

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

גרסה 1.3.0

תאריך קומפקט: 9 בפברואר 2026

# Introduction ..... 0.1

## 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 גרסתה 3 (GPL version 3). ניתן להעתיקו ו/או להפיצו תחת GPLv3 או גרסה מאוחרת יותר. מידע נוסף אפשר למצוא [כאן](#).

## 0.1.2 ~ הרכה מייליס שאפשר לדלג עליו

הסיכום להלן נוצר משלוב של ארבעת המקורות הבאים:

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

בנגד שלושה נושאים דיברה אלגברה לינארית 2א –

1. אופרטורים לינארים, הן העתקות ממרחבי לעצמו.
2. תבניות בי-לינאריות, אובייקט מתמטי נוסף שנitin ליצג ע"י מטריצה.
3. מרחבי מכפלת פנימית, מרחבים בהם מוגדרת מעין תבנית סטוקוי בי-לינארית שמאפשרת תיאור "גודל", וביהם יש ערך לפירוק מטריצות לכפל של מספר מטריצות שונות.

הgrסה האחרונה של הסיכום תהיה זמינה [בקישור הבא](#) כל עוד מיקרוסופט לא פשטו את הרgel. אם מצאתם בסיכום טיעויות (חחל בתיקות, כלה בשגיאות חטיב, וכמובן טיעות מתמטיות) אש macham אם תפנו אליו במייל (perets.shahar@gmail.com), בטלפון (אם אתם מכירים אותו) ויש לכם אותו), או באמצעות GitHub Issues (קישור בתחילת המשפט).

מקווה שתהנו ממהסיקום ותמצאו אותו מועיל;

שחר פרץ, 19.7.2025

אחריה. הסיכום הזה מכיל בחלקו הוכחות אני כתבתי ולא הופיעו בהרצאה. השימוש בסיכום על אחריות המשתמש ואני לא ערְב לנכונות המידע.

## 0.1.3 ~ סימוניים

בסיכום הבא נניח את הסימוניים הבאים:

- $[n] := \mathbb{N} \cap [0, n]$
- בהינתן  $T: V \rightarrow W$  העתקה ו-  $V \subseteq U$  תמי'ו, נסמן  $\{Tu | u \in U\}$
- בהינתן  $T: V \rightarrow W$  העתקה ו-  $v \in V$ , נסמן  $Tv := T(v)$
- בהינתן  $A$  קבוצה עם יחס שקילות  $\sim$ , נסמן את קבוצת המנה ב-  $A/\sim$
- בפקולטה למתמטיקה בת"א מקובל להשתמש ב-  $(w, v)$  בשבייל מכפלת פנימית. בסיכום זהה משתמש ב-  $\langle w | v \rangle$ , גם כן סימון מקובל (בעיקר בפיזיקה), שאינו חשוב שנדראה מגניב הרבה יותר.
- נסמן שחלוף (transpose) ב-  $A^T$  ולא  $.A^t$ .
- הטבעיים כוללים את  $0$ , ו-  $\mathbb{N}_+$  ("הטבעיים החיוביים") אינם.
- ט"ל הוא קישור לתרנספורמציה לינארית.

#### 0.1.4 ~ רשימת נושאים שהוסיפו לסיום נוסף על החומר של הקורס

- מיציאת צורת ג'ordan באמצעות מרחבים עצמיים מרחבים (עוזר מאד להבין מהו צורת ג'ordan שהוא).
- תוצאות מצורת ג'ordan (מופיע בסיסטרים קודמיים וברמה הפרקטית חומר ל מבחן).
- הרחבה על הרדיוקלים של תבניות בילינאריות (סתם כי זה מגניב).
- הרחבת פירוק SVD להעתקות שאין אופרטורים (מועיל לממד"חיסיטים).
- מסקנות מ-SVD ושימוש הקונספט של ערכים סינגולריים.

# תוכן העניינים

2	מבוא . . . . .	0.1
2	רישיון . . . . .	0.1.1
2	הרבבה מילימש שאפשר לדלג עליהם . . . . .	0.1.2
2	סימונים . . . . .	0.1.3
3	רשימת נושאים שהוספה לסקום נוספים על החומר של הקורס . . . . .	0.1.4
<b>6</b>	<b>1 חקר אופרטורים לינאריים וצורת ג'ורדן</b>	
7	לכISON . . . . .	1.1
7	מבוא לפרק	1.1.1
7	ערכים עצמיים וקטורים עצמיים לאופרטורים לינאריים	1.1.2
9	ערכים עצמיים וקטורים עצמיים למטריצות	1.1.3
10	פוליאום אופייני . . . . .	1.1.4
12	על הקשר בין ריבוי גיאומטרי ואלגברי . . . . .	1.1.5
12	1.1.5.1 פיבונאצ'י בשדה סופי . . . . .	
13	шиLOS . . . . .	1.1.6
14	על ההבדל בין פולינום לפוליאום . . . . .	1.1.7
14	משפט קייל-המילטון . . . . .	1.1.8
16	תורת החוגים . . . . .	1.2
16	מבוא והגדרות בסיסיות	1.2.1
16	ראשוניות ואי-פריקות	1.2.2
19	הרחבת שדות . . . . .	1.2.3
20	חוג הפולינומים . . . . .	1.2.4
21	1.2.4.1 פונקציות רציניות ומספרים אלגבריים	
23	פירוק פרימרי . . . . .	1.3
23	מרחבים $\mathbb{Z}$ -شمורים וציקליים . . . . .	1.3.1
24	הפולינום המינימלי . . . . .	1.3.2
26	ניסוח והוכחת משפט הפירוק הפרימרי	1.3.3
29	צורת ג'ורדן . . . . .	1.4
29	מציאת שורשי פולינום אופייני ממולה חמשית ואילך . . . . .	1.4.1
30	צורת ג'ורדן לאופרטור לינארי נילפוטנטי . . . . .	1.4.2
30	1.4.2.1 נילפוטנטיות . . . . .	
31	1.4.2.2 שרשאות וציקליות . . . . .	
32	1.4.2.3 ניסוח צורת מיקל ג'ורדן לאופרטור נילפוטנטי . . . . .	
34	צורת ג'ורדן לאופרטור לינארי כללי . . . . .	1.4.3
35	בעזרת פירוק פרימרי . . . . .	1.4.3.1
35	בעזרת מרחבים עצמיים מוכלים . . . . .	1.4.3.2
37	תוצאות מצורת ג'ורדן . . . . .	1.4.4
<b>39</b>	<b>2 הגדרת וחקר מרחבי מכפלה פנימית</b>	
40	tabniot bimilneariot . . . . .	2.1
40	הגדרות בסיסיות בעבר tabniot bimilneariot cellulot . . . . .	2.1.1
42	חפיפה וסימטריות . . . . .	2.1.2
44	tabniot ribout . . . . .	2.1.3
44	משפט ההתאמה של סילבסטטר . . . . .	2.1.4
47	מרחבי מכפלה פנימית . . . . .	2.2

47	הגדירה כללית . . . . .	2.2.1
47	מעל $\mathbb{R}$ . . . . .	2.2.1.1
47	מעל $\mathbb{C}$ . . . . .	2.2.1.2
48	אורותוגונליות, זהויות ואי-שוויונות של המכפלה הפנימית . . . . .	2.2.2
48	משפט פיתגורס ותוצאותיו . . . . .	2.2.2.1
50	מרחבים ניצבים והיטלים . . . . .	2.2.3
52	אלגוריתם גראמס-שמידט . . . . .	2.2.3.1
52	צמדיות ודואליות . . . . .	2.2.4
52	העתקות צמודות לעצמן, והעתקות חיוביות . . . . .	2.2.4.1
56	ההעתקה הצמודה . . . . .	2.2.4.2
58		<b>פירוקים</b> 2.3
58	המשפט הספקטרלי להעתקות . . . . .	2.3.1
58	ניסוח המשפט הספקטרלי להעתקות צמודות לעצמן . . . . .	2.3.1.1
59	ניסוח המשפט הספקטרלי בעבר העתקה כללית . . . . .	2.3.1.2
60	תוצאות ממשפט הפירוק הספקטרלי . . . . .	2.3.1.3
63	מטריצות אוניטריות . . . . .	2.3.2
65	צורה נורמלית למטריצה אורותוגונלית . . . . .	2.3.2.1
66	המשפט הספקטרלי בניסוח מטריציוני . . . . .	2.3.2.2
67	פירוק פולארי . . . . .	2.3.3
67	מבוא, וקשרו לבניوت ביילינאריות . . . . .	2.3.3.1
68	ניסוח הפירוק הפולארי . . . . .	2.3.3.2
69	פירוק SVD . . . . .	2.3.4
69	ניסוח והוכחת SVD . . . . .	2.3.4.1
70	הרחבת SVD להעתקות שאין אופרטורים . . . . .	2.3.4.2
73	נורמת האופרטור . . . . .	2.3.4.3
75		<b>3 נספחים</b>
76	מרחבים דואליים . . . . .	3.1
76	הגדרות בסיסיות . . . . .	3.1.1
77	אייזומורפיות למרחבי מכפלה פנימית . . . . .	3.1.2
77	העתקה צמודה (דואלית) . . . . .	3.1.2.1
78	המאפס הדואלי ומרחב אורותוגונלי . . . . .	3.1.2.2
80	סיכום תוצאות מרכזיות . . . . .	3.2
80	סיכום פירוק פרימרי וצורת ג'ורדן . . . . .	3.2.1
80	סיכום בניווט ביילינאריות . . . . .	3.2.2
81	סיכום נושא הפירוקים . . . . .	3.2.3
82	אלגוריתמים . . . . .	3.3
84	תרגילים מומלצים . . . . .	3.4

בתיאכו

## **פרק 1**

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

## Diagonalization . . . . . 1.1

### 1.1.1 ~ מכוון לפיק

**הגדה 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 שינה פועלה כשיי שנרצה להפעיל. נרצה לקרות מה יקרה לפועלה לאחר שנפעיל אותה מספר פעמים. כפל מטריצות היא פועלה מסדר גודל של  $(n^3)\mathcal{O}$ . אך, ישן מטריצות שקל מאוד להעלות בшибוע, ובכך נוכל להפוך את ההליך לפשטוט בהרבה, ואך לנוכח אותו בוצרה של נוסחה סגורה פשוטה. דוגמה מטריצה כזו היא מטריצה אלכסונית. ננסה למצוא דרך, להמיר" בין מטריצה "רגילה" למטריצה אלכסונית.

נבחן מטריצה לכסינה:

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

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

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

(בנהנת 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 פעמים. מה נוכל לעשות? ננסה למצוא בסיס שבו  $(v_1, v_2) = P^{-1}\Lambda P$ . [המשמעות של  $\Lambda$  היא מטריצה אלכסונית כלשהיא] אז נקבל:

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

(די קל להראות את השוויון האחרון באינדוקציה). במקרה זה נראה נחמד כי אין בעיה להעלות לכסינה בחזקה. הדבר הנחמד הבא שנוכל ליצור הוא צורת גירדן – מטריצת בלוקים אלכסונית, ככה שנעלתה בחזקה את הבלוקים במקומות את כל המטריצה. נעשה זאת בהמשך הקורס.

**הגדה 2.** אופרטור לiniاري (א"ל) הוא ה"ל/ט"ל מרחב וקטורי  $V$  לעצמו.

### 1.1.2 ~ ערכים עצמיים וקטוריים עצמיים לאופרטורים לiniארים

**הגדה 3.** هي  $T: V \rightarrow V$  א"ל. אז  $v \in V$  נקרא וקטור עצמי של  $T$  (ו"ע) אם קיים  $\lambda \in \mathbb{F}$  כך ש- $Tv = \lambda v$ .

**הגדה 4.**  $\lambda$  מההגדה הקודמת נקרא ערך עצמי (ו"ע) של  $T$ , המותאים לו"ע  $v$ .

כדי לזכור מלינארית 1 א 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  $N \cong B$  אם קיימת  $\varphi: A \rightarrow B$  העתקה חד"ע ועל שומרת את המבנה (כאשר המבנה שלו מורכב מפעולות חיבור וכפל, העתקה כזו תהיה לiniרית).

**הגדה 5.** יהיו  $U, V$  מ"ו מעל  $\mathbb{F}$ , הם נקראים איזומורפיים אם קיימת  $\varphi: V \rightarrow U$  חד"ע ועל המקיים:

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

כלומר "המרנו" שני מבנים אלגבריים, אבל לא באמת עשינו שום דבר – כל מבנה עדיין שומר על התכונות שלו.

**הערה 1.** בסוף הסיכום מופיע הרחבה על תופעות מעין אלו.

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

$$\mathcal{N}_\lambda := \{v \in V \mid Tv = \lambda v\}$$

**משפט 1.**  $\mathcal{N}_\lambda$  תמי"ו של  $V$ .

**הגדה 7.** יהיו  $T: V \rightarrow V$  א"ל, ויהי  $\lambda \in \mathbb{F}$  לא"ע של  $T$ . נגדיר את הרוכוי הגיאומטרי של  $\lambda$  (ביחס ל- $T$ ) להיות  $\mathcal{N}_\lambda = \text{ker } T - \text{dim } V$ . נניח קיום  $v \in V$  המקיים  $T^n v = u$ , ונניח  $\{v, T v, T^2 v, \dots, T^{n-1} v\} \subseteq V$  בסיס של  $V$ . ננסה להבין מהם הע"ע. יהיו  $u = \sum \alpha_i T^i(v) = \lambda u = \sum \alpha_0, \dots, \alpha_{n-1} \in \mathbb{F}$ . נראה כי  $u = \sum \alpha_i T^i(v) = \sum \alpha_i T^n v = \sum \alpha_i u = 0$ . אז:

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

ובחין שהערכים העצמיים הם שורשי היחידה  $\lambda$  (כלומר  $1 = \lambda^{-1}$ ). מי הם שורשי היחידה – זה תלוי שדה! מעל  $\mathbb{R}$  זה  $1$  ו- $-1$  – אם  $n$  זוגי, אך מעל  $\mathbb{C}$  קיימים  $n$  כללו.

**מסקנה 1.** ערכים עצמיים תלויים בשדה. ערכים עצמיים של מטריצה מעלה  $\mathbb{R}$  יכולים להיות שונים בעבור אותה המטריצה מעלה  $\mathbb{C}$ . דוגמה יותר פשוטה לכך היא העתקת הסיבוב ב- $\mathbb{R}^2$ , שאין לה ו"ע מעלה  $\mathbb{R}$  אך יש כלאו 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. יהיו  $v_1, \dots, v_k$  ו"ע של  $T$ , עבור הע"עים  $\lambda_1, \dots, \lambda_k$  הזרים בזוגות, כולם  $\lambda_i = \lambda_j \iff i = j$ . ניקח  $\alpha_1, \dots, \alpha_k$  כleshuv המאפס את  $A$ , כלומר:

$$\sum_{i=1}^k \alpha_i v_i = 0 \quad (\text{I}) \qquad \qquad \qquad \sum_{i=1}^k \alpha_i \lambda_i v_i = 0 \quad (\text{II})$$

נסיק מ-(I):

$$0 = T(0) = T\left(\sum_{i=1}^k \alpha_i v_i\right) = \sum_{i=1}^k T(\alpha_i v_i) = \sum_{i=1}^k \alpha_i \lambda_i v_i \quad (\text{III})$$

עתה נוכל לחסר את (II) מ-(III) ולקבל:

$$0 = 0 - 0 = \sum_{i=1}^k \lambda_i \alpha_i v_i - \sum_{i=1}^k \lambda_k \alpha_i v_i = (\lambda_k - \lambda_k) \alpha_k v_k + \sum_{i=1}^{k-1} (\lambda_i - \lambda_k) \alpha_i v_i$$

מה.א.  $v_1, \dots, v_{k-1}$  בת"ל ולכן באג' הימני נתון ע"י קומבינציה לינארית טרויאלית. ס"כ  $\alpha_i(\lambda_i - \lambda_k) = 0$ . מההנחה שהע"עים שונים, מתקבל  $\lambda_k - \lambda_k \neq 0$  ולכן  $\lambda_i - \lambda_k \neq 0$ . הראיינו בלינארית 1 או שבשדה  $a = b = 0$  ומכאן  $ab = 0 \implies a = 0 \vee b = 0$ . נציג הכל חזרה ב-(I):

$$0 = \sum_{i=1}^k \alpha_i v_i = \alpha_k v_k + \sum_{i=1}^{k-1} 0 \cdot v_i = \alpha_k v_k$$

אם  $\alpha_k = 0$  אז  $\alpha_1, \dots, \alpha_{k-1}$  צירוף לינארי טרויאלי וס"כ  $v_k = 0$  וזה סטירה משומש ו"ע. ומהגדה לא אפשר, וסיימנו. ■

**הגדה 8.** יהיו  $T: V \rightarrow V$  א"ל. נאמר ש- $T$  ניתן לכיסוי/לכיסוי אם קיים ל- $V$  בסיס של ו"ע של  $T$ .

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

**הערה 2.** שימו לב – יתכן מצב בו קיימים פחות מ- $n$  ו"ע שונים אך  $T$  עדין לכיסוי. דוגמה:  $0 = id$ .

**מסקנה 3.** תהי  $T: V \rightarrow V$  א"ל. נניח שלכל  $\lambda$  ו"ע, ישנה  $\mathcal{N}_\lambda \subseteq B_\lambda$  בת"ל. אז  $\bigcup_\lambda B_\lambda = V$ .

הוכחה. ניקח צירוף לינארי כלשהו שווה ל-0:

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

קיבלנו צירוף לינארי לא טרווייאלי של איברים ב- $\mathbb{F}^n$  שעונים (=עם ע"א שונים). אם אחד מהם אינו 0, קיבלנו סתירה למשפט. ■

סה"כ קיבלנו שלכל  $j$  מתקיים  $0 = \sum \alpha_{ji} v_{ji} \in B_j$  אז בת"ל ולכן כל הסקלרים 0.

**הערה 3.** ההוכחה הזאת עובדת בעבר החקלאה למדדים שאינם נוצרים סופית.

**מסקנה 4.** יהי  $A \in \mathbb{F}^n$ . אם  $T: V \rightarrow V$  מקיים  $\dim V = n$  אז:

$$\sum_{\lambda} \dim \mathcal{V}_{\lambda} \leq n$$

שווין אם"מ  $T$  לכסין.

הוכחה. לכל  $\lambda$  יהא  $B_{\lambda}$  בסיס. אז  $B = \sum_{\lambda} B_{\lambda}$  בת"ל. אם  $\mathcal{V}_{\lambda} = \{0\}$  אז  $\dim \mathcal{V}_{\lambda} = 0$  ו"ע  $\lambda$  אחד מהם מבין  $\lambda$  ושוינו.

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

### 1.1.3 ~ ערכים עצמיים וקטוריים עצמיים למטריצות

**הגדרה 9.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$ . נאמר ש- $v \in \mathbb{F}^n \neq 0$  הוא ו"ע של  $A$  אם  $Av = \lambda v$  ואם  $\lambda$  נקרא סטטוס (לעתים יקרא: סופי-ممדי). נניח  $v \in \mathcal{V}_A$ . אם  $0 \neq v$  ו"ע של  $A$  קטור עצמי של  $A$  אם  $Av = \lambda v$  ו"ע  $\lambda$  אמ"מ של  $A$ .

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". ■

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

**משפט 4.** יהיו  $A, P \in M_n(\mathbb{F})$ . נניח  $P$  הפיכה. אז אם  $P^{-1}AP = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n)$  אז  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$  בהתאמה.

הוכחה. נסמן  $P = (P_1 \dots P_n)$  عمودותיה. 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 שיטות". ~ בן "אני מוקוה שראיתם שכפל מטריצה אלכסונית מתחלף" (הוא לא בהכרח). "אני אמרתי שיטות". ~ בן

**משפט 5.** בהינתן העתקות  $S, T$ , שתיهن לכסינות לפי אותו הבסיס  $B$  (לא בהכרח אותן הע"עים), אז  $TS = ST$  מתחלפות.

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

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

### 1.1.4 ~ פולינוס אופייני

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

**פתרון.** מחפשים  $\lambda \in \mathbb{R}$  ו- $\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^2$  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  $\lambda$  אם ומ"מ לא הפיכה, אם ומ"מ  $\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} \in \ker(\lambda I - A)$  הפולינום AKA  $\det(\lambda I - A) = 0$  והאופייני"). במקרה זה:

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

לכן הע"ע הם  $\pm 1$ . נמצא את הוע"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 זה, נבחר  $\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \end{pmatrix}$

עבור  $\lambda = -1$ , מתקיים:

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

ראינו שהמלכשנת היא העמודות של הוע"ע. אז:

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

ושה"כ  $P^{-1}AP = I$ . מכאן צריך למצוא את  $P^{-1}$ .  
**משפט 7.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$  אז  $\lambda \in \mathbb{F}$  וע"ע של  $A$  אם ומ"מ  $|\lambda I - A| = 0$  מוגדר להיות:

**הגדרה 11.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$ . הפולינום האופייני של  $A$  מוגדר להיות  $f_A(x) = \det(Ix - A)$ .

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

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

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

ראינו ש- $v$  ו"ע של  $A$  עם ערך עצמי  $\lambda$  אם ומ"מ  $\lambda \in \ker(\lambda I - A)$  וכן  $\lambda$  ע"ע אם ומ"מ  $\dim \ker(\lambda I - A) > 0$ .

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

הוכחה.

- **תקינות הפולינום.** מבין  $n$  המוחברים, ישנו אחד ייחיד שדרגתו היא  $n$ . הסיבה היא שמדטרמיננטה לפי תמורות, התמורה היחידה שתיצור איבר מסדר  $n$  היא תמורה זהה שתעבור על האלכסון. באינדוקציה על  $n$ , ונקבל:

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

באופן דומה אפשר להוכיח באינדוקציה באמצעות פיתוח לפי שורות:

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

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

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

$$\cdot f_A(0) = \det(I \cdot 0 - A) = \det(-A) = (-1)^n \det A. 0$$

■

#### דוגמאות.

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

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

ג) אם  $f_A(x) = \prod_{i=1}^n (x - \lambda_i)$  אז  $A = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & * \\ & \ddots & \\ 0 & & \lambda_n \end{pmatrix}$   
דומה לאלכסונית עם אותן הקבועים.

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

**הגדירה 13.** בהינתן  $T: V \rightarrow V$  נגידר את הפולינום האופייני שלה (פ"א) באופן הבא: נבחר בסיס  $B$  למ"ו  $V$ , ונתבונן ב- $f_T(x) := [T]_B$  ונגדיר את  $A = [T]_B$

"אתה פוטר עכשו שאלה משיעורי הבית" "אל תdag הבודק כבר שלח פתרון" "מה??"  
**משפט 10.** הפ"א של ט"ל מוגדר היטב. למטריות דומות אותו פ"א. הוכחה. בשיעורי הבית. ויש סיכוי שגם בדף הסיכום.

**דוגמה.** נתבונן בהעתקה  $f' = f'$  של  $B = (1, x, \dots, x^n) \in \mathbb{R}_n[x]$ . נבחר בסיס  $T(f) = \mathbb{R}_n[x] \rightarrow \mathbb{R}_n[x]$ . אז:

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

א:

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

$$\cdot f_T(\lambda) = 0 \text{ ט"ל, או } \lambda \text{ ע"ע של } T: V \rightarrow V \text{ אמ"מ}$$

הוכחה. יהא  $B \subseteq V$  בסיס של  $V$ . אז  $f_A(\lambda) = 0$  אם  $\lambda$  ע"ע של  $A$ .

**הגדירה 14.** יהיו  $\lambda \in \mathbb{F}$  ו- $T: V \rightarrow V$  (או  $A$ ). הריבוי האלגברי של  $\lambda$  הוא החזקה המקסימלית  $d$  כך ש- $(x - \lambda)^d | f_T(x)$  (חלוקת פולינומים).

**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  $n+1$ . הריבוי הגיאומטרי של 0 הוא 1.

**טענה 1.** 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 4.** במקרים רבים  $n = \sum d_i$  כאשר  $d_i$  דרגת הפולינום. זה לא תמיד נכון. דוגמה לדוגמה בו זה לא נכון:  $x^2 + 1 \in \mathbb{R}[x]$ . סכום הריבויים האלגבריים הוא 2, אבל דרגת הפולינום היא 4. זה נכון מעש שדות סגורים אלגבריים.

**משפט 12.** תהי  $T: V \rightarrow \mathbb{C}$ . אז לכל  $\lambda \in \mathbb{C}$  מתקיים  $r_\lambda \leq d_\lambda$ .

הוכחה. יהיו  $\lambda \in \mathbb{C}$ , אז  $\{v \in V \mid T(v) = \lambda v\} = \{v \in V \mid T(v) - \lambda v = 0\} = \{v \in V \mid (T - \lambda I)(v) = 0\} = \mathcal{N}_\lambda$ . נשלים אותו לבסיס  $B$  של  $V$ .

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

אז:

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

■

**משפט 13.** תהי  $T: V \rightarrow \mathbb{C}$  עם פ"א  $f_T(x)$ . אז  $T$  לכיסינה אם ו רק אם שתי הטענות הבאות מתקיימות:

1. עבור  $k$  הע"ע שונים,  $f_T(x) = \prod_{i=1}^k (x - \lambda_i)^{d_{\lambda_i}}$  (הפולינום מתרפרק לגרומים לינאריים).
2. לכל  $\lambda \in \mathbb{C}$  מתקיים  $r_\lambda = d_\lambda$  (ריבוי גיאומטרי שווה לריבוי אלגברי).

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

הוכחה.

לכיסינה ראיינו ש-1 מתקיים. במקרה של לכיסינה ראיינו ש- $n = \sum r_{\lambda_i} \leq \sum d_{\lambda_i} = n$  ולכן מבחן הערכים העצמיים מתקיים  $r_\lambda \neq d_\lambda$  אז מתקיים  $r_k < d_k$  ונקבל סתירה לשווונות 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  $\sum r_{\lambda_i} = n$  אם ו רק אם  $T$  לכיסינה.

#### 1.1.5.1) פיבונאצ'י בשדה סופי

סדרת פיבונאצ'י:

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

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

היות שמספר הזוגות השונים עבור  $\begin{pmatrix} a_{n+1} \\ a_n \end{pmatrix}$  הוא  $p^2$ , אז  $p^2 \leq m$ . עבור  $p = 7$ :  $m = 49$ . קלומר עבור  $p = 7$  יש מחזור באורך  $m = 16$ .

**הערה 5.** תירוקטית עם המידע הנוכחי יתכן ויהפוך למוחזר ולא יחזר להתחלה

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

הוכחה. תנאי מספיק (אך לא הכרחי) לקבלת מוחזר באורך  $k$  הוא  $A^k = I$ . א.ז.:

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

יש דבר שנקרא "הדיות ריבועית" (חומר קרייה רשות במודול) שמשמעותו שורש לפולינום להלן עבור  $p$  כנ"ל. אכן יש לנו שני ע"ע שונים (אם קיימים רק אחד אז סתירה 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 ש-  $\lambda_1, \lambda_2 \neq 0$ . משפט פרמה הקטן אומר ש-  $\lambda_1^{p-1} = 1$  ו-  $\lambda_2^{p-1} = 1$ .

## 1.1.6 ~ שילוש

**הגדרה 15.**  $T: V \rightarrow V$ :  $T$  ניתנת לשילוש אם קיימים בסיס  $B$  של  $V$  כך ש-  $[T]_B$  מושלשית.

**הערה 6.** אם  $T$  ניתנת לשילוש אז הפולינום האופייני שלו מתפרק לגורמים ליניארים (האם איברי האלכסון של הגרסה המושלשית). יהיה מעניין לשאול אם הכיוון השני מתקיים.

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

הוכחה. נז'  $n = 1$  היא כבר מושלשית וסיימנו.  
צע. נניח שהטענה נכונה בעבור  $n$  טבעי, ונראה נכונות עבור  $n+1$ . אז  $f_T$  מתפרק לגורמים ליניארים, שכן יש לו שורש. יהיו  $\lambda$  ע"ע של  $T$ . בסיס  $B$  של  $V$  מקיים ש-  $[T]_B$  מושלשית עליונה (נסמן  $(B = (w_1 \dots w_{n+1})) \iff$  או  $(B = \text{span}(w_1 \dots w_{n+1}))$ . נגידר את  $w_1$  להיות ו"ע של  $\lambda$ . נשלימו לבסיס  $B'$  [בעתיד נראה שכאן ניתן להפוך את הבסיס לאורתונורמלי באמצעות גראט-شمידט ולקבל את פירוק שור. כרגע זה לא אומר לנו כלום].

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

אז ניתן לומר כי:

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

נסמן  $W = \text{span}(w_2 \dots w_{n+1})$ . קיימות העתקה ליניארית  $f_S: W \rightarrow W$  כך ש-  $f_S(x) = f_C(x)$ . לפי ה"א קיימים בסיס  $S$  של  $W$  שuberו  $S$  מושלשית עליונה. נטען 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 שלכל  $w \in W$  מליינאריות מתקיים ש-  $(T - S)w \subseteq \text{span}(w_1)$ . סה"כ לכל  $w \in B'' \cup \{w_1\}$   $(T - S)w \subseteq \text{span}(w_1)$ . ■

בhocחה זו, בנינו בסיס כך ש-:

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

**הגדרה 16.** מטריצה יותנת לשילוש אם היא דומה למושלשית.  
**משפט 15.** מטריצה  $A$  ניתנת לשילוש, אם ומ"מ האופייני שלו מתפרק לגורמים ליניארים.

## המשך בעמוד הבא

### 1.1.7 ~ על ההבדל בין פוליאוֹס לפוליאוֹנוֹס

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

אם נתבונן במטריצות דומות, יש הבדל בין להגיד  $f_A(x) \in \mathbb{F}[x]$ , אך אפשר לטעון  $|B| = f_A(x) = |A|$  (כש- $(x)$  ב- $\mathbb{F}(x)$ ). מה? כי  $xI - A \in M_n(\mathbb{F}(x))$  (זה קצר מנוון כי איברי המטריצה הם או פוליאוֹס קבועים או ממעלה 1). משום שדטרמיננטה שלחמת איבר לשדה, אז  $(x) \in \mathbb{F}[B]$ . כך למעשה נגע לכך שפוליאוֹס אופייניים שווים כשי איברים בתוך השדה, ולא רק באיך שהם מתנהגים ביחס לקבועים.

דוגמה:

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

אך:

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

זה לא רצוי. נבחין בשני שוויונות שונים – שוויון פונקציות, בהם  $f = g$  מעל  $\mathbb{F}_2$ , ושוויון בשדה – בו  $f - g \neq 0$  (כי  $x^3 - x = x(x^2 - 1) = x(x-1)(x+1) = 0$ ).

פוליאוֹס האפס, ואך מעל  $\mathbb{F}_2(x)$  מתקיים  $g$ .

### 1.1.8 ~ משפט קוילוי-המילטון

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

**הגדרה 18.** יהי  $V$  מ"ז מעל  $\mathbb{F}$  נ"ס (נווצר סופית) וכן  $T: V \rightarrow V$ : ט"ל. נגידר:

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

כנ"ל עם מטריצות (ראה תרגול).

**лемה 1.** אם  $A = [T]_B$  ו- $f(x) \in \mathbb{F}[x]$  אז  $f(A) = f(T)_B$ .

הוכחה נובעת מהתכונות  $[TS]_B = AC$ ,  $[T + S]_B = A + C$ ,  $[\alpha T]_B = \alpha A$ ,  $[S]_B = C$ ,  $[T]_B = A$  והוכחה נובעת מהתכונות  $(f + g)(T) = f(T) + g(T)$  ו- $(f \cdot g)(T) = f(T) \cdot g(T)$ .

**лемה 2.** אם  $f, g \in \mathbb{F}[x]$  ו- $T: V \rightarrow V$  אז  $f \cdot g(T) = f(T) \cdot g(T)$ .

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

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

**דוגמה.** (מנownת) נתבונן ב- $D: \mathbb{F}_n[x] \rightarrow \mathbb{F}_n[x]$  אופרטור הגזירה. ראיינו  $f_D(x) = x^{n+1}$  (הפוליאוֹס האופייני). אז נקבל:

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

**משפט 16 (משפט קוילוי-המיל頓ון).** תהי  $f_A(x) = f_T(x)$ ,  $A \in M_n(\mathbb{F})$  והפ"א, ו- $T: V \rightarrow V$  ט"ל ( $n$  נ"ס) או  $.0, f_A(A) = 0$

**הערה 7.** Cayley–Hamilton, באנגלית,

הוכחה. נוכיח את המשפט בשלושה שלבים –

- נניח ש- $T$  ניתנת לשילוש. אז, קיימים בסיס  $(v_1 \dots v_n)$  של  $T$  מושולשית (עליזונה).

זאת מתקיים אם "מ"  $\forall i \in [n]: Tv_i \in \text{span}(v_1 \dots v_i)$

תת-הוכחה.

- גטיש: בעבור  $n = 1$ , אז קיימים  $\mathbb{F} \in \lambda$  כך  $\lambda I = T - \lambda I = 0$  (העתקה לינארית חד ממדית היא כפלי בסקלר). בפרט  $0 = (T - \lambda)v = \lambda v$ .

- צעד: נניח ש- $B = (v_1 \dots v_n, v_{n+1})$  שעבורו  $T[B]_B$  מושולשית. נגידר תם"ו  $W = \text{span}(v_1 \dots v_n)$  כך  $W \leqslant W$  (נניח  $w \in W$  ו- $\forall w \in W: Tw \in W$ ).

mlinariot). נגיד  $T|_W: W \rightarrow W$  את הצמצום של  $T$  ל- $W$ . ידוע ש- $|_w T$  ניתנת לשילוש ולכן מקיימת את תנאי האינדוקציה. לכן,  $\prod_{i=1}^n (x - \lambda_i) = 0 \forall w \in W: f_{T|_W}(T)(w) = 0$ . איז  $\forall w \in W: f_T(T)(w) = 0$  וקיים  $f_T(x) = (x - \lambda_{n+1})f_{T|_W}(x)$  מספיק להראות ש- $v \in W$  (ב- $V$ ). 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 – עבר  $[T]_B$  העמודה الأخيرة היא:

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

ולכן:

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

■

- נוכיח בעבר מטሪיצה משולשית/ניתנת לשילוש.

תת-הוכחה. אם  $A$  משולשית, אז  $f_A(x) = Av$  כאשר  $f_A: \mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}^n$  המוגדרת ע"י  $f_A(x) = Ax$  ו- $A$  ניתנת לשילוש וסימנו.

אם  $A$  ניתנת לשילוש, אז היא דומה למשולשית, והן בעלות אותו הפולינום האופייני. אז חזרה לתחילת ההוכחה. ■ עבור  $T$  כללית או  $A$  כללית.

תת-הוכחה. נניח  $A = [T]_B$  עבור בסיס  $B$ , וידוע  $f_T(x) = f_A(x)$ . ידוע ש- $A$  ניתנת לשילוש אם ומן  $f_A(x)$  מתרפצל טענה מהעתידי הלא נכון: לכל שדה  $\mathbb{F}$  קיים שדה  $\mathbb{K} \subseteq \mathbb{F}$  סגור אלגברית (כל פולינום מעל שדה סגור אלגברית מתרפצל). על כן, ניתן לחשב על  $(A \in M_n(\mathbb{K}))$   $f_A(A) = 0$  כמו  $A \in M_n(\mathbb{F})$  הוא אוטו הפולינום האופייני מעלה. ■ לכן הוא מתרפצל (מעל  $\mathbb{K}$ ), ולכן הוא דומה למשולשית, ומהמקרה הראשון  $f_A(A) = 0$ . זאת כי  $f_A(A) = 0$  לא תלוי בשדה עלייו אנו עובדים, וסה"כ הוכחנו בעבר מטሪיצה כללית, ולכן 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 8 (בנוגע לשדיות סגורים אלגברית).** הטענה שלכל שדה יש שדה סגור אלגברית – טענה שתלויה באקסiomות הבחירה. הסגור האלגברי הוא היחיד. **הטענה זו לא נאמרת באופן רשמי בקורס** על אף שהרבה לשדה סגור אלגברית מועילה מאוד בlinearit 2א באופן כללי. הסגור האלגברי של  $\mathbb{R}$  הוא  $\mathbb{C}$ .

### המשך בעמוד הבא

# 1.2 Ring Theory..... 1.2

## 1.2.1 ~ מוכוא והגדירות בסיסיות

از, מה זה אובייקט אלגברי? הרעיון – "Data עם אקסימות". אנו כבר מכירים רבים מהם: תמורות, חבורות, שדות, מרחבים וקטורים, ועוד. עתה נזכיר אובייקט אלגברי בשם חוג. מקובל לסמן חוג בתור השלישי הסדורה  $(\cdot, +, R)$  כאשר  $\cdot : R \times R \rightarrow R$  ו-  $+ : R \times R \rightarrow R$ : הפעולות הבינאריות בחוג  $R$ , וכן  $+$  קומוטטיבי וקיים נגיד, וכן הפעולות הבינאריות דיסטרוביטיביות.

**הדרה 19.** חוג עס ייחודה הוא קבוצה עם שתי פעולות, כפל וחיבור, ניטרלים לפעולות  $(0, 1)$  כך שמתקיימות כל אקסימות השדה למעט (פוטנציאלית) קיום איבר הופכי, וקומוטטיביות הכפל.

אנחנו נתעניין ספציפית בחוגים קומוטטיבים, כלומר, בהם הכפל כן קומוטטיבי. המאפייניות הריבועיות מעלה אותו הוגדל, לדוגמה, הוא חוג שאינו קומוטטיבי. העבודה איתם במרקמים רבים דומה, אך דורשת קצת יותר עבודה שחורה והגדירות זהירות יותר. החוג ה"בסיסי ביזטור" – חוג השלמים (אן הופכי) הוא חוג קומוטטיבי. ישנים חוגים בלי ייחידה (לדוגמה המספרים הזוגיים), שלא לדבר עליהם כלל.

**הדרה 20.** חוג יקרא לא מחלקי 0 אם:

דוגמאות לחוגים עם מחלקי 0:

- $a = b = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$ ,  $a \cdot b = 0$  :  $M_2(\mathbb{R})$  הוכחה

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

**הדרה 21.** תחום שלמות הוא חוג קומוטטיבי עם יחידה ללא מחלקי 0.

**הערה 9.** באנגלית, Integral Domain

**משפט 18.** בתחום שלמות יש את כלל הצטומים בכפל: אם  $0 \neq a \wedge ab = ac \wedge a \neq c$  אז  $b = c$ . בוגר ש-0, אז  $a \neq 0$ . נסיף את  $c$  הנגדי של  $-c$  ונקבל  $.b = c - c = 0$ .

הוכחה.

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

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

דוגמאות לתחום שלמות:

• שדות

• השלמים

• חוג הפולינומיים

## 1.2.2 ~ ראשונות ואי-פריקות

**הדרה 22.** יהיו  $R$  תחום שלמות,  $a, b \in R$ . נאמר  $a \mid b$  אם קיים  $c \in R$  כך ש- $b = ac$ .

**הדרה 23.** יהיו  $u \in R$  ו-  $\alpha \in R$  אם קיים  $\alpha \in R$  כך ש- $u = \alpha u$ .

**משפט 19.** יהיו  $R$  תחום שלמות,  $u \in R$  הפיק. יהיו  $a, b \in R$  כך ש- $u \mid a$  ו-  $u \mid b$ .

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

**סימון 2.** קבוצת הפיכים מוסמנת ב- $R^x$ .

דוגמאות.

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

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

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

**הדרה 24.** נזכיר חוגים אם קיים  $u \in R^x$  ו-  $u \neq 1$  הפיק כך ש- $ub = a$ , ומסומנים  $a \sim b$ .

**משפט 20.** יחס החבירות הוא יחס שקילות.

הוכחה.

$$a \sim a \text{ כי } 1 \in R^x$$

- ב. אם  $b \sim a$  אז קיים  $u \in R^x$  כך ש- $ub = u \cdot a = a\alpha + \alpha ub = b$ . קיימים  $\alpha, \alpha'$  ו- $a \sim b$  ו- $\alpha \neq \alpha'$ .
- ג. נניח  $c \sim b \wedge b \sim a$ , כי מכפלת ההופכיים הפיכה  $c \sim a$  וסימנו.

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

**משפט 21.** הופכי הוא יחיד.

(אותה הוכחה כמו בשדות)

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

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

**הערה 10.** המשפט להלן נכון רק בתחום שלמות, אלא בכלל חוג **משפט 22.** בהינתן תחום שלמות  $R$  ו- $a, b \in R$ , אז  $a | b$  ו- $a \sim b$  (ביחס החברות).

הוכחה.

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

לכן:

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

אם  $a = 0$  אז  $b = 0$  (ממש לפי הגדרה) ו- $\sim$  שקילות (רפליקטיביות). אחרת,  $1 = cd$  ולכן  $c$  הפיך, סה"כ  $a | b$  (ממש לפי הגדרה).

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

**מסקנה 6.** ב- $R$  יחס החלוקה הוא יחס סדר חלקי חזק.

**הגדרה 25.** איבר  $R$  נקרא אוירווייך אם מקיימים  $p = ab \implies a \in R^x \vee b \in R^x$ .

**הגדרה 26.** איבר  $R$  נקרא ראשוני אם  $b | ap \implies b | p$  (או  $b | (a \cdot p)$ ).

**הערה 11.** איברים הפיכים לא נחברים אוירווייך או ראשוניים. הסיבה להגדרה: בשביל נכונות המשפט היסודי של האריתמטיקה (יחidot הפירוק לראשוניים).

**משפט 23.** בתחום שלמות כל ראשוני הוא אוירווייך.

**הערה 12.** שיקולות לאו דווקא.

הוכחה. יהיו  $p \in R$  וראשוני. יהיו  $a, b \in R$  כך ש- $ab = p$ . בה"כ  $a | p$ . אז קיימים  $c$  ו- $d$  כך ש- $pc = a$  ו- $pd = b$ . סה"כ  $p = ab = (cd)^2$ . לכן  $cb = 1$  (כי תחום שלמות מקיים את כלל הצטומם בכפל ו- $1 \cdot p = p$  ו- $b$  הפיך).

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

**הערה 13.** באנגלית, Unique Factorization Domain.

**משפט 24.** נניח שבתחום שלמות  $R$ , כל אוירווייך הוא גם ראשוני. אז  $R$  תחום פריקות ייחידה.

הוכחה: זהה לחלוטין לזו של המשפט היסודי של האלגברה.

הוכחה. באינדוקציה על  $m+n$ . בסיס:  $n+m=2$  ו- $1=n+m$  (כי מעפלה ריקה לא רלוונטיות מיותר) אז  $q=p$ . נבעור לכך. נניח שהטענה נכונה לכל  $k \leq n+m$ . נניח ש- $k+1=n+m$ . אז  $q_1 \mid p_1$ . בה"כ  $q_1 \mid p_1$  או  $q_1 \mid p_2$  ו- $p_1 \neq p_2$ . לפיק. לכן  $q_1 \sim p_1$ . אז עד כדי כפל בהופכי קיבל ש- $q_1 \mid p_1$ . העלה: ראשוני כפול הפיך נשאר ראשוני. מכאן הראיינו לדרש וסימנו (תכפילו בחברים ותקבלו את מה שצריך).

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

א. סגירות לחיבור.

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

דוגמאות:

1. 0 תמיד אידיאל, וכן החוג כולו תמיד אידיאל.
2. הזוגים ב- $\mathbb{Z}$ .
3. לכל  $n \in \mathbb{Z}$ ,  $n\mathbb{Z}$  אידיאל ( $n$  כפול השלמים). הזוגים לדוגמה, מקרה פרטי הוא 22.
4.  $\langle f \rangle := \{g \in \mathbb{F}[x] \mid f|g\} \subseteq \mathbb{F}[x]$  המוגדר לפי  $\{f\}$ .
5. הכללה של הקודמים: עבור  $a \in R$  נסמן  $aR := \langle a \rangle := \{a \cdot b \mid b \in R\}$  הוא אידיאל.
6.  $I = \{f \in \mathbb{F}[x] \mid f(0) = 0\}$ .
7. נוכל להזכיר את 4 עוד: "(הכללה של הכללה היא הכללה. זה סגור להכללה. זה קורה הרבה במתמטיקה")

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

וניתן להכליל עוד באינדוקציה.

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

**סימון 3.**  $Ra =: (a) =: \{ar \mid r \in R\}$

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

**הערה 14.** באנגלית, Principal Ideal Domain, או בקיצור PID. עצה מפורסמת מהרוביוטיקה היא לא לחפש "PID" בgoogle.

**הערה 15.** אנחנו סימנו אידיאל שנוצר ע"י  $a \in R$  ב- $aR$  ובקורסוס מסוימים,  $Ra$ , באופן כללי אפשר לדבר על אידיאל שמאל שמאלי ואידיאל ימני. תחת ההנחה שהחוג קומטיבי שני הסימונים שולטים בכל מקרה.

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

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

הוכחה. יהיו  $a$  אי פריק (א"פ). יהיו  $a, b \in R$  כך  $ab \mid p$ . ניעזר באידיאל  $I = Ra + Rp$ . במקרה הראשי, קיים  $c \in R$  כך  $ab \mid c$  ו- $a, p \in I$ ,  $I = Rc$ . כלומר  $a \mid c$  ו- $p \mid c$  או  $c$  או הפיך.

• היפך  $c \mid ab \iff c \mid a \wedge c \mid b \iff c \mid a \cdot 1 \in I \subseteq R \iff c \mid ra + sp \iff c \mid ra \wedge c \mid sp \iff c \mid rab \wedge c \mid spb \iff c \mid rab + spb = b$

■  $\bullet$  אם  $p \mid a$  אז  $a \mid c$  ו- $p \mid c$  ו- $a \mid c \wedge p \mid c$

**מסקנה 7.** אם  $R$  תחום שלמות ראשי אז יש פריקות ייחודית למינימום של אי פריקים עד כדי חברות.

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

**הגדה 31.** יהיו  $a, b \in R$  כך  $\gcd(a, b) = g$

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

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

3. הנ"ל הוא הגורם המשותף המינימלי של  $a, b$ , והוא  $\gcd(a, b)$ . עבור  $a, b \in R$  זרים,  $\gcd(a, b) = 1$ , או  $\gcd(a, b) > 1$ .

**מסקנה 8.** עבור  $a, b \in R$  זרים אם  $\gcd(a, b) = 1$ , אז  $a, b$  זרים.

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

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

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

3. בתחום הראשי, לכל  $a, b$  קיים  $g$  כנ"ל.

הוכחה.

1. יהיו  $a, b$  כך  $\ell \mid a, \ell \mid b$  ו- $\ell \mid g$ .

2. מ-1 (בערך) אם  $g, g'$  מקיימים את היותם  $\gcd(a, b)$  אז  $g \mid g' \wedge g' \mid g$  ולכן  $g' \sim g$ .

■ 3. נסמן  $I = Ra + Rb$ . אז  $I = Rg$ . וקיים  $r, s \in R$  כך  $ra + sb = g$  ו- $r, s$  מ-1.

גם הכוון השני נכון:

**משפט 28.** יהיו  $R$  תחום שלמות ויהי  $a, b \in R$ . נסמן  $g = \gcd(a, b)$ , אז קיימים  $r, s \in R$  כך  $ra + sb = g$ .

**מסקנה 9 (אלגוריתם אוקלידי המורחב).** בתחום הראשי, אם  $a, b$  זרים אז  $\exists r, s \in R: ra + sb = 1$ .

**משפט 29.** מרחב הפולינומים  $\mathbb{F}[x]$  הוא תחום ראשי.

הוכחה. יהי  $I \subseteq \mathbb{F}[x]$  אידיאל. אם  $I = \{0\}$ , הוא ראש. אחרת,  $\{0\} \neq p \in I$ , אז: יהי  $f \in I$ , והוא  $f = qp + r$  בפרט  $q, r \in \mathbb{F}[x]$  ו- $\deg r < \deg p$ . ידוע  $f = qp + r$  אז  $f \in I$  או  $r \in I$ . אם  $r \neq 0$ , קיבלו סתירה למינימליות הדרגה של  $r$ .

הוכחה זהה עובדת בשבייל להראות ש- $\mathbb{Z}$  תחום ראשי, אך עם דרגה במקומ ערך מוחלט. למעשה, מכיוון ניתן לקבל את ההכללה הבאה:

**הגדרה 32.** תחום שלמות נקרא אוקלידי אם קיימת  $N \in \mathbb{N}_+$  כך ש- $\forall a, b \in R \setminus \{0\}: \exists u, r \in R: a = ub + r$  ואו  $N(a) \leq N(ab)$  כאשר  $0 \neq r > N(r)$ .

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

איןטואציה לחוג אוקלידי היא "חלוקת עם שארית", כאשר פונקציית הנadol  $N$  דורשת שהשארית תהיה "אופטימלית". בחוג הפולינומיים  $N = \deg$  (פרטים בהמשך), ובchein המספרים השלמים  $| \cdot |$ .

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

**משפט 30.** חוג אוקלידי  $\iff$  תחום פריקות יחידה (גרסה מוכללת של המשפט היסודי של האריתמטיקה).

**משפט 31.** חוג אוקלידי  $\iff$  תחום ראשי.

(הוכחה בוויקיפדיה)

לדוגמה בחוג לעיל  $(1 + \sqrt{-5})(1 - \sqrt{-5}) = 6 = 2 \cdot 3 = (1 + \sqrt{-5})$  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 מושג הוא כפלי, ניתן להראות ש- $N$  כפלי. מי הם ההיפכים ב- $\mathbb{Z}[i]$ ? מי שמקיים  $\alpha\beta = 1$ :

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

בנחתה שמדוברת נורמה צו, החוג הוא אוקלידי (תנאי זה הכרחי אך לא מספיק).

**הערה 16.** למספרים הראשוניים בחוג השלמות של גאוס קוראים "ראשוניים גאוסיאניים", והם מקיימים תכונות מעניינות. במקרה אפשר להוכיח ש- $p$  הוא ראשוני בחוג השלמות של גאוס אם  $N(p) \equiv 1 \pmod{4}$  או  $N(p) \equiv 3 \pmod{4}$  כאשר  $\equiv$  יחס החברות.

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

**הגדרה 33.**  $I \subseteq R$  אידיאל נקרא ראשוני אם  $\forall a, b \in R: (a \cdot b) \subseteq I \iff a \in I \text{ או } b \in I$ .

**הגדרה 34.** אידיאל  $I \subseteq R$  נקרא איזוטרpic אם  $\forall a, b \in R: (a \cdot b) \in I \iff a \in I \text{ או } b \in I$ .

ראינו, שבתחום ראשי אי פריך אם ראשוני. ניתן להראות דומה ניתן לטעון ש-:

**משפט 32.**  $R$  תחום שלמות [אפשר להטעק גם עם אידיאל ימני ושמאלי] ונניח ש- $I$  איזוטרpic.

**הגדירה 35.** יהיו  $R$  תחום שלמות [אפשר להטעק גם עם אידיאל ימני ושמאלי] ונניח ש- $I \subseteq R$  אידיאל. אז  $a + I = \{a + i \mid i \in I\}$  הוא חוג (בגדרת  $a + I = \{a + i \mid i \in I\}$ , כאשר הפעולות:

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

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

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

### 1.2.3 ~ הרחבה שניות

**משפט 33.** בתחום ראשי  $R$ , אם  $I$  אידיאל איזוטרpic, אז  $R/I$  שדה. דוגמאות.

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

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

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

ואם נכפיל שני יצורים כאלו:

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

אך ידוע  $bd - ac + (ad + bc)x + I = x^2 + 1$  כי זה האידיאל שלנו) עד כדי נציג, ככלומר מותקים שווין  $I - I$  כפל מרוכבים. אפשר גם להראות קיום הופכי וכו'.

הוכחה. יהיו  $a, b \in R/I$ , אזי  $a \neq 0$ . אם  $a \mid p$  אזי  $p \in I$  (אם הוא היה מחלק את  $a$  אז  $a = 0$ ) ולכן  $ar + ps = 1$ . סה"כ:

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

■

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

(למעשה זה אמ"מ – הכוון השני תרגיל בעבר 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. אזי קיים  $\ell \in \mathbb{K}$  כך  $\ell \mid f$  שורש.

הוכחה למשפט קונסטקרטיבית, ובה צריך להראות שהקבוצה:

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

עם חיבור וכפל מטריצות, היא שדה. השיכון  $\alpha: \mathbb{F} \mapsto \mathbb{K}$  משליך את  $\mathbb{K}$  ל-  $\mathbb{F}$  (ללא הוכחה בקורס, תלוי באקסימות 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

(ת-פרק זה ל��וח מתרגול בקורס)

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

**משפט 36.**

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

**הערה 17.** חוג הפולינומיים הוא חוג אוקלידי כי פונקציית הגודל  $N = \deg f$  מקיימת את התנאי של חוג אוקלידי. לכן ממשפט ההוא תחום ראשי.

**מסקנה 10.** לכל  $f, g \in \mathbb{F}[x]$ , אם  $g \neq 0$  אז קיימים ייחדים פולינומיים  $q, r \in \mathbb{F}[x]$  כך  $q \mid f$  ו-  $r = f - qg$ .

**הגדלה 38.** נאמר שפולינום  $q$  מחלק את  $f$  אם  $f = q \cdot r$  ו-  $r$  ו-  $q$  ממשנים  $f$ .

**מסקנה 11.**

$$f(a) = 0 \iff (x - a) \mid f \quad .1 \quad (\text{משפט בז'ו})$$

2. בשדה סגור אלגברי  $\mathbb{K}$ , אם  $\deg f = n > -\infty$ , כלומר  $f$  ל-  $\mathbb{K}$  לכל היותר  $n$  שורשים כולל ריבוי.

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

הוכחה.

1. הוכחה למשפט בז'ו:

$f(a) = (a - a)g(a) = 0$ . קרי  $f(x - a) = 0$  נניח  $f \mid (x - a)$ . איז קיים פולינום  $g$  כך  $g(x - a) = 0$   $\iff$   $g(x) = q(x)(a - a) + r(a) = q(x - a) + r(a) = 0$  ו

- - נניח  $q, r \in \mathbb{F}[x]$ . איז קיימים  $g, f \in \mathbb{F}[x]$  כך  $g(x - a) = 0$  ו
    - ולכן  $r(x) = 0$ .

## 2. אינדוקציה

3. נוכחות ב- $\neg P \rightarrow Q \iff \neg Q \rightarrow \neg P$ : אנו יודעים  $\neg P \rightarrow \neg Q$ . נניח  $\neg g \mid f$  מעל  $\mathbb{F}$ . קיימים  $g, r \in \mathbb{F}[x]$  כך  $g(x) = q(x)(a - a) + r(a) = q(x - a) + r(a) = 0$ . מחלוקת הראה  $r(x) = 0$ , כי חילקו  $r(x)$  ב- $(x - a)$  (דרגתנו מ-1, מדרגה 1), איז  $r(x) = 0$ . משום  $\neg g \mid f$  פולינום קבוע (הראה  $r(x) = 0$ ).

"לא הוכחתי בשלילה", הוכחתי בקונטראפסיטיב" (הערת הכותב: ברמת כללי ההיסק/גיריה, קונטראפסיטיב "שקל" להנחה בשלילה)  
**משפט 37.** בהינתן  $f \in \mathbb{F}[x]$  ו- $\lambda \in \mathbb{F}$ , איז  $\lambda$  יקרה שורש מריבוי  $r$  של  $f$  אם  $\lambda \mid f$  ו- $\lambda \mid (x - \lambda)^n$ .  
**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 שניתן להוכיח באינדוקציה ללא הרחבת שדות) לפולינום  $f \in \mathbb{F}[x]$  שאינו אפס יש לכל היותר  $\deg f$  שורשים.

**הערה 18.** שימו לב! כל המשקנות שלנו על תחומיים אוקלידיים ובפרט ראשיים תקפים גם על פולינומים. בפרט, ניתן לכתוב כל פולינום  $[x]$  כמכפלה של גורמים אידרואטיקים ב- $\mathbb{F}[x]$  (אם  $\mathbb{F}$  סגור אלברטי, אלו גורמים לינאריים) עד לכדי סדר וחרות (קבועים).

**הערה 19.** שימו לב שחלק ניכר מהמשפטים לעיל נכונים בעבר פולינומים מעל שדה ולא מעל כל חוג (בפרט, המשפט לפיו חוג הפולינומים תחומי אוקלידי).

עתה נציג משפט פשוט אך מועיל מומטטיקה B, שלעיתים משמש לניחוש שורשי פולינום ע"מ לפרקו.

**משפט 41.** יהיו  $\sum_{i=1}^n \alpha_i x_i \in \mathbb{Z}[x] = p$  פולינום עם מקדים שלמים. יהיו  $\frac{a}{b} \in \mathbb{Q}$  כך  $\frac{a}{b} \mid 0$  שורש, ובハכ'  $a \mid \gcd(a, b)$  (אחרת ניתן לצמצם). איז  $\frac{a}{b} \mid \alpha_0 \wedge b \mid \alpha_n$ .

**מסקנה 12.**  $\forall A \in M_n(\mathbb{F})$ .  $\forall k \geq n$ .  $\exists p(c) \in \mathbb{F}_{n-1}[x]: A^k = p(A)$ .

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

### 1.2.4.1) פונקציות רצינליות ומספרים אלגבריים

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

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

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

**סימון 4.** נסמן כל איבר במחלקות השקילות ע"י  $\frac{f}{g}$  שמייצגים אותן.

**הגדרה 39.** שדה הפוקנציות הרצינליות הוא הקבוצה  $Q[x]$  היא אוסף מחלקות השקילות של ~ מהמשפט הקודם, עם פעולות החיבור והכפל הבאות:

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

**למה 3.** הגדרות הפעולות לעיל מוגדרות היטב (כלומר הן לא תלויות בנציגים)

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

**המלצה.** לקרוא שוב את פרק 2.1, "על ההבדל בין פולינום לפולינום", בו נבחין שלמרות  $\mathbb{F}_2 \rightarrow \mathbb{F}_2$ , ישנו אינסוף פולינומים מעל השדה הזה.

**אינטואיציה.** למעשה, נרצה להגיד שדה הפוקנציות הרצינליות הוא איזומורפית (קאנונית, וכן נתיחס אליו כמו שהוא שווה) :-:

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

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

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

**הערה 20.** זהה מסקנה ישירה מהמשפט הקטן של פרמה.

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

**הגדירה 41.** מספר מרוכב שאינו אלגברי נקרא מספר טורנשצנדי.

**דוגמאות.** עבור  $\alpha \in \mathbb{Q}$ , נבחן ש- $\sqrt{\alpha}$  הוא אלגברי כי הוא שורש של  $\alpha - x^2$ . קיימות הוכחות (מסובכות מאוד, שבחלט לא בוחמן של הקורס) לפיהן  $e$  ו- $\pi$  הם מספרים טורנשצנדנטיים.

**משפט 45.** בהינתן  $V \subseteq \mathbb{C} : xV \subseteq V \neq 0$  תמיד, אם ורק אם  $x$  אלגברי.

הוכחה. נגדיר  $T_x : V \rightarrow V$  כך ש- $T_x(v) = xv$  (ההעתקה מוגדרת היטב מהנתון). מקיים-המילטון  $0 = f_T(T) = T_x(v) = xv$ . אז:

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

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 $T$ -שמורים וציקליות

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

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

**הערה 21.** שימו לב: אם  $U \subseteq V$  ט"ל איווריאנטי, אז  $T|_U : U \rightarrow T|_V$  ט"ל.

**הערה 22.** נניח ש-  $u_k \dots u_1$  בסיס ל-  $U$  כי"ל, ו-  $V \subseteq W$  ט"ל, ונגדיר ש-  $w_n \dots w_{k+1} \dots w_1$  בסיס ל-  $W$ , אז  $B = (u_1 \dots u_k, w_{k+1} \dots w_n)$  מקיים:

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

(כאשר  $k \in M_k$  ו-  $B \in M_{n-k}$ ). ותחת ההנחה שאכן  $T$  הוא  $U$ -איווריאנטי ו-  $W$ -איווריאנטי, אפשר לייצג אותו באמצעות שתי מטריצות מייצגות על האלבסן (ראאה הוכחת המשפט הבא)

**משפט 46.** יהיו  $V$  ט"ל,  $U, W$  ו-  $U \oplus W = V$  ט"ל,  $U, W$  הם  $T$ -איווריאנטיים. אז  $(x)$

הוכחה. משום ש-  $V = U \oplus W$ , קיימים בסיסים  $(u_1 \dots u_k, w_{k+1} \dots w_n)$  ל-  $U$  ו-  $(w_n \dots w_{k+1} \dots w_1)$  ל-  $W$ . נבחין, שביצוע תחת הבסיס הזה:

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

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

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

כדרוש.

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

הוכחה. באינדוקציה על המשפט הקודם.

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

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

**משפט 48**

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

•  $\mathcal{Z}(T, v)$  ט"ל – טרוויאלי גם.

עתה נציג ממשהו נחמד. אם  $V$  נוצר סופית, גם  $\mathcal{Z}(T, v)$  נ"ס. נגיד שהיה  $k \in \mathbb{N}_0$  מינימלי, כך שמתקיים  $T^k v + a_{k-1} T^{k-1} v + \dots + a_0 v = 0$ . לכן קיימים לא טרוויאים כך  $T^k v \in \mathcal{Z}(T, v)$ . כלומר  $\mathcal{Z}(T, v) = \text{span}\{v, T v, \dots, T^{k-1} v\}$ . נניח  $a_0 \dots a_{k-1}$  לא טרוויאים. ניקח את  $T v, \dots, T^{k-1} v$  של  $v$ , נשים  $a_0 v = 0$  כי זו קבוצה ת"ל.

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

כאשר השורה الأخيرة כי:

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

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

**הערה 23.** "Companion Matrix", ולוועטים קורואה בעברית "מטריצה מלואה".

**הערה 24.** למעשה, ככה ניתן להוכיח את קייל-המילטון: אפשר לפרק אינדוקטיבית את המרחב לתמ"ווים ציקליים, שהצמצום עליהם יתנהג כמו המטריצה המלאה. ההוכחה זו לא דורשת הרחבות שדות והיא אינטואיטיבית יותר.

### 1.3.2 ~ הפולינום המינימלי

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

**משפט 49.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$ , נביט בקבוצה  $I_A = \{p \in \mathbb{F}[x] : p(A) = 0\}$  איז אידיאל, קיים וייחיד ב-  $I_A$  פולינום מתוקן בעל דרגה מינימלית.

**הגדה 45.** לעיל יקרא הפולינום המינימלי.

הוכחה. נבחן כי  $I_A \subseteq 0$ . סגירות לחיבור – ברור. תוכנות הבליעה – גם ברור. סה"כ אידיאל.  $\mathbb{F}[x]$  תחום שלמות ולכן נוצר ע"י פולינום יחיד  $(p) = p' \sim p$ . אם  $p' \in I_A$  אז  $p \in I_A$ . אם נקבע אותו להיות מתוקן אז הוא היחיד (חברות בשדה הפולינומים נבדلت ע"י כפל בפולינום קבוע). לפולינום הנ"ל נקרא הפולינום המינימלי של  $A$  והוא  $m_A$ . באותו האופן, עבור ■  $T: V \rightarrow V$  ט"ל נתן להגדר את  $M_T$ .

**טעمين 5.** יהיה הפולינום המינימלי של המטריצה  $A$ .

**הערה 25.** אם  $p \in \mathbb{F}[x]$  כך  $p(A) = 0$ , אז  $p \in I_A$  ומתקיימים  $m_A \mid p$ .

**הערה 26.** אנו יודעים ש-  $m_A \mid f_A(A) = m_A(A) = 0$ , וכך  $f_A \in I_A$  כי ממשפט קיילי המילטון  $f_A(A) = 0$  כאשר  $I_A$  האידיאל של המאפיינים של  $A$ . מוהיו מרחיב הפולינומים תחום ראשי,  $m_A \mid f_A$  כדרושים.

**דוגמה.** עבור  $A \in M_n(\mathbb{F})$  אז  $f_A = (x-1)^m$ . לא בהכרח  $m_a = f_a = (x-1)^m$ , אך לפחות  $m_a \mid f_a$  – לדוגמה בעבור  $D: \mathbb{F}[x] \rightarrow \mathbb{F}[x]$  אופרטור הגירה מתקיים  $m_D = x^{n+1}$  וכי יש פולינומים שנדרש לכזאת  $n$  פעמים ע"מ  $x$  לקבלת  $0$ , לדוגמה ■.

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

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

הוכחה. נבחר בסיס  $V, B$ . יהיו  $p \in \mathbb{F}[x]$  ו-  $I_A = I_T$ . שני האגפים מותאמים ביחד, ולכן ■.

**הערה 27.** נניח ש-  $A$  אלכסונית, והע"ע השוניים הם  $\lambda_1, \dots, \lambda_k$  (כלומר  $\lambda_i \neq \lambda_j$   $\forall i \neq j$ ) אז  $f_A = \prod_{i=1}^k (x - \lambda_i)^{r_i}$ .

הוכחה. בה"כ  $A$  אלכסונית,  $\lambda_1, \dots, \lambda_k$  (המספרים בהמשך). מיצגת העתקה  $T: V \rightarrow V$  ול-  $V$  יש בסיס של ו"עימם  $v_1, \dots, v_n$ .  $B = (v_1 \dots v_n)$  כי  $v_j$  מותאים ל-  $\lambda_i$  קלשו וכך זה מותאמת. ידוע  $(\prod_{i=1}^k (x - \lambda_i))^{r_i}$ . אם נוריד את אחד המכופלים אז הע"ע שירד לא יתאפשר/לא יאפשר את הוקטור העצמי המזמין, כלומר כל הגורמים הלינארים דרושים כדי לאפס את  $T$ , ומכאן המינימליות והשווון ל-  $m_A$ . ■

**הערה 28.** אם  $A \in M_n(\mathbb{F})$ ,  $\mathbb{F} \subseteq \mathbb{K}$ , אז ניתן לחשב על  $m_A \mid A \in M_n(\mathbb{K})$  ולא משתנה ללא תלות בשדה.

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

הוכחה.

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

**лемה 4** (למה המחלק של פולינום מינימלי). יהיו  $m_T$  הפולינום המינימלי של  $T: V \rightarrow V$  ו-  $f(x) \mid m_T(x)$  וגם  $\deg f > 0$  אז  $f(T) \neq 0$ .

הוכחה. משום ש-  $f \mid m_T$  איז קיים  $g \in \mathbb{F}[x]$  כך  $f \cdot g = m_T$ . נניח בשלילה ש-  $f(T) = 0$ . אז:

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

ידוע:

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

בה"כ  $g$  מתוקן וקיים סטירה למינימליות של  $m_T$ , אלא אם כן  $(x)$  פולינום ה-0 אבל אז  $m_T = 0$  בסטירה להגדתו של פולינום מינימי.

הוכחה זהה עבור מחלק של  $A$ , עבור  $p(\lambda) = 0$  מטריצה. משפט 53. אם  $\lambda$  ע"ע של  $T$  אז בהינתן  $p(T) = 0$  מתקיים  $p(\lambda) = 0$ .

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

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

מהיות  $0 \neq v$  קיבל  $0 = p(\lambda)$  כדרוש.

"זה טבעי, זה טבעי וזה ממשש טבעי". מה זה אומר שזה לא טבעי? 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. מהכוון השני, ידוע  $m_T(\lambda) = 0$ . לפי משפט בז'  $f_T(\lambda) | (x - \lambda)m_T(x)$ . ידוע  $m_T | f_T$  וסה"כ  $\lambda$  ע"ע של  $T$ .

משפט 55.  $m_A(x) | f_A(x) | (m_A(x))^n$

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

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

בגלל ש- $n \leq 1$  אז  $m_i \leq n$   $\implies n \leq m_i \cdot n$

הוכחה זהה עבור  $T: V \rightarrow V$  עם  $\dim V = n$ . נניח ש- $g | f_A$ . אז  $g | m_A$  (שימוש!). משקנה 13 (שימוש!).

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, כך  $A = \text{diag}(A_1 \dots A_k)$ . אז מתקיים  $m_A = \text{lcm}(m_{A_1} \dots m_{A_k})$ . במקורה שלנו, הנ"ל הוא הפולינום בעל הדרגה המינימלית שמתחלק בכל ה- $A_i$ -ים. באופן כללי, מתקבל כיוצר של אידיאל החיתוך בתחום הראשי. ככלומר:

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

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

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

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

בבירור מתקיים  $g(A) = 0$  אם ורק אם  $\text{lcm}_{i=1}^k m_{A_i} | g$ . לכן  $g(A_i) = 0 \forall i \in [k]$ .

**מסקנה 14.** בפרט הע"ם הם שורשים של  $m_T$  הפוליאנום המינימלי.

**מסקנה 15.** תהי ט"ל  $T: V \rightarrow V$  ור'  $V$  מונ"ס, אז בהינתן  $U_1, \dots, U_k$  מרחבים  $T$ -שמורים כך ש- $m_T = \text{lcm}(\{m_{T|_{U_i}} : i \in [k]\})$  נניח ש- $T, S: V \rightarrow V$  ט"לים. אז:

1. אם  $T, S$  מתחלפות, אז  $\text{Im } S, \ker S$  הם  $T$ -איינוערייאנטים (ולחפץ).

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

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

4. אם  $f(T) = f(W)$  תמי'  $T$ -איינוערייאנטי, אז  $W$  גם  $f(T)$ -איינוערייאנטי.

הוכחה.

1. יהא  $v \in V$  כך ש- $v \in \text{Im } S$ , אז קיים  $u \in \text{ker } S$  כך ש-

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

ובoor

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

2. יהי  $w \in W$  כך ש- $w \in S(W)$ . קיים  $v \in V$  כך ש-

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

כי

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

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

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

ואם  $f = m_T$ , אז  $g, h$  הם הפוליאנומים המינימליים לצמצום  $T$  על תת-המרחבים לעיל בהתאם.

הבררת הכוונה ב"פוליאום המינימלי לצמצום  $T$  על תת-המרחבים": בהינתן  $T_u = T|_U: U \rightarrow U$ ,  $T = U \oplus W$  ובאופן דומה  $m_T = m_{T_U} \cdot m_{T_W}$ .

הוכחה.

- ידוע  $h = g \cdot h$  ולכן  $\exists a(x), b(x) \in \mathbb{F}[x]$  כך ש-:

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

הטענה ש- $(aT \circ gT)v \in \ker hT$  נובעת מכך ש-[כasher פועלות הפעולות בין פולינומים מוגדרת להיות הרכבה]:  
 $(hT)((aT \circ gT)v) = hT((ag(T))v) = (hag)Tv = ((agh)T)v = ((af)T)v = (aT)(fT)v = (a(T) \cdot 0)v = 0v = 0$   
(אאת כי הרכבת פולינומים קומוטטיבי, כל עולמות הדין אסוציאטיביים, וכאשר ההעתקה  $aT$  מקבל את  $0$  היא תחזיר אפס וסה"כ  $0v = 0$  כדרושים). מהכיוון השני:  
 $(gT)((bT \circ hT)v) = gT((bh(T))v) = (gbh)Tv = ((bf)T)v = (bT)(fT)v = (b(T) \cdot 0)v = 0v = 0$   
כלומר אכן  $(bT \circ hT)(v) \in \ker gT$  ו- $(aT \circ gT)(v) \in \ker hT$ . מהשוינו לעיל סה"כ אכן  $V = \ker h(T) + \ker g(T)$ . מהכוון השלישי:  
 $\forall v \in \ker gT \cap \ker hT: 0 + 0 = (aT \circ gT)v + (bT \circ hT)v = v$

זהינו,  $V = \ker g(T) \oplus \ker h(T)$ .

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

$$\begin{array}{ll} W_2 = \ker h(T) & W_1 = \ker g(T) \\ T_2 = T|_{W_2} & T_1 = T|_{W_1} \end{array}$$

וכן  $B_1$  בסיס ל- $W_1$ ,  $B_2$  ל- $W_2$ . לכן  $B = B_1 \cup B_2$  בסיס ל- $V$ . משום שהראינו ש- $W_1, W_2$  הם  $T$ -איינוארייאנטי (כי  $gT, hT$  מותחלפות):

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

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

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

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

וסתירה למה שהראינו. לכן:

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

אבל שניהם מתוקנים ולכן שוויים. וכך עבור  $h$ .

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

**דוגמה.** נסמן  $V = \ker T^2 \oplus \ker(T - I)^3$ . החלק הראשון של המשפט אומר  $f(T) = 0$ ,  $f(x) = x^2(x - 1)^3$ . החלק השני אומר שאם  $f = m_T$  אז  $x^2$  הוא הפולינום המינימלי של  $T|_{\ker T^2}$  וכן  $(x - 1)^3$  המינימלי של  $T|_{\ker(T - I)^3}$ . **משפט 59 (משפט הפירוק הפרימרי).** יהיו  $T: V \rightarrow V$   $m_T$  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 מפוצץ אז הוא כנראה חשוב"

הוכחה. באינדוקציה על  $s$

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

- **צעד:** נסמן:

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

ואז:

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

מהמשפט שקיבלנו:

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

וכדי להוכיח את החלק השני של המשפט, נגדיר

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

■

**הערה 29.** בהתאם למקרה הבסיס, מספיק היה להניח  $f = g_1 \cdots g_s = f$ , ולא היה באמת צורך להניח  $f = m_T$  ספציפית, אם רק רוצים להראות קיום פירוק (ולא צריך להראות שה  $g_i$  הם הפולינומים המינימליים לצמצום  $T$  על התמ"דים). למעשה השתמש בגרסה מוחלשת זו של משפט הפירוק הפרימרי.

**משפט 60 (תוצאה 1 ממשפט הפירוק הפרימרי).**  $T$  לכיסינה אמ"מ  $m_T = \prod_{i=1}^s (x - \lambda_i)$  מתפרק לגורמים לינאריים  $\lambda_i \neq \lambda_j$  שווים זה לזה.  $\implies \lambda_i \neq \lambda_j$

הוכחה.

לפי המשפט, אם נסמן  $(\lambda_i)$ :

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

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

אם  $T$  לכיסינה, אז הפולינום המינימי הוא  $\text{lcm}(k_i)$  של הפולינומים המינימיים של הבלוקים על האלכסון. הבלוקים על האלכסון הם  $\lambda_i$  הע"ע מוגדל 1, ולכן  $\text{lcm}(k_i)$  שלהם הוא מכפלת  $\lambda_i - x$  כאשר  $\lambda_i - x$  הע"עים השונים, ושה"כ  $m_T$  מכפלת גורמים לינאריים שונים. ■

**משפט 61 (תוצאה 2 ממשפט הפירוק הפרימרי).** נניח  $T: V \rightarrow V$  לכיסינה, וקיים  $W \subseteq V$  תמי"ת-שמור. אז  $T|_W$  לכיסינה.

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

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

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

ואז:

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

המשך בעמוד הבא

# 1.4 Jordan Form . . . . .

## 1.4.1 ~ מיציאת שורשי פולינום אופייני ממולה חמיישית ואילך

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

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

אבל (המתמטיקאי, לא מילת הניגוד ולא מילה נרדפת ליגון) הוכח שאין פתרונות לפולינומים ממולה חמיישית יותר, וגולואה מצא דוגמאות לפולינומים שאյ' אפשר לבצע עליהם נוסחת שורשים ופיתח את תורה להרחבת שדות לשם כך (תורת גלוואה). הינו הטעים העתיקים ביססו את הגיאומטריה שלהם באמצעות דברים שאפשר לבדוק עם שדה ומוחגה. באמצעות כלים של תורה גלוואה אפשר לראות מה אפשר לעשות עם האמצעים הללו, ולהוכיח שהשווים בעיות שהיוונים לא הצליחו לפתור – האם אפשר לרבע את המעגל (האם אפשר לבנות באמצעות שדה ומוחגה ריבוע שישתו שווה לשטח המעגל), או במילים אחרות, האם אפשר למצוא את  $\sqrt{\pi}$  – אי אפשר כי זה לא מספר אלגברי. שאלות אחרות היו, בהינתן קוביה, האם אני יכול למצוא קוביה בונפח כפול? באותה מידת אי אפשר למצוא את  $\sqrt[3]{\pi}$ . שאלת אחרת הייתה האם אפשר לחלק זווית ל-3 חלקים שווים.

גולואה הראה ש כדי לעשות זאת צריך למצוא שורשים שלושים של כל מני דברים, ושבאמצעות סרגל ומוחגה אי אפשר לעשות זאת. בעיות שהיו פתוחות לעולם המתמטי במשך אלפי שנים נפתרו בעזירת אותן התורות. בכלל שאין אלגוריתם למציאת פולינום ממולה חמיישית ואילך, ננסה לפתח כלים נוספים שיעזרו לנו למצוא שורשים לפולינומים הללו במקרים פרטיים.

אבל ניאלץ להabil את משפטה עליו כשות משלחת בגיל 26. גלוואה מת בגיל 21 מדו-krab.

**מסקנה 16** (מסקנת הבדיקה של גלוואה). לא לכת לדווידרב.

■ הוכחה. ההוכחה מתקדמת ועוסקת בתורת גלוואה.

**הגדרה 46.** בהינתן  $A$  לכסינה אמ"מ  $f_A^{\text{red}} := \prod_k (x - \lambda_k)^{r_k} \cdot f(x) = \prod_k (x - \lambda_k)^{r_k}$   $\forall i \neq j: \lambda_i \neq \lambda_j$ .  
**משפט 62.**  $m_A | f_A^{\text{red}}$ .

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

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

**משפט 63.**  $A$  לכסינה אמ"מ  $f_A^{\text{red}}(A) = 0$ .  
**лемה 5.**  $f_A^{\text{red}} | m_A$  לכסינה.

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

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

■ אם  $m_A | f_A^{\text{red}}$  אז  $m_A$  מכפלה של גורמים לינארית זרים, וראינו גירירה לכלסיניות.

הוכחת המשפט באמצעות הלמה.  $A$  לכסינה אמ"מ  $m_A(A) = f_A^{\text{red}}$ ,我们知道  $m_A = f_A^{\text{red}}$ , ואנו ידועים כי  $0 = m_A$  לכסינה אמ"מ  $f_A^{\text{red}}(A) = 0$ .

משום ש- $f_A^{\text{red}}$  כולל את כל הגורמים הלינאריים של  $f_A$ , עבור  $\deg f_A > 4$  נוכל למצוא את  $f_A^{\text{red}}$  (באמצעות משפט 62, אגניו אויקלדי, וחילוק פולינומים) ולקיים שהוא ממולה קטנה יותר, ואז נפרק גורמים לינאריים ל- $f_A^{\text{red}}$  במקומות, ואז כבר יהיה קל למצוא את הריבוי כי נוכל להוציא מ- $f_A^{\text{red}}$  גורמים לינאריים כגורם משותף החוצה.

## **1.4.2 ~ צורת גירזון לאופרטור לינארי נילפוטנטי**

### **(1.4.2.1) נילפוטנטיות**

**הגדירה 4.7.** יהי  $T: V \rightarrow V$  פורץ ל- $T'$  אם קיימים  $U, W \subseteq V$  כך ש:  $T: V \rightarrow U$  ו- $T': W \rightarrow V$  נאמר ש- $V$  מרכזה ל- $T'$  אם ישרים  $y \in V$  ו- $x \in U$  כך ש- $T'(y) = x$  ו- $T(x) = y$ .

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

**הגדה 48.** יהי  $V$  אופרטור וקן  $V \subseteq W$  תם". נאמר ש- $W$  איז-פריק ביחס ל- $T$  אם הוא לא פריק ל- $T$ .

**הגדירה 4.9.**  $T: V \rightarrow V$  נקראת העתקה יילופוטנית אם קיים  $\mathbb{N} \in n$  כך ש- $A^n = 0$ . באופן דומה  $A$  תקרא מיטריצת יילופוטנית אם  $\exists n \in \mathbb{N}: A^n = 0$ .

**הגדלה 50.** עבור  $n$  המינימלי שעבורו  $0/A^n = 0$ , אז  $n$  נקרא דרגת היילופונטיות של  $T/A$ , ומסמנים "

**משפט 64** (תוצאה 3 ממשפט הפירוק הפרימרי). בהינתן  $V$  אי-פרק ביחס ל- $T$ , ובנהה ש- $(x)$  מותפצל לגורמים לינאריים, אז  $\lambda^r$  על  $C$ .  $m_T(x) = (x - \lambda I)^r$ . נסח על  $T - \lambda I$  נילפוטנטית ו- $r = n(T - \lambda I)$ .

הוכחה. נפרק למקרים.

- אם  $m_T(x)$  לא מתפרק, הוא בהכרח לא קבוע אחרית  $0 \neq m_T(T)$  וסתירה, לכן  $m_T(x) = (x - \lambda)$  לינארי כלשהו (כי אם לא לינארי ניתן לפרק לגרומים לינאריים ואז  $m_T$  מתפרק וסתירה). סימנו עבור  $r = 1$ .

- אם  $(x - \lambda)^r$  מתרפרק, אז נפרק לגורמים ליניאריים (הנחנו שאנו מעל שדה סגור אלגברתי) ונקבל  $m_T = g_1 \cdots g_i$  כאשר  $g_i$  ליניאריים, דהיינו ממשפט הפירוק הפרימרי, נניח בשליליה  $\gcd(g_i, g_j) = 1$  ומהיות  $m_T$  מותוקן נקבל  $\ker \bigoplus_{i=1}^r \ker g_i(T)$  כלומר  $m_T(x) = g_i^r = m_T(x)$  והוא מהצורה  $V = \ker \bigoplus_{i=1}^r \ker g_i(T)$  ולכן  $V$  פריק וסתירה. דהיינו  $g_i = g_j$  וס"כ  $m_T(x) = g_i$  הוא מהצורה  $(x - \lambda)^r$ .

עתה ניתן להוכיח את הטענה השנייה של ההוכחה (ש- $I - \lambda I$  מיל' מדרגה  $r$ ). משום ש- $r$  מושך נובע  $m_T(x) = (x - \lambda I)^r$  (ולכן  $n(T - \lambda I) \leq r$ ) וממה ניתן למסיק  $m_T(x) = (x - \lambda I)^r$ .

נסמן  $\lambda I - S = T$  בהקשר לעיל. עוד כדאי לבדוק ש- $V$  הוא  $S$ -איווריאנטי (אך לא בהכרח איד-פריק ביחס ל- $S$ ) שכן  $S(V) = T(V) - \lambda V \in V$  מוגדרות ככפל בסקלר  $\lambda$  ולחיבור נגיד.

מה למדנו? שימושים שאנו יכולים לפסק (משמעות ההחלטה הprimari) את  $T$  למרחבים  $T$ -איויריאנטיים פרקיים מינימליים, אז לכל  $U_i$  כזה נוכל להגיד  $I_i - \lambda_i I = S_i$  כזו כך שהיא נילפוטנטית. אם נוכל להבין טוב מה  $S_i$  עושים למרחב שהוא שמורה עליון, נוכל להבין באופן כללי מה החטקה  $T$  עשויה לכל אחד מהמרחבים אליהם פריקנו אותה.

**למה 6.** תהי  $T$  העתקה כללית, אז אם  $\ker T^i = \ker T^{i+1}$  לכל  $i \geq j$  מתקיים  $\ker T^i = \ker T^j$   $\forall i > j : \ker T^i \supseteq \ker T^j \wedge \text{Im } T^i \subseteq \text{Im } T^j$

**משפט 65.** תהי  $T: V \rightarrow V$  העתקה מעל מ"ו<sup>\*</sup> נסימן, אז  $\ker T^F \subseteq \ker T^{F+i}$  ו-  $\text{Im } T^F \subseteq \text{Im } T^{F+i}$ .  $\forall i \in \mathbb{N}: \ker T^{F(T)} = \ker T^F$  ו-  $\text{Im } T^{F(T)} = \text{Im } T^F$ .

הוכחה. מlama 7, בהכרח:

$$\ker T \subset \ker T^2 \subset \ker T^3 \subset \dots \subset T^i \subset \dots \subset V$$

נניח בשלילה שכל ההכלות עד  $n = i$  חלשות, ממשפט נסיק:

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

כלומר יש  $n$  מספרים טבעיים שונים בין  $\ker T$  ובין  $n$  (לא כולל) ולכן  $\dim \ker T < n$ . דהיינו קיימים  $T^i$  ו- $T^{i+1}$  משלמים  $\ker T^{i+1} = \ker T^i$ . נקבל  $\dim \ker T^i = \dim \ker T^{i+1}$ . נזכיר ש- $i \geq 0$  מתקיים  $\text{Im } T^i \subseteq \text{Im } T^{i+1}$ . לכן  $\text{Im } T^i = \text{Im } T^{i+1}$  ו- $i \geq 0$  מתקיים  $\text{Im } T^i = \text{Im } T^{i+1}$ .

**משפט 6.6.** בהינתן  $T$  העתקה נילפוטנטית, אז  $\mathcal{F}(T) = n(T)$ .  $\mathcal{F}(T) = n(T)$ .

### 1.4.2.2) שרשאות וציקליות

**הגדה 51.** קבוצה מהצורה  $\{v, T_1v, \dots, T^{k-1}v\}$  כאשר  $T^{k+1}v = 0$  והוא המינימלי, נקראת שרשota. **משפט 67.**  $V \rightarrow T: V \rightarrow V$  נילפוטנטית, אז כל שרשota היא בת"ל.

הוכחה. יהיו  $\alpha_k \in \mathbb{F}$  כך  $\sum_{i=0}^k \alpha_i T^{(i)}(v) = 0$ . נניח בשיילה שהצירוף 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  $0 \neq \alpha_j, T^{n-1}$  וזה סתירה. ■

**תזכורת.** תמ"ו שקיימים לו בסיס שהוא שרשota, נקרא ציקלי.

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

$$V = \left\{ f: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R} \mid f \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = p(x) + h(y) \mid n \geqslant 0 \right\}$$

ו- $T$  אופטור הגירה הפורמלית. כדי ש- $V$  יהיה ציקלי, נדרש למצוא בסיס ציקלי שמדובר הוא לכל היותר דרגת הנילפוטנטיות. נניח ש- $V$  נילפוטנטית  $n(T) = n+1$ , וידוע ש- $\dim V = 2n+1$ , ולכן  $\dim V = n+1$  וכאן לא יכול להיות בסיס שרשota. לכן  $V$  אינו  $T$ -ציקלי.

**הערה 30.** הינה  $T: V \rightarrow V$  נילפוטנטית ו- $n \leqslant \dim V = n$ . אז  $n \leqslant n(T)$  וישנו שווין אמ"מ  $V$  ציקלי. **משפט 68.** אם  $T: V \rightarrow V$  נילפוטנטית ו- $V$  ציקלי אז  $V$  אידי-פריק ל- $T$ .

הוכחה. נניח בשיילה שישנו פירוק לא טרווייאלי של  $V$  ל- $T$ . אז  $V = U \oplus W$  לא טרווייאליים. נסמן  $u \in U, w \in W$  כך  $u = u + w$ . וידוע  $n < n(U) + n(W) = k$ . בה"כ  $k \geqslant \ell$ . נסמן  $B_v = \{v, T_1v, \dots, T^{k-1}v\}$ .

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

אך משום ש- $T$  נילפוטנטית אז  $n(T|_U), n(T|_W) \leqslant k$  ולכן בפרט  $n(T|_U), n(T|_W) < k$  אבל  $T^k v \in B_v$  ולכן  $0 = T^k v$ .

**משפט 69.** תהי  $T: V \rightarrow V$  נילפוטנטית ונניח  $U$  תת-מרחב של  $V$  והוא  $T$ -אנוואריאנטי וציקלי, אז עבור  $S = T|_U$ :

$$\dim U \leqslant n(T). \quad 1.$$

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

הוכחה.

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

**הגדה 52.**  $T(U) = \text{span}(T_1v, \dots, T^k v)$  וא"ז  $T(u) = T(\text{span}(v, \dots, T^k v)) = \text{span}(T_1v, \dots, T^k v)$  זו קבוצה בת"ל ופורש ■ את  $(U)$  ולכן  $\dim T(U) = \dim U - 1$ .

**משפט 70.** לכל  $V$  מ"וו,  $V \rightarrow T: V \rightarrow V$  נילפוטנטית קיים תמ"ו ציקלי מקסימלי.

הוכחה. קיימים  $v \in V$  כך  $0 \neq v \neq T_1v, \dots, T^{n(T)-1}v$  ומטעה מקודם בת"ל ולכן  $\dim U = n(T)$ .

**משפט 71.** נניח  $U \subseteq V$  תמ"ו ציקלי מקסימלי. אז:

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

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

הוכחה.

1.  $T(U) = \dim U - 1$ . טענה:

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

וסייםמו.

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

עתה נוכיח שווין באמצעות שיקולי ממד. 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 סתריה 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 כורת מייקל ג'ורדן לאופרטור נילפוטנטי

**משפט 72** (המשלים הישר לתמ"ו ציקלי מקסימלי). נניח  $T: V \rightarrow V$  ט"ל לינארית נילפוטנטית,  $V \subseteq U$  תמ"ו ציקלי מקסימלי אז קיימים  $W \subseteq V$  תמ"ו  $T$ -איוואריאנטי כך ש- $W = U \oplus W'$

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

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

צעד: ("עד", מעבר, אותו דבר, תקרוו להアイ שבא לכט") נניח שאנו יודעים את נכונות הטענה עבור  $n(T) - 1$ . נוכיח עבור  $n(T) = n$ . נצמצם את  $T|_{T(V)}$  ציקלי מקסימלי. לכן, לפי ה.א. קיימים  $W_1$  והוא  $T$ -איוואריאנטי כך ש- $T(V) = T(U) \oplus W_1$ .

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

**лемה 8.** ("למה א") לאו דוקא סכום ישר) וגם  $U \cap W_1 = \{0\}$ .

**лемה 9.** ("למה ב") בהינתן  $U \subseteq V$  ו- $W_1 \subseteq W_2 \subseteq V$  ו- $U + W_2 = V$  וגם  $U \cap W_1 = \{0\}$  אז קיימים  $U \oplus W' = V$  ו- $W_1 \subseteq W_2 \subseteq W'$ .

נניח שהוכחנו את הلمות. יהיו  $w \in W_1$  ו- $w \in W_2$  ולכן  $w \in W$ . אז מצאנו  $W'$  תמ"ו של  $V$  כך ש- $W' \subseteq W_2$  ו- $W_1 \subseteq W'$ . ■

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

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

הוכחה. יהיו  $v, u \in V$ , נביט ב- $T(v - u) \in U$ ,  $w_1 \in W_1$  כך ש-:

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

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

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

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

ידוע ש-:

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

■

**מסקנה 17.** ט"ל נילפוטנטית אז  $V$  אי-פריק ל- $T$  אם"מ  $V$  ציקלי.

הוכחה.

$\implies$  זה משפט שכבר הוכחנו

$\Leftarrow$  נניח  $V$  אי-פריק. אז קיים  $V \subseteq U$  תמי'ו ציקלי מקסימלי. לפי המשפט קיים  $W \subseteq V$  תמי'ו  $T$ -איוואריאנטי כך ש- $U, W$  תמי'ום איוואריאנטי. אם  $\{0\} = U = V$  ובפרט ציקלי. אחרת, מא-פריקות  $V$  ל- $T$ , נסיק ש- $V = U$  ולבסוף  $V = \{0\}$  ציקלי.

■

**משפט 73** (משפט ג'ורדן בעבר  $T$  נילפוטנטית 1). תהי  $V \rightarrow T: V$  נילפוטנטית אז קיים פירוק של  $V$  לסכום ישיר של  $V = \bigoplus U_i$  כאשר  $U_i$  הם  $T$ -ציקליים.

הוכחה. באינדוקציה על המשפט הקודם: נמצא ב- $V$  ציקלי מקסימלי כלשהו. אז קיים  $W \subseteq V$  תמי'ו  $T$ -שמור כך ש- $= \dim V$ . ידוע  $W \rightarrow T|_W: W \rightarrow U_1 \oplus W$ .

**משפט 74** (משפט ג'ורדן בעבר ט"ל נילפוטנטית 2). עבור  $V \rightarrow T: V$  נילפוטנטית, קיימים בסיס  $B$  של  $V$  שהוא איחוד של שרשראות.

**מסקנה 18.** 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 75** (יחידות צורת ג'ורדן בעבר ט"ל נילפוטנטית). עבור  $V \rightarrow T: V$  נילפוטנטית, אז בכל הפירוקים של  $V = \bigoplus U_i$  עבור  $U_i$  ציקליים (אי-פריקים) אז מספר התיאמרחב מממד נתון הוא זהה עבור כל פירוק.

הוכחה. באינדוקציה על  $n = n(T)$ .

- עבור  $n = 1$ , העתקת הד-0.  $V$  מתפרק לסכום ישיר 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 מממד, ונניח שרשימת הגודלים היא:

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

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

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

ידוע:

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

(הפרקן ל- $s$  ו- $t$  דרוש כדי שהפרקן לעיל לא כולל אפסים כאשר מפעילים את  $T$ ) ידוע  $a_i - 1 = b_i - 1$  כי אינדקס הנילפוטנטיות קטן ב-1 בהחלת  $T$

משפט המגדים 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  $T$  נילפוטנטית דומה למטריצת ג'ורדן יחידה, עד כדי שינוי סדר הבלוקים.

למה זה נכון? כי הגודל של בלוק הוא הממד של התמ"ו שנפרש ע"י וקטורי הבסיס שמתאימים לעמודות הללו. למעשה, בכך הבנו לחולוטן כיצד העתקות נילפוטנטיות מתנהגות. עשינו רצוקציה למקורה הפרטני של נילפוטנטיות, ועתה ננסה להבין את המקורה הכללי. ניעזר בתוצאה 3 משפט הפירוק הפרימרי לשם כך.

**מסקנה 19.** כל פירוק אינוריאנטי של  $T$  נילפוטנטית הוא איחוד של מרחבים ציקליים הניטנים ע"י איזשו בסיס מג'ורדן.

הוכחה. תהי  $T$  נילפוטנטית מעל  $V$  והוא פירוק  $T$ -אינוואריאנטי. אז  $|T|_{W_i}$  נילפוטנטית, וממשפט נתנו לפරקה  $B_j^i = \bigoplus_{j=1}^{k_i} Z_j^i$  שמדובר  $T$ -ציקליים ובפרט  $T$ -ציקליים. סה"כ  $T$ -ציקלי של  $V$ , ולכן בהינתן בסיס של  $W_j^i$  קיבל ש-  $\bigoplus_{i=1}^k B_j^i$  בסיס מג'ורדן. וסה"כ  $W_i$  ניתן ע"י איחוד של מרחבים ציקליים מצורת הג'ורדן.

■

**лемה 10.** נניח  $V = \bigoplus_{i=1}^k U_i$  כאשר  $U_i$  הוא  $T$ -אינוואריאנטי (או נדרש 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: יותר כתרגיל בעבר הקורא.

### 1.4.3 ~ צורות ג'ורדן לאופרטור לינארי כללי

**הגדרה 53.** בלוק ג'ורדן אלמנטרי עם ערך  $\lambda$  הוא בלוק מהצורה:

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

**הגדרה 54.** בהינתן  $V \rightarrow T$ :  $T$  בסיס  $B$  נקרא **בסיס מג'ורדן** אם  $[T]_B$  היא מטריצה עם בלוקי ג'ורדן מינימליים על האלכסון.

**משפט 76 (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  $V$  לתתי-מרחבים, שכל אחד מהם משוויך לערך עצמי  $\lambda$ . נעשה זאת בשתי גישות – הראשונה באמצעות משפט הפירוק הפרימרי, והשנייה באמצעות פירוק למרחבים עצמיים מוכלים (שיי הפירוקים מניבים את אותן המרחבים).

2. נתבונן על המרחבים הללו, ונסיק שיש העתקה ציקלית עליהם, שאנו חנו כבר מכירים את צורת הג'ורדן שלה. היא תאפשר לנו לפרק את המרחבים שקיבלו לתתי-מרחבים ציקליים, עם בסיס שרשראת שנตอน לנו צורת ג'ורדן.

### 1.4.3.1) בעזרת פירוק פרימרי

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

הוכחה באמצעות פירוק פרימרי. נניח ש- $f_T(x)$  מתפרק לחלוטין. מהגרסה החלה של משפר הפירוק הפרימרי (ראה הערכה תחתיו), ממשפט קיילי-המילטון  $f_T$  מופיע את  $T$ , ותחת הסימון  $f_T(x) = \prod_{i=1}^s (x - \lambda_i)^{d_\lambda}$  מתקיים:

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

כאשר  $U_n \dots U_1$  הם  $T$ -איווריאנטיים. מושם ש- $U_i$  האידי-פריקים ביחס ל- $T$ , ו- $T$  שמורים. היות שהם אי-פריקים  $S|_{U_i} = T - \lambda I$ . נגיד  $I - \lambda I$  הוא  $T$ -איווריאנטי אם והוא  $S$ -איווריאנטי (טענה שראינו בעבר). ראיינו ש- $S|_{U_i}$  היא נילפוטנטית שכן ממשפט הפירוק  $(T - \lambda_i)^{r_i}$  מופיע את  $T|_{U_i}$  ( $T - \lambda_i$  לא בהכרח מינימלי, שכן  $f_T$  לא בהכרח מינימלי) ולכן  $0 = f|_{U_i}(T) = (T - \lambda_i)^{r_i} = S^{r_i}$ , כלומר  $S|_{U_i}$  נילפוטנטית. לכן  $S|_{U_i}$  קיום צורת ג'ורדן, משמע קיים לה בסיס מג'ורדן  $\mathcal{B}_i$  כך ש-:

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

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

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

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

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

זהי צורת הג'ורדן של מטריצה כללית.

במילים אחרות – נעזרנו בפירוק פרימרי "מ' לפרך את המרחב למרחבים  $T$ -איווריאנטיים פריקים מינימליים (בשימוש נראת שאלות המרחבאים העצמיים המוכלים של  $T$ , שקיימים כל מיני תוכנות נחמדות) ואת המרחבאים אליהם פירקנו, ניתחנו בעזרת צורת ג'ורדן להעתיקות נילפוטנטיות.

**משפט 77.** צורת ג'ורדן היא ייחידה עד כדי סדר בלוקים.

### 1.4.3.2) בעזרת מרוחבים עצמיים מוכלים

בגישה זו נוכל לפתח את צורת ג'ורדן למטריצה כללית ללא צורך בפירוק פרימרי, פולינום מינימלי, ממשפט קיילי-המילטון וכו'. זו גישה יותר אלמנטרית ופשטית, ואם מבינים אותה האלגוריתם המסורבל למציאת צורת ג'ורדן הופך לאינטואיטיבי בהרבה.

**הגדרה 55.** המרחב העצמי המוכל של  $\lambda$  הוא מ"ז:

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

**משפט 78.** המרחב העצמי המוכל הוא מ"ז.

**מסקנה 20.** באופן מיידי נסיק  $\tilde{\mathcal{N}}_\lambda \subseteq \mathcal{N}_\lambda$ .

**הגדרה 56.** וקטור עליי מוכל הוא וקטור  $v \in V$  כך ש- $\forall i \in [n]: T^{(i)} v = \lambda v$ .

**הערה 31.** החלק הזה ואילך, איז סוף הפרק, הינו הרחבה של בלבד ואילו אינם משפטיים המופיעים בקורס. עם זאת, המשפטים להלן מאפשרים להבין הרבה יותר טובות את צורת ג'ורדן, ולעתים קרובות ת策רכו להוכיח אותם בעצמכם.

**הערה 32.** מרגשימים אבודים? אני ממש ממליץ על **הסדרה** הבאה (פרק 36-42) (שליחה למי שהמליץ לי על זה במקור, אני לא זכר מיה זה היה אז אני לא אוכל לתת קרדיט).

**משפט 79.** תהי העתקה  $T$  כללית ו- $\mathbb{F} \in \lambda$  סקלר, אז  $\tilde{\mathcal{N}}_\lambda = \mathcal{N}(T - \lambda I)^{\dim V}$  (כאשר  $\mathcal{N}$  המרחב המופיע/הקרナル של המטריצה)

הוכחה. נוכיח באמצעות הכלה דו כיוונית. הכוון  $\lambda \in \mathcal{N}(T - \lambda I)^{\dim V} \subseteq \tilde{\mathcal{N}}_\lambda$  טרויאלי. יהיו  $v \in \mathcal{N}(T - \lambda I)^{\dim V}$  ו- $\lambda \in \mathcal{N}(T - \lambda I)^j$  ( $j > \dim V$ ) (ולכן  $(T - \lambda I)^{\dim V} v = 0$  ו- $(T - \lambda)^j v = 0$ ). נסיק מעקרון ההחלפה:  $\mathcal{N}(T - \lambda I)^{\dim V} = \mathcal{N}(T - \lambda I)^j$

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

**משפט 80.** בהינתן  $v$  ו" $\in$ " מוכלל של  $T$ , קיים (מהגדירה) ייחיד  $\lambda_i$  כך ש-

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

מסתבר, שאפשר לפרק את המרחב למרחבים עצמאיים מוכללים, ומשם אפשר להסיק מה קורה בהם ביתר פרטים בעזרת העתקות נילופנטיות.

**משפט 81.** הטענות הבאות מתקיימות:

- $$\text{.1} \quad \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i} \text{ הוא } T\text{-איוריאנטי.} \\ \text{.2} \quad (T - \lambda_i I)|_{\tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}} \text{ נילפוטנטית.}$$

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 קיימ  $k \leq \mathcal{F}(T)$  ש- $(T - \lambda I)^k v = 0$ . נפעיל את  $T$  על שני האגפים ונקבל  $(T - \lambda I)^{k+1}v = 0$ . אבל  $T(0) = 0$  ולכן  $\tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i} \subseteq \text{סה"כ } T.v \in \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$ .

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

3. הוכחה זו נכתבה בערתו האדיבה של (chatGPT) נסמן  $\tilde{\mathcal{N}}_{\lambda_i} = U$ , ונוכיח את הבסיס של  $U$  לבסיס של  $V$  כך שנוצר מ"ז  $W$  כך  $W = V \oplus W$ . משפט  $p_T(x) = p_{T|_W}(x) \cdot p_{T|_U}(x)$ . מסעיף קודם דוע ש-  $S := (T - \lambda_i I)|_U$  ש-  $S|_U = T|_U - \lambda_i I$ . נקבע נילפוטנטית, שכן  $n \in \mathbb{C}$  ש-  $S|_U^n = 0$ . נכתוב את  $T$  באופן הבא:  $T|_U = S|_U + \lambda_i I \implies T = T|_U - \lambda_i I + \lambda_i I = S|_U + \lambda_i I$ . נקבע שתי הבחנות:

- גסיק משתי הטענות הללו שתי מסענות:
    - $S|_W$  היפיכה, שכן בבירור  $U = \ker S|_W \subseteq \ker(T - \lambda_i I) = V_{\lambda_i} \subseteq \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$
    - $\ker S \subseteq W \cap U = \{0\}$  וכאן  $\lambda_i \in U = \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$  ולכן  $\lambda_i \in \ker T|_U$ , והיחידות נובעת מכךSCP

נסיך משתי הטענות הללו שתי מסקנות:

- מהיות  $\lambda_i$  היחיד של  $|U, T|$ , ומהיות  $\deg p_{T|_U} = \dim U$ , ויחדיו עם ההנחה שאחנו בשדה סגור אלגברית,  $p_{T|_U}$  בהכרח מרכיב מ- $\dim U$  גורמים ליניאריים שהם  $(x - \lambda_i)$ .
  - $\lambda_i$  אינו ע"ש של  $|W, T|$ , בגלל שאם (בשלילה)  $\lambda_i$  ע"ש של  $|W, T|$  עם ו"ע  $v$  אז  $v$  הוא  $\lambda_i v = T|_W(v) = Sv + \lambda_i v$  ומוכיחו אגפים נקבל  $S|_Wv = 0$ , כלומר  $v = 0$  (כי  $S|_W$  הפיכה) ואז  $v$  לא ו"ע וסתירה.
  - סחה"כ, מהיות  $(x) = p_{T|_W}(x) \cdot p_{T|_U}(x)$  קיבל שהריבוי האלגברי של  $(x - \lambda_i)$  בא אך ורק מ- $p|_{T|_U}$  ושם הריבוי הוא  $U$ , כלומר סחה"כ הריבוי האלגברי של  $\lambda_i$  בהעתקה  $T$  הוא  $\dim \tilde{V}_{\lambda_i} = \dim U$ .

**הגדה 57.** *v* הוא י"ע עצמי מורחב של  $\lambda_i$  מזוגה  $k$  אם והוא ו"ע עצמי מורחב של  $\lambda$  מזוגה  $k$  אם הוא כה ש-

**משפט 82** (פירוק המרחב למרחבים עצמאיים מוכללים). נניח שאנוחנו ב- $M$  סגור אלגברית (אפשר להרחיב לכך במידת הצורך). אז לא- $T$  יש ע"י  $\lambda_k \dots \lambda_1$  כלשהם. בהינתן  $V$  מ- $M$  ו- $T$  העתקה לינארית, מההרחבה יש לה ערכים עצמאיים  $\lambda_k \dots \lambda_1$  כלשהם.

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

הוכחה. נתחיל מלהוכיח שהחיתוך בין שני מרחבים עצמיים בסקל שמי' ע"י עצמים מוכללים שייכים לע"י רגיל חיד של  $T$ . ניעזר בכך ש-  $d_{\lambda_i} = \dim \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$ , 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  $n$  שכו  $p_T(x)$  פולינום ממעלה  $n$ . לכן משפט יש ■ סכום ישיר כדרוש.

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

הוכחה באמצעות מרחבים עצמיים מוכלילים. תהי העתקה  $T$ . מפרקות הפולינום האופייני יש לה  $\lambda_1 \dots \lambda_k$  ע"ם כלשהם. משפטו:

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

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

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

ולכן אפשר לשרר את הבסיסים לכדי בסיס מג'ורדן:  $\mathcal{B} = \bigcup_{i=1}^k \mathcal{B}_i$ , ואנו:

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

שרשור של בלוקי ג'ורדן. ■

**הערה 33.** מיחידות צורת ג'ורדן, הצורה המתבקשת מפירוק פרימרי ומפרק של מרחבים עצמיים מוכללים היא זהה. דרך אחרת לראות את זה, היא שהמרחבים אליהם פירקנו פרימריה שהם  $(T - \lambda_i)^{d_{\lambda_i}} = \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda_i}$  בכל מקרה.

#### 1.4.4 ~ תוצאות מיוחדות ג'ורדן

**משפט 83.** כמוות בלוקי הג'ורדן לע"ע לא היא הריבוי הגיאומטרי.

הוכחה. נראה שהריבוי הגיאומטרי  $\lambda$  שווה לכמות בלוקי הג'ורדן השיערים ל- $\lambda$ . בוחינתן בלוקי ג'ורדן  $(\lambda) \dots (\lambda)$  השיערים ל- $\lambda$ , ידוע שלכל אחד מהם קיים בסיס שרשראת  $\{v, (\tilde{T})v, \dots, (\tilde{T})^{k_i}v\}$  כאשר  $B_i = \{v, (\tilde{T})v, \dots, (\tilde{T})^{k_i}v\} = T - \lambda I$ . כמו כן ידוע  $\tilde{T}w_i = 0$  בلتוי תלויים לニアרית כך  $\tilde{T}w_i = \lambda w_i$ ,  $w_i \in \ker \tilde{T}$  כלומר  $Tw_i = \lambda w_i$ , ומכאן  $w_1 \dots w_{r_\lambda} \dots w_1$  בلتוי תלויים לニアרית וה- $\text{span}\{\tilde{T}w_i\}_{i=1}^{\ell} \subseteq \text{span}\{(\tilde{T})^{k_i}w_i\}_{i=1}^{\ell} = \mathcal{V}_{\lambda}$ .

- חסם עליון:** לכל  $k_i$  ידוע ש- $(\tilde{T})^{k_i+1}v = 0$  (ולומר  $T((\tilde{T})^{k_i}v) = (\tilde{T})^{k_i+1}v = 0$ ) והוא המקסימלי שלא מופיע את  $v$ , משוםSCP שכל השרשאות בלתי תלויות לニアרית (אחרת השרשור שלhn לא יהיה בסיס), בהכרח  $\mathcal{V}_{\lambda} = \text{span}\{(\tilde{T})^{k_i}w_i\}_{i=1}^{\ell}$ .

- חסם תחתון:** מהחסם העליון, כל  $w_i$  יכול להיות סיום של שרשראת, וכך יש לפחות  $r_\lambda$  שרשאות שונות (שים לב: יש לנו חופש בבחירה הבסיס  $w_{i=1}^{r_\lambda}$ , ומכאן החופש בבחירה הבסיס המג'ורדן), ומכאן החסם התחתון. ■

**משפט 84.** כמוות הוקטורים בסיס המג'ורדן המשויכים ל- $\lambda$  היא הריבוי האלגברי  $d_{\lambda}$  (ניסוח אחר: סכום גדי הבלוקים השיערים ל- $\lambda$  בצורת הג'ורדן הוא  $d_{\lambda}$ ). ■

הוכחה. ראיינו בצורת ג'ורדן בעזרת פירוק למרחבים עצמיים מוכללים, שמספר הוקטורים השיערים ל- $\lambda$  הוא  $\dim \tilde{\mathcal{V}}_{\lambda}$  ידוע ■ שהוא מ"ז מממד  $d_{\lambda}$ . סה"כ הראינו את הדורש.

**משפט 85.** בלוק הג'ורדן המשויך ל- $\lambda$  הגדול ביותר, היא הריבוי של  $(\lambda - x)$  בפולינום  $m_T(x)$ .

הוכחה. ראיינו שבבלוק הג'ורדן  $J_a(\lambda)$  מגע מפירוק ג'ורדן של  $S = (T - \lambda)_{\tilde{\mathcal{V}}_{\lambda}}$ . הבלוק הכי גדול בצורת הג'ורדן של  $S$  נילפוטנטית, היא השרשת הכל ארכואה של  $S$  ב- $\tilde{\mathcal{V}}_{\lambda}$ . משום ש- $\ker S^k = S^{n(S)} = \{v \in [n] \mid k \in [n]\}$  הרששת הארכואה ביותר האפשרות היא  $Sv, S^2v, \dots, S^{n(S)}v$  והיא קיימת כי הסדרה זו בת"ל עברו עליה (אחרת  $(S)^n$  לא החזקה המינימלית שמאפסת את  $S$  וסתירה). ■

ראינו ש- $m_T$  הוא  $\text{lcm}$  של הצמצום של  $T$  למרחבים  $T$ -איינוראינטיים, ומשום שכל  $\tilde{N}$  בעל פולינום אופיני  $(x - \lambda_k)^{d_{\lambda_i}}$  ב

- $k \in [r_\lambda]$

 מחלק את  $m_{T|_{\tilde{N}_\lambda}}(x) = (x - \lambda)^k$ , ובגלל ש- $\gcd((x - \lambda_i)^k, (x - \lambda_j)^m) = 1$  כלשהו. איז:

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

דיהינו,  $\text{lcm}$  הוא פשוט כפל של הפולינומים המינימליים של  $T|_{\tilde{N}_\lambda}$ . לכן, תחת הסימון  $m_\lambda$  להיות הריבוי של  $\lambda$  בפולינום  $m_T$ , בהכרח  $(x - \lambda)^{m_i} = m_{T|_{\tilde{N}_\lambda}}(x)$ . מהגדרת פולינום מינימי,  $m_\lambda$  הוא המינימי כך  $0 = (T - \lambda)^{m_i}$  לעומת  $(T - \lambda)^{m_i} = S^{m_\lambda} = 0$ . סה"כ  $m_\lambda$  דרגת הנילפוטנטיות של  $S$ . הראנו ש- $(S|_J)$  השרשרת המקסימלית בצורה הגירדן של  $S$ , וסה"כ בлок הגירדן הנדול ביותר של  $J(\lambda)$  הוא  $m_\lambda$  הריבוי של  $(x - \lambda)$ .

**משפט 86.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{K})$  מטריצה, כאשר  $\mathbb{K}$  סגור אלגברית. אז  $A \sim A^T$ .

הוכחה. ממשפט ג'ירדן ל- $A$  יש צורת ג'ירדן  $\Lambda$ , כלומר קיימת  $P$  הפיכה כך  $P^{-1}\Lambda P = A$  ו- $\Lambda$  מטריצה אלכסונית עם בלוקי ג'ירדן. נבחן בכך ש- $A^T = (P^{-1}\Lambda P)^T = P^T\Lambda^T(P^{-1})^T = P^T\Lambda^T(P^{-1}) = A$ . כלומר  $\Lambda \sim \Lambda^T$ . נותר להוכיח  $(e_1 \dots e_n) \rightarrow (e_n \dots e_1)$ . סה"כ אכן כל בלוק ג'ירדן  $J_i(\lambda)$  מתקיימת מעבר לבסיס הסדור  $(J_i(\lambda)^T \sim (e_n \dots e_1))$ .

**משפט 87.** 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 הרחבת  $\mathbb{K}$ . מעל  $\mathbb{K}$ , ל- $A$  יש צורת ג'ירדן  $A = P^{-1}NP$  כך ש- $N$  מטריצת בלוקים הכללת לפחות  $k$  בלוקים, כאשר הבלוק  $\square_i$  יסמן להיות הבלוק הכלל את בלוקי הגירדן המשויכים לע"ע  $\lambda_i$ . איז  $\square_i$  מטריצה משולשית עליונה מוגדל  $d_i$  (ממשפט קודם, לפיו כמהות הוקטורים המשויכים לע"ע  $\lambda$  היא  $d_\lambda$ ) עם  $\lambda_i$  על האלכסון ולכון  $\det \square_i = \lambda_i^{d_i}$ . מדר邏מיגנטה של מטריצת בלוקים נסיק:

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

כדרוש.

### המשך בעמוד הבא

## **פרק 2**

### **הגדות וחקר מרחבי מכפלה פנימית**

# 2.1 Bi-Linear Forms . . . . .

## 2.1.1 ~ הדרות בסיסיות בעבור תכונות בי-לינאריות כלליות

**הדרה 58.** יהיו  $V$  מ"ו מעל  $\mathbb{F}$ . פונקציונל לינארי  $\varphi$  מעל  $V$  הוא  $\varphi: V \rightarrow \mathbb{F}$ .

**הערה 34.** ראה הרחבה על פונקציונלים לינארים ומרחבים דואליים בסוף הסיכום.

**הדרה 59.** יהיו  $V, W$  מ"וים מעל  $\mathbb{F}$ . תבנית בי-לינארית על  $V \times W \rightarrow \mathbb{F}$  כך ש- $f: V \times W \rightarrow \mathbb{F}$  כך שהעתקות  $(v, w_0) \mapsto f(v, w_0)$ ,  $(v, w) \mapsto v$  הן פונקציונלים לינאריים.

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

**משפט 88.** הטענה הבאה נכונה לכל ש- $f$  בי-לינארית. יהי  $\mathbb{F}$ :  $\forall v \in V, w \in W, \alpha \in \mathbb{F}$

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

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

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

שביל העתקות  $a$ -לינאריות צריך טנזור  $a$  ממדי. זה לא נעים וידועים מעט מאוד על האובייקטים הללו. בפרט, בעבור העתקה בי-לינארית נראה שnochכל לייצג אותה באמצעות מטריצות, בלי טנзор ובלגנים – זהה נחמד, וזה אחת הסיבות שאנו מתעסקים ספציפית עם העתקות בי-לינאריות (פרט לכך שמאחר יותר עוסוק גם במקפלות פנימיות, וחלק מהתוצאות על ההעתקות בי-לינאריות יעזרו לנו להגדיר דברים על מטריצות).

**דוגמאות.**

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

2. **נדיר**  $V = W = \mathbb{R}^2$ , אז

3. (חשוב) על  $\mathbb{F}^n$ :

**הדרה 60.** לכל שדה  $\mathbb{F}$  מוגדרת התבנית הבי-לינארית הסטנדרטית היא:

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

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

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

הרעיון: ברגע שנקבע וקבעו ספציפי נקבל לינאריות של הווקטור השני.

**הערה 35.** במקרה ש- $\mathbb{F} = \mathbb{R}$  לעיל, התבנית הבי-לינארית הסטנדרטית משירה את הגיאומטריה האוקlidית. קלומר  $v \perp u \iff f(v, u) = 0$

**הערה 36.** בעתיד נראה שכל התבנית בי-לינארית נראית כמו מקרה 5.

**משפט 89.** נסמן את מרחב התבניות הבי-לינאריות על  $V \times W \rightarrow \mathbb{F}$  בטור  $B(V, W)$ . זהו מ"ו מעל  $\mathbb{F}$ .

אני מושך לא לעמוד להגדיר את החיבור והכפל בסקלר של המשפט הקודם כי זה טרויאלי והמטרה כתוב את זה בעיקר בשביל להטריל אותנו.

**דוגמה חשובה אחרת.**

**משפט 90.** נסמן ש- $\mathcal{A} \in M_{n \times m}(\mathbb{F})$  ותהי  $\dim V = n$ ,  $\dim W = m$ .  $\mathcal{A}$  בסיס ל- $\mathbb{F}^n$ ,  $\mathcal{B}$  בסיס ל- $\mathbb{F}^m$ . אז:

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

העתקה בי-לינארית.

הוכחה. נקבע  $v$  כלשהו:

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

nocich ש-  $g$  לינארית:

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

בקבע  $w$ , ובאופן דומה נגידיר  $f(v, w) = [v]_B^T C$  ו-  $C = A[w]_{\mathcal{B}} \in M_{n \times 1}(\mathbb{F})$

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

■

“זה  $\mathcal{A}$ , אתם تستדרו” – המרצה ברגע שיש לו שני  $A$ -ים על הלוח (הגדירה 61). בהינתן תבנית בי-לינארית  $f: V \times W \rightarrow \mathbb{F}$  בסיס  $\mathcal{A}, \mathcal{B}$  בסיס  $V, W$ . נגידיר את המטריצה המייצגת את  $f$  ביחס לבסיסים  $\mathcal{A}, \mathcal{B}$  ( $(A)_{ij} = f(v_i, w_j)$ ) כאשר  $A \in M_{n \times m}(\mathbb{F})$  ו-  $B = (w_i)_{i=1}^m$  (תחת הסימונים  $\mathcal{A} = (v_i)_{i=1}^n$  מושפט 91).

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

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

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

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

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

מושפט 92. עם אותן הסימונים כמו קודם:

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

וזו איזו!

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

• לינאריות.

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

באופן דומה בעבר 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  $\psi(f) = 0 \in M_{n \times m}$  ולכן  $\psi(f) = 0 \in M_{n \times m}$   $\implies \forall i, j \in [n] \times [m]: f(v_i, w_j) = 0$ :  $f \in \ker \psi$  (עם אותן הסימונים כמו קודם)

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

**תזכורת** (מלינאריות 1). מטריצת המעבר מבסיס  $\mathcal{B}$  לבסיס  $\mathcal{C}$  מוגדרת להיות  $[I]_{\mathcal{B}}^{\mathcal{C}}[T]_{\mathcal{B}}^{\mathcal{B}}[I]_{\mathcal{C}}^{\mathcal{C}} = [T]_{\mathcal{C}}^{\mathcal{C}}$ .

**משפט 93.** יהיו  $V, W$  מ"מ מעל  $\mathbb{F}$  נניח  $\mathcal{A}, \mathcal{A}' \subseteq V$  בסיסים של  $V$  וכן  $\mathcal{B}, \mathcal{B}' \subseteq W$  בסיסים של  $W$ . תהי  $f \in B(V, W)$  מציגת  $f$  לפ"א  $\mathcal{A}, \mathcal{B}$  היא  $A$  ותהי  $A'$  המציגת בבסיסים  $\mathcal{A}', \mathcal{B}'$ . 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 62.** עבור  $f \in B(V, W)$  נגידר את  $A$  מייצגת אותה ביחס לבסיסים כלשהם. **משפט 94.** מוגדר היטב.

הוכחה. כפל בהיפיכה לא משנה את דרגת המטריצה (וזה 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 21.** תהא  $f \in B(V, W)$  נניח  $f \in B(V, W)$ rank  $f = r$  אז קיימים בסיסים  $\mathcal{A}, \mathcal{B}$  של  $V, W$  בהתאמה כך ש-

הרעיון הוא לדרג את כל כיוון, שורות באמצעות transpose ועמודות באמצעות המטריצה השנייה. אפשר גם לקבוע בסיס, ולסדר שורות ועמודות עד שיוצאים אפסים (הוכחה לא נראית בכיתה).

"חצי השעה זו גורמה לי לשנוא מלבים בצורה יוקדת" – מעתה ואילך נתעסק במקרה בו  $W = V$ . נשימוש בסיס יחיד.

## 2.1.2 ~ חפיפה וסימטריות

**הגדרה 63.** יהיו  $A, A' \in M_n(\mathbb{F})$ , נאמר שהן חופפות אם קיימת הפיכה  $P \in M_n(\mathbb{F})$  כך ש-

**משפט 95.** מטריצות חופפות אם ומין מהן מייצגות את אותה התבנית הביליארית.

**משפט 96.** אם  $A, A'$  אס"

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

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

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

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

- **הערה 37.** יש שדות שימושיים טענה 2 לא מעניינת במילוי (שדות עבורם יש שורש לכל מספר, כמו  $\mathbb{C}$ ).
- **הגדרה 64.** תבנית  $f$  מעל  $V$  נקראת סימטרית אם:  $\forall v, w \in V: f(v, w) = f(w, v)$
- **הגדרה 65.** תבנית  $f$  מעל  $V$  נקראת אנטיסימטרית אם:  $\forall v, w \in V: f(v, w) = -f(w, v)$

**משפט 97** פירוק תבנית ביילינארית לחלק סימטרי וחלק אנטי-סימטרי. אם  $\text{char } \mathbb{F} \neq 2$ , בהינתן התבנית  $f: V \times V \rightarrow \mathbb{F}$ . נקבע  $\varphi, \psi: V \times V \rightarrow \mathbb{F}$  על ידי  $\varphi = f + \psi$  ו-  $\psi = f - \varphi$ .  $\varphi$  ביילינארית,  $\psi$  אנטי-סימטרית ו-  $\psi$  סימטרית.

הוכחה. נבחן שאם  $\text{char } \mathbb{F} \neq 2$ , ניתן להגדיר 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  $\psi = \varphi + \psi$ .

**משפט 98.** 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  $f$  סימטרית/אנטי-סימטרית אם ו רק אם  $A$  סימטרית/אנטי-סימטרית.

הוכחה.

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

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

אם  $A$  סימטרית אז:  $\Leftarrow$

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

כאשר (1) מתקיים כי למטריצה מוגדר  $1 \times 1$  מהזיר אותו הדבר. וכן במקרה האנטי-סימטרי:

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

**הגדרה 66.** בעבר תבנית ביילינארית, הרודיקאל הימני שלה מוגדר להיות  $\text{rad}_r(f) = \{x \in V \mid \forall w \in W: f(x, w) = 0\}$ .

**הגדרה 67.** בעבר תבנית ביילינארית, הרודיקאל השמאלי שלה מוגדר להיות  $\text{rad}_\ell(f) = \{x \in W \mid \forall v \in V: f(v, x) = 0\}$ .

**משפט 99.** הרודיקלים מרחבים וקטוריים.

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

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

כדروש. ההוכחה זהה לרודיקל השמאלי.

**משפט 100.** בהינתן תבנית סימטרית,  $\text{rad}_r(f) = \text{rad}_\ell(f)$ .

הוכחה. יהיו  $x \in \text{rad}_r(f)$  ולכל  $v \in V$  מסימטריות מותקדים  $f(v, x) = 0 \iff f(x, v) = 0$ . לכן  $\text{rad}_r(f) = \text{rad}_\ell(f)$  כדרווש.

**משפט 101.** לכל תבנית  $f: V \times W \rightarrow \mathbb{F}$ , מתקיים  $\dim \text{rad}_r(f) = \dim \text{rad}_\ell(f)$ .

הוכחה. בהינתן בסיסים  $\mathcal{B}, \mathcal{C}$  נגדי  $A = [f]_{\mathcal{B}}^{\mathcal{C}}$ . 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 משפטי הדרגה ש-  $\dim \mathcal{N}(A) = \dim \mathcal{N}(A^T) = \text{rank } A = \text{rank } A^T$  וממשפט הממדים  $\dim \text{rad}_r(f) = \dim \text{rad}_\ell(f)$ .

**הערה 38.** ניתן להוכיח את הטענה באופן כללי למרחבים לא נוצריים סופית באמצעות שימוש במרחבים דואליים ומרחבימנה.

**הגדרה 68.** תבנית ביילינארית  $f$  נקראת לא-מינוות או רגולרית או לא-סינגולרית אם  $\text{rad}(f) = \{0\}$ .

**הגדרה 69.** תבנית ביילינארית  $f$  נקראת פנוות או סיגולרית או לא-ירגולרית אם היא לא לא-מינוות.

**הערה 39.** אין צורך לציין איזה רודיקל שווה לאפס, שכן הם שווים מיניהם.

## 2.1.3 ~ תכניות ריבועיות

**הגדלה 70.** 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:

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

**סימון 8.** עבור תבנית בילינארית  $f$  על  $V$ , נגדיר את

אם  $f$  סימטרית נבחן ש-  $Q_f = Q_{\hat{f}}$  (שחזרת**תבנית בילינארית מתבנית ריבועית**). תהא  $f$  תבנית בילי סימטרית על  $V$ , ונניח ש-  $\text{char } \mathbb{F} \neq 2$ , אז:

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

2. אם  $f$  איינה תבנית ה-0 אז קיים  $v \in V$  כך ש-  $Q_f(v) \neq 0$ .

הוכחה.

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

ובכך הוכחנו את 1. עתה נוכיח את 2. נניח אז

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

ואז

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

■

**הערה 40.** אין ממש טעם להגדרת תבנית ריבועית על תבנית בילינארית שאינה סימטרית. הסיבה? כל מטריצה יכולה להיות מפוקדת לחלק סימטרי וחלק אנטיסימטרי, החלק האנטי-סימטרי לא ישפייע על התבנית הריבועית (כי אלכסון אפס במטריצה המיצגת) ורק החלק הסימטרי ישאר בכל מקרה. זה לא שאי-אפשר, זה פשוט לא מעניין במיוחד.

## 2.1.4 ~ משפט ההתאמה של סילבסטר

**משפט 103.** נניח  $2 \neq \text{char } F$ , ו-  $f$  סימטרית על  $V$ . אז קיים בסיס  $\{v_i\}_{i=1}^n$  ל-  $V$  הוא  $B = [f]_B$  אלכסוני. אם  $\mathbb{F} = \mathbb{R}$ , אז האיברים על האלכסון יהיו  $\{1, -1, 0\}$  ולא רק  $\{1, 0\}$ .

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

הוכח. באינדוקציה על  $n$ . בסיס 1 = ברור. אם  $f$  תבנית ה-0, אז כל בסיס שנבחר מותאים. אחרת, קיימים  $V \in \mathcal{V}$  ו- $v \neq 0$  כך ש- $Q_f(v) \neq 0$ . נגדיר  $U = \{u \in V \mid f(u, v) = 0\}$ . תמו"ז כי גרעין של ה"ל (כפי קיבענו את  $v$ ). מה התמונה של הפעתקה?  $f|_U: U \times U \rightarrow \mathbb{F}$ . לכן תמונה הפעתקה היא כל  $\mathbb{F}$ , וממזה 1. ידוע  $U$  תמו"ז מממד  $n - 1$ . אז  $f(v, v) = Q_f(v) \neq 0$ . לכסינה ולכן קיימים בסיס  $U$  כך ש- $[f]_{(U)}^U$  אלכסונית. נגדיר את  $B_U = \{v\} \cup B_U'$  נבחין שהיא מהצורה:

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

סה"כ מהנתן האינדוקציה צעד האינדוקציה הושלם כדרושים.

**הערה 41.** מטריצה הפיכה לעיתים קרואה "לא-סינגולרית"

**מסקנה 22.** תבנית בי-לינארית היא לא-סינגולרית אם ומטריצת המיצג שלה (בסיס כלשהו) היא לא-סינגולרית.

**משפט 104.** לכל  $f$  תבנית סימטרית קיימת מטריצה מייצגת מהצורה  $\begin{pmatrix} I_r & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$  כאשר  $\mathbb{F} = \mathbb{C}$  (או סגור אלגברית כלשהו). נורמל את המטריצה, נבחן חלוקה ב- $c$  של השורה  $h-i$  ניאלץ להפעיל גם עם העמודה  $h-i$ , כלומר את אינטואיציה להוכחה.

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

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

כasher  $c_1 \dots c_r \neq 0$ , ביחס לבסיס  $B = (v_1 \dots v_r, \dots, v_n) = (v_1 \dots v_r, \dots, v_n)$ . באופן כללי לכל  $i \in \mathbb{R}$  נוכל להגיד את  $v'_i = \frac{v_i}{\sqrt{c_i}}$  ש- $f(v'_i, v'_i) = c_i$  כי  $f(v_i, v_i) = c_i$  ומילינאריות בכל אחת מהקוודינאות. בשל כך  $B'$  בסיס המקיים את הדרישות.

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

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

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

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

**הגדרה 7.1.** יהי  $V$  מ"מ מעל  $\mathbb{R}$  ובנויות ביליניארית מעל  $V$ . נאמר ש- $f$  מוגדרת חיובית/אי-שלילית/שלילית/אי-חיובי אם  $f(v, v) \leq 0/f(v, v) < 0/f(v, v) \geq 0/f(v, v) > 0$  מתקיים ש- $v \in V$

## הערה 42. באנגלית: "Definite matrix"

**משפט 105.** תחא  $A$  מטריצה מייגצת של תבנית ביילינニアרית סימטרית, עם ערכי  $1, -1, 0$ , בלבד על האלכסון, מקיימת:

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

הוכחה.

טְרוּוִיאָלִי ←

לכל  $V$  קיימים ויחדים  $v \in V$  ומתקיים  $f(v, v) = \alpha_1^2 f(v_{i,i})$  ולפי המקרה ■ זה יסתדר יפה.

**משפט 106** (משפט ההתאמה של סילבסטטר).  $p, q$  עבורם המטריצה הסימטרית חופפת ל- $\text{diag}(I_p, I_{-q}, 0)$  נקבעים ביחידות. (תחזרו כמה משפטים לעיל למקורה בו  $\mathbb{F} = \mathbb{R}$ )

גישה שוגה להוכחה. הוכחה באמצעות tr לא עובדת. ביגוד ליחס הדמיון להעתקות לינאריות, ביחס החפיפה להעתקות ■  
ב- $\mathbb{L}$ -לינאריות הד- $tr$  לא נשמר.

הוכחה תקינה. נסמן  $(v_1 \dots v_p, u_1 \dots u_s, w_1 \dots w_k)$  וכן  $B = (v'_1 \dots v'_t, u'_1 \dots u'_s, w_1 \dots w_k)$ . נסמן  $t + s = p + q$  ו $B' = (v_1 \dots v_p, u_1 \dots u_s, w_1 \dots w_k)$ . נניח בשליליה ש- $p < t$ . נסמן  $U = \text{span}(v_1 \dots v_p)$ . ידוע  $f$  חיובית על  $U$ , וכן  $\dim U = p$ . נתבונן ב- $W = \text{span}(u'_1 \dots u'_s, w_1 \dots w_k)$ . איז גם  $f$  חיובית על  $W$ ? ובגלל ש- $\dim W = s + k - t$ . בפרט  $U \cap W = \{0\}$ . כי אם לא, אז עבור  $v \in U \cap W$  נקבל  $0 > f(v, v) \leq 0$  כי  $f(v, v) \leq 0$  ו- $v \in U$  ו- $v \in W$ . ידוע ש- $V \subseteq U \oplus W$  וכן  $\dim V = p + s + k > t + s + k = \dim U + \dim W \leq \dim V$ . נציג ונוכיח ביחסות. ■

**סימנו 9.** ה- $(q, p)$  לעיל נקבעים הסינגולות של  $f$ .

**הערה 43.** לעיתים משפט סיילבスター נקרא משפט ההגעה או משפט האיזוריה.

(תזהרו, הסינגורורה תתקוף אותנו אוח"כ)

המשך הבא

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

### 2.2.1 ~ הגדרה כלליות

#### (2.2.1.1) מעל $\mathbb{R}$

**הגדירה 72.** מתקיים  $\mathbb{F} = \mathbb{R}, \mathbb{C}$ . כל עוד נאמר " $\mathbb{F}$ ", זה נכון בעבר שני המקרים. אחרת, נפרט.  
 $f(v, u) = \langle v, u \rangle$  מ"ז, מכפלה פנימית מעל  $\mathbb{R}$  היא תבנית ביילינארית סימטרית חיובית מעל  $V$ , ומוסומנת

(ויש ספרים שמוסמנים  $\langle \cdot | \cdot \rangle$  :  $V \times V \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $\langle v | u \rangle = \langle \cdot | \cdot \rangle$ ).  
**מסקנה 23.** התבנית  $f$  היא מ"פ אם ומ"ם המיצגת שלה  $A$  בסיס כללי, היא סימטרית חיובית.

**סימון 10.** בקורס מסמנים  $\langle \cdot | \cdot \rangle$  אבל אני מוגניב אז אני משתמש  $\langle \cdot | \cdot \rangle$ .  
**лемה 11.**  $\forall v \in V: \langle v | v \rangle \geq 0$  ו-  $\langle v, v \rangle = 0 \iff v = 0$ .

הוכחה מסימטריה.

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

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

**הגדירה 73.** אם  $V$  מ"ז וקיים  $\langle \cdot | \cdot \rangle: V \times V \rightarrow \mathbb{F}$  מכפלה פנימית אז  $(V, \langle \cdot | \cdot \rangle)$  נקרא מרחב מכפלה פנימית, ממ"פ.  
**משפט 107.**  $M_n(\mathbb{R})$  מ"פ  $\langle A | B \rangle = \text{tr}(A \cdot B^T)$ .

**דוגמה מגניבה.** בהינתן  $V = [0, 1]$ , מ"ז הפונקציות הממשיות הרציפות על  $[0, 1]$ , ו-  $\int_0^1 f(x) \cdot g(x) dx$  משפט 108. (שהפליצו מחדו"א) אם  $f \geq 0$  אינטגרבילית על קטע  $[a, b]$  ווגם ישנה נקודה חיובית  $c \in [a, b]$  שעבורה  $0 \geq \int_a^b f(x) dx$  ווגם  $f$  רציפה ב-  $c$ , אז  $0 > \int_a^b f(x) dx$ .

#### (2.2.1.2) מעל $\mathbb{C}$

ישנה בעיה עם חיוביות: אם  $v \in V$  כך ש-  $0 \geq \langle v | v \rangle \geq -1 \langle v | v \rangle < 0$  אז  $\langle v | v \rangle < 0$  סתירה. לכן, במקום זאת, נשימוש בהגדירה הבאה:

**הגדירה 74.**  $V$  מ"ז מעל  $\mathbb{C}$ . מכפלה פנימית  $\langle \cdot | \cdot \rangle: V \times V \rightarrow \mathbb{C}$  מקיימת:

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

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

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

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

למעשה – נבחן שאין צורך במשה ססקוויילינאריות/אנטיילינאריות ברכיב השני (במקום לינאריות):  
ברכיב השני בלבד, זאת כי:

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

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

**הערה 44.** באוניברסיטאות אחרות מקובל להגדיר לינאריות ברכיב השני ולא בראון. זה לא באמת משנה.

**מסקנה 24.** נוכל להגיד מוטיצה  $A$  מיצגת של תבנית  $f$  ססקויבילינארית, באופן דומה להגדירה והגילה, ואז להבחן שגם  $A$  סימטרית חיובית אמ"מ  $f$  מ"פ. עוד נבחן ש:

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

**הגדירה 75.** למטריצה המיצגת של המכפלה הפנימית קוראים מטריצת גראם או גראמיון.

**הגדירה 76.** הצמוד למטריצה  $B$  מוגדר להיות:

**הגדירה 77 (הגדרה נחמדה).**  $V$  מ"פ  $\mathbb{F}$ . לכל  $v \in V$  מגדירים את הורמה של  $v$  להיות  $\|v\| = \sqrt{\langle v | v \rangle}$

**משפט 109.** הנורמה כפלית וחיבורית.

הוכחה. מאקסימות החיבוריות:

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

וכן:

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

■

**הגדרה 78.** יהיו  $V$  מעל  $\mathbb{F}$ , ו- $\|\cdot\|_0 : V \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0}$  (או  $\|\cdot\| : V \rightarrow \mathbb{R}$ ) יקרא מרחכ גורמי.

**משפט 110.** ("גיאומטריה הפלוריזציה") בהינתן  $(V, \|\cdot\|_0)$  מרחב גורמי, ניתן לשחזר 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 (ל- $\mathbb{C}$ ):

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

■

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

במילים אחרות, באותה המידה שתבניות שמתבניות בילינאריות וtabניות ריבועיות אפשר להסיק אחת מהשנייה, אפשר גם מכפלה פנימית להסיק גורמה ולהפץ. איז, ממ"פ ומרחכ גורמי הם די שקולים. זה לא מפתיע, בהתחשב בזזה שלכל תבנית סימטרית לא-מנוונת משראה באופן ייחיד תבנית ריבועית, ולהפץ (במאפיין שונה מ-2).

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

**הגדרה 79.** בהינתן  $(V, \langle \cdot | \cdot \rangle)$  ממ"פ, לכל  $v \in V$  נאמר  $v$  מאונך ל- $u$  (או אורתוגוני ל- $u$ ) אם אנחנו מרגשים מפונגנים) נסמן  $v \perp u$  אם  $\langle u | v \rangle = 0$ .

**הערה 45.** אם  $v \perp u$  אז  $u \perp v$ . (כי צמוד של 0 הוא 0).

### (2.2.2.1) משפט 피תגורס ותוצאותיו

**משפט 111 (משפט 피תגורס).** (מואוד מועל) יהיו  $V$  ממ"פ כך  $v, u \in V$  אורתוגונליים, אז  $\|v + u\|^2 = \|v\|^2 + \|u\|^2$

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

$$\|v + u\|^2 = \langle v + u | v + u \rangle = \|v\|^2 + \underbrace{\langle v | u \rangle}_{=0} + \underbrace{\langle u | v \rangle}_{=0} + \|u\|^2 = \|v\|^2 + \|u\|^2 \quad \top$$

**הערה 46.** בtower  $\mathbb{R}^n$  הוקטורים הסטנדרטיים מאונכים אחד לשני (במכפלה הפנימית הסטנדרטית) ולכן  $\langle e_i | e_j \rangle = \delta_{ij}$  כאשר הדלתא של קרונקר. בהינתן  $v \in \mathbb{R}^n$  באינדוקציה על משפט פיתגורס נקבל ש-:

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

שזה בודק מושג הנורמל בגיאומטריה אוקלידית.

**הערה 47.** מעל  $\mathbb{R}$  מתקבלים אמ"ם למשפט פיתגורס, מעל  $\mathbb{C}$  לאו דווקא.  
**משפט 112.** (אי שוויון קושי-שוווץ)

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

ושוויון אמ"ם  $v, u$  ת"ל.

הוכחה. אם  $v$  או  $u$  הם 0, אז מתאפשר שוויון. טענה אחרת: קיים איזשהו  $\alpha \in \mathbb{F}$  כך ש-  $v - \alpha v \perp u$ . נסמן  $\alpha v = u$  כאשר נמצא אותו. הוכחת טענה העזר. נחפש זהה:

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

כדרوش. (МОТОР לחלק בנוירמה כי הם לא 0). משום ש-  $v - \alpha v \perp u$  נוכל להיעזר במשפט פיתגורס עליהם:

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

כאשר המעבר האחרון נכoon משום ש-  $|\langle v | u \rangle| \leq \|v\| \|u\|$ , ולכן ניתן להוציא שורש לאי השוויון. בפרט  $0 = \alpha v$  הם תלויים לינארית ומכאן שיש שוויון אמ"ם  $v, u$  ת"ל.

**הערה 48.** זה לא מדויק להגיד נגרר המשפט הקוסינוסים מעל  $\mathbb{R}^n$ , משום שהגדרת הזווית בין  $v, u$  בגיאומטריה האוקלידית מבוצעת כדלקמן:

$$\widehat{u, v} = \arccos \left( \frac{\langle u | v \rangle}{\|u\| \|v\|} \right)$$

וב- $\arccos$  מוגדר לפי טילור.

**דוגמאות.**

1. ממכפלה פנימית סטנדרטית:

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

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

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

כאשר  $f \cdot f = f^2$  (לא הרכבה).

3. המשפט הבא:  
**משפט 113 (אי-שוויון המשולש).**

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

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

$$\begin{aligned} |\mathcal{Z}|^2 &= (\Re \mathcal{Z})^2 + (\Im \mathcal{Z})^2 \\ \|u + v\|^2 &= \|u\|^2 + \|v\|^2 + 2\Re(\langle u | v \rangle) \leq \|u\|^2 + \|v\|^2 + 2|\langle u | v \rangle| \end{aligned}$$

ושוויון אמ"מ  $u$  הוא אפס או כפולה חיובית של  $v$ . מכיון-שווץ:

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

**משפט 114 (משפט הקוסינוסים).** בהינתן  $\langle \cdot | \cdot \rangle$  ממ"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 49.** מעל המרוכבים אין לנו את הסימטריות הדורשה. במקומות זאת, מתקיים:

### 2.2.3 ~ מרובכים ויצכיס והיטליים

**סימון 11.** יהיו  $\langle \cdot | \cdot \rangle$  ממ"פ. יהיו  $V, S, T \subseteq V$ . נסמן:

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

א.

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

ב.

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

ג.

**הגדרה 80.**  $T^\perp$  הוא תת-המרחב הניצב ל- $T$ .  
**משפט 115.** יהיו  $S, T \subseteq V$  קבוצות, ו- $U, W \subseteq V$  תם"וים. אז:

$$v \perp \text{span}(S)$$

$$v \perp S^\perp \subseteq V \text{ תם"י}$$

$$T^\perp \subseteq S^\perp \text{ או } S \subseteq T^\perp$$

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 50.** שוויון ב' מתקיים אם"מ  $\text{span } S = \text{span } T$

**הגדה 81.** משפחה של וקטורים  $A \subseteq V$ : נקראת אורתוגונלית אם  $u \perp v \in V$ :  $u \perp v \iff u \cdot v = 0$ . אם  $A$  משפחה אורתוגונלית וגם  $A \neq \emptyset$  אז ניתן ליצור ממנה משפחה של וקטורים אורתוגונלים שמהם גם וקטורי יחידה, ע"י נרמול.

**הגדה 82.** משפחה של וקטורים  $V \subseteq A$ : נקראת אורתוורמלית, אם היא אורתוגונלית ובנוסף כל הוקטורים בה הם וקטורי יחידה.

**הגדה 83.** יהיו  $U \subseteq V$  תמי". יהא  $v \in V$ . אז ההטלה האורתוגונלית של  $V$  על  $U$  היא  $p_U(v)$  והוא וקטור המקיים:

$$p_U(v) \in U$$

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

**משפט 116.** בסימונים לעיל,  $\|v - u\| \geq \|v - p_U(v)\|$  ושוויון אמ"מ ( $u = p_U(v)$ )

הוכחה. יהי  $u \in U$ . ידוע  $p_U(v) \in U$ . אזי בפרט  $p_U(v) - v \perp u$ . כמו כן ידוע  $u - p_U(v) \in U^\perp$ . מכאן  $\|u - p_U(v)\|^2 = \|u - p_U(v) + (p_U(v) - v)\|^2 = \|u - p_U(v)\|^2 + \|v - p_U(v)\|^2$  ושה"כ  $\|u - p_U(v)\| \geq \|v - p_U(v)\|$ .

עתה נוכיח את ייחidot הנטלה האורתוגונלית (קיום נוכחות בהמשך באופן קונסטראטיבי) **משפט 117.** הנטלה הניצבת, היא יחידה.

הוכחה. יהיו  $v \in U$  וקוו  $p'_U(v)$  הטלות של  $v$  על  $U$ . מחתענה:

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

אבל בהחפת תפוקדים מקבילים את איזהשוין הפוך. לכן יש שוויון נורמות. מהמשפט לעיל  $\|v - p'_U(v)\| = \|v - p_U(v)\|$ . אזי  $p_U(v) = p'_U(v)$ .

**משפט 118.** תהי  $A \subseteq V$  משפחה אורתוגונלית ללא 0. אז היא בת"ל.

הוכחה. יהיו  $v_1 \dots v_n \in A$  וקוו  $\sum_{i=0}^n \alpha_i v_i = 0$ ,  $\alpha_0, \dots, \alpha_n \in \mathbb{F}$ . אזי:

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

כאשר השוויון האחרון מוכיח הקבוצה אורתוגונלית.

**משפט 119 (קיום היטל אורתוגונלי).** נתוח  $V \subseteq U$  תמי". נתוח  $B = (e_1 \dots e_n)$  בסיס אורתוורמלי 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. א.ל.  $\forall j \in [n]: \langle v_i p_U(v) | e_j \rangle = 0$  וגם  $\forall u \in U: \langle v - p_U(v) | u \rangle = 0$ . החולק הראשון ברור, נותר להוכיח:

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

ידוע:

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

נחזיר לשוויון לעיל:

$$* = \langle v | e_j \rangle - \langle p_U(v) | e_j \rangle = 0$$

כדרוש.

בכך הוכחנו את קיומ  $p_U(v)$  לכל מ"ס, אם נשלב את זה עם המשפט הבא

### (2.2.3.1) אלגוריתם גורהס-شمידט

**משפט 120 (אלגוריתם גורהס-شمידט).** תהי  $(b_1 \dots b_k)$  קבוצה סדורה בת"ל של וקטורים במרחב  $V$ . אז בכל משפחה א"נ  $\text{span}(b_1 \dots b_k) = \text{span}(u_1 \dots u_k)$  כך ש- $(u)$

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

הוכחה. בנייה באינדוקציה. נגדיר עבור  $k = 1$  את  $b'_1 = u_1$ . מתקיים  $\text{span} b_1 = \text{span} b'_1$  וכן  $\{u_1\}$  קבוצה א"ג. נניח שבינוי את  $k$  האיברים הראשונים, נבנה את האיבר  $b_{k+1}$  (כלומר את  $k+1$  מילימ"ס אחרים, הנחנו  $u_1 \dots u_k$  אורותונורמלית וגם  $\text{span}(u_1 \dots u_k) = \text{span}(b_1 \dots b_k) = U$ ).

מהסעיף הקודם  $p_U(b_{k+1})$  קיים, וגם  $0 \neq p_U(b_{k+1}) - p_U(b_{k+1}) = 0$ . בדומה 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  $p_U$ , מתקיים  $b_{k+1} \in U^\perp$  וכן  $b_{k+1} - p_U(b_{k+1}) \in U^\perp$ . מוגדרת  $p_U(b_{k+1})$  בת"ל

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

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

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

מש"ל.

**משפט 121.** יהי  $V$  מ"ז  $\subseteq U$ . נניח שלכל  $v \in V$  מוגדר  $p_U(v)$  (בפרט כל מ"ז נ"ס). אז  $V$  המוגדרת לפי  $p_U(v) \mapsto v$  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 וקטורי? ראשית ההיטל ב- $-U$ , ושנית  $v$  פחות ההיטל מואנק. הוכחנו שההינתן היטל, הוא ייחיד. והראינו ש- $(v + \alpha v') - p_U(v + \alpha v')$  מקיים את זה, ולכן אס"י ש- $v + \alpha v'$  הוא ייחיד, ושה"כ שווים ולינארית.

**משפט 122.**  $\min_{u \in U} \|v - u\| = \|v - p_U(v)\|$

בניסוח אחר: ההיטל  $p_U$  הוא הוקטור הכי קרוב ל- $v$  ב- $-U$ . בתרגול צוין שזוויות דרכן למצוא את הפתרון "הכי קרוב" למערכות מסוימות לינאריות שאין לה פתרון.

**הגדלה 84.** הפתרון האופטימלי ל מערכת מסוימת  $(A | b)$  הוא  $p_{\text{Col } A}(b)$  (כאשר  $\text{Col } A$  מ"ז העמודות).

## 2.2.4 ~ צמירות וזרליות

### (2.2.4.1) העתקות צמודות לעצמן, והעתקות חיוביות

**הגדרה 85.**  $V$  ממ"פ ו- $T: V \rightarrow V$  איז  $T$  נקראט סימטריות ( $\mathbb{F} = \mathbb{R}$ ) או הרミטיות ( $\mathbb{F} = \mathbb{C}$ ) אם  $\langle u, T v \rangle$  באופן כללי, העתקה כזו תקרא צמודה לעצמה.

**דוגמה.** (המקורה בפרטி במ"פ המשירה את הגיאומ"ה האוקלידיית) עבור  $V = \mathbb{R}^n$  מ"פ סטנדרטית, וד"ר  $A \in M_n(\mathbb{R})$  מתקיים  $T_A: V \rightarrow V$  ט"ל, היא צמודה לעצמה אם:  $\langle v | u \rangle = \langle v^T A u | u \rangle$

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

ז"א אם  $T_A = A^T$  אז  $A$  סימטרית, כלומר  $A$  מטריצה סימטרית. גם הכיוון השני נכון: אם  $V \rightarrow T: V \rightarrow V$  סימטרית אז ע"י בחירת בסיס נקבל  $[T]_B^B$  גם היא סימטרית.

**דוגמה נוספת** (בדמות המשפט)

**משפט 123.** ההעתקה  $v \mapsto p_U(v)$  עבר  $U$  כלשהו, היא היטל, צמודה לעצמה.

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

$$\begin{aligned}\langle p_U(v) | u \rangle &= \langle p_U(v) | p_U(u) + p_{U^\perp}(u) \rangle \\ &= \langle p_U(v) | p_U(u) \rangle + \underbrace{\langle p_U(v) | p_{U^\perp}(u) \rangle}_0 \\ &= \langle p_U(v) | p_U(u) \rangle + \overbrace{\langle p_{U^\perp}(v) | p_U(u) \rangle}^0 \\ &= \langle p_U(v) + p_{U^\perp}(v) | p_U(u) \rangle \\ &= \langle v | p_U(u) \rangle \quad \top\end{aligned}$$

■

**משפט 124.** יהיו  $T, S: V \rightarrow V$  צמודות לעצמן. אז:

1.  $\alpha T, T + S$  צמודות לעצמן.

2. המכפלה  $S \circ T$  צמודה לעצמה אם  $S, T$  צמודות לעצמן.

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

כל נראה ש- $3 \Rightarrow 1$ .  $1 + 2 \Rightarrow 3$  נובע ישירות מהגדה. 1 טרוויאלי. נוכיח את 2.

הוכחה ל-2. נניח  $S \circ T$  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  $S, T$  צמודות לעצמן:

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

**הגדרה 86.** העתקה תקרא חיובית/אי-שלילית/שלילית/אי-חיובי אם לכל  $v \in V$ :

חיובי:  $\langle Tv | v \rangle \geq 0$

אי-שליליות:  $\langle Tv | v \rangle \leq 0$

שלילית:  $\langle Tv | v \rangle > 0$

אי-חיובי:  $\langle Tv | v \rangle < 0$

**הערה 52.** באופן כללי, אין קשר הדוק בין הגדרת חיוביות של תבניות בילינאריות. המושגים יתקשרו אחד לשני בהמשך רק בהקשר של העתקות צמודות לעצמן.

**משפט 125.** אם  $T$  חיובית/שלילית, אז  $T$  הפיכה.

הוכחה. נניח ש- $T$  לא הפיכה, נניח בשילhouette שהיא חיובית. קיים  $v \in V$  כך  $v \neq 0$  ו- $v \in \ker T$ . אז  $v \in \ker T$  בסתייה לכך ש- $T$  חיובית.

**משפט 126.** נניח ש- $S$  צמודה לעצמה, אז  $S^2$  צמודה לעצמה ואי-שלילית.

הוכחה. ממשפט קודם  $S^2$  צמודה לעצמה. נוכיח אי-שליליות:

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

**הגדרה 87.** פולינום  $p \in \mathbb{R}[x]$  יקרא חיובי אם  $\forall x \in \mathbb{R}: p(x) > 0$ .

**משפט 127.** נניח  $T: V \rightarrow V$  צמודה לעצמה, אז  $p(T)$  חיובית גס-יכן, וצמודה לעצמה.

**лемה 12.** אם  $p \in \mathbb{R}[x]$  אי-שלילי, אז קיימים  $g_1, \dots, g_k \in \mathbb{R}[x]$  וכן  $c \in \mathbb{R}$  כך  $0 \geq c \geq g_i^2(x) + c$  ו- $c \neq 0$ ,  $p(x) = \sum_{i=1}^k g_i^2(x) + c$ .

реүון להוכחת הלמה: מעל  $\mathbb{C}$  זה מתפרק, ונוכל כתוב  $p(x) = a_n \prod_{j=1}^s (x - i\alpha_j)(x + i\alpha_j)$  מעל  $\mathbb{R}$  כל פולינום מתפרק לגורמים ריבועיים, ואם כל שורשי מורכבים, כל גורמי ריבועיים). הרעיון הוא להוכיח את הטענה ש- $S^2h\bar{h} = g_1^2 + g_2^2$ .

2. מרחבי מכפלה פנימית

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

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

■

**מסקנה 25.** אם  $T: V \rightarrow V$  צמודה לעצמה ו- $p(x) \in \mathbb{R}[x]$  פולינום חיובי, אז  $p(T)$  הפיכה. **משפט 128.** נניח ש- $T: V \rightarrow V$  סימטרית (צמודה לעצמה מעלה/הטריצה המיצגת סימטרית) ויהי  $m_T(x)$  הפולינום המינימלי של  $T$ . אז  $m_T$  מתפרק לגורמים לינארים. בנוסף, הם שונים זה מזה.

הוכחה. נניח בשילhouette קיים  $m_T | p$  ו- $\deg p \geq 2$ ,  $p$  אי-פריק. בה"כ נניח ש- $p$  חיובי (אין לו שורש ב- $\mathbb{R}$ ), אך נמצא כולם מעלה/מתוחת לציר  $\text{--}x$ ). אז אפשר לכתוב את  $m_T$  כ- $p = p \cdot m_T$  כלשהו. ידוע  $\neq 0$  כי  $m_T$  מינימלי מדרגה גבוהה יותר. אז:

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

בסתירה למינימליות של  $m_T$ . סה"כ  $m_T$  אכן מתפרק לגורמים לינארים. עתה יש להראות שהגורמים הלינארים הללו זרים. נניח ש- $T$  סימטרית. ניעזר בлемה המופיע מיד אחרי ההוכחה זו. נניח בשילhouette שהם לא כולם שונים, אז  $m_T(x) = (x - \lambda)^2 g(x)$  וואז:

$$0 = m_T(T)v = (T - \lambda I)^2 g(T) \implies \omega = g(T)v, \quad (T - \lambda I)^2 \omega = 0$$

לכן בפרט  $0 = (T - \lambda I)\omega$  מהטעיף הקודם. סה"כ  $\forall v \in V: (T - \lambda I)g(T)v = 0$  וסתירה למינימליות.

**מסקנה 26.**  $T$  סימטרית היא לא-כסינה.

זכרו מסקנה זו להמשך. היא תהפוך להיות להגוניות כאשר נדבר על המשפט הספקטורי מעלה  $\mathbb{R}$ . **лемה 13.** נניח  $T$  סימטרית ו- $\lambda \in \mathbb{R}$ , אם  $0 = (T - \lambda I)^2$  אז  $(T - \lambda I)v = 0$ .

הוכחה. ידוע:

$$\blacksquare \quad \forall v: 0 = \langle (T - \lambda I)^2 v | v \rangle = \langle (T - \lambda I)v | (T - \lambda I)v \rangle = \|(T - \lambda I)v\|^2 \implies (T - \lambda I)v = 0$$

**משפט 129.** אם  $V$  ממ"פ ו- $V \rightarrow T: V \rightarrow V$  ט"ל צמודה לעצמה, אז הע"ע של  $T$  ממשיים.

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

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

ידוע  $0 \neq v$  ולכן  $0 \neq \|\lambda v\|^2$  ונunik  $\lambda v = \bar{\lambda} v$  ולכן  $\lambda \in \mathbb{R}$ .

**משפט 130.** אם  $V$  ממ"פ ו- $V \rightarrow T: V \rightarrow V$  ט"ל צמודה לעצמה, אז כל זוג  $u, v \in V$   $\neq 0$  ע"ע שונים, המתאימים לערכים  $\alpha, \beta \in \mathbb{C}$ , מאונכים זה זה.

הוכחה. למעשה, מהטעינה הקודמת  $\alpha u, \beta v \in \mathbb{R}$ . לכן  $\alpha = \beta$ . נחשב:

$$\alpha \langle u | v \rangle = \langle \alpha u | v \rangle = \langle Tu | v \rangle = \langle u | Tv \rangle = \langle u | \beta v \rangle = \bar{\beta} \langle u | v \rangle = \beta \langle u | v \rangle$$

בגלל ש- $\beta \in \mathbb{R}$  מתקיים  $\beta = \bar{\beta}$ . ולכן  $0 = (\alpha - \beta) \langle u | v \rangle$  ו- $u \perp v$ .

**הערה 53.** בחלק הבא יש שימוש קל במרחבים דו-אלים. בעבור סטודטמים שבعالומם מורתבים דו-אלים לא כלל כחלק מלינארית או, אני ממליץ לקרוא את החלק הראשון של מרחבים דו-אלים בסוף הסיכום. משפט ריס מחייב כאן משחו יותר מעניין: הוא מגדר פונקטורי קווריאנטי בין המרחב הדו-אליני למרחב המכפלות הפנימיות המקובעות ברכיב הראשוני.

**משפט 131 (משפט ריס).** יהיו  $V$  ממ"פ סופי ויהי  $V^* \in V$ . אז קיימים יחיד וקוטור  $V$   $u$  שמקיים  $\langle u | v \rangle = \varphi(v)$   $\forall v \in V$ :

הוכחה.

**קיוום.** יהי  $B = (b_i)_{i=1}^n$  בסיס אורתונורמלי של  $V$  (הוכחנו קיום בהרצאות קודמות). נסמן  $u = \sum_{i=1}^n \overline{\varphi(b_i)} b_i$ . בכדי להראות  $\varphi(b_j) = \langle b_j | u \rangle$  לاء  $j \leq n$ :  $\varphi(b_j) = \langle b_j | u \rangle$ , כלומר ש- $\langle b_j | u \rangle = \varphi(v)$ . ואכן:

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

**יחידות:** אם קיימים וקטורים נוספים שעבורו  $\langle v | w \rangle = \langle v | u \rangle$  אז בפרט עבור  $w - u = v$  נקבל:

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

■

סה"כ הוכחנו קיום ויחידות כדריש.

**הגדרה 8.8** מטריצה תקרה חיובית/אי-שלילית/שלילית/אי-חיובית אם לכל  $v \in \mathbb{F}^n$ :

<b>חיובי:</b> $\langle Av   v \rangle \geq 0$ <b>אי-שליל:</b> $\langle Av   v \rangle \leq 0$	<b>שליל:</b> $\langle Av   v \rangle < 0$ <b>אי-חיובי:</b> $\langle Av   v \rangle > 0$
--	--

כasher  $\langle \cdot | \cdot \rangle$  המ"פ הסטנדרטית מעל  $\mathbb{F}^n$ . **הערה 54** זהו אינה הגדרה נפוצה. לרוב מדברים רק על מטריצה מוגדרת חיובית. כנ"ל לנבי ההגדרה ממוקדם על העתקות. הגדרות מתלגרדות במקרה של צמודה לעצמה.

**משפט 132.** נתוך ש- $(A = A^*) \in M_n(\mathbb{F})$ , אז התנאים הבאים שקולים (קיצור מוכר: (TFAE, the following are equivalent):

1.  $T_A: \mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}^n$  חיובית.
2. לכל  $V \rightarrow T: V$  ולכל בסיס אורתונורמלי  $B$  כך ש- $[T]_B = [A]_B$  חיובית.
3. קיימים  $V \rightarrow T: V \rightarrow V$  חיובי/אי שלילית ו- $B$  בסיס אורתונורמלי, כך ש- $[T]_B = [A]_B$  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 שהאגף המני גדול מ-0 מההנחה שהיא חיובית/אי שלילית על  $\mathbb{F}^n$ , ומכאן הראינו שהמיצגת בכל בסיס חיובית כדריש. בשביל 1  $\rightarrow$  3, נפעיל טיעונים דומים מהאגף השמאלי במקומות. הרירה 3  $\rightarrow$  2 ברורה. סה"כ הראינו את 1  $\leftrightarrow$  2  $\leftrightarrow$  3.

עתה נוכיח שקולות בין 1 ל-4.

1  $\rightarrow$  4: יהי  $\lambda \in \mathbb{R}$  ע"ע של  $A$  (נוכל 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"ן של  $\mathbb{F}^n$ , ויהי  $v = \sum \alpha_i v_i \in V$ . נקבל:

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

**הערה 55.** ההוכחה עובדת באותה הצורה עבור  $A$  אי-שלילית, שלילית או אי-חיובית, ולמען נוחות הוכחנו עבור העתקה חיובית בלבד.

#### (2.2.4.2) ההעתקה הצמודה

**משפט 133.** *יהי  $V$  ממ"פ מנ"ס ותהי  $T: V \rightarrow V$  לינארית. אז קיימת ויחידה  $T^*: V \rightarrow V$  ומקיימת  $\langle Tu | v \rangle = \langle u | T^*v \rangle$ .*

הוכחה. לכל  $v \in V$ , נתבונן בפונקציונל הלינארי  $\varphi_V(u) = \langle Tu | v \rangle \in V^*$  המוגדר ע"י  $\langle Tu | v \rangle = \varphi_V(u)$ . מ משפט ריס קיים ייחיד שuboרו  $\langle Tu | v \rangle = \varphi_V(u) = \langle u | T^*v \rangle$ . כלומר, ההעתקה  $T^*: V \rightarrow V$  קיימת ויחידה, ונוטר להראות שהיא לינארית. עברו  $v, w \in V$  וuboרו  $\alpha, \beta \in \mathbb{F}$ :

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

מכך נסיק ש-  $T^*(\alpha v + \beta w) = \alpha T^*v + \beta T^*w$  מינימוקים דומים. ■

**הגדרה 89.** *ההעתקה  $T^*$  לעיל נקראת ההעתקה הצמודה ל- $T$ .*  
דוגמאות. מעל  $\mathbb{C}^n$ , עם המ"פ הסטנדרטי, נגידר ט"ל  $A \in M_n(\mathbb{C})$  עבור  $T_A: \mathbb{C}^n \rightarrow \mathbb{C}^n$  מוגדרת ע"י  $T_A(x) = Ax$ . א:

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

כלומר,  $A^* = \overline{A^T}$ , וקראו לה המטריצה הצמודה.

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

עוד נבחין שעבור העתקה הסיבוב  $T: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^2$  בזווית  $\theta$ , מתקיים  $T^* = T_{-\theta}$ , כלומר הסיבוב ב- $-\theta$ , וכן היא גם ההופכית לה. כלומר  $(T_\theta)^* = T_{-\theta} = (T_\theta)^{-1}$ .

**משפט 134 (תכונות ההעתקה הצמודה).** *יהי  $V$  ממ"פ ותהינה  $T, S: V \rightarrow V$  זוג העתקות לינאריות. נבחן ש-:*

$$(A) \quad (T^*)^* = T$$

$$(B) \quad (T \circ S)^* = S^* \circ T^*$$

$$(C) \quad (T + S)^* = T^* + S^*$$

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

הוכחה.

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

$$\langle (T \circ S)u | v \rangle = \langle Su | T^*v \rangle = \langle u | S^*T^*v \rangle \implies (TS)^* = T^*S^* \quad (B)$$

$$\langle (T + S)u | v \rangle = \langle Tu | v \rangle + \langle Su | v \rangle = \langle u | T^*v \rangle + \langle u | S^*v \rangle = \langle u | T^*v + S^*v \rangle \quad (C)$$

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

**סימן 12.** *ההעתקה צמודה לעצמה לעיטים קרובות (בעיקר בפייזיקה) מסומנים ב- $T^\dagger$ . באופן דומה גם מטריצה צמודה מסומנים ב- $A^\dagger$ .*

**משפט 135.** *בבינתן  $B$  אורטורונורמלי של  $V$  אז  $[T^*]_B = [T]_B^*$  (שימו לב: האחד צמוד מטריציוני, והשני העתקה צמודה).*

**משפט 136.** *ההעתקה  $T$  צמודה לעצמה אם  $\langle T v | v \rangle \in \mathbb{R} \quad \forall v \in V$ .*

הוכחה.

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

**משפט 137.** התנאים הבאים שקולים:

1.  $T$  צמודה לעצמה.
  2. לכל בסיס  $\mathcal{E}$  אורתונורמלי מתקיים  $[T]_{\mathcal{E}} = [T]_{\mathcal{E}}^*$ .
  3.  $\exists T$  קיים בסיס אורתונורמלי  $\mathcal{E}$  כך  $[T]_{\mathcal{E}} = [T]_{\mathcal{E}}^*$ .
- הוכחה. את השיקולות 2  $\leftrightarrow$  1 הוכחנו במשפט הקודם. עתה נראה  $1 \rightarrow 2 \rightarrow 3 \rightarrow 1$ . ניעזר בכך שידוע שלכל  $\mathcal{E}$  אורתונורמלי מתקיים  $[T^*]_{\mathcal{E}} = [T]_{\mathcal{E}}^*$ .
- $[T]_{\mathcal{E}} = [T^*]_{\mathcal{E}} = [T^*]_{\mathcal{E}}^*$  מתקיים  $[T^*]_{\mathcal{E}} = [T]_{\mathcal{E}}^*$  מהנתנו, כלומר  $T = T^*$ . סה"כ  $\forall v \in \mathcal{E}$  ידוע שלכל  $\mathcal{E}$  אורתונורמלי מתקיים  $[T]_{\mathcal{E}} = [T]_{\mathcal{E}}^*$ .
- $\exists T$  קיים בסיס אורתונורמלי  $\mathcal{E}$  כך  $[T]_{\mathcal{E}} = [T]_{\mathcal{E}}^*$  מתקיים  $[T]_{\mathcal{E}} = [T^*]_{\mathcal{E}}$  בפרט הוא מקיים  $[T]_{\mathcal{E}} = [T]_{\mathcal{E}}^*$  כדרוש.
- הערה 56.** כאן מתקשרו השם "סימטרי" לאופרטור סימטרי, כי למעשה משום שמטריצת סימטרית מקיימת  $A^* = A$  מעל  $\mathbb{R}$ , העתקה היא סימטרית אם ומ"מ המייצגת (תחת בסיס אורתונורמלי) סימטרית.

המשך בעמוד הבא

## 2.3

### Decompositions . . . . .

**אלגברה לינארית.** ראיינו לכsoon – ניסיון למצוא מטריצה אלכסונית דומה. ה”בעה” באלכסון, ובמטריצות מעבר באופן כללי, זה שהן לא שומרת את כל תכונות המרחב הוקטורי – הן לא שומרות את הנורמה. לכן, בחולק זהה של הקורס, נגיד “מטריצה מעבר מיוחד” שמשמעותו נורמה, כלומר  $\|v\| = \|Av\|$ . בניסוח אחר, ננסה למצוא בסיס אורתוגונרמלי שבו הלכsoon מתקיים. על התנאי הזה בדיקן נלמד כאשר נדבר על משפט הפירוק הספקטרלי.

לצערנו, בדיקן כמו שלא יכול למכoon מטריצה כל מטריצות. לכן, לאחר מכון העוסק במושג “התאמת המטריצות” – בהינתן מטריצה  $A$ , נאמר שהיא מטריצה  $B$  אם קיימות מטריצות מעבר בסיסים  $P, Q$  כך  $P = PBQ^{-1}$ . כמובן, זה נראה תנאי חלש יותר. ואכן, אפשר להראות שהוא באמת חלש, ו- $A$  מתאימה ל- $B$  אם  $\text{rank } A = \text{rank } B$ . אך מסתבר שאם נגביל את  $B$  להיות אלכסונית, ומטריצות המעבר שלנו נדרש לא לשנות את הנורמה (דהיינו  $\|Bv\| = \|Av\|$ ), אז מצאנו פירוק מאד פשוטות. לפירוק זהה נקרא ”פירוק לערכים סיגנולריים“, והוא מאפשר לנו להגיד הרבה על ה”גדלים” שהמטריצה משנה, כי אנחנו מתחאים אותה למטריצה אלכסונית (שמאוד נכון לעובד איתה) בעוד מטריצות המעבר לא באמת משפיקות על הנורמות (הגדלים) של הדברים. על המצב הזה נדבר בהקשר של פירוק SVD, המקראה המוכלל של פירוק ספקטרלי.

ישנו פירוק נוסף, הפירוק הפלורי. מסתבר, שבאופן דומה לכך שאפשר לפרק וקטור פולאריטי (לזווית ולגודל) מעלה ממ”פים, אפשר לפרק העתקה ”פולארית“ – להרכיב העתקות, כך שהראשונה ”חויבית“ ומשנה את הגדים, והשנייה רק מסובבת (או באופן שקול, לא משנה גודל).

### 2.3.1 ~ המשפט הספקטרלי להעתקות צמודות לעצמן

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

**משפט 138 (המשפט הספקטרלי להעתקה לינארית צמודה לעצמה).** יהיו  $V$  ממ”פ ממימד סופי, ותהי  $T: V \rightarrow \mathbb{C}^n$  צמודה לעצמה. אז קיים  $-T$  בסיס אורתוגונלי (או אורתוגונרמלי) שמורכב מ- $n$  יחידים של  $T$ .

הוכחה. יהיו  $m_T(x)$  הפולינום המינימלי של  $T$ . נציג  $m_T(x) = \prod_{i=1}^m (x - \lambda_i)^{d_i}$  כאשר  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$  הם השורשים של  $T$ . מהטענה הקודמת  $\lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{R}$ . [הערה: התמשכנו במשפט היסודי של האלגברה מעלה המרוכבים, והסקנו פירוק מעלה  $\mathbb{R}$ ]. ב כדי להראות ש- $-T$  לכיסינה, علينا להוכיח  $-T = \lambda I$   $\forall i \leq m$ :  $d_i = 1$ . נניח בשילhouette שזה לא מתקיים, אז  $m_T(x) = (x - \lambda)^2 \cdot p(x)$  כאשר  $\lambda$  ערך ממשי. כעת, לכל  $v \in V$  מתקיים מהיות  $T$  צמודה לעצמה (כלומר גם  $p(T) = 0$  צמוד לעצמו):

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

ולכן  $= 0 \forall v \in V$ :  $(T - \lambda I)(p(T)v) = 0$  (בסתירה למינימליות של  $m_T(x)$ ). נאמר, מכפלת גורמים לינארים שונים, ולכן  $T$  לכיסינה, ונוכל לפרק את  $V$  באמצעות:

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

המרחבים העצמיים הללו אורתוגונליים זה לזה, מטענה שהוכחנו. נבנה בסיס  $B_i$  של  $\ker(T - \lambda_i I)$  וסהכ’  $\bigcup_{i=1}^m B_i$  בסיס אורתוגונלי מלכsoon של  $T$ . ■

**משפט 139.** יהיו  $V$  נ”ס מעל  $\mathbb{R}$  ותהי  $T: V \rightarrow \mathbb{C}^n$ . אז  $T$  סימטרית אם ומمكن לה בסיס אורתוגונלי מלכsoon.

הוכחה. מכיוון אחד, הוכחנו באמצעות המשפט הספקטרלי להעתקות לינאריות צמודות לעצמן. מהכיון השני, נניח שקיים  $-V$  בסיס אורתוגונלי מלכsoon של  $T$ . נורמל לבסיס אורתוגונרמלי  $B = (b_i)_{i=1}^n$  של  $T$ , המתאימים  $-\lambda_1, \dots, \lambda_n$ . עבור  $u, v \in V$ , נציג:

$$u = \sum_{i=1}^n \alpha_i b_i, \quad v = \sum_{i=1}^n \beta_i b_i$$

ונחשב:

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

מהצד השני:

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

מטריצתיות שווין, הראיינו ש- $\langle T u | T v \rangle = \langle u | T v \rangle$  ולכן  $T$  צמודה לעצמה. השוויון לדלתא של קוגניקר נcona מאורתוגונליות איברי הבסיס, והביליאריות כי אנחנו מעלה המשמשים. המשפט לא נכון מעלה מהרוכבים. ■

הוכחה שהמשפט מתקיים בהכרח מעלה המרוכבים: העתקה סקלרית לינארית, לכן כל וקטור הוא "ע" וכל בסיס מלכון, בסיס אורתוגונמלי כלשהו יהיה בסיס מלכון על אף שההעתקה לא צמודה לעצמה, אלא אנטי-הרטמיות.

### (2.3.1.2) ניסוח המשפט הספקטרלי בעבר העתקה כללית

המטרה: להבין לאילו העתקות בדיקת מתקיים המשפט הספקטרלי. מעלה המשמשים, הבנו שאילו העתקות צמודות לעצמן. אז מה קורה מעלה המרוכבים?

**משפט 140.** יהי  $V$  ממ"פ נ"ס ותהי  $V \rightarrow V$ : אם  $B = (b_i)_{i=1}^n$  בסיס אורתוגונלי לו"ע של  $T$ , אז  $n \leq i \leq 1$   $b_i$  ו"ע של  $T^*$ .

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

הוכחה. יהי  $i \in [n]$  ונסמן בעברו את  $\lambda_i$  הע"ע המתאים לו"ע  $b_i$ . בעבר  $[n] \ni j \neq i$  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  $\{b_j\}_{j=1}^n$  משיקולי ממדיים, הפרישה מממד  $1 - n$  ולכן המשלים האורתוגונלי שלו מממד 1 ולכן השווין. סה"כ  $b_j$  ולכן  $T^* b_j \in \text{span}\{b_j\}$  ו"ע של  $T^*$  כדרוש. ■

**מסקנה 27.** אם  $V$  ממ"פ נ"ס ו- $V \rightarrow V$ : ט"ל עם  $T$  מלכון אורתוגונלי, אז  $T, T^*$  מתחלפות ככלומר  $TT^* = T^*T$

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

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

העתקה מוגדרת לפי מה שהיא עשויה לבסיס ולכן  $TT^* = T^*T$

**הגדרה 90.** העתקה כזו המכויימת  $AA^* = A^*A$  נקראת נורמלית (או "נורמאלית" בעברית של שנות ה-60).  
למה 14.  $T$  היא העתקה נורמלית אם ו惩  $\forall v \in V: ||Tv|| = ||T^*v||$ .

הוכחה.

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

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

אם  $\forall v \in V: ||Tv|| = ||T^*v||$  אז  $||Tv|| = ||T^*v||$  ⇐

$\forall v \in V: 0 = ||Tv||^2 - ||T^*v||^2 = \langle Tv | Tv \rangle - \langle T^*v | T^*v \rangle = \langle T^*Tv | v \rangle - \langle TT^*v | v \rangle = \langle (T^*T - TT^*)v | v \rangle$

נבחין ש-:

$$(T^*T - TT^*)^* = T^*(T^*)^* - (T^*)^*T^* = T^*T - TT^* =: \varphi$$

כלומר,  $\varphi$  צמודה לעצמה. משפט שהוכחנו  $0 = \varphi$ , כלומר  $T^*T = TT^*$  כדרוש. ■

מעתה ואילך, ננסה להראות שכל העתקה נורמלית מקיימת את התנאי של המשפט הספקטרלי (כלומר ניתן ללכונה אורתוגונלית)

**משפט 141** (משפט הפירוק הספקטורי מעל  $\mathbb{C}$ ). יהיו  $V$  ממ"פ נוצר סופית מעל  $\mathbb{C}$ , ותהי  $T: V \rightarrow V$ : לינארית. אז קיים בסיס אורתוגונלי של  $V$  של  $T$  אמ"מ  $T$  נורמלית.  
**лемה 15.** יהיו  $V$  ממ"פ ותהיינה  $S_1, S_2: V \rightarrow V$  צמודות ולעמן מתחלפות (כלומר  $S_1S_2 = S_2S_1$ ). אז קיים בסיס אורתוגונלי של  $V$  שמורכב מ"ע"ים משופרים ל- $S_1$  ול- $S_2$ .

הוכחת הлемה. ידוע ש- $S_1$  צמודה לעצמה, לכן לפי המשפט הספקטורי להעתקות צמודות לעצמן (לא מעגלי כי הכוח בפרד בהרצאה הקודמת), קיים לה לבסן אורתוגונלי ובפרט  $S_1$  לבסינה. נציג את  $V$  כ- $V = \bigoplus_{i=1}^m \ker(S_1 - \lambda_i I)$ , כאשר  $v \in V_{\lambda_i}$  וначשב:

$$S_1(S_2v) = S_2(S_1v) = S_2(\lambda_i v) = \lambda_i S_2v \implies S_2v \in V_{\lambda_i}$$

כאשר  $S_2|_{V_{\lambda_i}} : V_{\lambda_i} \rightarrow V_{\lambda_i}$  צמודה לעצמה, ולכן המשפט הספקטורי לצמודות לעצמן אומר שבתווך  $V_{\lambda_i}$  ישנו בסיס אורתוגונלי של "יעים מ- $S_2$ ". האיחוד של כל הבסיסים הללו מכל מ"ע של  $S_1$  יהיה בסיס אורתוגונלי של "יעים משותפים ל- $S_1$  ול- $S_2$ ". ■

הוכחת המשפט הספקטורי.

לפי המסקנה הקודמת, אם ישנו לבסן אורתוגונלי  $T$  בהכרח נורמלית.

נגיד  $T = \frac{T+T^*}{2}$ ,  $S_1 = \frac{T-T^*}{2i}$ ,  $S_2 = \frac{T-T^*}{2i}$ . הן וודאי צמודות לעצמן מהLINאריות וכל השטיויות ממוקדים, והן גם מתחלפות אם תטורחו להכפיל אותן. מהטענה קיים ל- $V$  בסיס אורתוגונלי של "יעים משותפים ל- $S_1, S_2$  ונסמן  $\{b_i\}_{i=1}^n$  ו- $S_1b_i = \alpha_i b_i$ ,  $S_2b_i = \beta_i b_i$ . אפשר גם לטעון ש- $\alpha_i, \beta_i \in \mathbb{R}$ . נשים לב ש- $T = S_1 + iS_2$ , 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 המשמי של הע"ע ו- $S_2$  את החלק המודומה. זהו פירוק מועיל שכדי לאזכיר.

**נסכם:** יש לנו שתי גרסאות של המשפט הספקטורי:

**משפט** (המשפט הספקטורי מעל  $\mathbb{R}$ ).  $T$  סימטרית אמ"מ קיים בסיס א"נ של ו"ע.

**משפט** (המשפט הספקטורי מעל  $\mathbb{C}$ ).  $T$  נורמלית אמ"מ קיים בסיס א"נ של ו"ע.

משום שמטריצה הרמתית (צמודה לעצמה באופן כללי) היא בפרט נורמלית כי מטריצה מתחלפת עם עצמה, נסיק שלצמודה לעצמה קיים בסיס אורתוגונלי מלכון (בעמוד ההפוך לא נכון מעלה המרוכבים, שם ההעתקה יכולה להיות נורמלית ולא סתם הרמתית).

**הערה 57.** המשפט הספקטורי מעל  $\mathbb{R}$  לא אומר שהעתקה/מטריצה סימטרית היא לבסינה מעלה  $\mathbb{R}$ , משום שהבסיס האורתונורמלי המלכון המדובר הוא בסיס מעלה  $\mathbb{C}$  (בעוד ההעתקה/מטריצה מעלה  $\mathbb{R}$ ). לדוגמה, סיבוב ב- $90^\circ$  לא לבסין ב- $\mathbb{R}$  אך צמוד לעצמו.

### (2.3.1.3) תוצאות משפטי הפירוק הספקטורי

**משפט 142.** תהי  $T: V \rightarrow V$  ט"ל, ומ"פ מעלה  $\mathbb{F} \in \{\mathbb{R}, \mathbb{C}\}$ , ויהי  $B$  בסיס א"נ של  $V$ . אז אם

$$[T^*]_B = A = ([T]_B)^*$$

הוכחה. נזכיר ש-:

$$[T]_B = \begin{pmatrix} | & & | \\ [Te_1]_B & \cdots & [Te_n]_B \\ | & & | \end{pmatrix}$$

נסמן  $B = \{e_i\}_{i=1}^n$  בסיס. נבחן ש-:

$$Te_j = \sum_{i=0}^n a_{ij} e_i, \quad a_{ij} = \langle Te_j | e_i \rangle$$

נסמן ב- $C$  את המטריצה המייצגת  $[T^*]_B$ :

$$c_{ij} = \langle T^* e_j | e_i \rangle$$

ונחשב:

$$c_{ij} = \langle T^* e_j | e_i \rangle = \langle e_j | T e_i \rangle = \overline{\langle T e_i | e_j \rangle} = a_{ij}$$

■

**מסקנה:** אם  $A$  נורמלית אז  $T_A$  נורמלית מעל  $\mathbb{F}^n$  אם הSTE. בפרט מתקיים עלייה המשפט הספקטורי. גם אם  $A$  ממשית, הע"ע עלולים למצאה מעל  $\mathbb{C}$  אלא אם היא צמודה לעצמה, אז הם מעל  $\mathbb{R}$ .  
**משפט 143.** יהו  $x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_n \in \mathbb{R}$ . אז  $\exists! p \in \mathbb{R}_{\leq n-1}[x]: \forall i, j \in [n]: i \neq j \implies x_i \neq x_j \text{ ו } \langle x_i, x_j \rangle = 0$ .

הוכחה. ידוע שהפולינום הוא אובייקט מהצורה  $(a_0 \dots a_{n-1})^T$ . נחפש את  $p(x) = \sum_{k=0}^{n-1} a_k x^k = (1, x, x^2, \dots, x^{n-1})(a_0 \dots a_{n-1})^T$ . נקבל את מטריצת ונדרמוני:  $a_0 \dots a_{n-1}$

$$\underbrace{\begin{pmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 & \cdots & x_1^n \\ 1 & x_2 & x_2^2 & \cdots & x_2^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & x_n & x_n^2 & \cdots & x_n^{n-1} \end{pmatrix}}_{V} \underbrace{\begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_{n-1} \end{pmatrix}}_a = \underbrace{\begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}}_y$$

ידוע שהדטרמיננטה של  $V$  היא מטריצת ונדרמוני  $\prod_{i < j} (x_i - x_j)$ , שאינה אפס מההנחה ש- $x_i \neq x_j$ , ולכן המושוואות  $(V | y)$  קיימים ויחיד פתרון, הוא  $a$ , שמנדרן באופן יחיד את מקדמי הפולינום.  
**■**

אם  $\exists \alpha \in \mathbb{C} \setminus \mathbb{R}: f(\alpha) = \overline{f(\alpha)}$   $\implies f \in \mathbb{R}[x]$ . הוכחה: נניח בשלילה, אז  $f(\bar{\alpha}) = \overline{f(\alpha)} \neq 0$  וזו סתירה.  
**■**

**הערה 58.** הפולינום שמקדמים זאת נקרא פולינום לוגראגי והוא בונה אינטראפלציה די נחמדה אך יקרה חישובית. ניתן לחשב את הפולינום מפורשות באופן הבא:

$$p(x) = \sum_{i=1}^n \left( y_i \prod_{j=1}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j} \right)$$

**משפט 144.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$  נורמלית, או קיימים פולינומים  $\exists f(x) \in \mathbb{R}[x]: A^* = f(A)$ .  
הערה: באופן כללי התנאי ש- $B = f(A)$  זהה משפט **אך לא הכרחי** לכך ש- $A, B$  מתחלפות.

הוכחה. עבור  $A$  נורמלית מהמשפט הספקטורי קיימים בסיס אורתונורמלי המכון ולכון קיימת  $P$  הפיכה כך ש- $P^{-1}AP = \text{diag}(\bar{\lambda}_1 \dots \bar{\lambda}_n)$ . כלומר  $P^{-1}A^*P = \text{diag}(\lambda_1 \dots \lambda_n)$ . נשתמש במשפט לפיו יש פולינום  $f \in \mathbb{R}[x]$  כך ש- $\bar{x}_i = f(x_i)$  ובירת  $f(\bar{x}_i) = \bar{\lambda}_i$ . אזי  $f(x_i) = \lambda_i$  קיימים פולינום עבורו  $x_i = \lambda_i$ .

$$f(\text{diag}(\lambda_1 \dots \lambda_n)) = \text{diag}(f(\lambda_1) \dots f(\lambda_n)) = \text{diag}(\bar{\lambda}_1 \dots \bar{\lambda}_n)$$

$$f(P^{-1}AP) = P^{-1}f(A)P = P^{-1}A^*P \implies f(A) = A^*$$

**■** עוד נבחן ש- $\deg f = n - 1$

**משפט 145.** אם  $T: V \rightarrow V$  נורמלית, אז  $\exists f \in \mathbb{R}[x]: f(T) = T^*$

הוכחה. נבחר בסיס א"ג  $A^* = [T^*]_B$ . כלומר  $A = [T]_B$ ,  $\iff A = [T]_B$ . נשים  $[T]_B = [f(T)]_B$ . ס"כ  $[T^*]_B = A^* = f(A) = f([T]_B) = [f(T)]_B$ . מכך העברת בסיס  $f$  מותאמת כך ש- $T^* = f(T)$ .  
**■**

אם  $V \rightarrow T: V \rightarrow V$  תמי'ים  $T$ -איוונריאנטי כך ש- $U \oplus W = B^{-1}U + B^{-1}W$ . אם  $B$  בסיס של  $V$ , כאשר קישא של הבסיס הוא הבסיס של  $U$ :

$$[T]_B = \begin{pmatrix} [T|_U]_B & \\ & [T|_W]_B \end{pmatrix}$$

בפרט עבור ניצבים  $U \subseteq V$   $\implies V = U \oplus U^\perp$ .

**משפט 146.** אם  $U \subseteq V$  תמי'ו איננו איריאנטי ביחס ל- $T$  אז  $U^\perp$  הוא  $*T$ -אינו איריאנטי.

הוכחה. יהי  $w \in U^\perp$ . רוצים להראות  $T^*w \in U^\perp$ . 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 147.** בעבור  $T: V \rightarrow V$  נורמלית, אם היא  $*T$ -אינו איריאנטי אז גם  $T$  הוא  $*T$ -אינו איריאנטי

הוכחה. נבחן ש- $f(T) = T^*$  כלשהו, וכן  $U$  הוא  $*T$ -אינו איריאנטי ולכון  $U$  הוא  $(T-f)(T)$ -איינו וכאן די גמרנו את ההוכחה.

מסימטריות  $U^\perp$  הוא  $*T$ , מהמשפט גם  $(T^*)^*$  איינו ולכון  $*T$ -אינו איריאנטי.

**משפט 148.** יהי  $V$  מעל  $\mathbb{R}$  מ"ז וכן  $T: V \rightarrow V$  אז קיימים  $U \subseteq V$  שהוא  $*T$ -אינו איריאטי וממדיו לכל היותר 2.

**משפט 149.** מעל  $M_2(\mathbb{R})$ , קיימת צורה כללית למטריצות לא לכתינות נורמליות.

הוכחה. ננסה להבין מי הוא  $A \in M_2(\mathbb{R})$  שהן נורמליות. מעל  $\mathbb{C}$  זה פשוט לכיסיות. נבחן ש-:

$$A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}, \quad A^* = f(A) \in \mathbb{R}_{\leq 1}[x] = \alpha A + BI, \quad A = \alpha A^T + \beta I = \alpha(\alpha A + \beta I) + \beta I \quad (2.1)$$

$$\implies \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \alpha^2 a + \beta(\alpha + 1) & \alpha^2 b \\ \alpha^2 c & \alpha^2 d + \beta(\alpha + 1) \end{pmatrix} \quad (2.2)$$

$$\begin{cases} (b \wedge c \neq 0) \quad \alpha = 1 \implies A = A + 2\beta I \implies \beta = 0, \quad A = A^T + \beta I \\ (b \wedge c \neq 0) \quad \alpha = -1 \implies A^T = -A + \beta I \implies A + A^T = \begin{pmatrix} \beta & 0 \\ 0 & \beta \end{pmatrix} \implies b = -c, \quad A = \begin{pmatrix} a & b \\ -b & a \end{pmatrix} \\ (b \vee c = 0) \implies A = \begin{pmatrix} a & 0 \\ 0 & d \end{pmatrix} \end{cases}$$

המקרה השני – זה פשוט סיבובים, אבל בניפוי כי הדטרמיננטה היא  $(a^2 - b^2)$ .

הערה: מעל  $\mathbb{C}$  "זה מטופש" כי הפולינום מותפרק (ואז המרכיב העצמי של ע"ע כלשהו יקיים את זה).

הוכחה. נפרק  $L(x) = m_T(x)$  מינימלי ו- $g(x) = g(x)h(x)$  גורם אי-פריק כך  $m_T(x) = g(x)h(x)$ . לכל  $g$  אי-פריק ב- $\mathbb{R}$  מתקיים  $\deg g \leq 2$ , כי אם  $g$  ממעלה אחת סיימנו, אחרת הוא ממעלה 2 לפחות כי בהינתן שורש מרוכב  $a$  פולינום  $m_T(x)$  גם  $\bar{a}$  שורש, ואז  $m_T(x) = (x-a)(x-\bar{a}) = (x^2 - |a|^2)$  כל שורש מרוכב משוייך לגורם ממשי ריבועי לכל היותר, ומשום ש- $m_T(x)$  מותפרק מעל המרוכבים, ניתן לסקם ש- $g$  מדרגה 2 לכל היותר.

- אם  $g$  מממד 1 אז  $x = g$  כלשהו ואז  $\lambda$  המ"ז העצמי של  $\lambda$  המשי, מרחב מממד 2  $\leq 1$  המקיים את הדרוש.
- אם  $\deg g = 2$  בה"כ ניתן להניח  $g$  מותוקן (נעביר את הקבוע  $h$ ). אז  $g(x) = x^2 + ax + b$  אז  $g(T) = x^2 + ax + b$  אינו הפיך (מלמת החלוקה לפולינום מינימלי) ככלומר  $v \in \ker g(T) \neq 0$ . לכן:

$$(T^2 + aT + bI)v = 0 \implies T^2v = -aTv - bv$$

ולכון  $(v, Tv)$  ממד 2 וממד לכל היותר 2 וגם  $T$ -איינו איריאנטי.

סה"כ בשני המקרים מצאנו תמי'ו המקיימים את הדרוש.

**הערה 59.** בעבור  $T$  נורמלית (ולא כללית) הטענה נכונה ללא תלות במשפט היסודי של האלגברה.

בעבור נורמליות, מהמשפט הספקטורי ומטיענות קודמות, בעבור  $T: V \rightarrow V$  ממשית קיימים בסיס א"ג  $\mathcal{B}$  של  $V$  שבוברו המטריצה המייצגת של  $T$  היא מטריצת בלוקים  $2 \times 2$  מצורה של:

$$[T]_{\mathcal{B}} = \text{diag} \left( \begin{pmatrix} a_1 & b_1 \\ -b_1 & a_1 \end{pmatrix} \dots \begin{pmatrix} a_k & b_k \\ -a_k & b_k \end{pmatrix}, \lambda_1 \dots \lambda_m \right)$$

כאשר  $\text{כמובן } n = m$

### 2.3.2 ~ מטריצות אוניטריות

**הגדרה 91.** יהי  $V$  ממ"פ. אז  $T: V \rightarrow V$  תקרא אוניטרית (אם  $\mathbb{F} = \mathbb{C}$  או אורתוגונלית (אם  $\mathbb{F} = \mathbb{R}$ ) אם  $T^*T = I$  או  $TT^* = I$  (מהגדרת הפיכה).

ברור ש"ל כזו היא נורמלית. **דוגמה.** עבור  $T_\theta$  הסיבוב ב- $\theta$  מעלה, במישור  $\mathbb{R}^2$ , אז  $(T_\theta)^* = T_{-\theta} = T_\theta^{-1}$ . **דוגמה.** עבור  $T$  שקיים מתקיים  $I = T^2$  וכן  $T = T^{-1}$  ושה"כ  $T^* = T$ . **משפט 150.**  $T$  איזומטריה אם ומתקיים אחד מבין הבאים:

$$1. \quad T^* = T^{-1} \quad (\text{ההגדרה})$$

$$2. \quad TT^* = T^*T = I$$

$$3. \quad \forall u, v \in V: \langle Tu | Tv \rangle = \langle u | v \rangle$$

$$4. \quad T \text{ מעבירה כל בסיס א"נ של } V \text{ לבסיס א"נ של } V$$

$$5. \quad T \text{ מעבירה בסיס א"נ אחד של } V \text{ לבסיס א"נ של } V \text{ [מקרה פרטי של 4 בצורה טרויאלית, אך גם שקול!]}$$

$$6. \quad \forall v \in V: \|Tv\| = \|v\|$$

$$7. \quad \widehat{u, v} = \widehat{Tu, Tv}$$

כלומר: היא לשמור מכפלת פנימית, גודל וזווית.

**הערה 60.** את קבוצת המטריצות האורתוגונליות מסומנים ב- $O_n(\mathbb{F})$ , ומקובל להתייחס אליה כאל חבורת אбелית ביחס לפעולות ההרכבה. ישנן סוג מיוחד של מטריצות אוניטריות, כאשר ריק מקומות  $| \det A | = 1$ , אלא משמש  $\det A = 1$ . **חבורת האובייקטים האלו קרויה**  $SO_n(\mathbb{F})$ , קיצור של Special Orthogonal Matrix. יש שתי קבוצות של מטריצות סיבוב מיוחדות שמשמעותן אותן –  $\{c \in C: |c| = 1\} \cong SO_2(\mathbb{R})$ , איזומורפיים שראינו בעברascalנסנו מעלה המרוכבים מטריצות סיבוב, ו-  $SO_3$  שמשמעותם בগל הקשר שלה לאלגברת קוורטוריונים.

**הגדרה 92.** העתקה  $T: V \rightarrow V$  (כאשר  $V$  ממ"פ) תקרא איזומטריה אם  $\forall v \in V: \|v\| = \|Tv\|$ .

באופן כללי אוניטרית/orthogonalites שקולות לינארית (כלומר שם כללי לאורותוגונליות/אוניטריות יהיה איזומטריות).

**הערה 61.** איזומטריה, גם מחוץ לאלגברה לינארית, היא פונקציה ששמירת נורמה/גודל.

**הערה 62.** אפשר להסתכל על מתכונה 4 על איזומטריות לינאריות בעל איזומורפיים של ממ"פים.

הוכחה. נפרק לריצף גדריות

$$1 \rightarrow 2 \quad \text{אם } TT^* = T^*T = I \text{ אז מהגדירה } TT^* = T^{-1} \text{ ומהיות הופכית ייחידה משני הצדדים}$$

$$2 \rightarrow 3 \quad T^* = T^{-1} \implies \langle Tv | Tu \rangle = \langle v | T^*Tu \rangle = \langle v | u \rangle$$

$$3 \rightarrow 4 \quad \text{נאמר ש-} (v_1 \dots v_n) \text{ א"נ. צ.ל. } (Tv_i)_{i=1}^n \text{ לשם כך נצטרך להוכיח את שני התנאים - החלק של האורטו והחלק}$$

$$\langle Tv_i | Tv_j \rangle = \langle v_i | v_j \rangle = \delta_{ij} \text{ של הנורמלי. בשביל שניהם מספיק להוכיח ש-:}$$

$$4 \rightarrow 5 \quad \text{טרויאלי}$$

$$5 \rightarrow 6 \quad \text{יהי } (v_1 \dots v_n) \text{ בסיס א"נ כך ש-} (v_1 \dots v_n) \text{ א"נ. אז:}$$

$$\begin{aligned} v &= \sum_{i=1}^n \alpha_i v_i \implies \|v\|^2 = \left\langle \sum_{i=1}^n \alpha_i v_i \middle| \sum_{i=1}^n \alpha_i v_i \right\rangle = \sum_{i=1}^n |\alpha_i|^2 \cdot \underbrace{\langle v_i, v_i \rangle}_1 \\ \|Tv\|^2 &= \left\langle T \left( \sum_{i=1}^n \alpha_i v_i \right) \middle| T \left( \sum_{i=1}^n \alpha_i v_i \right) \right\rangle = \left\langle \sum_{i=1}^n \alpha_i T(v_i) \middle| \sum_{i=1}^n \alpha_i T(v_i) \right\rangle \\ &= \sum_{i=1}^n |\alpha_i|^2 \cdot \underbrace{\langle Tv_i, Tv_i \rangle}_1 \end{aligned}$$

מטריציביות והוצאת שורש נקבע  $\|v\| = \|Tv\|$  כדרכו.

$$1 \rightarrow 5 \quad \text{מניחים } \forall v \in V: \|Tv\| = \|v\| \text{ ידועות השקילויות הבאות:}$$

$$T^* = T^{-1} \iff T^*T = I \iff T^*T - I = 0$$

בעבר ראיינו את הטענה הבאה: נניח ש- $S$  צמודה לעצמה וכן ש- $S = 0$ , אז  $S = 0$ . 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-:

$$\langle Sv | v \rangle = \langle (T^*T - I)v | v \rangle = \langle T^*Tv | v \rangle - \langle v | v \rangle = \langle Tv | Tv \rangle - \langle v | v \rangle = \|Tv\|^2 - \|v\|^2 = 0$$

השוון האחרון נכו מהתהה היחידה שלנו ש-  $\|Tv\| = \|v\|$ . סה"כ הוכחנו  $TT^* - I = 0$ .  $TT^* - I = 0$ . סה"כ הוכחנו  $T^* = T^{-1}$  מהשקליות לעיל כדרוש. ■

**משפט 151.** תהי  $T: V \rightarrow V$  איזומטריה, ו-  $\lambda$  ע"ע של  $T$ . אז  $|\lambda| = 1$ .

הוכחה. יהי  $v$  ו"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 63.** מעל המרכיבים לא מתקיים בהכרח  $\{1, -1\} \in \lambda$ , בעוד מעל המשיים כן. שימוש לב שיש אינסוף מספרים המקיימים  $|\lambda| = 1$  מעל המרכיבים, הם התמונה של  $\lambda x \in \mathbb{R}, e^{ix}$ .

**הגדרה 93.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$ . אז  $A$  תקרא אוניטרית/אורתוגונלית אם  $A^{-1} = A^*$ .

**משפט 152.** אוניטריות אם  $AA^T = I$ .

**משפט 153.** אורתוגונליות אם  $AA^T = I$ .

**הערה 64.** אוניטריות בה משwon unit – היא שומרת על הגודל, על וקטורי היחידה (the-unit vectors).

**משפט 154.** יהי  $\mathcal{B}$  בסיס א"נ של  $V$  ו-  $T: V \rightarrow V$  א"ן אוניטרית/orתוגונלית אם  $A = [T]_{\mathcal{B}}$ .

הוכחה.

$$AA^* = [T]_{\mathcal{B}}[T^*]_{\mathcal{B}} = [TT^*]_{\mathcal{B}}, I = AA^* \iff [TT^*]_{\mathcal{B}} = I \iff TT^* = I$$

"היה לי מרצה בפתחה שכטב דבר לא מדויק בסיכום, ואז הוריד נקודות לסטודנטים שהסתמכו על זה. הוא אמר שהוא מתמטיקה, אתם אחראים להבין מה נכון או לא – גם אם כתבתם שטויות".

**סימון 13.** א"ן = אוניטרית בהקשר של מטריות (בהקשר של מרחבים – אורתוגונרמי)

**משפט 155.** התאים הבאים שקולים על  $A \in M_n(\mathbb{F})$

1.  $A$  אוניטרית

2. שורות  $A$  מהוות בסיס א"ן של  $\mathbb{F}^n$  (ביחס למכפלה הפנימית הסטנדרטית)

3. עמודות  $A$  מהוות בסיס א"ן של  $\mathbb{F}^n$ .

4. (ביחס למכפלה הפנימית הסטנדרטית)

5. (ביחס למכפלה הפנימית הסטנדרטית)

הערה שלא קשורה למשפט: נאמר ש-  $[T^*]_B = [T]_{\mathcal{B}}^*$  אם  $B$  בסיס אורתוגונרמי. עבור בסיס שאינו א"ן זה לא בהכרח מתקיים.

הערה נוספת: זה בערך אם כי יש כמה מקרי קצת כמו מטריצת האפס.

הוכחה.

1 ↔ 2 נוכיח את הגרירה הראשונה

$$\begin{pmatrix} - & v_1 & - \\ & \vdots & \\ - & v_n & - \end{pmatrix} \begin{pmatrix} | & & | \\ \bar{v}_1^T & \cdots & \bar{v}_n^T \\ | & & | \end{pmatrix} = AA^* = I \iff \text{א"ן } A \implies v_i \bar{v}_j^T = \delta_{ij}$$

הטענה الأخيرة שקופה לכך ש-  $v_1 \dots v_n$  בסיס א"ן (ביחס למ"פ הסטנדרטית של  $\mathbb{F}^n$ )

3 ↔ 1 מספיק להוכיח  $A$  אוניטרית אם  $A^T = A$ . אוניטריות (בגלל השקילות  $2 \leftrightarrow 1$ ). מסימטריה ( $A^T = A$ ) למעשה מספיק להוכיח  $A$  א"ן גורר  $A^T$  א"ן. נוכיח:

$$A^*A = I \implies A^T \bar{A} = I \implies (A^T)^* = \bar{A} \implies A^T(A^T)^* = I$$

1 נקבעו ב-  $\mathbb{F}^n$  כאשר  $\mathcal{E}$  הבסיס הסטנדרטי, ו-  $T_A(v) = Av$ . לכן  $T_A: \mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}^n$  הוא אוניטרי אם ורק אם  $[T_A]_{\mathcal{E}}$  אוניטרית. אז:

$$\langle Au | Av \rangle = \langle T_A u | T_A v \rangle = \langle u | v \rangle$$

■ 5 תוצאה ישירה מ- 4  $\leftrightarrow$  1, שכן מנוסחת הפולרייזציה  $A$  משמרת מכפלה פנימית אם והיא משמרת נורמה.

### (2.3.2.1) צורה נורמלית למטריצה אורתוגונלית

**סימון 14.** נסמן ב-  $A_{\theta_i}$  את מטריצת הסיבוב של  $\mathbb{R}^2$  ב- $\theta$  מעלות, היינו:

$$A_{\theta_i} = \begin{pmatrix} \cos \theta_i & \sin \theta_i \\ -\sin \theta_i & \cos \theta_i \end{pmatrix}$$

**שאלה.** מהן המטריצות  $A \in M_2(\mathbb{R})$  האורתוגונליות?

התשוכה. בהינתן  $A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$  מהיות העמודות והשורות מהוות בסיס א"נ:

$$\begin{cases} a^2 + b^2 = 1 \\ c^2 + d^2 = 1 \\ a^c + c^2 = 1 \end{cases} \implies a = \cos \theta, \quad b = \sin \theta$$

עוד נבחן 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 מכ"ש-  $b^2 + d^2 = 1$  ו-  $a^c + c^2 = 1$  נקבל שתי צורות אפשריות:

$$A_1 := A = \begin{pmatrix} \cos \theta & \sin \theta \\ \sin \theta & -\cos \theta \end{pmatrix} \vee A_2 := A = \begin{pmatrix} \cos \theta & \sin \theta \\ -\sin \theta & \cos \theta \end{pmatrix} = A_{\theta}$$

נבחן ש-  $A_2$  הוא סיבוב ב- $-\theta$ , ו-  $A_1$  שיקוף ניצב ביחס ל- $\frac{\theta}{2}$ . זה לא מפתיע שכן  $\det A_1 = -1$ ,  $\det A_2 = 1$ . יתרה מכך,  $\det A_1 = -1$ ,  $\det A_2 = 1$ .

■ לכיסינה עם ע"ע שני ע"ע ו- 1 ו- 1.

"אם היותם רציתם תקופות מבחנים נורמליות היitem צריכים להיוולד בזמן אחר"

**הערה 65.** לבדיקת שפיות, נסה לפרק מעל המרכיבים את הצורה שקיבלנו, 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  $|e^{i\theta}| = |e^{-i\theta}| = 1$  מכופה מע"עים של מטריצה אוניטרית.

**מסקנה 28 (הצורה הנורמלית של ט"ל אורתוגונלית).** תהי  $T: V \rightarrow V$  אורתוגונלית. אז קיימים בסיס א"נ של  $V$ , שביחס אליו קיימות  $\theta_1, \dots, \theta_k$  זוויות כך שהמטריצה המייצגת את  $T$  היא מהצורה:

$$\text{diag}(A_{\theta_1}, A_{\theta_k}, 1, \dots, 1, -1, \dots, -1)$$

(לכוארה אוניטריות לא מעיינות כי היא נורמלית ולכן לכיסינה אורתונורמלית מהמשפט הספרטורי, וכל הע"עים המרכיבים שלה מגודל 1 בכל מקרה)

הוכחה. ידוע עבור נורמלית:

$$A = \begin{pmatrix} \begin{bmatrix} a_1 & b_1 \\ -b_1 & a_1 \end{bmatrix} & & & & \\ & \ddots & & & \\ & & \begin{bmatrix} a_m & b_m \\ -b_m & a_m \end{bmatrix} & & & \\ & & & \lambda_1 & & \\ & & & & \ddots & \\ & & & & & \lambda_k \end{pmatrix}$$

נסמן  $\square_i = \begin{pmatrix} a_i & b_i \\ -b_i & a_i \end{pmatrix}$ . במקרה זהו משום שהיא אורתוגונלית על  $\mathbb{R}$  אז  $\lambda_i = \pm 1$  כי  $|\lambda_i| = 1$ . נתבונן במטריצה  $\square_i$  כלהלן, אז  $\square_i$  הנפרש ע"י  $U_{k+1}, u_k, u_k =: U$  מקיים:

$$[T|_U]_{B_U} = \square_i = \begin{pmatrix} a_i & b_i \\ -b_i & a_i \end{pmatrix} \quad [Tu_k]_{U_B} = \begin{pmatrix} a \\ -b \end{pmatrix}, \quad [Tu_{k+1}] = \begin{pmatrix} b \\ a \end{pmatrix}$$

ומשום שהצמצום של אורתוגונליות על מ"ו  $T$ -אינו אריאנטי היא עדין אורתוגונלית, והראנו שהאורתוגונליות ב- $M_2(\mathbb{R})$  הן מטריצות הסיבוב/השיקוף+סיבוב לעיל. המטריצה של שיקוף+סיבוב ב- $\frac{\theta}{2}$  (או שסומנה לעיל ב- $A_1$ ) לכסינה ולכון תחפוך לע"ע ■ (עד כדי סדר איברי בסיס) שם בהכרח מוגול  $1 \pm$  בכל מקרה, ויבלוו בשאר הע"ע, ובכך סיימנו.

אבל האם הייצוג ייחיד? ננסה להבין את ייחדות הייצוג עבור נורמלית כללית, ומשם לגזר על אורתוגונליות. **משפט 156.** כל שתי מטריצות בצורה לעיל שמייצגות את אותה  $V \rightarrow T$ : נורמלית, שווות עד כדי סדר הבלוקים על האלכסון.

(יש כאן מה להוכיח רק בעבור  $\mathbb{R}$ , שכן מעל  $\mathbb{C}$  לכסינה בכל מקרה, והע"ים וריבויים לא משתנים כתלות בייצוג).

הוכחה. ידוע שבעבור  $\lambda_1 \dots \lambda_k$  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 מהע"ים והשנייה מהריבויים  $\square_i$ . נבחין שלכל  $\lambda_i$  נקבע ביחסות, ולכון  $b_i$  נקבל ביחסות ■ עד כדי סימנו (נסיק זאת מהפולינום האופייני). ברור שהע"ים נקבעים ביחסות עוד מההרצאות הראשונות.

از מאיפה בה שניי הכוון של  $\square$ , בעבור מטריצות אורתוגונליות? כמובן, מדובר  $A_{\theta_i}$  שcola  $\lambda_{-\theta_i}$ ? זאת כי הן דומות באמצעות ההתקה שהופכת את הצירים, מה שsequential להחליף את עמודות  $A_{\theta_i}$ .

**תרגיל.** חשבו: (כולל פתרון)

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

מכאן נסיק שאכן המטריצות הללו דומות עד כדי שניי הכוון בסיס, וזה הסיבה שלא איכפת לנו מהסימן של  $b$ . **הערה 66.** למעשה, משום שהמטריצות  $\square_i$  אין פריקות למרחבים אינוראריאנטים קטנים יותר, ולכון נוכל להפוך את כל הבלוקים על המטריצה ולקבל בלוקי ג'ורדן, שכבר אנחנו יודעים שהם ייחדים.

### (2.3.2.2) המשפט הספקטלי בניסוח מטריציוני

**משפט 157 (המשפט הספקטלי "בשפה קצת מטריציונית").** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$  מטריצה צמודה לעצמה. אז קיימת מטריצה  $P$  אורתוגונלית/אוניטרית (בהתאם לשדה ממנו יצאנו), ומטריצה אלכסונית  $D$  כך ש-  $D = P^{-1}DP$

כלומר – מטריצת מעבר הבסיס של המשפט הספקטורי, שמעביר אותנו לפירוק הספקטורי, היא איזומטריה. למעשה חיקנו את המשפט הספקטורי – המעבר לבסיס המלכון, מסתבר להיות מיוצג ע"י מטריצות איזומטריות.

המטריצה מדגישה שלא השתמשנו במשפט זהה בכלל בסיסים וקטורים – אפשר לתאר את עולם הדיוון של המטריצות, מעצם היותו עולם דיוון איזומורפי להעתקות ומרחבים וקטורים, בלי לדבר בכלל על העתקות ומרחבים וקטורים. המשפט מתאר באופן טהור מטריצות בלבד.

**лемה 16.** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$  מטריצה ריבועית, וכן  $\{e_1 \dots e_n\}$  בסיס א"נ של  $V$ . נניח ש-  $A$  היא מטריצה המעביר מבסיס  $\{v_1 \dots v_n\}$  לבסיס  $\{e_1 \dots e_n\}$ . אז  $A$  איזומטריה אם ו רק אם  $\{v_1 \dots v_n\} \rightarrow \{e_1 \dots e_n\}$

הוכחת המשפט. תהי  $T_A: \mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}^n$  כך ש-  $T_A(x) = Ax$ . אז  $A = [T_A]_{\mathcal{E}} = \{e_1 \dots e_n\} \mathcal{E}$  הבסיס הסטנדרטי. ידוע של-  $T_A$  יש בסיס אורתוגונormal מלכון, כלומר קיימים בסיס א"ג  $\mathcal{B}$  כך ש-  $[T_A]_{\mathcal{B}} = D$  אלכסונית כלשהנית. נבחין ש-  $[T_A]_{\mathcal{B}} = P$  ונבחין ש-  $[T_A]_{\mathcal{B}} = [Id]_{\mathcal{E}}^{\mathcal{B}}$  וועלמה  $P = [Id]_{\mathcal{E}}^{\mathcal{B}}[T_A]_{\mathcal{B}} = [Id]_{\mathcal{B}}^{\mathcal{E}}[T_A]_{\mathcal{E}}[Id]_{\mathcal{E}}^{\mathcal{B}}$  מטריצת מעבר מבסיס א"ג לבסיס א"ג ולכון איזומטריה. סה"כ הראננו את הדרוש. ■

"יאללה הפסקה? לאם"

## 2.3.3 ~ פירוק פולאורי

## (2.3.3.1) מבוא, וקישור לתבניות בי-ילינאריות

**הערה 67.** עבור מטריצות אורתוגונליות, במקרה של  $\mathbb{F} = \mathbb{R}$  נקבל ש-

$$A = P^{-1}DP \implies PP^T = I \implies P^{-1} = P^T \implies A = P^TDP$$

מה שמחזיר אותנו לתבניות בי-ילינאריות. נוכל לקשר את זה לסינגולריה. זאת כי  $A$  לא רק דומה, אלא גם חופפת ל- $D$ . גם  $\mathbb{C}$  נקבל דברים דומים, אך לא במדויק, שכן מכפלה פנימית מעל  $\mathbb{C}$  היא ססקוּיִ-בי-ילינארית פשוטה בי-ילינארית. **משפט 158.** עבור  $A \in M_n(\mathbb{C})$  נורמלית, אז

$$A^* = A \quad \bullet$$

$$\text{אם } A^* \text{ כל הע''מ שלה ממשיים.} \quad \bullet$$

הוכחה. את הכוון  $\Leftarrow$  כבר הוכחנו במשפט קודם. נותר להוכיח את הכוון השני.

- נניח שכל הערכים העצמיים ממשיים, ו- $A$  נורמלית. נוכל להשתמש במשפט הספקטורי לעיל: לנכון קיימות מטריצה אוניטרית  $P$  ואלכסונית  $\Lambda$  כך ש- $P^{-1}\Lambda P = A$ . ידוע  $\Lambda \in M_n(\mathbb{R})$  כי אלו הע''מ מהנהנה. נבחן ש-:

$$A^* = P^* \Lambda^* (P^{-1})^* = P^{-1} \Lambda P = A$$

כי  $I = PP^*$  ו- $\Lambda$  אוניטרית (או transpose של דבר) מעיל  $\mathbb{R}$  לא עושה שום דבר) מעיל  $\mathbb{R}$  (או החזמה לא עשויה שום דבר).

- נניח  $A$  נורמלית וכל הע''מ מנורמה 1. לנכון  $A$  אוניטרית. עבור הפירוק הספקטורי לעיל  $A = P^{-1}\Lambda P$  נקבל כאן ש- $\Lambda$  אוניטרית, ומהמשפט הספקטורי  $P$  אוניטרית גם כן.  $A$  מכפלה של 3 אוניטריות ולכן אוניטרית.

(הסיבה שמכפלה של אוניטריות היא אוניטרית: עבור  $A, B$  א''ג מתקיים

$$\forall v \in V: \langle ABv | ABv \rangle = \langle Bv | Bv \rangle = \langle v | v \rangle$$

משמרת מכפלה פנימית, וזה שקול להיוותה אוניטרית ממשפט לעיל)

**זיכורת:** אם  $V$  ממ''פ מעל  $\mathbb{F}$ , או  $V \rightarrow T: T \in V$  תקרה חיוכית או איזילילית (וכו') אם  $T^* = T = 0$  וגם  $\langle Tv | v \rangle \geqslant 0$ .

**זיכורת:** מעל  $\mathbb{R}$ , הוכחנו שלכל תבנית סימטרית, יש יציג יחיד באמצעות מטריצה אלכסונית עם 1, 1, 0 – 1, 0 – 1 על האלכסון.

**סימון 15.** הסיגנטורה של  $f$  תסומן ע''י  $\sigma_-(f), \sigma_0(f), \sigma_+(f)$  כמספר האפסים, האחדים וה-1 – ב- $f$ .

**המשך זיכורת:** כל מטריצה סימטרית חופפת למטריצה יחידה מהצורה לעיל.

**משפט 159.** נניח ש- $A$  מייצגת את התבנית הסימטרית  $f$  (עלם הדין מעל  $\mathbb{R}$ ). אז, הסיגנטורה שווה  $\#(\lambda | \lambda > 0) - \#(\lambda | \lambda < 0)$  עבור  $\lambda$  ע''מ עם חזירות (במידה ושיק ליותר מז''ע יחיד). באופן דומה  $\#(\lambda | \lambda < 0) - \#(\lambda | \lambda > 0)$  כאשר  $\lambda$  ע''מ.

הוכחה. משום ש- $A$  מייצגת סימטרית אז  $A$  סימטרית. לפי המשפט הספקטורי קיימת  $P$  אורתוגונלית ו- $\Lambda$  אלכסונית כך ש- $A = P^{-1}\Lambda P = P^T\Lambda P$ . דומה לאלכסונית ממשית (כי  $A$  סימטרית ולא סתם נורמללית) וחופפת אליה. בעזרת נרמול המטריצה  $\Lambda$  האלכסונית (ניתן לבצע תהליך נרמול באמצעות פועלות שקולות תחת חפיפה), היא חופפת למטריצה מהצורה  $\text{diag}(1 \dots 1, -1 \dots -1, 0 \dots 0)$  כאשר הסימן קבוע לפני הנרמול. ■

**הערה 68.** בניוסחים אחרים, מדברים על  $A$  הרמטרית, במקומות על  $f$  סימטרית. שימושו לבבכל מקרה אין משמעות למשפט מעיל המרוכבים (שכן במקרה זה  $\text{rank } f = \sigma_- = 0 \wedge \sigma_+ = \infty$ , וכן כל מספר מרוכב יוכל לנורמל ל-1) ולכן שני הניסוחים חזקים באותה המידה.

**מסקנה 29.** מכאן, שבحينו  $A$  מטריצה הרמטרית חיובית, היא מייצגת התבנית בי-ילינארית חיובית וגם מייצגת העתקה חיובית. למעשה, אפשר להוכיח שהحينו  $A$  הרמטרית, היא חיובית (בהבט של המכפלה הפנימית) אם ומן היא חיובית (בהבט של התבניות בי-ילינאריות).

**משפט 160 (קיים שורש לצמודה לעצמה איזילילית).** תהי  $V \rightarrow T: T$  צמודה לעצמה ואי שלילית  $0 \geqslant \langle Tv | v \rangle$ , אז קיימת ויחידה  $R: V \rightarrow R: V$  איזילילית צמודה לעצמה כך  $R^2 = T$ .

הוכחה. **קיים.** מהמשפט הספקטורי קיים בסיס א''ג של ו''ע להעתקה איזילילית כל הע''מ איזיליליים.

$$[T]_B^B = \text{diag}(\lambda_1 \dots \lambda_n) \quad [R]_B^B = \text{diag}(\sqrt{\lambda_1} \dots \sqrt{\lambda_n})$$

(ראינו זאת בתרגול). עוד נבחן ש- $R$  צמודה לעצמה כי ע"ע ממשיים. נבחן שכל ו"ע של  $T$  הוא ו"ע של  $R$ : יהי  $[n] = \{e_1 \dots e_n\}$ , ו- $R = (e_1 \dots e_n)$  בסיס מילכון, אז עבור  $R$  צמודה לעצמה כלשהי מתקיים: אז ו"ע של  $R$  עם ע"ע  $\sqrt{\lambda}$  הוא ו"ע של  $T$  עם ע"ע  $\lambda$  כי:

$$\lambda v = R^2 v = T v \implies R v = \sqrt{\lambda} v$$

הגרירה נכונה מאיד-שליליות  $R$  שהמשפט מניח עליה יחידות. כולם הערכים העצמיים של  $R$  כלשהו (לא בהכרח זו שברחנו בהוכחת הקיום) נקבעים ביחסות מע"ע של  $T$ . בסיס של ו"ע של  $T$  הוא ו"ע של  $R$ , סה"כ ראיינו איך  $R$  פעולת על בסיס ו"ע כלשהו של  $T$  מה שקובע ביחסות את  $R$ . ■

**סימון 16.** את ה- $R$  לעיל נסמן  $R := \sqrt{T}$ :

**מסקנה 30 (פירוק שולסקי).** לכל  $A$  צמודה לעצמה ואי-שלילית חיובית קיים פירוק ייחד של מטריצה  $R$  משולשית עליונה כך  $A = RR^*$ .

**משפט 161 (פירוק שור).** כל מטריצה ריבועית שהפולינום האופייני שלה מתפרק דומה אוניטרית למטריצה משולשית עליונה, כלומר לכל  $A \in M_n(\mathbb{F})$  אם  $p_A$  מתפרק לגרומים לינאריים קיימת  $U \in M_n(\mathbb{F})$  אוניטרית וכן  $D$  משולשית עליונה כך  $A = P^* D P$ .

הוכחה. ההוכחה זהה לכך שכל מטריצה עם פ"א מתפרק ניתנת לשילוש שראיינו בתחילת הקורס, אך בשלב האינדוקציה מבצעים גרם-שmidt ונרמול לבסיס שמרחיבים אליו. ■

**משפט 162 (לכסון סימולטני).** מעל  $\mathbb{R}$ , בהינתן  $A$  מוגדרת חיובית ממש ו- $B$  מטריצה, שתייהן סימטריות, קיים בסיס  $\mathcal{P}$  בו  $[A]_{\mathcal{P}}$  אלכסונית וגם  $[B]_{\mathcal{P}}$  אלכסונית.

הוכחה. נפרק ספרקטלית של  $A$  ונקבל  $A = P \Lambda_A P^T$ . ממשפט סילבוסט  $\Lambda_A$  מוגדרת ביחסות ועל איבריה הסינגולריות של  $A$ , שהם כולם 1 מוגדרת חיובית, כלומר  $I = \Lambda_A$ . באופן דומה נוכל לפרק ספרקטRALITY את  $PBP^T$  ולקיים  $P = \text{Col}(M)$  ונקבל  $PBP^T = QPBP^TQ^T = Q^T \Lambda_B Q$  ומכאן  $M = QPBP^TQ^T = \Lambda_B$ . נסמן  $I = Q^T \Lambda_B Q$ , וכמו כן:

$$[A]_{\mathcal{P}} = MAM^T = \overbrace{QPAQ^T}^I Q^T = QIQ^T = I$$

כלומר  $[A]_{\mathcal{P}}$  כדרושים. ■

### (2.3.3.2) ניסוח הפירוק הפולארי

**משפט 163 (פירוק פולארי בעבור העתקות).** תהי  $R: V \rightarrow V$  חיובית וצמודה לעצמה ו- $U: V \rightarrow V$  אוניטרית כך ש- $T = RU$ .

**הערה 69.** לא הנחנו  $T$  צמודה לעצמה. הפירוק נכון להעתקה הפיכה כללית.

**הערה 70.** לעיתים נקרא "פירוק UP" או "פירוק CP".

הוכחה. נגדיר  $S = TT^*$ . נבחן ש- $S$  צמודה לעצמה וחובית:

$$\forall V \ni v \neq 0: \langle Sv | v \rangle = \langle TT^*v | v \rangle = \langle T^*v | T^*v \rangle = \|T^*v\|^2 > 0$$

האי-שוויון האחרון נכון כי  $\ker T^* = \{0\}$ , ממשפט קודם  $\ker T = \{0\}$ ,  $\ker T^* = \ker T$ . יצא שזה חיובי ולכן בפרט ממשי, ככלומר היא צמודה לעצמה וחובית.

קיימות ויחידה  $R: V \rightarrow V$  צמודה וחובית כך ש- $S = R^2$ . כל ערכיה העצמיים של  $R = \sqrt{S}$  אינם 0, ולכן היא הפיכה (ראיינו בהוכחה של קיומה שהיא לכסינה ייחודי עם  $S$ ). נגדיר  $U = R^{-1}T$ . נותר להראות ש- $U$  אוניטרית.

$$U^*U = (R^{-1}T)^*(R^{-1}T) = T^* \underbrace{(R^{-1})^*}_{R^{-1}} R^{-1}T = T^*(R^{-1})^2 T = T^*S^{-1}T = T^*(TT^*)^{-1}T = I$$

כדרושים. הטענה מושום ש- $R^{-1}$  צמודה לעצמה. ■

**הערה 71 (לגבוי יחידות).** אם  $T$  אינה הפיכה, מתקבלים ש- $R$  יחידה אבל  $U$  אינה. בשליל לא הפיכות נוצרך להצטמצם לבסיס של התמונה ועליו לפרק כמתואר לעיל. במקרה של הפיכות אז  $T = RU = R\tilde{U}$  ואז מקבל  $R$  הפיכה כולם  $\tilde{U} = U$  וגם  $U$  הפיכה.

עתה נראה ש- $R$  נקבעת ביחידות (בניגוד ליחידות  $U$  – יחידות  $R$  נdana גם בעבור פירוק פולארי של העתקה שאינה הפיכה):

הוכחה.

$$TT^* = RU(RU)^* = RUU^*R^* = R^2$$

כלומר  $R$  היא בכלל פירוק שורש של  $TT^*$ , והראינו קודם לכן את יחידות השורש.

**מסקנה 31.** קיים גם פירוק כנ"ל מהצורה  $T = UR$

הוכחה. באותו האופן שפירקנו את  $T$ , נוכל לפרק את  $T^* = \tilde{R}\tilde{U}$  פירוק פולארי. נפעיל \* על שני האגפים ונקבל:

$$T^* = \tilde{R}\tilde{U} \implies T = (T^*)^* = \tilde{U}^*\tilde{R}^* = \tilde{U}^{-1}\tilde{R}$$

נסמן  $U$  סה"כ  $\tilde{R} =: R$ ,  $\tilde{U}^{-1} =: U$  כדירוש.

**лемה 17.** עבור  $T: V \rightarrow S$  אז  $TT^*, T^*T$  נגדיר  $S = TT^*$ . נבחן ש- $S$  צמודה לעצמה וחובית:

$$\forall v \neq 0: \langle Sv | v \rangle = \langle TT^*v | v \rangle = \langle T^*v | T^*v \rangle = \|T^*v\| > 0$$

יש אותן הערךים העצמיים.

הוכחה. ניעזר בפירוק הפולארי:

$$\begin{aligned} TT^* &= RUU^*R^* \\ &= R^2 \\ TT^* &= U^{-1}R^2U \end{aligned}$$

סה"כ  $TT^*, T^*T$  הן העתקות דומות ולכן יש להן את אותן הערךים העצמיים.

**הערה 72.** אז איך זה קשור לפולארי?  $R$  הא-שלילית היא "הגדול", בעוד  $U$  האוניטרית לא משנה גודל – היא ה"זווית". ניתן לראות זאת גם באופן הבא: בהינתן  $A = RU$  פירוק פולארי ל- $U$  אורתוגונלית ו- $R$  מוגדרת חיובית הרטמיטית, אז

$$\det A = \det U \det R = re^{i\theta}, \det U = e^{i\theta} \text{ ו-} \det A = |\det R| = r$$

**משפט 165 (פירוק פולארי בעבר מטריצות).** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$  אז קיימות  $U, R \in M_n(\mathbb{F})$  כאשר  $U$  א"ג ו- $R$  חיובית צמודה לעצמה כך ש- $A = UR$ .

הוכחה. נסתכל על  $A^*A$ . היא חיובית וצמודה לעצמה (בדומה לעיל). אז  $A^*A = P^{-1}DP$ , כאשר  $D$  אלכסונית חיובית.

█

## 2.3.4 ~ פירוק SVD

### (2.3.4.1) ניסוח והוכחת SVD

**הערה 73.** SVD הינו קיצור של Singular Value Decomposition. משפט 166 (פירוק מטריצה ריבועית לערבים סינגולרים). 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 שניתן לכטוב  $A = \tilde{U}R$  פירוק פולארי. משום ש- $R$  צמודה לעצמה, ניתן לפרקה ספקטרלית 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 74.** משום ש- $U$  איזומטריות אז  $V^* = V^{-1}$ ,  $U^* = U^{-1}$  ובגלל ש- $D$  אלכסונית אז  $D^* = D$ . לכן:

$$AA^* = (UDV)(V^*D^*U^*) = UD^2U^{-1}$$

$$A^*A = (V^*D^*U^*)(UDV) = V^{-1}D^2V$$

**הגדה 94** (ערך סינגולרי של מטריצה). הערכים העצמיים של  $A^*$  נקראים הערכים הסינגולריים והם נקבעים ביחידות ע"י  $A$ .

**הגדה 95** (ערך סינגולרי של העתקה).  $\sigma$  הוא ערך סינגולרי של העתקה  $T$  והוא אם  $0 \geq \sigma \in \mathbb{R} \wedge \sigma \geq \sigma_i$  הוא ע"ע של  $TT^*$ .

**סימון 17.** את הערכים הסינגולרים של העתקה/מטריצה  $A$  כלשהו נסמן ב- $\sigma_n \dots \sigma_1 \sigma$  כאשר  $\sigma_j \geq \sigma_i \geq \dots \geq \sigma_1 \geq \sigma$ .

**משפט 167.** פירוק SVD הוא היחיד (גם למטריצה שאינה ריבועית/הפיתח), בהנחה שהערכים הסינגולרים שונים.

הוכחה. יהיו שני פירוקי SVD של מטריצה  $A$  הפיכה כלשהי, נסמנם:

$$A = \bar{U}\bar{D}\bar{V}^T \wedge A = UDV^T$$

אזי:

$$AA^* = U D^2 U^{-1} = \bar{U}^* \bar{D}^2 \bar{U}^{-1} \wedge A^* A = V^{-1} D^2 V = \bar{V}^{-1} \bar{D}^2 \bar{V}$$

בגלל ש- $D^2, \bar{D}^2$  אלכסוניות, ומיחידות הפירוק הספקטRALI,  $.U = \bar{U}, V = \bar{V}, D = \bar{D}$

#### (2.3.4.2) הרחבת SVD להעתקות שאין אופרטורים

**הערה 75.** ביסודית הקורס זהה, ראיינו פירוק SVD של מטריצה ריבועית בלבד. חלק מהחוואה של פירוק SVD נובע מקומו למטריצות שאין בהכרח ריבועיות, דהיינו, לכל מטריצה סופית. יש לו מגוון רחב של שימושים במדעי המחשב. כדי להבין עמוק יותר כיצד פירוק SVD עובד, כתבתי את התה-הפרק הזה.

**הגדה 96.** מטריצה  $A \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$  (לא בהכרח ריבועית) מוגדרת להקרא אלכסונית אם  $a_{ij} \neq 0 \implies i = j$ .

**משפט 168** (גרסה מוחבת 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  $U \in M_{n \times n}(\mathbb{F}), V \in M_{m \times m}(\mathbb{F}), \Sigma \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$ , כך  $A = U\Sigma V^T$ .

**הגדה 97.** מטריצה  $A \in M_{m \times n}$  מתאימה למטריצה  $B \in M_{m \times n}$  אם קיימות מטריצות  $U \in M_{m \times m}, V \in M_{n \times n}$  על האלכסונית, כך  $A = UV^{-1}$ .

הוכחה. בוקיפדייה האנגלית. ישנה גם הוכחה פשוטה משתמשת בפירוק שור.

**משפט 169.** פירוק SVD ייחיד אם מטריצת הסינגולרים שונות, ובכל מקרה  $\Sigma$  יחידה.

**מסקנה 32.** תהי  $W \rightarrow T: Q \rightarrow T$ . אז קיימים  $\mathcal{B}, \mathcal{C}$  בסיסים אורתונורמלקיים כך  $\Sigma_{\mathcal{C}}^{\mathcal{B}}[T] = \Sigma$  אלכסונית.

כדי להוכיח מסקנה זו, נשתמש בשורות  $V, U$  שיזנו את הבסיס האורתונורמלי הנדרש (עד כדי העתקת קורדינטות).

**משפט 170.** בהינתן  $B$  בסיס אורתונורמלי של  $V$ , והעתקה  $W \rightarrow T: V \rightarrow T$  כלשהי,  $\sigma$  ערך סינגולרי של  $T$  אם  $\sigma$  על האלכסון של  $\Sigma$  כאשר  $\Sigma$  המטריצה האלכסונית בפירוק SVD של  $[T]_B$ .

הוכחה. נסמן את פירוק ה-SVD של  $[T]_B$  ב- $[T]_B = U\Sigma V^T$ . אז ידוע  $U$  אורתונורמלית, וכן  $\Sigma [T]_B = U\Sigma^2 U^{-1}$  דומה ל- $\Sigma^2$ . עוד נבחין שככל  $U$  של  $\Sigma^2$  אם מופיע על אלכסון  $\Sigma$  אם השורש שלו מופיע על אלכסון  $\Sigma$ . עתה נוכיח גיריה דואליות. אם  $\sigma$  ערך סינגולרי של  $T$  אז  $\sigma^2$  הוא ע"ע של  $\Sigma$ , ומהדמיוון שהארנו הוא ע"ע של  $\Sigma$  כלומר הוא מופיע על אלכסון  $\Sigma$  כדרוש. מהצד השני, אם  $\sigma$  מופיע על אלכסון  $\Sigma$  אז הוא ע"ע של  $\Sigma^2$  ואז הוא ע"ע של  $\Sigma$ , ומשמעותו ש- $\Sigma$  מוגדרת חיובית אז  $\sigma \geq 0$ .

**מסקנה 33.** מספר הערכים הסינגולריים הוא הממד של  $\Sigma$  והדרגה של  $A$ .

**הערה 76.** לבדיקת שפויות, נבחין שהערכים העצמיים של  $\Sigma$  הם אכן "מעודדים" להיות ערכים סינגולריים, שכן היא מטריצה נורמללית ולכן הערכים העצמיים שלה ממשיים, וכן היא מוגדרת חיובית ולכן הערכים העצמיים שלה חיוביים.

**משפט 171.** בהינתן  $W \rightarrow T: V \rightarrow T$  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- $T$  קיים פירוק SVD  $T = U\Sigma V^T$  ממנו נסיק את הפירוק הספקטRALI הבא ל- $T^*T$  הצמודה לעצמה:

$$T^*T = U\Sigma^2 U^T$$

אם  $T$  איננה הפיכה אז יש לה ערך סינגולרי 0, ו- $T^*T$  איננה הפיכה (כי מכפלת לא הפיכות איננה הפיכה) וסימנו. אם  $T$  הפיכה, את  $U$  הפיכה בהכרח. משום ש- $U$  אוניטרית,  $U^T = U^{-1}$ . נפעיל את  $\det$  על שני האנפדים ונקבל:

$$\det(TT^*) = \det(U) \det(\Sigma^2) \det(U^{-1}) = \det(UU^{-1}) \det(\Sigma)^2 = \det(\Sigma)^2 = *$$

בגלל שהוכחנו ש- $\Sigma$  מטריצה אלכסונית של האלכסונים הערכיים הסינגולריים של  $T$ , אז נקבל שוויון:

$$* = \left( \prod_{i=1}^n \sigma_i \right)^2$$

נוציא שורש ונקבל את הנדרש.

**מסקנה 34.** עבור  $A$  ריבועית, נוכל לטעון:

$$\prod_{i=1}^n \sigma_i = \det(AA^*) = \det(A) \det(\bar{A}^T) = \det(A) \det(\bar{A}) = \det A \overline{\det A} = \det A^2$$

נוציא שורש ונקבל שהדטרמיננטה של  $T$  היא מכפלת הערכיים הסינגולריים:

$$\prod_{i=1}^n \sigma_i = \det T$$

**משפט 172 (פירוק העתקה לערכיים סינגולריים).** בהינתן  $V \rightarrow W$ :  $T$  כלשהי, וערכיים סינגולריים  $\sigma_1, \dots, \sigma_r$  כלשהם, אז קיימים ידוע קיום פירוק של  $[T]_{\mathcal{C}}^{\mathcal{B}}$  לערכים סינגולריים כך ש-:

$$Tv = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{v}_i$$

הוכחה. נסמן  $|\mathcal{B}| = n \wedge |\mathcal{C}| = m$  בהינתן בסיסים  $\mathcal{B}, \mathcal{C}$  אורthonormליים ל- $W, V$  בהתאם כך ש- $m = r$  ו- $\mathcal{C}$  שווה ל- $\mathcal{B}$ .

$$[T]_{\mathcal{C}}^{\mathcal{B}} = V \Sigma U^T$$

כאשר  $U, V$  אוניטריות ו- $\Sigma$  אלכסונית. משפט ידוע של אלכסון  $\Sigma$  מופיעים  $\sigma_1, \dots, \sigma_r$ . בgal Sh-V מטריצה עם  $r$  שורות ב- $\mathbb{R}^m$  מהן נמצאים שורות בת"ל  $V_1, \dots, V_r$  ובאופן דומה  $U$  מטריצה עם שורות  $U_1, \dots, U_r$  ב- $\mathbb{R}^n$ . נוכל להניח שהשורות הבת'ל במטריצות האוניטריות יהיו הראשונות, שכן הערכיים הסינגולריים על המטריצה האלכסונית  $\Sigma$  מופיעים לפני שורות/עמודות האפסים (אם יש) ב- $\Sigma$ . כתעת נוכל להגיד (כאשר  $v \in \mathcal{B}$  ההעתקה החופכית ליצוג בסיס  $(B)$ )

$$\mathbf{u}_i = [U_i]_{\mathcal{B}}^{-1} \quad \mathbf{v}_i = [V_i]_{\mathcal{C}}^{-1}$$

עתה נשאר להראות שהבחירה שלנו אכן עובדת. יהיו  $v \in V$ ,  $v = (e_1 \dots e_n)$ . כאשר  $\mathcal{E} = (e_1 \dots e_n)$  הבסיס הסטנדרטי ל- $\mathbb{F}^n$  ו- $\mathcal{B} = (e_1 \dots e_m)$  הstanardti ל- $\mathbb{F}^m$ , נקבל:

$$\begin{aligned} [Tv]_{\mathcal{C}} &= [T]_{\mathcal{C}}^{\mathcal{B}} [v]_{\mathcal{B}} = V \Sigma U^T \cdot (a_1 \dots a_n) \\ &= \sum_{i=1}^n V \Sigma \underbrace{U^T e_i}_{U_i} a_i = V \Sigma \sum_{i=1}^r a_i U_i \\ &= V \Sigma \sum_{i=1}^r \sum_{j=1}^n a_i \langle e_j | U_i \rangle e_j \quad \text{יצוג של } U_i \text{ ככיסוי } \mathcal{E} \\ &= V \Sigma \sum_{i=1}^r \langle [v]_{\mathcal{B}} | U_i \rangle e_i \quad \text{לייאיות כרך הראשון} \\ &= \sum_{i=1}^r \langle [v]_{\mathcal{B}} | U_i \rangle \underbrace{V \sum_{j=1}^n e_j}_{(Ve_i)_{\sigma_i} = V_i \sigma_i} = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle [v]_{\mathcal{B}} | U_i \rangle V_i \end{aligned}$$

משמעות  $\mathcal{B}$  בסיס אורתונורמלי, אז מעבר מבסיס  $\mathcal{E}$  ל- $\mathcal{B}$  ולהיפך הוא אוניטרי, כלומר  $[U_i]_{\mathcal{B}}^{-1}$  על שני האגפים, ונקבל:

$$Tv = \left[ \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle V_i \right]_{\mathcal{B}}^{-1} = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle [V_i]_{\mathcal{B}}^{-1} = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{v}_i$$

כדרوش.

**מסקנה 35.** בהינתן  $g_1 \dots g_r, f_1 \dots f_r$  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:

$$\langle Tv | w \rangle = \left\langle \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{v}_i \middle| w \right\rangle = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \langle \mathbf{v}_i | w \rangle = \left\langle v \middle| \underbrace{\sum_{i=1}^r \sigma_i \langle \mathbf{v}_i | w \rangle \mathbf{u}_i}_{T^*w} \right\rangle \top$$

למעשה, פירוק SVD הוא התאמת אורתונורמלית ללכסינה, קצת כמו שפירוק ספקטרלי הוא דמיון אורתונורמלי ללכסינה (לכסון אורתונורמלי). הפירומול של המשפט הזה בא לידי ביטוי במשפט הבא:  
**משפט 173.**  $T: V \rightarrow V$  אופרטור נורמלי. אז קיים לו פירוק ספקטרלי כך ש- $T$  בסיס אורתונורמלי, ובה"כ  $a_i < a_j \iff i > j$ .

הוכחה. באמצעות טיעונים דומים ניתן להראות ש- $[T]_B = \text{diag}(a_1 \dots a_n)$  שקול לכך ש-:

$$Tv = \sum_{i=1}^r a_i \langle v | \mathbf{v}_i \rangle \mathbf{v}_i = \dots$$

. $(\theta_i \in \mathbb{R})$  ו- $r_i = |a_i|$  בסיס אורתונורמלי כלשהו. בגלל ש- $a_i$  מרוכב ניתן לכתוב  $a_i = r_i e^{i\theta_i}$  (כאשר  $a_i = r_i e^{i\theta_i}$  נגיד) נבחן ש-:

$$\dots = \sum_{i=1}^r r_i \langle v | \mathbf{v}_i \rangle \mathbf{u}_i$$

זהו פירוק SVD שכך  $\mathbf{u}_1 \dots \mathbf{u}_n$  בסיס אורתונורמלי, כי

$$\langle \mathbf{u}_i | \mathbf{u}_j \rangle = \langle e^{i\theta_i} \mathbf{v}_i | e^{i\theta_j} \rangle \mathbf{v}_j = e^{i\theta_i} \underbrace{\overline{e^{i\theta_j}}}_{0} \langle \mathbf{v}_i | \mathbf{v}_j \rangle = 0$$

וכן:

$$\|\mathbf{u}_i\|^2 = \langle \mathbf{u}_i | \mathbf{u}_i \rangle = \underbrace{e^{i\theta_i} \overline{e^{i\theta_i}}}_{|e^{i\theta}|=1} \underbrace{\langle \mathbf{v}_i | \mathbf{v}_i \rangle}_1 = 1$$

קיבלנו ש- $|a_i| = \sigma_i$ , מיחידות סigma בפירוק SVD.  
**משפט 174.** תהי  $A$  מטריצה הדומה אוניטרית ל- $(\Lambda)$ .  $a_i < a_j \iff i > j$ . נוכיח שערכיה הסינגולריים הם  $\sigma_i = a_i$

הוכחה. בהינתן  $|a_i| = r_i$ , נוכל לבצע את הפירוק הפולארי  $A = P^T \Lambda P$  לכל  $a_i$  (ונבחן נגיד את המטריצות):

$$\Sigma = \text{diag}(r_1 \dots r_n)$$

$$\Theta = \text{diag}(e^{i\theta_1} \dots e^{i\theta_n})$$

בגלל ש- $\Lambda = \Theta\Sigma$ , וכי כפל אלכסוניות מתחלף, נקבל:

$$A = P^T DP = P^T \Sigma \Theta P = \underbrace{P^T \Theta}_{:=U^T} \Sigma \underbrace{P}_{:=V} = U^T \Sigma V$$

נבחין ש- $V$  אוניטרית כי  $U$  אוניטרית. בgal ש- $\Theta$  אוניטרית (היא אלכסונית וכאן שורותיה אורתוגונליות, וכן  $1 = |e^{i\theta_i}|$  ולכן היא אוניטרית) וכן משום שכפל מטריצות אוניטריות כמו  $P^T$  (כי חילוף אוניטריות הוא אוניטרי) ו- $\Theta$  נותן מטריצה אוניטרית, ■ נקבל ש- $U$  אוניטרית. סה"כ מיחסות  $\Sigma$  לכל התאמה אוניטרית לאלכסונית,  $|a_i| = \sigma_i$  כדרוש.

#### (2.3.4.3) נורמת האופרטור

**הערה 77.** גם תת-הפרק להלן לא בחומר הרשמי של הקורס. אבל חשוב שזה מגניב אז הוספה את זה. זה גם מועלם בקורסים מתקדמים יותר.

**הגדרה 98.** הגועמה של העתקה  $T: V \rightarrow W$  מממ"פים מוגדרת להיות:

$$\|T\| = \max\{\|Tv\| : v \in V \wedge \|v\| \leq 1\}$$

**הערה 78.** אינטואציה גיאומטרית טובה היא לחשב על  $\|T\|$  "הכדור המינימלי שחווסס את  $Tu$ " כאשר  $u$  נורמלי. בהקשר של  $T$  אופרטור, הנורמה לעיל קרויה נורמת האופרטור, והוא מטריקה. כך למעשה אפשר להגיד את מרחב ההעתקות כמרחב נורמי בפני עצמו.

**הערה 79.** במרחבים וקטוריים שאינם נוצרים סופית, מגדירים את נורמת האופרטור להיות:

$$\|T\| = \sup\{\|Tv\| : v \in V \wedge \|v\| = 1\} = \sup\{\|Tv\| : v \in V \wedge \|v\| < 1\}$$

**лемה 18.** כאמור,  $\sigma_1$  הערך הסינגולרי המקסימלי של  $T$ . אז:

$$\|Tv\| \leq \sigma_1 \|v\|$$

הוכחה. מפירות העתקה לערכיהם סינגולרים:

$$Tv = \sum_{i=1}^r \sigma_i \langle \sigma_i | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{v}_i$$

משום ש- $\mathbf{v}_i$  אורתונורמליים, אז  $\|\mathbf{v}_i\| = 1$ . לכן:

$$\|Tv\| = \sum_{i=1}^n \sigma_i \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \leq \sum_{i=1}^n \sigma_1 \langle v | \mathbf{u}_i \rangle = \sigma_1 \left( \sum_{i=1}^n \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \right) =: *$$

ممושפט, בgal ש- $g_i$  בסיס אורתונורמלי אז  $v = \sum_{i=1}^n \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{u}_i$ .

$$* = \sigma_1 \left\| \sum_{i=1}^n \langle v | \mathbf{u}_i \rangle \mathbf{u}_i \right\| = \sigma_1 \|v\|$$

וסה"כ אכן  $\|Tv\| \leq \sigma_1 \|v\|$  כדרוש. ■

**משפט 175.** הנורמה של ההעתקה היא אכן נורמה ואך (בערך) לינארית:

$$\|T\| \geq 0 .1$$

$$\|T\| = 0 \iff T = 0 .2$$

$$\|\lambda T\| = |\lambda| \|T\| .3$$

$$\|S + T\| = \|S\| + \|T\| .4$$

$$\|T\| = \|T^*\| .5$$

**הערה 80.** חלק מהשוויות לעיל נכונים במקרה הלא נוצר-סופית רק עבור אופרטורים חסומים (כלומר  $\|T\| \neq \infty$ ).

**משפט 176.** כאמור,  $\sigma_1$  הערך הסינגולרי הגדל ביותר של  $T$ , אז  $\|T\| = \sigma_1$ .

**משפט 177.** בהינתן  $T: V \rightarrow W$  ו-  $\sigma_1 \dots \sigma_n$  ערכים סינגולריים, אז:

$$\min\{\|T - S\| : S \in V \rightarrow W \wedge \text{rank } S \leq k\} = \sigma_{k+1}$$

**משפט 178 (משפט המינ-מקס).** לכל  $S \in [n]$ , כאשר  $S$  מ"ז: ובאופן שקול (ודי הגיוני):  
באופן כללי, ערכים סינגולריים משמשים כדי להגדיר נורמות רבות על העתקות.

המשך בעמוד הבא

**פרק 3**

**נספחים**

# 3.1 Dual Spaces . . . . .

את הפרק להלן המרצה של אודיסאה, בן בסקין, החליט להעביר, כדי לתת ראייה נרחבת יותר על לינאריות – מנוקדות מבט של תורה הקטגוריות. הרעיון הוא להבחן בכך ש-(א) בין כל קטגוריה לדואל שלה קיימים פונקטור קונטראינוריאנטי, ו-(ב) הן הצמדת העתקה, והן פונקציונל, הן קטגוריות דו-אליות למרחב הוקטורי, ולכלן איזומורפיות אחת לשנייה (שכן הדואל יחיד עד לכדי איזומורפיזם).

## 3.1.1 ~ הגזרות בסיסיות

**הגדרה 99.** בהינתן  $V$  מ"ז מעל  $\mathbb{F}$ , נגדיר  $.V^* = \hom(V, \mathbb{F})$ .

הבנה. אם  $\dim V = n$  אז  $\dim V^* = n$ . לכן  $V^* \cong V$ . לא נכון במקרה הסופי ממדי.

**лемה 19.** 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 179.** יהי  $V$  מ"ס ו- $B = (v_i)_{i=1}^n$  בסיס המקיים  $\forall i, j \in [n]: \psi_i(v_j) = \delta_{ij}$  אז קיים ויחיד בסיס  $B^* = (\psi_i)_{i=1}^n$ .

הוכחה. נבחין שהבדרנו העתקה לינארית  $\psi: V \rightarrow V^*$  כזו שהיא ביחידות  $\psi$  לינארית  $\psi: \psi$  המקיימת את הנرش. ברור שהבנייה של  $\varphi$  קיימת ויחידה כי היא מוגדרת לפי מה קורה לבסיס. נותר להוכיח שזה אכן בסיס. יהיו  $\alpha_1 \dots \alpha_n \in \mathbb{F}$  כך  $\sum \alpha_i \psi_i = 0 = (\sum_{i=0}^n \alpha_i \psi_i)(v_j) = \sum_{i=0}^n \alpha_i \psi_i(v_j) = \sum_{i=0}^n \alpha_i \delta_{ij} = \sum \alpha_i \delta_{ij} = \alpha_j$  וסה"כ  $\sum \alpha_i \delta_{ij} = 0$ . ■

נבחן שאפשר להגיד:  
**הגדרה 100.**  $V^{**} = \hom(V^*, \mathbb{F})$ .  
 ואכן  $\dim V < \infty$ :

$$V \cong V^* \cong V^{**}$$

במקרה הזה, בניגוד לאיזו' הקודם, יש אייז'ו "טבעי" (קאנוני), ככלומר לא תלוי באף בסיס.  
**משפט 180.** קיימים איזומורפיזם קאנוני בין  $V$  ל- $V^{**}$ .

הוכחה. נגדיר את האיז'ו' הבא:

$$\psi: V \rightarrow V^{**} \quad \psi(v) =: \bar{v} \quad \forall \psi \in V^*: \bar{v}(\psi) = \psi(v)$$

nocich shahua 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  $\psi \in \ker \psi$ . רואים להראוות  $v \in \ker \psi$ .

$$\forall \varphi \in V^*: \bar{(\varphi)} = 0 \implies \forall \varphi \in V^*: \varphi(v) = 0$$

אם  $v$  אינו וקטור האפס, נשלימו לבסיס  $(v_i)_{i=1}^n$  ו- $\varphi_1 \dots \varphi_n$  בסיס הדואלי אז  $\varphi_1(v) = 1$  אבל אז  $\bar{v}(\varphi_1) = 0$  וסתירה.

• על: משווין ממדים  $\dim V^{**} = \dim V$ .

כלומר, הפונקציונלים הדואלי השני הם למעשה פונקציונלים שלוקחים איזושהו פונקציונל הדואלי הראשון ומצביעים בו וקטור קבוע.

### 3.1.2 ~ איזומורפיות למרחבי מכפלה פנומיות

#### (3.1.2.1) העתקה צמודה (דו-אלית)

**סימון 18.** לכל  $V \in \mathcal{V}$  ו- $V^* \in \mathcal{V}$  נסמן  $(\varphi, v) = \varphi(v)$ .  
**הערה 81.** סימון זה הגיוני משום שהכNST וקטור לפונקציונל דו-אלית איזומורפי למכפלה פנימית.  
**משפט 181.** יהיו  $V, W$  מ"וים נוצרים סופית מעל  $\mathbb{F}$ ,  $T: V \rightarrow W$ . אז קיימת ייחידה  $T^*: W^* \rightarrow V^*$  כך ש- $T^*(\psi, v) = (\psi, T(v))$ .  
 אם לצייר דיאגרמה:

$$V \xrightarrow{T} W \cong W^* \xrightarrow{T^*} V^* \cong V$$

(תנסו לצייר את זה בшибוע, ש- $W, V$  למעלה ו- $V^*, W^*$  למטה, כדי להבין ויזולאית למה זה הופך את החצים) בرمאה המתמטית, בתורת הקטגוריות, יש דבר שנקרה פנטור – דרך זהות בין אובייקטים שונים במתמטיקה. מה שהוא עושה, לדוגמה, זה להעביר את  $\text{hom}(V, W)$  – מרוחבים וקטרים סוף ממדים – למרחב המטריצות. הדבר הזה נקרא פנטור קו-וריאנטי. במקרה לעיל, זה פנטור קו-נטרא-ווריאנטי – שימוש ב- $T^*$  הופך את החצים. (הרחבת של המרצה) אז אפשר להגיד פנטור אбел במקום זה העשא את זה בשפה שאנו מכירים – לינארית 1א. בהינתן  $\psi \in W^*$ , נרצה למצוא  $T^*(\psi) \in V^*$ .

$$T^*(\psi) = \psi \circ T$$

ברור מדוע  $W^* \rightarrow V^*$ :  $T^*$ . בעצם, זה איזומורפיזם ("בשפת הפנטורים") קאנוני. עוד קודם לכן ידענו (בגלל ממדים) שהם איזומורפים, אך לא מצאנו את האיזומורפיזם ולא ראיינו שהוא קאנוני.

$$\tau: \text{hom}(V, W) \rightarrow \text{hom}(W^*, V^*) \quad \tau(T) = T^*$$

היא איזומורפיזם.

(הערה: תודה למרצה שגענה לבקשתי ולא השתמש ב- $\text{phi}\{/varphi\}$  אחרי שעשית  $\text{phi}\{/varphi\}$ )  
 הוכחת לינאריות. יהיו  $\alpha \in \mathbb{F}, T, S \in \text{hom}(V, W)$  אז:

$$\tau(\alpha T + S) = (T + \alpha S)^*$$

יהי  $\psi \in W^*$ , אז:

$$(T + \alpha S)^*(\psi) = \psi \circ (T + \alpha S)$$

יש למעלה פונקציונל  $-V^*$ . ננסה להבין מה הוא עשה 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:

$$\tau(T + \alpha S) = \tau(T) + \alpha\tau(S)$$

nocll להוכיח זאת יותר בפשטות עם הנוטציה של "המכפלה הפנימית" שהגדכנו לעיל,  $(\varphi, v)$ . עתה נוכיח ש- $\tau$  לא רק לינארית, אלא מוגדרת היטב.

הוכחה.

- **חח"ע:** תהי  $\tau$  העתקה האפס. נניח בשליליה ש- $0 \neq T(T) = T^* = 0_{\text{hom}(W^*, V^*)}$ . נרצה להראות ש- $T \in \ker \tau$ . נשלימו לבסיס  $\{w_1, w_2, \dots, w_n\}$  של  $V$ . יהי  $v \in V$  כך ש- $0 \neq v' = T(v) = w_1, w_2, \dots, w_n$ . יהי  $\psi_1, \dots, \psi_n$  הבסיס הדואלי. אז:

$$\tau(T)(\psi_1) = T^*(\psi_1) = \psi_1$$

אז:

$$0 = \tau(T)(\psi_1)(v') = T^*(\psi_1)(v') = \psi_1 \circ T(v') = \psi_1(w_1) = 1$$

סתירה. לכן  $\ker \tau = \{0\}$  ולכן  $\tau$  חח"ע.

- **על:** גם כאן מושווין ממדיים

**שאלה מבחן שבן עשה.** ("את השאלה זו לא פתרתי בזמן המבחן, ואני די מתבוייש כי אפשר לפתור אותה באמצעות כלים הרבה יותר פשוטים" זהה זהה "לא חח"ע זה חד-חד ערכי") יהיו  $V, W$  מ"ו מעל  $\mathbb{F}$  ו- $\{w_1, \dots, w_n\}$  בסיס של  $W$ . תהי  $T: V \rightarrow W$  הוכיחו שקיימים  $\varphi_1, \dots, \varphi_n \in V^*$  כך שכל  $v \in V$  מתקיים:

$$T(v) = \sum_{i=0}^n \varphi_i(v) w_i$$

**משמעותו:** בנויגוד למה שבן עשה ב מבחון,  $V$  לא בהכרח נוצר סופית.

הוכחת ראש צquier. לכל  $v \in V$  קיימים ויחידים  $\alpha_0, \dots, \alpha_n$  כך ש- $T(v) = \sum_{i=0}^n \alpha_i w_i$ . נגדיר  $\varphi_i(v) = \alpha_i$ . זה **לינארי**.

הוכחה "מתחכמת". נתבונן בסיס הדואלי  $B^* = (\psi_1, \dots, \psi_n)$  שמקיים את הדلتא של קרונקר והכל. נגדיר  $\varphi_i(v) = \sum_{i=0}^n \alpha_i w_i$ . אז  $T(v) = \sum_{i=0}^n \alpha_i \psi_i(v)$ . נבדק ש-

$$\sum_{i=0}^n \varphi_i(v) w_i = \sum_{i=0}^n T^*(\psi_i)(v) w_i$$

צ.ל.  $\varphi_i(v) = T^*(\psi_i)(v)$ . אך נבחין שהגדרנו:

$$T^*(\psi_i)(v) = \psi_i(T(v)) = \psi_i\left(\sum_{j=0}^n \alpha_j w_j\right) = \alpha_i$$

■

"הפקת למרצה במתמטיקה כדי להתנקם באחותך? " "כן."

### (3.1.2.2) המאפס הדואלי ומרחב אורותוגונלי

**הגדרה 101.** יהיו  $V$  מ"ו נוצר סופית. יהיו  $S \subseteq V$  קבוצה. נגדיר  $S^0 \subseteq V^*$  קבוצה. נגיד  $\{0\}^0 = V^*$ ,  $V^0 = \{0\}$

דוגמאות.

**משפט 182**

.1.  $S^0$  תמי"ז של  $V^*$ .

.2.

$$(\text{span } S)^0 = S^0$$

.3.

$$S \subseteq S' \implies S'^0 \subseteq S^0$$

$$\dim U + \dim U^0 = n$$

**משפט 183.** יהיו  $V$  ו- $U$  תמי"ז. אז  $U^0 \subseteq V$ ,  $\dim U^0 = n$ .

באופן דומה אפשר להמשיך ולושות:

$$\dim U^0 + \dim U^{**} = n$$

וכן:

$$U \cong U^{**}$$

אייזומורפיים קאנוני. זאת כי:

$$\forall \varphi \in U^0 \forall u \in U: \varphi(u) = 0$$

ומי אלו הוקטורים שיאפסו את  $\varphi$  שמאפס את  $u$ ? הוקטורים ב- $U$  עד לכדי האיזומורפיים הקאנוני מ- $U$  ל- $U^{**}$ . נבחן ש-:

$$[T^*]_{\mathcal{A}^*}^{\mathcal{B}^*} = ([T]_{\mathcal{B}}^{\mathcal{A}})^T$$

כאשר  $\mathcal{A}$  בסיס ל- $V$ ,  $V^*$  בסיס ל- $\mathcal{A}^*$ ,  $\mathcal{B}$  בסיס ל- $W$ ,  $W^*$  בסיס ל- $\mathcal{B}^*$ .

המשך בעמוד הבא

## 3.2 Summary of Notable Result . . . . .

### 3.2.1 ~ סיכום פירוק פרימרי וצורת ג'ורדן

התחלנו בلنנות לכיסו מטריצות. הבחנו שלא כל מטריצה היא לכסינה, ובהו מתקיים  $d < r$  עבור ע"ע כלשהו. את הבעיה הזו תפקנו בשני כיוונים:

- מצאנו את **משפט הפירוק הפרימרי**, שאומר שבහינתו פירוק של הפולינום המינימלי למכפלת פולינומים זרים  $m_T(x) = \bigoplus_{i=1}^r \ker g_i(T) = g_1 \oplus \dots \oplus g_r$ , אז  $\ker g_i(T) = \ker g_i$  כלומר  $g_i$  הפולינום המינימלי של צמצום  $T$  על המ"ז  $(T)$ . גם הראינו שגם במקום  $m_T(x)$  משתמשים בפולינום כלשהו  $f$  המאפס את  $T$  (כלומר  $f(T) = 0$ ) החלק הראשון של המשפט עדיין מתקיים.

אז פשוט זרכנו את המשפטזה על העתקה כללית, מעל שדה סגור אלגברית, ואז ראיינו שככל תמי'ו שפירקנו אליו אפשר להגדיר העתקה נילפוטנטית מתחורה  $I\lambda - T$ . את המקרה של נילפוטנטיות חקרו בנפרד, וגילינו שאפשר לייצג העתקה נילפוטנטית כמטריצת בלוקים  $\text{diag}(J_{x_1}(0), J_{x_k}(0), \dots)$ . כשירשרנו את הבסיסים והוספנו את  $-I\lambda$  בחזרה, קיבלנו את צורת ג'ורדן המתבקשת.

- בצורה אחרת עשינו בדיק את אותו הדבר. אך במקום להבטיח את משפט הפירוק הפרימרי ולגלות שדברים עובדים, ניסינו להבין לאילו בדיקת תתי-מטריבים המרחב מתפרק. מצאנו שהמטריבים **העצמיים המורחבים** של  $T$  (והוכחנו את זה ללא תלות במשפט הפירוק הפרימרי), ועליהם כבר יכולנו להגיד הרבה יותר דברים. לדוגמה:
  - הגודל של מ"ז מורחוב המשויך לע"ע הוא הריבוי האלגברי, וכך זהי כמו  $r$  מراتה הומואיזם לאותו הע"ע.
  - העתקה הנילפוטנטית  $I\lambda - T$  במצטצום על המ"ז הזה, בעלת דרגת נילפוטנטיות שהיא הריבוי של  $\lambda$  ב- $T$ , ולכן זה גודל בלוק הג'ורדן המרבי עם ע"ע  $\lambda$ .
  - כל וקטור ב- $(\lambda) V$  המ"ז העצמי הלא מורחוב פותח שרשרת אחרת, וכך  $r$  מراتה הג'ורדן לע"ע הוא שיפתחנו בשיטה כזו או אחרת, תקופות למעשה לכל צורת ג'ורדן של העתקה/מטריצה.

הקטע הכימי, הוא שצורת הג'ורדן היא יחידה עד כדי סדר בלוקים. לכן, כל המסקנות שלנו לגבי איך נראה צורת ג'ורדן "על הדרך", קיבלנו כל מני תוכאות מעניינות:

- אם הפולינום האופיני מותפרק, האופרטור ניתן לשילוש (בפרט כל אופרטור ניתן לשילוש מעל שדה סגור אלגברית).
- הפולינום המינימלי מותפרק לגורמים שונים, אם ורק אם המטריצה לכסינה, אם ורק אם  $m_T = f_T^{\text{red}}$ .
- הבחנו בקיום המטריצה המצורפת  $f_A$ , שהראתה לנו שלכל פולינום מותפרק קיימת מטריצה שהוא הפולינום האופיני שלו (הגדرتה מופיע בהמשך הסיכום).
- ג'ירדון ולכISON הוכחו ככלים ייעלים לפתירת נוסחאות נסיגה לינאריות. בדרך, ערכנו דרך תורת החוגים בעיקר כדי לצאת עם שתי התענוגות הבאות:

  - חוג הפולינומים הוא תחום אוקלידי (ובפרט ראשי), מה שמאפשר לנו לחלק פולינומים עם שארית.
  - קבוצת הפולינומים המאפסים של  $T$  היא אידיאל, ומהיות חוג הפולינומים תחום ראשי, הוא נוצר על ידי פולינומים מסוימים שסימנו ב- $T^m$  (שמהגדירה הוא המינימלי ביחס להכללה).

### 3.2.2 ~ סיכום תכניות בי-לינאריות

התעניינו באופן מיוחד בשלושה סוגים של תבניות בי-לינאריות:

- תבנית חיובית**, (או א-שלילית וכ'ו'), כזו המקיים  $0 \geqslant (v, u) f$  לכל  $V \in \mathcal{U}$ , מה שקובע להיות התבנית הריבועית שהיא מדירה, חיובית גם היא. התבנית היא חיובית אם הסינגולריה  $a = s_+$ .
- תבנית סימטרית**. הבחנו שכל התבנית אפשר לפרק לחלק סימטרי וחלק אנטיסימטרי, ותבנית ריבועית מתיחסת לחלק הסימטרי בלבד (ואף שיש זיגוג בין תבניות סימטריות לריבועיות). הבחנו שהמייצגת של התבנית כזו, סימטרית גם. ראיינו שאם נשלב את ההנחה של סימטריות עם התבנית מוגדרת חיובית, אז מקבל מכפלת פנימית.
- תבנית לא-מנוונת**, שמתאפשרת ישירות מהגדרת הרדיקל של התבנית. ראיינו שתבנית היא לא-מנוונת אם ומ"מ המטריצה המייצגת שלה הפיכה.

הבחנו שבמידה והמטריצה המייצגת הרטטית, אז הסימן של הערכים העצמיים קובע את הסינגולריה (את כי פירוק ספקטרלי

הוא לא רק דמיון, אלא גם חפיפה!).

### 3.2.3 ~ סיכום נושא הפירוקים

יש לנו מספר סוגי העתקות שענינו אותן באופן מיוחד:

הרטמיה/סימטריה	אורותוגונליות/אוניטריה	נורמלאלית	$\mathbb{R}/\mathbb{C}$
$T^* = T$	$T^* = T^{-1}$	$TT^* = T^*T$	הגדירה
$\langle Tv   u \rangle = \langle v   Tu \rangle$	$\langle Tv   Tu \rangle = \langle v   u \rangle$	$\langle Tv   Tu \rangle = \langle T^*v   T^*u \rangle$	מ"פ
$\lambda \in \mathbb{R}$	$ \lambda  = 1$	$Tv = \lambda v \iff T^*v = \lambda v$	ע"עים

כאשר העתקה אוניטריה/orותוגונלית נקראת באופן כללי **אייזומטריה לינארית**. להגדרות אילן, נلومים המשפטים הבאים:

- **משפט הפירוק הספקטורי ב- $\mathbb{R}$ :** העתקה היא סימטרית אם היא לכיסינה אורותונורמלית.
- **משפט הפירוק הספקטורי ב- $\mathbb{C}$ :** העתקה היא נורמלאלית אם היא לכיסינה אורותונורמלית.
- $T$  לכיסינה אורותונורמלית אם  $T$  לכיסינה אורותוגונלית (תוצאה ישירה מנרמולו).

והבחנה שאם  $A$  מטריצה לכיסינה אורותונורמלית (או מייצגת העתקה לכיסינה אורותוגונרמלה), אז קיימת מטריצה מעבר בסיס  $U$  אוניטריה/orותוגונלית ו- $\Lambda$  אלכסונית כך ש-  $U\Lambda U^* = A$ . בפרט הפירוק הספקטורי של מטריצה הניתנת לכלISON אונטיררי, הוא פירוק ה-SVD שלו.

יש לנו שתי הגדרות לחזיבותו (ושיליות, וכיו"ב):

- **מטריצה מוגדרת חיובית:** אם היא מייצגת תבנית ביילינארית חיובית, כלומר  $0 > x^T Ax > \forall x \in \mathbb{F}^n$ .
- **מטריצה חיובית:** הגדרה מצהיקה שלא מקובלת בשום מקום אחר חז' מבחן הוא, ודורשת ש-  $0 > \langle Av | v \rangle$ . כל העתקה היא חיובית אם תחת יציגו במסיס אורותונורמלי, המטריצה המייצגת חיובית.

למצלנו, ההגדרות מתלכדות במקרים של העתקה או מטריצה עצמה. זהו מקרה הרלוונטי לפירוק פולארי שמספר מטריצה כללית  $A$  לכפל של מטריצה אוניטריה  $U$  ומטריצה הרטמיה מוגדרת-חיובית  $P$  כך ש-  $P = UP$  ("לסובב ואז לשנות גודל"). למעשה, לא דיברנו בקורס כלל על מטריצה חיובית (בהבט של  $0 > \langle Av | v \rangle$ ) שאינה צמודה לעצמה, וכאמור במקרה הכללי  $A$  בכל מקרה מוגדרת-חיובית.

כבר ידוע שההעתקה של מטריצה עצמה (כלומר הרטמיה/סימטריה) הם בהכרח ממשיים. אבל במקרה של מטריצה מוגדרת, נוכל לטעון שמטריצה מוגדרת חיובית אם והיעם אף חיוביים (ובאופן דומה לגבי א-שלילית, שלילית, וא-חיובי)! בכלל מכללה פנימית היא סימטרית ובפרט צמודה לעצמה, אז כדי לקבוע שהמכלול הפנימי אכן חיובי, יש רק צורך לכסון את התכנית הריבועית כדי לוודא שהיא אכן מכפלה פנימית.

המשך בעמוד הבא

## 3.3 Algorithms . . . . .

הנושא זהה מסכם בקצרה אלגוריתמים מועילים שראויים בתרגולים וצדאי לזכור (אין כאן סיכום מלא של התרגולים).

- **א' לפסונ:** בהינתן  $A \in M_n(\mathbb{F})$  מטריצה.
  - נחשב את  $f_A$ .
  - נמצא את שורשי  $f_A$ . אם אלו מתקשים למצוא את שורשי הפולינום, נמצא את  $f^{\text{red}}$ .
  - לכל  $\lambda_i$ , נמצא בסיס למרחב העצמי באמצעות חישוב  $(\lambda_i I - A)^{-1}$ . איברי הבסיס יהיו הועיים בעבר היע"א.
  - סה"כ (ב"ה)diag( $\lambda_1 \dots \lambda_n$ ) המטריצה האלכסונית המתקבלת ע"י מטריצת מעבר הבסיס הנתונה ע"י הועיים מהשלב הקודם.
- **ב' גירזון מטריצה כללית:** תהי  $A \in M_n(\mathbb{F})$  מטריצה שהפולינום האופייני שלה  $f_A(x)$  (ב"ה)
  - 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  $(A - \lambda_j)^{\ell_j}$  עד שנקבל  $V_{\lambda_j}^{(i)} := \mathcal{N}((A - \lambda_j)^{\ell_j}) = m_i$  (המרחב העצמי המוכל).
  - הערה: אפשר באופן חלופי לחשב את הפולינום המינימלי, שכן ראיינו  $m_i$  הריבוי של  $\lambda_i$  ב- $(x - m_T)$ .
  - נוחזר על האלגו' למציאת צורת גירזון למטריצה נילפוטנטית:
    - נגידר  $= \emptyset$
    - לכל  $i \in [\ell_j]$  נבצע:
      - \* נמצא בסיס כלשהו  $C_{\lambda_j}^{(i)}$  של  $V_{\lambda_j}^{(i)}$ .
      - \* נוסיף לו את  $C_{\lambda_j}^{(i)}$ .
      - \* נשלים את  $C_{\lambda_j}^{(i)}$  לבסיס של  $V_{\lambda_j}^{(i)}$ . נסמן ב- $B_{\lambda_j}$ .
      - \* נוסיף לו את  $B_{\lambda_j}$ .
    - נגידר  $B = \bigcup_{j=1}^m B_{\lambda_j}$  הבסיס המגדן.

ג' **מציאות  $J_n(\lambda)^m$ :** ידוע  $J_n(0) = \lambda I_n + J_n(0)$  מתחלה נקבל מנוסחת הבינום של ניוטון:

$$(J_n(\lambda)^m)_{ij} = \begin{cases} 0 & j > i \\ 0 & j < i - m \\ \binom{m}{i-j} \lambda^{m-(i-j)} & \text{else} \end{cases}$$

דהיינו:

$$J_n(\lambda)^m = \begin{pmatrix} \binom{m}{0} \lambda^m & & & & \\ \binom{m}{1} \lambda^{m-1} & \binom{m}{0} \lambda^m & & & \\ \vdots & \ddots & \ddots & & \\ \binom{m}{m} \lambda^0 & \binom{m}{m-1} \lambda^1 & \ddots & \ddots & \\ 0 & \binom{m}{m} \lambda^0 & \cdots & \ddots & \binom{m}{0} \lambda^m \\ \vdots & 0 & \binom{m}{m} \lambda^0 & \cdots & \binom{m}{m-1} \lambda^1 & \binom{m}{0} \lambda^m \\ 0 & & \vdots & \ddots & \ddots & \ddots \end{pmatrix}$$

ד' **גראם-شمידט:** נרצה למצוא בסיס אורתוגונלי/orthonormal למ"פ כלשהו. יהיו בסיס  $v_1 \dots v_n$  של  $V$ .

• **למציאת בסיס אורתוגונלי:** נגידר 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: התהליך רקורסיבי,начיל מ-1=i ונסיים ב-n=i). במידה הצורך נוכל לנормל בסוף ע"י הגדרת:

$$\bar{v}_i = \frac{\tilde{v}_i}{\|\tilde{v}_i\|}$$

ואז  $(\bar{v}_n \dots \bar{v}_1)$  אורתונורמלי מסיבות ברורות.

• **מציאת בסיס אורתונורמלי:** (פחות יציב נומרית מאשר למצוא אורתונורמלי ואז לנормל, אך יותר קל חישובית) נגידר לכל  $i \in [n]$ :

$$\bar{v}_i = \frac{1}{\|\tilde{v}_i\|} \left( v_i - \underbrace{\sum_{j=1}^{i-1} \langle v_i | \bar{v}_j \rangle \cdot \bar{v}_j}_{\tilde{v}_i} \right)$$

בצורה זו נוכל לנормל תוך כדי התהליך.

ה' **אלגוריתם אוקלידי לת חום אוקלידי** (בפרט בעבר פולינומיים ומספרים שלמים): ניעזר בזהות  $\gcd(a, b + qa) = \gcd(a, b)$ . כדי למצוא את  $\gcd(a, b)$ , נחזיר על הפעולה הבאה: בה"כ  $a > b$ , נגידר את  $r = \gcd(a, b)$  בתחום אוקלידי מוגדרת השארית  $r \mid qa$ . לכן  $r \mid a$ .  $\gcd(a, b) = \gcd(bq + r, b) = \gcd(b, r)$ , ומהגדירה  $N(r) < N(b)$  כאשר  $N(r) < N(b)$  כasher  $N(r) < N(b)$ . לכן נוכל להמשיך בתהליך עד שנגיע לזוג  $(b', b')$  כך אחד מהם (בה"כ  $b'$ ) מקיים  $\gcd(a', b') = 1$  ואז  $\gcd(a', b') = \gcd(a', b')$ . בוחוג המספרים השלמים לאלגו' סיבוכיות  $\mathcal{O}(\log(\max\{a, b\}))$ .

ו' **נורמל וקטורי:** נגידר  $\frac{v}{\|v\|} = u$  הוא  $u$  נורמלי.

ז' **בדיקה  $T$ -איווריאנטיות:** בהינתן  $B$  בסיס של  $V$  נחשב את  $T(B)$  ונבדוק האם  $W \subseteq T(B)$  ע"י מעבר על כל איבר בסיס וDIR.ו.

ח' **חישוב  $A^{-1}, A^{n+c}$  באמצעות משפט קייל-המיטון:** ידוע  $f_A(A) = 0$ , ואם נשאר גורם חופשי  $0 = \alpha_n A^n + \alpha_0 A^0$  אז נוכל להעביר אגפים ולקבל:  $A^{-1} = \frac{1}{\alpha_0} (\sum_{k=1}^n \alpha_k A^{k-1})$ . כדי לחשב את  $A^{n+c}$  תחילה נחשב את  $A^n$  באמצעות העברת אגפים ו渴בלת  $A^n = -\sum_{k=0}^{n-1} \alpha_k A^k$  (כי  $\alpha_n = 1$ ). ביטוי שידוע  $A^n$ , בכל חלוקה שבה נקבל  $A^{n+1} = A^{n-1} \cdot A$ . סה"כ נוכל לבטא את  $A^{n+c}$  כקומבינציה לינארית של  $A^{n-1}, A^{n-2}, \dots, I$ , שעבור מספרי  $k$  קבועים קל לחשב.

ט' **יצוג בבסיס אורתוגונלי:** לכל  $V \in u$  בהינתן  $(v_n \dots v_1)$  בסיס אורתוגונלי, מתקיים  $v_i \cdot u = u$  (אין צורך לחלק בנורמה בעבר אוורתונורמלי).

י' **מציאת היטל אורתוגונלי:** בהינתן  $(u_n \dots u_1)$  בסיס אורתוגונלי של  $U$  תמי"ז, אז  $p_U(v) = \sum_{i=1}^k \frac{\langle v | u_i \rangle}{\|u_i\|^2} u_i$  (גם כאן אין צורך לחלק בנורמה בעבר אוורתונורמלי).

לחילופין, אפשר להיעזר בעובדה שהינתן  $u$  המוטל על  $u_n \dots u_1 = U$ , נאמר ו- $u$  היא התוצאה, אז ניתן לבטא  $u = u + u \perp \in U^\perp$ . לשם כך, נסמן ב- $u$  את התוצאה, ואז ידוע  $u = u - u \perp$  כלומר  $u \perp u_i$  לכל  $i \in [n]$ . קיבלנו מערכת לינארית מסווגות ב- $u$  נעלמים שאפשר לדרג ולפטור.

יא' **מציאת לבסן אוניטרי/אורותוגונלי** (אם קיים ממשפט הפירוק הספקטרלי):

- נמצא את  $u^\perp$  של העתקה.

• לכל  $u^\perp$ , נמצא בסיס עצמי של  $u^\perp$  ואז נבצע עליו בראמ"שميدט כדי לקבל וקטורים אורתוגונליים/orותונורמלים.

• נשרש את הבסיסים לקבלת בסיס אורתוגונלי/orותונורמלי מלכטן.

בניסוח אחר: נלכSEN את העתקה  $T$ , אבל נעשה גראם-شمידט על כל ו- $u$ . כדי להוכיח שאלגו' 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  $T^*T$  ו- $TT^*$  ומהזהויות  $TT^* = U\Sigma^2 U^*$ ,  $T^*T = V\Sigma^2 V^*$ , נקבל  $U\Sigma^2 U^* = T^*T$ ,  $V\Sigma^2 V^* = T T^*$ .

המשך בעמוד הבא

## 3.4

### Recommended Exercises . . . . .

התהנושא הבא כוללתרגילים נפוצים במיוחד, או תרגילים קשים ומעניינים שאספתני מבוחני עבר. אני ממליץ בחום לעבור על כלם לקרואת המבחן.

**תרגיל 1.** תהי  $T$  מעלה ממ"פ מרוכב, ו- $h \in \mathbb{F}[x]$  פולינומים זרים,

א' הוכח שאם  $T$  לכסינה, מתקיים  $\ker(gT) = \ker(hT)^\perp$

ב' הוכח שלכל  $T$ , מתקיים  $\ker gT \oplus \ker hT = V$  (במשמעות זה אין ערך להיות העתקה מעלה ממ"פ).

הזרכה: נסו להתחיל מהמקרה של שני ערכים עצמאיים מורחבים, ואז להכליל באמצעות פירוק למורחים עצמאיים.

**תרגיל 2.** הוכח שלכל  $T$  נורמלית, עם ע"י  $v \in V_{\lambda_n}, \tilde{v} \in V_{\lambda_m}$ :  $\langle v | u \rangle = 0$  ש- $n, m \in [k]$  ו- $\lambda_1, \dots, \lambda_k$  מתקיים לכל  $\langle v | u \rangle = 0$  (זהינו  $V_{\lambda_m}$  ניצב ל- $V_{\lambda_n}$ ).

**תרגיל 3.** הוכח שלכל  $T: V \rightarrow V$  מתקיים  $\ker(T^*)^\perp = \operatorname{Im}(T)^\perp$  וגם

**תרגיל 4.** הוכח שלכל  $V \rightarrow V$  מתקיים:  $\varphi = \operatorname{Im} \varphi^*$

$$(\operatorname{Im} \varphi^*)^\perp = \ker \varphi$$

$$(\operatorname{Im} \varphi)^\perp = \ker(\varphi^*)$$

ובמידה ו- $\varphi$  נורמלית:

$$\ker \varphi = \ker \varphi^*$$

$$\operatorname{Im} \varphi = \operatorname{Im} \varphi^*$$

והסיקו ש- $\varphi$  ו- $\varphi^*$  הם המשלימים האורתוגונליים אלו של אלו.

**תרגיל 5.** 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

צופייל כ-LATEX ווצע באפשרות תוכנה חופשית בלבד