

**רשימות אלגברה לינארית 2**  
שחור פרץ ~ 2025B

גרסה 1.1.0

## Introduction . . . . . 0.1

רישיון ~ License ~ 0.1.1

The following summary is provided under the GNU General Public License version 3 (GPLv3). It can be distributed and/or modified under the terms of the license, or any later version of it. Additional information can be found [here](#).

הסיכום להלן מסופק תחת רישיון התוכנה החופשית של גנו גרסה 3 (GNU General Public License (GPL) version 3). ניתן להעתיקו ו/או להפיצו תחת GPLv3 או גרסה מאוחרת יותר. מידע נוסף אפשר למצוא [כאן](#).

### 0.1.2 ~ הרגה מילויים שאפשר לדלג עליו

הסיכום להלן נוצר משילוב של ארבעת המקורות הבאים:

- מסקנות מהספר "Linear Algebra Done Right" (עם הוכחות טכניות כתובות)
- הרצאות באודיסאה של בן בסקין
- תרגולים של עומר שדה-אור

כנגד שלושה נושאים דיברה אלגברה לינארית 2 –

1. **אופרטורים ליניארים**, הן העתקות ממוחב לעצמו.
2. **מבנה ביליניארי**, אובייקט מתמטי נוסף שנitin ליצג ע"י מטריצה.
3. **מרחבי מכפלה פנימית**, מרחבים בהם מוגדרת מעין תבנית סקוקי בילינארית שמאפשרת תיאור "גודל", וביהם יש ערך לפירוק מטריצות לכפל של מספר מטריצות שונות.

הגרסה האחרונה של הסיכום תהיה זמינה [בקישור הבא](#) כל עוד מיקרוסופט לא פשטו את הרgel. אם מוצאים בסיכום טעויות (החל בתקלדות, אלה בשגיאות חטיב, וכמוון טעויות מתמטיות) אשותם אם תפנו אליו במייל ([perets.shahar@gmail.com](mailto:perets.shahar@gmail.com)), בטלפון (אם אתם מכירים אותו ויש לכם אותו), או באמצעות GitHub Issues (קישור בתחילת המשפט).

מקווה שתהנו מהסיכום ותמצאו אותו מועיל;

שחר פרץ, 19.7.2025

**ازהרה.** הסיכום הזה מכיל בחלקיו הוכחות שאני כתבתי ולא הופיעו בהרצאה. השימוש בסיכום על אחריות המשתמש ואני לא ערבת לנכונות המידע.

### 0.1.3 ~ סימוניים

בסיכום הבא נניח את הסימונים הבאים:

- $[n] := \mathbb{N} \cap [0, n]$
- בהינתן  $W \subseteq V$ :  $T: V \rightarrow W$  העתקה ו-  $U \subseteq V$  תמי"ו, נסמן  $\{Tu \mid u \in U\}$
- בהינתן  $W \subseteq V$ :  $T: V \rightarrow W$ ,  $v \in V$ , נסמן  $(Tv)^\dagger := T(v^\dagger)$
- בהינתן  $A$  קבוצה עם יחסים קילוטים,~, נסמן את קבוצת המנה ב-  $\sim / A$
- בפוקולטה למטריקה בת"א מקובל להשתחש ב-  $(w | v)$  בשיביל מכפלה פנימית. בסיכום זהה משתמש ב-  $(w | v)$ , גם כן סימון מקובל (בעיקר בפייזיקה), שאני חשב שנראה מגניב הרבה יותר.
- נסמן שחלוף (transpose) ב-  $A^T$  ולא  $A^t$
- הטעמים כוללים את 0, ו-  $\mathbb{N}_+$  ("הטעמים החשובים") אינם.
- ט"ל הוא קיצור לטרנספורמציה לינארית.

### 0.1.4 ~ רשימת נושאים שהוספה לסיום נוספת על החומר של הקורס

- מציאת צורת ג'ירדן באמצעות מרחבים עצמיים מורחבים (עזרה מאוד להבין מה צורת ג'ירדן עשויה).
- תוצאות מצורת ג'ירדן (מופיע בסיסטירים קודמים וברמה הפרקטית חומר למבחרן).

- הרחבה על הרדיוקלים של תבניות בילינאריות (סתם כי זה מגניב).
- הרחבת פירוק SVD להעתקות שאין אופרטורים (מועיל למדמ"חיסטיים).
- מסקנות מ-SVD ו שימוש הקונספט של ערכים סינגולריים.

# תוכן העיוניים

2	מבוא . . . . .	0.1
2	רישון . . . . .	0.1.1
2	הרבבה מיללים שאפשר לדלג עליהם . . . . .	0.1.2
2	סיכום . . . . .	0.1.3
2	רשימת נושאים שהוספה לסייעomas נוסף על החומר של הקורס . . . . .	0.1.4
<b>5</b>	<b>1 חקר אופרטורים לינאריים וצורות ג'ordon</b>	
6	לכsoon . . . . .	1.1
6	מבוא לפרך . . . . .	1.1.1
6	ערככים עצמיים ווקטוריים עצמיים לאופרטורים לינאריים . . . . .	1.1.2
7	ערככים עצמיים ווקטוריים עצמיים למטריצות . . . . .	1.1.3
8	פולינום אופיני . . . . .	1.1.4
10	על הקשר בין ריבוי גיאומטרי ואלגברי . . . . .	1.1.5
11	1.1.5.1 פיבונacci' בדקה סופי . . . . .	
11	שילוש . . . . .	1.1.6
13	על ההבדל בין פולינום לפולינום . . . . .	1.1.7
13	משפט קילי-המיטון . . . . .	1.1.8
15	תורת החוגים . . . . .	1.2
15	מבוא והגדרות בסיסיות . . . . .	1.2.1
15	ראשוניות ואי-פריקות . . . . .	1.2.2
18	הרחבת שדות . . . . .	1.2.3
19	חוג הפולינומיים . . . . .	1.2.4
20	1.2.4.1 פונקציות רצינליות ומספרים אלגבריים . . . . .	
22	פירוק פרימרי . . . . .	1.3
22	מרחבים $T$ -שמורים וציקליים . . . . .	1.3.1
23	הפולינום המיניימי . . . . .	1.3.2
25	ניסוח והוכחת משפט הפירוק הפרימרי . . . . .	1.3.3
28	צורת ג'ordon . . . . .	1.4
28	מציאת שורשי פולינום אופיני ממעלה חמישית ואילך . . . . .	1.4.1
29	צורת ג'ordon לאופרטור לינארי נילפוטנטי . . . . .	1.4.2
29	1.4.2.1 נילפוטנטיות . . . . .	
29	1.4.2.2 שרשאות וציקליות . . . . .	
31	1.4.2.3 ניסוח צורת מיקל ג'ordon לאופרטור נילפוטנטי . . . . .	
33	צורת ג'ordon לאופרטור לינארי כללי . . . . .	1.4.3
33	1.4.3.1 בעזרת פירוק פרימרי . . . . .	
34	1.4.3.2 בעזרת מרחבי עצמיים מוככלים . . . . .	
36	תוצאות מצורת ג'ordon . . . . .	1.4.4
<b>38</b>	<b>2 הגדרה וחקר מרחבי מכפלה פנימית</b>	
39	tabniot bi-linariot . . . . .	2.1
39	הגדרות בסיסיות בעברו tabniot bi-linariot כלויות . . . . .	2.1.1
41	חיפה וסימטריות . . . . .	2.1.2
43	tabniot ribuot . . . . .	2.1.3
43	משפט ההתאמה של סילבסטטר . . . . .	2.1.4
46	מרחבי מכפלה פנימית . . . . .	2.2
46	2.2.1 הגדרה כללית . . . . .	

46 . . . . .	2.2.1.1	מעל ℝ
46 . . . . .	2.2.1.2	מעל ℂ
47 . . . . .	2.2.2	אורטוגונליות, זהיות ואיישוונות של המכפלה הפנימית
47 . . . . .	2.2.2.1	משפט פיתגורס ותוצאותיו
49 . . . . .	2.2.3	מרחבים ניצבים והיטלים
50 . . . . .	2.2.3.1	אלגוריתם גראמס-شمידט
51 . . . . .	2.2.4	צמידות ודואליות
51 . . . . .	2.2.4.1	העתקות צמודות לעצמן, והעתקות חיוביות
54 . . . . .	2.2.4.2	ההעתקה הצמודה
56 . . . . .	2.3	פירוקים
56 . . . . .	2.3.1	המשפט הספקטרלי להעתקות
56 . . . . .	2.3.1.1	ניסוח המשפט הספקטרלי להעתקות צמודות לעצמן
57 . . . . .	2.3.1.2	ניסוח המשפט הספקטרלי בעבר הנטקה כללית
58 . . . . .	2.3.1.3	תוציאות ממשפט הפירוק הספקטרלי
60 . . . . .	2.3.2	מטריצות אוניטריות
62 . . . . .	2.3.2.1	צורה נורמלית למטריצה אורטוגונלית
64 . . . . .	2.3.2.2	המשפט הספקטורי בניסוח מטריציוני
64 . . . . .	2.3.3	פירוק פולארי
64 . . . . .	2.3.3.1	מבוא, וקשר לתבניות ביילינאריות
66 . . . . .	2.3.3.2	ניסוח הפירוק הפולארי
67 . . . . .	2.3.4	פירוק SVD
67 . . . . .	2.3.4.1	ניסוח והוכחת SVD
68 . . . . .	2.3.4.2	הרחבת SVD להעתקות שאין אופרטורים
70 . . . . .	2.3.4.3	נורמה של העתקה
71 . . . . .	3	נספחים
72 . . . . .	3.1	מרחבים דואליים
72 . . . . .	3.1.1	הגדרות בסיסיות
73 . . . . .	3.1.2	אייזומורפיות למרחבי מכפלה פנימית
73 . . . . .	3.1.2.1	העתקה צמודה (דואלית)
74 . . . . .	3.1.2.2	המאנפס הדואלי ומרחב אורטוגונלי
76 . . . . .	3.2	סיכום תוצאות מרכזיות
76 . . . . .	3.2.1	סיכום פירוק פרימרי וצורת ג'ורדן
76 . . . . .	3.2.2	סיכום תבניות ביילינאריות
77 . . . . .	3.2.3	סיכום נושא הפירוקים
78 . . . . .	3.3	אלגוריתמים
80 . . . . .	3.4	תרגילים מומלצים

בתיאכו

## **פרק 1**

### **חקר אופרטורים לינאריים וצורות גיורדו**

# 1.1 Diagonalization . . . . .

## 1.1.1 ~ מכוון לפרך

**הגדלה 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 כשהי שנרצה להפעל. נרצה לזכור מה יקרה לפעולה לאחר שנפעיל אותה מספר פעמים. כפל מטריצות היא פעולה מסדר גודל של  $(n^3) \mathcal{O}$ . אך, ישן מטריצות שקל מאד להעלות בריבוע, ובכך נוכל להפוך את ההליך לפשטוט בהרבה, ואנ' לנסה אותו בצורה של נוסחה סגורה פשוטה. דוגמה מטריצה כזו היא מטריצה אלכסונית. ננסה למצוא דרך "להמיר" בין מטריצה "רגילה" למטריצה אלכסונית.

**הגדלה 2.** ו- $T$  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:

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

(בהתחת 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  $\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}_B = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$ . [המשמעות של  $\Lambda$  היא מטריצה אלכסונית כלשהית] אז קיבל:  $(v_1, v_2) = P^{-1} \Lambda P$

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

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

**הגדלה 3.** אופרטור לiniاري (א"ל) הוא ה"ל/ט"ל ממוחב וקטורי  $V$  לעצמו.

## 1.1.2 ~ ערכיס עצמיים וקטוריים עצמיים לאופרטורים ליניארים

**הגדלה 4.** יהי  $T: V \rightarrow V$  א"ל. אז  $v \in V \setminus \{0\}$  נקרא וקטור עצמי של  $T$  (ו"ע) אם קיים  $\lambda \in \mathbb{F}$  כך ש- $\lambda v = T v$ .

**הגדלה 5.** λ מההגדרה הקודמת נקרא ערך עצמי (ו"ע) של  $T$ , המתאים לו"ע

שאלה. יהי  $\mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}^n$   $T$ :  $V = (v_1 \dots v_n)$  נניח ש- $T$  לא ראנינו שקיים בסיס כזה] אז קיימת  $P \in M_n(\mathbb{F})$  הפיכה כך ש- $A$  המקיימת  $T v = A v$  לפ"י הבסיס הסטנדרטי, אז  $v_1 \dots v_n = \text{diag}(T_B^B)[A]$ , כאשר  $\lambda_1 \dots \lambda_n$  ע"ע המתאימים לו"ע

כדי לידעתי כי  $\text{Hom}(\mathbb{F}^n, \mathbb{F}^n) \cong M_{m \times n}(\mathbb{F})$ . מה המשמעות של איזומורפי ( $\cong$ )? בהינתן  $A, B$  מבנים אלגבריים כלשהם, נסמן  $A \cong B$  אם קיימת  $\varphi: A \rightarrow B$  אשר המבנה שלנו מורכבת מפעולות חיבור וכפל, העתקה כזו תהיה לiniארית).

**דוגמא.** אם  $U, V$  מ"ו מעל  $\mathbb{F}$ , הם נוראים איזומורפים אם קיימת  $U \rightarrow V$   $\varphi$  חד"ע וועל המקיימת

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

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

**סימנו 1.** בסוף הסיכום מופיעה הרחבה על תופעות מעין אלו.  
**הגדירה 6.** יהי  $V \rightarrow V$  א"ל, נניח  $\mathbb{F} \in \lambda \in \mathbb{F}$  ע"ע, אז המרחב העצמי (מ"ע) של  $\lambda$  הוא:

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

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

**הגדירה 7.** יהי  $T: V \rightarrow V$  א"ל, ויהי  $\mathbb{F} \in \lambda \in \mathbb{F}$  ע"ע של  $T$ . נגדיר את הרכוי הגיאומטרי של  $\lambda$  (ביחס ל- $T$ ) הוא  $V_\lambda$  בבסיס  $\{v, T v, T^2 v, \dots, T^{n-1} v\}$  מ"ז מוגדר  $n$ . יהי  $V$  מוגדר  $n$ , ונניח קיים  $v \in V$  המקיים  $T^n v = v$  ונניח  $\{v, T v, T^2 v, \dots, T^{n-1} v\}$  בbasis  $V$ . ננסה להבין מהם הע"ע.

יהי  $u \in V$   $u \neq 0$  ו"ע כך  $\sum \alpha_i T^i(v) = u$ . נראה כי  $u = \sum \alpha_i T^i(v)$ .

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

נבחין שהוקטורים העצמיים הם שורשי היחידה – זה תלוי שדה.

**מסקנה 1.** ערכים עצמאיים תלויים בשדה. ערכים עצמאיים של מטריצה מעל  $\mathbb{R}$  יכולים להיות שונים בעבר או בהה המטריצה מעל  $\mathbb{C}$ . דוגמה יותר פשוטה לכך היא העתקת הטיבוב  $\mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^2$ , שאין לה ו"עים מעלה  $\mathbb{R}$  אך יש כאלה 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.

**הגדירה 8.** יהי  $T: V \rightarrow V$  א"ל. נאמר ש- $T$  נתון לכיסוי/לכסון אם קיים  $-V$  בסיס של ו"ע של  $T$ .

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

**הערה 1.** שימו לב – ייתכן מצב בו קיימים פחות מ- $n$  ו"ע שונים אך  $T$  עדין לכיסין. דוגמה:  $0 \cdot id$ .

**מסקנה 3.** תהי  $T: V \rightarrow V$  א"ל. נניח שלכל  $\lambda$  ע"א, ישנה  $B_\lambda \subseteq V_\lambda$  אז  $B = \bigcup_\lambda B_\lambda$  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 טרוויאלי של איברים במ"ע שונים (=עם ע"א שונים). אם אחד מהם אינו 0, קיבלו סטיירה למשפט. ■

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

**מסקנה 4.** יהי  $T: V \rightarrow V$  א"ל כך  $\sum \dim V_\lambda = n$ . אז:

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

שוויון אמ"מ  $T$  לכיסין.

הוכחה. לכל  $\lambda$  יהא  $B_\lambda$  בסיס. אז  $B = \bigcup_\lambda B_\lambda$  בת"ל. אם  $\sum \dim V_\lambda > n$  אז  $\sum \dim V_\lambda > n$  ושוויון.

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

### 1.1.3 ~ ערכים עצמיים וקטוריים עצמיים למטריצות

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

**משפט 3.** תהי  $T: V \rightarrow V$  א"ל ויהי  $B$  בסיס סדור, ו- $V$  נוצר סופי (לעתים יקרא: סופי-סודדי). נניח  $A = [T]_B$ . אז  $0 \neq v \in V$  וקטור עצמי של  $T$  עם ערך עצמי  $\lambda$  אם  $[v]_B$  וקטור עצמי של  $A$  עם ו"ע  $\lambda$ .

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

**הגדלה 10.** מטריצה  $A \in M_n(\mathbb{F})$  תקרא לכסינה/נתנת לכלISON אם היא דומה למטריצה  $\Lambda \in M_n(\mathbb{F})$  אלכסונית, כלומר קיימת הפיכה שعبורה  $\Lambda = P^{-1}AP \in M_n(\mathbb{F})$ .

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

הוכחה. נסמן  $P = (P_1 \dots P_n)$  עםודותיה. 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 מוקוה שראיתם שכפל מטריצה אלכסונית מתחלף" (הוא לא בהכרח). "אני אמרתי שטוט". ~ בן **משפט 5.** בהינתן העתקות  $T, S$  שתיהן לכיסיות לפי אותו הבסיס  $B$  (לא בהכרח אותם הע"ים), אז  $TS = ST$  מתחלפות.

**משפט 6.** המטריצה  $I$  לא עברור  $\mathbb{F} \in \lambda$  דומה רק לעצמה.

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

#### 1.1.4 ~ פולינום אופייני

**תרגיל.** תהי  $A = \begin{pmatrix} -7 & 8 \\ 6 & 7 \end{pmatrix}$ . מצאו ו"ע וע"ע של  $A$  ולכשו 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 (AKA "הפולינום האופייני"). במקרה זהה:

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

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 יחיד עד לכדי כפל בסקלר). במקרה הזה, נבחר  $\begin{pmatrix} 1 \\ -1 \end{pmatrix}$ .

עבור  $\lambda = -1$ , יתקיים:

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

ראינו שהמלכשנת היא העמודות של ה"ע. אז:

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

וסה"כ  $I = P^{-1}AP$ . מכאן צריך למצוא את  $P^{-1}$ .  
**משפט 7.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$  אז  $\lambda \in \mathbb{F}$  אם  $\lambda I - A$  אינו מוגדר. הדרה 11. תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$ . הפוליאו האופייני של  $A$  מוגדר להיות:

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

**משפט 8.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$ . אז  $f_A(x)$  הוא פוליאו מתוקן [=מקדם מוביל הוא  $x^n$ , המקדם של  $x^{n-1}$  הוא  $(-1)^n|A|$ ].

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

ראינו ש- $x$  ו"ע של  $A$  עם ערך עצמי  $\lambda$  אם ומ"מ  $\lambda \in \ker(\lambda I - A)$ , וכן  $\lambda$  ו"ע אם ומ"מ  $\dim \ker(\lambda I - A) > 1$ .

**משפט 9.** פוליאו מתוקן (מקדם מוביל 1) מדרגה  $n$ , המקדם של  $x^{n-1}$  הוא  $(-1)^n \det A$ , המקדם החופשי הוא  $(-1)^n$ .

הוכחה.

- **תכונות הפוליאו.** מבין  $n$  המחוורבים, ישנו אחד ייחד שדרגתו היא  $n$ . הסיבה היא שמדטרמינטה לפי תמורות, התמורה היחידה שתיצור איבר מסדר  $n$  היא תמורת הזהות שתעבור על האלכסון. באינדוקציה על  $n$ , ונקבל:

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

באופן דומה אפשר להוכיח באינדוקציה באמצעות פיתוח לפי שורות:

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

סה"כ גם כאן הראיינו שהדרגה מתבלט מהפוליאו  $(x - a_{ii}) \prod_{i=1}^n$ , כלומר הפוליאו האופייני מתוקן.

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

**המקדם החופשי.** מתקבל מוחצבת 0. מתקבל מוחצבת 0. מתקבל מוחצבת 0. מתקבל מוחצבת 0.



דוגמאות.

א) אם  $A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$  (נתו מהמשפט הקודם).

ב) אם  $A = \text{diag}(\lambda_1 \dots \lambda_n)$

ג) אם  $A = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & * \\ & \ddots & \\ 0 & & \lambda_n \end{pmatrix}$  לאலכסונית 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  $T: V \rightarrow V$  נגידיר את הפוליאו האופייני שלה (פ"א) באופן הבא: נבחר בסיס  $B$  למ"ז  $V$ , ונתבונן  $f_T(x) := f_A(x)$  ונגדיר את  $A = [T]_B$ .

"אתה פותר עכשו שאלת משיעורי הבית" "אל תdag הבודק כבר שלח פתרון" "מה??"  
**משפט 10.** הפ"א של  $T$  מוגדר היטב. למטריצות דומות אותו הפ"א. הוכחה. בשיעורי הבית. ויש סיכוי שגם בדף הסיכום.

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

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

ואז:

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

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

■ הוכחה. יהא  $V \subseteq B$  בסיס של  $V$ . אז  $A = [T]_B$  ומ"מ  $\lambda$  ע"ע של  $A$  אם ומ"מ  $f_A(\lambda) = 0$ .

**הגדלה 14.** יהיו  $\lambda \in \mathbb{F}$  ו- $x \in V$  (או  $A$ ). הינו האלגברי של  $\lambda$  והוא החזקה המקסימלית  $d$  כך ש- $(x - \lambda)^d \mid f_T(x)$  (חלוקת  $(x - \lambda)^d$  על  $f_T(x)$ ).

**דוגמה.** בעבור  $T$  היא העתקת גזירת פולינום, הפ"ע  $f_T(x) = x^{n+1}$  ולכן ע"ע יחיד הוא 0. הריבוי האלגברי של 0 הוא  $n + 1$ .

**סימון 2.** נניח ש- $\lambda$  ע"ע של  $T$  (או  $A$ ) אז  $d_\lambda$  הריבוי האלגברי של  $\lambda$  ו- $r_\lambda$  הריבוי הגיאומטרי של  $\lambda$ .

### 1.1.5 ~ על הקשר בין ריבוי גיאומטרי ואלגברי

**הערה 3.** במקרים רבים  $r_\lambda = n$  כאשר  $n$  דרגת הפולינום. זה לא תמיד המצב.

דוגמה למצב בו זה לא קורה:  $\sum_{i=1}^n d_i = 2$  סכום הריבויים האלגבריים הוא 2, אבל דרגת הפולינום היא 4. זה נכון מעל שדות סגורים אלגברית.

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

הוכחה. יהיו  $\lambda$  ע"ע. אז  $V_\lambda = \{v \in V \mid T v = \lambda v\}$ . 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  $T$  לכיסינה למ"מ שתי הטענות הבאות מתקיימות:

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

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

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

הוכחה.

$\iff$  לכיסינה ראיינו ש-1 מתקיים. במקרה של לכיסינה ראיינו ש- $n = \sum r_{\lambda_i} \leq \sum d_{\lambda_i} = n$  וכן אם לאחד מבין הערכים העצמיים מתקיים  $r_k < d_k$  ונקבל סטייה לשוויזנות לעיל.

$\implies$

$$\begin{aligned} 1 &\implies \sum d_{\lambda_i} = n \\ 2 &\implies \sum r_{\lambda_i} = \sum d_{\lambda_i} = n \end{aligned}$$

■

וסה"כ  $n$  אמ"מ  $T$  לכיסינה.

### (1.1.5.1) פיבונאצ'י בשדה סופי

סדרת פיבונאצ'י:

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

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

היות שמספר הזוגות השונים עבור  $\binom{a_{n+1}}{a_n}$  הוא  $p^2$ , או  $m \leq p^2$ . עבור  $7 \equiv p^2$  ו- $p = 7$ .  
- ככלומר עבור  $7 \equiv p$  יש מחזור באורך  $16 \equiv m$ .  
**הערה 4.** תיראותית עם המידע הנוכחי יתכן והיפוך למוחזר ולא יהיה להתחלה טעונה. אם  $p$  ראשון או  $(p \equiv 1) \pmod{5}$  אז אורך המוחזר חסום מלעיל ע"י  $1 - p$ .

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

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

יש דבר שנקרא "הדיות ריבועית" (חומר קרייה רשות במודול) שmbטיחה שורש לפולינום להלן עבור  $d$  כנ"ל. אכן יש לנו שני ע"ע  
שונים (אם קיים רק אחד אז סטייה מהיות הדיסקרימיננטה  $5 = 5 \equiv 1 \pmod{p}$ ). לכן קיימת  $P$  הפיכה כך ש-:

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

■

כך  $\lambda_1 \neq \lambda_2$ . משפט פרמה הקטן אומר ש- $\lambda_1^{p-1} = \lambda_2^{p-1} = 1$ . ואו  $I = \lambda_1^{p-1} = \lambda_2^{p-1}$ .

## 1.1.6 ~ שילוש

**הגדרה 15.**  $V \rightarrow T: V \rightarrow V$  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 הכוון השני מתקיים.

**משפט 14.**  $T: V \rightarrow V$  ט"ל. נניח ש- $(x - \lambda_i)$  ( $i = 1, \dots, n$ ) (ניתנת לפירוק לגורמים ליניארים) אז  $T$  ניתנת לשילוש.

הוכחה. בסיס.  $n = 1$  היא כבר משולשית וסימנית.  
צע. נניח שהטענה נכונה עבור  $n$  טبعי בלבד, ונראה נכונות עבור  $n+1$ . אז  $f_T$  מתפרק לגורמים ליניארים, שכן יש לו שורש. יהיו  $w_i \in \text{span}(w_1, \dots, w_n)$  של  $T$ . בסיס  $B$  של  $V$  מקיים ש- $[T]_B$  משולשית עליונה (נסמן  $C = (w_1, \dots, w_n)$  אז  $T(w_i) = \sum_{j=1}^n c_{ij} w_j$   $\iff (B = (w_1, \dots, w_{n+1}))$  נגידר את  $w_{n+1}$  להיות ו"ע של  $\lambda$ . נשלימו לבסיס  $B'$ .

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

אז ניתן לומר כי:

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

נסמן  $w = \text{span}(w_2 \dots w_{n+1})$ . קיימת העתקה ליניארית  $f_S: W \rightarrow W$  כך ש- $f_S(x) = f_C(x)$ . לפי ה"א קיים בסיס  $\{w_1\}$  של  $W$  והוא שubarו  $S$  משולשית עליונה. נקבע ש- $B = B'' \cup \{w_1\}$  יתן 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 שכל  $w \in W$  מליניאריות מותקיים ש- $(T - S)w \subseteq \text{span}(w_1)$  לכל  $w \in B'' \cup \{w_1\}$ . סה"כ לכל  $w \in W$  מותקיים ש- $\text{span}(w_1 \dots)$ .

בhocחה זו, בנוו בסיס כך ש-:

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

**הגדלה 16.** מטריצה ניתנת לשילוש אם היא דומה למשולשית.  
**משפט 15.** מטריצה  $A$  ניתנת לשילוש, אם ומ"מ הfp"א האופייני שלה מתפצל לגורמים לינארים.

המשך בעמוד הבא

### 1.1.7 ~ על ההפך ביו פולינום לפולינום

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

אם נתבונן במטריצות דומות, יש הבדל בין להגדיר  $f_A(x) \in \mathbb{F}[x]$ , אך אפשר לטעון  $|B|f_A(x) = |B|$  כשל- $(B \in M_n(\mathbb{F}(x))$ ) ( $xI - A \in M_n(\mathbb{F}(x))$  זה קצת מנוגן כי איברי המטריצה הם או פולינומים קבועים או ממעלה 1). משום שדטרמיננטה שלחלה איבר לשדה, אז  $|B| \in \mathbb{F}(x)$ . כך למעשה נגיא לכך שפולינומים אופיניים שווים כשי איברים בתוך השדה, ולא רק בכך שהם מתנהגים ביחס לקבועים.

דוגמאות:

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

כך:

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

זה לא רצוי. נבחן בשני שוויונות שונים – שוויון פונקציית, בהם  $f = g$  מעל  $\mathbb{F}_2$ , ושוויון בשדה – בו  $0 \neq f - g$  (כי  $x^2 - 1$  לא פולינום האפס, ואף מעל  $\mathbb{F}_2$  ולכן ב- $\mathbb{F}_2(x)$  מתקיים  $f \neq g$ ).

### 1.1.8 ~ משפט קוילוי-המילטון

**הגדלה 17.** שדה  $\mathbb{F}$  נקרא סגור אלגורייט אם כל פולינום  $f$  ב- $\mathbb{F}[x]$  ניתן לבטא כמכפלה של גורמים לינאריים  $(x-a)$  כאשר  $a \in \mathbb{F}$  עד לכדי כפל בסקלר.

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

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

כ"ל עם מטריצות (ראה תרגול)

**טענה.** אם  $[TS]_B = AC$ ,  $[T+S]_B = f(A) + f(S)$  והוכחה נובעת מהתכונות  $[f(T)]_B = f(A)$  ו- $[f(x)]_B = x$ .  $A = [T]_B$  ו- $C = [S]_B$   $A + C = [T+S]_B = f(A) + f(S)$ .

**טענה.** אם  $(f+g)(T) = f(T) + g(T)$  ט"ל, אז  $f \cdot g(T) = f(T) \cdot g(T)$ . באופן דומה  $f(T) = f(T) \cdot id$ .

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

**מסקנה 5.** אם  $A, C$  דומות אז  $f(A) = f(C)$ .

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

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

**משפט 16 (משפט קוילוי-המילטון).** תהי  $f_A(x) = f_T(x)$  הפ"א, אז  $A \in M_n(\mathbb{F})$  ו- $T: V \rightarrow V$  ט"ל (נ"ס) או  $T: V \rightarrow B$  הפ"א, אז  $B \in M_m(\mathbb{F})$ . תהי  $f_A(A) = 0$ .

**הערה 6.** באנגלית, Cayley-Hamilton

הוכחה. נוכיח את המשפט בשלושה שלבים –

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

תת-הוכחה.

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

- **צעד:** נניח ש- $T$  שיעבורו  $B = (v_1 \dots v_n, v_{n+1})$  מושולשית. נגידר תמי'ו  $W = \text{span}(v_1 \dots v_n) \leqslant W \leqslant T$  ( $Tw \in W \forall w \in W$ , ועבורו נכון להראות שהוא אכן עבור וקטורי הבסיס, ונוכיח לכל  $w \in W$   $Tw \in W$  מליינאריות).  
נגידר  $T|_W: W \rightarrow W$  את הצמצום של  $T$  ל- $W$ . ידוע ש- $|T|_W$  ניתנת לשילוש ולכן מקיימות את תנאי האינדוקציה.

לכן,  $0 = (x - \lambda_{n+1})f_{T|_W}(x)$  וסה"כ  $f_{T|_W}(x) = \prod_{i=1}^n (x - \lambda_i)$ . אזי  $\forall w \in W: f_{T|_W}(T)(w) = 0$   
 $\forall w \in W: f_T(T)(w) = 0$   
 מספיק להראות ש- $v \in V: (T - \lambda_{n+1})v \in W$ . 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:

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

- • נוכח בעבר מטריצה משולשית/ניתנת לשילוש.
- ת"הוכחה. אם  $A$  משולשית, אז  $(T_A(v) = Av: f_A(x) = f_{T_A}(x))$  המוגדרת ע"י  $T_A: \mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}^n$  כאשר  $f_A(x) = \text{המוגדרת ע"י } T_A$  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.

ת"הוכחה. נניח  $A = [T]_B$  עבר בבסיס  $B$ , וידוע  $f_T(x) = f_A(x)$ . ידוע ש- $A$  ניתנת לשילוש אם ומ"מ  $f_A(x)$  מותפצל. טענה מהעטיז הלא נכון: לכל שדה  $\mathbb{F}$  קיים שדה  $\mathbb{K} \subseteq \mathbb{F}$  סגור אלגברית (כל פולינום מעל שדה סגור אלגברית מפותץ). לכן, ניתן לחשב על  $A \in M_n(\mathbb{F})$  כמו  $A \in M_n(\mathbb{K})$ . הפולינום האופייני מעל  $K$  הוא אותו הפולינום האופייני מעל  $\mathbb{F}$ . לכן הוא מותפצל (מעל  $\mathbb{K}$ ), ולכן הוא דומה למשולשית, ומהמקרה הראשון  $f_A(A) = 0$ . זאת כי  $f_A(A) = 0$  לא תלוי בשדה

עליו אנו עובדים, וסה"כ הוכחנו בעבר מטריצה כללית, וכך לכל ט"ל.  
 ■  
 ■  
**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 באקסימות הבחירה. הסגור האלגברי הוא יחיד. הטענה זו לא נאמרת באופן רשמי בקורס על אף שהרחבה לשדה סגור אלגברית מועילה מאוד בLINARITY 2 באופן כללי.

### המשך בעמוד הבא

# 1.2 Ring Theory . . . . .

## 1.2.1 ~ מכווא והגדירות בסיסיות

אז, מה זה אובייקט אלגברי? הרעיון – "Data" עם אקסימומות". אנו כבר מכירים רבים מהם: תמורות, חבורות, שדות, מרחבים וקטורים, ועוד. עתה נזכיר אובייקט אלגברי בשם חוג. מקובל לסטן חוג בתורת השלשיה הסדורה  $(R, +, \cdot)$  כאשר  $R \times R \rightarrow R$ .

**הגדרה 19.** חוג  $+ : R \times R \rightarrow R$  הינו אוסף הפעולות בחוג, כאשר  $+ +$  קומוטטיבי וקיים נגדי, וכן הפעולות הבינאריות דיסטריבוטיביות. בנוסף (פוטנציאלית) קיימים איבר הופכי, וקומוטטיביות הכפל.

אנחנו נתעניין ספציפית בחוגים קומוטטיבים, ככלומר, בהם הכפל כן קומוטטיבי. המתריצות הריבועית מעלה אותו הגודל, לדוגמה, הוא חוג שאיננו קומוטטיבי. החוג ה-"בסיסי ביותר" – חוג השלמים (או הופכי) הוא חוג קומוטטיבי. ישנו חוגים בלי יחידה (לדוגמה הזוגים בלבד), שלא נדבר עליהם כלל.

**הגדרה 20.** תחום שלמות הוא חוג קומוטטיבי עם יחידה ללא מחלקי 0.

**הערה 8.** באנגלית, Integral Domain

**הגדרה 21.** חוג יקרא ללא מחלקי 0 אם:

דוגמאות לחוגים עם מחלקוי 0:

- $a = b = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$ ,  $a \cdot b = 0$

- $.2 \cdot 3 = 0$  הוכחה  $\mathbb{Z}/6\mathbb{Z}$

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

דוגמאות בתחום שלמות:

• שדות

• השלמים

• חוג הפולינומיים

## 1.2.2 ~ ראשוניות ואי-פרוקות

**הגדרה 22.** יהיו  $R$  תחום שלמות,  $a, b \in R$ . נאמר ש- $b \mid a$  אם קיימים  $c \in R$  כך ש- $a = bc$ .

**הגדרה 23.** נקרא הפיך  $a^{-1} \in R$  אם קיים  $\alpha \in R$  כך ש- $\alpha a = 1$ .

**משפט 19.** יהיו  $R$  תחום שלמות,  $a \in R$ . נקי  $a^{-1}$  אם ורק אם  $a \neq 0$ .

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

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

דוגמאות.

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

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

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

**הגדרה 24.** נקראים חכרים אם קיימים  $a, b \in R$  וקיימים  $u \in R^x$  כך ש- $ub = a$ , ומסמנים  $b \sim a$ .

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

הוכחה.

א.  $a \sim a$  כי  $1 \in R^x$

ב. אם  $a \sim b$  אז קיימים  $u \in R^x$  ו- $c \in R^x$  כך ש- $ub = a$  ו- $uc = b$ . קיימים  $\alpha, \beta \in R$  כך ש- $\alpha u = 1$  ו- $\beta u = 1$ .

ג. נניח  $c \sim a$ ,  $b \sim c$ . כי מכפלת ההופכים הפיכה  $c \sim a$  וסיימנו.

"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 היחיד.

(אותה ההוכחה כמו בשדות)

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

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

**הערה 9.** המשפט להלן נכון רק בתחום שלמות, אלא בכל חוג

**משפט 22.** בהינתן תחום שלמות  $R$  ו- $a, b \in R$ , אז אם  $a | b$  ו- $g | a$  אז  $b | g$  (ביחס החברות).

הוכחה.

$$a | b \implies \exists c \in R: ac = b$$

$$b | a \implies \exists d \in R: bd = a$$

לכן:

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

אם  $a = 0$  אז  $b = 0$  (משמעותי הגדרה) ו- $\sim$  שקולות (רפליקטיביות). אחרת,  $1 = cd$  ו-לכן  $c$  הפיך, סה"כ  $a | b$ .

"אני חושב שב[אוניברסיטה] עבירות קראו להם ידידים, לא רצוי להתחייב לחברות ממש".

**הגדרה 25.** איבר  $p \in R$  נקרא א-פרוטיק אם מתקיים  $p = ab \implies a \in R^x \vee b \in R^x$ .

**הגדרה 26.** איבר  $p \in R$  יקרא ראשוני אם  $p | (a \cdot b) \implies p | a \vee p | b$ .

**הערה 10.** איברים הפיכים לא נחכמים א-פרוטיקים או ראשוניים. הסיבה להגדרה: בשילוב נכונות המשפט היסודי של האריתמטיקה (יחידות הפרוק לראשוניים).

**משפט 23.** בתחום שלמות כל ראשוני הוא אי פרוטיק.

**הערה 11.** שקולות לאו דוקא.

הוכחה. יהיו  $p \in R$  ראשוני. יהיו  $a, b \in R$  כך  $ab = p$ . בה"כ  $a | p$ . אז קיימים  $c, d \in R$  כך  $ad = p$  ו-לכן  $p | ad$ . סה"כ  $p | ab$  ולכן  $cb = 1$  (ראה לעיל) ו- $b$  הפיך.

**הגדרה 27.**  $R$  תחום פרויקט ייחודה אם  $\prod_{i=1}^n p_i = \prod_{j=1}^m q_j$  ראשוניים, אז  $n, m = 1$ , וуд 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 א-פרוטיק הוא גם ראשוני. אז  $R$  תחום פרויקט ייחודה.

הוכחה: זהה לחולטין לו של המשפט היסודי.

הוכחה. באינדוקציה על  $m + n$ . בסיס:  $n + m = 1$  ו-לכן  $n + m = 2$  (כי מעפלה ריקה לא רלוונטיות מואוד) אז  $q = p$ . נעביר לפחות. נניח שהטענה נכונה לכל  $k < m + n$ . נניח ש- $k = m + n < k' = \prod_{j=1}^m q_j | q_1 \mid p_1$ . בה"כ  $q_1$  א-פרוטיק ולא הפיך.  $p_1$  לא הפיך. לכן  $q_1 \sim p_1$ . אז עד כדי כפל בהופכי נקבל ש- $\prod_{i=2}^n p_i = \prod_{j=2}^m q_j$ . העונה: ראשוני כפול הפיך נשאר ראשוני. מכאן הקענו לדוש וסיימנו (הערה של): كانوا תכפילו בחברים ותקבלו את מה שצריך).

**הגדרה 28.** יהיו  $R$  תחום שלמות. תת-קובוצה  $I \subseteq R$  נקראת איזיאל אם:

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

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

דוגמאות:

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



**הגדה 32.** תחום שלמות נקרא אוקלידי אם קיימת  $\mathbb{N}_+$  כך ש- $\forall a, b \in R \setminus \{0\}$ :  $\exists u, r \in R$ :  $a = ub + r$  ו- $N$  סאב-כפליות כלומר  $N(a) \leq N(ab)$  או  $N(r) > N(a)$ .

ברגע שיש לנו את ההגדה של תחום אוקלידי,  $N$  הפונקציה שתשתמש אותו בשבייל להראות את ההוכחה שכל תחום אוקלידי הוא תחום ראשי (בדומה לערך מוחלט או  $\deg$  בהוכחות קודומות). ההפק נכוו תחת השערת רימן המוכללת (לא ראיים את זה צז, נכון?).

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

דוגמה לחוג שאינו אוקלידי:  $\{a + b\sqrt{-5} \mid a, b \in \mathbb{Z}\}$  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 בוויקיפדיה)

דוגמה בחוג לעיל  $(1 + \sqrt{-5}), (1 - \sqrt{-5})$ ,  $6 = 2 \cdot 3 = (1 + \sqrt{-5})(1 - \sqrt{-5})$  אי פריקים.  
דוגמה (חוג השלמות של גאוס).

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

הנורמה:

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

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

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

בנהנזה 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  $p \equiv 1 \pmod{4}$ , או  $3 \equiv 4n + 3 \pmod{p}$  כאשר  $\equiv$  יחס החברות.

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

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

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

**הגדה 33.**  $I \subseteq R$  אידיאל נקרא ראשוני אם  $\forall a, b \in R$ :  $(a \cdot b) \subseteq P \subseteq I$  איז או  $a \in I$  או  $b \in I$ .

**הגדה 34.** אידיאל  $R$  נקרא א-פרירק אם  $\forall a, b \in R$   $I = (a \cdot b) \subseteq I$  איז או  $a \in I$  או  $b \in I$ .

ראינו, שבתחום ראשי אי פריק אם  $\forall a, b \in R$ :  $I = (a \cdot b) \subseteq I$  איז או  $a \in I$  או  $b \in I$ .

**משפט 32.**  $R$  תחום ראשי א-פרירק אם  $\forall a, b \in R$ :  $I = (a \cdot b) \subseteq I$  איז או  $a \in I$  או  $b \in I$ .

**הגדה 35.**  $R$  תחום שלמות [אפשר להתעסק גם עם אידיאל ימני ושמאלי] ונניח ש- $R/I$  אידיאל. אז  $\{a + I \mid a \in R\}$  הוא חוג (בהגדרת  $a + I = \{a + i \mid i \in I\}$ ) כאשר הפעולות:

$$(a + I) + (b + I) = (a + b) + I \bullet$$

$$(a + I)(b + I) = ab + I \bullet$$

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

### 1.2.3 ~ הרכבת שדות

**משפט 33.** בתחום ראשי  $R$ , אם  $I$  אידיאל א-פרירק, אז  $R/I$  שדה.

דוגמאות.

$$\mathbb{Z}/\langle p \rangle \bullet$$

• תחום ראשי, ידוע  $x^2 + 1$  אי-פריק. לכן  $\mathbb{C} \cong \mathbb{R}[x]/\langle x^2 + 1 \rangle$ . הרעיון: נוכל להשתכל 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:

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

אך ידוע  $x^2 + 1 = 0$  כי זה האידיאל שלנו עד לכדי נציג, כלומר מתקיים שוויון  $I + I = I$  וזה כפלי מרוכבים. אפשר גם להראות קיום הופכי וכו'.

הוכחה. יהי  $I/a \neq 0$ . אם  $a \neq 0$ , אז  $b \in R$  מתקיים  $a \nmid p$  או  $p \mid a$  (אם הוא היה מחלק את  $a$  אז  $a = 0$ ) ולכן  $r, s \in R$  כך  $ar + ps = 1$ :  
זרים (כי האידיאל אי-פריק וכו'). אז קיימים  $r, s \in R$  כך  $ar + ps = 1$ .

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

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

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

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

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

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

**דוגמה.**  $R = \mathbb{Z}$ ,  $\text{lcm}(2, 6, 5) = 30$ .  
**משפט 34.** יהיו  $f \in \mathbb{F}[x]$  פולינום אי-פריק ממעלה  $1 < \deg f < \deg g$ . אז קיים  $\mathbb{F} \subseteq \mathbb{K} \subset \mathbb{K}$  ש- $f$  יש ל- $f$  שורש. ההוכחה לשפט קונסטרקטיבית, ובה צריך להראות שהקבוצה:

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

עם חיבור וכפל מטריצות, היא שדה. השיכון  $\alpha I \mapsto \alpha$  משכך את  $\mathbb{K} \mapsto \mathbb{F}$  (ללא הוכחה בקורס, תלוי באקסימיות הבחירה) לכל שדה  $\mathbb{F}$  קיים ויחיד שדה  $\mathbb{K} \subseteq \mathbb{F}$  סגור אלגברית.  
**דוגמה:**  $\mathbb{R}$  ו- $\mathbb{C}$ .

## 1.2.4 ~ חוג הפולינומיים

(תת-פרק זה לקוח מתרגול בקורס)

**הגדלה 37.** הזוג של הפולינום  $0$  ו-  $\deg(f) := \max\{n \in \mathbb{N} \mid a_n \neq 0\}$ , ומגדירים **משפט 36.**

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

**הערה 16.** חוג הפולינומיים 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  $qg + r = fg$  ו-  $\deg r < \deg g$ .  
**הגדלה 38.** נאמר שפולינום  $q$  מחלק את  $f$  אם  $f = qr$  ומסמנים  $f \mid q$ .  
**מסקנה 9.**

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

2. אם  $\deg f = n > -\inf$  לכל היותר  $n$  שורשים כולל ריבוי.

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

הוכחה.

1. הוכחה לשפט בז':

$$f(a) = (a - a)g(a) = 0 \implies f = (x - a)g \quad .1$$

2. נניח  $0 = f(a) = q(a)(a - a) + r(a) = q(x - a)$  ועל כן  $f = q(x - a)$  ו-  $\deg f = \deg q$ .  
3. משום ש-  $r$  פולינום קבוע (דרגתו קטנה מ-1, כי חילקו ב-  $(x - a)$  מדרגה 1), אז  $r(a) = 0$ .

2. אינדוקציה

3. נוכחות ב- $\neg P \rightarrow Q \iff \neg Q \rightarrow \neg f \mid g$  מעל  $\mathbb{F}$ . קיימים  $q, r \in \mathbb{F}[x]$  אנו יודעים ש- $f \mid g$  מעל  $P \rightarrow Q$ . נניח ש- $f \mid g$  מעל  $\mathbb{F}$ .

3. מחלוקת הזה הוא גם ב- $\mathbb{F}[x]$ . הפירוק הזה נקבע  $r = qg + r$ ,  $r \neq 0$  כל מעל  $K$ .

■

"לא הנחתית בשלילה, הוכחות בקונטראפסיטיב"  $(x - \lambda)^{n+1} \nmid f \wedge (x - \lambda)^n \mid f$  אם  $\lambda \in \mathbb{F}$ ,  $f \in \mathbb{F}[x]$  אז  $\lambda$  יקרה שורש מריבוי  $r$  של  $f$ .

**משפט 37.**

**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 להוכיח באינדוקציה ללא הרחבת שדות) לפולינום  $f \in \mathbb{F}[x]$  שאינו אפס יש לכל היותר  $\deg f$  שורשים.

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

**הערה 18.** שימוש לב שחקק ניכר מהמשפטים לעיל נכונים בעבר פולינומים מעלה שדה ולא מעלה כל חוג (בפרט, המשפט לפיו חוג הפולינומים בתחום אוקלידי).

עתה נציג משפט פשוט אך מועיל ממתמטיקה B, שעלייתים משמש לניחוש שורשי פולינום ע"מ לפרק.

**משפט 41.** יהיו  $a, b \in \mathbb{Z}$  פולינום עם מקדים שלמים. יהי  $\frac{a}{b} \in \mathbb{Q}$  כך ש- $\frac{a}{b} = p$  שורש, ובה"כ  $a | \alpha_0 \wedge b | \alpha_n$  (אחרת ניתן לצמצם). אז  $\forall A \in M_n(\mathbb{F}) \exists p(c) \in \mathbb{F}_{n-1}[x]: A^k = p(A)$   $\forall k \geq n$ .

מסקנה 10. זו נובעת מאלגוריתם לביוטי  $A^{n+c}$  כקומבינציה לינארית של  $A^{n-1}, \dots, A$  שמופיע בסוף הסיכום.

#### 1.2.4.1) פונקציות רצינליות ומספרים אלגבריים

**איןטואציה:** הרעיון של פונקציה רצינלית היא להיות "פולינום חלקי פולינום". נפרמל את הדבר הזה בעבר מרחב פולינומים מעלה 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:

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

**סימונו 5.** נסמן כל איבר במחלקות השקילות ע"י  $\frac{f}{g}$  שמייצגים אותן.

**הגדרה 39.** שדה הפונקציות הרצינליות הוא הקבוצה  $Q[x]$  היא 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.

**המלצת.** לקרוא שוב את פרק 2.1, "על ההבדל בין פולינום לפולינום", בו נבחן שלמרות  $|\mathbb{F}_2| = 4$ , ישנו אינסוף פולינומים מעלה השדה הזה.

**איןטואציה.** למעשה להגדיר שדה הפונקציות הרצינליות הוא איזומורפי (קאנוני), ולכן נתיחס אליו הוא שווה) ל-:

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

כאשר  $\mathbb{F}[x]$  חוג הפולינומים מעלה השדה  $\mathbb{F}$ . עוד כדאי לציין ש- $\frac{f(x)}{g(x)}$  מכיל עותק של  $\mathbb{F}[x]$  (עד לכדי איזומורפים) בעבר 1-polinoms היחידה. כמוון ש"איזומורפים" בהקשר זה מדבר על העתקה (לא בהכרח לינארית) ששמירת את פעולות החוג.

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

**הערה 19.** זהי מסקנה ישירה מהמשפט הקטן של פרמה.

**הגדלה 40.** מספר מרוכב  $\alpha \in \mathbb{C}$  יקרא אלגברי אם קיים פולינום  $f \in \mathbb{Q}[x]$  כך ש- $0 \neq f(\alpha) = 0$ .

**הגדלה 41.** מספר מרוכב שאינו אלגברי יקרא מספר טרנסצנדנטי.

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

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

הוכחה. נגדיר  $T_x: V \rightarrow V$  כך ש- $T_x(v) = xv$  (ההעתקה מוגדרת היטב מהנתון). אזי איזי:

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

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



### המשך בעמוד הבא

# Primary Decomposition . . . . . 1.3

## 1.3.1 ~ מרחבים $T$ -shmoris וציקליים

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

דוגמאות. הם  $V, \{0\}$  הם  $T$ -איווריאנטיים. גם המ"ע (המרחבים העצמיים) הם  $T$ -איווריאנטי.

**הערה 20.** שימו לב: אם  $U \subseteq V$  תמ"ז איויריאנטי, אז  $T|_U: U \rightarrow U$  תמ"ז איויריאנטי.

**הערה 21.** נניח ש- $u_1 \dots u_k, U \oplus W = V \subseteq U$  בסיס ל- $U$  נגיד ש- $w_{k+1} \dots w_n, W$  בסיס ל- $W$ , אז  $B = (u_1 \dots u_k, w_{k+1} \dots w_n)$  מקיימים:

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

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

**משפט 46.** יהיו  $V, U, W$  ו- $U, W$  הם  $U, W$  בסיס  $U \oplus W = V$  תמ"ז  $T$ -איויריאנטיים. אז  $p_T(x) = p_{T|_U}(x) \cdot p_{T|_W}(x)$

הוכחה. משום ש- $V = U \oplus W$ , קיימים בסיס  $U$  ו- $W$  בסיס  $U \oplus W = V$  ב-

ל- $U$  ו- $W$ . נבחין, 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 בchnerה ייחודית סכום של  $u \in U, w \in W$  כך ש- $v = u + w$ , כלומר  $Tv = Tu + Tw$ . ואכן תחת העתקת הקורדינטות מהגדרת כפל וקטור במטריצה הטענה לעיל מתקיימת. ככלומר:

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

בדרוש.

**משפט 47.** בהינתן  $U_1 \dots U_k$  מרחבים  $T$ -איויריאנטיים כך ש- $V = \bigoplus_{i=1}^k U_i$ , מתקיים

הוכחה. באינדוקציה על המשפט הקודם.

**הגדלה 43.** יהיו  $V$  מ"ז מעל  $\mathbb{F}$ , ו- $V \rightarrow T: V \rightarrow U$  ו- $V \rightarrow T: V \rightarrow U'$  ו- $U' \subseteq U$ . אז  $T$  הוא

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

**משפט 48.**

$\mathcal{Z}(T, v)$  של  $V$  – טרויאלי.

$\mathcal{Z}(T, v)$  – טרויאלי גם.

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

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

כasher השורה האחורונה 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

**הערה 22.** באנגלית: "Companion Matrix", ולעיתים קרוייה בעברית "מטריצה מלולה".

### 1.3.2 ~ הפולינום המינימלי

דיברנו על הפולינום האופייני ( $A_f = f(x) = \det(Ix - A)$ ). עוד ציינו בהינתן מטריצה, המטריצה המצורפת  $A_f$  מקיימת  $f_{A_f} = f_A = \det(Ix - A)$ . מושפט 49. תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$ , נביט בקבוצה  $I_A = \{p \in \mathbb{F}[x] : p(A) = 0\}$ , אז  $I_A \subseteq \mathbb{F}[x]$ . אם  $p(A) = 0$  אידיאל, קיים ויחיד ב- $I_A$  פולינום מותוקן בעל דרגה מינימלית. הגדרה 45. לעיל יקרא הפולינום המינימלי  $I_A$ .

הוכחה. נבחן כי  $I_A \in \mathbb{F}[x]$  סגורות לחיבור – ברור. תכונת הביליה – גם ברור. סה"כ אידיאל. פולינום יחיד  $(p'p)(A) = p'(A) = I_A$ . אם  $p'(p) = 0$  אזי  $p' \sim p$ . אם נקבע אותו להיות מותוקן אז הוא יחיד (חברות בשדה הפולינומים נבדلت ע"י כפל בפולינום קבוע). פולינום הנ"ל נקרא הפולינום המינימלי של  $A$  והוא  $m_A$ . באותו האופן, עבור  $T: V \rightarrow V$  ט"ל ניתן להגדיר את  $M_T$ . ■

**סימונו 6.**  $m_A$  יהיה הפולינום המינימלי של המטריצה  $A$ .

**הערה 23.** אם  $p \in \mathbb{F}[x]$  ו- $A \in M_n(\mathbb{F})$  כך ש- $p(A) = 0$  ו- $m_A | p$ , אז  $p \in I_A$  ומתקיים  $m_A | p(A)$ . מושפט 24. אנו יודעים ש- $m_A | f_A(A) = m_A(A) = 0$ , ו- $I_A$  האידיאל של המאפסים של  $A$ . מהיותו מרחב הפולינומים תחום ראשי,  $m_A | f_A$  כdroosh.

דוגמא. עבור  $A = I_n$  אז  $f_A = (x-1)^n$  ו- $m_A = (x-1)$ . לא בהכרח  $m_a = f_a$ , אל לפעם כן – לדוגמה בעבור אופרטור הגירה מתקיים  $D: \mathbb{F}[x] \rightarrow \mathbb{F}[x]$   $f_D = x^{n+1}$  וכן  $x^n = m_D$  כי יש פולינומים שנדרש לכזאת  $n$  פעמים ע"מ לקבל  $x^n$ . ■

**מושפט 50.** תהא  $A = A_f$  המטריצה המצורפת ל- $A$ . אז  $m_A = m_T$  (כלומר, הפולינום המינימלי לא תלוי בבחירה בסיס).

הוכחה. נבחר בסיס  $\{V, B\}$ . יהיו  $p \in \mathbb{F}[x]$  ו- $I_A = I_T = p([T]_B)$ . שני האגפים מתאפסים ביחד, ולכן  $m_A = \prod_{i=1}^k (x - \lambda_i)$  ו- $f_A = \prod_{i=1}^k (x - \lambda_i)^{r_i}$  (כלומר  $\lambda_1 \dots \lambda_k$  מותוקנים). ■

הוכחה. בה"כ  $A$  אלכסונית,  $\prod_{i=1}^k (x - \lambda_i) = 0$  (הסבירים בהמשך).  $A = \text{diag}(\lambda_1 \dots \lambda_k)$  מיצגת העתקה  $T: V \rightarrow V$  ול- $V$  יש בסיס של ו"ע  $v_1 \dots v_n$ . אזי  $(v_j)_j = 0$ . אם  $v_j = \prod_{i=1}^k (T - \lambda_i)$  כי  $v_j$  מותוקן  $\lambda_i$  כלשהו וכך זה מתאפס. ידוע  $(x - \lambda_i) | \prod_{i=1}^k (x - \lambda_i)$ . אם נוריד את אחד המכופלים אז הע"ע שירד לא יתאפס/לא יאפס את הוקטור העצמי המזאים, ככלומר כל הגורמים הלינארים דרושים כדי לאפס את  $T$ , ומכאן המינימליות והשוויון  $\lambda_i = m_A$ . ■

**הערה 26.** אם  $\mathbb{F} \subseteq \mathbb{K}$ ,  $A \in M_n(\mathbb{K})$  ו- $m_A \in \mathbb{F}$ , אז ניתן לחשב על  $(T: V \rightarrow V)$  לא משתנה ללא תלות בשדה. ■

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 (למה המחלק של פולינום מינימלי).** יהיו  $m_T$  הפולינום המינימלי של  $T: V \rightarrow V$ . אם  $f: V \rightarrow V$  ו- $\deg f > 0$  ו- $f(x) | m_T(x)$ . יהי  $g$  פולינום המינימלי של  $f$ . ■

הוכחה. בכלל ש- $f | m_T$  אז קיימים  $c, d \in \mathbb{F}$  כך ש- $m_T = c \cdot f + d \cdot g$ . נניח בשילילה ש- $f$  הפיכה. אז:

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

ידוע:

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

בה"כ  $g$  מותוקן וקיים סטייה למינימליות של  $m_T$ , אלא אם כן  $(x - 0)$ opolinom ה-0 אבל אז  $m_T = 0$  בסטייה להגדרתו של פולינום מינימלי. ■

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

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

הוכחה. קיים  $v \neq 0$  ו"ע כלומר  $\lambda$  כ"ל  $Tv = 0$ , 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  $v \neq 0$  נקבע  $p(\lambda) = 0$  כדרוש.

"זה טבעוני, זה טבעוני וזה ממשש טבעוני". "מה זה אומר שזה לא טבעוני? יש בזה קצת ביצה".  
משפט 54.  $\lambda$  ע"ע של  $T$  אם  $m_T(\lambda) = 0$ .

הוכחה. כיון אחד הוא מקרה פרטי של המשפט הקודם. מהכיוון השני, ידוע  $m_T(\lambda) = 0$ . לפי משפט ב' (ז'  $m_T|f_T$  וס'  $f_T|m_T$  וס'  $f_T|g$  וס'  $g|f_T$ ).

משפט 55.

הוכחה. יותר להוכיח  $f_A(x)|(m_A(x))^n$  (השאר משפטיים קודמים). ידוע שפולינום מינימלי/אופייני נשארים זהים מעל כל שדה שמכליל את  $\mathbb{F}$ . לכן, ניתן להניח שהוא מתפרק לגורמים לינאריים. ראיינו שאם  $f, g \in \mathbb{F}[x]$  ומתקיים  $f | g$  מעל  $\mathbb{K}$ , אז  $f | g$  מעל  $\mathbb{F}$ . אז:

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

בגלל ש- $n \cdot f_A | m_A^n$  אז  $m_A^n | 1 \iff n \leq m_i \implies n \leq m_i \cdot f_A$

הוכחה זהה עבור  $T: V \rightarrow V$  עם  $\dim V = n$ . נניח ש- $g | f_A$ . נניח ש- $g$  אי פריק. אז  $m_A = \text{lcm}(m_{A_1} \dots m_{A_k})$ .

הוכחה.

$$g | f_A | (m_A)^n$$

ידוע  $g$  אי פריק, ולכן ראשוני (כי  $\mathbb{F}[x]$  תחום ראשי) ולכן  $g | m_A$ .

משפט 56. נניח ש- $A$  בלוקים עם בלוקים על האלכסון, כלומר  $A = \text{diag}(A_1 \dots A_k)$ ,  $\forall i \in [k]: A_i \in M_{n_i}(\mathbb{F})$ ,  $\sum n_i = n$ . מתקיים  $(m_{A_1} \dots m_{A_k}) = \text{lcm}(m_{A_1} \dots m_{A_k})$ .

במקרה שלנו, ה- $\text{lcm}$  ה- $n$ 'ל הוא הפולינום בעל הדרגה המינימלית שמתחלק בכל ה- $m_{A_i}(x)$ 'ים. באופן כללי, מתקובל כיוצר של אידיאל החיתוך בתחום הראשי. ככלומ:

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

(הברחות 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  $\forall i \in [k]: g(A_i) = 0$ . לכן  $\forall i \in [k]: g(A_i) = 0$ . מהגדרת ה- $\text{lcm}$  סימנו.

משפט 57. תהי  $T: V \rightarrow V$  ומונ"ס, אז בהינתן  $U_1 \dots U_k$  מרחבים  $T$ -שמורים כך ש- $U_i = \text{lcm}(\{m_{T|_{U_i}} : i \in [k]\})$ . נניח ש- $T, S: V \rightarrow V$  ט"לים. אז:

1. אם  $T, S$  מתחלפות, אז הם  $T$ -איינוריאנטים (ולהפ').

2. אם  $T, S$  מתחלפות ו- $S \subseteq W$  הוא  $T$ -איינוריאנטי, אז גם  $S(W)$  הוא  $T$ -איינוריאנטי.

.3. אם  $T$ -איוואריאנטי אז  $W_1 + W_2$ ,  $W_1 \cap W_2$  הם  $T$ -איוואריאנטי.

.4. אם  $f(T)W \subseteq V$  ו-  $f \in \mathbb{F}[x]$  אז  $W$  הוא  $f(T)$ -איוואריאנטי.

הוכחה.

.1. יהא  $v \in V$  כך ש-  $v = u + w$  ו-  $u, w \in \text{Im } S$

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

ובוור  $v \in \ker S$

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

.2. יהי  $w \in W$  כך ש-  $w = v + u$  ו-  $v \in S(W)$

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

$Tw \in W$

.3. ראיינו בתרגול הקודם

.4. יהי  $w \in W$

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

באינדוקציה  $W$  תמי'ו ולכון סגור וסימנו.

### 1.3.3 ~ ניסוח והוכחת משפט הפירוק הפרימרי

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

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

ואם  $f = m_T$ ,  $g, h$  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  $T_w$

הוכחה.

• ידוע וולכון  $h = g \cdot h$  ו-  $a(x)g(x) + b(x)h(x) = 1$  כך ש-  $a(x), b(x) \in \mathbb{F}[x]$

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

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

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

(זאת כי כפל פולינומים קומוטטיבי, כל עולמות הדין אסוציאטיביים, וכאשר הרעתקה  $aT$  התקבל את  $fT = 0$  היא תחזיר אפס וסה"כ  $0v = 0$  כדרוש). 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  $(bT \circ hT) \subseteq \ker gT$  ו-  $(aT \circ gT) \subseteq \ker hT$ . הסכום  $V = \ker h(T) + \ker g(T)$  אכן שרעש:

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

זהינו,  $\ker g(T) \oplus \ker h(T) = V$  כדרכו מהחלק הראשון של המשפט.

- עתה נוכיח 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  $\text{ל-}B_2$ ,  $B_2$  ל- $B$ . לכן  $B = B_1 \oplus B_2$  בסיס ל- $V$ . משום שהראינו ש- $T$ -איינואריAnti (כי  $gT, hT$  מתחלפות):

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

מהמשפט שראהנו,  $m_{T_2}|h \cdot m_{T_1}|g$  ו- $m_T = \text{lcm}(m_{T_1}, m_{T_2})$ .

$$\deg m_{T_1} = \deg g + \deg h \geq \deg m_{T_1} + \deg m_{T_2} = \deg(m_{T_1} \cdot m_{T_2}) \geq \deg(\text{lcm}(m_{T_1}, m_{T_2})) = \deg m_T$$

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:

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

$$m_{T_2} = h$$

אבל שניהם מתוקנים ולכן שווים. כנ"ל עבור

■ טה"כ הוכחנו את כל חלקי המשפט, כדורוש.

**דוגמה.** נסמן  $f(x) = x^2(x - 1)^3$ . החלק הראשון של המשפט אומר  $V = \ker T^2 \oplus \ker(T - I)^3$ .  $f(x) = x^2(x - 1)^3$ .  $f = m_T$  אז  $x^2$  הוא הפולינום המינימלי של  $T|_{\ker T^2}$  והן  $(x - 1)^3$  המינימלי של  $T|_{\ker(T - I)^3}$ . כלומר  $m_T = m_{T^2} \cdot m_{(T - I)^3}$ . יייו  $V \rightarrow T: V \rightarrow m_T$  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 מפוץ' אז הוא כנראה חשוב"

הוכחה. באינדוקציה על  $s$

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

• **צעד:** נסמן:

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

אז:

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

מהמשפט שקיבliśmy:

$$V = \ker g(T) \oplus \ker h(T) \stackrel{\text{נ.נ.}}{\implies} \bigoplus_{i=1}^s \ker g_i(T)$$

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 27.** בהתאם למקורה הבסיסי, מספיק היה להניח  $g_s = f$ , ולא היה妄 באמת צריך להניח  $m_T = f$  ספציפית, אם רק רוצים להראות קיום פירוק (ולא צריך להראות ש- $g_i$  הם הפולינומים המינימליים לצמצום  $T$  על התמ"וים). למעשה גושaussן הוכיח מאחדותיו כי  $\sum g_i$  הוא מינימום האנרגיה של המערכת.

**משפט 60** (תוצאה 1 ממשפט הפרק הפירמי).  $T$  לכסינה אמ"מ מתפרק לגורמים לינאריים אם ורק אם  $i \neq j \implies \lambda_i \neq \lambda_j$ .

הוכחה.

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

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

כלומר  $V$  סכום ישר של המ"ע של  $\lambda_s \dots \lambda_1$ . לכל מרחב עצמי  $k_i$  מקודם  $v_{k_i}$  בסיס  $\{v_1 \dots v_n\}$  בסיס  $([k_j] \in j)$ , ומהסכום הישר דצוג  $n = \sum_{i=1}^s k_i$  ומהיות איחוד בסיסים של מ"ע גם בסיסים (כפי המ"ע זרים) מצאנו בסיס מלכשו הוא אוסף הבסיסים של המ"עים.

אם  $T$  לכסינה, אז הפולינום המינימלי הוא  $\text{lcm}$  של הפולינומים המינימליים של הבלוקים על האלכsson. הבלוקים על האלכsson הם  $\lambda_i$  הע"ע מוגדל<sup>1</sup>, ולכן  $\text{lcm}$  שלהם הוא מכפלת  $\lambda_i - x$  כאשר  $i$  הע"עים השונים, וסה"כ  $m_T$  מכפלת גורמים לינאריים שונים.

**משפט 61 (תוצאה 2 ממושפט הפרק הפירמי).** נניח  $V \rightarrow W$ :  $T$  לכסינה, וקיים  $m_T \subseteq V$  תמיי- $T$ -שמור. אז  $|T|_W$  לכסינה.

הוכחה. נסמן  $S = T|_W$ . אנחנו יודעים  $m_T(T) = 0$  ולכן  $m_T(S) = 0$ . ידוע  $m_T(S) = \prod_{i=1}^r (x - \lambda_i)$  ולכן  $m_S$  מתפרק לגורמים ליניארים זרים, סה"כ  $S$  לכסינה. ■

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

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

۲۷

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

המשך בעמוד הבא

## Jordan Form . . . . . 1.4

## 1.4.1 ~ מיציאת שורשי פולינום אופייני ממולה חמיישית ואילך

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

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

אבל (המתמטיקאי, לא מילת הניגוד ולא מילה נרדפת ליגון) הוכיח שאין פתרונות לפולינומים ממולה חמיישית יותר, ולכן מצא דוגמאות לפולינומים שאינן אפשר לבצע עליהם נוסחת שורשים ופיתח את תורה להרחבת שדות לשם כך (תורת גלוואה).

היוונים העתיקים ביססו את הגיאומטריה שלהם באמצעות דברים שאפשר לבדוק עם שדה ומחוגה. באמצעות כלים של תורה גלוואה אפשר לראות מה אפשר לעשות עם האמצעים הללו, ולהוכיח שלוש בעיות שהיוונים לא הצליחו לפתור – האם אפשר לרביע את המעלג (האם אפשר לבנות באמצעות שדה ומוגוגה ריבוע שטוח שווה לשטח המעלג), או במילים אחרות, האם אפשר למצוא את  $\sqrt{\pi}$  – אי אפשר כי זה לא אפשר אלגברי. שאלות אחרות היו, בהינתן קוביה, האם אני יכול למצוא קוביה בנפח כפול?

באותה המידה אי אפשר למצוא את  $\sqrt[3]{\pi}$ . שאלת אחרת הייתה האם אפשר לחלק זווית ל-3 חלקים שווים.

גלוואה הראה שכדי לעשות זאת צריך למצוא שורשים של כל מני דברים, ושבאמצעות סרגל ומוגוגה אי אפשר לעשות זאת. בעיות שהיו פותחות לעולם המתמטי ממשך/api שנים נפתרו בעזרת אוטון התורות.

בגל שאין אלגוריתם למציאת פולינום ממולה חמיישית ואילך, ננסה לפתח כלים נוספים שיעזרו לנו למצוא שורשים לפולינומים הלו במרקמים פרטיים.

אבל ניאלץ להabil את משפטו עליו כשם משחפת בגיל 26. גלוואה מת בגיל 21 מדו-קרוב.  
**מסקנה 13** (מסקנת הבדיקה של גלוואה). לא לлечת לדוקראב.

▀ הוכחה. ההוכחה מוקדמת ועוסקת בתורת גלוואה.

**הגדרה 46.** בהינתן  $\lambda_j$  לכיסינה אמ"מ  $f(x) = \prod_k (x - \lambda_k)^{r_k}$   $\forall i \neq j: \lambda_i \neq \lambda_j$  מושפט .62

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

▀ הוכחה. נשאר כתרגיל בעבר הקורא. (נתנו לנו את זה בשיעורי הבית)

**משפט 63.**  $A$  לכיסינה אמ"מ  $f_A^{\text{red}}(A) = 0$  ולמה  $f_A^{\text{red}} | m_A$  לכיסינה.

הוכחת הלמה. יהיו  $\lambda_1, \dots, \lambda_r$  הע"ע של  $A$  אפשר בה"כ להרכיב שדה כדי שהם יהיו קיימים. אז אם  $m_A(x) = \prod_{i=1}^r (x - \lambda_i)^{r_i}$  ומדובר  $m_A | r_i \leq s_i \leq r$  וכנראה  $m_A$  מתקיים

עתה נוכיח את החלק השני של הלמה (השווין). אם  $A$  לכיסינה, אז יש בסיס של ו"עים ועם  $\lambda$  הוא ע"ע של ו"ע בבסיס  $B$  אז  $m_A | f_A^{\text{red}}(A) = 0$  וס"כ  $Av_\lambda - \lambda v_\lambda = 0$  וכאן  $v_\lambda$  גיריה ללבסיניות.

▀ אם  $m_A$  איז מכפלה של גורמים ליניארית זרים, וראיינו גיריה ללבסיניות.

▀ הוכחת המשפט באמצעות הלמה.  $A$  לכיסינה אמ"מ  $f_A^{\text{red}}(A) = 0$  ונקחו ידועים כי  $m_A(A) = 0$  ולכן  $A$  לכיסינה אמ"מ  $= 0$ .

משום ש- $f_A^{\text{red}}$  כולל את כל הגורמים הלינארים של  $f_A$ , עבור  $\deg f_A > 4$  נוכל למצוא את  $f_A^{\text{red}}$  (באמצעות משפט 62, איגנו' אוקילדס, וחלוקת פולינומים) ולקוות שהוא ממעלה קטנה יותר, וזה נפרק גורמים לינארים ל- $f_A^{\text{red}}$  במקומות, וזה כבר יהיה קל למצוא את הריבוי כי נוכל להוציא  $f_A^{\text{red}}$  גורמים לינארים כגורם משותף החוצה.

## 1.4.2 ~ צורת ג'ירזון לאופרטור לינארי נילפוטנטי

### 1.4.2.1 נילפוטנטיות

**טבלה:** בהינתן  $T: V \rightarrow V$  נרצה לפרק את  $V$  לסקומים ישרים של מרחבים  $-T$ -איוריאנטים, קטנים ככל האפשר. **הגדרה 47.** יי'  $V \rightarrow V$  פריך ל- $T$  אם קיימים  $C \subseteq V, W \subseteq V$  תמי'ים 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- $f_T(x)$  מתפצל מעל  $f$  לגורמים לינארים (כלומר, נוחיב לשדה סגור אלגברית). **הגדרה 48.**  $T: V \rightarrow V$  נקראת העתקה נילפוטנטית אם קיים  $n \in \mathbb{N}$  כך ש- $0^n = 0$ . באופן דומה  $A$  טורייה נילפוטנטית אם  $\exists n \in \mathbb{N}: A^n = 0$ .

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

נילפוטנטיות בא מושן null. הרעיון: דבר מה שמתבטל. **משפט 64 (תוצאה 3 ממשפט הפירוק הפרימרי).** בהינתן  $V$  אי-פריך ביחס ל- $-T$ , ובנהה ש- $f_T(x)$  מתפצל לגורמים לינארים, אז  $m_T(x) = (x - \lambda)^r$ . נוסף על כך  $T - \lambda I$  נילפוטנטית ו- $r = m_T(x) = (x - \lambda)^r$ .

הוכחה. נפרק למקרים.

- אם  $m_T(x) = (x - \lambda)$  לא מתפרק, הוא בהכרח לא קבוע אחרית 0 (ט"ל מטבון וסתירה, שכן  $m_T(x) = (x - \lambda)$  לינארי כלשהו (אם לא לינארי ניתן לפרק לגורמים לינארים ואז  $m_T(x) = (x - \lambda)$  מטבון וסתירה)).

אם  $m_T(x) = (x - \lambda)^r$  נוציא גורם לינארי אחד ונקבל  $m_T(g_i) = g_1 \cdots g_i$  כאשר  $g_i$  לינארי, דהיינו ממשפט הפירוק הפרימרי, נניח בשלילה  $g_i \neq g_j$  ומיהו  $m_T(g_i, g_j) = 1$  מכיון  $\ker \bigoplus_{i=1}^r \ker g_i(T) = \ker g_i(T)$  לכל  $V$  ו- $\ker \bigoplus_{i=1}^r \ker g_i(T) = \ker g_i^r = \ker (x - \lambda)^r$  פריך וסתירה. דהיינו  $g_i = g_j$  וסה"כ  $m_T(x) = (x - \lambda)^r$  כדרושים.

עתה ניגש להוכיח את החלק השני של ההוכחה ( $T - \lambda I$  מדרגה  $r$ ). משום ש- $r$  מדרגה  $r$ . ■ משום ש- $r$  מדרגה  $r$  (ולכן  $r \leq n$ , וממינימליות של  $m_T(x) = (x - \lambda)^r$  כדרוש).

נסמן  $I - \lambda I = S = T - \lambda I$  בהקשר לעיל. עוד כדאי לבדוק ש- $S$  הוא  $-T$ -איוריאנטי (אך לא בהכרח אי-פריך ביחס ל- $-S$ ) שכן  $S(V) = T(V) - \lambda V \in V$

מה למדנו? שימושינו יכולם לפרק (משפט הפירוק הפרימרי) את  $T$  למרחבים  $-T$ -איוריאנטיים פריקים מינימליים, אז לכל  $U_i$  כזה יוכל להגדיר  $S_i = T - \lambda_i I$  כזו כך שהיא נילפוטנטית. אם יוכל להבין טוב מה  $S_i$  עשוה למרחב שהוא שמורה עליון, יוכל להבין באופן כללי מה העתקה  $T$  עשוה לכל אחד מהמרחבים אליו פריקנו אותה.

**למה 4.** תהי  $T$  העתקה כללית, אז אם  $\ker T^i = \ker T^{i+1}$  לכל  $i \geq j \geq 0$  אז  $\ker T^j = \ker T^i$ .

**למה 5.** תהי  $T$  העתקה כללית, אז  $\ker T^i \supseteq \ker T^j \wedge \text{Im } T^i \subseteq \text{Im } T^j \wedge \forall i > j: \ker T^i \supseteq \ker T^j$ . ■ **משפט 65.** תהי  $T: V \rightarrow V$  העתקה מעל מ"וניסים, אז קיים  $\mathcal{F}(T) \in [n]$  כך ש- $\dim V = n$  ו- $\ker T^{\mathcal{F}(T)+i} \wedge \text{Im } T^{\mathcal{F}(T)+i} = \text{Im } T^{\mathcal{F}(T)+i}$ .

הוכחה. מלמה 5, בהכרה:

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

נניח בשלילה שכל ההכלות עד  $i = n$  הן 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) ולכן  $\dim \ker T < n$  ו- $\ker T^i = \ker T^{i+1}$  ו- $\dim \ker T^i = \dim \ker T^{i+1}$  ■ ומלמה 4 נקבע  $\ker T^{\mathcal{F}(T)} = \ker T^{\mathcal{F}(T)+1} = \ker T^{\mathcal{F}(T)+2} = \cdots$ . ניכר ש- $\ker T^{\mathcal{F}(T)} \supseteq \ker T^{\mathcal{F}(T)+1} \supseteq \cdots \supseteq \ker T^{\mathcal{F}(T)+i} \supseteq \ker T^{\mathcal{F}(T)+i+1} = \ker T^{\mathcal{F}(T)+i+2} = \cdots$  ו- $\dim \ker T^{\mathcal{F}(T)+i} = \dim \ker T^{\mathcal{F}(T)+i+1} = \cdots$  כלומר  $\ker T^{\mathcal{F}(T)+i} = \ker T^{\mathcal{F}(T)+i+1} = \cdots$  ו- $\dim \ker T^{\mathcal{F}(T)+i} = \dim \ker T^{\mathcal{F}(T)+i+1} = \cdots$  ■

**משפט 66.** בהינתן  $T$  העתקה נילפוטנטית, אז  $\mathcal{F}(T) = n(T) = n$ . ■ **סימון 7.**  $\mathcal{F}(T)$  לעיל סימון (שםקובל אך ורק בסיכון הזה), וקרויה ה-"fitting index" של  $T$ .

### 1.4.2.2) שרשאות וציקליות

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

**משפט 67.** נילפוטנטית, אז כל שרשota היא בת"ל.

הוכחה. יהי  $\mathbb{F} = \alpha_0 \dots \alpha_k$  כך ש- $\sum_{i=0}^k \alpha_i T^{(i)}(v) = 0$ . נניח בשלילה שהцентрוף אינו טרווייאלי. אז קיים  $j$  מינימלי שעבורו  $\alpha_j \neq 0$ . נניח  $n$  המקסימלי ש- $T^n$  לא מאפס את  $v$ . 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  $0 \neq \alpha_j, T^{n-1}$  סטירה.

**תזרורות.** תמי"ו שקיים לו בסיס שהוא שרשות, נקרא ציקלי.

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

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

ובחן ש- $V = n + 1$ , וידוע ש- $\dim V = 2n + 1$ , ולכן מקסימלית באורך  $n + 1$  וכאן לא יכול להיות בסיס שרשות. לכן  $V$  אינו  $T$ -ציקלי.

**הערה 28.**  $T: V \rightarrow V$  נילפוטנטית ו- $\dim V = n$  אז  $n \leqslant \text{rk}(T)$  וישנו שווין אמ"מ  $V$  ציקלי.  
**הערה 29.** אם  $T: V \rightarrow V$  נילפוטנטית ו- $V$  ציקלי אז  $V$  אי-פרק ל- $T$ .

הוכחה. נניח בשילילה שישנו פירוק לא טרוויאלי של  $V$  ל- $T$ . אז  $V = U \oplus W$  לא טרוויאליים. נסמן  $\ell$  לאט ו- $k$  לאט. קיימים (ויחידים)  $v \in U, w \in W$  כך ש- $v = u + w$  ואו  $w = u + v$ .

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

אך משום ש- $T$  נילפוטנטית אז  $T|_U, T|_W$  נילפוטנטיות גם כן. ידוע  $n(T|_U), n(T|_W) \leq k$  ולכן בפרט  $n(T|_U) \leq k$ . אבל  $T^k v = 0$  ו- $v \in B_v$ .

**משפט 6.8.**  $T: V \rightarrow V$  נילפוטנטית ונניח  $U$  תמו של  $V$  הוא  $T$ -איינוארייאנטי ו齊קלי, אז עבר  $\dim U \leq n(T)$ .

$$H_{\mu\nu} = \langle T_{\mu\nu} \rangle - \frac{1}{2} g_{\mu\nu} \langle T \rangle$$

$T(U) = \text{span}(Tv \dots T^k v)$  נ"מ  $T(u) = T(\text{span}(v, \dots T^k v)) = \text{span}(Tv \dots T(T^k v))$  .2  
 $\dim T(U) = \dim U - 1 \leq \dim T(U)$

**הגדה 51.**  $V \subseteq U$  תמי'ו ציקלי יקרא ציקלי מקסימלי אם (ב)  $V$  לא כוללנויה ביחס ל- $T$ :  $V \rightarrow V$ .

הוכחה. קיימים  $v \in V$  כך ש- $T^n(T^{-1}v) = v$ ,  $Tv, \dots, T^{n(T)-1}v$  וקטור מקודם בת"ל ולכן  $T^{n(T)-1}v \neq 0$ .

**משאנו בז' נויט**  $V \subseteq U$  מהנו ציבורי מבסיסמלי איזו?

1. אם  $T(U) \subseteq T(V)$  הוא גם איקלי מחסימלי

$$U \cap T(V) = T(U) \quad ?$$

הוכחה

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

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

וְסִימָנוּ

2. ידוע  $T(U) \subseteq U \cap T(V)$  כי  $U$  ציקלי ולכון שמור, וכן  $V \subseteq U$  והסבנו ( $T(U) \subseteq T(V)$ , שכן  $T(V) \subseteq T(U)$ ) אם לא היה שווין אז:

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

וזו סתירה כי

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

■

### 1.4.2.3) ניסוח צורת מיקל ג'ירזן לאופרטור נילפוטנטי

**משפט 27** (המשלים הישר לתמ"ז ציקלי מקסימלי). נניח  $T: V \rightarrow V$  ט"ל לינארית נילפוטנטית,  $U \subseteq V$  תמ"ז ציקלי מקסימלי אז קיים  $W \subseteq V$  תמ"ז  $T$ -איוואריאנטי כך  $W = U \oplus W'$ .

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

בסיס: אם  $n(T) = 1$  אז  $T = 0$  אז כל  $V \subseteq W$  הוא  $T$ -איוואריאנטי. והיות שכל קבוצה בת"ל ניתנת להשלה לבסיס, אז  $B_V = \{v := v_1 \dots v_m\}$   $W = \text{span}(v_2 \dots v_m)$   $U = \text{span}(v)$

צעד: ("צעד, מעבר, אותו דבר, תקרוו לה איך שבא לכט") נניח שאנו יודעים את נכונות הטענה עבור  $n = n(T) - 1$ . נוכיח עבור  $n = n(T)$ . נצמצם את  $T$  ל- $T|_{T(V)}$ . ידוע  $T(U) \subseteq T(V)$  ציקלי מקסימלי. לכן, לפי ה.א. קיים  $W_1$  הוא  $T$ -איוואריאנטי כך  $W = T(U) \oplus W_1$ .

נגיד  $W_2 = \{v \in V \mid Tv \in W_1\}$ . אז

**лемה 6.** ("למה א")  $U \cap W_2 = V$  (לאו דזוקא סכום ישיר) וגם  $\{0\} = U \cap W_1$ .

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

נניח שהוכחנו את הлемות. יהיו  $w \in W_1$  ו- $w \in W_2$  ולכון  $w \in T(w) \in W_1$  ו- $w \in T(w) \in W_2$ . אז מצאנו  $W'$  תמ"ז של  $V$  כך  $W_1 \subseteq W' \subseteq W_2$ . יהי  $w \in W_2$  ולכון  $w \in W'$  בפרט  $w \in W_1$  ו- $w \in W'$  ■

הוכחת למה ב' היא תרגיל רגיל בלינארית 1'A' שאין ערך להביא את הוכחתו.

הוכחת למה א' גם היא לא מעניינת במיוחד, אבל אותה המרצה כן הוכחה:

הוכחה. יהי  $V \in \mathcal{V}$ , נביט ב- $T(v)$ . קיימים  $u \in U, w_1 \in W_1$  כך ש-:

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

ידוע  $v - u \in W_2$ . לכן  $v - u + v = v - u + w_1 \in W_1$ .

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

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

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.** ט"ל נילפוטנטית אז  $V$  אי-פרק ל- $T$  אם  $V$  ציקלי.

הוכחה.

זהו משפט שכבר הוכחנו  $\implies$

נניח  $V$  אי-פרק. אז קיים  $V \subseteq U$  תמ"ז ציקלי מקסימלי. לפי המשפט קיים  $V \subseteq W \subseteq U$  תמ"ז  $T$ -איוואריאנטי כך  $W = U \oplus W'$ . ידוע  $U, W, V$  תמ"זים איוואריאנטיים. אם  $U = \{0\}$  אז  $V = 0$  ובפרט ציקלי. אחרת, מא-פרקיות  $L^-T$ ,  $V = U + W'$ . נסיק  $W' = \{0\}$  ולכון  $U = V$  ציקלי.

**משפט 72 (משפט ג'ורדן בעבר ט' נילפוטנטית 1).** תהי  $V \rightarrow V : T$ : נילפוטנטית או קיים פירוק של  $V$  לסכום ישר של  $U_i$  כאשר  $U_i$  הם  $T$ -ציקליים.

הוכחה. באינדוקציה על המשפט הקודם: נמצא ב- $V$  ציקלי מקסימלי כלשהו. או קיים  $W \subseteq V$  תמי'ו  $T$ -שמור כך ש- $W$  ידוע  $W \rightarrow W : T|_W$ : נילפוטנטית, וcutet באינדוקציה שלמה על  $\dim V$ .

**משפט 73 (משפט ג'ורדן בעבר ט'ל נילפוטנטית 2).** עבור  $V \rightarrow V : T$ : נילפוטנטית, קיים בסיס  $B$  של  $V$  שהוא איחוד של שרשראות.

**מסקנה 15.** בעבר  $B$  בסיס מג'ורדן, נסיק:

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

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

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

(יש ספרים בהם זה heißt transpose של זה).

**משפט 74 (יחידות צורת ג'ורדן בעבר ט'ל נילפוטנטית).** עבור  $V \rightarrow V : T$ : נילפוטנטית, אז בכל הפירוקים של  $V = \bigoplus U_i$  ציקליים (אי-פרקיים) או מספר תתי-המרחב מממד נתון הוא זהה עבור כל פירוק.

הוכחה. באינדוקציה על  $n = n(T)$ .

- עבור  $n = 1$ , העתקת  $v$ .  $V$  מתרפרק לסכום ישר של מרחבים מממד 1.

- צעד, נניח נכונות עבור  $n \in \mathbb{N}$ . 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 הגודלים היא:

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

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

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

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 ל- $s$  ו- $t$  דרוש כדי שהפירוק לעיל לא כולל אפשרים כאשר מפעלים את  $T$ ) (ידעו  $a_i - 1 = b_i - 1$  כי אינדקס הנילפוטנטיות קטן ב-1 בהחלת  $T$ ) משפט הממדים השני אומר ש-:

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

מהטענה השנייה בלמה:

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

במילים אחרות: כל מטריצה מייצגת של ט"ל נילפוטנטית דומה למטריצת ג'ורדן יחידה, עד כדי שינוי סדר הבלוקים.  
 למה זה נכון? כי הגודל של בלוק הוא הממד של התמ"ז שנפרש ע"י וקטורי הבסיס שמותאים לעמודות הלאו. בכך הבנו לחולטן כיצד העתקות נילפוטנטיות מתנהגות. עשוינו רצקיצה למקורה הפרטני של נילפוטנטיות, ועתה ננסה להבין את המקורה הכללי. ניעזר בתוצאה 3 ממשפט הפירוק הפרימרי לשם כך.

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

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

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

הוכחה: נותר כתרגיל בעבר הקורא.

### 1.4.3 ~ צורת ג'ורדן לאופרטור ליניארי כללי

**הגדרה 52.** בלוק ג'ורדן אלמנטרי עם ערך א' 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 מג'ורדן** אם  $[T]$  היא מטריצה עם בלוקי ג'ורדן מינימליים על האלכסון.  
**משפט 75 (משפט ג'ורדן).** לכל העתקה  $T: V \rightarrow V$  מונ"ס מעל שדה סגור אלגברית  $\mathbb{K}$ , קיים בסיס מג'ורדן.

מה עומד לקרות?

1. נפרק את המרחב  $V$  לתת-מרחבים, שכל אחד מהם משוויך לערך עצמי  $\lambda$ . נעשה זאת בשתי גישות – הראשונה באמצעות משפט הפירוק הפרימרי, והשנייה באמצעות פירוק למרחבים עצמים מוכלים (שני הפירוקים מניבים את אותם המרחבים).
2. נתבונן על המרחבים הללו, ונשים שיש העתקה ציקלית עליהם, שאנחנו כבר מכירים את צורת הג'ורדן שלה. היא מאפשרת לנו לפרק את המרחבים הללו למתידי-מרחבים ציקליים, עם בסיס שרשראתו שונה ג'ורדן.

#### (1.4.3.1) בעזרת פירוק פרימי

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

הוכחה באמצעות פירוק פרימי. נניח  $x - f_T(x)$  מתפרק לחולטן. מהגרסה החלשה של משפט הפירוק הפרימרי (ראה הערה תחתית), ממשפט קיילי-המילטון  $f_T$  מופיע את  $T$ , ותחות הסימון  $\lambda$  מותקיים:  $f_T(x) = \prod_{i=1}^s (x - \lambda_i)^{d_\lambda}$

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

כאשר  $U_1, \dots, U_n$  הם  $T$ -איוואריאנטיים. משום ש- $U_i$  הא-פירוקים ביחס ל- $T$ , ו- $T$  שמוראים. היהות שם אי-פירוקים  $S|_{U_i} = S - \lambda I$  (טענה שראיתנו בעבר). רأינו ש- $(x - \lambda)^n$  מוגדר  $S = T - \lambda I$ .

היא נילפוטנטית שכן ממשפט הפירוק  $f_T$  לא בהכרח מינימלי, שכן  $f_T$  לא בהכרח מינימלי) ולכן

לצ'  $S|_{U_i}$  הוכחנו קיומ צורת ג'ורדן, משמע קיים לה בסיס מג'רדן כך ש- $\mathcal{B}_i$

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

לכן, נוכל לשרש את הבלוקים הללו ולקבל  $\mathcal{B}$ , המקיים:

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

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

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

צורת ג'ורדן של מטריצה כללית.

במילים אחרות – נעזרנו בפרק פירמי ע"מ לפרק את המרחב למרחבים  $T$ -איוראינטיים פריקים מינימליים (בהמשך נראה שאלו המרחבים העצמיים המוכלים של  $T$ , שקיימים כל מני תוכנות נחמדות) ואת המרחבים אליהם פירקנו, ניתחנו באמצעות צורת ג'ורדן להעתיקות נילפוטנטיות.

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

#### (1.4.3.2) בעזרת מרחבים עצמיים מוכלים

בגישה זו נוכל לפתח את צורת ג'ורדן למטריצה כללית ללא צורך בפרק פירמי, פולינום מינימלי, משפט קיילי-המילטון וכו'. זו גישה יותר אלמנטרית ו פשוטה, ואם מבינים אותה האלגוריתם המשורבב למציאת צורת ג'ורדן הופך לאינטואיטיבי בהרבה. **הגדלה 54.** המרחב העצמי הפולקל 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  $\tilde{\mathcal{V}}_\lambda \subseteq \mathcal{V}$ .

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

**הערה 30.** החלק הזה ואילך, איז סוף הפרק, הינו הרחבה של בלבד ואילו אנחנו משפטיים המופיעים בקורס. עם זאת, המשפטים להלן מאפשרים להבין בצורה יותר טובה את צורת ג'ורדן, ולעתים קרובות תctraco להוכיח אותן בעצמכם.

**הערה 31.** מרגשים אבודים? אני ממש ממליץ על **הסדרה הבאה** (פרק 36-42) (סליחה למי שהמליץ לי על זה במקור, אני לא זכר מיה היה אז אני לא אוכל לתת קרדיט).

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

הוכחה. נוכיח באמצעות הכלה דו כיוונית. היכיוון  $\tilde{\mathcal{V}}_\lambda \subseteq \mathcal{N}(T - \lambda I)^{\dim V}$ , אם  $v \in \mathcal{N}(T - \lambda I)^{\dim V}$  אז  $\lambda^j v = 0$  וכאן  $\mathcal{N}(T - \lambda I)^{\dim V} = \mathcal{N}(T - \lambda I)^j$ . אחרת  $v \in \mathcal{N}(T - \lambda I)^{\dim V}$  אז  $\lambda^j v \neq 0$  וכאן  $\lambda^j v \in \tilde{\mathcal{V}}_\lambda$ . נסיק מעקרון ההחלפה:

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

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

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

מסתבר, שאפשר לפרק את המרחב למרחבים עצמיים מוכלים, ומשם אפשר להסיק מה קורה בהם ביתר פרטים באמצעות העתקות נילפוטנטיות.

**משפט 80.** הטענות הבאות מתקינות:

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

.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  $k \leq \text{rk } \mathcal{F}(T) = k$  כך  $\lambda^k v = 0$ . נפעיל את  $T$  על שני האגפים ונקבל  $0 = (T - \lambda I)^k v = T(0) = 0$ . ולכן  $Tv \in \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$ .

2. נגדיר  $k_v : (T - \lambda_i I)^{k_v} = S^{k_v} = 0$  מתקיים  $v \in \text{dom } S$ . לכן לכל  $S = (T - \lambda_i I)|_{\tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}}$  משומש  $S^n v = 0$   $\forall n \in \mathbb{N}$ . ומהגדירה  $S^n v = 0$  נילפוטנטית כדרוש.

3. הוכחה זו נכתבת בעזרתו האדיביה של (chatGPT) (נסמן  $U = \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$  וורחיב את הבסיס של  $U$  לבסיס של  $V$  כך שנוצר מ"ו  $W \oplus U = V$ . משפט  $p_T(x) = p_{T|_U}(x) \cdot p_{T|_{V-U}}(x)$ . מסעיף קודם ידוע ש-  $S := (T - \lambda_i I)|_U$  נילפוטנטית, לכן  $n \in \mathbb{N}$  כך  $S^n = 0$ . כתוב את  $T$  באופן הבא:  $T|_U = S|_U + \lambda I \implies T|_U = S|_U + \lambda I$ . נקבל שתי הבחנות:

- $\lambda_i$  הוא הע"ע היחיד של  $T|_U$ , והוא ע"ע של  $T|_U$  ולכן  $\lambda_i \in U = \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$  ויחידות נובעת מכך שככל ע"ע מוככל שייך לע"ע היחיד של  $T|_U$ .

•  $\ker S \subseteq W \cap U = \{0\}$  היפיכה, שכן בבירור  $U \supseteq \ker S|_W \subseteq \ker(T - \lambda_i I) = V_{\lambda_i} \subseteq \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$  ולכן  $\ker S|_W = \{0\}$ . נסיק ממשתי הטיענות הללו שתי מסקנות:

• מהיות  $\lambda_i$  הע"ע היחיד של  $T|_U$ , ומהיות  $\deg p_{T|_U} = \dim U$ , ויחדיו עם ההנחה שאנו בצד שמאל אלגברית, בהכרח מורכב מ-  $\dim U$  גורמים לינאריים שהם  $(x - \lambda_i)$ .

•  $\lambda_i$  אינו ע"ע של  $T|_W$ , בגלל שאם (בשלילה)  $\lambda_i$  ע"ע של  $T|_W$  עם  $v$  אז  $\lambda_i v = T|_W(v) = Sv + \lambda_i v$  ומחיסור  $\lambda_i v = 0$  קיבל  $Sv = 0$ , כלומר  $v = 0$  (כי  $S|_W$  היפיכה) ואז  $v$  לא ע"ע וסתירה.

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

■

**הגדה 5.6.**  $v \in \ker(T - \lambda I)^k \setminus \ker(T - \lambda I)^{k-1}$  אם הוא ו"ע עצמי מורחב של  $\lambda_i$  כך ש-  $\lambda_i v \in V_{\lambda_i}$  כאשר בסיס  $k=1$  מוגדר להיות  $v$ .

**משפט 81 (פירוק המרחב למרחבים עצמיים מוככלים).** נניח שאנו במ"ו סגור אלגברית (אפשר להרחיב לכזה במידת הצורך). אז  $L-T$  יש ע"עים  $\lambda_1, \dots, \lambda_k$  כלשהם. בהינתן  $V$  מ"ו ו-  $T$  העתקה לינארית, מההרחבה יש לה ערכים עצמיים  $\lambda_1, \dots, \lambda_k$  כלשהם. אזי:

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

הוכחה. נתחיל מלהוכיח שהחיתוך בין שני מרחבים עצמיים מוככלים ריק. זה נובע ישירות מכך שככל שני ע"ע עצמיים מוככלים שווים לע"ע רגיל היחיד של  $T$ . ניעזר בכך ש-  $\dim \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i} = d_{\lambda_i}$ , ונוכיח:

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

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

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

הוכחה באמצעות מרחבים עצמיים מוככלים. תהי העתקה  $T$ . מפריקות הפולינום האופיני יש לה  $\lambda_1, \dots, \lambda_k$  ע"עים כלשהם. ממשפטו:

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

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

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

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 32.** מיחידות צורת ג'ורדן, הזרה המתקבלת מפירוק פרימרי ומפירוק למרחבים עצמיים מוכללים היא זהה. דרך אחרת לראות את זה, היא שהמרחבים אליהם פירקנו פרימריות שהם  $\tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i} = (\lambda - \lambda_i)^{d_\lambda} (T - \lambda_i)$  בכל מקרה.

#### 1.4.4 ~ תוצאות מעות ג'ורדן

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

הוכחה. נראה שהריבוי הגיאומטרי  $\lambda r$  שווה לכמות בלוקי הג'ורדן השיעיים  $\lambda$ . בהינתן בלוקי ג'ורדן  $(\lambda) J_{k_1} \dots (\lambda) J_{k_\ell}$  לה- $\lambda$ , ידוע שלכל אחד מהם קיים בסיס שרשרת  $v, (\tilde{T})^{k_1}v, \dots, (\tilde{T})^{k_\ell}v$  כאשר  $B_i = \{v, (\tilde{T})v, \dots, (\tilde{T})^{k_i}v\}$ . כמו כן ידוע קיום  $w_1, \dots, w_{r_\lambda}, \dots, w_{r_\lambda}$  בלתיה תלויים לינארית כך ש- $w_i \in \ker \tilde{T}$  כלומר  $Tw_i = \lambda w_i$ , ומכאן  $\dim \ker \tilde{T} = r_\lambda$ .

• **חסם עליון:** לכל  $k_i$  ידוע ש- $(\tilde{T})^{k_i}v_i \in \ker \tilde{T} = V_\lambda$ . משוםSCP של הרשאות בלתי תלויות לינארית (אחרת השרשור שלhn לא יהווה בסיס), בהכרח  $\{(\tilde{T})^{k_i}w_i\}_{i=1}^\ell \subseteq V_\lambda$ .

• **חסם תחתון:** מהחסם העליון, כל  $w_i$  יכול להיות סיום של שרשרת, וכך יש לפחות  $r_\lambda$  שרשאות שונות (シמו לב: יש לנו חופש בבחירה הבסיס  $w_{i=1}^{r_\lambda}$ , ומכאן החסם התחתון). ■

**משפט 83.** כמות הוקטורים בבסיס המג'רדן המשויכים לה- $\lambda$  הוא הריבוי האלגברי  $d_\lambda$  (ניסוח אחר: סכום גודלי הבלוקים השיעיים לה- $\lambda$  בzerosת הג'ורדן הוא  $d_\lambda$ ).

הוכחה. ראיינו בzerosת ג'ורדן בעזרת פירוק למרחבים עצמיים מוכללים, שמספר הוקטורים השיעיים לה- $\lambda$  הוא  $\dim \tilde{\mathcal{V}}_\lambda$  ידוע שהוא מומך  $d_\lambda$ . סה"כ הראיינו את הדבר.

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

הוכחה. ראיינו שבлок הג'ורדן  $(\lambda) J_a$  מגע מפירוק ג'ורדן של  $S = (T - \lambda)S$ . הבלוק הכי גדול בzerosת הג'ורדן של  $S$  נילפוטנטית, היא השרשת הכי ארוכה של  $S$  ב- $\tilde{\mathcal{V}}_\lambda$ . משום ש- $\tilde{\mathcal{V}}_\lambda = \{\ker S^k \mid k \in [n]\} = S^{n(S)}$  מושם כי השרשת הארוכה ביותר בzerosת האפשרות היא  $v, Sv, S^2v, \dots, S^{n(S)}v$  והיא קיימת כי הסדרה זו בת"ל עבור  $v$  כלשהו (אחרת  $(S)^n = 0$  לא החזקה המינימלית שמאפסת את  $S$  וסתירה). ראיינו ש- $m_T$  הוא ה- $\text{lcm}$  של הצמצומים של  $T$  למרחבים  $T$ -אינווריאנטיים, ומשוםSCP של  $\tilde{\mathcal{V}}_\lambda$  בעל פולינום אופייני  $(x - \lambda_i)^{d_{\lambda_i}}$ , ובגלל ש- $m_T|_{\tilde{\mathcal{V}}_\lambda}(x) = \text{gcd}((x - \lambda_i)^{d_{\lambda_i}}, (x - \lambda_j)^{d_{\lambda_j}}) = 1$  עבור  $i, j \in [r_\lambda]$  כלשהו.

$$\forall i \neq j \in [k]: \text{gcd} \left( T|_{\tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}}(x), T|_{\tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_j}}(x) \right) = 1$$

דהיינו, ה- $\text{lcm}$  זה פשוט כפל של הפולינומים המינימליים של  $\tilde{\mathcal{V}}_\lambda$ . לכן, תחת הסימון של  $m_\lambda$  להיות הריבוי של  $\lambda$  בפולינום  $m_T$ , בהכרח  $m_T|_{\tilde{\mathcal{V}}_\lambda}(x) = (x - \lambda)^{m_\lambda}$ . מהגדרת פולינום מינימלי,  $m_\lambda$  הוא המינימלי כך ש- $(T - \lambda)^{m_\lambda} = 0$ . הראיינו ש- $(S)^{m_\lambda} = 0$ . סה"כ  $m_\lambda$  דרגת הנילפוטנציות של  $S$ . הראיינו ש- $(S)^{m_\lambda}$  השרשת המינימלית בzerosת הג'ורדן של  $S$ , וסה"כ בלוק הג'ורדן הגדל ביותר של  $J(\lambda)$  הוא  $m_\lambda$  הריבוי של  $(\lambda - x)$  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 לה- $\Lambda$  יש zerosת ג'ורדן  $\Lambda$ , כלומר קיימת  $P$  הפיכה כך ש- $P^{-1}\Lambda P = \Lambda P^{-1}$ . נומר  $\Lambda$  אלכסונית עם בלוקי ג'ורדן. נבחין בכך ש- $(P^{-1}\Lambda P)^T = P^T \Lambda^T (P^{-1})^T = A^T$ , כלומר  $\Lambda^T \sim \Lambda$  ו- $A^T \sim A$ . נומר להוכיח  $\Lambda \sim \Lambda^T$ , כלומר  $\Lambda = \Lambda^T$ . טענה זו אכן מתקיימת עבור מעבר לבסיס הסדור  $(e_1 \dots e_n) \rightarrow (e_n \dots e_1)$ . סה"כ אכן כל בלוק ג'ורדן  $J_i(\lambda)$  דומה לשחלוף שלו.

**משפט 86.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$  מטריצה מעל  $\mathbb{F}$  שדה. אז בהינתן  $\lambda_1, \dots, \lambda_k$  הערכים העצמיים של  $A$  מעל  $\mathbb{K}$  הרחבת  $\mathbb{F}$  לסגור אלגברית, אז  $\det A = \prod_{i=1}^k \lambda_i^{d_{\lambda_i}}$ .

הוכחה. ידוע של- $\mathbb{F}$ -קיימת הרחבה ל- $\mathbb{K}$ . מעל  $\mathbb{K}$ , ל- $A$  יש צורת ג'ורדן  $A = P^{-1}NP$  כך ש- $N$  מטריצת בלוקים הכללת לפחות  $k$  בלוקים, כאשר הבלוק ה- $i$ -י סומן להיות הבלוק הכלול את בלוקי הנורדו המשויכים לע"ע  $\lambda_i$ . אי- $\square_i$  מטריצה משולשית עליה מגודל  $d_i$  (משפט קודם), לפי כמות הוקטורים המשויכים לע"ע  $\lambda$  היא  $(d_\lambda)$  עם  $\lambda_i$  על האלכסון ולכון  $\det \square_i = \lambda_i^{d_i}$ . מטרמיננטה של מטריצת בלוקים נסיק:

$$\det A = \det P^{-1}NP = \underbrace{\det P^{-1}P}_1^I \cdot \det N = \prod_{i=1}^k \det \square_i = \prod_{i=1}^k \lambda_i^{d_i}$$

כדריש.

### המשך בעמוד הבא

## **פרק 2**

### **הגדרה וחקור מרחבי מכפלה פנימית**

# Bi-Linear Forms . . . . . 2.1

## 2.1.1 ~ הגדרות בסיסיות בעבור תכניות בי-לינאריות כלליות

**הגדרה 57.** יהיו  $V$  מעלה  $\mathbb{F}$ . פונקציונל לינארי  $\varphi$  מעלה  $V$  הוא  $\varphi: V \rightarrow \mathbb{F}$ .

**הערה 33.** ראה הרחבה על פונקציונלים לינארים ומרחבים דואליים בסוף הסיום.

**הגדרה 58.** יהיו  $V, W$  מעלה  $\mathbb{F}$ . תבנית בי-לינארית על  $V \times W \rightarrow \mathbb{F}$  הינה העתקה  $f: V \times W \rightarrow \mathbb{F}$  כך ש- $f$  פונקציונלים לינאריים.  $\forall v_0 \in V \quad \forall w_0 \in W \quad f(v_0, w_0) = f(v_0, w) + f(v, w_0)$

אינטואיטיבית, זו העתקה לינארית בכל אחת מהקודיניות בנפרד (בדומה לדוגמה לדטרמיננטה, שהיא העתקה מולטי-לינארית ולינארית בכל אחת מהשורות בנפרד)

**משפט 87.** הטענה הבאה שולחה לכך ש- $f$  בי-לינארית. יהיו  $v \in V, w \in W, \alpha \in \mathbb{F}$ :

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

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

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

בשביל העתקות  $a$ -לינאריות צריך טנזור  $a$  ממד. זה לא נעים וידועים מעט מאוד על האובייקטים הללו. בפרט, בעבור העתקה בי-לינארית נראה שנוכל לייצג אותה באמצעות מטריצות, בלי טנзор ובלגנים – שזה נחמד, וזה אחת הסיבות שאנו מתעניינים ספציפית עם העתקות בי-לינאריות (פרט לכך שמאחר יותר עוסוק גם במכפלות פנימיות, וחלק מההעתקות על העתקות בי-לינאריות יעזרו לנו להגדיר דברים על מטריצות).

דוגמאות.

$$\forall v, w: f(v, w) = 0$$

$$f\left(\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} u \\ v \end{pmatrix}\right) = 2xu + 5xv - 12yu$$

1. תבנית ה-0:

$$2. \text{ נגדיר } V = W = \mathbb{R}^2, \text{ אז}$$

3. (חשוב) על  $\mathbb{F}^n$ :

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

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

$$f(v, w) = \varphi(v) \cdot \psi(w)$$

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

5. הכללה של 4: יהיו  $\varphi_1, \dots, \varphi_k: V \rightarrow \mathbb{F}$  פונקציונליים לינאריים וכן  $\psi_1, \dots, \psi_k: W \rightarrow \mathbb{F}$  פונקציונליים לינאריים. אז

$$f(v, w) = \sum_{i=1}^k \varphi_i(v) \psi_i(w)$$

הweeney: ברגע שנקבע וקטור ספציפי נקבל לינאריות של הוקטור השני.

**הערה 34.** במקרה ש- $\mathbb{F} = \mathbb{R}$  לעיל, התבנית הבי-לינארית הסטנדרטית משרה את הגיאומטריה האוקלידית. כלומר  $\perp$   $u \perp v \iff f(v, u) = 0$

**הערה 35.** בפועל נראה שככל ש- $\mathbb{F}$  מתקיים התבנית הבי-לינארית נראה את כמו מקרה 5.

**משפט 88.** נסמן את מוחלט התבנית הבי-לינארית על  $V \times W \rightarrow \mathbb{F}$  בטור  $B(V, W)$ . זה מ"ו מעלה  $\mathbb{F}$ .

אני ממש לא עומד להגיד את החיבור והכפל בסקלר של המשפט הקודם כי זה טרויאלי והמטרה כותבת את זה בוקר בשוביל להתריל אותנו.

דוגמאות אחרות.

**משפט 89.** נסמן ש- $\mathbb{F} = \mathbb{R}$ . יהיו  $A \in M_{n \times m}(\mathbb{F})$  ו- $\dim V = n$ ,  $\dim W = m$ .  $A$  בסיס ל- $V$ ,  $B$  בסיס ל- $W$ . אז:

$$f(u, w) = [v]_A^T \cdot A \cdot [w]_B$$

העתקה בי-לינארית.

וככה. נקבע  $v$  כלשהו:

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

וכochich ש- $g$  לינארית:

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

נקבע  $w$ , ובאופן דומה נגדיר  $C = A[w]_{\mathcal{B}} \in M_{n \times 1}(\mathbb{F})$   
 $\forall v_1, v_2 \in V, \lambda_1, \lambda_2 \in \mathbb{F}: h(\lambda_1 v_1 + \lambda_2 v_2) = [\lambda_1 v_1 + \lambda_2 v_2]_{\mathcal{B}}^T = \lambda_1 ([v_1]_{\mathcal{B}}^T C) + \lambda_2 ([v_2]_{\mathcal{B}}^T C) = h(v_1) + h(v_2)$

**הגדלה 60.** mathcal  $\mathcal{A}$ , המרצה ברגע שיש לו שני איברים על הלוח  $A$  – תסתדרו – ביחס לבסיסים  $\mathcal{A}, \mathcal{B}$  בסיס  $V, W \rightarrow \mathbb{F}$  וונח ש- $\mathcal{A}$  בסיס ל- $V$ ,  $\mathcal{B}$  בסיס ל- $W$ . נגדיר את המטריצה המייצגת  $(A)_{ij} = f(v_i, w_j)$  (תחת הסימונים  $\mathcal{A} = (v_i)_{i=1}^n, \mathcal{B} = (w_i)_{i=1}^m$ )  
את  $f$  ביחס לבסיסים  $\mathcal{A}, \mathcal{B}$  ע"י  $(A)_{ij} = f(v_i, w_j)$  (תחת הסימונים  $\mathcal{A} = (v_i)_{i=1}^n, \mathcal{B} = (w_i)_{i=1}^m$ )  
משפט 90.

הוכחה. קיימים ויחידים  $\alpha_1 \dots \alpha_n, \beta_1 \dots \beta_m \in \mathbb{F}$  כולם:

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

ומכאן פשוט 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 לסטיקום הזה את הסימון  $[f]_{\mathcal{A}, \mathcal{B}}$  עבור המטריצה המייצגת של  $f$  ביליניארית.

(זהו אינו סימון رسمي בקורס אם כי בהצלת צרייך להיות  
משפט 91. עם אותן הסימונים כמו קודם):

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

או  $\psi$  איזו?

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

#### • ליניאריות.

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

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  $\psi(f) = 0 \in M_{n \times m}$  אז  $f \in \ker \psi$  ולכן  $f(v_i, w_j) = 0 \forall i, j \in [n] \times [m]$ :  $f(v_i, w_j) = 0 \iff \sum_{i,j} \alpha_i f(v_i, w_j) \beta_j = 0$

■ **על.** תהי  $.f(v_i, w_j) = e_i^T A e_j = (A)_{ij}$  ואכן  $f(v, w) = [v]_{\mathcal{A}}^T A [w]_{\mathcal{B}}$  .  $M_{n \times m}(\mathbb{F})$

**תזכורת** (מלינארית 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 92.** יהיו  $V, W \subseteq \mathbb{F}$  מ"מ ובסיסים של  $V, W$   $\mathcal{A}, \mathcal{A}'$  ו $\mathcal{B}, \mathcal{B}' \subseteq W$  בסיסים של  $V, W$ . תהי  $f \in B(V, W)$ . תהי  $P$  מטריצת המעבר מ- $\mathcal{A}'$  ל- $\mathcal{A}$  ו- $Q$  מטריצת המעבר מ- $\mathcal{B}'$  ל- $\mathcal{B}$ , אז  $A' = P^T A Q$

הוכחה. ידוע:

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

ואכן:

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

כדרוש.

**הגדרה 61.** עבור  $f \in B(V, W)$  נגידר את  $\text{rank } f = \text{rank } A$  מייצגת אותה ביחס לבסיסים כלשהם.

**משפט 93.**  $\text{rank } f = r$  מוגדר היטב.

הוכחה. כפל בהפיכת לא משנה את דרגת המטריצה (transpose של מטריצה הוא הפיך), ומטריצת שנייה הבסיס הפיכה, דהיינו כפל מטריצות שנייה הבסיס לא משנה את דרגת המטריצה ולכן לכל שני נציגים אותה הדרגה.

**מסקנה 17.** תהא  $f \in B(V, W)$  ו- $\text{rank } f = r$ . אז קיימים בסיסים  $\mathcal{A}, \mathcal{B}$  של  $V, W$  בהתאמה כך ש- $[f]_{\mathcal{A}, \mathcal{B}} = \begin{pmatrix} I_R & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$  הרעיון הוא לדרג את כל כיוון, שורות באמצעות transpose ועמודות באמצעות המטריצה השנייה. אפשר גם לקבע בסיס, ולדרוג שורות ועמודות עד שייצאים אפסים (הוכחה לא רואתה בכיתה).

"חץ" השעה הזו גרמה לי לשונוא מלבנים בצורה יוקדת" – מעטה ואילך נתעסק במקרה בו  $W = V$ . השתמש בסיס יחיד.

## 2.1.2 ~ חיפוי 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 94.** מטריצות חופפות אם הן מייצגות את אותה התבנית הבילינארית.

**משפט 95.** 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  $f$  כאשר  $\text{rank } f = r$  כdegrees of freedom של המטריצה, וראינו שהוא לא תלויות בסיס. בכך למעשה כבר הוכחנו את 1. עבור 2, מתקיים  $P^T A' = P^T A P$  ו- $P$  הפיכה (ולמעשה מטריצת מעבר בסיס) ולכן אם  $\text{rank } |P| = |P^T|$  מתקיים:

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

**הערה 36.** יש שדות שמעליהם טענה 2 לא מעניינת במיוחד (שדות עוברים יש שורש לכל מספר, כמו  $\mathbb{C}$ ). **הגדרה 63.** תבנית  $f$  מעל  $V$  נקראת סימטרית אם:

**הגדרה 64.** תבנית  $f$  מעל  $V$  נקראת אנטי-סימטרית אם:

**משפט 96** (פירוק התבנית בילינארית לחלק סימטרית וחלק אנטי-סימטרית). אם  $\text{char } \mathbb{F} \neq 2$ , בהינתן התבנית  $f: V \times V \rightarrow \mathbb{F}$  בילינארית, קיימות  $\varphi, \psi: V \times V \rightarrow \mathbb{F}$  בילינאריות כך ש-  $\varphi$  סימטרית,  $\psi$  אנטי-סימטרית ו-  $f = \varphi + \psi$ .

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

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

מתקיים  $\varphi$  סימטרית ו- $\psi$  אנטי-סימטרית וכן  $f = \varphi + \psi$ .

**משפט 97.** תהי  $f$  תבנית ביילינארית על  $V$ , ו-  $B = (v_i)_{i=1}^n$  בסיס ל- $B$ . נניח  $A = (a_{ij})_{i,j=1}^n$  המייצגת את  $f$  ביחס ל- $B$ . אז סימטרית/אנטיסימטרית אם  $A$  סימטרית/אנטיסימטרית.

הוכחה.

אם  $f$  סימטרית/אנטיסימטרית, אז  $\implies$

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

אם  $A$  סימטרית אז  $\iff$

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

כאשר (1) מתקיים כי למטריצה מגודל  $1 \times 1$  מוחזר אותו הדבר. וכן במקרה האנטיסימטרי:

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

**הגדרה 65.** בעבור תבנית ביילינארית, הרדיוקאל הימני שלה מוגדר להיות  $\text{rad}_r(f) = \{x \in V \mid \forall w \in W: f(x, w) = 0\}$

**הגדרה 66.** בעבור תבנית ביילינארית, הרדיוקאל השמאלי שלה מוגדר להיות  $\text{rad}_\ell(f) = \{x \in W \mid \forall v \in V: f(v, x) = 0\}$

**משפט 98.** הרדיוקלים מרחבים וקטוריים.

הוכחה. יהיו  $x, y \in \text{rad}_r(f)$  וכן  $\lambda \in \mathbb{F}$ . נראה ש- $\lambda x + y \in \text{rad}_r(f)$ . אכן, מילינאריות, מתקיים:

$$\forall v \in V: f(\lambda x + y, v) = f(\lambda x, v) + f(y, v) = \lambda \underbrace{f(x, v)}_0 + \underbrace{f(y, v)}_0 = \lambda 0 + 0 = 0$$

כדרוש. ההוכחה זהה לרדיוקל השמאלי.

**משפט 99.** בהינתן תבנית סימטרית,  $\text{rad}_r(f) = \text{rad}_\ell(f)$

הוכחה. יהי  $x \in \text{rad}_r(f)$ . לכל  $v \in V$ , מסימטריות מתקיים  $f(v, x) = 0 \iff f(x, v) = 0$ . סה"כ  $f(x, v) = 0 \iff v \in \text{rad}_\ell(f)$ . דהיינו  $\text{rad}_r(f) = \text{rad}_\ell(f)$ .

**משפט 100.** לכל תבנית  $f: V \times W \rightarrow \mathbb{F}$ , מתקיים  $\dim \text{rad}_r(f) = \dim \text{rad}_\ell(f)$

הוכחה. בהינתן בסיסים  $\mathcal{B}, \mathcal{C}$  נגדיר  $A = [f]_{\mathcal{B}}^{\mathcal{C}}$ . נבחן ש-:

$$\begin{aligned} \text{rad}_r(f) &\cong \{x \in \mathbb{F}^n \mid \forall v \in \mathbb{F}^m: v^T A x = 0\} = \{x \in \mathbb{F}^n \mid \forall i \in [n]: \underbrace{e_i^T A x}_{(Ax)_i} = 0\} = \{x \in \mathbb{F}^n \mid Ax = 0\} = \mathcal{N}(A) \\ \text{rad}_\ell(f) &\cong \{x \in \mathbb{F}^m \mid \forall v \in \mathbb{F}^n: x^T A v = 0\} = \{x \in \mathbb{F}^m \mid \forall i \in [m]: \underbrace{x^T A e_i}_{x^T \text{Row}_i(A)} = 0\} = \{x \in \mathbb{F}^m \mid A^T x = 0\} = \mathcal{N}(A^T) \end{aligned}$$

ידוע המשפט הדרגה ש-  $\dim \mathcal{N}(A) = \dim \mathcal{N}(A^T)$  ומשפט הממדים  $\dim \mathcal{N}(A) = \text{rank } A = \text{rank } A^T$ .

**הערה 37.** ניתן להוכיח את הטענה באופן כללי למרחבים לא נוצריים סופית באמצעות שימוש במרחבים דואלים ומרחבי מנה.

**הגדרה 67.** תבנית ביילינארית  $f$  נקראת לא-סימטרית או גולרית או לא-סיגולרית אם  $\{0\} = \text{rad}(f)$ .

**הגדרה 68.** תבנית ביילינארית  $f$  נקראת מיוגנת או סיוגנית או לא-אரוגלית אם היא לא-אמונונת.

**הערה 38.** אין צורך לציין איזה רדיוקל שווה לאפס, שכן הם שווים ממד.

### ~ תכניות ריבועיות 2.1.3

הגדירה 69. תהא  $f$  תבנית על  $V$ . התבנית הריבועית:

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

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 הסטנדרטית:

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

**סימנו 9.** עבור תבנית בילינארית  $f$  על  $V$ , נגדיר את

$$Q_f = Q_{\hat{f}} \quad \text{אם } f \text{ סימטרית נבחין ש-} \hat{f}$$

משפט 101 (שחזר תבנית בילינארית מותבנית ריבועית). תהי  $f$  תבנית בילינארית 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 תבנית ה-0 או קיים  $v \in V$  כך ש- $Q_f(v) \neq 0$

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 נוכיח את 2. נניח אז  $\forall v \in V: Q_f(v) = 0$

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

אז

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



הערה 39. אין ממש טעם להגדיר תבנית ריבועית על תבנית בילינארית שאינה סימטרית. הסיבה? כל מטריצה יכולה להיות מפורקת לחלק סימטרי וחלק אנטי-סימטרי, החלק האנטי-סימטרי 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.

### ~ משפט ההתאמה של סולבסטור 2.1.4

משפט 102. נניח  $\text{char } F \neq 2$ , ו- $f$  סימטרית על  $V$ . אז קיים בסיס  $-V$  והוא  $B = [f]_B = (v_i)_{i=1}^n$  אלכסוני. אם אז האיברים על האלכסון יהיו  $\{1, 0, -1, 0\}$  ולא רק  $\{1, 0\}$ .

תזכורת:  $[f]$  סימנו המוגדר בסיכון זה בלבד. בקורס מדברים על "המטריצה המייצגת של בילינארית" במילים מפורשות.

הוכחה. באינדוקציה על  $n$ . בסיס  $1 = n$  ברור. אם  $f$  תבנית ה-0, אז כל בסיס שנבחר מותאים. אחרת, קיים  $v \in V$  כך  $Q_f(v) \neq 0$ . נגדיר  $U = \{u \in V \mid f(u, v) = 0\}$ . מה התמונה של העתקה?

ולכן קיימים בסיס  $U$  כך ש- $[f]_U$  אלכסונית. נגידיר את  $B = \{v\} \cup B_U$ :  $f|_U : U \times U \rightarrow \mathbb{F}$  לכסינה  $f(v, v) = Q_f(v)$ . לכן תומונת ההעתקה היא כל  $\mathbb{F}$ , וממזה 1. ידוע  $U$  תמי'ו מממד  $n - 1$ . אז  $U \times U \rightarrow \mathbb{F}$  לכסינה  $f|_U$ .

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

סה"כ מהנהנת האינדוקציה צעד האינדוקציה הושם כדרוש.

**הערה 40.** מטריצה הפיכה לעיטים קרואה "לא-סינגולרית"

**מסקנה 18.** תבנית ביילינארית היא לא-סינגולרית אם המטריצה המייצגת שלה (בבסיסו קלשו) היא לא-סינגולרית. **משפט 103.** לכל  $f$  התבנית סימטרית קיימת מטריצה מייצגת מהצורה  $\begin{pmatrix} I_r & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$  כאשר  $\mathbb{F} = \mathbb{C}$  (או סגור אלגברית קלשו).

איינטואציה להוכחה. ננマル את המטריצה, נבחן שחלוקת  $c$ -ב' של השורה  $i$ -ה' ניאץ להפעיל גם עם העמודה  $i$ -ה'. קלומר את  $a_{i,i}$  חלק ב- $c^2$  בצורה זו (את כי כאשר  $P^TAP$  הגדרת חיפפה, ו- $P$  מדרגת שורות, ו- $P^T$  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  $B = (v_1 \dots v_r, \dots v_n)$ . באופן כללי לכל  $\mathbb{R} \in i$  נוכל להגיד את  $v'_i$  כך ש- $1 = f(v'_i, v_i) = c_i$  ומליינריות בכל אחת מהקוודינאות. בשל כך בסיס  $B' = (v'_1 \dots v'_r, v_{r+1} \dots v_n)$  מקיים את הדרישות.

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

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

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

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

**הגדרה 70.** יהי  $V$  מ'ו מעל  $\mathbb{R}$  ו- $f$  תבנית ביילינארית מעל  $V$ . נאמר ש- $f$  מוגדרת חיובית/אי-שלילית/שלילית/אי-חיובית אם  $f(v, v) \leq 0 / f(v, v) > 0 / f(v, v) \geq 0 / f(v, v) \geq 0$   $\forall v \in V$

**הערה 41.** באנגלית: "Definite matrix"

**משפט 104.** תהא  $A$  מטריצה מייצגת של התבנית ביילינארית סימטרית, עם ערכי  $1, -1, 0$  בלבד על האלכסון, מקיימת:

- $f$  מוגדרת חיובית אם ישנו רק  $1$ -ים.
- $f$  מוגדרת אי-שלילית אם ישנו רק  $-1$ -ים ואפסים.
- $f$  מוגדרת שלילית אם ישנו רק  $-1$ -ים ואפסים.
- $f$  מוגדרת חיובית אם ישנו רק  $1, -1$ -ים ואפסים.

הוכחה.

טוריואלי  $\iff$

לכל  $v \in V$  קיימים ויחדים  $\alpha_1 \dots \alpha_n \in \mathbb{R}$  כך  $v = \sum_{i=1}^n \alpha_i v_i$  ולפי המקראה זה יסתדריפה.

**משפט 105 (משפט ההתאמנה של סילבستر).**  $p, q$  Überoms המטריצה חופפת ל- $\text{diag}(I_p, I_{-q}, 0)$  נקבעים ביחידות.

(תחזרו כמה משפטיים לעלה למקרה בו  $\mathbb{F} = \mathbb{R}$ )

גישה שגوية להוכחה. הוכחה באמצעות  $\text{tr}$  לא עובדת. בנגדוד ליחס הדמיון להעתקות לינאריות, ביחס החפיפה להעתקות ביילינאריות ה- $\text{tr}$  לא נשמר.

הוכחה תקינה. נסמן  $(v'_1 \dots v'_t, u'_1 \dots u'_s, w_1 \dots w_k)$  כי  $B' = (v_1 \dots v_p, u \dots u_q, w_1 \dots w_k) = B$ . ונניח בשלילה ש- $t < p$ . נסמן  $(v_1 \dots v_p)$  ידיוע  $f$  חיובית על  $U = \text{span}(v_1 \dots v_p)$ . ונבון  $\dim U = p$  וכנ"כ  $\dim W = s + k$ . אז גם  $f$  חיובית על  $W = \text{span}(u'_1 \dots u'_s, w_1 \dots w_k)$ . בכלל ש- $U \cap W = \{0\}$  כי אם לא, אז  $U \oplus W \subseteq V$  ו- $f(v, v) > 0$  כי  $v \in U$  ו- $f(v, v) \leq 0$  כי  $v \in W$  (דוע ש- $V$  תמי' וכנ"כ  $U \cap W = \{0\}$ ). נציב ונקבל  $p, q, s + k > t + s + k = \dim V$ .  $\dim U + \dim W \leq \dim V$

**סימן 10.** ה- $(p, q)$  לעיל נקראים הסינגטורה של  $f$ .

(תזהרו, הסינגטורה תתקוף אותנו אח"כ)

### המשך בעמוד הבא

## 2.2 Inner Product Vector Spaces . . . . .

### 2.2.1 ~ הגדרה כללית

#### (2.2.1.1) $\mathbb{R}$ מעל

**הגדלה 71.** זיהי  $V$  מ"פ, מכפלה פנימית מעל  $\mathbb{R}$  היא תבנית ביילינארית סימטרית חיובית מעל  $V$ , ומסומנת  $\langle v, u \rangle = f(v, u)$  (ויש ספרים מסוימים  $\langle u | v \rangle = \langle v | u \rangle$ ).  
**מסקנה 19.** ה התבנית  $f$  היא מ"פ אם ומוניבת שלה  $A$  בסיס כלשהו, היא סימטרית חיובית.  
**סימון 11.** בקורס מסוימים  $\langle \cdot | \cdot \rangle$  אבל אני מגניב אז אני משתמש  $\langle \cdot | \cdot \rangle$ .  
**лемה 9.**  $\forall v \in V: \langle v | v \rangle \geq 0 \wedge \langle v | v \rangle = 0 \iff v = 0$ .  
הוכחה מסימטריה.

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

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

**הגדלה 72.** אם  $V$  מ"פ וקיים  $\langle \cdot | \cdot \rangle: V \times V \rightarrow \mathbb{F}$  מכפלה פנימית אז  $\langle \langle \cdot | \cdot \rangle, V \rangle$  נקרא מרחב מכפלה פנימית, מ"פ.  
**משפט 106.**  $\langle A | B \rangle = \text{tr}(A \cdot B^T), V = M_n(\mathbb{R})$ .

דוגמה מגניבה. בהינתן  $V = [0, 1]$ , מ"פ הפונקציות המשויות הרציפות על  $[0, 1]$ , ו-  $f(x) \geq 0$  אינטראבילית על קטע  $[a, b]$  ו גם ישנה נקודת חיובית  $c \in [a, b]$  שעבורה  $f(x) \geq 0$  וגם  $\int_a^b f(x) dx > 0$ .

#### (2.2.1.2) $\mathbb{C}$ מעל

ישנה בעיה עם חיובית: אם  $v \in V$  כך ש-  $0 \geq \langle v | v \rangle = -1 \langle v | v \rangle < 0$  אז  $\langle v | v \rangle \geq 0$  מתקיים את, נשתמש בהגדלה הבאה:

**הגדלה 73.** זיהי  $V$  מ"פ מעל  $\mathbb{C}$ . מכפלה פנימית  $\langle \cdot | \cdot \rangle: V \times V \rightarrow \mathbb{C}$  מתקיימת:

- ליניאריות ברכיב הראשון: אם נקבע  $\alpha$ , 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  $\alpha$ .

**הרטויות (במקום סימטריות):**

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

למעשה – נבחן שאין צורך במשה ססקוויילינאריות ברכיב השני וכן לא בתנאי  $\langle 0 | 0 \rangle = 0$ , וההגדלה שקופה בעבר חיבוריות ברכיב השני בלבד, זאת כי:

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

ומכאן נגרר ססקוילינאריות, וכן  $\langle 0 | 0 \rangle = 0$  נובע שיירות מליניאריות ברכיב השני.

**הערה 42.** באוניברסיטאות אחרות מקובל להגדיר לינאריות ברכיב השני ולא בראשון. זה לא באמת משנה.

**מסקנה 20.** נוכל להגדיר מטריצה  $A$  מייצנת של תבנית  $f$  ססקוילינארית, באופן דומה להגדלה והרגילה, ואז להבחן שגם  $A$  סימטרית חיובית אם  $f$  מ"פ. עוד נבחן ש-:

$$\langle v | u \rangle = f(v, u) = v A u^* = v A \bar{u}^T$$

**הגדלה 74.** למטריצה המייצגת של המכפלה הפנימית קוראים פטריצת גראס או גראמיון.  
**הגדלה 75.**  $B^T = B^*$

**הגדלה 76 (הגדרה נחמדה).** זיהי מ"פ  $V$  מ"פ מעל  $\mathbb{F}$ . לכל  $v \in V$  מגדירים את הnormה של  $v$  להיות  $\|v\| = \sqrt{\langle v | v \rangle}$ .  
**משפט 108.** 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 77.** ידי  $V$  מ"ז מעל  $\mathbb{F}$ , ו- $\mathbb{R}_{\geq 0}$ , אז  $(V, ||\cdot||)$  יקרא מרחב וורמי. **משפט 109.** ("יוסחאת הפולרייזציה") בהינתן  $(V, ||\cdot||)$  מרחב נורמי, ניתן לשזר את המכפלה הפנימית, באמצעות הנוסחה הבאה:

גרסה מעל  $\mathbb{R}$ :

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

גרסה מעל  $\mathbb{C}$ :

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

הוכחה ( $\mathbb{C}$ -ל-):

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

וסה"כ אם נציב בנוסחה, אחרי שהיחסנו את כל אבירה, הכל יצטמצם ושה- $\langle v | u \rangle$  אכן שווה לדרוש.

במילים אחרות, באותה המידה שתבניות שמתבססות בידינריות ותבניות ריבועיות אפשר להסיק אחת מהשנייה, אפשר גם מכפלת פנימית להסיק נורמה ולהפץ. אי, ממ"פ ומרחב נורמי הםIDI שקולים. זה לא מפתיע, בהתחשב בכך של כל תבנית סימטרית לא-מנוננת משרה באופן ייחד תבנית ריבועית, ולהפץ (במאפיין שונה מ-2).

## 2.2.2 ~ אורתוגונליות, זהויות ואי-שוויונות של המכפלה הפנימית

**הגדה 78.** בהינתן  $(\cdot, \cdot, v)$  ממ"פ, לכל  $V \in v$  נאמר ש- $u$  מאובך ל- $v$  (או אורתוגונלי ל- $v$ ) אם אנחנו מרגשים מפונפנים) ונסמן  $v \perp u$  אם  $\langle u | v \rangle = 0$ . **הערה 43.** אם  $v \perp u$  אז  $u \perp v$ . (כי צמוד של 0 הוא 0).

### (2.2.2.1) משפט פיתגורס ותוציאותיו

**משפט 110 (משפט פיתגורס).** (מאוד מועיל) ידי  $V$  ממ"פ כך ש- $v, u \in V$  אורתוגונליים, אז  $|v+u|^2 = |v|^2 + |u|^2$

הוכחה. משום שהם מאוכפים מתקיים  $0 = |u| |v|$ . נפתח אלגברת:

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

**הערה 44.** בתוך  $\mathbb{R}^n$  הוקטורים מאוכפים אחד לשני (במכפלה הפנימית הסטנדרטית) ולכן  $\langle e_i | e_j \rangle = \delta_{ij}$  כאשר  $\delta_{ij}$  הדلتא של קרוניקר. 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 בדיק מושג הגודל בגיאומטריה אוקלידית.

**הערה 45.** מעל  $\mathbb{R}$  מקבלים אם ומשפט פיתגורס, מעל  $\mathbb{C}$  לאו דוקא.  
משפט 111. (אי שוויון קושי-שווורץ)

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

ושוויון אם  $v = u$ .

הוכחה. אם  $v$  או  $u$  הם 0, אז מתקבל שוויון. טענה עיר: קיים איזוחה  $\alpha \in \mathbb{F}$  כך ש- $v - \alpha v \perp u$ . נסמן  $v_u = \alpha v$  כאשר נמצא אותו. הוכחת טענה העיר. נחשף לכך:

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

כדרוך. (אפשר לחלק בנורמה כי הם לא 0). ניעזר במשפט פיתגורס:

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

■ בפרט  $0 = \|u - \alpha v\|^2$  אם והם תלויים לינארית ומכוון הכיוון השני של המשפט.  
**הערה 46.** זה לא מדויק להגיד שהוא גנרטור ממשפט הקוסינוסים מעלה  $\mathbb{R}^n$ , משום שהגדרת הזווית בין  $v, u$  בגיאומטריה האוקלידית מבוצעת כדלקמן:

$$(\cos \widehat{u, v}) := \frac{\langle u | v \rangle}{\|u\| \|v\|} \quad \widehat{u, v} = \arccos(\cos(\widehat{u, v}))$$

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  $f^2 = f \cdot f$  (לא הרכבה).

3. אי-שוויון המשולש:

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

ושוויון אם אחד מהם הוא 0 או אם כפולה חיובית אחד של השני (לא שקול לתלותים לינארית – יכולה להיות כפולה שלילית).

$$\begin{aligned} |\mathcal{Z}|^2 &= (\Re \mathcal{Z})^2 + (\Im \mathcal{Z})^2 \quad \text{טענה: } \text{עכו } \mathcal{Z} \in \mathbb{C} \text{ מתקיים} \\ \|u + v\|^2 &= \|u\|^2 + \|v\|^2 + 2\Re(\langle u | v \rangle) \leq \|u\|^2 + \|v\|^2 + 2|\langle u | v \rangle| \end{aligned}$$

ושוויון אם  $u$  הוא אפס או כפולה חיובית של  $v$ . מקושי-שווורץ:

$$\leq \|u\|^2 + 2\|u\| \|v\| + \|v\|^2 = (\|u\| + \|v\|)^2$$

**משפט 112** (משפט הקוסינוסים). בהינתן  $\mathbb{R} : \langle \cdot | \cdot \rangle : V \times V \rightarrow$  מ"פ, מתקיים:

$$\|u + v\|^2 = \|u\|^2 + \|v\|^2 + 2\|u\|\|v\|\cos(\widehat{u,v})$$

הוכחה. פשוט נפתח אלגברה:

$$\begin{aligned} \|u\|^2 + \|v\|^2 + 2\|u\|\|v\|\cos(\widehat{u,v}) &= \langle u | u \rangle^2 + \langle v | v \rangle^2 + 2\|u\|\|v\| \frac{\langle u | v \rangle}{\|u\|\|v\|} \\ &= \langle u | u \rangle + 2\langle u | v \rangle + \langle v | v \rangle \\ &= \langle u | u \rangle + \langle u | v \rangle + \langle v | u \rangle + \langle v | v \rangle \\ &= \langle u | u + v \rangle + \langle v | u + v \rangle \\ &= \langle u + v | u + v \rangle = \|u + v\|^2 \end{aligned}$$

**הערה 47.** מעל המרכיבים אין לנו את הסימטריות הדרושים. במקומות זאת, מתקיים:

### 2.2.3 ~ מרחבים ניצבים והיטליים

**סימון 12.** יהיו  $(\langle \cdot | \cdot \rangle, V)$  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.  $S^\perp := \{v \in V \mid v \perp S\}$

**הגדרה 79.**  $T^\perp$  הוא תת-המרחב הניצב ל- $T$ .

**משפט 113.** יהיו  $S, T \subseteq V$  קבוצות, ו- $U, W \subseteq V$  תמי'זים. אז:

א.  $v \perp \text{span}(S) \iff v \perp S$

ב.  $S^\perp \subseteq U^\perp$  תמי'ז

ג. אם  $S \subseteq T$  אז  $S^\perp \subseteq T^\perp$

ד.

$U \oplus U^\perp = V$

ה.

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

ו.

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

ז.

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

הוכחה (לא).

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

**הערה 48.** שווין ב' מתקיים אם  $\text{span } S = \text{span } T$ .

**הגדרה 80.** משפחה של וקטורים  $A \subseteq V$  נקראת אורתוגונלית אם  $\forall u \neq v \in V : u \perp v$ .

**הערה 49.** אם  $A$  משפחה אורתוגונלית וגם  $A \neq 0$  אז ניתן ליצור ממנה משפחה של וקטורים אורתוגונליים שהם גם וקטורי יחידה, ע"י נרמול.

**הגדרה 81.** משפחה של וקטורים  $V \subseteq A$  נקראת אורתוגורטומילית, אם היא אורתוגונלית ובנוסף כל הוקטורים הם וקטורי יחידה.

**הגדרה 82.** יהי  $U \subseteq V$  תמי'ז. יהיה  $p_U(v) \in U$  וקטור המקיים:

$p_U(v) \in U$

•

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

•

**משפט 114.** בסימונים לעיל,  $\|v - p_U(v)\| \geq \|v - u\| \forall u \in U$  ו- $p_U(v) \in U$  ושוין אם  $\text{span } U = \text{span } V$ .

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

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

■  $\|u - p_U(v)\| = \|u - p_U(v) - v + v\| = \|u - p_U(v)\| + \|v - p_U(v)\|$  ושוין אם  $\text{span } U = \text{span } V$ .

עתה נוכיח את ייחidot ה הטלה האורתוגונלית (קיים נוכיח בהמשך באופן קונסטראטיבי) **משפט 115**. ה הטלה הניצבת, היא ייחידה.

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

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

**■**  $p_U(v) = p'_U(v)$  מתקיים מקבילים את אי-השוויון ההופך. לכן יש שוויון נורמות. מהמשפט לעיל **משפט 116**. תהיו  $A \subseteq V$  משפחה אורתוגונלית לא. אז היא בת"ל.

הוכחה. יהיו  $A \subseteq V$  ו  $v_1 \dots v_n \in A$  כך ש- $\sum_{i=0}^n \alpha_i v_i = 0$ . אז:

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

כasher השוויון האחרון מהיות הקבוצה אורתוגונלית.

**משפט 117** (קיום היטל אורתוגונלי). נתנו  $U \subseteq V$  נניח  $U$  נ"ס וכן  $B = (e_1 \dots e_n)$  בסיס אורתונורמלי של  $U$  (כלשהם, לא בהכרח סטנדרטיים כי גם לא בהכרח  $\mathbb{F}$ ). אז:

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

הוכחה. צ.ל.  $\forall j \in [n]: \langle v_i | p_U(v) | e_j \rangle = 0$  וגם  $\forall u \in U: \langle v - p_U(v) | u \rangle = 0$ . אז לגביו התנאי האחרון די להוכיח  $\forall i \in [m]: \langle v_i | p_U(v) | e_i \rangle = \langle v_i | v \rangle$ . נותר להוכיח:

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

ידוע:

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

נחזיר לשוויון לעיל:

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

כדרוש.

**■** (בכך הוכחנו את קיומו  $(v | p_U(v))$  לכל  $v \in U$ , אם נשלב את זה עם המשפט הבא)

### 2.2.3.1) אלגוריתם גורהם-شمידט

**משפט 118** (אלגוריתם גורהם-شمידט). תהיו  $(b_1 \dots b_k)$  קבוצה סדורה בת"ל של וקטורים במרחב  $V$ . אז בכל משפחה א"ן  $\text{span}(b_1 \dots b_k) = \text{span}(u_1 \dots u_k)$  כך ש- $(u_1 \dots u_k)$  המקיים את  $\forall k \in [n]: \text{span}(b_1 \dots b_k) = \text{span}(u_1 \dots u_k)$ .

**מסקנות המשפט.** לכל מ"ס  $n$  קיימים בסיס א"ן (=אורתונורמלי). יתרה מזאת, בהינתן בסיס  $B = (b_1 \dots b_n)$  ניתן להופכו לבסיס א"ן ( $u_1 \dots u_n$ ) המקיים את  $\forall k \in [n]: \text{span}(b_1 \dots b_k) = \text{span}(u_1 \dots u_k)$ .

הוכחה. בניה באינדוקציה. נגדיר עבור  $k = 1$  את  $b''_1 = u_1$ . מתקיים  $\text{span } u_1 = \text{span } b_1$  וכן  $\{u_1\}$  קבוצה א"ן. נניח שבניינו את  $k$  האיברים הראשונים, נבנה את האיבר  $k+1$  (כלומר את  $u_{k+1}$ ). במלils אחרות, הנחנו  $u_1 \dots u_k$  אורתונורמלית וגם  $\text{span}(u_1 \dots u_k) = \text{span}(b_1 \dots b_k) = U$

מהסעיף הקודם ( $b_{k+1} - p_U(b_{k+1})$  קיימ, וגם  $0 = p_U(b_{k+1}) - b_{k+1}$ ). בוצרה מפורשת:

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

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

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

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

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

מש"ל.

**משפט 119.** יהיו  $V$  מ"פ  $U$ . נניח שלכל  $v \in V$  מוגדר  $p_U(v) \in U$  (בפרט כל מ"ו נ"ס). אז  $V$  המוגדרת לפי  $v \mapsto p_U(v)$  העתקה לינארית.

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

- ( $v - p_U(v)) + \alpha(v' - p_U(v')) \in U^\perp \implies (v + \alpha v') - (p_U(v) + \alpha p_U(v')) \in U^\perp \implies (v + \alpha v') - p_U(v + \alpha v') \in U^\perp$
- מה מקיים היטל וקטור? ראשית ההיטל ב- $U$ , ושנית  $v$  פחות היטל מאונך. הוכחנו שההיטל היטל, הוא יחיד. והראינו ש- $(v + \alpha v') - p_U(v + \alpha v')$  מקיים את זה, ולכן אחד אז הוא יחיד, וסה"כ שווים ולינארית.

**משפט 120.**

בניסוח אחר: ההיטל  $p_U$  הוא הוקטור הכוי קרוב ל- $U$ . בתרגול צוין שהוא דרך למצוא את הפתרון "הכי קרוב" למערכת המשוואות לינארית שאין לה פתרון.

**הגדלה 83.** הפתרון האופטימלי למערכת מסווגות  $(A | b)$  הוא  $p_{\text{Col } A}(b)$  (כאשר  $\text{Col } A$  מ"ו העמודות).

## 2.2.4 ~ צמיות וזואליות

### 2.2.4.1) העתקות צמודות לעצמן, והעתקות חיוביות

**הגדרה 84.**  $V$  מ"פ ו- $T: V \rightarrow V$  ט"ל. אז  $T$  נקראת סימטרית ( $\mathbb{F} = \mathbb{C}$  או הרミיטית ( $\mathbb{F} = \mathbb{R}$ )) אם  $\langle u, T v \rangle = \langle T u, v \rangle$  באופן כללי, העתקה כזו תקרא צמודה לעצמה.

**דוגמה.** (המקרה בפרט בממ"פ המשווה את הגיאו' האוקלידית) עבור  $V = \mathbb{R}^n$ ,  $\langle \cdot, \cdot \rangle$  מ"פ סטנדרטיבית, ו- $A \in M_n(\mathbb{R})$  מתקיים  $\langle T_A v | u \rangle = v^T u$ , היא צמודה לעצמה אם: ידוע  $T_A: V \rightarrow V$ :

$$\langle T_A v | u \rangle = (Av)^T u = v^T A^T u = \langle v | A^T u \rangle$$

וז"א אם  $A = A^T$  אז  $T_A = A$  סימטרית, ככלומר  $A$  מטריצה סימטרית. גם הכוון השני נכון: אם  $T: V \rightarrow V$  סימטרית אז ע"י בחירת בסיס נקבע  $[T]_B^B$  גם היא סימטרית.

**דוגמה נוספת** (בדומות משפט).

**משפט 121.** ההעתקה  $v \mapsto p_U(v)$  עברור  $U$  תמי"ו כלשהו, היא היטל, צמודה לעצמה.

הוכחה. יהיו  $V$  תמי"ו. ניעזר בעובדה לכל  $U$  תמי"ו ו- $V \in U$  נתן לפרק את  $u$  לפי  $u = p_U(u) + p_{U^\perp}(u)$ . עוד נבחן שמכיוון  $p_{U^\perp}(v) \in U^\perp$  אז  $\text{Im } p_U = U \wedge \text{Im } p_{U^\perp} = U^\perp$ .

$$\begin{aligned} \langle p_U(v) | u \rangle &= \langle p_U(v) | p_U(u) + p_{U^\perp}(u) \rangle \\ &= \langle p_U(v) | p_U(u) \rangle + \underbrace{\langle p_U(v) | p_{U^\perp}(u) \rangle}_0 \\ &= \langle p_U(v) | p_U(u) \rangle + \langle p_{U^\perp}(v) | p_U(u) \rangle \\ &= \langle p_U(v) + p_{U^\perp}(v) | p_U(u) \rangle \\ &= \langle v | p_U(u) \rangle \quad \top \end{aligned}$$

**משפט 122.** נניח  $V$  מ"פ מעל  $\mathbb{C}$ . אז  $T$  הרミיטית אם"מ  $\langle T v | v \rangle \in \mathbb{R}$ .

**משפט 123.** יהיו  $T, S: V \rightarrow V$  צמודות לעצמן. אז:

.1.  $\alpha T, T + S$  צמודות לעצמן.

.2. המכפלה  $S \circ T$  צמודה לעצמה אם  $p(T) = TS$

.3. אם  $p$  פולינום מעל  $\mathbb{F}$  אז  $p(T)$  צמודה לעצמה.

כל לראות ש-3  $\Rightarrow$  1 + 2. 1 נובע ישרות מהגדרת. 2 טרווייאלי. נוכיח את 2

הוכחה ל-2. נניח  $T \circ S$  צמודה לעצמה. בהנחות המשפט ידוע  $S, T$  צמודות לעצמן. נקבל:

$$\langle (S \circ T)v | u \rangle = \langle v | STu \rangle = \langle Sv | Tu \rangle = \langle TSv | u \rangle \Rightarrow \langle (ST - TS)v | u \rangle = 0 \quad \forall v, u$$

נסיק:

$$\Rightarrow \forall v \langle (ST - TS)v | (ST - TS)v \rangle = 0 \Rightarrow (ST - TS)v = 0 \Rightarrow STv = TSv \Rightarrow \top$$

מהכיוון השני, אם  $TS = ST$  אז מהיות  $S, T$  צמודות לעצמן:

$$\langle STv | u \rangle = \langle S(Tv) | u \rangle = \langle Tv | Su \rangle = \langle v | TSu \rangle = \langle v | STu \rangle$$

**הגדירה 85.**  $T$  תקרא חיובית/אי-שלילית/שלילית/אי-חיובית אם לכל  $v \in V$ :

$$\begin{array}{ll} \text{אי-שלילית: } & \langle Tv | v \rangle \geq 0 \\ \text{אי-חיובית: } & \langle Tv | v \rangle \leq 0 \end{array}$$

$$\begin{array}{ll} \text{חיובית: } 0 & \langle Tv | v \rangle > 0 \\ \text{שלילית: } 0 & \langle Tv | v \rangle < 0 \end{array}$$

**הערה 50.** באופן כללי, אין קשר הדוק בין ההגדירה זו לבין הגדירת חיוביות של מבנים ביילינאריות. המושגים יתקשרו אחד לשני בהמשך רק בהקשר של העתקות צמודות לעצמן.

**משפט 124.** אם  $T$  חיובית/שלילית, אז היא הפיכה.

הוכחה. נניח ש- $T$  לא הפיכה, נניח בשילילה שהיא חיובית. קיימים  $v \in V$ ,  $v \neq 0$ ,  $v \in \ker T$ ,  $\langle Tv | v \rangle = 0$ , בסתירה לכך ש- $T$  חיובית.

**משפט 125.** נניח ש- $S$  צמודה לעצמה, אז  $S^2$  צמודה לעצמה ואי-שלילית.

הוכחה. משפט קודם  $S$  צמודה לעצמה. נוכיח אי-שלילית:

$$\forall v \in V: \langle S^2v | v \rangle = \langle Sv | Sv \rangle = \|Sv\|^2 \geq 0$$

**הגדירה 86.** פולינום  $p \in \mathbb{R}[x]$  יקרא חיובי אם  $\forall x \in \mathbb{R}: p(x) > 0$ .

**משפט 126.** נניח  $p(x) \in \mathbb{R}[x]$  חיובי, ו- $T: V \rightarrow V$  צמודה לעצמה, אז  $p(T)$  חיובית גם כן, וצמודה לעצמה.

**лемה 10.** אם  $p \in \mathbb{R}[x]$  חיובי, אז קיימים  $c \in \mathbb{R}$  כך ש- $c \geq p(x) \geq c - c^2$  וכך  $g_1, \dots, g_k \in \mathbb{R}[x]$  וכך  $p(x) = \sum_{i=1}^k g_i^2(x) + c - c^2$ .

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 מרוכבים, כל גורמי ריבועים). הרעיון הוא להוכיח את הטענה ש- $S^2 = g_1^2 + g_2^2 + \dots + g_k^2$ .

הוכחה (של המשפט, לא של הלמה). יהי  $v \in V$ ,  $v \neq 0$ . אז:

$$\langle p(T)v | v \rangle = \underbrace{\left\langle \sum_{i=1}^k g_i^2(T)v \mid v \right\rangle}_{\sum_{i=1}^k \langle g_i^2(T)v \mid v \rangle \geq 0} + \underbrace{c \langle v | v \rangle}_{c \|v\|^2 \geq 0} \geq 0$$

**מסקנה 21.** אם  $T: V \rightarrow V$  צמודה לעצמה ו- $p(x) \in \mathbb{R}[x]$  פולינום חיובי, אז  $p(T)$  הפיכה.

**משפט 127.** נניח ש- $V \rightarrow T: V \rightarrow V$  סימטרית (צמודה לעצמה מעל  $\mathbb{R}$ /הטריצת המינימלית) והוא  $m_T(x)$  הפולינום המינימלי של  $T$ . אז  $m_T$  מתפרק לגורמים לינאריים. בנוסף, הם שונים זה מזה.

הוכחה. נניח בשיליה קיומ  $m_T \mid p - 2 \geq \deg p$ , כלומר  $p$  אי-פריק. בה"כ נניח ש- $p$  חיובי (אין לו שורש ב- $\mathbb{R}$ ), אך נמצא כלו מעל/ מתחת לציר ה- $x$ ). אז אפשר לכתוב את  $m_T = p \cdot g = p$  כלשהו. ידוע  $0 \neq p(T) \in m_T$  כי  $m_T$  מינימלי מדרגה גבוהה יותר. איז:

$$0 = m_T(T) = \underbrace{p(T)}_{\neq 0} \cdot g(T) \implies g(T) = 0$$

בסתירה למינימליות של  $m_T$ . סה"כ  $m_T$  אכן מתרפרק לגורמים לינארים. עתה יש להראות שהגורמים הלינארים הללו זרים. נניח ש- $T$  סימטרית. ניעזר בלמה המופיע מיד אחרי ההוכחה זו. נניח בשיליה שהם לא כולם שונים, או  $(x - \lambda)^2 g(x) = 0$  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  $(T - \lambda I)\omega = 0 \forall v \in V$ :  $(T - \lambda I)g(T) = 0$  וסתירה למינימליות.

**מסקנה 22.**  $T$  סימטרית היא לכסינה.

זכרו מסקנה זו להמשך. היא תhapeק להיות להגיוונית כאשר נדבר על המשפט הספקטורי מעל  $\mathbb{R}$ .

**лемה 11.** נניח  $T$  סימטרית ו- $\lambda, \omega \in \mathbb{R}$ , אם  $(T - \lambda I)^2 = 0$  אז:

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 128.** אם  $V$  ממ"פ ו- $\lambda$  של  $T$  ט"ל צמודה לעצמה, אז הע"ע של  $T$  ממשיים.

הוכחה. יהיו  $v \in V$  ו- $\lambda$  של  $T$  שמתאים לע"ע  $\lambda$ . נחשב:

$$\lambda v \|v\|^2 = \langle \lambda v | v \rangle = \langle T v | v \rangle = \langle v | T v \rangle = \langle v | \lambda v \rangle = \bar{\lambda} \|v\|$$

ידוע  $0 \neq v$  ולכן  $0 \neq \|v\|$  ונסיק  $\bar{\lambda} = \lambda$  ולכן  $\lambda \in \mathbb{R}$ .

**משפט 129.** אם  $V$  ממ"פ ו- $\lambda$  של  $T$  ט"ל צמודה לעצמה, אז כל זוג  $u, v \in V$   $0 \neq u, v$  שע"ע שונים, המתאימים לערכים  $\alpha, \beta \in \mathbb{C}$  מאונכים זה זה.

הוכחה. למעשה, מהטענה הקודמת  $\alpha u = \beta u$ ,  $Tu = \alpha u$ ,  $Tv = \beta v$ ,  $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$ . 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- $\beta \in \mathbb{R}$  מתקיים  $\alpha - \beta = 0$  ( $\alpha - \beta$ )  $\langle v | u \rangle = 0$  ולכן  $\bar{\beta} = \beta$ . ואכן  $v \perp u$ .

**הערה 51.** בחלק הבא יש שימוש קל במרחבים דואלים. בעבור סטודטים שבובורים מרוחבים דואלים לא כלל חלק מלינארית כאנו מילץ לקרוא את החלק הראשון של מרחבים דואלים בסוף הסיכום.

**משפט 130 (משפט ריס).** יהי  $V$  ממ"פ סופי ויהי  $V^*$  ב- $V$ . אז קיימים יחיד וקבעי  $u \in V$  ו- $\varphi(v) = \langle v | u \rangle \forall v \in V$ :

הוכחה.

**קיום.** יהי  $B = (b_i)_{i=1}^n$  בסיס אורטונורמלי של  $V$  (הוכחנו קיומ בהרצאות קודמות). נסמן  $u = \sum_{i=1}^n \overline{\varphi(b_i)} b_i$ . בצדיה להראות:

$$\langle b_j | u \rangle = \left\langle b_j \left| \sum_{i=0}^n \overline{\varphi(b_i)} b_i \right. \right\rangle = \sum_{i=1}^n \underbrace{\overline{\varphi(b_i)}}_{b_i} \underbrace{\langle b_j | b_i \rangle}_{\delta_{ij}} = b_j \quad \top$$

**יחידות:** אם קיימים וקבעי  $u, v \in V$  כך  $\varphi(u) = \varphi(v)$  אז  $\langle v | u \rangle = \langle v | w \rangle$  נקבל:

$$\begin{aligned} \varphi(v) &= \langle v | w \rangle = \langle v | u \rangle \\ &\implies \langle v | u - w \rangle = 0 \\ &\implies 0 = \langle u - w | u - w \rangle = \|u - w\|^2 = 0 \\ &\implies u - w = 0 \\ &\implies u = w \end{aligned}$$

סה"כ הוכחנו קיומ ויחידות כדרושים.

**הגדרה 87.** תקרא חיובית/אי-שלילית/שלילית/אי-חיובית אם לכל  $v \in \mathbb{F}^n$

$$\begin{array}{ll} \langle Av | v \rangle \geq 0 & \text{אי-שלילית:} \\ \langle Av | v \rangle \leq 0 & \text{אי- חיובית:} \end{array}$$

$$\begin{array}{ll} \langle Av | v \rangle > 0 & \text{חיובית: 0} \\ \langle Av | v \rangle < 0 & \text{שלילית:} \end{array}$$

**הערה 52.** זהו אינה הנדרה נפוצה. לרוב מדברים רק על מטריצה מוגדרת חיובית. **משפט 131.** נניח ש-  $A = A^* \in M_n(\mathbb{F})$ , אז התנאים הבאים שקולים (קיצור מוכך):

1.  $T_A: \mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}^n$  חיובית.
2. לכל  $T: V \rightarrow V$  ולכל בסיס אורTHONORMALI  $B$  כך  $A = [T]_B$  חיובית.
3. קיימים  $T: V \rightarrow V$  חיובית/אי שלילית ו-  $B$  בסיס אורTHONORMALI, כך  $[T]_B = A$  חיובית.
4. הע"ע של  $A$  חיוביים (הם בהכרח ממשיים כי היא צמודה לעצמה).

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 שהאנג' הימני גדול מ-0 מהנחה שהיא חיובית/אי שלילית על  $\mathbb{F}^n$  ומכאן הראינו שהמיוצגת בכל בסיס חיובית כדרוש. בשביל 1  $\rightarrow$  3, נפעיל טיעונים דומים מהאנג' השמאלי במקומות. הגירה 3  $\rightarrow$  2 ברורה. סה"כ הראינו את 3  $\leftrightarrow$  2  $\leftrightarrow$  4. עתה נוכיח שקלות בין 1 ל-4.

1  $\rightarrow$  4. יהי  $\lambda \in \mathbb{R}$  הע"ע של  $A$  נוכן להניח  $\lambda$  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 ו"ע, וכי  $V \ni v = \sum \alpha_i v_i$ . נקבל:

$$\langle T_A v | v \rangle = \langle Av | v \rangle = \left\langle A \sum_{i=1}^n \alpha_i v_i \middle| \sum_{i=1}^n \alpha_i v_i \right\rangle = \sum \lambda_i |\alpha_i|^2 > 0$$

**הערה 53.** ההוכחה עובדת באותה הצורה עבור  $A$  אי-שלילית, שלילית או אי- חיובית, ולמעט נוחות הוכחנו בעבר העתקה חיובית בלבד.

#### (2.2.4.2) העתקה הצמודה

**משפט 132.** יהי  $V$  ממ"פ מנ"ס ותהי  $T: V \rightarrow V$  לינארית. אז קיימת ויחידה  $T^*: V \rightarrow V$  מתקיים  $\langle u | T^*v \rangle$

הוכחה. לכל  $v \in V$ , נתבונן בפונקציונל הלינארי  $\varphi_V(u) = \langle Tu | v \rangle \in V^*$  המוגדר ע"י  $\forall u \in V: \varphi_V(u) = \langle Tu | v \rangle$ . משפט ריס קיים ויחידת  $T^*v \in V$  שעבורו  $\langle u | T^*v \rangle = \varphi_V(u) = \langle u | T^*v \rangle$ , קיימת ויחידה, ונותר להראות שהיא לינארית. עבור  $v, w \in V$  ו-  $\alpha, \beta \in \mathbb{F}$  מתקיים:

$$\begin{aligned} \forall u \in V: \quad & \langle u | T^*(\alpha v + \beta w) \rangle \\ &= \langle Tu | \alpha v + \beta w \rangle \\ &= \bar{\alpha} \langle Tu | v \rangle + \bar{\beta} \langle Tu | w \rangle \\ &= \bar{\alpha} \langle u | T^*v \rangle + \bar{\beta} \langle u | T^*w \rangle \\ &= \langle u | \alpha T^*v + \beta T^*w \rangle \end{aligned}$$

מסך נסיק ש-  $T^*(\alpha v + \beta w) = \alpha T^*v + \beta T^*w$  מנימוקים דומים.

**הגדלה 88.** העתקה  $T^*$  לעיל נקבעת העתקה העמזה  $T$ .

**דוגמאות.** מעל  $\mathbb{C}^n$ , עם המ"פ הסטנדרטי, נגדיר ט"ל  $T_A: \mathbb{C}^n \rightarrow \mathbb{C}^n$  עבור  $A \in M_n(\mathbb{C})$  מוגדרת ע"י  $T_A(x) = Ax$ .

$$\forall x, y \in \mathbb{C}^n: \langle T_A(x) | y \rangle = \langle Ax | y \rangle = \overline{(Ax)^T} \cdot y = \overline{x^T} \cdot \overline{A^T} y = \overline{x^T} T_{\overline{A^T}}(y) = \langle x | T_{\overline{A^T}} y \rangle$$

כלומר,  $A^* = \overline{A^T}$  כאשר  $(T_A)^* = T_{A^*}$ , וקראו לה המטריצה הצמודה.

נבחן שהעתקה נקראת צמודה לעצמה אם  $T^* = T$ .

עוד נבחן שعبור העתקה הסיבוב  $T: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^2$  בזווית  $\theta$ , מתקיים  $T^* = T_{-\theta}$  – הינה הסיבוב ב- $-\theta$  – וכן הינה גם ההפכית לה. כלומר  $(T_\theta)^* = T_{-\theta} = (T_\theta)^{-1}$ .

**משפט 133 (תכונות העתקה הצמודה).** יהיו  $V$  מ"פ ותהיינה  $T, S: V \rightarrow V$  זוג העתקות לינאריות. נבחן ש-:

$$(T^*)^* = T \quad (\text{א})$$

$$(T \circ S)^* = S^* \circ T^* \quad (\text{ב})$$

$$(T + S)^* = T^* + S^* \quad (\text{ג})$$

$$\forall \lambda \in \mathbb{F}: (\lambda T)^* = \bar{\lambda}(T^*) \quad (\text{ד})$$

הוכחה.

$$\forall u, v \in V: \langle T^*u | v \rangle = \overline{\langle v | T^*u \rangle} = \overline{\langle Tv | u \rangle} = \langle u | Tv \rangle \implies (T^*)^* = T \quad (\text{א})$$

$$\langle (T \circ S)u | v \rangle = \langle Su | T^*v \rangle = \langle u | S^*T^*v \rangle \implies (TS)^* = T^*S^* \quad (\text{ב})$$

$$\langle (T + S)u | v \rangle = \langle Tu | v \rangle + \langle Su | v \rangle = \langle u | T^*v \rangle + \langle u | S^*v \rangle = \langle u | T^*v + S^*v \rangle \quad (\text{ג})$$

$$\langle (\lambda T)u | v \rangle = \lambda \langle Tu | v \rangle = \lambda \langle u | Tv \rangle = \langle u | (\bar{\lambda}T)v \rangle \quad (\text{ד})$$

**סימון 13.** העתקה צמודה לעצמה לעתים קרובות (בעיקר בפיזיקה) מסומנים ב- $T^\dagger$ . באופן דומה גם מטריצתה צמודה מסומנים ב- $A^\dagger$ .

**משפט 134.** בהינתן  $B$  אורתונורמלי של  $V$  אז  $[T^*]_B = [T]_B^*$  (שים לב: האחד צמוד מטריציוני, והשני העתקה צמודה).  $\forall v \in V: \langle Tv | v \rangle \in \mathbb{R}$

**משפט 135.**  $T$  צמודה לעצמה אם  $T^\dagger = T$ . הוכחה.

$$\begin{aligned} & T \text{ צמודה לעצמה} \\ \iff & T = T^* \iff T - T^* = 0 \\ \iff & \forall v \in V: \langle (T - T^*)v | v \rangle = 0 \\ \iff & \forall v \in V: \langle Tv | v \rangle - \langle T^*v | v \rangle = 0 \\ \iff & \forall v \in V: \langle Tv | v \rangle - \overline{\langle Tv | v \rangle} = 0 \\ \iff & \forall v \in V: \Re(\langle Tv | v \rangle) + \Im(\langle Tv | v \rangle) - \Re(\langle Tv | v \rangle) + \Im(\langle Tv | v \rangle) = 0 \\ \iff & \forall v \in V: 2\Im(\langle Tv | v \rangle) = 0 \iff \forall v \in V: \Im(\langle Tv | v \rangle) = 0 \iff \forall v \in V: \langle Tv | v \rangle \in \mathbb{R} \quad \top \end{aligned}$$

**משפט 136.** התנאים הבאים שקולים:

1.  $T$  צמודה לעצמה.

2. לכל בסיס  $\mathcal{E}$  אורתונורמלי מתקיים  $[T]_{\mathcal{E}}^* = [T]_{\mathcal{E}}$ .

3.  $T$  קיים בסיס אורתונורמלי  $\mathcal{E}$  כך ש-  $[T]_{\mathcal{E}}^* = [T]_{\mathcal{E}}$ .

הוכחה. את השקילות 2  $\iff$  1 הוכחנו במשפט הקודם. עתה נראה  $1 \rightarrow 2 \rightarrow 3 \rightarrow 1$ . ניעזר בכך שידוע שלכל  $\mathcal{E}$  אורתוגונלי מתקיים  $[T^*]_{\mathcal{E}}^* = [T]_{\mathcal{E}}$ .

$2 \rightarrow 1$  ידוע שלכל  $\mathcal{E}$  אורתוגונלי מתקיים  $[T^*]_{\mathcal{E}}^* = [T]_{\mathcal{E}}$  וכן  $T = T^*$  מהנתון, כלומר  $[T]_{\mathcal{E}}^* = [T]_{\mathcal{E}}$ . סה"כ לכל  $\mathcal{E}$  אורתוגונלי.

$3 \rightarrow 2$  מאלו גראם-שmidt, בהכרח קיימים  $\mathcal{E}$  אורתוגונלי כלשהו. לכן מ-4 בפרט הוא מקיים  $[T]_{\mathcal{E}}^* = [T]_{\mathcal{E}}$  כדרוש.  $T = T^*$   $\rightarrow 3$  ידוע קיום  $\mathcal{E}$  כך ש-  $[T]_{\mathcal{E}}^* = [T]_{\mathcal{E}}$ . לכן מהו  $\mathcal{E}$  מתקיים  $[T]_{\mathcal{E}}^* = [T]$ . העתקת הקורדינטות לבסיס איזומורפיים, בהכרח כדרוש.

**הערה 54.** כאן מתקשר השם "סימטרי" לאופרטור סימטרי, כי למעשה משום שמטריצת סימטרית מקיימת  $A^* = A^T = \overline{A^T} = A$  מעל  $\mathbb{R}$ , העתקה היא סימטרית אם ומינית המיצגת (תחת בסיס אורתוגונלי) סימטריה.

### המשך בעמוד הבא

## 2.3 Decompositions . . . . .

**אינטואיציה.** ראיינו לכסן – ניסו למצוא מטריצה אלכסונית דומה. ה”בעיה” בלבכון, ובמטריצות מעבר באופן כללי, זה שהן לא שומרת את כל תכונות המרחב הוקטוריו – הן לא שומרות את הנורמה. לכן, בחלק הזה של הקורס, נגדיר ”מטריצה מעבר מיוחדת” שמשמעותה נורמה, כלומר, כולם  $\|v\| = \|Av\|$ . בניסוח אחר, נסה למצוא בסיס אורתונורמלי שבו הלכסן מתקיים. על התנאי הזה בדיק נלמד כאשר נדבר על משפט הפירוק הספקטורי.

לצערנו, בדיק כמו שלא יכולנו ללכסן כל מטריצה, נוכל ללכסן אורתונורמלית עוד פחות מטריצות. לכן, לאחר מכון העוסק במושג ”התאמת המטריצות” – בהינתן מטריצה  $A$ , נאמר שהיא מתאימה למטריצה  $B$  אם קיימות מטריצות מעבר בסיסים  $P, Q$  כך ש- $A = PBQ^{-1}$ . לכוראה, זה נראה תנאי חלש נורא. ואכן, אפשר להראות שהוא באמת חלש, ו- $A = PBQ^{-1}$  מתקיים אםrank  $A = \text{rank } B$  אך מסתבר שאם נגביל את  $B$  להיות אלכסונית, ומטריצות המעבר שלנו נדרש לא לשנות את הנורמה (זהינו  $\|v\| = \|Bv\| = \|Av\|$ , אז מצאנו פירוק מאוד פשוטו). לפירוק זה נקרא ”פירוק לערכים סינגולריים”, והוא מאפשר להגיד הרבה על ”גדיים” שהמטריצה משנה, כי אנחנו מותאמים אותה למטריצה אלכסונית (שמאוד נוח לעבוד אליה) בעודנו מטריצות המעבר לא באמת משמעות על הנורמות (הגדיים) של הדברים. על המכוב הזה נדבר בהקשר של פירוק SVD, המקרה המוכל של פירוק ספקטורי.

ישנו פירוק נוספת, הפירוק הפולארי. מסתבר, שבאופן דומה לכך שאפשר לפרק וקטור פולאריטי (לאוויות ולגודלו) מעל ממ”פים, אפשר לפרק העתקה ”פולארית” – להרכיב העתקה, כך שהראשונה ”חויבית” ומשנה את הגדיים, והשנייה רק מסובבת (או באופן שקול, לא משנה גודל).

### 2.3.1 ~ המשפט הספקטורי להעתקות צמודות לעצמן

#### (2.3.1.1) ניסוח המשפט הספקטורי להעתקות צמודות לעצמן

**משפט 137** (המשפט הספקטורי להעתקה ליניארית צמודה לעצמה). *יהי  $V$  ממ”פ ממימד סופי, ותהי  $T: V \rightarrow V$  ט”ל צמודה לעצמה. אז קיימים  $L-V$  בסיס אורתוגונלי (או אורתונורמלי) שמורכב מously של  $T$ .*

הוכחה. יהי  $(x)$  הפולינום המינימלי של  $T$ . נציג  $m_T(x) = \prod_{i=1}^m (x - \lambda_i)^{d_i}$  כאשר  $\lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{R}$ . [הערה: התמשתנו במשפט היסודי של האלגברה מעל המרוכבים, והסקנו פירוק מעלה  $\mathbb{R}$ . בכך להראות ש- $T$  לכסינה, עליינו להוכיח ש- $1 \leq i \leq m$ :  $d_i = 1$ . נניח בשילhouette שזה לא מתקיים, אז  $(x - \lambda)^2 = p(x)$  כאשר  $\lambda$  ע”ע כלשהו.icut, לכל  $V \in V$  מתקיים מהיות  $T$  צמודה לעצמה (כלומר גם  $p(T)$  צמוד לעצמו):

$$\begin{aligned} 0 &= \underbrace{m_T(T)}_{=0}(v) \implies 0 = \langle m_T(T)(v) | p(T)(v) \rangle = \langle (T - \lambda I)(p(T)v) | p(T)v \rangle = \\ &\quad \langle (T - \lambda I)(p(T)v) | (T - \lambda I)(p(T)v) \rangle = \|(T - \lambda I)^2(p(T)v)\|^2 = 0 \end{aligned}$$

ולכן  $0 = (T - \lambda I)(p(T)v) \in V$  ולכן  $(x - \lambda)(p(x))$  בסטירה למינימליות של  $(x)$ . נאמר, מכפלת גורמים ליניארים שונים, ולכן  $T$  לכסינה, ונוכל לפרק את  $V$  באמצעות:

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

והמרחבים העצמיים הללו אורתוגונליים זה זהה, מטענה שהוכחנו. נבנה בסיס  $B_i$  של  $\ker(T - \lambda_i I)$  וסה”כ בסיס אורתוגונלי מלכסן של  $T$ . ■

**משפט 138.** *יהי  $V$  נ”ס מעל  $\mathbb{R}$  ותהי  $T: V \rightarrow V$  ט”ל. אז  $T$  סימטרית אם קיימת לה בסיס אורתוגונלי מלכסן.*

הוכחה. מכיוון אחד, הוכחנו בamusutes המשפט הספקטורי להעתקות ליניאריות צמודות לעצמן. מהכיון השני, נניח שקיים ל- $V$  בסיס אורתוגונלי מלכסן של  $T$ . נרמל לבסיס אורתונורמלי  $B = (b_i)_{i=1}^n$  של  $T$ , המתאיםים 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:

$$\langle Tu | v \rangle = \left\langle T \left( \sum_{i=1}^n \alpha_i b_i \right) \middle| \sum_{i=1}^n \beta_i b_i \right\rangle = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n \alpha_i \beta_j \langle Tb_i | b_j \rangle = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n \alpha_i \beta_j \lambda_i \underbrace{\langle b_i | b_j \rangle}_{\delta_{ij}} = \sum_{i=1}^n \alpha_i \beta_i \lambda_i$$

מהצד השני:

$$\langle u | T v \rangle = \left\langle \sum_{i=0}^n \alpha_i b_i \middle| T \left( \sum_{i=0}^n \beta_i b_i \right) \right\rangle = \sum_{i=0}^n \sum_{j=1}^n \alpha_i \beta_i \langle b_i | T b_j \rangle = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n \alpha_i \beta_j \lambda_j \underbrace{\langle b_i | b_j \rangle}_{\delta_{ij}} = \sum_{i=1}^n \alpha_i \beta_i \lambda_i$$

מטריציביות שווין, הראיינו ש- $\langle Tu | v \rangle = \langle u | Tv \rangle$  ולכן  $T$  צמודה לעצמה. השוווןدلטא של קומיניקר נcona מאורתוגונליות ■ איברי הבסיס, והבילינאריות כי אנחנו מעלה המשיים. המשפט לא נכון מעלה מהרכבים.

הוכחה שהמשפט מתקיים בהכרח מעלה המרכיבים: העתקה סקלרית לינארית, לכן כל וקטור הוא ו"ע וכל בסיס מלכון, בסיס אורתוגונמלי כלשהו יהיה בסיס מלכון על אף שהעתקה לא צמודה לעצמה, אלא אנטיד-הרטמייטית.

### (2.3.1.2) ניסוח המשפט הספקטורי בעבור העתקה כללית

המטרה: להבין לאילו העתקות בדיקת מתקיים המשפט הספקטורי. מעלה המשיים, הבנו שאילו העתקות צמודות לעצמן. אז מה קורה מעלה המרכיבים?

**משפט 139.** יהיו  $V$  ממ"פ נ"ס ותהי  $V \rightarrow T$ :  $T$  בסיס אורתוגונלי לו"ע של  $T$ , אז  $\forall i \leq n \wedge \forall j \in [n]$  של העתקה הצמודה.

כלומר: אם מתקיים המשפט הספקטורי, אז הבסיס מלכון אורתוגונלית את  $T$  מלכון אורתוגונלית את הצמודה.

הוכחה. יהיו  $i \in [n]$  ונסמן בעבורו את  $\lambda_i$  הע"ע המתאים לו"ע  $b_i$ . עבור  $j \in [n] \neq i$  נחשב את  $\langle b_i | T^* b_j \rangle$ :

$$\langle b_i | T^* b_j \rangle = \overline{\langle T b_i | b_j \rangle} = \overline{\langle \lambda_i b_i | b_j \rangle} = \lambda_i \langle b_i | b_j \rangle = 0$$

לכן  $\{b_j | T^* b_j \in (\text{span}\{b_i\}_{i=1}^n)^\perp\} = \text{span}\{b_j\}_{j=1}^n$ . משיקולי ממדים, הפרישה מממד 1 –  $n$  ולכן המשלים האורתוגונלי שלו מממד 1 ■ ולכן השווין. סה"כ  $T^* b_j \in \text{span}\{b_j\}$  כדרוש.

מסקנה. אם  $V$  ממ"פ נ"ס ו- $V \rightarrow T$ :  $T$  בסיס מלכון אורתוגונלי, אז  $T, T^*$  מתחלפות כולם  $T^* T = T T^*$

הוכחה. לפי הטענה הקודמת כל  $b_i$  הוא ו"ע משותף ל- $T$  ול- $T^*$ , וכך:

$$T T^*(b_i) = T(T^*(b_i)) = \beta_i T^*(b_i) = \beta_i \delta_i b_i = \alpha_i \beta_i b_i = \alpha_i T(b_i) = T^* T(b_i)$$

העתקה מוגדרת לפי מה שהיא עשויה לבסיס ולן  $.T T^* = T^* T$

**הגדרה 89.** העתקה כזו המכויימת  $A A^* = A^* A$  נקראת נורמלית (או "ווריאלית" בעברית של שנות ה-60). **лемה 12.**  $T$  היא העתקה נורמלית אם  $\forall v \in V: ||Tv|| = ||T^* v||$ .

הוכחה.

אם  $T$  נורמלית, אז  $T T^* = T^* T$  ואז:

$$||Tv||^2 = \langle T v | T v \rangle = \langle T^* T v | v \rangle = \langle T T^* v | v \rangle = \langle T^* v | T^* v \rangle = ||T^* v||^2$$

אם  $T$  נורמלית, אז  $||Tv|| = ||T^* v||$  ⇐

$$\forall v \in V: 0 = ||Tv||^2 - ||T^* v||^2 = \langle T v | T v \rangle - \langle T^* v | T^* v \rangle = \langle T^* T v | v \rangle - \langle T T^* v | v \rangle = \langle (T^* T - T T^*) v | v \rangle$$

נבחן ש-:

$$(T^* T - T T^*)^* = T^*(T^*)^* - (T^*)^* T^* = T^* T - T T^* =: \varphi$$

כלומר,  $\varphi$  צמודה לעצמה. ממשפט שהוכיחנו  $0 = \varphi$ , כלומר  $T^* T = T T^*$  כדרוש. ■

מעתה ואילך, ננסה להראות שכן העתקה נורמלית מקיימת את התנאי של המשפט הספקטורי (כלומר ניתן ללבסנה אורתוגונליות) ■ ממשפט 140 (המשפט הספקטורי). יהיו  $V$  ממ"פ נוצר סופית מעלה  $\mathbb{C}$ , ותהי  $V \rightarrow T$ :  $T$  לינארית. אז קיימים בסיס אורתוגונלי של  $T$  נורמלית.

**лемה 13.** יהיו  $V$  ממ"פ ותהיינה  $S_1, S_2: V \rightarrow V$  זוג ט"ל צמודות ולעומן מתחלפות (כלומר  $S_1 S_2 = S_2 S_1 = 0$ ). אז קיימים בסיס אורתוגונלי של  $V$  שמורכב מ"ע'ים משופים ל- $S_1$  ול- $S_2$ .

הוכחה. ידוע ש-  $S_1$  צמודה לעצמה, לכן לפי המשפט הspektroli להעתקות צמודות לעצמן (לא מעגלי כי הוכח בהפך בהרצתה הקודמת), קיים לה לכsoon אורתוגונלי ובפרט  $S_1$  נציג את  $V$  כ-  $\bigoplus_{i=1}^m \ker(S_1 - \lambda_i I)$ , כאשר  $\lambda_1, \dots, \lambda_m$  הע"ם השוניים של  $S_1$ . לכל  $m \leq i \leq 1$  מתקיים ש-  $V_{\lambda_i}$  (המרחב העצמי) הוא  $S_1$ -אינויריאנטי שחררי אם  $v \in V_{\lambda_i}$  וnochav:

$$S_1(S_2v) = S_2(S_1v) = S_2(\lambda_i v) = \lambda_i S_2v \implies S_2v \in V_{\lambda_i}$$

כאשר  $S_2|_{V_{\lambda_i}} : V_{\lambda_i} \rightarrow V_{\lambda_i}$  צמודה לעצמה, ולכן המשפט הspektroli לצמודות לעצמן אומר שבתוך  $V_{\lambda_i}$  ישנו בסיס אורתוגונלי של ו"ע'ם מ-  $S_2$ . האיחוד של כל הבסיסים הללו מכל מ"ע' של  $S_1$  יהיה בסיס אורתוגונלי של ו"ע'ם משותפים ל-  $S_1$  ול-  $S_2$ .

הוכחת המשפט הspektroli.

לפי הטענה הקודמת, אם ישנו לכsoon אורתוגונלי  $T$  בהכרח נורמלית.

$\iff$  נגיד  $S_1 = \frac{T+T^*}{2}$ ,  $S_2 = \frac{T-T^*}{2i}$ . הן וודאי צמודות לעצמן מהlianarity וכל השטויות ממוקדים, והן גם מתחלפות אם טרחו להכפיל אותן. מהטענה קיים ל-  $V$  בסיס אורתוגונלי של ו"ע'ם משותפים ל-  $S_1, S_2$  ונסמן  $\{b_i\}_{i=1}^n$ . נשים לב שב-  $T = S_1 + iS_2$ , כלומר  $T(b_i) = S_1(b_i) + iS_2(b_i) = \alpha_i b_i + i\beta_i b_i = (\alpha + i\beta_i)b_i$

למעשה, הבנו מהפירוק של  $S_1, S_2$  ש-  $S_1$  נותנת את החלק הממשי של הע"ע ו-  $S_2$  את החלק המdomה. זהו פירוק מועיל שכדי זכור.

**נסכם:** יש לנו שתי גרסאות של המשפט הspektroli:

**משפט** (המשפט הspektroli מעל  $\mathbb{R}$ ).  $T$  סימטרית אם ומ"מ קיים בסיס א"נ של ו"ע.

**משפט** (המשפט הspektroli מעל  $\mathbb{C}$ ).  $T$  נורמלית אם ומ"מ קיים בסיס א"ג של ו"ע.

משמעותו של המשפט הspektroli הוא בפועל פשוטה: מטריצה מתחלפת עם עצמה, נסיק שהיא נורמלית ולא סתם הרמייטית.

**הערה 55.** המשפט הspektroli מעל  $\mathbb{R}$  לא אומר שהעתקה/מטריצה סימטרית היא לכסינה מעל  $\mathbb{R}$ , משום שהבסיס האורתונורמלי המלכטן המדובר הוא בסיס מעל  $\mathbb{C}$  (בעוד ההעתקה/מטריצה מעל  $\mathbb{R}$ ). לדוגמה, סיבוב ב-  $90^\circ$  לא לכסין ב-  $\mathbb{R}$  אך צמוד לעצמו.

### (2.3.1.3) תוצאות משפטי הפירוק הspektroli

**משפט 141.** תהי  $V \rightarrow V$  ט"ל, ו-  $V$  ממ"פ מעל  $\mathbb{F}, \mathbb{C}$  בסיס א"נ של  $V$ . אז אם

$$[T^*]_B = A = ([T]_B)^*$$

הוכחה. נזכר 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 מעל  $\mathbb{F}$  אם הסטנדרטיבית. בפרט מתקיים עליה המשפט הspektroli. גם אם  $A$  ממשית, הע"ע עלולים להמצוא מעל  $\mathbb{C}$  (אלא אם היא צמודה לעצמה, אז הם מעל  $\mathbb{R}$ ).

**משפט 142.** יהיו  $\exists! p \in \mathbb{R}_{\leq n-1}[x]: \forall i \in [n]: p(x_i) = \text{אז}. \forall i, j \in [n]: i \neq j \implies x_i \neq x_j \implies x_1 \dots x_n, y_1 \dots y_n \in \mathbb{R}$ . נניח  $i \neq j \implies x_i \neq x_j \implies x_1 \dots x_n, y_1 \dots y_n \in \mathbb{R}$ . עד כדי חברות (באופן שקול: נניח  $p$  מתיוקן)

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 נדרמוני:

$$\underbrace{\begin{pmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 & \cdots & x_1^n \\ 1 & x_2 & x_2^2 & \cdots & x_2^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 1 & x_n & x_n^2 & \cdots & x_n^{n-1} \end{pmatrix}}_{\mathcal{V}} \underbrace{\begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_{n-1} \end{pmatrix}}_a = \underbrace{\begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}}_y$$

VIDOU שנדטרמיננטה של  $\mathcal{V}$  היא מטריצת נדרמוני הינה  $\prod_{i < j} (x_i - x_j)$ , שאינה אפס מההנחה ש- $\text{א}$ , ולכן מערכת המשוואות  $(\mathcal{V} | y)$  קיימת ויחיד פתרון, הוא  $a$ , שמנגיד ר באופן יחיד את מקדמי הפולינום. אם  $x_i = y_i$  בפולינום לעיל, אז  $f(\bar{a}) = \overline{f(a)} \implies f \in \mathbb{R}[x]$ :  $f(a) = 0 \implies f(\bar{a}) = 0$ . או סטירה. ■

**הערה 56.** הפלינום שמקיים זאת נקרא פולינום לוגראגי והוא בונה אינטראופולציה די נחמדה אך יקרה חישובית. ניתן לחשב את הפלינום 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 143.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$  נורמלית, אז קיימים פולינום  $\exists f \in \mathbb{R}[x]: f(A) = f(A)^*$  הזה מספיק **אך לא הכרחי** לכך  $A, B$  מתחלפות. העראה: באופן כללי התנאי  $\text{ש}-B = A$

הוכחה. עבור  $A$  נורמלית מהמשפט הספקטורי קיימים בסיס אורתונורמלי מלכון ולכן קיימת  $P$  הפיכה כך  $\text{ש}-P^{-1}AP = \text{diag}(\bar{\lambda}_1 \dots \bar{\lambda}_n)$ . לכן  $P^{-1}A^*P = \text{diag}(\bar{\lambda}_1 \dots \bar{\lambda}_n)$ . נשתמש במשפט לפיו יש פולינום  $f \in \mathbb{R}[x]$  כך  $\text{ש}-f(x_i) = f(\bar{x}_i)$  ובפרט  $f(\lambda_i) = \bar{f}(\bar{\lambda}_i)$ . איז.  $f(\lambda_i) = \bar{f}(\bar{\lambda}_i)$ .

$$f(\text{diag}(\lambda_1 \dots \lambda_n)) = \text{diag}(f(\lambda_1) \dots f(\lambda_n)) = \text{diag}(\bar{\lambda}_1 \dots \bar{\lambda}_n)$$

$$f(P^{-1}AP) = P^{-1}f(A)P = P^{-1}A^*P \implies f(A) = A^*$$

■ עוד נבחן  $\text{ש}-1 = \deg f = n - 1$ . **משפט 144.** אם  $T: V \rightarrow V$  נורמלית, אז  $\exists f \in \mathbb{R}[x]: f(T) = T^*$ .

הוכחה. נבחר בסיס א"ג  $A^* = [T^*]_B$ ,  $\iff A = [T]_B$ . כבר הוכחנו שאם  $T$  נורמלית ולכן מהמשפט הקודם קיימת  $f$  מתאימים כך  $\text{ש}-[T^*]_B = [f(T)]_B$ . ס"כ  $[T^*]_B = A^* = f(A) = f([T]_B) = [f(T)]_B$ .  $f$  מוחכ"ע העברת בסיס  $B$  כדרוש.

אם  $T: V \rightarrow V$  ט"ל,  $U$  תמי"זים  $T$ -איונוריאנטי כך  $\text{ש}-U \oplus W = B$ . 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 עבור ניצבים  $U \subseteq V \implies V = U \oplus U^\perp$ . ניעזר בכך כדי להוכיח את המשפט הבא:

**משפט 145.** אם  $V \subseteq U$  תמי"ז איונוריאנטי ביחס ל- $T$  אז  $\text{ש}-U^\perp$  הוא  $T$ -איונוריאנטי.

הוכחה. יהיו  $w \in U^\perp$ . 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 146.** עבור  $T: V \rightarrow V$  נורמלית, אם הינה  $U$ -איונוריאנטי אז גם  $T^*$  הינה  $U$ -איונוריאנטי

■ הוכחה. נבחן ש-  $f(T) = T^*$  כleshoo, וכן  $U$  הוא  $T$ -איינוואריאנטי ולכן  $U$  הוא  $f(T)$ -איינוואריאנטי.

מסימטריות  $U^\perp$  הוא  $T^*$ , מהמשפט גם  $(T^*)^*$  איון, ולכן  $T$ -איינוואריאנטי.  
**משפט 147.** יהיו  $V$  מעלה  $\mathbb{R}$  מי' וכן  $V \rightarrow T$ : ט'ל. אז קיימים  $U \subseteq V$  שהוא  $T$ -איינוואריאנטי וממדו לכל היותר 2.  
**משפט 148.** מעל  $(\mathbb{R}, M_2)$ , קיימת צורה כללית למטריצות לא לכסינות נורמליות.

הוכחה. ננסה להבין מי הן פשוטות לכסינות. נבחן ש-:

$$A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}, A^* = f(A) \in \mathbb{R}_{\leq 1}[x] = \alpha A + BI, A = \alpha A^T + \beta I = \alpha(\alpha A + \beta I) + \beta I \quad (2.1)$$

$$\Rightarrow \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \alpha^2 a + \beta(\alpha + 1) & \alpha^2 b \\ \alpha^2 c & \alpha^2 d + \beta(\alpha + 1) \end{pmatrix} \quad (2.2)$$

$$\begin{cases} (b \wedge c \neq 0) \quad \alpha = 1 \Rightarrow A = A + 2\beta I \Rightarrow \beta = 0, A = A^T + \beta I \\ (b \wedge c \neq 0) \quad \alpha = -1 \Rightarrow A^T = -A + \beta I \Rightarrow A + A^T = \begin{pmatrix} \beta & 0 \\ 0 & \beta \end{pmatrix} \Rightarrow b = -c, A = \begin{pmatrix} a & b \\ -b & a \end{pmatrix} \\ (b \vee c = 0) \Rightarrow A = \begin{pmatrix} a & 0 \\ 0 & d \end{pmatrix} \end{cases}$$

המקרה השני – זה פשוט סיבובים, אבל בניפוי כי הדטרמיננטה היא  $a^2 - b^2$ .

הערה: מעל  $\mathbb{C}$  “זה מטופש” כי הפולינום מתפרק (ואז המרכיב העצמי של ע”ע כלשהו יקיים את זה).

הוכחה. נפרק  $g(x) = m_T(x)$  מינימלי ו- $g(x)h(x) = g(x)$  גורם אי-פריק כך ש-  $m_T(x) = g(x)h(x)$ . לכל  $g$  אי-פריק ב- $\mathbb{R}$  מתקיים  $\deg g \leq 2$  כי אם  $g$  ממעלה אחת סיימנו, אחרת הוא ממעלת 2 לפחות כי בהינתן שורש מרוכב  $a$  לפולינום  $m_T(x)$  גם  $\bar{a}$  שורש, ואז  $m_T(x) = (x - a)(x - \bar{a}) = (x^2 - |a|^2)$  דהיינו כל שורש מרוכב משוייך לגורם ממשי ריבועי לכל היותר, ומשום ש-  $m_T(x)$  מתפרק מעל המרכיבים, ניתן לסכם ש-  $g$  מדרגה 2 לכל היותר.

- אם  $g$  מממד 1 אז  $x - \lambda$  קלשו וואז  $\lambda$  העצמי של  $\lambda$  המשמי, מרחב מממד 2  $\leq 1$  המקיים את הדרוש.
- אם  $\deg g = 2$  בה"כ ניתן להניח  $g$  מתוקן (נעבור את הקבוע לע'ה). אז  $g(T) = x^2 + ax + b$  או  $g(T) = x^2 + bv$  ( $v \in \ker g(T)$  מלמת החלוקה לפולינום מינימלי) ככלומר  $v \neq 0$ . לכן:

$$(T^2 + aT + bI)v = 0 \Rightarrow T^2v = -aTv - bv$$

ולכן  $U = \text{span}(v, Tv)$  גם  $T$ -איינוואריאנטי.

■ סה"כ בשני המקרים מצאנו תמי'ו המקיימים את הדרוש.

**הערה 57.** בעבר  $T$  נורמלית (ולא כללית) הטוענה נכונה ללא תלות במשפט היסודי של האלגברה.

בעבור נורמליות, מהמשפט הספקטורי ומטענות קודמות, עבור  $V \rightarrow T$ : ממשית קיימים בסיס א"ג  $\mathcal{B}$  של  $V$  שבuboרו המטריצה המיצגת של  $T$  היא מטריצת בלוקים  $2 \times 2$  מצורה של

$$[T]_{\mathcal{B}} = \text{diag} \left( \begin{pmatrix} a_1 & b_1 \\ -b_1 & a_1 \end{pmatrix} \cdots \begin{pmatrix} a_k & b_k \\ -a_k & b_k \end{pmatrix}, \lambda_1 \cdots \lambda_m \right)$$

כאשר כמובן  $n = m + 2k$ .

### 2.3.2 ~ מטריצות אוניטריות

**הגדרה 90.** יהיו  $V$  ממ"פ. אז  $T: V \rightarrow V$  תקרא אוניטרית (אם  $\mathbb{F} = \mathbb{R}$  או אוטוגומילית (אם  $\mathbb{F} = \mathbb{C}$  או  $T^*T = I$  או  $T = T^{-1}$  (מהגדרת הפיכה).

ברור שט"ל כזו היא נורמלית. **דוגמה.** עבור  $T_\theta$  הסיבוב ב- $\theta$  מעלות, במישור  $\mathbb{R}^2$ , אז **דוגמה.** עבור  $T$  שקיים מתקיים  $I = T^2 = T^*$  וסה"כ  $T = T^{-1}$ . **דוגמה.** עבור  $T$  איזומטריה אם ויחד מתקיים אחד מביניהם:

$$T^* = T^{-1}$$

.1. (ההגדירה)

$$TT^* = T^*T = I$$

.2.

$$\forall u, v \in V: \langle Tu | Tv \rangle = \langle u | v \rangle$$

.3.

$$.4. T \text{ מעבירה כל בסיס א''נ של } V \text{ לבסיס א''נ של } V$$

$$.5. T \text{ מעבירה בסיס א''נ אחד של } V \text{ לבסיס א''נ של } V \text{ [מקרה פרטי של 4 בצורה טרויאלית, אך גם שקול!]}$$

$$\forall v \in V: \|Tv\| = \|v\|$$

.6.

$$\widehat{u, v} = \widehat{Tu, Tv}$$

.7.

כלומר: היא לשמור מכפלה פנימית, גודל וזווית.

**הערה 58.** את קבוצת המטריצות האורתוגונליות מסומנים ב- $O_n(\mathbb{F})$ , ומקובל להתייחס אליה כאל חבורת אбелית ביחס לפעולות הרכבה. ישן סוג מיוחד של מטריצות אוניטריות, nämlich שלא רק מקיימות  $\det A = 1$ , אלא ממש  $\det A = 1$ . תבורת האובייקטים הללו קרויה  $SO_n(\mathbb{F})$ , קיצור של Special Orthogonal Matrix. יש שתי קבוצות של מטריצות סיבוב מיוחדות שמיוחדות שמעניינות אחרות –  $SO_2(\mathbb{R}) \cong \{c \in C: |c| = 1\}$ , איזומורפיזם שראינו בעבר של המרוכבים מטריצות סיבוב, ו- $SO_3(\mathbb{R})$  שמעניינת בכלל הקשור שלה לאלגברת קורטטוריוניות.

**הגדרה 91.** העתקה  $T: V \rightarrow V$  (כאשר  $V$  ממ"פ) תקרא איזומטריה אם  $\forall v \in V: \|Tv\| = \|v\|$ .

באופן כללי אוניטרית/אורתוגונליות שקולות לאיזומטריה ליניארית (כלומר שם כללי לאורתוגונליות/אוניטריות יהיה איזומטריות).

**הערה 59.** איזומטריה, גם מחווץ לאלגברה ליניארית, היא פונקציה ששמורה גודלה.

**הערה 60.** אפשר להסתכל על מוכנה 4 על איזומטריות ליניאריות ועל איזומורפיזם של ממ"פים.

הוכחה. נפרק לרצף גירירות:

$$.1 \rightarrow 2 \text{ אם } TT^* = T*T = I \text{ ומהוות הופכית ייחידה משני הצדדים } T^* = T^{-1}$$

$$2 \rightarrow 3 \quad T^* = T^{-1} \implies \langle Tv | Tu \rangle = \langle v | T^*Tu \rangle = \langle v | u \rangle$$

$$3 \rightarrow 4 \text{ נאמר ש-} (Tv_i)_{i=1}^n \text{ א''ג. צל. נקבע כך לצורך הוכיח את שני התנאים - החלק של האורטו והחלק של הנורמלי. בשביל שניהם מספיק להוכיח ש-} \langle Tv_i | Tv_j \rangle = \langle v_i | v_j \rangle = \delta_{ij} \text{ א''ג. א'}$$

4 → 5 טרויאלי

5 → 6 יהיו  $(Tv_1 \dots Tv_n)$  בסיס א''נ כך ש-  $(v_1 \dots v_n)$  א''ג. א' :

$$v = \sum_{i=0}^n \alpha_i v_i \implies \|v\|^2 = \left\langle \sum_{i=0}^n \alpha_i v_i \middle| \sum_{i=0}^n \alpha_i v_i \right\rangle = \sum_{i=0}^n |\alpha_i|^2$$

$$\|Tv\|^2 = \left\langle T \left( \sum_{i=0}^n \alpha_i v_i \right) \middle| T \left( \sum_{i=0}^n \alpha_i v_i \right) \right\rangle = \left\langle \sum_{i=0}^n \alpha_i T(v_i) \middle| \sum_{i=0}^n \alpha_i T(v_i) \right\rangle = \sum_{i=0}^n |\alpha_i|^2$$

1 → 5 מניחים ידועות השקליות הבאות:

$$T^* = T^{-1} \iff T^*T = I \iff T^*T - I = 0$$

בעבר ראיינו את הטענה הבאה: נניח ש-  $S$  צמודה לעצמה וכן ש-  $S = 0$ . במקרה זה:

$$S := T^*T - I \implies S^* = (T^*T - I)^* = (T^*T)^* - I^* = T^*(T^*)^* - I = S \implies S^* = S$$

והיא אכן צמודה לעצמה. עוד נבחן ש-:

$$\langle Sv | v \rangle = \langle (T^*T - I)v | v \rangle = \langle T^*Tv | v \rangle - \langle v | v \rangle = \langle Tv | Tv \rangle - \langle v | v \rangle = \|Tv\|^2 - \|v\|^2 = 0$$

השוויון האחרון נכון מהתהודה היחידה שלנו ש-  $\|Tv\| = \|v\|$ . סה"כ הוכחנו  $TT^* - I = 0$ . סה"כ הוכחנו  $TT^* - I = 0$  שזהו השוויון האחרון נכון מהתהודה היחידה שלנו ש-  $\|Tv\| = \|v\|$ . ■

**משפט 150.** תה  $T: V \rightarrow V$  איזומטריה, ו-  $\lambda$  ע"ע של  $T$ . אז  $|\lambda| = 1$ .

הוכחה. יהיו  $v$  ו-  $\lambda$  ע"ע של הע"ע  $\lambda$ . אז:

$$|\lambda|^2 \langle v | v \rangle = \lambda \bar{\lambda} \langle v | v \rangle = \langle Tv | Tv \rangle = \langle v | v \rangle$$

**הערה 61.** מעל המרוכבים לא מתקיים בהכרח  $\{1, -1\} \in \lambda$ , בעוד מעל הממשיים כן. שימוש לב שיש אינסוף מספרים המקיימים  $|\lambda| = 1$  מעל המרוכבים, הם התמונה של  $\lambda x \in \mathbb{R}, e^{ix}$ .

**הגדרה 92.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$ . אז  $A$  תקרא אוניטרית/orותוגונלית אם  $A^* = A^{-1}$ .

**משפט 151.** אוניטריות אם  $\overline{AA^T} = I$ .

**משפט 152.** אורותוגונליות אם  $\overline{AA^T} = I$ .

**הערה 62.** אוניטריות בה מלשון unit – היא שומרת על הגודל, על וקטורי היחידה (ה-unit vectors). ואנו יראה שunit אוניטרית/ $A = [T]_B$  אורתוגונלית אם  $T: V \rightarrow V$ .

הוכחה.

$$AA^* = [T]_B[T^*]_B = [TT^*]_B, I = AA^* \iff [TT^*]_B = I \iff TT^* = I$$

"היה לי מרצה בפתחה שכtab דבר לא מדויק בסיכום, וזה הוריד נקודות לסטודנטים שהסתמכו על זה. הוא אמר שזה מתמטיקה, אתם אחרים להבין מה נכון או לא – גם אם כתבתם שטויות."

**סימון 14.** א"ג אוניטרית בהקשר של מטריצות (בהקשר של מרובבים – אורותוגונרמלי)

**משפט 154.** התאים הבאים שколоים על  $A \in M_n(\mathbb{F})$ .

1. אוניטריות

2. שורות  $A$  מהוות בסיס א"ג של  $\mathbb{F}^n$  (ביחס למכפלה הפנימית הסטנדרטית)

3. עמודות  $A$  מהוות בסיס א"ג של  $\mathbb{F}^n$ .

4. (ביחס למכפלה הפנימית הסטנדרטית)

5. (ביחס למכפלה הפנימית הסטנדרטית)

$$\forall u, v \in \mathbb{F}^n: \langle Au | Av \rangle = \langle u | v \rangle$$

$$\forall v \in \mathbb{F}^n: \|Av\| = \|v\|$$

הערה שלא קשורה למשפט: נאמר ש- $[T]_B^*$  א"ג  $B$  בסיס אורותוגונרמלי. עבור בסיס שאינו א"ג זה לא בהכרח מתקיים.

הערה נוספת: זה בערך אם  $A$  כי יש כמה מקרים קצה כמו מטריצת האפס.

הוכחה.

2 ↔ 1 נוכחות את הגרירה הראשונה

$$\begin{pmatrix} - & v_1 & - \\ \vdots & & \\ - & v_n & - \end{pmatrix} \begin{pmatrix} | & & | \\ \bar{v}_1^T & \cdots & \bar{v}_n^T \\ | & & | \end{pmatrix} = AA^* = I \iff A \text{ א"ג} \implies v_i \bar{v}_j^T = \delta_{ij}$$

הטענה האחורונה שcolaה לכך ש- $v_n \dots v_1$  בסיס א"ג (ביחס למ"פ הסטנדרטית של  $\mathbb{F}^n$ )

3 ↔ 1 מספיק להוכיח  $A$  אוניטרית אם  $A^T = A$  (בגלל השקילות  $2 \leftrightarrow 1$ ). מסימטריה ( $A$ ) למעשה מספיק להוכיח  $A$  א"ג גורר  $A^T$  א"ג. נוכחים:

$$A^*A = I \implies A^T \bar{A} = I \implies (A^T)^* = \bar{A} \implies A^T(A^T)^* = I$$

4 ↔ 1 נתבונן ב- $\mathbb{F}^n \rightarrow T_A: \mathbb{F}^n \rightarrow \mathcal{E}$  הבסיס הסטנדרט, ו- $v \in \mathcal{E}$ . אז  $T_A(v) = Av$ . לכן  $T_A(v) = Av$  אוניטרית אם  $A$  אוניטרית. אז:

$$\langle Au | Av \rangle = \langle T_Au | T_Av \rangle = \langle u | v \rangle$$

5 תוצאה ישירה מ-4 ↔ 1, שכן מנוסחת הפולרייזציה  $A$  משמרת מכפלה פנימית אם היא משמרת נורמה.

### (2.3.2.1) צורה נורמלית למטריצה אורותוגונלית

**סימון 15.** נסמן ב- $A_{\theta_i}$  את מטריצת הסיבוב של  $\mathbb{R}^2$  ב- $\theta$  מעלות, היא:

$$A_{\theta_i} = \begin{pmatrix} \cos \theta_i & \sin \theta_i \\ -\sin \theta_i & \cos \theta_i \end{pmatrix}$$

שאלה. מהן המטריצות  $A \in M_2(\mathbb{R})$  האורתוגונליות?

התשוכה. בהינתן  $A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$  מיהו העמודות והשורות מהוות בסיס א"נ:

$$\begin{cases} a^2 + b^2 = 1 \\ c^2 + d^2 = 1 \\ ac + bd = 1 \end{cases} \implies a = \cos \theta, b = \sin \theta$$

עוד נבחין ש- $ac + bd = 0$  כי:

$$AA^T = I \implies \begin{pmatrix} a & c \\ b & d \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a^2 + b^2 & ac + bd \\ ac + bd & c^2 + d^2 \end{pmatrix} = I$$

סה"כ מכך ש- $b^2 + d^2 = 1$  ו- $a^2 + c^2 = 1$  נקבל שתי צורות אפשריות:

$$A_1 := A = \begin{pmatrix} \cos \theta & \sin \theta \\ \sin \theta & -\cos \theta \end{pmatrix} \vee A_2 := A = \begin{pmatrix} \cos \theta & \sin \theta \\ -\sin \theta & \cos \theta \end{pmatrix} = A_\theta$$

נבחין ש- $A_2$  הוא סיבוב ב- $-\theta$ , ר- $A_1$  שיקוף ניצב ביחס ל- $\frac{\theta}{2}$ . זה לא מפטייע שכן  $1 = \det A_1 = -1$ ,  $\det A_2 = 1$ . יתרה מכך, ■  
נכשינה עם ע"ע שני ע"ע - 1 ו-1.

"אם היitem רוצים תקופות מבחנים נורמליות היitem צרכיים להיוולד בזמן אחר"  
**הערה 63.** לבדיקת שפיות, ננסה לפרך 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- $|e^{i\theta}| = |e^{-i\theta}| = 1$  כמצופה מע"עים של מטריצה אוניטרית.

**מסקנה 23** (הצורה הנורמלית של ט"ל אורתוגונליות). תהי  $T: V \rightarrow V$  אורתוגונלית. אז קיימים בסיס א"נ של  $V$ , שביחס אליו קיימות  $\theta_k \dots \theta_1$  זוית כך שהמטריצה המייצגת את  $T$  היא מהצורה:

$$\text{diag}(A_{\theta_1}, \dots, A_{\theta_k}, 1, \dots, 1, -1, \dots, -1)$$

(לכארה אוניטרית לא מעיינת כי היא נורמלית ולכן לכטינה אורתוגונרמאלית מהמשפט הספקטרלי, וכל הע"עים המרכיבים שלה מגודל 1 בכל מקרה)

הוכחה. ידוע עבור נורמלית:

$$A = \begin{pmatrix} \left[ \begin{array}{cc} a_1 & b_1 \\ -b_1 & a_1 \end{array} \right] & & & \\ & \ddots & & \\ & & \left[ \begin{array}{cc} a_m & b_m \\ -b_m & a_m \end{array} \right] & & \\ & & & \lambda_1 \\ & & & & \ddots \\ & & & & & \lambda_k \end{pmatrix}$$

נסמן  $\square_i = \begin{pmatrix} a_i & b_i \\ -b_i & a_i \end{pmatrix}$ . במקרה הזה משום שהוא אורתוגונלית על  $\mathbb{R}$  אז  $\lambda_i = \pm 1$  כי  $|\lambda_i| = 1$ . נתבונן במטריצה  $\square_i$  כלשהי, אז  $\square_i$  הנפרש ע"י  $u_k, u_{k+1} =: U$  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  $T$ -אינוואריאנטי היא עדין אורתוגונלית, והראנו שהאורתוגונליות ב- $\mathbb{R}^{M_2}$  הן מטריצות הסיבוב/השיקוף+סיבוב לעיל. המטריצה של שיקוף+סיבוב ב- $\frac{\theta}{2}$  (או שסומנה לעיל ב- $A_1$ ) לכטינה ולכן לע"ע  $\lambda_1 \dots \lambda_n$  (עד לכדי סדר איברי בסיס) שהם בהכרח מגודל 1 ± בכל מקרה, ויבלוו בשאר הע"ע, ובכך סיימנו. ■

אבל האם היצוג ייחיד? ננסה להבין את ייחדות היצוג עבור נורמלית כללית, ומשם לגזר על אורתוגונליות.  
**משפט 155.** כל שתי מטריצות בצורה לעיל שמייצגות אותה  $V \rightarrow T$ : נורמלית, שוות עד כדי סדר הבלוקים על האלכסון.

(יש כאן מה להוכיח רק בעבר  $\mathbb{R}$ , שכן מעל  $\mathbb{C}$  לכסינה בכל מקרה, והע"עים וריבויים לא משתנים כתלות ביצוג).

הוכחה. ידוע שבubo  $\lambda_1 \dots \lambda_k$  ע"עים:

$$f_T(x) = \left( \prod (x - \lambda_i) \right) \left( \prod (x^2 - 2a_i x + a_i^2 + b_i^2) \right)$$

כאשר המכפלה הראשונה באה מהה"עים והשנייה מהריבועים  $\lambda_i$ . נבחן שלכל תמי"ז  $a_i$  נקבע ביחידות, ולכן  $b_i$  נקבע ביחידות עד כדי סימן (נסיק זאת מהפולינום האופייני). ברור שהה"עים נקבעים ביחידות עוד מההרצאות הראשונות. ■

از מאיפה בה שינוי הכוון של  $b$ , בעבר מטריצות אורטוגונליות? לעומת, מדוע  $A_{\theta_i}$  שקופה ל- $A$ ? זאת כי הן דומות באמצעות ההעתקה שהופכת את הציריים, מה שスクול להחליף את עמודות  $A_{\theta_i}$ .

**תרגיל.** חשבו: (כולם פתרו)

$$\begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a & b \\ -b & a \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a & -b \\ b & a \end{pmatrix}$$

מכאן נסיק שאכן המטריצות הללו דומות עד כדי שינוי בסיס, וזה הסיבה שלא ניתן לנו מהסימן של  $b$ . **הערה 64.** למעשה, משום שהמטריצות  $\lambda_i$  אינן פריקות למרחבים אינוריאנטיים קטנים יותר, ולכן נוכל להפוך את כל הבלוקים על המטריצה ולקבב בלוקי ג'ורדן, שכבר אנחנו יודעים שהם ייחדים.

### (2.3.2.2) המשפט הספקטלי בניסוח מטריציוני

**משפט 156** (המשפט הספקטלי "בשפה קצר מטריציונית"). תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$  מטריצה צמודה לעצמה. אז קיימת מטריצה  $P$  אורטוגונלית/אוניטרית (בהתאם לשדה ממנו יצאנו), ומטריצה אלכסונית  $D$  כך ש-

כלומר – מטריצת מעבר הבסיס של המשפט הספקטלי, שמעביר אותו לפירוק המשפט הספקטלי, היא איזומטריה. למעשה חיזקנו את המשפט הספקטלי – המעבר לבסיס המלכון, מסת变速 להיות מיוצג ע"י מטריצות איזומטריות.

המטריצה מדגישה שלא השתמשנו במשפט זה בכלל בסיסים וקטוריים – אפשר לתאר את עולם הדין של המטריצות, מעצם היינו עולם דין איזומורפי להעתקות למרחבים וקטוריים, בלי לדבר בכלל על העתקות ומרחבים וקטוריים. המשפט מתאר באופן טהור מטריצות בלבד.

**лемה 14.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$  מטריצה ריבועית, וכן  $\{e_1 \dots e_n\}$  בסיס א"ג של  $V$ . נניח ש- $A$  היא מטריצה המעביר מבסיס

הוכחת המשפט. תהי  $T_A : \mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}^n$  כך ש- $A = [T_A]_{\mathcal{E}}$  הבסיס הסטנדרטי. אז  $\{e_1 \dots e_n\}$  כאשר  $A = Ax$   $x \in \mathbb{F}^n$  ידוע ש- $T_A$  יש בסיס אורתונורמלי מלכון, כלומר קיימים בסיס א"ג  $\mathcal{B}$  כך ש- $[T_A]_{\mathcal{B}} = D$  כאשר  $D$  אלכסונית כלשהי. נבחן ש- $[T_A]_{\mathcal{B}} = P^{-1}AP$  ומהלמה  $P$  מטריצת מעבר מבסיס א"ג לבסיס א"ג ולכן איזומטריה. סה"כ הראננו את הדורש. ■

"יאללה הפסקה? לא"

## 2.3.3 ~ פירוק פולארי

### (2.3.3.1) מבוא, וקשרו לתבניות ביילינאריות

**הערה 65.** בעבר מטריצות אורטוגונליות, במקרה של  $\mathbb{R} = \mathbb{F}$  נקבל ש-

$$A = P^{-1}DP \implies PP^T = I \implies P^{-1} = P^T \implies A = P^TDP$$

מה שמחזיר אותנו לתבניות ביילינאריות. נוכל לקשר את זה להסינגורותה. זאת כי  $A$  לא רק דומה, אלא גם חופפת ל- $D$ . גם מעל  $\mathbb{C}$  נקבל דברים דומים, אך לא במדוקיק, שכן מכפלה פנימית מעל  $\mathbb{C}$  היא ססקווי-ביילינארית פשוטה בילינארית.

**משפט 157.** עבור  $A \in M_n(\mathbb{C})$  נורמלית, אז

$$A^* = A^* \quad (\text{צמודה לעצמה}) \quad \text{אם } A \text{ כל הע"עים שליה ממשיים.} \bullet$$

$$A^* = A^{-1} \quad \text{אם } A \text{ כל הע"ע שליה מנורמה.} \bullet$$

הוכחה. את הכוון  $\iff$  כבר הוכחנו במשפט קודם. נותר להוכיח את הכוון השני.

- נניח שכל הערכim העצמיים ממשיים, ו-  $A$  נורמלית. נוכל להשתמש במשפט הספקטרלי לעיליה: לכן קיימת מטריצה אוניטרית  $P$  ואלכסונית  $\Lambda \in M_n(\mathbb{R})$ . ידוע  $(A = P^{-1} \Lambda P)$  כי אלו העיגול מההנחה. נוכיח ש-:

$$A^* = P^* \Lambda^* (P^{-1})^* = P^{-1} \Lambda P = A$$

- נניח  $A$  נורמלית וכל ה $\| \cdot \|$  מנורמה 1. נכח  $A$  אוניטרית. בעבור הפירוק הספקטורי לעיל  $A = P^{-1} \Lambda P$  קיבל כאן ש- $\Lambda$  אוניגיטרית, ומהמשפט הספקטורי  $P$  אוניגיטרית גם כן.  $A$  מכפלה של 3 אוניגיטריות ולכזו אוניטרית.

(הסיבה שמכפלה של אוניטריות היא אוניטרית: בעבר  $A, B$  א"נ מתקיים

$$\forall v \in V: \langle ABv | ABv \rangle = \langle Bv | Bv \rangle = \langle v | v \rangle$$

**משמרת מכפלה פנימית.** זה שכול להיות אוניברלית ממשפט לעיל)

**טעינה:** אם  $V$  מפ' מעל  $\mathbb{F}$ , אז  $T: V \rightarrow V$  תקרא חיובית או איזילינית (וכו') אם  $\langle T\mathbf{v}, \mathbf{v} \rangle \geqslant 0$  וgom  $T = T^*$ .

**ט' כוורות:** מעל  $\mathbb{R}$ , הוכחנו שלכל תבנית סימטרית, יש ייצוג יחיד באמצעות מטריצה אלכסונית עם  $1, 0, -1$  על האלכסון. **טענה 16.** הסיגנטורה של  $f$  תסומן ע"י  $\sigma_-(f), \sigma_0(f), \sigma_+(f)$  בסמוך לאפסים, האחדים וה- $-1$  ב- $f$ .

**המשד תזבורה:** כל מטריצה סימטרית חוגפת למטריצה יחידה מהאזורה לעיל.

**משפט 158.** נניח ש- $A$  מיצגת את המבנה הסימטרי  $f$  (עלם הדין מעל  $\mathbb{R}$ ). אז, הסיגנטורה שווה  $-\#(\lambda \mid \lambda > 0)$  עבור  $\lambda$  ע"ע עם חזות (במידה ושיליך ליותר מוע"ח). באופן דומה  $\#(\lambda \mid \lambda < 0) = -\sigma$  כאשר  $\lambda$  ע"ע.

הוכחנו. מושם ש- $A$  מייצגת סימטרית איזומטרית. לפי המשפט הסקטורי, קיימת  $P$  אורתוגונלית ו- $\Lambda$  אלכסונית כך ש- $A = P^{-1}\Lambda P = P^T\Lambda P$ .  $A$  דומה לאלכסונית ממשית (כי  $A$  סימטרית ולא סתם נורמללית) וחופפת אליה. בעזרת נרמול המרציצה  $\Lambda$  האלכסונית (ניתן לבצע תחיליך נרמול באמצעות שיטות שקולות תחת חפיפה), היא חופפת למטריצת מהצורה  $(0 \dots 0, 1, -1, \dots, -1, 0)$ diag( $1$ ) כאשר הסימנו נקבע לפני הנרמול.

**הערה 66.** בניסוחים אחרים, מדברים על  $A$  הרミיטית, במקום על  $f$  סימטרית. שימו לב שבסכום מקרה אין משמעותם המשפט מעל המרכיבים (שכנן במקרה זה  $f = \text{rank } \sigma_+ - \sigma_-$ , וכך כל מספר מרוכב נוכל לנורמל ל-1) ולכן שני הניסוחים חזקים באותה הימדידה.

**מסקנה 24.** מכאן, שהיינו  $A$  מטריצה הרミיטית חיובית, היא מייצגת תבנית בידלינארית חיובית וגם מייצגת העתקה חיובית. למעשה, אפשר להוכיח שהיינו  $A$  הרמייטית, היא חיובית (בהבט של המכפלה הפנימית) אם ומ' היא חיובית (בהבט של תבניות בידלינאריות).

**משפט 159** (קיים שורש לczמודה לעצמה Ai-שילilit). תהי  $T: V \rightarrow V$  צמודה לעצמה Ai-שילilit. אז קיימת ויחידה  $R^2: V \rightarrow V$  Ai-שילilit צמודה לעצמה כך  $R^2 = T$ .

**הוכחה. קיומ.** מהמשפט הסקטראלי קיים בסיס  $\{e_1, \dots, e_n\}$  להעתקה  $A$ -של-שלילית כל העיגן  $u$  הם א-שליליים.

$$[T]_B^B = \text{diag}(\lambda_1 \dots \lambda_n) \quad [R]_B^B = \text{diag}(\sqrt{\lambda}_1 \dots \sqrt{\lambda}_n)$$

(ראיןו זאת בתרגול). עוד נבחן ש- $R$  צמודה לעצמה כי ע"ע ממשיים.

**חידות.** נבחן שכל ו"ע של  $T$  הוא ו"ע של  $R$ : יהי  $(e_1 \dots e_n) = B$  בסיס מלכSON, אז עבור  $R$  צמודה לעצמה קלשא מתקיים: אז ו"ע של  $R$  עם ו"ע  $\sqrt{\lambda}$  הוא ו"ע של  $T$  עם ו"ע  $\lambda$  כי:

$$\lambda v = R^2 v = T v \implies R v = \sqrt{\lambda} v$$

הגירה נcona מאי-שליליות  $R$  שהמשפט מניה עלייה יחידות. ככלומר הערכים העצמיים של  $R$  כלשהו (לא בהכרח זו שברחינו בהוכחת הקיום) נקבעים ביחידות 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 שקבע ביחידות את  $R$ . ■

**סיכום 17.** את ה-  $R$  לעיל נסמן  $\sqrt{T}$ :

**מסקנה 25 (פירוק שולסקן).** לכל  $A$  צמודה לעצמה ואי-שלילית חיובית קיים פירוק ייחד של מטריצה  $R$  משולשית עליונה כך  $A = RR^*$ .

**משפט 160 (לכטן סימולטני).** מעל  $\mathbb{R}$ , בהינתן  $A$  מוגדרת חיובית ממש ו- $B$  מטריצה, שתין סימטריות, קיים בסיס  $\mathcal{P}$  בו  $[A]$  אלכסונית וgom  $[B]$  אלכסונית.

הוכחה. נפרק ספרקטלית של  $A = P\Lambda_A P^T$  ונקבל  $\Lambda_A$  מוגדרת ביחידות ועל איבריה הסיגטוריה של  $A$ , שהם כולם 1 מהוינה מוגדרת חיובית, כלומר  $\Lambda_A = I$ . באופן דומה נוכל לפרק ספקטרלית את  $PBP^T$  ולקבל  $PBP^T = \Lambda_B$  ומכאן  $M = QPBP^TQ^T = \Lambda_B$  וזו  $M = QPBP^TQ^T = Q^T\Lambda_B Q$ . בסימן  $\mathcal{P} = \text{Col}(M)$  נקבל  $[B]_{\mathcal{P}} = \Lambda_B$ , כמו כן:

$$[A]_{\mathcal{P}} = MAM^T = \overbrace{QPAP^TQ^T}^I = QIQ^T = I$$

כלומר  $[A]_{\mathcal{P}}$  כדורי.

### (2.3.3.2) ניסוח הפירוק הפולארי

**משפט 161** (פירוק פולארי בעבר העתקות). תהי  $V: V \rightarrow T: V \rightarrow V$  הפיכה, אז קיימות  $V \rightarrow R: V \rightarrow$   $V$  אוניטרית כך ש- $U = RU$ .

**הערה 67.** לא הנחנו  $T$  צמודה לעצמה. הפירוק נכון להעתקה הפיכה כללית.

**הערה 68.** לעיתים נקרא "פירוקUh" או "פירוקUP".

הוכחה. נגדיר  $S = TT^*$ . נבחין ש- $S$  צמודה לעצמה וחיבורית:

$$\forall V \ni v \neq 0: \langle Sv | v \rangle = \langle TT^*v | v \rangle = \langle T^*v | T^*v \rangle = \|T^*v\| > 0$$

האי-שוויון האחרון נכון כי  $\ker T^* = \ker T = \{0\}$ , ממשפט קודם  $\ker T^* = \{0\}$ , וכך  $v \neq 0$ . יצא שה  $S$  חיובי ולכן בפרט ממשי, כלומר  $S$  צמודה לעצמה וחיבורית.

קיימות ויחידה  $R: V \rightarrow V$  כך ש- $R = \sqrt{S}$ . כל ערכיה העצמיים של  $R$  אינם 0, ולכן היא הפיכה (ראינו בהוכחה של קיומה שהיא לכסינה ייחדו עם  $S$ ).

נגדיר  $U = R^{-1}T$ . נותר להראות ש- $U$  אוניטרית.

$$U^*U = (R^{-1}T)^*(R^{-1}T) = T^* \underbrace{(R^{-1})^*}_{R^{-1}} R^{-1}T = T^*(R^{-1})^2T = T^*S^{-1}T = T^*(TT^*)^{-1}T = I$$

כదורי. הטענה  $(R^{-1})^* = R^{-1}$  נcona משום ש- $R$  צמודה לעצמה.

**הערה 69 (לגבוי יחידות).** אם  $T$  אינה הפיכה, מקבלים ש- $R$  יחידה אבל  $U$  אינה. בשביל לא הפיכות נctrיך להצטמצם לבסיס של התמונה ועליו לפרק כמתואר לעיל. במקרה של הפיכות אז  $T = RU = R\tilde{U}$  וואז נקבל  $R$  הפיכה כלומר  $U = U$  וגם  $U$  הפיכה.

עתה נראה ש- $R$  נקבעת ביחידות  $U$  – ייחודת  $R$  במס' גם בעבר פירוק פולארי של העתקה שאינה הפיכה:

**משפט 162.** בפירוק פולארי  $U = RU$ , כאשר  $R$  הרミטי חיובית, אז בהכרח  $R = \sqrt{TT^*}$  ולכן ייחודה.

הוכחה.

$$TT^* = RU(RU)^* = RUU^*R^* = R^2$$

כלומר  $R$  היא בכל פירוק שורש של  $TT^*$ , והראינו קודם לכן את ייחודת השורש.

**מסקנה 26.** קיים גם פירוק  $C_n$  מהצורה  $R = UR$

הוכחה. באותו האופן שפרקנו 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  $T = UR$  וסה"כ  $\tilde{R} =: R$ ,  $\tilde{U}^{-1} =: U$  כదורי.

**лемה 15.** עבור  $V \rightarrow T: V \rightarrow V$  או  $L: T^*T \rightarrow S = TT^*$  נגדיר  $S = TT^*, T^*T$  צמודה לעצמה וחיבורית:

$$\forall V \ni v \neq 0: \langle Sv | v \rangle = \langle TT^*v | v \rangle = \langle T^*v | T^*v \rangle = \|T^*v\| > 0$$

יש אותן העריכים העצמיים.

הוכחה. ניעזר בפרק 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 אותם הערכים העצמיים.

**הערה 70.** אז איך זה קשור לפולארי  $R$  הא-שלילית היא "הוגדל", בעוד  $U$  האוניטרית לא משנה גודל – היא ה"זווית". ניתן לראות זאת גם באופן הבא: בהינתן  $A = RU$  פולארי ל- $U$  אורתוגונלית ו- $R$  מוגדרת חיובית הרミיטית, אז  $\det A = |\det R| = r$ .  $\det A = \det U \det R = re^{i\theta}$  וגם  $|\det U| = 1$  כלומר  $R = e^{i\theta}$ , ואז מתקבלים  $\det U = e^{i\theta}$ . **משפט 163** (פרק פולארי בעבור מטריצות). תהי  $(A \in M_n(\mathbb{F}))$  חיובית, אז קיימות  $U, R \in M_n(\mathbb{F})$  כאשר  $U$  א"ג ו- $R$  חיובית.  $A = UR$  עצמה כך ש- $R = U^{-1}\sqrt{D}P$ ,  $R^2 = AA^*$

הוכחה. נסתכל על  $A^*A = P^{-1}DP$ . אז  $P^{-1}DP$  אלכסונית חיובית. כאשר ■  $R = P^{-1}\sqrt{D}P$ ,  $R^2 = AA^*$  היא חיובית וצמודה לעצמה (בדומה לעיל).

## 2.3.4 ~ פירוק SVD

### (2.3.4.1) ניסוח והוכחת SVD

**הערה 71.** SVD הינו קיצור של Singular Value Decomposition. **משפט 164** (גרסה מצומצמת של פירוק לערכים סינגולריים). לכל מטריצה  $A \in M_n(\mathbb{F})$  קיימות מטריצות אוניטריות  $U, V$  ומטריצה אלכסונית עם ערכים א-שליליים כך ש- $A = UDV$ .

הוכחה. ידוע שנייתנו לכתו  $A = \tilde{U}R$  פולארי. משום ש- $R$  צמודה לעצמה, ניתן לפרקה ספרטראלית ל- $V$  אוניטרית ו- $D$  אלכסונית א-שלילית (כי  $R$  א-שלילית) כך ש- $R = V^{-1}DV$ . סה"כ:

$$A = \underbrace{\tilde{U}V^{-1}}_{=:U} DV = UDV \quad \top$$

כי  $\tilde{U}V^{-1}$  מכפלה של אוניטריות ולכן  $U$  אוניטרית כנדרש.

**הערה 72.** משום ש- $U, V$  איזומטריות אז  $V^* = V^{-1}, U^* = U^{-1}$  ובגלל ש- $D$  אלכסונית אז  $D^* = D$ . לכן:

$$\begin{aligned} AA^* &= (UDV)(V^*D^*U^*) = UD^2U^{-1} \\ A^*A &= (V^*D^*U^*)(UDV) = V^{-1}D^2V \end{aligned}$$

**הגדרה 93** (ערך סינגולרי של מטריצה). הערכים העצמיים הא-שליליים של  $A$  נקראים הערכים הסינגולרים והם נקבעים ביחידות ע"י  $A$ .

**הגדרה 94** (ערך סינגולרי של העתקה).  $\sigma$  הוא ערך סינגולרי של העתקה  $T$  והוא אם  $0 \geq \sigma \in \mathbb{R} \wedge \sigma \geq 0$  והוא ע"ע של  $TT^*$ . **סימון 18.** את הערכים הסינגולרים של העתקה/מטריצה  $A$  כלשהו נסמן ב- $\sigma_1, \sigma_2, \dots, \sigma_n$  כאשר  $\sigma_i \geq \sigma_j$ :  $\sigma_i \geq \sigma_j$   $\forall i \geq j$ . **משפט 165.** פירוק SVD הוא ייחיד (גם למטריצה שאינה ריבועית/היפיכה), בהנחה שהערכים הסינגולרים שונים.

הוכחה. יהיו שני פירוקי SVD של מטריצה  $A$  הפיכה כלשהי, נסמנם:

$$A = \bar{U}\bar{D}\bar{V}^T \wedge A = UDV^T$$

אז:

$$AA^* = UD^2U^{-1} = \bar{U}^*\bar{D}^2\bar{U}^{-1} \wedge A^*A = V^{-1}D^2V = \bar{V}^{-1}\bar{D}^2\bar{V}$$

בגלל ש- $D^2, \bar{D}^2$  אלכסוניות, ומיחידות הפירוק הספרטראלי,  $U = \bar{U}, V = \bar{V}, D = \bar{D}$ .

## (2.3.4.2) הרחבת SVD להעתקות שאין אופרטורים

**הערה 73.** במסדרת הקורס זהה, ראיינו פירוק SVD של מטריצה ריבועית בלבד. חלק מהחוואה של פירוק SVD נובע מקיומו למטריצות שאין בהכרח ריבועית, דהיינו, לכל מטריצה סופית. יש לו מגוון רחב של שימושים במדעי המחשב. כדי להבין לעומק יותר כיצד פירוק SVD עובד, כתבתי את התיאפרק הזה.

**הגדרה 95.** מטריצה ( $\mathbb{F}$ )  $a_{ij} \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$  ( $\Lambda$  לא בהכרח ריבועית) מוגדרת להקרא אלכסונית אם  $i = j \implies a_{ij} \neq 0$ .

**משפט 166** (גרסה מוחלטת של פירוק לערכים סינגולריים). תהי  $A \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$  מטריצה ( $\mathbb{F} \in \{\mathbb{R}, \mathbb{C}\}$ ) שאינה מטריצה האפס.

אז קיים פירוק למטריצות  $A \in M_{m \times n}(\mathbb{F}), V \in M_{m \times m}(\mathbb{F}), U \in M_{n \times n}(\mathbb{F})$ ,  $V = U\Sigma V^T$  אלכסונית, כך ש-

**הגדרה 96.** מטריצה  $A \in M_{m \times n}$  מתאימה למטריצה  $B \in M_{m \times n}$  אם קיימות מטריצות  $U \in M_{m \times m}, V \in M_{n \times n}$  הפיכות  $A = UBV^{-1}$ . כך ש-

למעשה, פירוק SVD הוא התאמה אורטונורמלית לאלכסינה, בדיק כמו שפירוק ספקטורי הוא דמיון אורטונורמלי לאלכסינה (לכsoon אורטונורמלי).

■ הוכחה. בוויקיפדיה האנגלית

**משפט 167.** פירוק SVD ייחיד אם המרכיבים הסינגולרים שונים.

**מסקנה 27.** תהי  $W \rightarrow T: Q \rightarrow T$ . אז קיימים בסיסים אורטונורמלים כך ש-  $[T]_C$  אלכסונית.

כדי להוכיח מסקנה זו, נשתמש בשורות  $V, U$  שיהו את הבסיס האורתונורמלי הנדרש (עד כדי העתקת קורדינאות).

**משפט 168.** בהינתן  $B$  בסיס אורטונורמלי של  $V, V \rightarrow W$ , והעתקה  $T: V \rightarrow W$  כלהי,  $\sigma$  ערך סינגולרי של  $T$  אם ומן  $\sigma$  על האלכסון של  $S$  כאשר  $S$  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  $[TT^*]_B = U\Sigma^2 U^{-1}$ . עוד נבחון שככל  $U$  של  $\Sigma^2$  אם ומן מופיע על אלכסון  $S$ . עתה נוכיח גירירה דו-כיוונית. אם  $\sigma$  ערך סינגולרי של  $T$  אז  $\sigma^2$  הוא  $U$  של  $[TT^*]$ , ומהדמונו שהראנו הוא  $U$  של  $\Sigma^2$  כלומר הוא מופיע על אלכסון  $S$  כדרוש. מחדל השני, אם  $\sigma$  מופיע על אלכסון  $S$  אז הוא  $U$  של  $[TT^*]$ , ומשום ש-  $S$  מוגדרת חיובית אז  $0 \geq \sigma \in \mathbb{R}$  ו-  $\sigma \geq 0$ .

■ **מסקנה 28.** מספר הערכים הסינגולרים הוא הממד של  $S$  והדרגה של  $A$ . rank  $A$ .

**הערה 74.** לביקורת שפויות, נבחנו שהערכים העצמיים של  $S$  הם אכן "모עדים" להיות ערכים סינגולריים, שכן היא מטריצה נורמללית ולכן הערכים העצמיים שלה ממשיים, וכן היא מוגדרת חיובית ולכן הערכים העצמיים שלה חיוביים.

**משפט 169.** בהינתן  $T: V \rightarrow W$  העתקה, מתקיים:

$$\sqrt{\det(T^*T)} = \prod_{i=1}^n \sigma_i$$

כאשר  $\sigma_n \dots \sigma_1$  הערכים הסינגולריים של  $T$ .

הוכחה. ידוע של-  $T$  קיימים 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-  $S$  מטריצה אלכסונית ועל האלכסונה הערכים הסינגולריים של  $T$ , אז קיבל שוויון:

$$* = \left( \prod_{i=1}^n \sigma_i \right)^2$$

ונמצא שורש ונקבל את הנדרש.

**מסקנה 29.** עבור  $T$  ריבועית, נוכל לטוען:

$$\left( \prod_{i=1}^n \sigma_i \right) = \det(TT^*) = \det(T) \det(\bar{T}^T) = \det(T) \det(\bar{T}) = \det T \det \bar{T} = \det T^2$$

נוציה שורש ונקבל שהדטרמיננטה של  $T$  היא מכפלת הערכים הסינגולריים:

$$\prod_{i=1}^n \sigma_i = \det T$$

**משפט 170 (פירוק העתקה לערכים סינגולריים).** בהינתן  $T: V \rightarrow W$  קלשוי, וערכים סינגולריים  $\sigma_1, \dots, \sigma_r$  כלשהם, אז קיימים  $\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_r \in W$  ו-  $\mathbf{u}_1, \dots, \mathbf{u}_r \in V$  כך ש-:

$$Tv = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{v}_i$$

הוכחה. נסמן  $n = |\mathcal{B}| = \dim V = m, \dim W = m$  בהינתן בסיסים  $\mathcal{B}, \mathcal{C}$  אורותונורמלים ל-  $V, W$  בהתאם כך ש-  $m = n$ . ידוע קיום פירוק של  $[T]_{\mathcal{C}}^{\mathcal{B}}$  לערכים סינגולריים כך ש-:

$$[T]_{\mathcal{C}}^{\mathcal{B}} = V \Sigma U^T$$

כאשר  $U \in \mathbb{R}^{m \times m}$  אוניטריות ו-  $\Sigma$  אלכסונית. ממשפט ידוע שעיל אלכסון  $\Sigma$  מופיעים  $\sigma_1, \dots, \sigma_r$ . בכלל ש-  $V$  מטריצה עם  $r$  שורות ב-  $\mathbb{R}^m$  מהן נמצאים שורות ב-  $\mathbb{R}^{n \times r}$  וباופן דומה  $U$  מטריצה עם שורות  $W_1, \dots, W_r$  ב-  $\mathbb{R}^m$ . נוכל להניח שהשורות הבת'ל במטריצות האוניטריות יהיו הראשנות, שכן הערכים הסינגולריים על המטריצה האלכסונית  $\Sigma$  מופיעים לפני שורות/עמודות האפסים (אם יש) ב-  $\Sigma$ .Cut נוכל להגדיר (כאשר  $\langle \cdot, \cdot \rangle_B$  הפעלה  $\Sigma_B^{-1}$  לייצוג בסיס  $\mathcal{B}$ )

$$\mathbf{u}_i = [U_i]_{\mathcal{B}}^{-1} \quad \mathbf{v}_i = [V_i]_{\mathcal{C}}^{-1}$$

ועתה נשאר להראות שהבחירה שלנו אכן עובדת. יהיו  $v \in V$ ,  $\mathbf{v} \in \mathcal{C}$  והבסיס  $\mathcal{E} = (e_1, \dots, e_n)$ . כאשר  $\mathcal{E} = (e_1, \dots, e_n)$ , נסמן  $(v)_{\mathcal{B}} = (a_1, \dots, a_n)$ . הטענה  $\langle [v]_{\mathcal{B}}, \mathbf{v} \rangle = \langle [v]_{\mathcal{B}}, \Sigma_B^{-1} \mathbf{v} \rangle$  מושגת על ידי הטענה  $\langle [v]_{\mathcal{B}}, \Sigma_B^{-1} \mathbf{v} \rangle = \langle [v]_{\mathcal{B}}, \Sigma_B^{-1} \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{v}_i \rangle = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle [v]_{\mathcal{B}}, \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{v}_i \rangle = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle [v]_{\mathcal{B}}, \mathbf{v}_i \rangle$ .

$$\begin{aligned} [Tv]_{\mathcal{C}} &= [T]_{\mathcal{C}}^{\mathcal{B}} [v]_{\mathcal{B}} = V \Sigma U^T \cdot (a_1, \dots, a_n) \\ &= \sum_{i=1}^n V \Sigma \underbrace{U^T}_{U_i} e_i a_i = V \Sigma \sum_{i=1}^r a_i U_i \\ &= V \Sigma \sum_{i=1}^r \sum_{j=1}^n a_i \langle e_j | U_i \rangle e_j \quad \text{ויצוג של } U_i \text{ כ- } \mathbb{R}^n \text{ ככיסוי } \mathcal{E} \\ &= V \Sigma \sum_{i=1}^r \langle [v]_{\mathcal{B}} | U_i \rangle e_i \quad \text{ליינאריות כרכיב הראשי} \\ &= \sum_{i=1}^r \langle [v]_{\mathcal{B}} | U_i \rangle \underbrace{V \sum_{j=1}^r \sigma_j e_i}_{(V e_i)_{\sigma_i} = V_i \sigma_i} = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle [v]_{\mathcal{B}} | U_i \rangle V_i \end{aligned}$$

משמעות  $\langle [v]_{\mathcal{B}} | U_i \rangle = \langle [v]_{\mathcal{B}} | \Sigma_B^{-1} \mathbf{v}_i \rangle = \langle [v]_{\mathcal{B}} | \mathbf{v}_i \rangle$  מוכיח  $\mathcal{E}$  אוניטרי, כלומר  $\langle [v]_{\mathcal{B}}, \mathbf{v} \rangle = \langle [v]_{\mathcal{B}}, \Sigma_B^{-1} \mathbf{v} \rangle$ . Cut נפעיל את  $\Sigma_B^{-1}$  על שני האגפים, ונקבל:

$$Tv = \left[ \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle V_i \right]_{\mathcal{B}}^{-1} = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle [V_i]_{\mathcal{B}}^{-1} = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{v}_i$$

כדרוש.

**מסקנה 30.** בהינתן  $f_r, f_1, \dots, f_1$  לעיל, אז:

$$T^*v = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{v}_i \rangle \mathbf{u}_i$$

הוכחה. ניעזר פעמיים באדטיביות רכבי המכפלת הפנימית:

$$\langle Tv | w \rangle = \left\langle \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{v}_i \middle| w \right\rangle = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \langle \mathbf{v}_i | w \rangle = \left\langle v \middle| \underbrace{\sum_{i=1}^r \sigma_i \langle \mathbf{v}_i | w \rangle \mathbf{u}_i}_{T^*w} \right\rangle \top$$

(2.3.4.3) נורמה של העתקה

**הערה 75.** גם תת-הפרק להלן לא בחומר הרשמי של הקורס. אבל חשוב שזה מוגניב אז הוספה את זה.

**הגדרה 97.** הנורמה של העתקה  $T: V \rightarrow W$  מוגדרת להיות:

$$\|T\| = \max\{\|Tv\| : v \in V \wedge \|v\| \leq 1\}$$

**הערה 76.** אינטואציה גיאומטרית טוביה היא לחשב על  $\|T\|$  על "הכדור המינימלי שיחסם את  $Tu$ " כאשר  $u$  נורמלי. **лемה 16.** כזכור, סigma הערך הסיגנורי המקסימלי של  $T$ . אז:

$$\|Tv\| \leq \sigma_1 \|v\|$$

הוכחה. מפירוק העתקה לערכים סיגנולרים:

$$Tv = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle \sigma_i | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{v}_i$$

משום ש- $\mathbf{v}_i$  אורתונורמליים, אז  $\|\mathbf{v}_i\| = 1$ . לכן:

$$\|Tv\| = \sum_{i=1}^n \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \leq \sum_{i=1}^n \sigma_1 \langle v | \mathbf{u}_i \rangle = \sigma_1 \left( \sum_{i=1}^n \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \right) =: *$$

ממשפט, בגלל ש- $\mathbf{g}_i$  בסיס אורתונורמלי אז  $v = \sum_{i=1}^n \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{u}_i$

$$* = \sigma_1 \left\| \sum_{i=1}^n \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{u}_i \right\| = \sigma_1 \|v\|$$

ושה"כ אכן  $\|Tv\| \leq \sigma_1 \|v\|$  כדרושים.

**משפט 171.** הנורמה של העתקה היא פונקציה חיובית ופחות או יותר ליניארית:

$$\|T\| \geq 0 .1$$

$$\|T\| = 0 \iff T = 0 .2$$

$$\|\lambda T\| = |\lambda| \|T\| .3$$

$$\|S + T\| = \|S\| + \|T\| .4$$

$$\|T\| = \|T^*\| .5$$

**משפט 172.** כאשר  $\sigma_1$  הערך הסיגנורי הגדל ביותר של  $T$ , אז  $\sigma_1 \|T\| = \sigma_1 \|T^*\|$ .

**הערה 77.** שני המשפטים הבאים לא טרוויאלים אך מובאים כאן ללא הוכחה, לידע כללי בלבד.

**משפט 173.** בהינתן  $T: V \rightarrow W$  ו- $\sigma_1 \dots \sigma_n$  ערכים סיגנולריים, אז:

$$\min\{\|T - S\| : S \in V \rightarrow W \wedge \text{rank } S \leq k\} = \sigma_{k+1}$$

**משפט 174 (משפט המינ-מקס).** לכל  $k \in [n]$ , כאשר  $S$  מ"ז:

ובאופן שקול (ודאי הגיוני):

באופן כללי, ערכים סיגנולריים משמשים כדי להגדיר נורמות רבות על העתקות.

המישך בעמוד הבא

**פרק 3**

**נספחים**

# Dual Spaces . . . . .

# 3.1

את הפרק להלן המרצה של אודיסאה, בן בסקין, החליט להعبر, כדי לתת ראייה נרחבת יותר על לינאריות – מנוקדת מבט של תורת הקטגוריות. הרעיון הוא לבחין בכך ש-(א) בין כל קטgorיה לדואל שלה קיים פונקטור קונטראינוורינטי, ו-(ב) הנו חכמת העתקה, והן פונקציונל, הן קטgorיות דו-אליות למרחב הוקטורוני, אך איזומורפיות אחת לשנייה (שכן הדואל היחיד עד לכדי איזומורפיים).

## 3.1.1 ~ הגדרות בסיסיות

**הגדרה 98.** בהינתן  $V$  מ"ז מעל  $\mathbb{F}$ , נגדיר  $(V^*) = \text{hom}(V, \mathbb{F})$ .

**הבנה.** אם  $\dim V = n$  אז  $\dim V^* = n$ . לכן  $V \cong V^*$ .

**лемה 17.** 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 175.** יהי  $V$  מ"ס  $n$ 'ס. אז קיים ויחיד בסיס  $B^* = (\psi_i)_{i=1}^n$  המקיים  $\psi_i(v_j) = \delta_{ij}$ .

הוכחה. נבחון שהבדרנו העתקה לינארית  $\psi: V \rightarrow V^*$ :  $\psi(\varphi) = \varphi(v)$  והיא מגדרה ביחידות  $\psi(\psi(\varphi)) = \varphi$  המקיים את הנדרש. בזרור שהבנויות של  $\varphi_i$  קיימות וחיחוד כי היא מוגדרת לפי מה קורה לפיה. נותר להוכיח שהיא אכן בסיס. יהי  $\alpha_1, \dots, \alpha_n \in \mathbb{F}$  כך  $\sum \alpha_i \psi_i = 0 = (\sum \alpha_i v_i) = 0 = (\sum \alpha_i \varphi_i) = 0$ . אז  $\sum \alpha_i \varphi_i = 0$ .  $\alpha_i = 0$   $\forall i \in [n]$ . ■

נבחין שאפשר להגדיר:

**הגדרה 99.**  $(V^{**}) = \text{hom}(V^*, \mathbb{F})$ .

ואכן  $\dim V < \inf$  אז:

$$V \cong V^* \cong V^{**}$$

במקרה זה, בנגדוד לאיזו' הקודם, יש איזו' "טבעי" (קאנוני), כלומר לא תלוי באפ' בסיס. **משפט 176.** קיים איזומורפים קאנוניים בין  $V$  ל- $V^{**}$ .

הוכחה. נגדיר את האיזו' הבא:

$$\psi: V \rightarrow V^{**} \quad \psi(v) =: \bar{v} \quad \forall \psi \in V^*: \bar{\psi}(\psi) = \psi(v)$$

nocich shahoa aiyo':

• ט"ל: יהיו  $\alpha, \beta \in \mathbb{F}$ ,  $v, u \in V$ . אז:

$$\psi(\alpha v + \beta u) = \overline{\alpha v + \beta u} \stackrel{!}{=} \alpha \bar{v} + \beta \bar{u}$$

nocich zatot:

$$\overline{\alpha v + \beta u}(\varphi) = \varphi(\alpha v + \beta u) = \alpha \varphi(v) + \beta \varphi(u) = \alpha v(\varphi) + \beta u(\varphi) = (\alpha \bar{v} + \beta \bar{u})(\varphi) = (\alpha \psi(v) + \beta \psi(u))(\varphi)$$

• חח"ע: יהי  $\psi \in \ker \psi$ . רוצחים להראות  $v \in \ker \psi$ .

$$\forall \varphi \in V^*: \bar{\varphi}(\psi) = 0 \implies \forall \varphi \in V^*: \varphi(v) = 0$$

אם  $v$  אינו וקטורי האפס, נשliquמו לבסיס  $B = (v_i)_{i=1}^n$  ו- $\varphi_1, \dots, \varphi_n$  בסיס הדואלי אז  $\varphi_1(v) = 1$  אבל אז  $\varphi_1 \in \ker \psi$  וסתירה.

• על: משווין ממדים  $\dim V^{**} = \dim V$ .

כלומר, הפונקציונלים בדואלי השני הם למעשה פונקציונלים שלוקחים איזושו פונקציונל בדואלי הראשון ומציבים בו וקטורי קבוע.

## 3.1.2 ~ איזומורפיות למוחבי מכפלה פנימית

## (3.1.2.1) העתקה צמודה (דו-אלית)

**סימון 19.** לכל  $V \in \mathcal{V}$  ו- $v \in V^*$  נסמן  $(\varphi, v) = \varphi(v)$ .

**הערה 78.** סימון זה הגיוני משום שהכנתת וקטור לפונקציונל דו-אלית איזומורפי למכפלה פנימית.

**משפט 177.** יהיו  $V, W$  מ"ווים נוצרים סופית מעל  $\mathbb{F}$ ,  $T: V \rightarrow W^*$ . אז קיימת יחידה  $\psi: W^* \rightarrow V^*$  כך ש- $\psi(T(v)) = T^*(v)$ .

אם לציר דיאגרמה:

$$V \xrightarrow{T} W \cong W^* \xrightarrow{T^*} V^* \cong V$$

(תנסה לצייר את זה בריבוע, ש- $W, W^*, V^*$  למעלה, כדי להבין ויולאית למה זה הופך את החצים)

ברמה המתא-מתמטית, בתורת הקטגוריות, יש דבר שנקרא פנקטור – דרך ליזות בין אובייקטים שונים במתמטיקה. מה שהוא, לדוגמה, זה להעביר את  $\text{hom}(V, W)$  – מרחבים וקטוריים סופ'יים – למרחב המטריצות. הדבר הזה נקרא פנקטור קו-וריאנטי. במקרהليل, זה פנקטור קונטרא-וורייאנטי – שימוש ב- $T^*$  הופך את החצים. (הרחבת של המרצה) אז אפשר להגיד פנקטור אבל במקום זה נעשה את זה בשפה שאחננו מכירים – לינארית 1א. בהינתן  $\psi \in W^*$ , נרצה למצוא  $\tau(T) \in V^*$ :

$$T^*(\psi) = \psi \circ T$$

ברור מדוע  $V^* \rightarrow W^*$ :  $T$ . בעצם, זה איזומורפיים ("בשפת הפנקטורים") קאנוני. עוד קודם לכן ידענו (בגלל ממדים) שהם איזומורפיים, אך לא מצאנו את האיזומורפיים ולא ראיינו שהוא קאנוני.

$$\tau: \text{hom}(V, W) \rightarrow \text{hom}(W^*, V^*) \quad \tau(T) = T^*$$

היא איזומורפיים.

(הערה: תודה למרצה שנעה לבקשתי ולא השתמש ב- $\text{phi}/\text{varphi}$  אחרי שעשייתי)

הוכחת לינאריות. יהיו  $\alpha \in \mathbb{F}, T, S \in \text{hom}(V, W)$  וא:

$$\tau(\alpha T + S) = (T + \alpha S)^*$$

יהי  $\psi \in W^*$ :

$$(T + \alpha S)^*(\psi) = \psi \circ (T + \alpha S)$$

יש למעלה פונקציונל ב- $V^*$ . ננסה להבין מה הוא עושה על  $v \in V$ . יהיו

$$\begin{aligned} [\psi(T + \alpha S)](v) &= \psi((T + \alpha S)v) \\ &= \psi(T)v + \alpha\psi(S)(v) = (\psi \circ T + \alpha\psi \circ S)(v) \\ &= ((T^* + \alpha S^*)) \circ (\psi)v \\ &= (\tau(T) + \alpha\tau(S))(\psi)(v) \end{aligned}$$

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,  $(v, \varphi)$ . עתה נוכיח ש- $\tau$  לא רק לינארית, אלא מוגדרת היטב.

הוכחה.

- **חח"ע:** תהי  $\tau \in \ker T$ , אי  $T \in \text{ker } \tau = T^* = 0_{\text{hom}(W^*, V^*)}$ . נרצה להראות ש- $T$  העתקה האפס. נניח בשילילה ש- $0 \neq v' \in V$  כך ש- $0 \neq T(v') \neq 0$ . נשלימו לבסיס  $-T(v')$  בסיס ל- $W$ . יהיו  $(\psi_1 \dots \psi_n)$  הבסיס הדואלי. אז:

$$\tau(T)(\psi_1) = T^*(\psi_1) = \psi_1$$

אנו:

$$0 = \tau(T)(\psi_1)(v') = T^*(\psi_1)(v') = \psi_1 \circ T(v') = \psi_1(w_1) = 1$$

סתירה. לכן  $\{0\} = \ker \tau$  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 לפטור אותה באמצעות כלים הרבה יותר פשוטים" "זה היה לא חח"ע זה חד-חד ערכי") היה  $V, W$  מעל  $\mathbb{F}$  ו- $(w_1 \dots w_n)$  בסיס של  $W$ . היה  $T: V \rightarrow W$ . הוכיחו שקיים  $v \in V$  כך שלכל  $\varphi_1 \dots \varphi_n \in V^*$ :

$$T(v) = \sum_{i=0}^n \varphi_i(v) w_i$$

**שימוש לב:** בניגוד למה שבן עשה במח奸,  $V$  לא בהכרח נוצר סופית.

הוכחת ראשוניות. לכל  $v \in V$  קיימים ויחידים  $\alpha_1 \dots \alpha_n$  כך ש- $T(v) = \sum_{i=0}^n \alpha_i w_i$ . נגידיר  $i$  זה. זה  $\forall i \in [n]: \varphi_i(v) = \alpha_i$ .

הוכחה "מתחכמת". נתבונן בבסיס הדואלי  $(\psi_1 \dots \psi_n) =: B^*$ . נגידיר  $i$  את הדلتא של קרונקר והכל. נגידיר  $i$  כך ש- $T(v) = \sum_{i=0}^n \alpha_i w_i$ . קיימים ויחידים  $\alpha_1 \dots \alpha_n$  כך ש- $\alpha_i = T^*(\psi_i)(v)$ . איז?

$$\sum_{i=0}^n \varphi_i(v) w_i = \sum_{i=0}^n T^*(\psi_i)(v) w_i$$

צ.ל.  $\alpha_i = T^*(\psi_i)(v)$ . אך נבחין שהגדכנו:

$$T^*(\psi_i)(v) = \psi_i(T(v)) = \psi_i \left( \sum_{j=0}^n \alpha_j w_j \right) = \alpha_j$$

"הפקת למרצה במתמטיקה כדי להתנקם באחוותך? " "כן."

### (3.1.2.2) המאפס הדואלי ומרחב אורתוגונלי

**גדירה 100.** היה  $V$  מ"ז נוצר סופית. היה  $S \subseteq V$  קבוצה. נגידיר  $\{0\}^0 = V^*$ ,  $V^0 = \{0\}$

דוגמאות.  
משפט 178

$S^0$  תמי"ו של  $V^*$ .

$$(\text{span } S)^0 = S^0 \quad .2$$

$$S \subseteq S' \implies S'^0 \subseteq S^0 \quad .3$$

**משפט 179.** היה  $V$  נ"ס,  $U \subseteq V$  תמי"ו. אז  $n = \dim U + \dim U^0$ .

באופן דומה אפשר להמשיך ולוועות:

$$\dim U^0 + \dim U^{**} = n$$

וכן:

$$U \cong U^{**}$$

איומורפיים קאנווני. 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 הקאנווני מ- $U$  ל- $U^{**}$ .

נבחן ש-:

$$[T^*]_{\mathcal{A}^*}^{\mathcal{B}^*} = ([T]_{\mathcal{B}}^{\mathcal{A}})^T$$

כאשר  $\mathcal{A}$  בסיס ל- $V$ ,  $\mathcal{B}$  ל- $W$ ,  $\mathcal{A}^*$  ל- $V^*$ ,  $\mathcal{B}^*$  ל- $W^*$ .

**המשך בעמוד הבא**

## 3.2 Summary of Notable Result . . . . .

### 3.2.1 ~ סיכום פירוק פרימרי וצורת ג'ordan

התחלנו בلنנות ללקסן מטריצות. הבחנו שלא כל מטריצה היא לכסינה, ובהן מתקיים  $d_\lambda < r$  עברו ע"ע קלשו. את הבעיה זו תקנו בשני כיוונים:

- ממצינו את **משפט הפירוק הפרימרי**, שאומר שהינתן פירוק של הפולינום המינימלי למכפלת פולינומים זרים  $m_T(x) = \bigoplus_{i=1}^r \ker g_i(T)$  וגם  $V = \bigoplus_{i=1}^r g_i$ , אז  $\ker g_i(T) = \ker g_i$  כלומר  $m_{T|_{\ker g_i(T)}} = g_i$  הפולינום המינימלי של צמצום  $T$  על המ"ז  $(T)$ . גם הראיינו שאם במקום  $m_T(x)$  משתמשים בפולינום כלשהו  $f$  המאפס את  $T$  (כלומר  $f(T) = 0$ ) החלק  $\ker g_i$  הריאון של המשפט עדין מתקיים.

אז פשט זרכנו את המשפט זהה על העתקה כללית, מעל שדה סגור אלגברית, ואז ראיינו שבכל המ"ז שפירקנו אליו אפשר להגדיר העתקה נילפוטנטית מהצורה  $I - T$ . את המקורה של נילפוטנטיות חקרנו בנפרד, וגילנו שאפשר לייצג העתקה נילפוטנטית כמטריצת בלוקים  $\text{diag}(J_{x_1}(0) \dots J_{x_k}(0))$ . כשירשרנו את הבסיסים והוספנו את  $I - I$  בחזרה, קיבלנו את צורת ג'ordan המתבקשת.

- בצורה אחרת עשינו לבדוק את אותו הדבר. אך במקום להבטיח את משפט הפירוק הפרימרי ולגלוות שדברים עובדים,ניסינו להבין לאילו בדיקות תמי"רוחבים המרחיב מטפרק. מצאו שהמרחבים האלו הם **הORTHOGONAL SUBSPACES** של  $T$  (והוכיחו את זה ללא תלות במשפט הפירוק הפרימרי), ועליהם כבר יכלנו להגיד הרבה יותר דברים. לדוגמה:

- הגודל של מ"ז מרחיב המשוויך לע"ע  $\lambda$  הוא הריבוי האלגברי, ולכן כמות ה"ע"ים המשוויך לאותו הע"ע.
- העתקה הנילפוטנטית  $I - T$  במצומס על המ"ז הזה, בעלת דרגת נילפוטנטיות שהיא הריבוי של  $\lambda$  ב- $T$ , ולכן זה הוא גודל בלוק הג'ordan המריבי עם ע"ע  $\lambda$ .
- כל וקטור ב- $(\lambda) V$  המ"ז העצמי הלא מרחיב פותח שרשרת אחרת, ולכן כמות בלוקי הג'ordan לע"ע  $\lambda$  הוא  $\dim V(\lambda)$ .

הڪטע הכספי, הוא שצורת הג'ordan היא יחידה עד כדי סדר בלוקים. לכן, כל המסקנות שלנו לגבי איך נראה צורת ג'ordan שפיתחנו בשיטה כזו או אחרת, תקופת מעשה לכל צורת ג'ordan של העתקה/מטריצה.

על הדרך, קיבלנו כל מני תוצאות מעניינות:

- אם הפולינום האופיני מטפרק, האופרטור נתן לשילוש (בפרט כל אופרטור ניתן לשילוש מעל שדה סגור אלגברית).
  - הפולינום המינימלי מטפרק לגורמים לינאריים שונים, אם ורק אם המטריצה לכסינה, אם ורק אם  $m_T = f_T^{\text{red}}$ .
  - הבחנו בקיום המטריצה המצורפת  $A_f$ , שהראתה לנו שלכל פולינום מתוקן קיימת מטריצה שהוא הפולינום האופיני שלו (הגדרתה מופיע בהמשך הסיכום).
  - ג'ordan ולכsoon הוכחו הכלים יULLIM לפתרת נוסחאות נסיגה לינאריות.
- בדרכ, עבכנו דרך תורת החוגים בעיקר כדי לצאת עם שתי הטענות הבאות:
- חוג הפולינומים הוא תחום אוקלידי (ובפרט ראשי), מה שמאפשר לנו לחלק פולינומים עם שארית.
  - קובצת הפולינומים המאפסים של  $T$  היא אידיאל, ומהיות חוג הפולינומים תחום ראשי, הוא נוצר על ידי פולינום מסוים שסימנו ב- $m_T$  (שמהגדירה הוא המינימלי ביחס ההכללה).

### 3.2.2 ~ סיכום תכניות בי-לינאריות

העניין בו אופן מיוחד בשלושה סוגים של תכניות בי-לינאריות:

- תבנית חיובית**, (או א-שלילית וכו'), כזו המקיימת  $0 \geqslant f(v, u) \in \mathbb{C}$ , מה שקובע להיות התבנית הריבועית שהיא מגדרה, חיובית גם היא. התבנית היא חיובית אם הסינגולורה  $n_+ = n - n_-$ .
- תבנית סימטרית**. הבחנו שככל התבנית אפשר לפרק לחלק סימטרי וחלק אנטיסימטרי, ותבנית ריבועית מתייחסת לחלק הסימטרי בלבד (ואף שיש זיווג בין תכניות סימטריות לריבועיות). הבחנו שהמייצגת של התבנית כזו, סימטרית גם. ראיינו שם נשלב את ההנחה של סימטריות עם התבנית מוגדרת חיובית, אז קיבל מכפלה פנימית.
- תבנית לא-מנונת**, שמתקבלת ישרות מהגדרת הרדייקל של התבנית. ראיינו שתבנית היא לא-מנונת אם ומ' המטריצה המייצגת שלה הפיכה.

הבחנו שבמידה והמטריצה המייצגת הרミיטית, אז הסימן של הערכאים העצמיים קובע את הסינגולורה (זאת כי פירוק ספקטרלי הוא לא רק דמיון, אלא גם חפיפה!).

### 3.2.3 ~ סיכום נושא הפירוקים

יש לנו מספר סוגי העתקות שעוניינו באותו אופן מיוחד:

הרמייטית/סימטרית	אורותוגונליות/אוניטרית	נורמלית	$\mathbb{R}/\mathbb{C}$
$T^* = T$	$T^* = T^{-1}$	$TT^* = T^*T$	<b>הגדולה</b>
$\langle Tv   u \rangle = \langle v   Tu \rangle$	$\langle Tv   Tu \rangle = \langle v   u \rangle$	$\langle Tv   Tu \rangle = \langle T^*v   T^*u \rangle$	<b>מ"פ</b>
$\lambda \in \mathbb{R}$	$ \lambda  = 1$	$Tv = \lambda v \iff T^*v = \lambda v$	<b>ע"עט</b>

כאשר העתקה אוניטרית/orootogonal נקראת באופן כללי **איזומטריה לינארית**. להגדרות אילו, נלויים המשפטים הבאים:

- **משפט הפירוק הספקטורי ב-** $\mathbb{R}$ : העתקה היא סימטרית אם ו רק אם היא לכסינה אורותונורמלית.
- **משפט הפירוק הספקטורי ב-** $\mathbb{C}$ : אם העתקה היא נורמלית, אז היא לכסינה אורותונורמלית.
- $T$  לכסינה אורותונורמלית אם ו רק אם  $T$  לכסינה אורותוגונלית (תוצאה ישירה מנגנון).

והבנהה שאם  $A$  מטריצה לכסינה אורותונורמלית (או מייצגת העתקה לכסינה אורותונורמלית), אז קיימת מטריצת מעבר בסיס  $U$  אוניטרית/orootogonalית ו-  $\Lambda$  אלכסונית כך  $U^*AU = \Lambda$ . בפרט הפירוק הספקטורי של מטריצה הניתנת לכלISON אוניטרי, הוא פירוק ה-SVD שלו.

יש לנו שתי הגדרות לחזויות (ושיליות, וכיו"ב):

- **מטריצה מוגדרת חיובית:** אם היא מייצגת תבנית בי-לינארית חיובית, כלומר  $0 > \langle Ax | x \rangle \forall x \in \mathbb{F}^n$ .
- **מטריצה חיובית:** הגדרה מצחיקה שלא מקובלת בשום מקום אחר חוץ מקטור זהה, ודורשת ש-  $0 > \langle v | Av \rangle$ . כל העתקה היא חיובית אם ו רק אם תחת ייצוג בסיס אורותונורמלי, המטריצה המייצגת חיובית.

למקרה, ההגדרות מתלכדות במקרה של העתקה או מטריצה צמודה לעצמה. זהו המקרה הרלוונטי **פירוק פולארי** שמספרק מטריצה כללית  $A$  לכפל של מטריצה אוניטרית  $U$  ומטריצה הרמייטית מוגדרת-חיובית  $P$  כך  $A = UP$  ("לטובב ואז לשנות גודל"). למעשה, לא דיברנו בקורס כלל על מטריצה חיובית (בחbett של  $0 > \langle v | Av \rangle$ ) שאינה צמודה לעצמה, וכאמור במקרה זה היא בכלל מקרה מוגדרת-חיובית.

כבר ידוע שהע"ים של מטריצה צמודה לעצמה (כלומר הרמייטית/סימטרית) הם בהכרח ממשיים. אבל במקרה של מטריצה מוגדרת, נוכל לטען שמטריצה מוגדרת חיובית אם ו רק אם דומה לגביה-שלילית, שלילית, וא-חיובית! בಗל שכלל מכפלה פנימית היא סימטרית ובפרט צמודה לעצמה, אז כדי לקבוע שהמכפלה הפנימית אכן חיובית, יש רק צורך ללקסן את התכנית הריבועית כדי לוודא שהיא אכן מכפלה פנימית.

#### המשך בעמוד הבא

### 3.3

## Algorithms . . . . .

הושאזה מסכם בקצרה אלגוריתמים מועילים שראים בתרגולים וכדי לזכור (אין כאן סיכום מלא של התרגולים).

**א' לבסוז:** בהינתן  $A \in M_n(\mathbb{F})$  מטריצה.

- נחשב את  $f_A$ .
- נמצא את שורשי  $f_A$ . אם אנו מתקשים למצוא את שורשי הפולינום, נמצא את  $f_A^{\text{red}}$ .
- לכל  $\lambda_i$ , נמצא בסיס למרחב העצמי באמצעות חישוב  $(\lambda_i I - A)^{-1}$ . איברי הבסיס יהיו  $\lambda_i^{-1} u_j$ .
- סה"כ  $\text{diag}(\lambda_1 \dots \lambda_n)$  המטריצה האלכסונית המתקבלת ע"י מטריצת מעבר הבסיס הנ吐ונה ע"י הו"עים מהשלב הקודם.

**ב' גזרון 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 גורמים לינאריים.
  - נחשב את  $(A - \lambda_j)^{-1}$  עד שנקבל  $V_{\lambda_j}^{(i)}$  (המרחב העצמי המוככל).
- הערה: אפשר באופן חלופי לחשב את הפולינום המינימלי, שכן ראיינו ש- $m_i$  הריבוי של  $\lambda_i$  ב- $f_A(x)$ .
- נחוור על האלגו' למציאת צורת גזרון למטריצה נילפוטנטית:

- נגדיר  $B_{\lambda_j} = \emptyset$

- לכל  $i \in [\ell_j]$  נבצע:

\* נמצא בסיס כלשהו של  $C_{\lambda_j}^{(i)-}$

\* נוסיף לא- $B_{\lambda_j}$  את  $C_{\lambda_j}^{(i)-}$

\* נשלים את  $C_{\lambda_j}^{(i)+}$  לבסיס של  $V_{\lambda_j}^{(i)}$ . נסמן ב- $B_{\lambda_j}$

\* נוסיף לא- $B_{\lambda_j}$  את  $B_{\lambda_j}$

- נגדיר  $B = \bigcup_{j=1}^m B_{\lambda_j}$  הבסיס המגזרן.

**ג' מציאת  $J_n(\lambda)^m$ :** ידוע  $J_n(0) = \lambda I_n + J_n(0)$  וכאן מהיות  $\lambda I, J_n(0)$  מתחולפות נקבל מנוסחת הבינום של ניוטון:

$$(J_n(\lambda)^m)_{ij} = \begin{cases} 0 & j > i \\ 0 & j < i - m \\ \binom{m}{i-j} \lambda^{m-(i-j)} & \text{else} \end{cases}$$

זהינו:

$$J_n(\lambda)^m = \begin{pmatrix} \binom{m}{0} \lambda^m & & & & \\ \binom{m}{1} \lambda^{m-1} & \binom{m}{0} \lambda^m & & & \\ \vdots & \ddots & \ddots & & \\ \binom{m}{m} \lambda^0 & \binom{m}{m-1} \lambda^1 & \ddots & \ddots & \\ 0 & \binom{m}{m} \lambda^0 & \cdots & \ddots & \binom{m}{0} \lambda^m \\ \vdots & 0 & \binom{m}{m} \lambda^0 & \cdots & \binom{m}{m-1} \lambda^1 & \binom{m}{0} \lambda^m \\ 0 & & \vdots & \ddots & \ddots & \ddots \end{pmatrix}$$

**ד' גראס-شمידט:** נרצה למצוא בסיס אורתונורמלי/אורותוגונלי למ"פ כלשהו. יהיו בסיס  $v_1, \dots, v_n$  של  $V$ .

- **למציאת בסיס אורתוגונלי:** נגדיר לכל  $i \in [n]$

$$\tilde{v}_i = v_i - \sum_{j=1}^{i-1} \frac{\langle v_i | \tilde{v}_j \rangle}{\|v_k\|^2} \cdot \tilde{v}_j$$

ואז  $(\tilde{v}_n \dots \tilde{v}_1)$  בסיס אורתוגונלי (הבחנה: התהילה רקורסיבי, נתחיל מ- $i=1$  ונסיים ב- $n=i$ ). במידה הצורך נוכל לנורמל 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.

- **מציאת בסיס אורתונורמלי:** (פחות יציב נומריות מאשר למצוא אורתונורמלי ואז לנורמל, אך יותר קל חישובית) נגידיר לכל  $i \in [n]$ :

$$\bar{v}_i = \frac{1}{\|\tilde{v}_i\|} \underbrace{\left( v_i - \sum_{j=1}^{i-1} \langle v_i | \bar{v}_j \rangle \cdot \bar{v}_j \right)}_{\tilde{v}_i}$$

בצורה זו נוכל לנורמל תוך כדי התהילה.

ה' **אלגוריתם אוקלידי בתחום אוקלידי** (בפרט עבור פולינומים ומספרים שלמים): ניעזר בזהות  $\gcd(a, b) = \gcd(a, b+qa)$  כדי למצוא את  $\gcd(a, b)$  נחרור על הפעולה הבאה: בה"כ  $b > a$ , בתחום אוקלידי מוגדרת השארית  $r$  כך ש- $r \cdot a = bq + r$ ,  $\gcd(a, b) = \gcd(bq+r, b) = \gcd(b, r)$ , ומהדרה  $N(r) < N(b)$  כאשר  $N(r) < N(b)$  הנורמה האוקלידית. לכן נוכל להמשיך בתהילה עד שנגיע לזוג  $(a', b')$  כך שאחד מהם (בה"כ  $b'$ ) מקיים  $0 \leq r' < a'$ . בוחן המספרים השלמים  $\mathcal{O}(\log_\varphi(\max\{a, b\}))$  לאלגנו סיבוכיות.

ו' **נורמל וקטור:** נגידיר  $\frac{v}{\|v\|} = u$  הוא  $u$  מנורמל.

- ז' **בדיקה  $T$ -איוריאנטיות:** בהינתן  $B$  בסיס של  $V \subseteq W$  נחשב את  $T(B)$  ונבדוק האם  $T(B) \subseteq W$  ע"י מעבר על כל איבר בסיס וDIRG.

ח' **חישוב  $A^{-1}, A^{n+c}$  באמצעות משפט קייל-המיטלטון:** ידוע  $f_A(A) = 0$ , ואם נשאר גורם חופשי  $= 0$  אז  $A^{-1} = \frac{1}{\alpha_0} (\sum_{k=1}^n \alpha_k A^{k-1})$  וכן ניתן להעביר אגפים ולקבל:  $A^{-1} = I = A^0 = A \left( \frac{\sum_{k=1}^n \alpha_k A^{k-1}}{\alpha_0} \right)$ . 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 מתוקן). עתה, נכפול ב- $A^n$  בדיק  $c$  פעמים, ומשום שידוע  $A^n$ , בכל חלוקה שאנו קיבל  $A^{n+1} = A^n \cdot A$  נוכל להוציא גורם משותף ולקבל  $A^{n+1} = \sum_{k=1}^n \beta_k A^k$  ביטוי שהכפל הגבוה ביותר בו תמיד  $A^{n-1}$ . סה"כ נוכל לבטא את  $A^{n+c}$  כקומבינציה לינארית של  $A^{n-1}, A^{n-2}, \dots, A^0$ , שעבור מספרי  $n$  קטנים כל אחד.

ט' **יצוג בסיס אורתוגונלי:** לכל  $V \in u$  בהינתן  $(v_1 \dots v_n)$  בסיס אורתוגונלי, מתקיים  $v_i \cdot v_j = 0$  (אין צורך בחילוק בnormה עבור אורתונורמלי).

- י' **מציאת היטל אורתוגונלי:** בהינתן  $(u_1 \dots u_n)$  בסיס אורתוגונלי של  $U$  תmj, אז  $u_i \in U$  (גם כאן אין צורך בחילוק בnormה עבור בסיס אורתונורמלי).

לחילופין, אפשר להיעזר בעובדה שבהינתן  $u$  המוטל על  $(u_1 \dots u_n) = U$ , נאמר  $u = u_1 + \dots + u_n$  כאשר  $U \in U^\perp$ . לשם כך, נסמן ב- $u$  את התוצאה, ואז ידוע  $u = u_1 + \dots + u_n$  כלומר  $u_i \in U^\perp$  לכל  $i \in [n]$ . קיבלנו מערכת לינארית מסוימת ב- $n$  גורמים שאפשר לדרג ולפתרו.

יא' **מציאת לכסון אוניטרי/אורתוגונלי** (אם קיים ממשפט הפירוק הספקטרלי):

- נמצא את  $U^\perp$  של העתקה.
- לכל  $u \in U^\perp$ , נמצא בסיס עצמי של  $U^\perp$  ואז נבצע עליו בראם-شمידט כדי לקבל וקטורים אורתוגונליים/אורתונורמליים.
- נשריר את הבסיסים ל渴ת בסיס אורתוגונלי/אורתונורמלי מלכטן.

בניסוח אחר: נלכטן את העתקה  $T$ , אבל נעשה גראם-شمידט על כל  $U$ . כדי להוכיח שאלגנו זה אכן עובד, יש להוכיח את הטענה הנפוצה לפיה כל שני מרחבים עצמיים אורתוגונליים בהינתן העתקה נורמלית.

יב' **מציאת פירוק SVD:** בהינתן  $T$  העתקה, נמצא את הפירוק הספקטרלי של  $T$  ומזהויות  $T^*T = TT^* = U\Sigma^2U^*$  ו- $TT^* = U\Sigma^2V^*$ .

### המשך בעמוד הבא

## 3.4

### Recommended Exercises . . . . .

תת-הנושא הבא כולל תרגילים נפוצים במינוח, או תרגילים קשים ומעוניינים שאספתי מ מבחני עבר. אני ממליץ בחום לעבור על כלום לקראות המבחן.

**תרגיל 1** (න්පෝ). תהי  $T$  מעל ממ"פ מרוכב,  $h \cdot f_T = g$ ,  $g, h \in \mathbb{F}[x]$  פולינומים זרים,  $\ker(gT) = \ker(hT)^\perp$ .

א' הוכיח שאם  $T$  לכסינה, מתקיים  $\ker gT \oplus \ker hT = V$  (בטעיה זה אין ערך להיות העתקה מעל ממ"פ).

הזכחה: נסוע להתחיל מהמקרה של שני ערכים עצמיים מרחבים, אז להכליל באמצעות פירוק למרחבים עצמיים.

**תרגיל 2** (න්පෝ). הוכיח שלכל  $T$  נורמלית, עם ע"י  $\lambda_1, \dots, \lambda_k$ , מתקיים לכל  $n, m \in [k]$  ש- $\langle v | u \rangle = 0$  (זהיינו  $V_{\lambda_n}$  ניצב ל- $V_{\lambda_m}$ ).

**תרגיל 3** (න්පෝ). הוכיח שלכל  $V \rightarrow T: V \rightarrow T^*$  מתקיים  $\ker(T^*) = \ker(T)^\perp$  וגם  $\operatorname{Im}(T^*) = \operatorname{Im}(T)$ .

**תרגיל 4** (න්පෝ). הוכיח שלכל  $V \rightarrow T: V \rightarrow T$  נורמלית, מתקיים:

$$\ker T = \ker T^* \quad \text{א'}$$

$$\operatorname{Im} T = \operatorname{Im} T^* \quad \text{ב'}$$

$$V = \ker T \oplus \operatorname{Im} T \quad \text{ג'}$$

**תרגיל 5** (න්පෝ). ללא שימוש בפירוק SVD, הראה שהערך הסינגולרי הגדול ביותר והקטן ביותר חוסמים את הנורמה  $\|Tv\|$  לכל  $v \in V$ .

### סוף הקורס ~ 2025B

מאת שחר פרץ

צופיף כ- $\text{\LaTeX}$  ווצעו כאפשרות תוכנה חופשית בלבד