \in B(V, W)$  נגיד  $\text{rank } f = \text{rank } A$  מייצגת אותה ביחס לבסיסים כלשהם.  
**משפט 92.**  $\text{rank } f$  מוגדר היבט.

הוכחה. כפלי בהפיכת לא משנה את דרגת המטריצה (ו- transpose של מטריצה הוא הפיך), ומטריצת שינוי הבסיס הפיכה, דהיינו כפלי מטריצות שינוי הבסיס לא משנה את דרגת המטריצה ולכן לכל שני ציגנים אותה הדרגה.

**מסקנה 17.** תהא  $f \in B(V, W)$  ונניח  $\text{rank } f = r$ . אז קיימים בסיסים  $\mathcal{B}, \mathcal{A}$  של  $V, W$  בהתאם לכך ש-  $[f]_{\mathcal{A}, \mathcal{B}} = \begin{pmatrix} I_r & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$ . הרעיון הוא לדרג את כל כיון, שורות באמצעות transpose ועומדות באמצעות המטריצה השנייה. אפשר גם לקבע בסיס, ולדרוג שורות ועומדות עד שיזוצאים אפסים (הוכחה לא נראית בכיתה).  
 "חזי השעה זו גרמה לי לשינוי מלבנים בצורה יוקדת" – מעתה ואילך נתעסק במקרה בו  $V = W$ . נשימוש בסיס יחיד.

## 6.2 ~ חפיפה וסימטריות

**הגדרה 62.** יהיו  $A, A' \in M_n(\mathbb{F})$ , נאמר שהן חופפות אם קיימת הפיכה  $P \in M_n(\mathbb{F})$  כך ש-

**משפט 93.** מטריצות חופפות אם ומ"מ הן מייצגות את אותה התבנית הבילינארית.

**משפט 94.** אם  $A, A'$  חופפות, אז:

$$\text{rank } A = \text{rank } A^T \quad .1$$

$$\exists 0 \neq c \in \mathbb{F}: \det A' = c^2 \det A \quad .2$$

הוכחה. הגדרנו  $\text{rank } f$  כאשר  $f$  בילינארית להיות הדרגה של המייצגת את התבנית, וראינו שהיא לא תלויות בסיס. בכך למעשה כבר הוכחנו את 1. עבור 2, מתקיים  $A' = P^T A P$  ו- $P$  הפיכה (ולמעשא מטריצת מעבר בסיס) ולכן גם נסמן  $c = |P| = |P^T|$  מתקיים:

$$|A'| = |P^T A P| = |P^T| \cdot |A| \cdot |P| = |P|^2 |A| = c^2 |A|$$

**הערה 35.** יש שדות שליליים טענה 2 לא מעניינת במיוחד (שdots עבורם יש שורש לכל מספר, כמו  $\mathbb{C}$ ).

**הגדרה 63.** תבנית  $f$  מעל  $V$  נקראת סימטרית אם:

**הגדרה 64.** תבנית  $f$  מעל  $V$  נקראת אנטיסימטרית אם:

**משפט 95 (פירוק התבנית בילינארית לחלק סימטרי וחלק אנטיסימטרי).** אם  $\text{char } \mathbb{F} \neq 2$ , בהינתן התבנית  $f: V \times V \rightarrow \mathbb{F}$  בילינארית, קיימות  $\psi, \varphi$  בילינאריות כך ש-  $\varphi$  סימטרית,  $\psi$  אנטיסימטרית ו-  $\psi + \varphi = f$ .

הוכחה. נבחן שאם  $\text{char } \mathbb{F} \neq 2$ , ניתן להגיד את:

$$\varphi(v, w) = \frac{f(v, w) + f(w, v)}{2}, \quad \psi(v, w) = \frac{f(v, w) - f(w, v)}{2}$$

מתוקים ש- $\varphi$  סימטרית ו- $\psi$  אנטי-סימטרית וכן  $\psi \cdot f = \varphi + \psi$

**משפט 96.** תהי  $f$  תבנית ביילינארית על  $V$ , ונניח  $B = (v_i)_{i=1}^n$  בסיס ל- $B$ . אז המיצגת את  $f$  ביחס ל- $B$  אם  $A = (a_{ij})_{i,j=1}^n$  סימטרית/אנטי-סימטרית אם  $\psi$  סימטרית/אנטי-סימטרית.

הוכחה.

אם  $f$  סימטרית/אנטי-סימטרית, אז:  $\Rightarrow$

$$\begin{aligned} a_{ij} &= f(v_i, v_j) \stackrel{\text{Sym}}{=} f(v_j, v_i) = a_{ji} \\ a_{ij} &= f(v_i, v_j) \stackrel{\text{ASym}}{=} -f(v_j, v_i) = -a_{ji} \end{aligned}$$

אם  $A$  סימטרית אז:  $\Leftarrow$

$$f(v, w) = [u]_B^T A [w]_B \stackrel{(1)}{=} ([u]_B^T A [w]_B)^T = [w]_B^T A^T ([u]_B^T)^T = [w]_B^T A [u]_B = f(w, v)$$

כאשר (1) מתוקים כי transpose למטריצה מוגדל  $1 \times 1$  מוחזר אותו הדבר. וכן במקרה האנטי-סימטרי:

$$f(u, w) = [w]_B^T (-A) [u]_B = -[w]_B^T A [u]_B = -(w, u)$$

■

### 6.3 ~ תבניות וריבועיות

**הגדרה 65.** תהא  $f$  תבנית על  $V$ . התבנית הריבועית:

$$Q_p: V \rightarrow \mathbb{F}, \quad Q_f(v) = f(v, v)$$

היא לא העתקה לינארית. היא תבנית ריבועית. דוגמאות:

$$f\left(\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} u \\ v \end{pmatrix}\right) = xv + uy \implies Q\left(\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}\right) = xy + yx = 2xy \quad \bullet$$

$$f\left(\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} u \\ v \end{pmatrix}\right) = xv - uy \implies Q\left(\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}\right) = xy - yx = 0 \quad \bullet$$

• התבנית הסטנדרטיבית:

$$f\left(\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} u \\ v \end{pmatrix}\right) = xu + yv \implies Q_f\left(\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}\right) = x^2 + y^2$$

**סימנו 9.** עבור תבנית ביילינארית  $f$  על  $V$ , נגדיר את  $\hat{f}(u, v) = f(v, u)$ , נגידר את

אם  $f$  סימטרית נבחן ש- $\hat{f} = Q_f$

**משפט 97 (שחזר תבנית ביילינארית מ התבנית ריבועית).** תהי  $f$  תבנית ביילי סימטרית על  $V$ , ונניח ש- $\text{char } \mathbb{F} \neq 2$ , אז:

$$f(v, w) = \frac{Q_f(v+w) - Q_f(v) - Q_f(w)}{2} \quad .1$$

2. אם  $f$  איינה התבנית ה-0 אז קיים כך ש- $0 \neq v \in V$

הוכחה.

$$\begin{aligned} Q_f(v+w) - Q_f(v) - Q_f(w) &= f(v+w, v+w) - f(v, v) - f(w, w) \\ &= f(v, v) + f(w, w) \\ &\quad - f(w, v) + f(w, w) \\ &\quad - f(v, v) - f(w, w) \\ &\stackrel{\text{Sym}}{=} 2f(v, w) \end{aligned}$$

ובכך הוכחנו את 1. עתה נוכחים את 2. נניח  $\forall v \in V: Q_f(v) = 0$

$$\forall v, w \in V: f(v, w) = \frac{Q_f(v+w) - Q_f(v) - Q_f(w)}{2} = 0$$

א2

$$f\left(\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} u \\ v \end{pmatrix}\right) = xv + yu \implies Q_f = 0 \wedge f \neq 0$$

■

**הערה 36.** אין ממש טעם להגדיר תבנית ריבועית על התבנית בי-ליניארית שאינה סימטרית. הסיבה? כל מטריצה יכולה להיות מפוקדת לחץ סימטרי וחלק אנטיסימטרי, החלק האנטיסימטרי לא ישפיע על התבנית הריבועית (כי אלכסון אפס במטריצה המייצגת) ורק החלק הסימטרי ישאר בכל מקרה. זה לא שאי-אפשר, זה פשוט לא מעניין במיוחד.

## 6.4 ~ משפט ההתאמה של סילבסטר

**משפט 98.** נניח  $F \neq \mathbb{R}$ ,  $\text{char } F \neq 2$ ,  $f$  סימטרית על  $V$ . אז קיים בסיס  $\{v_i\}_{i=1}^n$  ביחס ל- $V$  הוא כך ש- $[f]_B$  אלכסונית. אם  $\mathbb{R}$  או האיברים על האלכסון יהיו  $\{1, -1, 0\}$  ולא רק  $\{1, 0\}$ .

תזכורות:  $[f]_B$  סימנו המוגדר בסיקום זה בלבד. בקורס מדברים על "מטריצה המייצגת של בי-ליניארית" במילים מפורשות.

הוכחה. באינדוקציה על  $n$ . בסיס  $1 = n$  ברור. אם  $f$  תנכית ה-0, אז כל בסיס שנבחר מותאים. אחרת, קיים  $v \in V$  כך  $Q_f(v) \neq 0$ . נגידיר  $U = \{u \in V \mid f(u, v) = 0\}$ . תמי"ז כי גרעין של ה"ל (כי קיבענו את  $v$ ). מה התמונה של העתקה זו?  $f|_U: U \times U \rightarrow \mathbb{F}$ . ידוע  $U$  תמי"ו מממד  $1 - n$ . אז  $f(v, v) = Q_f(v) \neq 0$ . לכן  $f|_U$  אלכסונית. נגידיר את  $B_U$  לבסיס  $U$  כך ש- $[f|_U]_{B_U}$  אלכסונית. נבחן את  $B = \{v\} \cup B_U$  לבסיס  $V$ :

$$\begin{pmatrix} * & 0 & \cdots \\ 0 & [f|_U]_{B_U} & - \\ \vdots & | & \end{pmatrix}$$

■

**משפט 99.** לכל  $f$  תנכית סימטרית קיימת מטריצה מייצגת מהצורה  $\begin{pmatrix} I_r & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$  כאשר  $\mathbb{C} = \mathbb{F}$  (או סגור אלגברית כלשהו). אוניטואוניה להוכחה. ננרטם את המטריצה, נבחן שחולקה ב- $c$  של השורה ה- $i$ -הן ניאלץ להפעיל גם עם העמודה ה- $i$ -הן, כלומר את  $a_{i,i}$  נחלק ב- $c^2$  בצורה זו (את כי כאשר  $P^T AP$  הדרגת חפיפה, ו- $P$  מדרגת שורות,  $P^T$  מדרגת עמודות).

הוכחה. נסמן את  $r = \dim f$ . עד כדי שינוי סדר איברי הבסיס, המטריצה המייצגת אלכסונית היא:

$$[f]_B = \begin{pmatrix} \text{diag}(c_1 \dots c_r) & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

כאשר  $0 \neq c_1 \dots c_r$ , ביחס לבסיס  $(v_1 \dots v_n)$ . באופן כללי לכל  $\mathbb{R} \in i$  נוכל להגיד את  $v'_i = \frac{v_i}{\sqrt{c_i}}$  כך  $f(v'_i, v'_i) = c_i$  כי  $f(v_i, v_i) = c_i$  ומיליניאריות בכל אחת מהקוודינטות. בשל כך ביחס  $B' = (v'_1 \dots v'_r, v_{r+1} \dots v_n)$  המקיים את הדרוש.

באופן האופן, אם  $\mathbb{R} = \mathbb{F}$  (ולא  $\mathbb{C}$ ) אז קיים בסיס שהמטריצה המייצגת לפיו היא:

$$\begin{pmatrix} I_p & 0 & 0 \\ 0 & -I_q & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

בלוקים, כך ש- $r = q + p$ . כאן נגידיר:

$$f(v, v) = c < 0, \quad v' = \frac{v}{\sqrt{|c|}}, \quad f(v', v') = \frac{c}{|c|} = -1$$

■

**הגדרה 66.** هي  $V$  מעל  $\mathbb{R}$  ו- $f$  תנכית בי-ליניארית מעל  $V$ . נאמר ש- $f$  חיובית/אי-שלילית/שלילית/אי-חיובית אם  $\forall v \in V$  מתקיים  $f(v, v) > 0$  (או  $f(v, v) \geq 0$ ).

**משפט 100.** תהא  $A$  מטריצה מייצגת של תנכית בי-ליניארית סימטרית, עם ערכים  $1, -1, 0$  בלבד על האלכסון, מקיימת:

- חיובית אם ומ"מ ישנים רק 1-ים.

- *f* אי-שלילית אם וונם רק  $-1$ -ים ואפסים.
  - *f* שלילית אם וונם רק  $1$ -ים
  - *f* חיובית אם וונם רק  $-1$ -ים ואפסים.

הוכחה.

טְרוֹוִיאָלִי ⇐

לכל  $V \in \mathbb{R}^n$  קיימים ויחדים  $\alpha_1, \dots, \alpha_n \in \mathbb{R}$  ומתקיים  $f(v, v) = \sum_{i=1}^n \alpha_i v_i$  ולפי הטענה  
זה יסתדר יפה.  $\Rightarrow$

1

**משפט 101** (משפט ההתאמה של סילבסטר).  $q, p$  נקבעים ביחידות.

(תחזרו כמה משפטים לעדלה במקרה בו  $\mathbb{F} = \mathbb{R}$ )

גישה שואיה להוכחה. הוכחה באמצעות tr לא עובדת. בנגוד ליחס הדמיון להעתקות לינאריות, ביחס החיפוי להעתקות ■  
בילינאריות הדגزا לא נשמר.

הוכחה תקינה. נסמן  $t+s = p+q$  כי  $B' = (v'_1 \dots v'_t, u'_1 \dots u'_s, w_1 \dots w_k)$  וכן  $B = (v_1 \dots v_p, u \dots u_q, w_1 \dots w_k)$  נסמן  $U = \text{span}(v_1 \dots v_p)$ . ידוע  $f$  חיובית על  $U$ , וכן  $\dim U = p$ . נתבונן ב- $(u'_1 \dots u'_s, w_1 \dots w_k)$ . איז גם  $f$  חיובית על  $W$ , ו- $\dim W = s+k$ ? בפרט,  $W = \text{span}(u'_1 \dots u'_s, w_1 \dots w_k)$ . ידוע ש- $\dim W = s+k$ . בפרט,  $U \oplus W \subseteq V$  (כי אם לא, אז עבור  $v \in U \cap W$  נקבל  $0 > f(v, v) \in V$  כי  $f(v, v) \leq 0$  וכן  $0 < f(v, v) \in V$  כי  $v \in W$  ו- $f(v, v) > 0$ ). ידוע ש- $V$  סתירה. ■

**סימון 10.** ה- $(q, p)$  לעיל נקראים הסינגולורה של  $f$ .

(תזהרו, הסינגורורה תתקוף אותנו אח"כ)

המשך בעמוד הבא

## Inner Product Vector Spaces ..... 7

7.1 ~ הגדרה כלליות

 $\mathbb{R}$  מעל 7.1.1מעתה ועד סוף הקורס, מתקיים  $\mathbb{F} = \mathbb{R}, \mathbb{C}$ . כל עוד נאמר " $\mathbb{F}$ ", זה נכון בעבר שני המקרים. אחרת, נפרט.

**הגדרה 67.** هي  $V$  מ"ו, מכפלה פנימית מעלה  $\mathbb{R}$  היא תבנית ביילינארית סימטרית חיובית מעלה  $V$ , ומוסמנת  $\langle v, u \rangle = \langle v, u \rangle : V \times V \rightarrow \mathbb{R}$  (ויש ספרים שמוסמנים  $\langle \cdot, \cdot \rangle$  אבל אני מגניב אז אני משתמש ב- $\langle \cdot, \cdot \rangle$ ).

**סימון 11.** בקורס מסוימים  $\langle \cdot, \cdot \rangle$  אבל אני מגניב אז אני משתמש ב- $\langle \cdot, \cdot \rangle$ .

**лемה 9.**  $\forall v \in V : \langle v | v \rangle \geq 0$  ו- $\langle v, v \rangle = 0 \iff v = 0$ .

הוכחה מסימטריה.

דוגמה. (המכפלה הפנימית הסטנדרטיבית על  $\mathbb{R}^n$ , AKA כפל סקלרי):

$$\left\langle \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \middle| \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix} \right\rangle = \sum_{i=1}^n x_i y_i$$

**הגדרה 68.** אם  $V$  מ"ו וקיים  $\langle \cdot | \cdot \rangle : V \times V \rightarrow \mathbb{F}$  מכפלה פנימית אז  $(V, \langle \cdot | \cdot \rangle)$  נקרא מרחב מכפלה פנימית, מ"פ.

**משפט 102.**  $V, M_n(\mathbb{R})$  או  $\langle A | B \rangle = \text{tr}(A \cdot B^T)$  אז  $(V, \langle \cdot | \cdot \rangle)$  מ"פ.

דוגמה מגניבת. בהינתן  $[0, 1] = [0, 1]$ , מ"ו הפונקציות המשמשות הרציפות על  $[0, 1]$ , ו- $\int_0^1 f(x) \cdot g(x) dx$

**משפט 103.** (שהפליצו מחדו"א) אם  $f \geq 0$  אינטגרבילית על קטע  $[a, b]$  וגם ישנה נקודה חיובית  $c \in [a, b]$  שעבורה  $f(c) > 0$  וגם  $f$  רציפה ב- $c$ , אז  $\int_a^b f(x) dx > 0$ .

 $\mathbb{C}$  מעל 7.1.2

ישנה בעיה עם חיובית: אם  $V \in \mathbb{C}$  ש- $0 = \langle iv | iv \rangle = -1 \langle v | v \rangle < 0$  אז  $\langle v | v \rangle \geq 0$  שכן, במקומות זאת, השתמש בהגדרה הבאה:

**הגדרה 69.** هي  $V$  מ"ו מעלה  $\mathbb{C}$ . מכפלה פנימית  $\mathbb{C} \times V \rightarrow \mathbb{C}$  מקיימת:

- ליניאריות ברכיב הראשון: אם נקבע  $v$ , אז  $\langle u | v \rangle \mapsto u$  לינארית.

$\langle u_1 + u_2 | v \rangle = \langle u_1 | v \rangle + \langle u_2 | v \rangle \wedge \langle u | \alpha v \rangle = \bar{\alpha} \langle u | v \rangle$  כאשר  $\bar{\alpha}$  הצמוד המרוכב של  $\alpha$ .

$$\langle v | u \rangle = \overline{\langle u | v \rangle}$$

$$\forall 0 \neq v \in V : \langle v | v \rangle > 0 \wedge \langle 0 | 0 \rangle = 0$$

למקרה – נבחן שאין צורך במשמעות ססקו-ילינאריות ברכיב השני וכן לא בתנאי  $\langle 0 | 0 \rangle = 0$ , והגדרה שקופה בעבר חיבוריות ברכיב השני בלבד, זאת כי:

$$\langle u | \alpha v \rangle = \overline{\langle \alpha v | u \rangle} = \bar{\alpha} \overline{\langle v | u \rangle} = \bar{\alpha} \langle v | u \rangle$$

ומכאן נגרר ססקו-ילינאריות, וכן  $\langle 0 | 0 \rangle = 0$  נובע ישרות מלינאריות ברכיב השני.

**הערה 37.** באוניברסיטאות אחרות מקובל להגדיר לינאריות ברכיב השני ולא בראשון. זה לא באמת משנה.

$$\overline{B^T} = B^*$$

**הגדרה 71 (הגדרה נהמדה).** هي  $V$  מ"פ מעלה  $\mathbb{F}$ . לכל  $v \in V$  מגדירים את היזומה של  $v$  להיות  $\langle v | v \rangle$ .

**משפט 104.** הנורמה כפלית וחיבורית.

הוכחה. מאקסימום החיבוריות:

$$\|v\| \geq 0 \wedge (\|v\| = 0 \iff v = 0)$$

וכן:

$$\|t \cdot v^2\| = \langle tv | tu \rangle = t\bar{t} \langle v | v \rangle = |t| \|v\| \implies \|t \cdot v\| = |t| \cdot \|v\|$$

**הגדה 72.** יהי  $V$  מ"ו מעלה  $\mathbb{F}$ , ו- $\mathbb{R}_{\geq 0} : V \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0}$ , אז  $\| \cdot \|_V : V \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0}$  יקרא מרוחכ כורמי.

**משפט 105.** ("ג'וסחה הפלוריזציה") בהינתן  $(V, \|\cdot\|_V)$  מרוחכ נורמי, ניתן לשזר את המכפלה הפנימית, באמצעות הנוסחה הבאה:

גרסה מעלה  $\mathbb{C}$ :

$$\forall v, u \in V : \langle v | u \rangle = \frac{1}{4}(\|u + v\|^2 + \|u - v\|^2)$$

גרסה מעלה  $\mathbb{R}$ :

$$\langle u | v \rangle = \frac{1}{4} \left( \|u + v\|^2 - \|u - v\|^2 + i \|u + iv\| - i \|u - iv\| \right)$$

הוכחה (ל- $\mathbb{C}$ ):

$$\begin{aligned} \langle u + v | u + v \rangle &= \|u\|^2 + \langle u | v \rangle + \langle v | u \rangle + \|v\|^2 \\ &= \|u\|^2 + \|v\|^2 + 2\Re(\langle v | u \rangle) \\ \langle v - u | v - u \rangle &= \|u\|^2 + \|v\|^2 - 2\Re(\langle v | u \rangle) \\ \langle u + iv | u + iv \rangle &= \|u\|^2 + \|v\|^2 + \langle u | iv \rangle + \langle iv | u \rangle \\ &= \|u\|^2 + \|v\|^2 - i \langle u | v \rangle + i \overline{\langle u | v \rangle} \\ &= \|u\|^2 + \|v\|^2 - i(2\Im(\langle u | v \rangle)) \\ \|u - iv\| &= \|u\| + \|v\| - \langle u | iv \rangle - \langle iv | u \rangle \\ &= \|u\| + \|v\| - 2\Im(\langle v | u \rangle) \end{aligned}$$

ושה"כ אם נציב בנוסחה, אחרי שהיחסנו את כל אבירה, הכל יצטמצם ושה- $\langle v | u \rangle$  אכן שווה לדרכו. במלילים אחרות, באותה המידה שתבניות שבתבניות ביילינאריות ותבניות ריבועיות אפשר להסיק אחת מהשנייה, אפשר גם מכפלה פנימית להסיק נורמה ולהפוך. איזי, ממ"פ ומרוחכ נורמי הם דיאלקטים.

## 7.2 ~ אורתוגונליות

**הגדה 73.** בהינתן  $(V, \|\cdot\|_V)$  ממ"פ, לכל  $v \in V$  נאמר ש- $v$  מאוין ל- $u$  אם אנחנו מרגישים מפונפנים) ונסמן  $v \perp u$  אם  $\langle u | v \rangle = 0$ .

**הערה 38.** אם  $v \perp u$  אז  $u \perp v$ . (כי צמוד של 0 הוא 0).

### 7.2.1 משפט פיתגורס ותוצאותיו

**משפט 106 (משפט פיתגורס).** (מאוד מועל) יהי  $V$  ממ"פ כך ש- $v, u \in V$  אורתוגונלים, אז  $\|v + u\|^2 = \|v\|^2 + \|u\|^2$

הוכחה. משום שהם מאונכים מתקיים  $\langle v | u \rangle = 0$ . נפתח אלגברה:

$$\|v + u\|^2 = \langle v + u | v + u \rangle = \|v\|^2 + \langle v | u \rangle + \langle u | v \rangle + \|u\|^2 = \|v\|^2 + \|u\|^2 \quad \top$$

**הערה 39.** בתוך  $\mathbb{R}^n$  הוקטורים הסטנדרטיים מאונכים אחד לשני (במכפלה הפנימית הסטנדרטית) ולכן  $\langle e_i | e_j \rangle = \delta_{ij}$  כאשר  $\delta_{ij}$  הדelta של קרוני. באינדוקציה על משפט פיתגורס קיבל ש-:

$$v = \sum_{i=1}^n \alpha_i e^i \implies \|v\| = \sqrt{\sum_{i=1}^n \alpha_i^2}$$

זהה לבדוק מושג הגודל בגיאומטריה אוקלידית.

**הערה 40.** מעלה  $\mathbb{R}$  מקבילים אמי"מ למשפט פיתגורס, מעלה  $\mathbb{C}$  לאו דווקא.

**משפט 107.** (אי שוויון קושי-שווורץ)

$$\forall v, u \in V : |\langle u | v \rangle| \leq \|u\| \cdot \|v\|$$

ושוויון אמי"מ  $v, u$  ת"ל.

הוכחה. אם  $v$  או  $u$  הם 0, אז מתקבל שוויון. טענת עזר: קיימים איזשאטו  $\alpha \in \mathbb{C}$  ו- $v \perp u - \alpha v$ . נסמן  $v_u = \alpha v$  כאשר נמצא אותו. הוכחת טענת העזר. נחפש כזה:

$$\langle u - \alpha v | v \rangle = 0 \iff \langle v | u \rangle - \alpha \|v\|^2 = 0 \iff \alpha = \frac{\langle v | u \rangle}{\|v\|^2}$$

כדרוש. (МОוטר לחلك בנוימה כי הם לא 0). ניעזר במשפט פיתגורס:

$$\begin{aligned} & \begin{cases} u - \alpha v \perp v \\ u - \alpha v \perp u \end{cases} \geq 0 \\ \implies \|u\|^2 &= \|(u - \alpha v + \alpha v)\|^2 = \overbrace{\|u - \alpha v\|^2}^{\geq 0} + |\alpha|^2 \|v\|^2 \\ &\geq |\alpha| \cdot \|v\|^2 = \frac{|\langle v | u \rangle|^2}{(\|v\|^2)^2} = \|v\|^2 = \frac{|\langle u | v \rangle|^2}{\|v\|^2} \\ \implies |\langle v | u \rangle|^2 &\leq \|v\| \cdot \|u\| \end{aligned}$$

■ בפרט  $0 = \|u - \alpha v\|^2$  אם והם תלויים לינארית ומכאן הכיוון השני של המשפט.

**הערה 4.1.** זה לא מדויק להגיד שהוא נגרר ממשפט הקוסינוסים מעל  $\mathbb{R}^n$ , משום שהגדרת האזיות בין  $v$  ו- $u$  בגיאומטריה האוקלידית מבוצעת כלהלן:

$$\theta_{u,v} := \arccos \frac{\langle u | v \rangle}{\|u\| \|v\|}$$

#### דוגמאות.

1. מכפלת פנימית סטנדרטיבית:

$$\left| \sum_{i=1}^n \alpha_i \beta_i \right|^2 \leq \left( \sum_{i=1}^n \alpha_i^2 \right) \left( \sum_{i=1}^n \beta_i^2 \right)$$

2. נניח  $f, g: [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$  רציפות אז:

$$\left| \int_0^1 f(t)g(t) dt \right|^2 \leq \int_0^1 f^2(t) dt \cdot \int_0^1 g^2(t) dt$$

כאשר  $f \cdot f = f^2$  (לא הרכבה).

3. אי-שוויון המשולש:

$$\forall u, v \in V: \|u + v\| \leq \|u\| + \|v\|$$

ושווין אם אחד מהם הוא 0 או אם הטענה כפולה חיובית אחד של השני (לא שקול לתלות לינארית – יכול להיות כפולה שלילית).

$$\begin{aligned} |\mathcal{Z}|^2 &= (\Re \mathcal{Z})^2 + (\Im \mathcal{Z})^2 \quad \text{תזכורת: } \mathcal{Z} \in \mathbb{C} \text{ מתקיים} \\ \|u + v\|^2 &= \|u\|^2 + \|v\|^2 + 2\Re(\langle u | v \rangle) \leq \|u\|^2 + \|v\|^2 + 2|\langle u | v \rangle| \\ \text{ושווין אם } u \text{ הוא אפס או כפולה חיובית של } v. \text{ מוכיח-} &\text{ושורץ}: \\ &\leq \|u\|^2 + 2\|u\| \|v\| + \|v\|^2 = (\|u\| + \|v\|)^2 \end{aligned}$$

■

### 7.3 ~ מרחבים ויצבים והיטלים

**סימונו 12.** יהיו  $(V, \langle \cdot | \cdot \rangle)$  ממ"פ. יהיו  $S, T \subseteq V$ . נסמן:

א.  $u \in V: (u \perp S \iff (\forall v \in S: u \perp v))$

ב.  $S \perp T \iff \forall v \in S \ \forall u \in T: v \perp u$

ג.  $S^\perp := \{v \in V \mid v \perp S\}$

**הגדה 74.**  $T^\perp$  הוא תת-המרחב הניצב ל- $T$ .

**משפט 108.** יהיו  $S, T \subseteq V$  קבוצות, ו- $U, W \subseteq V$  תמי"ם. אז:

א.  $v \perp \text{span}(S)$

ב.  $S^\perp \subseteq V$  תמי"ם

ג. אם אז  $S \subseteq T$

ד.

ה.

ו.

ז.

$U \oplus U^\perp = V$

$(S^\perp)^\perp = \text{span } S$

$(U + W)^\perp = U^\perp \cap W^\perp$

$(U \cap W)^\perp = U^\perp + W^\perp$

הוכחה (לג').

$$\forall v \perp T : c \perp S \implies v \in S^\perp$$



**הערה 42.** שווין בג' מתקיים אם"מ  $\text{span } S = \text{span } T$

**הגדה 75.** משפחה של וקטורים  $V \subseteq A$  נקראת אורתוגונלית אם  $u \perp v \in V$ :  $u \perp v$

**הערה 43.** אם  $A$  משפחה אורתוגונלית וגם  $A \notin 0$  אז ניתן ליצור ממנה משפחה של וקטורים אורתוגונליים שהם גם וקטורי יחידה, ע"י נרמול.

**הגדה 76.** משפחה של וקטורים  $V \subseteq A$  נקראת אורתוגונרמאלית, אם היא אורתוגונלית ובנוסף כל הוקטורים הם וקטורי יחידה.

**הגדה 77.** יהיו  $U \subseteq V$  תמי"ז. יהא  $v \in V$ . אז הטללה האורתוגונלית של  $V$  על  $U$  היא  $p_U(v)$  וקטור המקיים:

$p_U(v) \in U$

$v - p_U(v) \in U^\perp$

•

•

**משפט 109.** בסימונים לעיל,  $\|v - u\| \geq \|v - p_U(v)\|$  ושוין אם"מ

הוכחה. יהי  $u \in U$ . ידוע  $p_U(v) \in U$ . אזי בפרט  $p_U(v) - v \perp u$ . כמו כן ידוע  $p_U(v) - v \perp P_u(v)$ . אזי  $p_U(v) - v \perp u$ . נתבונן ב-

$$\|u - v\|^2 = \|(u - p_U(v)) + (p_U(v) - v)\|^2 \stackrel{\text{פ"ט}}{=} \|u - p_U(v)\|^2 + \|v - p_U(v)\|^2$$

$$\|u - p_U(v)\|^2 = \|v - p_U(v)\|^2 \geq \|v - p_U(v)\|^2 \text{ ושה"כ}$$

עתה נוכח את ייחדות הטללה האורתוגונלית (קיים נוכח בהמשך באופן קונסטרוקטיבי)

**משפט 110.** הטללה הניצבת, היא יחידה.

הוכחה. יהיו  $p_U(v)$  וכן  $p'_U(v)$  הטלות של  $v$  על  $U$ . מהטענה:

$$\|v - p_U(v)\| \leq \|v - p'_U(v)\|$$

אבל בהחלפת תפקדים מקבלים את אי-השוויון הפוך. לכן יש שוויון נורמיות. מהמשפט לעיל

**משפט 111.** תהי  $A \subseteq V$  משפחה אורתוגונלית ללא 0. אז היא בת"ל.

הוכחה. יהיו  $v_1, \dots, v_n \in A$  וק"נ  $\sum_{i=0}^n \alpha_i v_i = 0$  אז:  $i \in [n]$ .

$$0 = \langle 0 | v_j \rangle = \left\langle \sum_{i=0}^n \alpha_i v_i \middle| v_j \right\rangle = \sum_{i=0}^n \alpha_i \langle v_i | v_j \rangle = \alpha_j \underbrace{\|v_j\|^2}_{\neq 0} \implies \alpha_j = 0$$

casar השוויון האחרון מוכיח הטענה אורתוגונלità.

**משפט 112 (קיים היטל אורתוגונלי).** נניח ש- $V \subseteq U$  תמי"ז. נניח  $B = (e_1 \dots e_n)$  בסיס אורתוגונרמלי של  $U$  (כלשהם, לא בהכרח סטנדרטיים כי גם לא בהכרח  $\mathbb{F}^n$ ). אז

$$\forall v \in V : p_U(v) = \sum_{i=1}^m \langle v | e_i \rangle e_i$$

הוכחה. ב.ל.  $\forall j \in [n]: \langle v_i p_U(v) | e_j \rangle = \langle v - p_U(v) | u \rangle = 0$  וגם  $\forall u \in U: \langle v - p_U(v) | u \rangle = 0$  א.ל' לגבי התנאי האחרון די להוכחה:  
0. החלק הראשון ברור, נותר להוכחה:

$$\langle v - p_U(v) | e_j \rangle = \langle v | e_j \rangle - \langle p_U(v) | e_j \rangle =: *$$

ידוע:

$$\langle p_U(v) | e_j \rangle = \left\langle \sum_{i=1}^m \langle v_i | e_i \rangle e_i \middle| e_j \right\rangle = \sum_{i=1}^m \langle v_i | e_i \rangle \cdot \langle e_i | e_j \rangle = \sum_{i=1}^m \langle v | e_i \rangle \delta_{ij} = \langle v | e_j \rangle$$

נחזיר לשווין לעיל:

$$* = \langle v | e_j \rangle - \langle v | e_j \rangle = 0$$

כדרوش.

■ (בכך הוכחנו את קיום  $p_U(v)$  לכל מ"ז נ"ס, אם נשלב את זה עם המשפט הבא)

### 7.3.1 אלגוריתם גראם-شمידט

**משפט 113 (אלגוריתם גראם-شمידט).** תהי  $(b_1 \dots b_k)$  קבוצה סדורה בת"ל של וקטורים במרחב  $V$ . אז בכל משפחא א"ג  $\text{span}(b_1 \dots b_k) = \text{span}(u_1 \dots u_k)$

**מסקנות מהמשפט.** לכל מ"ס נ"ס קיים בסיס א"ג (=אורותונורמלי). יתרה מזאת, בהינתן בסיס  $B = (b_1 \dots b_n)$  ניתן להפכו לבסיס א"ג  $(u_1 \dots u_n)$  המקיים  $\text{span}(b_1 \dots b_k) = \text{span}(u_1 \dots u_k)$ .

הוכחה. בניה באינדוקציה. נגדיר עבור  $k = 1$  את  $b''_1 = b_1$ . מתקיים  $u_1 = \text{span}(b_1)$  וכן  $\{u_1\}$  קבוצה א"ג. נניח שבנינו את  $k$  האיברים הראשונים, נבנה את האיבר ה- $k+1$  (כלומר את  $b_{k+1}$ ) (במילים אחרות, הנחנו  $u_1 \dots u_k$  אורותונורמלית ווגם  $\text{span}(u_1 \dots u_k) = \text{span}(b_1 \dots b_k) = U$

מהסעיף הקודם ( $p_U(b_{k+1})$  קיים, וגם  $p_U(b_{k+1}) \neq 0$ ). בוצרה מפורשת:  $u_{k+1} = (b_{k+1} - p_U(b_{k+1}))$  מהבניה. נגדיר  $b_{k+1} = b_{k+1} - p_U(b_{k+1})$ .

$$u_{k+1} = \frac{b_{k+1} - \sum_{i=1}^k \langle b_{k+1} | u_i \rangle u_i}{\left\| b_{k+1} - \sum_{i=1}^k \langle b_{k+1} | u_i \rangle u_i \right\|}$$

מהגדרת  $b_{k+1}$ , מתקיים  $b_{k+1} \in U^\perp$  ולכן גם  $u_{k+1} \in U^\perp$  ולכן  $b_{k+1} - p_U(b_{k+1}) \in U^\perp$ .

$$b_1 \dots b_k = \overbrace{\text{span}(u_1 \dots u_{k+1})}^{\text{בת"ל}}$$

נשאר להוכיח ש- $\text{span}(b_1 \dots b_{k+1}) \subseteq \text{span}(u_1 \dots u_{k+1})$ . זה מספיק משום שאז נקבל  $b_{k+1} \in \text{span}(u_1 \dots u_{k+1})$ . אבל הם שווים ממד ולכל שווים. סה"כ:

$$b_{k+1} = \|b_{k+1} - p_U(b_{k+1})\| \cdot u_{k+1} + \sum_{i=1}^k \langle b_{k+1} | u_i \rangle u_i \implies b_{k+1} \in \text{span}(u_1 \dots u_{k+1})$$

מוש"ל.

**משפט 114.** יהי  $V$  מ"ז  $V \subseteq U$ . נניח שכל  $v \in V$  מוגדר  $p_U(v)$  (בפרט כל מ"ז נ"ס). אז  $p_U$  המוגדרת לפי  $v \mapsto p_U(v)$  העתקה לינארית.

הוכחה. יהיו  $v, v' \in V, \alpha \in \mathbb{F}$ . ידוע  $v - p_U(v), v' - p_U(v') \in U^\perp$ . וועל כו':

$$(v - p_U(v)) + \alpha(v' - p_U(v')) \in U^\perp \implies (v + \alpha v') - (p_U(v) + \alpha p_U(v')) \in U^\perp \implies (v + \alpha v') - p_U(v + \alpha v') \in U^\perp$$

מה מקיים היטל וקטורי? ראשית היטל ב- $U$ , ושנית  $v$  פחותה היטל מאונך. הוכחנו שבחינת היטל, הוא יחיד. והראינו ש- $\text{span}(v + \alpha v') - p_U(v + \alpha v')$  מקיים את זה, ולכן אחד הוא יחיד, וסה"כ שווים ולינארית.

$$\min_{u \in U} \|v - u\| = \|v - p_U(v)\|$$

**משפט 115**

בניסוח אחר: היטל  $p_U(v)$  הוא הוקטור הכי קרוב ל- $v$  ב- $U$ . בתרגול צוין שזהו דרך למצוא את הפתרון "הכי קרוב" למערכת משוואות לינארית שאין לה פתרון.

**הגדרה 7.8.** הפתרון האופטימלי למערכת משוואות ( $A | b$ ) הוא  $p_{\text{Col } A}(b)$  (כאשר  $\text{Col } A$  מ"ז העמודות).

## 7.4 ~ צמירות ודו-אליות

## 7.4.1 העתקה צמודה לעצמה

**הגדרה 7.9.**  $V$  ממ"פ  $T: V \rightarrow V$  ט"ל. אם  $T$  נקראת סימטרית ( $\mathbb{F} = \mathbb{R}$ ) או הרטמייה ( $\mathbb{F} = \mathbb{C}$ ) אם  $\langle u, T v \rangle = \langle T u, v \rangle$  באופן כללי, העתקה כזו תקרא צמודה לעצמה.

דוגמה. (המקורה בפרט) בממ"פ המשראה את הגיאו' האוקlidית) עבור  $V = \mathbb{R}^n$  מ"פ סטנדרטית, ו-  $A \in M_n(\mathbb{R})$  (המקורה בפרט) בממ"פ המשראה את הגיאו' האוקlidית) מ"פ סטנדרטית, ו-  $\langle \cdot | \cdot \rangle$  מ"פ סטנדרטי, ו-  $\langle v | u \rangle = v^T u$  מתקיים  $\langle T_A v | u \rangle = \langle A v | T u \rangle = \langle v | A^T u \rangle$

ז"א אם  $A = A^T$  אז  $T_A = A$  מטריצה סימטרית. גם הכוון השני נכון: אם  $V$  סימטרית אז ע"י בחירת בסיס נקבל  $[T]_B^B$  גם היא סימטרית.

דוגמה נוספת (בדמות משפט)

**משפט 116.** העתקה  $p_U(v) \mapsto U$  עבור  $U$  תמי'ו כלשהו, היא היטל, צמודה לעצמה.

**משפט 117.** העתקה סימטרית אמ"מ היא דומה למטריצה סימטרית.

**משפט 118.** יהיו  $T, S: V \rightarrow V$  צמודות לעצמן. אז:

$$1. \quad \alpha T, T + S \text{ צמודות לעצמן.}$$

$$2. \quad \text{המכפלה } S \circ T \text{ צמודה לעצמה אמ"מ } ST = TS.$$

$$3. \quad \text{אם } p \text{ פולינום מעל } \mathbb{F} \text{ אז } p(T) \text{ צמודה לעצמה.}$$

כל לראות ש-  $3 \Rightarrow 1 + 2 \Rightarrow 3$ . נובע ישרות מהגדרה. 1. טרוויאלי. נוכיח את 2.

הוכחה ל-2. נניח  $S \circ T$  צמודה לעצמה. בהנחות המשפט ידוע  $S, T$  צמודות לעצמן. נקבע:

$$\langle (S \circ T)v | u \rangle = \langle v | STu \rangle = \langle Sv | Tu \rangle = \langle TSv | u \rangle \Rightarrow \langle (ST - TS)v | u \rangle = 0 \quad \forall v, u$$

נסיק:

$$\Rightarrow \forall v \langle (ST - TS)v | (ST - TS)v \rangle = 0 \Rightarrow (ST - TS)v = 0 \Rightarrow STv = TSv \Rightarrow T$$

מהכיוון השני, אם  $TS = ST$  אז מהיות  $S, T$  צמודות לעצמן:

$$\langle STv | u \rangle = \langle S(Tv) | u \rangle = \langle Tv | Su \rangle = \langle v | TSu \rangle = \langle v | STu \rangle$$



**הגדרה 80.**  $T: V \rightarrow V$  תקרא חיובית/אי-שלילית/שלילית/אי-חיובייה אם לכל  $v \in V$ :

חיובייה:  $\langle T v | v \rangle \geq 0$

אי-שלילית:  $\langle T v | v \rangle \leq 0$

שלילית:  $\langle T v | v \rangle > 0$

אי-חיובייה:  $\langle T v | v \rangle < 0$

**משפט 119.** אם  $T$  חיובית/שלילית, אז היא הפיכה.

הוכחה. נניח ש-  $T$  לא הפיכה, נניח בשליליה שהיא חיובית. קיים  $v \in V$  כך  $v \neq 0$  ו-  $\langle T v | v \rangle = \langle 0 | v \rangle = 0$ . אז  $v \in \ker T$ . בסתרה לכך ש-  $T$  חיובית.

**משפט 120.** נניח ש-  $S$  צמודה לעצמה, אז  $S^2$  צמודה לעצמה ואי-שלילית.

הוכחה. ממשפט קודם  $S^2$  צמודה לעצמה. נוכיח אי-שלילית:

$$\forall 0 \neq v \in V: \langle S^2 v | v \rangle = \langle S v | S v \rangle = \|S v\|^2 \geq 0$$



**הגדרה 81.** פולינום  $p(x) \in \mathbb{R}[x]$  יקרא חיובי אם  $\forall x \in \mathbb{R}: p(x) > 0$ .

**משפט 121.** נניח  $T: V \rightarrow V$  חיובי, ו-  $p(x) \in \mathbb{R}[x]$  צמודה לעצמה, אז  $p(T)$  חיובית גס-כן, וצמודה לעצמה.

**лемה 10.** אם  $p(x) \in \mathbb{R}[x]$  אי-שלילי, אז קיימים  $g_1, \dots, g_k \in \mathbb{R}[x]$  ו-  $c \in \mathbb{R}$  כך  $0 \geq c + g_1 \dots g_k \in \mathbb{R}[x]$  ו-  $c \neq 0$ , ו-  $p(x) = \sum_{i=1}^k g_i^2(x) + c$ .

רעיון להוכחת הלמה: מעל  $\mathbb{C}$  זה מתפרק, ונוכל לכתוב  $p(x) = a_n \prod_{j=1}^s (x - i\alpha_j)(x + i\alpha_j)$  (מעל  $\mathbb{R}$  כל פולינום מתפרק לגורמים ריבועיים, ואם כל שורשיו מרכיבים, כל גורמיו ריבועיים). הרעיון הוא להוכיח את הטענה ש- $g^2 h \bar{h} = g_1^2 + g_2^2$ .

הוכחה (של המשפט, לא של הלמה). יהי  $0 \neq v \in V$ . אז:

$$\langle p(T)v | v \rangle = \underbrace{\left\langle \sum_{i=1}^k g_i^2(T)v \mid v \right\rangle}_{\sum_{i=1}^k \langle g_i^2(T)v \mid v \rangle \geq 0} + \underbrace{c \langle v | v \rangle}_{c||v||^2 > 0} \geq 0$$

■

**מסקנה 18.** אם  $T: V \rightarrow V$  צמודה לעצמה ו- $p(x) \in \mathbb{R}[x]$  פולינום חיובי, אז  $p(T)$  הפיכה.  
**משפט 122.** נניח ש- $T: V \rightarrow V$  סימטרית (צמודה לעצמה מעל  $\mathbb{R}$ /הטריצה המייצגת סימטרית) ויהי  $m_T(x)$  הפולינום המינימלי של  $T$ . אז  $m_T$  מתפרק לגורמים לינארים. בנוסף, הם שונים זה מזה.

הוכחה. נניח בsvilleה קיומ  $m_T | p$  ו- $\deg p \geq 2$ ,  $p$  אי-פריק. בה"כ נניח ש- $p$  חיובי (אין לו שורש ב- $\mathbb{R}$ ), لكن נמצא כלו מעלה/ מתחת לציר ה- $x$ ). אז אפשר לכתוב את  $m_T = p \cdot g$  כלשהו. ידוע  $0 \neq p(T) \in \mathbb{R}$  כי  $m_T$  מינימלי מדרגה גבוהה יותר. אז:

$$0 = m_T(T) = \underbrace{p(T)}_{\neq 0} \cdot g(T) \implies g(T) = 0$$

בsvilleה למינימליות של  $m_T$ . סה"כ  $m_T$  אכן מתפרק לגורמים לינארים. עתה יש להראות שהגורמים הלינארים שלו זרים. נניח ש- $T$  סימטרית. ניעזר בлемה המופיע מיד אחרי הוכחה זו. נניח בsvilleה שהם לא כולם שונים, אז  $(x - \lambda)^2 g(x) = 0$  ו- $\lambda$  מינימלי מדרגה גבוהה יותר. אז:

$$0 = m_T(T)v = (T - \lambda I)^2 g(T) \implies \omega = g(T)v, (T - \lambda I)^2 \omega = 0$$

לכן בפרט  $0 = (T - \lambda I)\omega$  מהסעיף הקודם. סה"כ  $\forall v \in V: (T - \lambda I)g(T) = 0$  וסתירה למינימליות.

**מסקנה 19.**  $T$  סימטרית היא לכסינה.

זכרו מסקנה זו להמשך. היא תהפוך להיות להגינויית כאשר נדבר על המשפט הספקטורי מעלה  $\mathbb{R}$ .

**лемה 11.** נניח  $T$  סימטרית ו- $\lambda, \omega \in \mathbb{R}$ , אם  $T - \lambda I = 0$  אז  $\lambda = 0$ .

הוכחה. ידוע:

$$\forall v: 0 = \langle (T - \lambda I)^2 v | v \rangle = \langle (T - \lambda I)v | (T - \lambda I)v \rangle = \|(T - \lambda I)v\|^2 \implies (T - \lambda I)v = 0$$

■

**משפט 123.** אם  $V$  ממ"פ ו- $V \rightarrow T: V$  צמודה לעצמה, אז הע"ע של  $T$  ממשיים.

הוכחה. יהי  $v \in V$  שמתאים לע"ע  $\lambda$ . נחשב:

$$\lambda v \|v\|^2 = \langle \lambda v | v \rangle = \langle Tv | v \rangle = \langle v | Tv \rangle = \langle v | \lambda v \rangle = \bar{\lambda} \|v\|^2$$

$$\text{ידוע } 0 \neq v \text{ ולכן } 0 \neq \|v\|^2 \text{ ונסיק } \bar{\lambda} = \lambda \text{ ולכן } \lambda \in \mathbb{R}$$

**משפט 124.** אם  $V$  ממ"פ ו- $V \rightarrow T: V$  צמודה לעצמה, אז כל זוג  $u, v \in V$  ע"ע שונים, המתאימים לערבים מאונכים זה לזה.

הוכחה. למעשה, מהטענה הקודמת  $Tu = \alpha u$ ,  $Tv = \beta v$ ,  $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$ . כאן  $\alpha = \beta$ . נחשב:

$$\alpha \langle u | v \rangle = \langle \alpha u | v \rangle = \langle Tu | v \rangle = \langle u | Tv \rangle = \langle u | \beta v \rangle = \bar{\beta} \langle u | v \rangle = \beta \langle u | v \rangle$$

בגלל ש- $\bar{\beta} = \beta$  מתקיים  $\beta = \bar{\beta}$ . ולכן  $0 = \langle v | u \rangle = \langle u | v \rangle$  מההברת אגף וסה"כ  $u \perp v$ .

**הערה 44.** בחלק הבא יש שימוש קל במרחבים דו-אלים. בעבור סטונדים שבעבורם מרוחקים דו-אלים לא כלל כחלק מלינארית 1, אני ממליץ לקרוא את החלק הראשון של מרחבים דו-אלים בסוף הסיכום.

**משפט 125 (משפט ריס).** יהי  $V$  ממ"פ סופי ויהי  $V^* \in V$  שמקיים  $\langle v | u \rangle = \varphi$ . אז קיים יחיד וקטור  $v \in V$  ש-

הוכחה.

**קיים.** יהי  $B = (b_i)_{i=1}^n$  בסיס אורthonormal של  $V$  (הוכיחנו קיום בהרצאות קודמוות). נסמן  $u = \sum_{i=1}^n \overline{\varphi(b_i)} b_i$ . ב כדי להראות  $\forall v \in V: \varphi(v) = \langle b_j | u \rangle = \langle b_j | v \rangle$ , מופיע לארות תכונה זו לאברי הבסיס  $B$ , כלומר ש- $\forall 1 \leq j \leq n: \varphi(b_j) = \langle b_j | u \rangle$ .

$$\langle b_j | u \rangle = \left\langle b_j \left| \sum_{i=0}^n \overline{\varphi(b_i)} b_i \right. \right\rangle = \sum_{i=1}^n \underbrace{\overline{\varphi(b_i)}}_{b_i} \underbrace{\langle b_j | b_i \rangle}_{\delta_{ij}} = b_j \quad \top$$

**יחידות:** אם קיים וקטור נוסף שעבורו  $\forall v \in V: \varphi(v) = \langle v | w \rangle = \langle v | u \rangle$  נקבל:

$$\begin{aligned} \varphi(v) &= \langle v | w \rangle = \langle v | u \rangle \\ \implies \langle v | u - w \rangle &= 0 \\ \implies 0 &= \langle u - w | u - w \rangle = \|v - w\|^2 = 0 \\ \implies v - w &= 0 \\ \implies v &= w \end{aligned}$$

סיה"כ הוכחנו קיום ויחידות כדרושים.

#### 7.4.2 העתקה צמודה להעתקה

**משפט 126.** יהי  $V$  ממ"פ מנ"ס ותהי  $T: V \rightarrow V$  לינארית. אז קיימת ויחידה  $T^*: V \rightarrow V$  מושפעת ריש קיים  $\langle u | T^*v \rangle$ .

הוכחה. לכל  $v \in V$ , נתבונן בפונקציונל הלינארי  $\varphi_V(u) = \langle Tu | v \rangle$  המוגדר ע"י  $\forall u \in V: \varphi_V(u) = \langle Tu | v \rangle$ . ממשפט ריש קיים  $\forall u \in V: \varphi_V(u) = \langle u | T^*v \rangle$ . כלומר,  $\langle Tu | v \rangle = \langle u | T^*v \rangle$  קיימת ויחידה, ונותר להראות שהיא לינארית. עבור  $v, w \in V$  ועבור  $\alpha, \beta \in \mathbb{F}$ :

$$\begin{aligned} \forall u \in V: \quad &\langle u | T^*(\alpha v + \beta w) \rangle \\ &= \langle Tu | \alpha v + \beta w \rangle \\ &= \bar{\alpha} \langle Tu | v \rangle + \bar{\beta} \langle Tu | w \rangle \\ &= \bar{\alpha} \langle u | T^*v \rangle + \bar{\beta} \langle u | T^*w \rangle \\ &= \langle u | \alpha T^*v + \beta T^*w \rangle \end{aligned}$$

מסך נסיק ש- $\forall v, w \in V: T^*(\alpha v + \beta w) = \alpha T^*v + \beta T^*w$  מימיוקים דומים.

**הגדרה 82.** ההעתקה  $T^*$  לעיל נקראת **ההעתקה הצמודה** ל- $T$ .  
דוגמאות. מעל  $\mathbb{C}^n$ , עם המ"פ הסטנדרטי, נגידר ט"ל  $T_A: \mathbb{C}^n \rightarrow \mathbb{C}^n$  על ידי  $T_A(x) = Ax$   $\forall x \in \mathbb{C}^n$ . מוגדרת ע"י  $A \in M_n(\mathbb{C})$ .

$$\forall x, y \in \mathbb{C}^n: \langle T_A(x) | y \rangle = \langle Ax | y \rangle = \overline{(Ax)^T} \cdot y = \overline{x^T} \cdot \overline{A^T} y = \overline{x^T} T_{\overline{A^T}}(y) = \langle x | T_{\overline{A^T}} y \rangle$$

כלומר,  $(T_A)^* = T_{A^*}$ , כאשר  $A^* = \overline{A^T}$ , וקראו לה המטריצה הצמודה.

נבחן שההעתקה נקראת צמודה עצמה אם  $T^* = T$ .

עוד נבחן שעבור העתקה הסיבוב  $\mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^2$  בזווית  $\theta$ , מתקיים  $\theta^* = -\theta$  היא הסיבוב ב- $-\theta$ , וכן היא גם ההפכית לה. כלומר  $(T_\theta)^* = T_{-\theta} = (T_\theta)^{-1}$ .

**משפט 127 (תכונות ההעתקה הצמודה).** יהי  $V$  ממ"פ ותהינה  $T, S: V \rightarrow V$  זוג העתקות לינאריות. נבחן ש-:

$$(T^*)^* = T \tag{א}$$

$$(T \circ S)^* = S^* \circ T^* \tag{ב}$$

$$(T + S)^* = T^* + S^* \tag{ג}$$

$$\forall \lambda \in \mathbb{F}: (\lambda T)^* = \bar{\lambda}(T^*) \tag{ד}$$

הוכחה.

$$\forall u, v \in V: \langle T^*u | v \rangle = \overline{\langle v | T^*u \rangle} = \overline{\langle Tv | u \rangle} = \langle u | Tv \rangle \implies (T^*)^* = T \tag{א}$$

$$\langle (T \circ S)u | v \rangle = \langle Su | T^*v \rangle = \langle u | S^*T^*v \rangle \implies (TS)^* = T^*S^* \tag{ב}$$

$$\langle (T + S)u | v \rangle = \langle Tu | v \rangle + \langle Su | v \rangle = \langle u | T^*v \rangle + \langle u | S^*v \rangle = \langle u | T^*v + S^*v \rangle \tag{ג}$$

$$\langle (\lambda T)u | v \rangle = \lambda \langle Tu | v \rangle = \lambda \langle u | Tv \rangle = \langle u | (\bar{\lambda}T)v \rangle \tag{ד}$$

**סימן 13.** העתקה צמודה לעצמה לעתים קרובות (בעיקר בפיזיקה) מסומנים ב- $T^\dagger$ . באופן דומה גם מטריצה צמודה מסומנים ב- $A^\dagger$ .

**משפט 128.** בהינתן  $B$  אורתוגונרמלי של  $V$  אז  $[T^*]_B = [T]_B^*$  (שים לב: האחד צמוד מטריציוני, והשני העתקה צמודה)

**משפט 129.**  $T$  צמודה לעצמה אם ו רק אם  $\forall v \in V: \langle T v | v \rangle \in \mathbb{R}$

הוכחה.

$$\begin{aligned}
 & \text{צמודה לעצמה } T \\
 \iff & T = T^* \iff T - T^* = 0 \\
 \iff & \forall v \in V: \langle (T - T^*)v | v \rangle = 0 \\
 \iff & \forall v \in V: \langle T v | v \rangle - \langle T^* v | v \rangle = 0 \\
 \iff & \forall v \in V: \langle T v | v \rangle - \overline{\langle T v | v \rangle} = 0 \\
 \iff & \forall v \in V: \Re(\langle T v | v \rangle) + \Im(\langle T v | v \rangle) - \Re(\langle T v | v \rangle) - \Im(\langle T v | v \rangle) = 0 \\
 \iff & \forall v \in V: 2\Im(\langle T v | v \rangle) = 0 \iff \forall v \in V: \Im(\langle T v | v \rangle) = 0 \iff \forall v \in V: \langle T v | v \rangle \in \mathbb{R} \quad \top
 \end{aligned}$$

■

המשך בעמוד הבא

## Decompositions . . . . .

**אלגברה ליניארית.** ראיינו לכsoon – ניסיון למצוא מטריצה אלכסונית דומה. ה”בעה” בלבכון, ובמטריצות מעבר באופן כללי, זה שהן לא משמרות את כל תכונות המרחב הוקטוריו – הן לא משמרות את הנורמה. לכן, בחלק הזה של הקורס, נגידו ”מטריצת מעבר מיוחדת” שמשמרת נורמה, כלומר  $\|Av\| = \|Bv\|$ . בניסוח אחר, ננסה למצוא בסיס אורתוגונרמלי שבו הלכsoon מתקיים. על התנאי הזה בדיק נלמד נדבר על משפט הפירוק הספקטורי.

לצערנו, בדיק כמו שלא יכולנו ללכון אלכסונית עוד פחות מטריצות. לכן, לאחר מכון העסוק במושג ”התאמת המטריצות” – בהינתן מטריצה  $A$ , נאמר שהיא מתאימה למטריצה  $B$  אם קיימות מטריצות מעבר בסיסים  $P, Q$  כך  $Q^{-1}P = PBQ$ . כמובן, זה נראה תנאי חלש יותר. ואכן, אפשר להראות שהוא באמות חלש, ו-  $A$  מתאימה ל- $B$  אם  $\text{rank } A = \text{rank } B$ . אך מסתבר שאם נגביל את  $B$  להיות אלכסוני, ומטריצות המעבר שלנו נדרשו לא לשנות את הנורמה (דהיינו  $\|Bv\| = \|Av\|$ ), אז מצאו פירוק מואוד ממשמעותי. לפירוק כזה נקרא ”פירוק לערכים סינגולריים”, והוא מאפשר לנו להגיד הרבה על ”הגדלים” שהמטריצה משנה, כי אנחנו מתאים אותה למטריצה אלכסונית (שמאוד נוח לעובד איתה) בעוד מטריצות המעבר לא באמות משפיעות על הנורמות (הגדים) של הדברים. על המכוב הזה נדבר בהקשר של פירוק SVD, המקרה המוככל של פירוק ספקטורי.

ישנו פירוק נוסף, הפירוק הפולארי. מסתבר, שבאופן דומה לכך שאפשר לפרק וקטור פולארית (לזווית ולגודל) מעל מ- $n$ -פים, אפשר לפרק העתקה ”פולארית” – להרכיב העתקות, כך שהראשונה ”חיבית” ומשנה את הגדים, והשנייה רק מסובבת (או באופן שקול, לא משנה גודל).

## 8.1 ~ המשפט הספקטורי להעתקות צמודות לעצמן

## 8.1.1 ניסיון המשפט הספקטורי להעתקות צמודות לעצמן

**משפט 130 (המשפט הספקטורי להעתקה ליניארית צמודה לעצמה).** יהיו  $V$  מ- $n$ -פ מממד סופי, ותהי  $T: V \rightarrow V$  ט”ל צמודה לעצמה. אז קיים  $L^T$  בסיס אורתוגונלי (או אורתוגונרמלי) שמורכב מ- $n$  ש.  $T$ .

הוכחה. יהיו  $m_T(x)$  הפולינום המינימלי של  $T$ . נציג  $m_T(x) = \prod_{i=1}^m (x - \lambda_i)^{d_i}$  כאשר  $\lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{R}$ . מטענה הקודמת  $(T - \lambda_i I)^{d_i}$  מינימלי של האלגברת  $\text{ker}(T - \lambda_i I)$ . ב כדי  $m_T(x) = (x - \lambda)^2 \cdot p(x)$ , אז  $d_1 = 1 \leq i \leq m$ :  $d_i = 1$ . נניח בsvilleה שזה לא מתקיים, אז  $p(T) = 0$  (במקרה  $\lambda$  ע”ע כלשהו). בעת, לכל  $v \in V$  מתקיים מהיות  $T$  צמודה לעצמה (כלומר גם  $(T)v = v$ ):

$$\begin{aligned} 0 &= \underbrace{m_T(T)}_{=0}(v) \implies 0 = \langle m_T(T)(v) | p(T)(v) \rangle = \langle (T - \lambda I)(p(T)v) | p(T)v \rangle = \\ &\quad \langle (T - \lambda I)(p(T)v) | (T - \lambda I)(p(T)v) \rangle = \|(T - \lambda I)^2(p(T)v)\|^2 = 0 \end{aligned}$$

ולכן  $(T - \lambda I)(p(T)v) = 0$  ולבן  $v \in V$ :  $(T - \lambda I)(p(x)) = 0$  בסתייה למינימליות של  $m_T(x)$ . כאמור, מכפלת גורמים ליניארים שונים, ולכן  $T$  לכסינה, ונוכל לפרק את  $V$  באמצעות:

$$V = \bigoplus_{i=1}^m \text{ker}(T - \lambda_i I)$$

ומורחכים העצמיים הללו אורתוגונליים זה זהה, מטענה שהוכחנו. נבנה בסיס  $B = \bigcup_{i=1}^m B_i$  בסיס אורתוגונלי מלכון של  $T$ . ■

**משפט 131.** יהיו  $V$  נ-פ מעל  $\mathbb{R}$  ותהי  $T: V \rightarrow V$  ט”ל. אז  $T$  צמודה לעצמה אם ו רק אם לה בסיס אורתוגונלי מלכון.

מכיוון אחד, הוכחנו באמצעות המשפט הספקטורי להעתקות ליניאריות צמודות לעצמן. מהכיון השני, נניח שקיים  $L^T$  בסיס אורתוגונלי מלכון של  $T$ . נורמל לבסיס אורתוגונרמלי  $B = (b_i)_{i=1}^n$  של  $T$ , המתאים ל- $\lambda_1, \dots, \lambda_n$ . עברו  $v, u \in V$ , נציג:

$$u = \sum_{i=1}^n \alpha_i b_i, \quad v = \sum_{i=1}^n \beta_i b_i$$

ונחשב:

$$\langle Tu | v \rangle = \left\langle T \left( \sum_{i=1}^n \alpha_i b_i \right) \middle| \sum_{i=1}^n \beta_i b_i \right\rangle = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n \alpha_i \beta_j \langle Tb_i | b_j \rangle = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n \alpha_i \beta_j \lambda_i \underbrace{\langle b_i | b_j \rangle}_{\delta_{ij}} = \sum_{i=0}^n \alpha_i \beta_i \lambda_i$$

מהצד השני:

$$\langle u | Tv \rangle = \left\langle \sum_{i=0}^n \alpha_i b_i \middle| T \left( \sum_{i=0}^n \beta_i b_i \right) \right\rangle = \sum_{i=0}^n \sum_{j=1}^n \alpha_i \beta_j \langle b_i | Tb_j \rangle = \sum_{i=0}^n \sum_{j=1}^n \alpha_i \beta_j \lambda_j \underbrace{\langle b_i | b_j \rangle}_{\delta_{ij}} = \sum_{i=0}^n \alpha_i \beta_i \lambda_i$$

מטרזיטיביות שווין, הראיינו  $\langle T|Tu \rangle = \langle v|Tv \rangle$  ולכן  $T$  צמודה לעצמה. השוויון לדلتא של קובניקר נcona מאורתוגונליות ■ איברי הבסיס, והביילינאריות כי אנחנו מעלה המשיים. המשפט לא נכון מעלה מהרוכבים.

הוכחה שהמשפט לא נכון מעלה המרוכבים: ההעתקה  $ix = T(x)$  היא העתקה סקלרית לינארית, שכן כל וקטור הוא ו"ע וכל בסיס מלכון, בסיס אורתונורמלי כלשהו יהיה בסיס מלכון על אף שההעתקה לא צמודה לעצמה, אלא אנטי-הרטמייטית.

### 8.1.2 ניסוח המשפט הספקטורי בעבר העתקה כללית

המטרה: להבין לאילו העתקות בדיקות מתקיים המשפט הספקטורי. מעלה המשיים, הבנו שאילו העתקות צמודות לעצמן. אז מה קורה מעלה המרוכבים?

**משפט 132.** יהי  $V$  ממ"פ נ"ס ותהי  $V \rightarrow T$ : לינאריות. אם  $B = (b_i)_{i=1}^n$  בסיס אורתוגונלי לו"ע של  $T$ , אז  $n \leq i \leq 1$  ו"ע של ההעתקה הצמודה.

כלומר: אם מתקיים המשפט הספקטורי, אז הבסיס שמלכון אורתוגונלי את  $T$  מלכון אורתוגונלי את הצמודה.

הוכחה. יהי  $i \in [n]$  ונסמן בעברו את  $\lambda_i$  הע"ע המתאים לו"ע  $b_i$ . בעבר  $[n] \setminus j \neq i$  נחשב את  $\langle b_i | T^* b_j \rangle$ :

$$\langle b_i | T^* b_j \rangle = \overline{\langle Tb_i | b_j \rangle} = \overline{\langle \lambda_i b_i | b_j \rangle} = \lambda_i \langle b_i | b_j \rangle = 0$$

לכן  $\{b_j\}_{j=1}^n$  משיקולי ממדים, הפרישה מממד  $1 - n$  ולכן המשלים האורתוגונלי שלו מממד 1 ■ ולכן השווין. סה"כ  $T^* b_j$  ו"ע של  $T^*$  כדרוש.

מסקנה. אם  $V$  ממ"פ נ"ס ו- $V \rightarrow T$ :  $T$  ט"ל עם בסיס מלכון אורתוגונלי, אז  $T^*$  מתחלפות ככלומר  $T^*T$  ו"

הוכחה. לפי הטענה הקודמת כל  $b_i$  הוא ו"ע משותף ל- $-T$  ול- $-T^*$ , וכך:

$$TT^*(b_i) = T(T^*(b_i)) = \beta_i T^*(b_i) = \beta_i \delta_i b_i = \alpha_i \beta_i b_i = \alpha_i T(b_i) = T^*T(b_i)$$

העתקה מוגדרת לפי מה שהיא עשו לבסיס ולכן  $TT^* = T^*T$ .

**הגדרה 83.** העתקה כזו המכילה  $A^*A = AA^*$  נקראת נורמלית (או "וריאלית" בעברית של שנות ה-60).

מעתה ואילך, נססה להראות שכל העתקה נורמלית מקיימת את התנאי של המשפט הספקטורי (כלומר ניתן לכלסנה אורתוגונלית) ■ **משפט 133 (המשפט הספקטורי).** יהי  $V$  ממ"פ נוצר סופית מעל  $\mathbb{C}$ , ותהי  $V \rightarrow T$ : לינארית. אז קיים בסיס אורתוגונלי של ו"ע של  $T$  נורמלית.

**למה 12.** יהי  $V$  ממ"פ ותהינה  $V \rightarrow S_1, S_2$ : זוג ט"ל צמודות ולעומן מתחלפות (כלומר  $S_1S_2 = S_2S_1$  ו- $L_{S_1} \cap L_{S_2} = \{0\}$ ). אז קיים בסיס אורתוגונלי של  $V$  שמורכב מ"עדים משותפים ל- $S_1$  ול- $S_2$ .

הוכחה. ידוע  $S_1$  צמודה לעצמה, שכן לפי המשפט הספקטורי להעתקות צמודות לעצמן (לא מעגלי כי הוכח בנפרד בהרצאה הקודמת), קיים לה לכsoon אורתוגונלי ובפרט  $S_1$  לכסינה. נציג את  $V$  כ- $\bigoplus_{i=1}^m \ker(S_1 - \lambda_i I)$ , כאשר  $\lambda_1, \dots, \lambda_m$  הע"עים השונים של  $S_1$ . לכל  $m \leq i \leq 1$  מתקיים  $S_1 \subset V_{\lambda_i}$  (המרחב העצמי) והוא  $S_1$ -איינוריאנטי שהרי אם  $v \in V_{\lambda_i}$  ■ וnochesh:

$$S_1(S_2v) = S_2(S_1v) = S_2(\lambda_i v) = \lambda_i S_2v \implies S_2v \in V_{\lambda_i}$$

כאשר  $S_2|_{V_{\lambda_i}}: V_{\lambda_i} \rightarrow V_{\lambda_i}$  צמודה לעצמה, ולכן המשפט הספקטורי לצמודות לעצמן אומר שבתוך  $V_{\lambda_i}$  ישנו בסיס אורתוגונלי של ו"עדים מ- $S_2$ . האיחוד של כל הבסיסים הללו מכל מ"ע של  $S_1$  יהיה בסיס אורתוגונלי של ו"עדים משותפים ל- $S_1$  ול- $S_2$ .

הוכחת המשפט הספקטורי.

לפי המסקנה הקודמת, אם ישנו לכsoon אורתוגונלי  $T$  בהכרח נורמלית.

נגיד  $S_1 = \frac{T+T^*}{2}$ ,  $S_2 = \frac{T-T^*}{2i}$ . זה וודאי צמודות לעצמן מהלינאריות וכל השטויות מקודם, והן גם מתחלפות אם תטרחו להכפיל אותן. מההעתקה קיים  $-V$  בסיס אורתוגונלי של ו"עדים משותפים ל- $S_1, S_2$  ■ ונסמן  $\{b_i\}_{i=1}^n$  ■  $T = S_1 + iS_2$ ,  $\alpha_i, \beta_i \in \mathbb{R}$ . אפשר גם לטעון ש- $S_1b_i = \alpha_i b_i$ ,  $S_2b_i = \beta_i b_i$  ■ נשים לב ש- $S_2b_i = \beta_i b_i$ ,  $S_1b_i = \alpha_i b_i$  ■  $T(b_i) = S_1(b_i) + iS_2(b_i) = \alpha_i b_i + i\beta_i b_i = (\alpha + i\beta_i)b_i$

■

למעשה, הבנו מהפירוק של  $S_1, S_2$  ש- $S_1$  נותרת את החלק המשמי של הע"ע ו- $S_2$  את החלק המדומה.

"אגב – לא השתמשתי במשפט היסודי של האלגברה"

**סיכום:** יש לנו שתי גרסאות של המשפט הספקטורי:

**משפט (המשפט הספקטורי מעל  $\mathbb{R}$ ).**  $T$  סימטרית אם ומ"ם קיים בסיס א"נ של ו"ע.

**משפט** (המשפט הסקטראלי מעלה  $\mathbb{C}$ ).  $T$  נורמלית אם ו רק אם בסיס א"ג של  $\mathbb{C}$ .

משמעותו שמטריצה הרמיטית (צמודה לעצמה באופן כללי) היא בפרט נורמלית כי מטריצה מתחלפת עם עצמה, נסיק שלצמודה לעצמה קיים אורתוגונלי מלכSEN (בעמוד ההפוך לא נכו מועל המרוכבים, שם ההעתקה יכולה להיות נורמלית ולא סתם הרמיטית).

**הערה 45.** המשפט הסקטראלי מעלה  $\mathbb{R}$  לא אומר שהעתקה/מטריצה סימטרית היא לכסינה מעלה  $\mathbb{R}$ , משום שהבסיס האורתונורמלי המלכSEN המדובר הוא בסיס מעלה  $\mathbb{C}$  (בעוד ההעתקה/מטריצה מעלה  $\mathbb{R}$ ). לדוגמה, סיבוב ב- $90^\circ$  לא לכסין ב- $\mathbb{R}$  אך צמוד לעצמו.

### 8.1.3 תוצאות ממשפט הפירוק הסקטראלי

**משפט 134.** תהי  $V \rightarrow T: V \rightarrow \mathbb{C}$ . אם  $B = [T]_B$  ממעל  $\mathbb{F}$ , ו-  $A \in \{\mathbb{R}, \mathbb{C}\}$ , ויהי  $B$  בסיס א"ג של  $V$ . אז אם

$$[T^*]_B = A = ([T]_B)^*$$

הוכחה. נזכיר ש-:

$$[T]_B = \begin{pmatrix} | & & | \\ [Te_1]_B & \cdots & [Te_n]_B \\ | & & | \end{pmatrix}$$

נסמן  $B = \{e_i\}_{i=1}^n$  בסיס. נבחן ש-:

$$Te_j = \sum_{i=0}^n a_{ij} e_i, \quad a_{ij} = \langle Te_j | e_i \rangle$$

נסמן ב- $C$  את המטריצה המייצגת  $[T^*]_B$ :

$$c_{ij} = \langle T^* e_j | e_i \rangle$$

ונחשב:

$$c_{ij} = \langle T^* e_j | e_i \rangle = \langle e_j | Te_i \rangle = \overline{\langle Te_i | e_j \rangle} = a_{ij}$$

■

**מסקנה:** אם  $A$  נורמלית אז  $T_A$  נורמלית מעלה  $\mathbb{F}^n$  אם הסטנדרטיות. בפרט מתקיים עליה המשפט הסקטראלי. גם אם ממשית, הע"ע עלולים להימצא מעלה  $\mathbb{C}$  (אלא אם היא צמודה לעצמה, ואז הם מעלה  $\mathbb{R}$ ).

**משפט 135.** יהיו  $\mathbb{R} \in \mathbb{R}_{\leq n-1}[x]$ :  $\forall i, j \in [n]: i \neq j \implies x_i \neq x_j$ . נניח  $x_1 \dots x_n, y_1 \dots y_n$ . אז  $\exists! p \in \mathbb{R}_{\leq n-1}[x]: p(x_i) = y_i$  עד לכדי חזרות (באופן שקול: נניח  $p$  מתוקן).

הוכחה. ידוע שהפולינום מהצורה  $.p(x) = \sum_{k=0}^{n-1} a_k x^k = (1, x, x^2, \dots, x^{n-1})(a_0 \dots a_{n-1})^T$  למעשה, קיבל את מטריצת גנדראונד:

$$\underbrace{\begin{pmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 & \cdots & x_1^n \\ 1 & x_2 & x_2^2 & \cdots & x_2^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & x_n & x_n^2 & \cdots & x_n^{n-1} \end{pmatrix}}_V \underbrace{\begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_{n-1} \end{pmatrix}}_a = \underbrace{\begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}}_y$$

VIDOU שחדרטמיננטה של  $V$  היא מטריצת גנדראונד היא  $(\prod_{i < j} (x_i - x_j))$ , שאינה אפס מההנחה ש-  $x_i \neq x_j$ , ולכן

למערכת המשוואות  $(\mathcal{N} | y)$  קיים יחיד פתרון, הוא  $a$ , שמנדריך באופן יחיד את מקדמי הפולינום.

אם  $x_i = y_i$  בפולינום לעיל, אז  $f(\bar{a}) = \overline{f(a)}$   $\implies f \in \mathbb{R}[x]$ . הוכחה: נניח בשיליה, אז  $f(\bar{a}) = 0$   $\implies f(\bar{a}) = f(a) = 0$  או סתירה. ■

**הערה 46.** הפולינום שמקיים זאת נקרא פולינום לוגראגי והוא בונה אינטראפולציה די נחמדה אך יקרה חישובית. ניתן לחשב את הפולינום מפורשות באופן הבא:

$$p(x) = \sum_{i=1}^n \left( y_i \prod_{j=1}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j} \right)$$

**משפט 136.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$ . אם  $A^* = f(A)$  אז קיים פולינום  $f \in \mathbb{R}[x]$ .

הערה: באופן כללי התנאי ש- $B$  הוא מספיק **אך לא הכרחי** לכך  $A = B$  מתחלפות.

הוכחה. עבור  $A$  נורמלית מהמשפט הספקטורי קיים בסיס אורתונורמלי מלכון ולכן קיימת  $P$  הפיכה כך ש- $P^{-1}AP = \text{diag}(\bar{\lambda}_1 \dots \bar{\lambda}_n)$ . לכן  $f(x_i) = f(\bar{x}_i) = \bar{\lambda}_i$ . נשתמש במשפט לפיו יש פולינום  $f \in \mathbb{R}[x]$  כך ש- $f(\lambda_i) = \bar{\lambda}_i$ . אזי  $f(A) = \text{diag}(\bar{\lambda}_1 \dots \bar{\lambda}_n)$  ובעבור  $x_i = \lambda_i$  קיים פולינום עבורו  $f(\lambda_i) = \bar{\lambda}_i$ .

$$f(\text{diag}(\lambda_1 \dots \lambda_n)) = \text{diag}(f(\lambda_1) \dots f(\lambda_n)) = \text{diag}(\bar{\lambda}_1 \dots \bar{\lambda}_n)$$

$$f(P^{-1}AP) = P^{-1}f(A)P = P^{-1}A^*P \implies f(A) = A^*$$

■ עוד נבחן ש- $\deg f = n - 1$

**משפט 137.** אם  $V \rightarrow T: V \rightarrow V$  נורמלית, אז  $\exists f \in \mathbb{R}[x]: f(T) = T^*$ .

הוכחה. נבחר בסיס א"ג  $A^* = [T^*]_B$ , כלומר  $A = [T]_B$ . נורמלית אז  $T$  נורמלית ולכן מהמשפט הקודם  $[T^*]_B = [f(T)]_B = A^* = f(A) = f([T]_B) = [f(T)]_B$  ומח"ע העברת בסיס ■  $T^* = f(T)$  כדרוש.

אם  $T: V \rightarrow V$  תמי"ז  $U, W \subseteq V$  הם  $T$ -איונוריאנטי כך ש- $U \oplus W = B$ . אם  $B$  בסיס של  $V$ , כאשר קישא של הבסיס הוא הבסיס של  $U$  אז:

$$[T]_B = \begin{pmatrix} [T|_U]_B & \\ & [T|_W]_B \end{pmatrix}$$

בפרט בעבור ניצבים  $U \subseteq V \implies V = U \oplus U^\perp$ . ניעזר בכך כדי להוכיח את המשפט הבא:

**משפט 138.** אם  $V \subseteq U$  תמי"ז איונוואריאנטי ביחס ל- $T$  אז  $T^* = f(T)$  הוא  $T$ -איונוואריאנטי.

הוכחה. יהי  $w \in U^\perp$ . רוצים להראו  $T^*w \in U^\perp$ . יהי  $u \in U$  אז:

$$\langle T^*w | u \rangle = \langle w | Tu \rangle = \langle w | u' \rangle, \quad u' \in U \implies \langle w | u' \rangle = 0 \quad \top$$

■ **משפט 139.** בעבור  $T: V \rightarrow V$  נורמלית, אם היא  $T$ -איונוואריאנטית אז גם  $T^*$  הוא  $T$ -איונוואריאנטית.

הוכחה. נבחן ש- $T^* = f(T)$  כלשהו, וכן  $U$  הוא  $T$ -איונוואריאנטי ולכן  $U$  הוא  $f(T)$ -איינוואריאנטי. וכך גם  $T$ -איינוואריאנטי.

מסימטריות  $U^\perp$  הוא  $T^*$ , מהמשפט גם  $T^*$  אינוואריאנטי.

**משפט 140.** יהי  $V$  מעלה  $\mathbb{R}$  מ"ז וכן  $V \rightarrow T: V \rightarrow V$  ט"ל. אז קיימים  $U \subseteq V$  שהוא  $T$ -איונוואריאנטי וממדו לכל היותר 2.

**משפט 141.** מעלה  $(\mathbb{R}, M_2(\mathbb{R}))$ , קיימת צורה כללית למטריצות לא לכיסיות נורמליות.

הוכחה. ננסה להבין מי הן  $A \in M_2(\mathbb{R})$  שהן נורמליות. מעלה  $\mathbb{C}$  הן פשוט לכיסיות. נבחן ש-:

$$A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}, \quad A^* = f(A) \in \mathbb{R}_{\leq 1}[x] = \alpha A + \beta I, \quad A = \alpha A^T + \beta I = \alpha(\alpha A + \beta I) + \beta I \quad (1)$$

$$\implies \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \alpha^2 a + \beta(\alpha + 1) & \alpha^2 b \\ \alpha^2 c & \alpha^2 d + \beta(\alpha + 1) \end{pmatrix} \quad (2)$$

$$\begin{cases} (b \wedge c \neq 0) \quad \alpha = 1 \implies A = A + 2\beta I \implies \beta = 0, \quad A = A^T \\ (b \wedge c \neq 0) \quad \alpha = -1 \implies A^T = -A + \beta I \implies A + A^T = \begin{pmatrix} \beta & 0 \\ 0 & \beta \end{pmatrix} \implies b = -c, \quad A = \begin{pmatrix} a & b \\ -b & a \end{pmatrix} \\ (b \vee c = 0) \implies A = \begin{pmatrix} a & 0 \\ 0 & d \end{pmatrix} \end{cases}$$

■ המקרה השני – זה פשוט סיבובים, אבל במקרה (כי הדטרמיננטה היא  $a^2 - b^2$ )

הערה: מעלה  $\mathbb{C}$  "זה מטופש" כי הפולינום מתפרק (ואז המרחב העצמי של ע"ע כלשהו יקיים את זה).

הוכחה. נפרק  $\deg g \leq 2$  מינימלי ו- $(x) = g(x)h(x)$ . לכל  $g$  אי פריק כך ש- $\mathbb{R}$  מתקיים  $m_T(x) = g(x)h(x)$ . כי אם  $g$  ממעלה אחת סיימנו, אחרת הוא ממעלה 2 לפחות כי בהינתן שורש מרוכב  $a$  לפולינום  $m_T(x)$  גם  $\bar{a}$  שורש, ואז  $m_T(x) = (x-a)(x-\bar{a}) = (x^2 - |a|^2)$  משווים ריבועי לגורם ממשי ריבועי לכל היותר, ומשום ש- $m_T(x)$  מתפרק מעל המרוכבים, ניתן לסכם ש- $g$  מדרגה 2 לכל היותר.

- אם  $g$  מממד 1 אז  $x - \lambda = g$  קלשהו ואז  $V_\lambda$  העצמי של  $\lambda$  המשמי, מרחב מממד 2  $\leq 1$  המקיים את הדרוש.
- אם  $\deg g = 2$  בה"כ ניתן להניח  $g$  מטוקן (נעביר את הקבוע לה). אז  $(T - g)$  אינו הפיך (מלמת החלוקה לפולינום מינימלי) ככלומר  $v \in \ker g(T) \neq \emptyset$ .

$$(T^2 + aT + bI)v = 0 \implies T^2v = -aTv - bv$$

ולכן  $U = \text{span}(v, Tv)$ .

■ סה"כ שני המקרים מצאנו תמי'ו המקיימים את הדרוש.

**הערה 47.** בעבר  $T$  נורמלית (ולא כללית) הטענה נכונה ללא תלות במשפט היסודי של האלגברה.

בעבור נורמליות, מהמשפט הספקטורי ומטענות קודומות, עבור  $V: T \rightarrow V$  ממשית קיים בסיס א"ג  $\mathcal{B}$  של  $V$  שבבورو המטריצה המיצגת של  $T$  היא מטריצה בלוקים  $2 \times 2$  מצורה של

$$[T]_{\mathcal{B}} = \text{diag} \left( \begin{pmatrix} a_1 & b_1 \\ -b_1 & a_1 \end{pmatrix} \dots \begin{pmatrix} a_k & b_k \\ -a_k & b_k \end{pmatrix}, \lambda_1 \dots \lambda_m \right)$$

כאשר כפוי  $n = 2k + m$ .

## 8.2 ~ מטריצות אוניטריות

**הגדרה 84.** יהיו  $V$  ממ"פ. אז  $V \rightarrow T: V \rightarrow V$  תקרא אוניטרית (אם  $\mathbb{F} = \mathbb{C}$  או אורתוגונלית (אם  $\mathbb{F} = \mathbb{R}$ ) אם  $T^*T = I$  או במילים אחרות  $T^* = T^{-1}$  (מהגדרת הפיכה).

ברור שט"ל צו היא נורמלית. דוגמה. עבור  $T_\theta$  הסיבוב ב- $\theta$  מעלות, במישור,  $\mathbb{R}^2$ , אז  $T^* = T^{-1}$  וכה"כ  $T^* = T = T^{-1} = T^2 = T^2$  ושיה"כ  $I$  מתקיים  $I$  אחד מביבן  $n$  מטריצות אומ"מ מתקיים אחד מבין הבאים:

$$1. \quad T^* = T^{-1} \quad (\text{הגדירה})$$

$$2. \quad TT^* = T^*T = I$$

$$3. \quad \forall u, v \in V: \langle Tu | Tv \rangle = \langle u | v \rangle$$

$$4. \quad T \text{ מעבירה כל בסיס א"ג של } V \text{ לבסיס א"ג של } V$$

$$5. \quad T \text{ מעבירה בסיס א"ג אחד של } V \text{ לבסיס א"ג של } V \text{ [מקהה פרט ש } 4 \text{ בצורה טרויאלית, אך גם שקול!]}$$

$$6. \quad \forall v \in V: \|Tv\| = \|v\|$$

כלומר: היא לשמור זווית (העתקה פנימית) וגודל.

**הגדרה 85.** העתקה  $T: V \rightarrow V$  (כאשר  $V$  ממ"פ) תקרא איזומטריה אם  $\|v\| = \|Tv\| \forall v \in V$ :

באופן כללי אוניטרית/אורותוגונליות שקולות לאיזומטריה ליניארית (כלומר שם כללי לאורתוגונליות/אוניטריות יהיה איזומטריות).

**הערה 48.** איזומטריה, גם מחוץ לאלגברה ליניארית, היא פונקציה ששמירת נורמה/גודל.

**הערה 49.** אפשר להסתכל על מתכונה 4 על איזומטריות ליניאריות בעל איזומורפים של ממ"פים.

הוכחה. נפרק לרצף גיריות

$$1 \rightarrow 2 \quad T^* = T^{-1} \implies \langle Tv | Tu \rangle = \langle v | T^*Tu \rangle = \langle v | u \rangle$$

2 → 3 נאמר ש- $(v_1 \dots v_n)$  א"ג. צ.ל.  $(Tv_i)_{i=1}^n$  לשם כך נctrיך להוכיח את שני התנאים – החלק של האורטו והחלק של הנורמלי. בשביל שניהם מספיק לחוכיח ש- $\langle Tv_i | Tv_j \rangle = \langle v_i | v_j \rangle = \delta_{ij}$

3 → 4 טרויאלי

5 → 4 יהיו  $(v_1 \dots v_n)$  בסיס א"ג כך ש- $(Tv_1 \dots Tv_n)$  א"ג. אז:

$$v = \sum_{i=0}^n \alpha_i v_i \implies \|v\|^2 = \left\langle \sum_{i=0}^n \alpha_i v_i \middle| \sum_{i=0}^n \alpha_i v_i \right\rangle = \sum_{i=0}^n |\alpha_i|^2$$

$$\|Tv\|^2 = \left\langle T \left( \sum_{i=0}^n \alpha_i v_i \right) \middle| T \left( \sum_{i=0}^n \alpha_i v_i \right) \right\rangle = \left\langle \sum_{i=0}^n \alpha_i T(v_i) \middle| \sum_{i=0}^n \alpha_i T(v_i) \right\rangle = \sum_{i=0}^n |\alpha_i|^2$$



3  $\leftrightarrow$  1 מספיק להוכיח  $A$  א"מ  $A^T = A$  א"ג. מסימטריה  $(A^T)^T = A$  למשהו מספיק להוכיח  $A$  א"ג גורר  $A^T$  א"ג. נוכחות:

$$A^*A = I \implies A^T\bar{A} = I \implies (A^T)^* = \bar{A} \implies A^T(A^T)^* = I$$

1  $\leftrightarrow$  4 נתבונן ב-  $[T_A]_{\mathcal{E}} =: A$  כאשר  $\mathcal{E}$  הבסיס הסטנדרטי. אז  $T_A: \mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}^n$ . אז  $[T_A]_{\mathcal{E}} = A$  א"מ א"ג.

$$\langle Au | Av \rangle = \langle T_A u | T_A v \rangle = \langle u | v \rangle$$

1  $\leftrightarrow$  5 אותה הדרך כמו קודם.

■

### 8.2.1 צורה נורמלית למטריצה אורתוגונלית

שאלה. מהן המטריצות  $A \in M_2(\mathbb{R})$  האורתוגונליות?

התשוויה. בהינתן  $A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$  מהוות העמודות והשורות מהוות בסיס א"ג:

$$\begin{cases} a^2 + b^2 = 1 \\ c^2 + d^2 = 1 \\ a^c + c^2 = 1 \end{cases} \implies a = \cos \theta, b = \sin \theta$$

עוד נבחין ש-  $ac + bd = 0$  כי:

$$AA^T = I \implies \begin{pmatrix} a & c \\ b & d \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a & c \\ b & d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a^2 + b^2 & ac + bd \\ ac + bd & c^2 + d^2 \end{pmatrix} = I$$

סה"כ מכך ש-  $a^2 + b^2 = 1$  ו-  $c^2 + d^2 = 1$  ו-  $a^c + c^2 = 1$  נקבל שתי צורות אפשריות:

$$A_1 := A = \begin{pmatrix} \cos \theta & \sin \theta \\ \sin \theta & -\cos \theta \end{pmatrix} \vee A_2 := A = \begin{pmatrix} \cos \theta & \sin \theta \\ -\sin \theta & \cos \theta \end{pmatrix}$$

נניח ש-  $A_2$  הוא סיבוב ב-  $-\theta$ , ו-  $A_1$  שיקוף ניצב ביחס ל-  $\frac{\theta}{2}$ . זה לא מפתיע שכן  $1 = \det A_2 = \det A_1$ . יתרה מכך, לכיסינה עם ע"ע שני ע"ע -1 ו-1.

"אם היתם רוצים תקופות מבחנים נורמליות הייתם צריכים להיוולד בזמן אחר"  
הערה 52. לבדיקה שפויות, ננסה לפרק מעל המרכיבים את הצורה שקיבלונו, ואכן:

$$\begin{pmatrix} e^{i\theta} & 0 \\ 0 & e^{-i\theta} \end{pmatrix} \sim \begin{pmatrix} \cos \theta & \sin \theta \\ -\sin \theta & \cos \theta \end{pmatrix}$$

בהתאם לכך ש-  $|e^{i\theta}| = |e^{-i\theta}| = |e^{-i\theta}|$  כמצופה מע"עים של מטריצה אוניטרית.

מסקנה 20 (הצורה הנורמלית של ט"ל אורתוגונלית). תהי  $T: V \rightarrow V$ : אורתוגונלית. אז קיים בסיס א"ג של  $V$ , שביחס אליו המטריצה המייצגת את  $T$  היא מהצורה:

$$\begin{pmatrix} A_{\theta_1} & & & & \\ \ddots & & & & \\ & A_{\theta_n} & & & \\ & & 1 & & \\ & & & \ddots & \\ & & & & 1 \\ & & & & & -1 \\ & & & & & & \ddots \\ & & & & & & & -1 \end{pmatrix}$$

כאשר:

$$A_{\theta_i} = \begin{pmatrix} \cos \theta_i & \sin \theta_i \\ -\sin \theta_i & \cos \theta_i \end{pmatrix}$$

(אוניטריות לא מענית כי היא נורמלית ולכן לכיסינה אורתוגונלית מהמשפט הספרטורי)

הוכחה. ידוע עבור נורמלית:

$$A = \begin{pmatrix} \begin{bmatrix} a_1 & b_1 \\ -b_1 & a_1 \end{bmatrix} & & & & \\ & \ddots & & & \\ & & \begin{bmatrix} a_m & b_m \\ -b_m & a_m \end{bmatrix} & & & \\ & & & \lambda_1 & & \\ & & & & \ddots & \\ & & & & & \lambda_k \end{pmatrix}$$

נסמן  $\square_i = \begin{pmatrix} a_i & b_i \\ -b_i & a_i \end{pmatrix}$ . במקרה זה המשום שהיא אורתוגונלית על  $\mathbb{R}$  אז  $\lambda_i = \pm 1$  כי  $|\lambda_i| = 1$ . נתבונן במטריצה  $\square_i$  בלבד, אז  $\square_i$  הנפרש ע"י  $U$  מקיים:

$$[T|_U]_{B_U} = \square_i = \begin{pmatrix} a_i & b_i \\ -b_i & a_i \end{pmatrix} \quad [Tu_k]_{U_B} = \begin{pmatrix} a \\ -b \end{pmatrix}, \quad [Tu_{k+1}] = \begin{pmatrix} b \\ a \end{pmatrix}$$

ומשם שהצמצום של אורתוגונליות על מ"ז  $T$ -אינו אריאנטי היא עדין אורתוגונלית, והראנו שהאורתוגונליות ב- $M_2(\mathbb{R})$  חן מטריצות הסיבוב/השיקוף+סיבוב לעיל. המטריצה של שיקוף+סיבוב ב- $\frac{\theta}{2}$  לכסינה ולבן ההפוך לע"ע  $\lambda_1 \dots \lambda_n$  עד לכדי סדר איברי בסיס) שהם בהכרח מוגדל  $\pm 1$  בכל מקרה, ויבלוו בשאר הע"ע, ובכך סיימנו. ■

אבל האם הייצוג ייחיד? ננסה להבין את ייחדות הייצוג עבור נורמלית כללית, ומשם לגזור על אורתוגונליות.

**משפט 147.** כל שתי מטריצות בצורה לעיל שמייצגות את אותה  $V \rightarrow T$  נורמלית, שווות עד כדי סדר הבלוקים על האלכסון. יש כאן מה להוכיח רק בעבור  $\mathbb{R}$ , שכן מעל  $\mathbb{C}$  לכיסין).

הוכחה. ידוע שבubo  $\lambda_1 \dots \lambda_k$  ע"י:

$$f_T(x) = \left( \prod (x - \lambda_i) \right) \left( \prod (x^2 - 2a_i x + a_i^2 + b_i^2) \right)$$

כאשר המכפלה הראשונה באה מהע"עים והשנייה מהרכיבים  $a_i$ . נבחין שלכל  $\lambda_i$  נקבע ביחסות, ולבן  $b_i$  נקבע ביחסות עד כדי סימן (נסיק זאת מהפולינום האופייני). ברור שהע"עים נקבעים ביחסות עוד מהתוצאות הראשונות. ■

از מאיפה בה שינוי הכוון של  $b$ , בעבור מטריצות אורתוגונליות? כמובן, מדובר  $A_{\theta_i}$  שקופה  $\perp A_{-\theta_i}$ ? זאת כי חן דומות באמצעות ההעתקה שהופכת את הצירים, מה שקובע להחליף את עמודות  $A_{\theta_i}$ .

תרגילים. חשבו: (כולל פתרון)

$$\begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a & b \\ -b & a \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a & -b \\ b & a \end{pmatrix}$$

מכאן נסיק שאכן המטריצות להלן דומות עד לכדי שינוי בסיס, ואו הסיבה שלא ניתן לנו מהסימן של  $b$ .

**הערה 53.** למעשה, משום שהמטריצות  $\square_i$  אינן פריקות למרחבים אינוריאנטיים קטנים יותר, ולבן נוכל להפוך את כל הבלוקים על המטריצה ולקבל בלוקי ג'ordan, שכבר אנחנו יודעים מהם ייחדים.

## 8.2.2 המשפט הספקטורי בניסוח מטריציוני

**משפט 148** (המשפט הספקטורי "בשפה קצר מטריציונית"). תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$  מטריצה צמודה לעצמה. אז קיימת מטריצה  $P$  אורתוגונלית/אוניטרית (בהתאם לשדה ממנו יצאו), ומטריצה אלכסונית  $D$  כך ש-  $D = P^{-1}DP$

כלומר – מטריצת מעבר הבסיס של המשפט הספקטורי, שמעביר אותו לפירוק הספקטורי, היא איזומטריה. למעשה חישקו את המשפט הספקטורי – המעבר לבסיס המלכSEN, מסתבר להיות מוצג ע"י מטריצות איזומטריות.

המטריצה מדגישה שלא השתמשנו במשפט הזה בכלל בבסיסים וקטורים – אפשר לתאר את עולם הדיוון של המטריצות, מעצם היותו עולם דיוון איזומורפי להעתקות למרחבים וקטורים, בלי לדבר בכלל על העתקות למרחבים וקטורים. המשפט מתאר באופן טהור מטריצות בלבד.

**лемה 13.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$  מטריצה ריבועית, וכן  $\{e_1 \dots e_n\}$  בסיס א"נ של  $V$ . נניח ש-  $A$  היא מטריצה המעביר מבסיס  $\{e_1 \dots e_n\}$  לbasis  $\{v_1 \dots v_n\}$ . אז  $A$  איזומטריה אם וみ"מ  $\{v_1 \dots v_n\}$  בסיס אורתונורמלי.

הוכחת המשפט. תהי  $T_A : \mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}^n$  כך ש-  $T_A = Ax$  (בבסיס הסטנדרטי). אז  $\{e_1 \dots e_n\}$  כאות  $\{T_A(x)\}$  בסיס א"ג  $\mathcal{E}$  הקיים ביחסות  $T_A$ . ידוע של  $T_A$  יש בסיס אורתונורמלי מלכSEN, ככלומר קיימים בסיס א"ג  $\mathcal{B}$  כך ש-  $[T_A]_{\mathcal{B}} = D$  כאשר  $D$  אלכסונית כלשהי. נבחין ש-  $[T_A]_{\mathcal{B}} = [Id]_{\mathcal{B}}^{\mathcal{B}}[T_A]_{\mathcal{B}} = [Id]_{\mathcal{E}}^{\mathcal{B}}[T_A]_{\mathcal{B}} = P^{-1}AP$  ונבחין ש-  $[T_A]_{\mathcal{B}}$  מטריצת מעבר מבסיס א"ג לבסיס א"ג ולבן איזומטריה. סה"כ הרינו את הדרוש. ■

"יאללה הפסקה? לא!"

## 8.3 ~ פירוק פולאורי

## 8.3.1 מבוא, וקישור לתבניות בי-ליניאריות

הערה 54. במקרה של  $\mathbb{F} = \mathbb{R}$  נקבל ש-

$$A = P^{-1}DP \implies PP^T = I \implies P^{-1} = P^T \implies A = P^TDP$$

מה שמחזיר אותנו לתבניות בי-ליניאריות. נוכל לקשר את זה לסינטורה. זאת כי  $A$  לא רק דומה, אלא גם חופפת לו- $D$ . גם מעל  $\mathbb{C}$  נקבל דברים דומים, אך לא במדויק, שכן מכפלה פנימית מעל  $\mathbb{C}$  היא ססקווי-בי-ליניארית ולא בי-ליניארית רגילה.

משפט 149. עבור  $A \in M_n(\mathbb{C})$  נורמלית, אז

- $A^* = A$  (צמודה לעצמה) אם כל הע"ם שליה ממשיים.
- $A^* = A^{-1}$  אם כל הע"ע שליה מנורמה 1.

הוכחה. את הכוון  $\leftarrow$  כבר הוכחנו. נותר להוכיח את הכוון השני.

• נניח שכל הערכים העצמיים ממשיים, ו- $A$  נורמלית. נוכל להשתמש במשפט הספקטרלי עליו: لكن קיימת מטריצה אוניטרית  $P$  ואלכסונית  $\Lambda$  כך ש- $A = P^{-1}\Lambda P$  ידוע  $\Lambda \in M_n(\mathbb{R})$  כי אלו הע"ע מההנחה. נבחן ש-:

$$A^* = P^* \Lambda^* (P^{-1})^* = P^{-1} \Lambda P = A$$

כי  $I$  ו- $\Lambda$  אוניטריות (از הה- transpose של  $PP^*$  לא עושה שום דבר) מעל  $\mathbb{R}$  (از החזמדה לא עושה שום דבר).

• נניח  $A$  נורמלית וכל הע"ע מנורמה 1. נוכיח  $A$  אוניטרית. בעבור הפירוק הספקטרלי לעיל  $A = P^{-1}\Lambda P$  נקבל כאן ש- $\Lambda$  אוניטרית, וממה המשפט הספקטרלי  $P$  אוניטרית גם כן.  $A$  מכפלה של 3 אוניטריות ולכן אוניטרית.

(הסיבה שמכפלה של אוניטריות היא אוניטרית: בעבור  $A, B$  א"ג מתקיים

$$\forall v \in V: \langle ABv | ABv \rangle = \langle Bv | Bv \rangle = \langle v | v \rangle$$

משמרת מכפלה פנימית, וזה שקול להיוותה אוניטרית ממשפט לעיל)

תזכורות: אם  $V$  ממ"פ מעל  $\mathbb{F}$ , אז  $V \rightarrow T: V \rightarrow T$  תקרא חיוכית או אוישלית (וכו) אם  $T = T^*$  וגם  $\forall v \neq 0: \langle Tv | v \rangle \geq 0$ .

משפט 150. נניח ש- $A = A^* \in M_n(\mathbb{F})$ , אז התנאים הבאים שקולים (קיצור מוכר: (TFAE, the following are equivalent):

1.  $T_A$  חיובית/אי שלילית על  $\mathbb{F}^n$ .
2. לכל  $v \in V$ :  $Tv \rightarrow v$  ובבסיס א"ג  $B$  כך  $[T]_B = [v]_B$ ,  $A = [T]_B$  חיובית/אי שלילית.
3. קיימים  $v \in V$ :  $Tv \rightarrow v$  ו- $B$  בסיס, כך  $[T]_B = [v]_B$ ,  $A = [T]_B$  חיובית/אי שלילית.
4. הע"ע של  $A$  של יודעים ממשיים כי צמודה לעצמה) חיובים/אי שליליים.

הוכחה. מספיק לטעון זאת כדי להוכיח את השקילויות של 1, 2, 3:

$$\langle Tv | v \rangle_V = \langle [Tv]_B | [v]_B \rangle_{\mathbb{F}^n} = \langle A[v]_B | [v]_B \rangle_{\mathbb{F}^n}$$

בשביל 2  $\rightarrow$  1, ידוע שהאגף הימני גדול מ-0 מההנחה שהיא חיובית/אי שלילית על  $\mathbb{F}^n$ , ומכאן הראינו שהמיוצגת בכל בסיס חיובית כדרוש. בשביל 1  $\rightarrow$  3, נפעיל טיעונים דומים מהאגף השמאלי במקומות. הגירה 3  $\rightarrow$  2 ברורה. סה"כ הראינו את 1  $\leftrightarrow$  2  $\leftrightarrow$  3.

עתה נוכיח השקילות בין 1 ל-4.

1  $\rightarrow$  4: יהי  $\lambda \in \mathbb{R}$  ע"ע של  $A$  (נוכל להניח ממשי כי  $A$  צמודה לעצמה)

$$\langle Av | v \rangle = \lambda \|v\|^2 > 0 \implies \lambda > 0$$

4  $\rightarrow$  1: יהי  $B = \{v_1, \dots, v_n\}$  בסיס א"ג של  $\mathbb{F}^n$ , ויהי  $v = \sum \alpha_i v_i \in V$ . נקבע:

$$\langle T_A v | v \rangle = \langle Av | v \rangle = \left\langle A \sum_{i=1}^n \alpha_i v_i \middle| \sum_{i=1}^n \alpha_i v_i \right\rangle = \sum \lambda_i |\alpha_i|^2 > 0$$

■

תזכורות: מעל  $\mathbb{R}$ , הוכחנו שלכל תבנית סימטרית, יש ייצוג יחיד באמצעות מטריצה אלכסונית עם  $0, 1, -1$  – על האלכסון.

**סימנו 15.** הסיגנטורה של  $f$  תסומן ע"י  $(f), \sigma_-(f), \sigma_0(f), \sigma_+(f)$  כמספר האפסים, האחדים וה-1 – ב- $f$ .

**המשך תזרורת:** כל מטריצה סימטרית חופפת למטריצה ייחודית מהצורה לעיל.

**משפט 151.** נניח ש- $A$  מייצגת את התבנית הסימטרית  $f$  (עלם הדיוון מעל  $\mathbb{R}$ ). אז, הסיגנטורה שווה  $\#(\lambda | \lambda > 0) = \#(\lambda | \lambda < 0) = \#(\lambda | \lambda = 0)$ . באופן דומה  $\#(\lambda | \lambda < 0) = \#(\lambda | \lambda > 0)$  כאשר  $\lambda$  ע"ע. עבור  $\lambda$  ע"ע עם חזורות (במידה ושיך ליתר מוי"ע יחיד). ■

הוכחה. משום ש- $A$  מייצגת סימטרית אז  $A$  סימטרית. לפי המשפט הסקטורי  $P$  קיימת  $\Lambda$  אלכסונית כך  $A = P^{-1}\Lambda P = P^T\Lambda P$ .  $\Lambda$  דומה לאלכסונית וחופפת אליה. בעזרת נרמול המטריצה  $\Lambda$  האלכסונית (ניתן לבצע תהליך נרמול באמצעות פעולות שקולות תחת חיפפה), היא חופפת למטריצה מהצורה  $\begin{pmatrix} 0 & 1 & \dots & 1 \\ -1 & \dots & -1 & 0 \end{pmatrix}$  כאשר  $\text{diag}(1, \dots, 1, 0) = \text{diag}(-1, \dots, -1, 0)$ . ■

מכאן, שבהינתן  $A$  מטריצה חיובית, היא מייצגת תבנית ביילינארית חיובית ונומ מיצגת העתקה חיובית. זה מותבקש ששתי ההגדרות שלנו לחוביות יהיו זהות.

**משפט 152** (קיום שורש לצמודה לעצמה א-שלילית). תהי  $V \rightarrow T: V \rightarrow T$  צמודה לעצמה ואי שלילית  $0 \geq \langle Tv | v \rangle$ , אז קיימת ויחידה  $R: V \rightarrow R$  א-שלילית צמודה לעצמה כך  $R^2 = T$ .

הוכחה. **קיים.** מהמשפט הסקטורי קיים בסיס  $\{v_i\}_{i=1}^n$  של  $V$  להעתקה א-שלילית כל הע"ע הם א-שליליים.

$$[T]_B^B = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n) \quad [R]_B^B = \text{diag}(\sqrt{\lambda_1}, \dots, \sqrt{\lambda_n})$$

(ראינו זאת בתרגול). עוד נבחן ש- $R$  צמודה לעצמה כי ע"ע ממשיים.

**יחידות.** נבחן שכל ו"ע של  $T$  הוא ו"ע של  $R$ : יהי  $[n] = \{e_1, \dots, e_n\}$  בסיס מלכון, ואז עבור  $R$  צמודה לעצמה כלשהי מתקיים: אז ו"ע של  $R$  עם ע"ע  $\sqrt{\lambda}$  הוא ו"ע של  $T$  עם ע"ע  $\lambda$  כי

$$\lambda v = R^2 v = T v \implies R v = \sqrt{\lambda}$$

הגרירה נכונה מא-שליליות  $R$  שהמשפט מניח עליה יחידות. כאמור הערכים העצמיים של  $R$  כלשהי (לא בהכרח זו שברחינו בהוכחת הקיום) נקבעים ביחסות מע"ע של  $T$ . בסיס של ו"ע של  $T$  הוא בסיס ו"ע של  $R$ , סה"כ ראיינו איך  $R$  פועלת על בסיס ו"ע כלשהו של  $T$  מה שקובע ביחסות את  $R$ . ■

**סימנו 16.** את ה- $R$  לעיל נסמן  $R := \sqrt{T}$ .

**מסקנה 21** (פירוק שלוסקי). לכל  $A$  צמודה לעצמה וא-שלילית חיובית קיים פירוק ייחיד של מטריצה  $R$  משולשית עליונה כך  $R = RR^*$ .

### 8.3.2 ניסוח הפירוק הפולארי

**משפט 153** (פירוק פולארי בעבור העתקות). תהי  $V \rightarrow T: V \rightarrow V$  הפיכה, אז קיימות  $R: V \rightarrow U: V \rightarrow U$  אוניטריות כך  $R = RU$ .

**הערה 55.** לא הנחנו  $T$  צמודה לעצמה. הפירוק נכון להעתקה הפיכה כללית.

הוכחה. נגדיר  $S = TT^*$ . נבחן ש- $S$  צמודה לעצמה וחובית:

$$\forall V \ni v \neq 0: \langle Sv | v \rangle = \langle TT^*v | v \rangle = \langle T^*v | T^*v \rangle = \|T^*v\|^2 > 0$$

הא-שוויון האחרון נכון כי  $\ker T^* = \{0\}$ ,  $\ker T = \{0\}$ , משפט קודם  $\ker T^* = \ker T$ , כלומר  $v \neq T^*v$ . יצא שה  $T$  חיובי ולכן בפרט ממשי, כמובן הוא צמודה לעצמה וחובית.

קיימת ויחידה  $R: V \rightarrow V$  צמודה וחובית כך  $R^2 = S$ . כל ערך העצמיים של  $S$  אינם 0, ולכן היא הפיכה (ראינו בהוכחה של קיומה שהיא לכסינה ייחודיים). נגיד  $R = R^{-1}T$ . נותר להראות ש- $U = R^{-1}$  אוניטרית.

$$U^*U = (R^{-1}T)^*(R^{-1}T) = T^* \underbrace{(R^{-1})^*}_{R^{-1}} R^{-1}T = T^*(R^{-1})^2T = T^*S^{-1}T = T^*(TT^*)^{-1}T = I$$

כדרوش. הטענה (נכח) מושם ש- $R$  צמודה לעצמה. ■

**הערה 56** (לגבוי יחידות). אם  $T$  אינה הפיכה, מקבלי ש- $R$  ייחודה אבל  $U$  אינה. בשביל לא הפיכות נctrar להסתמך לבסיס של התמונה ועליו לפרק כמתואר לעיל. במקרה של הפיכות אז  $T = RU = R\tilde{U}$  ו- $R$  מקבל  $R$  הפיכה כלומר  $\tilde{U} = U$  וגם  $U$  הפיכה.

עתה נראה ש- $R$  נקבעת ביחסות (בניגוד ליחסות  $U$ ) – יחידות  $R$  נכח גם בעבור פירוק פולארי של העתקה שאינה הפיכה:

הוכחה.

$$TT^* = RU(RU)^* = RRU^*R^* = R^2$$

כלומר  $R$  היא בכל פירוק שורש, והראינו קודם קודם את ייחדות השורש.

**הערה 57.** קיים גם פירוק כנ"ל מהצורה  $T = UR$

הוכחה. באותו האופן שפירקנו את  $T$ , נוכל לפרק את  $T^* = \tilde{R}\tilde{U}$  פירוק פולארי. נפעיל \* על שני האגפים ונקבל:

$$T^* = \tilde{R}\tilde{U} \implies T = (T^*)^* = \tilde{U}^*\tilde{R}^* = \tilde{U}^{-1}\tilde{R}$$

נסמן  $U$  נסמן  $\tilde{U}$  וסה"כ  $T = UR =: R$ ,  $\tilde{U}^{-1} =: U$  כדרושים.

**лемה 14.** עבור  $V \rightarrow V$  אז  $L^{-1}TT^*, T^*T$  נגידר  $S = TT^*$ . נבחן ש- $S$  צמודה לעצמה וחיבובית:

$$\forall V \ni v \neq 0: \langle Sv | v \rangle = \langle TT^*v | v \rangle = \langle T^*v | T^*v \rangle = \|T^*v\| > 0$$

יש אותן הערכים העצמיים.

הוכחה. ניעזר בפירוק הפולארי:

$$\begin{aligned} TT^* &= RUU^*R^* \\ &= R^2 \\ TT^* &= U^{-1}R^2U \end{aligned}$$

סה"כ  $TT^*, T^*T$  הן העתקות דומות ולכן יש להן את אותן הערכים העצמיים.

**הערה 58.** אז איך זה קשור לפולארי?  $R$  הא-ישילilit היא "הגודל", בעוד  $U$  האוניטריה לא משנה גודל – היא ה"זווית".

**משפט 154 (פירוק פולארי בעבור מטריצות).** תהי  $(A \in M_n(\mathbb{F}))$  הפיכה, אז קיימות  $U, R \in M_n(\mathbb{F})$  כאשר  $U$  א"נ ו- $R$  חיובית צמודה לעצמה כך ש- $A = UR$ .

הוכחה. נסתכל על  $A^*A = P^{-1}DP$ , כאשר  $D$  אלכסונית חיובית. כאשר ■  $R = P^{-1}\sqrt{D}P$ ,  $R^2 = AA^*$

## 8.4 ~ פירוק SVD

### 8.4.1 SVD ניתוח והוכחת

**הערה 59.** SVD הינו קיצור של Singular Value Decomposition.

**משפט 155 (גרסה מצומצמת של פירוק לערכים סינגולריים).** לכל מטריצה  $A \in M_n(\mathbb{F})$  קיימות מטריצות אוניטריות  $U, V$  ומטריצה אלכסונית עם ערכים א-ישיליליים כך ש- $A = UDV$ .

הוכחה. ידוע שנייתן לכתוב  $\tilde{U}R = A$  פירוק פולארי. משום ש- $R$  צמודה לעצמה, ניתן לפרק ספקטרלית ל- $V$  אוניטריה ו- $D$  אלכסונית א-ישיללית (כי  $R$  א-ישיללית) כך ש- $R = V^{-1}DV$ . סה"כ:

$$A = \underbrace{\tilde{U}V^{-1}}_{=:U} DV = UDV \quad \top$$

כפי  $V^{-1}\tilde{U}$  מכפלה של אוניטריות ולכן  $U$  אוניטריה כנדרש.

**הערה 60.** משום ש- $U, V$  איזומטריות אז  $V^* = V^{-1}$ ,  $U^* = U^{-1}$  ובגלל ש- $D$  אלכסונית אז  $D^* = D$ . לכן:

$$AA^* = (UDV)(V^*D^*U^*) = UD^2U^{-1}$$

$$A^*A = (V^*D^*U^*)(UDV) = V^{-1}D^2V$$

**הגדה 87 (ערך סינגולרי של מטריצה).** הערכים העצמיים הא-ישיליליים של  $A^*A$  נקראים הערכים הסינגולריים והם קבועים ביחידות ע"י  $A$ .

**הגדה 88 (ערך סינגולרי של העתקה).**  $\sigma$  הוא ערך סינגולרי של העתקה  $T$  הוא אם  $\sigma \geq 0 \wedge \sigma \in \mathbb{R}$  ו- $\sigma^2$  הוא ע"ע של  $TT^*$ .

**סימונו 17.** את הערכים הסינגולריים של העתקה/מטריצה  $A$  כלשהו נסמן ב- $\sigma_1, \dots, \sigma_n$  כאשר  $\sigma_j \geq \sigma_i$   $\forall i \geq j$ :

**משפט 156.** פירוק SVD הוא ייחד (גם למטריצה שאינה ריבועית/הפיכה), בהנחה שהערכcis הסינגולרים שונים.

הוכחה. יהי שני פירוקי  $SVD$  של מטריצה  $A$  הפיכה כלשהי, נסמן:

$$A = \bar{U} \bar{D} \bar{V}^T \wedge A = U D V^T$$

אזי:

$$AA^* = UD^2U^{-1} = \bar{U}^* \bar{D}^2 \bar{U}^{-1} \wedge A^*A = V^{-1} D^2 V = \bar{V}^{-1} \bar{D}^2 \bar{V}$$

בגלל ש- $D^2, \bar{D}^2$  אלכסוניות, ומיחידות הפירוק הספקטורי, נקבל:

■

#### 8.4.2 הרחבת SVD להעתקות שאין אופרטורים

**הערה 61.** במסדרת הקורס הזה, רأינו פירוק SVD של מטריצה ריבועית בלבד. חלק מהחוצה של פירוק SVD נובע מקיומו למטריצות שאין בהכרח ריבועיות, דהיינו, לכל מטריצה סופית. יש לו מגוון רחב של שימושים במדעי המחשב. כדי להבין לעומק יותר כיצד פירוק SVD עובד, כתבתי את תחת-הפרק זהה.

**הגדרה 89.** מטריצה  $(\mathbb{F})$  מוגדרת להקרה אלכסונית אם  $a_{ij} \neq 0 \Rightarrow i = j$ .

**משפט 157 (גזרה מרחבת של פירוק לערכים סינגולריים).** תהי  $A \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$  מטריצה  $\{\mathbb{R}, \mathbb{C}\}$  שאינה מטריצה האפס, אז קיים פירוק למטריצות  $U \in M_{n \times n}(\mathbb{F}), V \in M_{m \times m}(\mathbb{F})$ ,  $\Sigma \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$ , כך ש-

**הגדרה 90.** מטריצה  $A \in M_{m \times n}$  מוגדרת למטריצה  $B \in M_{m \times n}$  אם ומינימום מטריצות  $U \in M_{m \times m}, V \in M_{n \times n}$ , כך ש-

למעשה, פירוק SVD הוא התאמת אורטונורמלית ללכשינה, בדיק על שפירוק ספקטורי הוא דמיון אורטונורמלי ללכשינה (לכsoon אורטונורמלי).

**מסקנה 22.** תהי  $W \rightarrow T$ . אז קיימים  $\mathcal{B}, \mathcal{C}$  בסיסים אורטונורמלים כך ש- $[T]_{\mathcal{C}}^{\mathcal{B}}$  אלכסונית.

כדי להוכיח מסקנה זו, נשתמש בשורות  $U, V$ , שיהו את הבסיס האורתונורמלי הנדרש (עד כדי העתקת קורדינאטוות).

**משפט 158.** בהינתן  $B$  בסיס אורטונורמלי של  $V$ , והעתקה  $W \rightarrow V$  כלשהי,  $\sigma$  ערך סינגולרי של  $T$  אמ"מ  $\sigma$  על האלכסון של  $\Sigma$  כאשר  $\Sigma$  המטריצה האלכסונית בפירוק SVD של  $[T]_B$ .

הוכחה. נסמן את פירוק ה-SVD של  $[T]_B$  ב- $[T]_B = U \Sigma V^T$ . אז ידוע  $[TT^*]_B = U \Sigma^2 U^{-1} [T]_B$ .  $[T]_B$  דומה ל- $\Sigma$ . עוד נבהיר שכל  $U$  של  $\Sigma^2$  אמ"מ מופיע על אלכסון  $\Sigma$  אמ"מ השורש שלו מופיע על אלכסון  $\Sigma$ . עתה נוכחים גירירה דו-כיוונית. אם  $\sigma$  ערך סינגולרי של  $T$  אז  $\sigma^2$  הוא  $U$  של  $[T^*]_B$ , ומהדמיון שהראנו הוא  $U$  של  $\Sigma^2$  כלומר הוא מופיע על אלכסון  $\Sigma$  כדריש. מכאן, אם  $\sigma$  מופיע על אלכסון  $\Sigma$  אז הוא  $U$  של  $[T^*]_B$ , ומשום ש- $\Sigma$  מוגדרת חיובית אז  $\sigma \geq 0$ .

■

**מסקנה 23.** מספר הערכcis הסינגולריים הוא הממד של  $\Sigma$  והדרגה של  $A$ .

**הערה 62.** לבדיקת שפויות, נבחין שהערכcis העצמיים של  $\Sigma$  הם אכן "מוסעים" להיות ערכcis סינגולריים, שכן היא מטריצה נורמללית ולכן הערכcis העצמיים שלה ממשיים, וכן היא מוגדרת חיובית ולכן הערכcis העצמיים שלה חיוביים.

**משפט 159.** בהינתן  $W \rightarrow V$  העתקה, מתקיים:

$$\sqrt{\det(T^*T)} = \prod_{i=1}^n \sigma_i$$

כאשר  $\sigma_n \dots \sigma_1$  הערכcis הסינגולריים של  $T$ .

הוכחה. ידוע של- $T$  קיים פירוק SVD  $T = U \Sigma V^T$  ממנו נסיק את הפירוק הספקטורי הבא ל- $T^*T$  הצמודה לעצמה:

$$T^*T = U \Sigma^2 U^T$$

אם  $T$  אינה הפיכה אז יש לה ערך סינגולרי 0, ו- $T^*T$  אינה הפיכה (כי מכפלת לא הפיכות אינה הפיכה) וסיימנו. אם  $T$  הפיכה, את  $U$  הפיכה בהכרח. משום ש- $U$  אוניטרית,  $U^T = U^{-1}$ . נפעיל את  $\det$  על שני האגפים ונקבל:

$$\det(TT^*) = \det(U) \det(\Sigma^2) \det(U^{-1}) = \det(UU^{-1}) \det(\Sigma)^2 = \det(\Sigma)^2 = *$$

בגלל שהוכחנו ש- $\Sigma$  מטריצה אלכסונית ועל האלכסון הערכcis הסינגולריים של  $T$ , אז קיבל שוויון:

$$* = \left( \prod_{i=1}^n \sigma_i \right)^2$$

נוציה שורש ונקבל את הנדרש.

הערה 63. עבור  $T$  לא היפה,

מסקנה 24. עבור  $T$  ריבועית, נוכל לטעון:

$$\left( \prod_{i=1}^n \sigma_i \right) = \det(TT^*) = \det(T)\det(\bar{T}^T) = \det(T)\det(\bar{T}) = \det T \overline{\det \bar{T}} = \det T^2$$

ונוציא שורש ונקבל שהדטרמיננטה של  $T$  היא מכפלת הערכים הסינגולריים:

$$\prod_{i=1}^n \sigma_i = \det T$$

**משפט 160 (פירוק העתקה לערכים סינגולריים).** בהינתן  $T: V \rightarrow W$  כלשהי, וערכים סינגולריים  $\sigma_r \dots \sigma_1$  כלשהם, אז קיימים ידוע קיום פירוק של  $[T]_{\mathcal{C}}^{\mathcal{B}}$  לערכים סינגולריים כך ש-:

$$Tv = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{v}_i$$

הוכחה. נסמן  $n \wedge |\mathcal{B}| = m$   $\dim V = n$ ,  $\dim W = m$  בהינתן בסיסים  $\mathcal{B}, \mathcal{C}$  אורטונורמלים ל- $V, W$  בהתאם לכך ש-  $V, W$  ב- $\mathbb{R}^m$  מהן נצטט שורות בת'ל  $V_1 \dots V_r$  ובאופן דומה  $U$  מטריצה עם שורות  $W_1 \dots W_r$  ב- $\mathbb{R}^n$ . נוכל להניח שהשורות הבת'ל במטריצות האוניטריות יהיו הראשונות, שכן הערכים הסינגולריים על המטריצה האלכסונית  $\Sigma$  מופיעים לפני שורות/עמודות האפסים (אם יש) ב- $\Sigma$ . כתוב נוכל להגיד (כאשר  $\Sigma_B^{-1}$  ה夷קה ההופכית לייצוג בבסיס  $B$ )

$$[T]_{\mathcal{C}}^{\mathcal{B}} = V \Sigma U^T$$

כאשר  $U$  אוניטרית ו- $\Sigma$  אלכסונית. משפט ידוע שעל אלכסון  $\Sigma$  מופיעים  $\sigma_n \dots \sigma_1$ . בכלל ש- $\Sigma$  מטריצה עם  $r$  שורות ב- $\mathbb{R}^m$  מהן נצטט שורות בת'ל  $V_1 \dots V_r$  ובאופן דומה  $U$  מטריצה עם שורות  $W_1 \dots W_r$  ב- $\mathbb{R}^n$ . נוכל להניח שהשורות הבת'ל במטריצות האוניטריות יהיו הראשונות, שכן הערכים הסינגולריים על המטריצה האלכסונית  $\Sigma$  מופיעים לפני שורות/עמודות האפסים (אם יש) ב- $\Sigma$ . כתוב נוכל להגיד (כאשר  $\Sigma_B^{-1}$  ה夷קה ההופכית לייצוג בbasis  $B$ )

$$\mathbf{u}_i = [U_i]_{\mathcal{B}}^{-1} \quad \mathbf{v}_i = [V_i]_{\mathcal{C}}^{-1}$$

עתה נשאר להראות שהבחירה שלנו אכן עובדת. יהיו  $v \in V$ ,  $a \in \mathcal{B}$ , ונסמן  $\mathcal{E} = (e_1 \dots e_m)$  הבסיס הסטנדרטי ל- $\mathbb{R}^m$  ו- $\mathcal{F} = (e_1 \dots e_m)$  הסטנדרטי ל- $\mathbb{R}^n$ . נקבל:

$$\begin{aligned} [Tv]_{\mathcal{C}} &= [T]_{\mathcal{C}}^{\mathcal{B}} [v]_{\mathcal{B}} = V \Sigma U^T \cdot (a_1 \dots a_n) \\ &= \sum_{i=1}^n V \Sigma \underbrace{U^T e_i}_{U_i} a_i = V \Sigma \sum_{i=1}^r a_i U_i \\ &= V \Sigma \sum_{i=1}^r \sum_{j=1}^n a_i \langle e_j | U_i \rangle e_j \\ &= V \Sigma \sum_{i=1}^r \langle [v]_{\mathcal{B}} | U_i \rangle e_i \\ &= \sum_{i=1}^r \langle [v]_{\mathcal{B}} | U_i \rangle \underbrace{V \sum_{e_i}^{\sigma_i e_i}}_{(V e_i) \sigma_i = V_i \sigma_i} = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle [v]_{\mathcal{B}} | U_i \rangle V_i \end{aligned}$$

ויצוג של  $U_i$  כ- $\mathbb{R}^n$  בסיס  $\mathcal{E}$

ליניאריות ברכיב הראשוני

משום ש- $\Sigma$  בסיס אורטונורמלי, אז מעבר מבסיס  $\mathcal{E}$  ל- $\mathcal{B}$  ולהיפך הוא אוניטרי, כלומר  $\langle [v]_{\mathcal{B}} | U_i \rangle = \langle [[v]_{\mathcal{B}}]_{\mathcal{B}}^{-1} | [U_i]_{\mathcal{B}}^{-1} \rangle$ . כתוב נפעיל את  $\Sigma_B^{-1}$  על שני האגפים, ונקבל:

$$Tv = \left[ \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle V_i \right]_{\mathcal{B}}^{-1} = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle [V_i]_{\mathcal{B}}^{-1} = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{v}_i$$

כדרوش.

מסקנה 25. בהינתן  $f_1 \dots f_r, g_1 \dots g_r$  לעיל, אז:

$$T^* v = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{v}_i \rangle \mathbf{u}_i$$

הוכחה. ניעזר פעמיים בלינאריות ברכיב הראשון:

$$\langle Tv | w \rangle = \left\langle \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{v}_i \middle| w \right\rangle = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \langle \mathbf{v}_i | w \rangle = \left\langle v \middle| \underbrace{\sum_{i=1}^r \sigma_i \langle \mathbf{v}_i | w \rangle}_{T^* w} \mathbf{u}_i \right\rangle \top$$

### 8.4.3 נורמה של העתקה

**הגדרה 91.** הורמה של העתקה  $T: V \rightarrow W$ : מממ"פים מוגדרת להיות:

$$\|T\| = \max\{\|Tv\| : v \in V \wedge \|v\| \leq 1\}$$

**הערה 64.** אינטואציית גיאומטרית טובה היא לחשב על  $\|T\|$  "הכדור המינימלי שוחסם את  $Tu$ " כאשר  $u$  נורמלי. **лемה 15.** כזכור,  $\sigma_1$  הערך הסיגנורי המקסימלי של  $T$ . אז:

$$\|Tv\| \leq \sigma_1 \|v\|$$

הוכחה. מפרק העתקה לערכים סינגולרים:

$$Tv = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle \sigma_i | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{v}_i$$

משמעותו ש- $\mathbf{v}_i$  אורתונורמלליים, אז  $\|\mathbf{v}_i\| = 1$ . לכן:

$$\|Tv\| = \sum_{i=1}^n \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \leq \sum_{i=1}^n \sigma_1 \langle v | \mathbf{u}_i \rangle = \sigma_1 \left( \sum_{i=1}^n \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \right) =: *$$

משמעותו, בגלל ש- $g_i$  בסיס אורתונורמלי או  $v = \sum_{i=1}^n \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{u}_i$ . דהיינו בgal ש-1

$$* = \sigma_1 \left\| \sum_{i=1}^n \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{u}_i \right\| = \sigma_1 \|v\|$$

ושה"כ אכן  $\|Tv\| \leq \sigma_1 \|v\|$  כדרושים. ■

**משפט 161.** הנורמה של ההעתקה היא פונקציה חיובית ופחות או יותר לינארית:

$$\|T\| \geq 0 .1$$

$$\|T\| = 0 \iff T = 0 .2$$

$$\|\lambda T\| = |\lambda| \|T\| .3$$

$$\|S + T\| = \|S\| + \|T\| .4$$

$$\|T\| = \|T^*\| .5$$

**משפט 162.** כאשר  $\sigma_1$  הערך הסיגנורי הגדל ביותר של  $T$ , אז  $\|T\| = \sigma_1$ .

**הערה 65.** שני המשפטים הבאים לא טרוויאלים אך מובאים כאן ללא הוכחה, לידע כללי בלבד.

**משפט 163.** בהינתן  $T: V \rightarrow W$  ו- $\sigma_1 \dots \sigma_n$  ערכים סינגולריים, אז:

$$\min\{\|T - S\| : S \in V \rightarrow W \wedge \operatorname{rank} S \leq k\} = \sigma_{k+1}$$

$$\begin{aligned} \sigma_k &= \max_{\dim S=k} \min_{x \in S \wedge \|x\|=1} \|Tx\| \\ \sigma_k &= \min_{\dim S=n-k+1} \underbrace{\max_{x \in S \wedge \|x\|=1} \|Tx\|}_{\|T|_S\|} \end{aligned}$$

**משפט 164 (משפט המינ-מקס).** לכל  $[n] \in \mathbb{N}$ , כאשר  $S$  מ"ז:

ובאופן שקול (ודי הגיוני):

באופן כללי, ערכים סינגולריים משמשים כדי להגיד נורמות רבות על העתקות.

המשך בעמוד הבא

## Common Algorithms.....9

בניגוד לפרקי הבה, הפרק זה לא מעוניין בכלל. הוא מסכם בקצרה אלגוריתמים מועילים שרווחים בתרגולים וצדאי לזכור (אין כאן סיכום מלא של התרגולים).

### 9.1 ~ אלגוריתם מרכיבים

#### 9.1.1 לכsoon

שלבים: בהינתן  $A \in M_n(\mathbb{F})$  מטריצה.

- נחשב את  $f_A$
- נמצא את שורשי  $f_A^{\text{red}}$ . אם אנו מתקשים למצוא את שורשי הפולינום, נמצא את  $\lambda_i$ .
- לכל  $\lambda_i$ , נמצא בסיס למרחב העצמי באמצעות חישוב  $(\lambda_i I - A)^{-1}$ . איברי הבסיס יהיו ה"ע"ים בעבור  $\lambda_i$ .
- סה"כ  $\text{diag}(\lambda_1 \dots \lambda_n)$  המטריצה האלכסונית המתבקשת ע"י מטריצת מעבר הבסיס הנתונה ע"י ה"ע"ים מהשלב הקודם.

#### 9.1.2 ג'ירדן

ג'ירדן מטריצה כללית תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$  מטריצה שהפולינום האופייני שלה  $f_A(x) = \prod_{j=1}^m (x - \lambda_j)^{r_j}$  (בה"כ מתקיים מעל הרחבה לשדה סגור אלגברית). לכל  $j \in [m]$  נבצע את הפעולות הבאות:

- נמצא את הפולינום  $f_A(x)$  האופייני ונפרק אותו לכדי גורמיםلينאריים.
  - נחשב את  $(A - \lambda_j)^{\ell_j} V_{\lambda_j}^{(i)} := \mathcal{N}((A - \lambda_j)^{\ell_j})$  (המרחב העצמי המוכל).
- הערה: אפשר באופן חלופי לחשב את הפולינום המינימלי, שכן רأינו ש- $m_i$  הריבוי של  $\lambda_i$  ב- $\text{B}(x)$ .
- נחזיר על האלגי' למציאת צורת ג'ירדן למטריצה נילפוטנטית:

- נגדיר  $B_{\lambda_j} = \emptyset$

- לכל  $i \in [\ell_j]$  נבצע:

\* נמצא בסיס כלשהו  $C_{\lambda_j}^{(i)-}$  של  $V_{\lambda_j}^{(i-1)}$ .

\* נוסיף לו את  $C_{\lambda_j}^{(i)-}$

\* נשלים את  $C_{\lambda_j}^{(i)+}$  לבסיס של  $V_{\lambda_j}^{(i)}$ . נסמן ב-

\* נוסיף לו את  $B_{\lambda_j}$

- נגדיר  $B = \bigcup_{j=1}^m B_{\lambda_j}$  הבסיס המג'ירדן.

**מציאות:** ידוע  $J_n(\lambda) = \lambda I_n + J_n(0)$  ולכן מהיות  $\lambda I, J_n(0)$  מתחלפות נקבל מנוסחת הבינום של ניוטון:

$$(J_n(\lambda)^m)_{ij} = \begin{cases} 0 & j > i \\ 0 & j < i - m \\ \binom{m}{i-j} \lambda^{m-(i-j)} & \text{else} \end{cases}$$

דהיינו:

$$J_n(\lambda)^m = \begin{pmatrix} \binom{m}{0} \lambda^m & & & & \\ \binom{m}{1} \lambda^{m-1} & \binom{m}{0} \lambda^m & & & \\ \vdots & \ddots & \ddots & & \\ & & & \ddots & \\ \binom{m}{m} \lambda^0 & \binom{m}{m-1} \lambda^1 & \ddots & \ddots & \\ 0 & \binom{m}{m} \lambda^0 & \dots & \ddots & \binom{m}{0} \lambda^m \\ \vdots & 0 & \binom{m}{m} \lambda^0 & \dots & \binom{m}{m-1} \lambda^1 & \binom{m}{0} \lambda^m \\ 0 & & \vdots & \ddots & \ddots & \end{pmatrix}$$

#### 9.1.3 אלגוריתם גראם-شمידט

נרצה למצוא בסיס אורטורונורמלי/or正交基底 למספר'פ כלשהו. יהיו בסיס  $v_1 \dots v_n$  של  $V$ .

- למציאת בסיס אורתוגונלי: נגדיר לכל  $i \in [n]$

$$\tilde{v}_i = v_i - \sum_{j=1}^{i-1} \frac{\langle v_i | \tilde{v}_i \rangle}{\langle \tilde{v}_i | \tilde{v}_j \rangle} \cdot \tilde{v}_j$$

ואז  $(\tilde{v}_n \dots \tilde{v}_1)$  בסיס אורתוגונלי (הבחנה: התהlik רקורסיבי,начילה  $i-1 = i$  ונסים  $i = n$ ). במידת הצורך נוכל לנормל בסוף ע"י הגדרת:

$$\bar{v}_i = \frac{\tilde{v}_i}{\|\tilde{v}_i\|}$$

ואז  $(\bar{v}_n \dots \bar{v}_1)$  אורתונורמלי מסיבות ברורות.

- מיציאת בסיס אורתונורמלי: (פחות יציב נומריה מאשר למצוא אורתונורמלי ואז לנורמל, אך יותר קל חישובית) נגדיר לכל  $i \in [n]$

$$\bar{v}_i = \frac{1}{\|v_i\|} \left( v_i - \sum_{j=1}^{i-1} \langle v_i | \bar{v}_i \rangle \cdot \bar{v}_i \right)$$

בצורה זו נוכל לנורמל תוך כדי התהlik.

## 9.2 ~ מספר אלגוריתמים נוספים

- אלגוריתם אוקלידי לתחום ראשי (בפרט בעבר פולינומיים):
- נורמל וקטור: נגדיר  $\frac{v}{\|v\|} = u$  הוא  $u$  מנורמל.
- בדיקת  $T$ -איוריאנטיות: בהינתן  $B$  בסיס של  $V$  נחשב את  $T(B) \subseteq W$  ונבדוק האם  $W$  ע"י מעבר על כל איבר בסיס ודרוג.
- יחסוב  $A^{-1}, A^{n+c}$  באמצעות משפט קייל-המילטון: ידוע  $f_A(A) = 0$ , ואם נשאר גורם חופשי  $0 = \alpha_n A^n + \dots + \alpha_0 A^0$  אז נוכל להעביר אגפים ולקבל:  $A^{-1} = \frac{1}{\alpha_0} (\sum_{k=1}^n \alpha_k A^{k-1})$ . כדי לחשב את  $A^{n+c}$  תחילה נחשב את  $A^n$  באמצעות העברת אגפים וקבלת  $A^n = -\sum_{k=0}^{n-1} \alpha_k A^k$  (כי  $\alpha_n = 1$  כי הפולינום מותקן). עתה, נכפול ב- $A$  בדיק  $c$  פעמים, ומוסום שידוע  $A^n$ , בכל חלוקה שבא נקבל  $A^{n+1} = A^n A$  נוכל להוציא גורם משותף ולקבל  $A^{n+1} = A(A^n) = \sum_{k=1}^n \beta_k A^k$  שה"כ נוכל לבטא את  $A^{n+c}$  כקombינציה לינארית של  $A^{n-1} \dots A^1, A^0$ , שעבור מספרי  $n$  קטנים קל לחשב.
- ყזוג בבסיס אורתוגונלי: לכל  $V \in u$  בהינתן  $(v_n \dots v_1)$  בסיס אורתוגונלי, מתקיים  $v_i = \sum_{i=1}^n \frac{\langle u | v_i \rangle}{\|v_i\|^2} \cdot v_i$  (אין צורך לחלק בטורמה בעבר אורתונורמלי).
- מיציאת היטל אורתוגונלי: בהינתן  $(u_n \dots u_1)$  בסיס אורתוגונלי של  $U$  תמ"ז, אז  $p_U(v)$  (גם כאן אין צורך לחלק בטורמה בעבר בסיס אורתונורמלי).
- מיציאת לכסון אוניטרי/אורותוגונלי (אם קיים ממשפט הפירוק הספקטרלי):
  - נמצא את הע"ע של הפעתקה.
  - לכל ע"ע, נמצא בסיס עצמי של ו"ע ואז נבצע עליו בראム-شمידט כדי לקבל וקטורים אורתוגונליים/אורותונורמלים.
  - נשרשר את הבסיסים לקבלת בסיס אורתוגונלי/אורותונורמלי מלכון.
- מיציאת פירוק SVD: בהינתן  $T$  הפעתקה, נמצא את הפירוק הספקטרלי של  $T T^*, T^* T$  ומהזהויות  $TT^* = U \Sigma^2 U^T$ ,  $T^* T = U \Sigma V^T$ , נקבע  $T^* T = V \Sigma^2 V^T$ .

המשך בעמוד הבא

## Dual Spaces ..... 10

את הפרק להלן המרצה של אודיסאה, בן בסקון, החליט להבהיר, כדי לתת ראייה נרחבת יותר על לינאריות – מנוקודת מבט של תורה הקטגוריות. הרעיון הוא להבחן בכך (א) בין כל קטגוריה לדואלי שלה קיימים פונקטור Kontortaינווריאנטי, ו(ב) הוכח הדואליות העתקה, והן פונקציונל, הן קטגוריות דואליות למרחוב הוקטוררי, ולכן איזומורפיות אחת לשניה (שכן הדואלי יחיד עד לכדי איזומורפיזם).

### 10.1 ~ הגדרות בסיסיות

**הגדרה 92.** בהינתן  $V$  מ"ו מעל  $\mathbb{F}$ , נגדיר  $V^* = \text{hom}(V, \mathbb{F})$ .

הבנה. אם  $n = \dim V$  אז  $\dim V^* = \dim V$ . לכן  $V^* \cong V$ . לא נכון במקורה הסוף ממדי.

**лемה 16.** יהי  $B = (v_i)_{i=1}^n$  בסיס ל- $V$ . אז  $\forall i \in [n]: \exists \psi_i \in V^*: \forall j \in [n]: \psi_i(v_j) = \delta_{ij}$

**משפט 165.** יהי  $V$  נ"ס ו- $B = (v_i)_{i=1}^n$  קיים ייחיד בסיס המקיים  $\forall i, j \in [n]: \psi_i(v_j) = \delta_{ij}$

הוכחה. נבחן שהבדרנו העתקה לינארית  $\psi: V \rightarrow V^*$  והוא מגדרה ביחידות  $\psi$  לינארית  $\psi: V \rightarrow V^*$ :  $\psi(\alpha_1 v_1 + \dots + \alpha_n v_n) = \sum_{i=1}^n \alpha_i \psi(v_i)$ . נותר להוכיח שהוא אכן בסיס. יהי  $\sum_{i=1}^n \alpha_i \psi(v_i) = 0$ . ( $\alpha_1, \dots, \alpha_n \in \mathbb{F}$ ) יהי  $j \in [n]$ . אז  $\psi(v_j) = \sum_{i=1}^n \alpha_i \psi(v_i)$ . נשים  $\psi(v_j) = 0$ . ( $\psi(v_j) = \sum_{i=1}^n \alpha_i \psi(v_i)$ ). יהי  $\psi(v_j) = \sum_{i=1}^n \alpha_i \psi(v_i)$ . נשים  $\psi(v_j) = 0$ . ( $\psi(v_j) = \sum_{i=1}^n \alpha_i \psi(v_i)$ ). ■

נבחן שאפשר להגיד:

**הגדרה 93.**  $V^{**} = \text{hom}(V^*, \mathbb{F})$ .

ואכן  $\dim V < \infty$ :

$$V \cong V^* \cong V^{**}$$

במקורה הזה, בנגדוד לאייז'י הקודם, יש אייז'י "טבאי" (קאנוני), כלומר לא תלוי באף בסיס.

**משפט 166.** קיים איזומורפיזם קאנוני בין  $V$  ל- $V^{**}$ .

הוכחה. נגדיר את האיז'ו הבא:

$$\psi: V \rightarrow V^{**} \quad \psi(v) =: \bar{v} \quad \forall \psi \in V^*: \bar{v}(\psi) = \psi(v)$$

נוכיח שהוא אכן איז'ו:

• ט"ל: יהיו  $\alpha, \beta \in \mathbb{F}$ ,  $v, u \in V$ . אז:

$$\psi(\alpha v + \beta u) = \overline{\alpha v + \beta u} \stackrel{!}{=} \alpha \bar{v} + \beta \bar{u}$$

נוכיח זאת:

$$\overline{\alpha v + \beta u}(\varphi) = \varphi(\alpha v + \beta u) = \alpha \varphi(v) + \beta \varphi(u) = \alpha v(\varphi) + \beta u(\varphi) = (\alpha \bar{v} + \beta \bar{u})(\varphi) = (\alpha \psi(v) + \beta \psi(u))(\varphi)$$

• חח"ע: יהי  $\psi \in \ker \psi$ . רצים להראות  $\psi(v) = 0$ .

$$\forall \varphi \in V^*: \bar{v}(\varphi) = 0 \implies \forall \varphi \in V^*: \varphi(v) = 0$$

אם  $v$  אינו וקטור האפס, נשלימו לבסיס  $(v_i)_{i=1}^n$  ו- $\varphi_1, \dots, \varphi_n$  בסיס הדואלי אז  $\varphi_1(v) = 1$  אבל אז  $\varphi_1(\bar{v}) = 0$ .

• על: משווין ממדים  $\dim V^{**} = \dim V$ .

■

כלומר, הפונקציונלים הדואלי השני הם למעשה פונקציונלים שלוקחים איזשהו פונקציונל הדואלי הראשון ומיציבים בו וקטור קבוע.

### 10.2 ~ איזומורפיות למרחבי מכפלה פנימית

#### 10.2.1 העתקה צמודה (דואלית)

**סימונו 18.** לכל  $v \in V$  ו- $\varphi \in V^*$  נסמן  $\varphi(v) = (\varphi, v)$

**הערה 66.** סימון זה הינו משום שהכנתה וקטור לפונקציונל דו-אליאיזומורפי למכפלה פנימית.

**משפט 167.** יהיו  $V, W$  מ"זים נוצרים סופיים מעל  $\mathbb{F}$ ,  $T: V \rightarrow W$ . אז קיימת ויחידה  $T^*: W^* \rightarrow V^*$  כך ש- $v \in V$

$$(T^*(\psi), v) = \psi(T(v))$$

אם לציין דיאגרמה:

$$V \xrightarrow{T} W \cong W^* \xrightarrow{T^*} V^* \cong V$$

(תנסו לציר את זה ביריבוע, ש- $V, W$ ,  $V^*, W^*$  למעלה, כדי להבין ויזואלית למה זה הופך את החצים) בrama המתא-מתמטית, בתורת הקטגוריות, יש דבר שנקרא פנקטור – דרך להוות בין אובייקטים שונים במתמטיקה. מה שהוא, לדוגמה, זה להעביר את  $\text{hom}(V, W)$  – מרחבים וקטוריים סוף ממדים – למרחב המטריצות. הדבר הזה נקרא פנקטור קו-וריאיני. במקרה לעיל, זה פנקטור קוונטרא-וורייאנטי – שימוש ב- $T^*$  הופך את החצים. (הרחבת של המרצה) אז אפשר להגיד פנקטור אבל במקום זה עשו את זה בשפה שאנו מכירים – לינארית 1א. בהינתן  $W^* \in \psi$ , נרצה למצוא  $T^*(\psi) \in V^*$ :

$$T^*(\psi) = \psi \circ T$$

ברור מדוע  $V^* \rightarrow W^*$ . בעצם, זה איזומורפים ("בשפת הפנטוררים") קאונו. עוד קודם לכן ידענו (בגלל ממדים) שהם איזומורפים, אך לא מצאנו את האיזומורפים ולא ראיינו שהוא קאונו.

$$\tau: \text{hom}(V, W) \rightarrow \text{hom}(W^*, V^*) \quad \tau(T) = T^*$$

היא איזומורפים.

(הערה: תודה למרצה שנענה לבקשתו ולא השתמש ב- $\varphi$  אחרי שעשית  $\phi$ )

הוכחת לינאריות. יהיו  $\alpha \in \mathbb{F}, T, S \in \text{hom}(V, W)$ .

$$\tau(\alpha T + S) = (T + \alpha S)^*$$

יהי  $\psi \in W^*$ , אז:

$$(T + \alpha S)^*(\psi) = \psi \circ (T + \alpha S)$$

יש למעלה פונקציונל ב- $V$ . ננסה להבין מה הוא עשו על  $V$ . יהיו  $v \in V$ :

$$\begin{aligned} [\psi(T + \alpha S)](v) &= \psi((T + \alpha S)v) \\ &= \psi(T)v + \alpha\psi(S)(v) = (\psi \circ T + \alpha\psi \circ S)(v) \\ &= ((T^* + \alpha S^*) \circ (\psi))(v) \\ &= (\tau(T) + \alpha\tau(S))(\psi)(v) \end{aligned}$$

סה"כ קיבלנו לינאריות:

$$\tau(T + \alpha S) = \tau(T) + \alpha\tau(S)$$



נוכל להוכיח זאת יותר בפשטות עם הנטיצה של "המכפלה הפנימית" שהגדכנו לעיל, ( $\varphi$ ). עתה נוכיח ש- $\tau$  לא רק לינארית, אלא מוגדרת היטב.

הוכחה.

- **חח"ע:** תהי  $\tau: \text{hom}(W^*, V^*) \rightarrow \text{hom}(V, W)$ . נרצה להראות ש- $\tau$  העתקה האפס. נניח בשיילה ש- $0 \neq T \in \ker \tau$ , אז  $T^* = 0_{\text{hom}(W^*, V^*)}$ . נשלימו לבסיס –  $T(v') = w_1, w_2, \dots, w_n$  (בבסיס  $V$ ). יהיו  $\psi_1, \dots, \psi_n$  הבסיס הדואלי. אז:

$$\tau(T)(\psi_1) = T^*(\psi_1) = \psi_1$$

אז:

$$0 = \tau(T)(\psi_1)(v') = T^*(\psi_1)(v') = \psi_1 \circ T(v') = \psi_1(w_1) = 1$$

סתירה. לכן  $\ker \tau = \{0\}$  ולכן  $\tau$  חח"ע.

- **על:** גם כאן משווין ממדים

**שאלה מבחן שבן עשה.** ("את השאלה זו לא פתרתי בזמן המבחן, ואני די מתביש כי אפשר לפתור אותה באמצעות כלים הרבה יותר פשוטים" "זה היה "לא נכון" זה חידח ערכי") יהיו  $V, W$  מ"ו מעל  $\mathbb{F}$  ו- $(w_1 \dots w_n)$  בסיס של  $W$ . תהיו  $T: V \rightarrow W$ . הוכיחו שקיים  $v \in V$  כך שלכל  $\varphi_i \in V^*$  מתקיים:

$$T(v) = \sum_{i=0}^n \varphi_i(v) w_i$$

**משמעותו:** בנויגוד לממה שבן עשה ב מבחון,  $T$  לא בהכרח נוצר סופית.

הוכחת ראש צquier. לכל  $v \in V$  קיימים ייחדים  $\alpha_1 \dots \alpha_n$  כך ש- $\sum_{i=0}^n \alpha_i w_i = T(v)$ . נגדיר  $\varphi_i(v) = \alpha_i$ . זה **לינארי**.

הוכחה "pitotchneta". נתבונן בסיס הדואלי  $B^* = (\psi_1 \dots \psi_n)$  שמקיים את הדلتא של קרונקר והקל. נגדיר  $\varphi_i(v) = \sum_{i=0}^n \alpha_i w_i$ . אז  $T(v) = \sum_{i=0}^n \alpha_i \psi_i(v) w_i$ .

$$\sum_{i=0}^n \varphi_i(v) w_i = \sum T^*(\psi_i)(v) w_i$$

א.ל.  $\varphi_i(v) = T^*(\psi_i)(v)$ . אך נבחין שהגדרכנו:

$$T^*(\psi_i)(v) = \psi_i(T(v)) = \psi_i \left( \sum_{j=0}^n \alpha_j w_j \right) = \alpha_j$$

"הפקת למרצה במתמטיקה כדי להתנקם באחותך? " "כן."

### 10.2.2 המאפס הדואלי ומרחב אורתוגונלי

**הגדרה 94.**  $V$  מ"ו נוצר סופית. יהיו  $S \subseteq V$  קבוצה. נגדיר  $S^0 = \{\varphi \in V^* \mid \forall v \in S: \varphi(v) = 0\}$ .

$$S^0 = \{0\}^0 = V^*, \quad V^0 = \{0\}$$

**דוגמאות.**

**משפט 168**

$$S^0 \text{ תמי'ו של } V^*.$$

$$(\text{span } S)^0 = S^0$$

.2

$$S \subseteq S' \implies S'^0 \subseteq S^0$$

.3

**משפט 169.**  $V$  נ"ס,  $U \subseteq V$  תמי'ו. אז  $\dim U + \dim U^0 = n$ .

באופן דומה אפשר להמשיך ולעשות:

$$\dim U^0 + \dim U^{**} = n$$

וכן:

$$U \cong U^{**}$$

אייזומורפיים קאנוני. זאת כי:

$$\forall \varphi \in U^0 \forall u \in U: \varphi(u) = 0$$

ומי אלו הוקטורים שיאפסו את  $\varphi$  שמאפס את  $u$ ? הוקטורים ב- $U$  עד לכדי האיזומורפיים הקאנוני מ- $U^{**}$  ל- $U$ . נבחן ש:

$$[T^*]_{\mathcal{A}^*}^{\mathcal{B}^*} = ([T]_{\mathcal{B}}^{\mathcal{A}})^T$$

כאשר  $\mathcal{A}$  בסיס ל- $V$ ,  $\mathcal{B}$  בסיס ל- $U$ ,  $\mathcal{A}^*$  בסיס ל- $V^*$ ,  $\mathcal{B}^*$  בסיס ל- $U^*$ .

## סוף הקורס ~ 2025B

מאת שחר פרץ

זופף כ- $\text{LaTeX}$  וווצר כאפליקציות תוכינה חופשית לככל