80135 - אלגברה ליניארית (2)

מרצה: איתמר צביק

מתרגלים: גיל לבנה ויואב כהן

סוכם ע"י: שריה אנסבכר

סמסטר א' תשפ"ג, האונ' העברית

תוכן העניינים

3	דינמיקה של אופרטור	1	
3	פולינום מינימלי של וקטור ושל קבוצת וקטורים	2	
3	2.1 פולינום מינימלי של וקטור		
5	2.2 פולינום מינימלי של קבוצה		
ימלי של אופרטור, ערכים עצמיים ואופרטורים הניתנים ללכסון 7		3	
		4	
7	4.1 קיום של בסיס מז'רדן וצורת ז'ורדן		
9	4.2 אלגוריתם למציאת בסיס מז'רדן וצורת ז'ורדן		
10	4.3 חזקות של בלוקי ז'ורדן אלמנטריים		
11	פולינום האופייני והריבויים הגאומטריים והאלגבריים		
12	5.1 ניתוח אופרטור ע"פ צורת ז'ורדן, הפולינום המינימלי והפולינום האופייני		

תודתי נתונה לגלעד שרם על סיכומיו המצוינים שהיו לי לעזר רב עד כדי כך שניתן לומר שהסיכום הזה מבוסס על סיכומיו.

סיכומי קורס זה מוקדשים לאהרון כהן; אהרון, הידיעה שתקרא את הסיכומים הללו דרבנה אותי לאורך כל הדרך. בהצלחה!

* * *

אשמח לקבל הערות והארות על הסיכומים על מנת לשפרם בעתיד, כל הערה ולו הפעוטה ביותר (אפילו פסיק שאינו במקום או רווח מיותר) תתקבל בברכה; sraya.ansbacher@mail.huji.ac.il לתיבת הדוא"ל:

: לסיכומים נוספים היכנסו אקסיומת השלמות - סיכומי הרצאות במתמטיקה https://srayaa.wixsite.com/math

1 דינמיקה של אופרטור

 $\mathbb F$ מערכת מעל מעל ליניארית מער (V,f) מערכת

 $.Z_{f}\left(v
ight)=\left\{ \left[P\left(f
ight)
ight]\left(v
ight)\mid P\in\mathbb{F}\left[x
ight]
ight\}$ מתקיים $v\in V$ יהי

f תחת שמורים שמורים $Z_{f}\left(v
ight)$ ו- $O_{f}\left(v
ight)$ יהי 1.2. יהי

משפט 1.3. יהי $V \in V$ ויהי $W \subseteq V$ תמ"ו שמור תחת כך ש- $V \in W$, מתקיים $V \in V$, כלומר התמ"ו הציקלי של וקטור $W \subseteq V$ הוא התמ"ו השמור המינימלי ביחס להכלה.

f אם הם שמורים תחת וו-U+W וווים שמורים תחת עמורים תחת עמורים הם $U,W\subseteq V$ יהיו

 $P\left([f]_{\mathcal{B}}
ight)=[P\left(f
ight)]_{\mathcal{B}}$ מתקיים $P\in\mathbb{F}\left[x
ight]$ מתקיים שלו אז לכל פולינום אז לכל פולינום ו- \mathcal{B}

: מתקיים $\lambda \in \mathbb{F}$ ולכל $T_3: W o U$, $T_1, T_2: V o W$ מתקיים את הטענה מוכר את להוכיח את הטענה מוכר שלכל

$$[T_1 + T_2]_C^B = [T_1]_C^B + [T_2]_C^B$$
$$[\lambda \cdot T_1]_C^B = \lambda \cdot [T_1]_C^B$$
$$[T_3 \circ T_1]_D^B = [T_3]_C^D \cdot [T_1]_C^B$$

העתקות הם T_3 יו ביסים סדורים שלהם ו-Dיו הם Uיו ויס מעל לשדה T_3 יו ויס מעל לשדה Uיות הם ביסים סדורים שלהם ו-Uיות הם מ"ו נ"ס מעל לשדה Uיות.

 $P\in\mathbb{F}\left[x
ight]$ ענה 1.6 לכל פולינום $W\subseteq W$ שמור תחת שמור שמור שמור עמ"ז, $W\subseteq V$ יהי הי

. קל לראות שהטענה נכונה עבור מונומים ואז מהליניאריות של $c\cdot f^n$ (הצבה של f במונום) תנבע הטענה עבור פולינומים.

 $P\left(f
ight)\circ G\left(f
ight)=\left(P\cdot Q
ight)\left(f
ight)$ משפט 1.7. יהיו $P,G\in\mathbb{F}\left[x
ight]$, מתקיים

 $P(f)\circ G(f)=G(f)\circ P(f)$ מסקנה 1.8. יהיו $P,G\in\mathbb{F}[x]$ מחקיים

.f- משפט $Z_{f}\left(v_{1}
ight)\cap Z_{f}\left(v_{2}
ight)$ תת-המרחב איקלי ביחס הוא מרחב $Z_{f}\left(v_{1}
ight)\cap Z_{f}\left(v_{2}
ight)$ תת-המרחב

2 פולינום מינימלי של וקטור ושל קבוצת וקטורים

V אופרטור על f ויהי $\mathbb F$ מעל לשדה מעל מעל מ"ט ע

2.1 פולינום מינימלי של וקטור

:טענה 2.1. יהי $v \in V$ ויהיו $P,G \in \mathbb{F}[x]$ טענה 2.1.

- f תחת v מאפס את פולינומים או תחת f אז תחת או מאפס את חתר הפולינומים הללו מאפס את מאפס את .1
 - f תחת v אמפס את מאפס או גם P+G מאר מחת v תחת מאפסים את מ

 $\min_{v}\left(f\right)w=0_{V}$ מסקנה 2.2. לכל $v\in V$ ולכל ולכל 1.2.

למעשה הסיבה היחידה לדרישה ש-V נ"ס היא כדי שיהיה ברור שהפולינום המינימלי קיים, ניתן להחליף את הדרישה הזו בדרישה שהמסלול של של הווקטור יהיה תלוי ליניארית (כשמדובר בפולינום מינימלי של וקטור) או בדרישה זו על כל הווקטורים בקבוצה/הבסיס שלה (כשמדובר בפולינום מינימלי של קבוצה).

. $\dim Z_f\left(v
ight)=\deg\left(\min_v
ight)$ מתקיים $v\in V$ טענה 2.3.

משפט 2.4. לכל $v\in V$ לא קיים פולינום האפס, ובנוסף \min_v והוא מאפס את פולינום האפס, ובנוסף משפט הערכה לא קיים פולינום האפס, ובנוסף \min_v האפס, ובנוסף האפס, ובנוסף האפס, לא היים המתוקן היחיד המקיים האת.

 $\min_v \mid P$ מסקנה ,f תחת v את פולינום המאפס ויהי $P \in \mathbb{F}[x]$ ויהי ויהי ויהי יהי

כדי להוכיח את הטענה נחלק את P ב- \min_v עם שארית (נסמן ב-R את המנה וב-R את השארית), ומכאן שגם את כדי להוכיח את הטענה נחלק את R=0 מאפס את $R=P-Q\cdot \min_v$ מאפס את ע תחת R=0 מאפס את ולכן ממינימליות הדרגה של היזה בהמשך.

 $\min_{w} \mid \min_{v} \$ מסקנה 2.6. לכל $v \in V$ ולכל מסקנה 2.6.

 $Z_f\left(w
ight)=Z_f\left(v
ight)$ מתקיים $0_V
eq w\in Z_f\left(v
ight)$ אז לכל ($v
eq 0_V$ אה אי-פריק (וממילא $v
eq 0_V$) אז לכל מתקיים $v
eq 0_V$

משפט 2.9. יהי $v\in V$ כך ש \min_v הוא פולינום פריק ויהיו פריק ויהיו פריק פולינומים מתוקנים שאינם קבועים וורים $v\in V$ הוא פריק יהי יו $u:=Q\left(f\right)v$ וורים $v:=P\left(f\right)v$ אינ $\min_v=P\cdot Q$ מתקיים:

$$Z_f(v) = Z_f(w) \oplus Z_f(u)$$

 $c\in\mathbb{F}$ ים הוא: min_v לאי-פריקים הוא כך $n_1,n_2,\ldots,n_r\in\mathbb{N}_0$ הוא לאי-פריקים לאי-פריקים הוא $v\in V$ יהי יהי ויהיו ראי-פריקים הוא:

$$\min_{v} = c \cdot \prod_{i=1}^{r} \left(P_{i} \right)^{n_{i}}$$

 $i \in \mathbb{N}$ נגדיר (לכל

$$Q_i := \frac{\prod_{i=1}^r (P_i)^{n_i}}{((P_i)^{n_i})(f)}$$
$$w_i := Q_i(f) v$$

ואז מתקיים:

$$Z_f(v) = Z_f(w_1) \oplus Z_f(w_2) \oplus \ldots \oplus Z_f(w_r)$$

 $z_{f}(w) + Z_{f}(u)$ אתקיים: עענה 11.2. יהיו $z_{f}(w) + z_{f}(u) + Z_{f}(u)$ (כלומר $z_{f}(w) + Z_{f}(u) + Z_{f}(u) + Z_{f}(u)$ מתקיים: $z_{f}(w) + z_{f}(u) + Z_{f}(u) + Z_{f}(u)$

- $.\min_{v} = \operatorname{lcm}\left(\min_{w}, \min_{u}\right) . \mathbf{1}$
- $Z_f(v)=Z_f(w)\oplus Z_f(u)$ אז אז \min_u ויי \min_u ורים זה לזה) $\gcd(\min_w,\min_u)=1$ ב.

 $v_1,v_2\in V$ טענה 2.12. יהיו $v_1,v_2\in V$ טענה 2.12 הוא ציקלי ויהיו ער פאמרחב $w,u\in V$ כך שמתקיים

$$Z_f(v_1) = Z_f(w) + Z_f(u)$$

$$Z_f(v_2) = Z_f(w) \cap Z_f(u)$$

:מתקיים גם

$$\min_{v_1} = \operatorname{lcm} (\min_w, \min_u)$$

$$\min_{v_2} = \gcd(\min_w, \min_u)$$

2.2 פולינום מינימלי של קבוצה

טענה 2.13. נניח ש-V נ"ס ותהא $S\subseteq V$ קבוצת וקטורים, קיים פולינום מתוקן $P\in\mathbb{F}\left[x\right]$ יחיד המאפס את את $S\subseteq V$ יחיד המאפס את S תחת שלכל פולינום S המאפס את S תחת המאפס את S תחת שלכל פולינום ו

: טענה ש- $P\in\mathbb{F}\left[x
ight]$ ו- $S,T\subseteq V$ מתקיים. 2.14 טענה 2.14 נניח ש-

- $v \in S$ לכל $\min_v \mid \min_S$.1
- $\min_S \mid P$ אז אז ע תחת או מאפס פ
 - $.\min_S \mid \min_T$ אז $S \subseteq T$ אם.3
 - $v \in V$ לכל $\min_v = \min_{Z_f(v)}$.4
 - $.\min_S = \min_{\text{snan}(S)}$.5

f תחת W מאפס את G-פולינומים זרים כך פולינומים $P,G\in\mathbb{F}[x]$ ויהיו ווהיו שמור תחת אופרטור $M\subseteq V$ מאפס את $M\subseteq V$ הפיך.

3 פולינום מינימלי של אופרטור, ערכים עצמיים ואופרטורים הניתנים ללכסון

 \mathbb{F} מערכת ליניארית מעל לשדה (V,f)

. טענה ממוים העצמיים של המרחבים העצמיים המוכללים שלו הם תמ"וים שמורים תחתיו. f

 $\lambda \in \sigma(f) \Longleftrightarrow \lambda^{-1} \in \sigma(f^{-1})$ מתקיים $0 \neq \lambda \in \mathbb{F}$ טענה 3.2. נניח שf הפיך (מהגדרה f), לכל

טענה 3.3. קבוצת וקטורים שונים מ 0_V שכל אחד מהם שייך למרחב עצמי מוכלל שונה מזה של האחרים היא קבוצה בת"ל, בפרט קבוצת וקטורים עצמיים בעלי ערכים עצמיים שונים זה מזה היא קבוצה בת"ל.

.f טענה \min_v כל שורש של , $0_V
eq v \in V$ יהי .3.4 טענה .3.4

כמובן שכל ערך עצמי של f הוא שורש של פולינום מינימלי של וקטור כלשהו (למשל וקטור עצמי מתאים).

.1 מסקנה 3.5. אם $\mathbb{F}=\mathbb{C}$ אז יש ל-f ערך עצמי ומכאן ש- $\emptyset\neq\emptyset$ יש הל-f אז יש ל-f אז יש ל-

 $Z_{f}\left(v_{2}
ight)=Z_{f}\left(w
ight)\cap Z_{f}\left(u
ight)$ כך שי כך עים אאכן פובע אאכן נובע אאכן פובע יים v_{2}

2 מסקנה מממד ויאו תת-מרחב שמור מממד $\mathbb{F}=\mathbb{R}$ אז יש ל- $\mathbb{F}=\mathbb{R}$ אז יש ל-

.נניח שV נ"ס

: טענה V בסיס של $\mathcal{B}:=(b_1,b_2,\ldots,b_n)$ יהי

 $\mu_f = \operatorname{lcm}(\min_{b_1}, \min_{b_2}, \dots, \min_{b_n})$

 $\mu_f = \min_u$ טענה 3.8. קיים וקטור ע $u \in V$ טענה 3.8.

היא בדיוק של הא ערך קבוצת השורשים אחרות במילים אורש של הוא שורש אם היא $\lambda\in\mathbb{F}$ הוא ערך עצמי של היא בדיוק $\lambda\in\mathbb{F}$ סקלר הוא ערך עצמי של היא בחוף היא שורש של היא בחוף היא בדיוק . $\sigma\left(f\right)$

. מסקנה μ_f של מרחבים עצמיים מוכללים. אז ניתן להציג את V כסכום ישר של מתפרק לגורמים ליניאריים אז ניתן להציג את

מכאן שלכל אופרטור על מ"ו מעל $\mathbb C$ ניתן להציג את המרחב כסכום ישר של מרחבים עצמיים מוכללים.

:טענה 3.11 התנאים הבאים שקולים

- .1 לכסין f
- עצמי. של \mathcal{B} שבו כל וקטור הוא וקטור עצמי. 2
- .3 מתפרק $0_V
 eq v \in V$ מתפרק מתפרק לגורמים מתפרק מתפרק מתפרק מתפרק הפולינום מתפרק מתפרק מתפרק מתפרק הפולינום
 - .4 מתפרק לגורמים ליניאריים שונים. (μ_f) מתפרק לגורמים ליניאריים שונים.
- $V_{\lambda}=V^{\lambda}$ מתקיים $\lambda\in\sigma\left(f
 ight)$ כסכום של מרחבים עצמיים מוכללים ובנוסף לכל כסכום על כסכום של מרחבים. 5
- $\lambda \in \sigma(f)$ בהמשך נראה תנאי חמישי: ניתן להציג את V כסכום של מרחבים עצמיים מוכללים ובנוסף לכל ערך עצמי f של f הריבוי האלגברי שווה לריבוי הגיאומטרי.
- מעל $\mathbb C$ ניתן "לוותר" על התנאי שהפולינומים מתפרקים לגורמים ליניאריים / שניתן להציג את ל כסכום של מרחבים $\mathbb C$ עצמיים מוכללים מפני שכפי שראינו תנאים אלו מתקיימים תמיד מעל המרוכבים.

 $\mu_{C_P}=P$ מתקיים $P\in\mathbb{F}[x]$ יהי המטריצה המטריצה מתוקן ותהא טענה 1.3.12 פולינום מתוקן ותהא

7 | 4

4 צורת ז'ורדן

 $.\mathbb{F}$ מ"ו מעל לשדה V יהי

לפני שנתחיל נסביר את הרעיון מאחורי צורת ז'ורדן: אנו רוצים לייצג כל אופרטור במטריצה פשוטה ככל האפשר כדי שיהיה ברור כיצד הוא פועל על המרחב, ובצורה יחידה כדי שנוכל לקבוע באופן מוחלט אם שתי מטריצות דומות זו לזו. הדרך לעשות זאת היא לפרק את המרחב לסכום ישר של תמ"יים שבכל אחד מהם אנו יודעים כיצד לייצג את האופרטור³ ע"י מטריצה פשוטה, ואז מכיוון שמדובר בסכום ישר נוכל לשרשר את הבסיסים ולקבל בסיס של המרחב כולו כך שהמטריצה המייצגת של האופרטור בבסיס זה היא מטריצה אלכסונית לפי בלוקים שבה כל בלוק הוא אחת המטריצות הפשוטות שכבר מצאנו; הצורה הפשוטה הזו היא מה שקראנו לו בקובץ ההגדרות בשם "צורת ז'ורדן" של האופרטור וכל בלוק במטריצה הזו הוא מה שקראנו לו "בלוק ז'ורדן אלמנטרי".

4.1 קיום של בסיס מז'רדן וצורת ז'ורדן

 $\cdot V$ יהי $\cdot g$ אופרטור נילפוטנטי על

 $.h:=\operatorname{height}(v)$ כאשר $J_{h}\left(0
ight)$ היא $\mathcal{C}_{g}\left(v
ight)$ בבסיס בבסיס $g\mid_{Z_{g}\left(v
ight)}$ המטריצה המטריצה המייצגת של המטריצה ב

: מאריצה מטריצה מטריצה בבסיס בבסיס $g\mid_{Z_q(v)}$ בבסיצה מטריצה המטריצה בלומר \mathcal{C}_g

$$[g \mid_{Z_g(v)}]_{\mathcal{C}_g(v)} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 1 & 0 & \ddots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & 0 \\ 0 & 0 & \cdots & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

במטריצה כזו ברור מאד כיצד g פועלת על $Z_g\left(v
ight)$ האיבר הראשון בבסיס מועתק אל האיבר השני, השני מועתק לשלישי וכך הלאה עד שהאחרון מועתק אל וקטור האפס.

מסקנה 1.2. יהיא $f\in \mathrm{End}\,(V)$ בבסיס $f\in \mathrm{End}\,(V)$ בבסיס בבסיס $f\in \mathrm{End}\,(V)$ בבסיס בבסיס $\lambda\in\mathbb{F}$ בבסיס $\lambda\in\mathbb{F}$ היא היי $\lambda\in\mathbb{F}$ בבסיס $\lambda\in\mathbb{F}$ היא בבסיס $\lambda\in\mathbb{F}$ בבסיס בבס

 $\mathcal{C}_{g}\left(v
ight)$ בבסיס בבסיס המטריצה המייצגת של במייצגת של בבסיס בבסיס היא מטריצה המייצגת $g\mid_{Z_{g}\left(v
ight)}$

$$[f \mid_{Z_g(v)}]_{\mathcal{C}_g(v)} = \begin{bmatrix} \lambda & 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ 1 & \lambda & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 1 & \lambda & 0 & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 1 & \lambda & \ddots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & 0 \\ 0 & 0 & \cdots & 0 & 1 & \lambda \end{bmatrix}$$

גם במטריצה כזו ברור מאד כיצד f פועלת על $(v):Z_g(v)$ כל וקטור בסיס מועתק אל הווקטור מאד כיצד $(v):Z_g(v)$ פועלת על ב-טיס מונקטור הבא בבסיס) מלבד הווקטור האחרון בבסיס שמוכפל ב- $(v):Z_g(v)$ הוא הווקטור הבא בבסיס) מלבד הווקטור האחרון בבסיס שמוכפל ב-טיס מועתק אווקטור הבא בבסיס) מלבד הווקטור האחרון בבסיס שמוכפל ב-טיס מועתק אווקטור האחרון בבסיס מועתק הווקטור האחרון בבסיס מועתק אווקטור האחרון בבסיס מועתק אל הווקטור הבא בבסיס מועתק אל הווקטור האחרון בבסיס מועתק אווקטור האחרון האחר

מצומצם לאותו תמ"ו. 3

⁴חשוב מאד להבין למה העובדה שמדובר בסכום ישר אומרת שהמטריצה המייצגת אלכסונית לפי בלוקים, זהו לב העניין.

משפט 4.3. תהא (v_1,v_2,\ldots,v_s) סדרת וקטורים שונים מאפס ב-V ותהא (v_1,v_2,\ldots,v_s) סדרת הגבהים המתאימים, הסדרה (v_1,v_2,\ldots,v_s) בת"ל, כלומר סדרת השרשראות (v_1,v_2,\ldots,v_s) בת"ל אם"ם הסדרה (v_1,v_2,\ldots,v_s) בת"ל אם"ם בכל שרשרת בת"ל.

: בת"ל כך שמתקיים בה"ל כד שמתקיים בה"ל בה"ל בה"ל סדרת וקטורים שונים מאפס, קיימת סדרת שרשראות ((v_1,v_2,\ldots,v_n) בת"ל כד שמתקיים

$$\operatorname{span}\left(\mathcal{B}_{1};\mathcal{B}_{2};\ldots;\mathcal{B}_{s}\right)=\operatorname{span}\left(\mathcal{C}_{q}\left(v_{1}\right);\mathcal{C}_{q}\left(v_{2}\right);\ldots;\mathcal{C}_{q}\left(v_{n}\right)\right)$$

 (v_1,v_2,\ldots,v_n) הוא בסיס של אז אז מתקיים: מכאן שאם ע נ"ס אז יש לו בסיס שרשראות משום שאם V

$$V = \operatorname{span} \left(\mathcal{C}_g \left(v_1 \right) ; \mathcal{C}_g \left(v_2 \right) ; \dots ; \mathcal{C}_g \left(v_n \right) \right)$$

נניח ש-V נניח שלהם הוא בסיס שלהם הוא בסיס שונים מאפס כך ששרשור הבסיסים הציקליים שלהם הוא בסיס של וסדרת וקטורים שונים מאפס כך הבהים המתאימה (h_1,h_2,\ldots,h_r) מקיימת מקיימת (h_1,h_2,\ldots,h_r) מקיימת נסמן:

$$\mathcal{B} := \left(\mathcal{C}_g \left(v_1 \right) ; \mathcal{C}_g \left(v_2 \right) ; \dots ; \mathcal{C}_g \left(v_r \right) \right)$$

מסקנה 4.5. מתקיים⁷:

$$[g]_{\mathcal{B}} = \begin{bmatrix} J_{h_1}(0) & 0 & \cdots & 0 \\ \hline 0 & J_{h_2}(0) & \ddots & 0 \\ \hline \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \hline 0 & 0 & \cdots & J_{h_r}(0) \end{bmatrix}$$

g וזוהי צורת ז'ורדן של

.g של (Segre) סדרת הגבהים (קראת (h_1,h_2,\ldots,h_r) (כשהיא מסודרת בסדר יורד) נקראת א של

: מתקיים $f=g-\lambda$ כך ש-V כך אופרטור אופרטור $\lambda\in\mathbb{F}$ מתקיים אופרטור יהי

$$[f]_{\mathcal{B}} = \begin{bmatrix} J_{h_1}(\lambda) & 0 & \cdots & 0 \\ \hline 0 & J_{h_2}(\lambda) & \ddots & 0 \\ \hline \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \hline 0 & 0 & \cdots & J_{h_r}(\lambda) \end{bmatrix}$$

f איורדן של ז'ורדן של

f מסקנה 4.7. יהי f אופרטור על V כך ש- μ_f מתפרק לגורמים ליניאריים, ויהיו $\lambda_1,\lambda_2,\ldots,\lambda_r\in\mathbb{F}$ יש ל- μ_f מתפרק לגורמים של i יש ל-i בסיס מז'רדן i את i אופרטור לכל i אופרטור i מהגדרה i הוא אופרטור נילפוטנטי על i ולכן לכל i את i לוכל i אופרטור i מהגדרה i הוא אופרטור i ווכל i את לכל i אופרטור עבור i ווכל i אופרטור עבור i אופרטור נילפוטנטי על i אופרטור עבור i אופרטור על i אופרטור עבור i אופרטור על i אופרטור עבור i אופרטור על i אופרטור עבור i אופרטור i אופרטור

. שרשור הבסיסים הללו מהווה בסיס של V ולכן הוא מהווה בסיס מז'רדן של f, כלומר יש ל-f צורת ז'ורדן.

[.] מסורים ולא סדרה של סדרות וקטורים ולא סדרה של סדרות וקטורים. משמש לציון שמדובר בשרשור של סדרות, כלומר זוהי סדרת וקטורים ולא סדרה של סדרות וקטורים. $h_1+h_2+\ldots+h_r=\dim V$

[,] כאשר האפסים מציינים בלוקים שהם מטריצת האפס מהגודל המתאים. 7

9 | 4

בהמשך נראה שאם μ_f אינו מתפרק לגורמים ליניאריים אז אין ל- μ_f צורת ז'ורדן.

(מסקנה 4.8 לכל מטריצה מעל $\mathbb C$ יש צורת ז'ורדן, וכמו כן לכל אופרטור על מ"ו מעל יש צורת ז'ורדן.

תהא J ותהא $J \in M_n$ ותהא בורת ז'ורדן מעל הממשיים? $J \in M_n$ אומרת רק שקיימת מטריצה שלילית: העובדה שלילית: העובדה ש-J דומה ל- $J \in M_n$ ($J \in M_n$ מטריצה שלילית: העובדה שלילית: העובדה ש-J דומה ל- $J \in M_n$ ($J \in M_n$ ממשית גם היא - אפילו אם $J \in P \in M_n$ ($J \in M_n$ ממשית; הסיבה לכך שבמפתיע התשובה חיובית נעוצה במתמטיקה גבוהה מזו שלמדנו, אין לי מושג למה זה נכון אבל מצאתי את המשפט הזה בערך "דמיון מטריצות" בוויקיפדיה.

4.2 אלגוריתם למציאת בסיס מז'רדן וצורת ז'ורדן

.כ"ט V-ע נניח ש

אלגוריתם 1 אלגוריתם למציאת צורת ז'ורדן במרחב ציקלי

. מתפרק לגורמים אופרטור על כך ש \min_v^f כך אופרטור אופרטור f ויהי ויהי יהי יהי יהי יהי $h_1,h_2,\ldots,h_r\in\mathbb{N}$ -ו ג $\lambda_1,\lambda_2,\ldots,\lambda_r\in\mathbb{F}$ יהיו

$$\min_{v}^{f}(x) = \prod_{i=1}^{r} (x - \lambda_i)^{h_i}$$

:נסמן $r \geq i \in \mathbb{N}$ לכל •

$$g_{i} := f - \lambda_{i}$$

$$Q_{i}(x) := \frac{\min_{v}(x)}{(x - \lambda_{i})^{h_{i}}}$$

$$w_{i} := Q_{i}(f) v$$

 $\mathcal{B}: (r \geq i \in \mathbb{N}$ המקיים (לכל $\mathcal{B}: \mathcal{B}:= (\mathcal{C}_{g_1}\left(w_1
ight); \mathcal{C}_{g_2}\left(w_2
ight); \ldots; \mathcal{C}_{g_s}\left(w_r
ight)$ נסמן •

$$\left[g_i\mid_{Z_{g_i}(w_i)}\right]_{\mathcal{C}_{g_i}(w_i)} = J_{h_i}\left(\lambda_i\right)$$

ולכן גם:

$$[f \mid_{Z_f(v)}]_{\mathcal{B}} = \begin{bmatrix} J_{h_1}(\lambda_1) & 0 & \cdots & 0 \\ \hline 0 & J_{h_2}(\lambda_2) & \cdots & 0 \\ \hline 0 & 0 & \ddots & 0 \\ \hline 0 & 0 & \cdots & J_{h_r}(\lambda_r) \end{bmatrix}$$

. כלומר $\mathcal B$ הוא בסיס מז'רדן של $f\mid_{Z_f(v)}$ של מז'רדן בסיס מז'רדן כלומר

נשים לב לכך ש- $Z_{g_i}\left(w_i\right)=V^{\lambda_i}$ לכל אוריתם הכללי של מציאת צורת ז'ורדן , $r\geq i\in\mathbb{N}$ לכל לכל של מציאת צורת ז'ורדן $Z_{g_i}\left(w_i\right)=V^{\lambda_i}$ (לאו דווקא במרחבים ציקליים).

אלגוריתם 2 אלגוריתם כללי למציאת צורת ז'ורדן

V בסיס של (v_1,v_2,\ldots,v_n) ויהי וויהי על אופרטור על

- $n \geq i \in \mathbb{N}$ לכל על של המינימלי המינימם הפולינום ימצא •
- f- אם בפירוק לגורמים של אחד מהם מופיע פולינום שאינו ליניארי אז μ_f אינו מתפרק לגורמים ליניאריים ולכן אין ל- צורת ז'ורדן (עוד לא הוכחנו זאת).
 - . ע"י האלגוריתם הקודם. ע"י ($n \geq i \in \mathbb{N}$ לכל לכל שרשראות של שרשראות בסיס שרשראות אחרת אחרת של למצוא בסיס שרשראות של
 - f של העצמיים העצמיים כיצד לה אנו אנו יודעים לה הענו, יהיו אנו $\alpha(f)$ הולכן לה הערכים העצמיים לידעים פעת יודעים פעת אנו יודעים לה יהוא ידעים לה ידעמיים של ידעמיים
- $f\mid_{V_i}$ של λ_j נלכל ערך עצמי און את המרחב העצמי המוכלל בעל ערך עצמי לוכמו כן נסמן ב- $V_i^{\lambda_j}$ את המרחב העצמי המוכלל בעל ערך עצמי לוכל און וכמו כן נסמן ב- i ולכל i
 - $V=V_1+V_2+\ldots+V_n$ שכן $V^{\lambda_j}=V_1^{\lambda_j}+V_2^{\lambda_j}+\ldots+V_n^{\lambda_j}$ מתקיים $r\geq j\in\mathbb{N}$ לכל –
- $n\geq i\in\mathbb{N}$ מהאים ציקלי מתאים בסיס בשלב הקודם ראינו ביחס מהווה מרחב ציקלי ביחס אופרטור $f-\lambda_j$ ומצאנו מהחוב אינו של מהווה מרחב בידעו קבוצת שרשראות שאיבריהן פורשים את V^{λ_j} ולכן נוכל להשתמש בדרך ההוכחה של ולכל $r\geq j\in\mathbb{N}$, כעת יש בידעו קבוצת שרשראות של V^{λ_j} (לכל $v\geq j\in\mathbb{N}$).
- האו הנ"ל השרשראות בבסיס $f\mid_{V^{\lambda_j}}$ ולכן ההצגה של האופרטור נילפוטנטי ב-לפוטנטי ב- V^{λ_j} ולכן האופרטור הוא הנ"ל הוא האופרטור ליידע האופרטור נילפוטנית לפי בלוקים שבה כל בלוק הוא בלוק ז'ורדן עם ערך עצמי לוכל האוא בלוקים שבה כל בלוק הוא בלוק הוא בלוקים שבה כל בלוקים שבה כל בלוקים הוא בלוקים ערך האופרטור האופרטור
- הוא V הטיס הוא בסדר את הבסיסים את הבסיסים הוא שלוה, מכיוון האר הערטה בסדר פייצגים בו את את הבסיסים העצמיים שלו התוצאה היא בסיס שרשראות של V שכאשר מייצגים בו את בסדר מטריצה הצורת ז'ורדן שלה.

4.3 חזקות של בלוקי ז'ורדן אלמנטריים

: ($n\in\mathbb{N}$ טענה 4.9. מתקיים (לכל $r\in\mathbb{N}$ יהיו $\lambda\in\mathbb{F}$. ו

$$(J_r(\lambda))^n = \begin{bmatrix} \lambda^n & 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ n \cdot \lambda^{n-1} & \lambda^n & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ \binom{n}{2} \cdot \lambda^{n-2} & n \cdot \lambda^{n-1} & \lambda^n & 0 & \ddots & \vdots \\ \binom{n}{3} \cdot \lambda^{n-3} & \binom{n}{2} \cdot \lambda^{n-2} & n \cdot \lambda^{n-1} & \lambda^n & \ddots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & 0 \\ \binom{n}{r-1} \cdot \lambda^{n-(r-1)} & \binom{n}{r-1} \cdot \lambda^{n-(r-2)} & \cdots & \binom{n}{2} \cdot \lambda^{n-2} & n \cdot \lambda^{n-1} & \lambda^n \end{bmatrix}$$

: הוא j-הוא ובעמודה ה-i- ובעמודה ה-חוא: הוא הוא באופן פורמלי ותר וברור פחות:

$$\binom{n}{i-j} \cdot \lambda^{n-(i-j)}$$

0 כאשר בכל מקום שהביטוי אינו מוגדר האיבר המדובר הוא

טענה זו מאפשרת לנו לחשב חזקות של מטריצות בעלות צורות ז'ורדן במהירות יחסית ע"י מעבר לבסיס מז'רדן, העלאה \clubsuit בחזקה של מטריצת ז'ורדן המתאימה וחזרה לבסיס המקורי, ממש כפי שעשינו עם מטריצות הניתנות ללכסון.

אנים מסיבה מסיבה אינו מוגדר אינו מוגדר אינו $\lambda=0$ ובנוסף i-j>n ואם או כאשר הביטוי אינו מוגדר מסיבה נוספת: לאפס אין i-j>n ואם המקדם הבינומי אינו מוגדר מסיבה נוספת: לאפס אין הופכי ולכן אי אפשר להגדיר עליו חזקה שלילית.

⁹מכיוון שמטריצת ז'ורדן היא מטריצה אלכסונית לפי בלוקים העלאתה בחזקה נעשית ע"י העלאת כל אחד מן הבלוקים באותה חזקה בנפרד.

5 הפולינום האופייני והריבויים הגאומטריים והאלגבריים

: טענה 5.1 לכל שתי מטריצות דומות $A,B\in M_{n}\left(\mathbb{F}
ight)$ מתקיים

$$\det(\lambda \cdot I_n - A) = \det(\lambda \cdot I_n - B)$$

f טענה 5.2. קבוצת השורשים של איז χ_f היא השורשים של

 $\chi_{C_{P}}=P$ משפט המלווה של ,P מתקיים $C_{P}\in M_{\deg P}\left(\mathbb{F}
ight)$ משפט 1.5. יהי ווה פולינום מתוקן ותהא

 $\chi_q \mid \chi_f$ מתקיים, $g:=f \mid_W$ ונגדיר תחת שמור משפט $\{0_V\}
eq W \subseteq V$ משפט 5.4. יהי

 $\chi_g=\min_v^f$ מתקיים $g:=f\mid_{W^{-1}}W:=Z_f\left(v
ight)$ ונסמן $0_V
eq v\in V$ יהי .5.5. טענה

מסקנה 5.6. משפט קיילי-המילטון

 $\chi_{A}\left(A
ight)=0$ ולכל ($A\in M_{n}\left(\mathbb{F}
ight)$ ולכל $\chi_{A}\left(A
ight)=0$.

 $.\chi_{J}\left(x
ight)=\left(x-\lambda
ight)^{h}$ טענה 5.7. יהי $\lambda\in\mathbb{F}$ אלמנטרי מסדר h בעל אלמנטרי בלוק ז'ורדן בלוק ז'ורדן לורדן. בלוק ז'ורדן אלמנטרי מסדר f יש צורת ז'ורדן.

f כאשר: היא צורת ז'ורדן של J כאשר:

$$J = \begin{bmatrix} J(\lambda_1) & 0 & \cdots & 0 \\ \hline 0 & J(\lambda_2) & \cdots & 0 \\ \hline 0 & 0 & \ddots & 0 \\ \hline 0 & 0 & \cdots & J(\lambda_r) \end{bmatrix}$$

:י אז: $r\geq i\in\mathbb{N}$ לכל $J\left(\lambda_{i}
ight)\in M_{h_{i}}\left(\mathbb{F}
ight)$ -ר

$$\chi_f(x) = \prod_{i=1}^r (x - \lambda_i)^{h_i}$$

כלומר אם לאופרטור יש צורת ז'ורדן אז הפולינום האופייני שלו מתפרק לגורמים ליניאריים.

.dim V^{λ} הוא (λ לכל לכל לכל לריבוי האלגברי (ששווה לריבוי של ל $\lambda \in \sigma\left(f\right)$ הוא הוא מסקנה .5.9

נשים לב שלכל ערך עצמי $\lambda\in\mathbb{F}$ של λ החזקה של $x-\lambda$ בפירוק של μ_f לגורמים היא אורך השרשרת הארוכה ביותר בכסיס השרשראות של $\lambda\in\mathbb{F}$ (ששווה לגודל בלוק ז'ורדן האלמנטרי הגדול ביותר בעל ערך עצמי λ).

מסקנה 5.10. מתקיים $\mu_f \mid \chi_f$ וקבוצות השורשים שלהם שוות.

מכאן שגם הפולינום המינימלי של f מתפרק לגורמים ליניאריים, והדבר נכון לכל אופרטור שיש לו צורת ז'ורדן.

[.] ארתור המילטון. ארתור ארתור המילטון. בוויקיפדיה: ארתור בוויקיפדיה בוויקיפדיה

 $V_\lambda=V^\lambda$ של $\lambda\in\mathbb{F}$ של הריבוי הגאומטרי שלו קטן או שווה מזה האלגברי ומתקיים שוויון אם $\lambda\in\mathbb{F}$ מסקנה 5.13. לכל ערך עצמי

- מכאן נובע ש-f לכסין אם"ם יש ל-f צורת ז'ורדן (כלומר ניתן להציג את V כסכום ישר של מרחבים עצמיים מוכללים) מכאן נובע ש- $\lambda \in \sigma(f)$ הריבוי האלגברי של
- f-ניח של-f יש צורת ז'ורדן, כפי שראינו ניתן לקבוע אם f לכסין ומהם הערכים העצמיים שלו ע"י f-ניח של נניח של-f-ניח של-f-ניח שלו ו/או בסיס מלכסן, כדי לבצע זאת נפעל ע"פ השלבים הבאים:
- 1. יש לנו כבר את χ_f שכן על פיו קבענו שf לכסין (אם קבענו בדרך אחרת אז יש לחשב אותו), א"כ אנחנו יודעים מהם הערכים העצמיים של f אך יותר מזה מספר ההופעות של כל אחד מהם בצורה האלכסונית הוא הריבוי האלגברי שלו ב- χ_f לכן כבר עכשיו אנחנו יודעים בדיוק איך נראית הצורה האלכסונית של f (עוד לפני שמצאנו בסיס מלכסן), נסמן אותה ב-D.
 - ע"י מציאת בסיס למרחב הפתרונות של הממ"ל: $V_{\lambda}=\ker\left(f-\lambda
 ight)$ ל. נמצא בסיס ל $\lambda\in\sigma\left(f
 ight)$.2

$$0 = ([f]_{\mathcal{B}} - \lambda \cdot I_n) \cdot x$$

(כאשר \mathcal{B} הוא בסיס כלשהו של V) וחילוץ הווקטורים המתאימים ב-V (כל וקטור בבסיס של מרחב הפתרונות הוא נקטור קואורדינטות של וקטור ב-V ע"פ הבסיס \mathcal{B}).

3. נשרשר את הבסיסים זה לזה ונקבל בסיס מלכסן.

5.1 ניתוח אופרטור ע"פ צורת ז'ורדן, הפולינום המינימלי והפולינום האופייני

:Jב ל-ג ב-מתאים הבאה היא הבלוק אופרטור ויהי ו $\lambda\in\sigma\left(f
ight)$ ונניח שהמטריצה באה היא הבלוק אופרטור ויהי

$$J(\lambda) = \begin{bmatrix} J_{h_1}(\lambda) & 0 & \cdots & 0 \\ \hline 0 & J_{h_2}(\lambda) & \cdots & 0 \\ \hline 0 & 0 & \ddots & 0 \\ \hline 0 & 0 & \cdots & J_{h_s}(\lambda) \end{bmatrix}$$

מאחורי צורת ז'ורדן מסתתר בסיס שרשראות המורכב מבסיסי שרשראות של המרחבים העצמיים המוכללים, כל בלוק ז'ורדן אלמנטרי מייצג שרשרת אחת ולכן:

- אומר מספר שלנו ז'ורדן, במקרה שלנו זה אומר λ מספר השרשראות של שווה למספר הבלוקים האלמנטריים בעלי ע"ע המופיעים בצורת ז'ורדן, במקרה שלנו זה אומר שמספר השרשראות הוא s.
- .(λ ווזהו גם הריבוי הגאומטרי של שרשרת מכילה בסופה וקטור עצמי ואלו פורשים את את $V_{\lambda}=s$ מכיוון שכל שרשרת מכילה בסופה וקטור עצמי ואלו פורשים את את ידע שרשרת מכילה בסופה ו
- $\dim V^\lambda =$ מכיוון שכל שרשרת היא בגודל של הבלוק המתאים לה ואיחוד השרשראות של λ הוא בסיס של עדע שמתקיים מכיוון של מכיוון שכל של האלמנטריים ששווה לגודל של המרחב העצמי המוכלל שווה לסכום אורכי הבלוקים האלמנטריים (ששווה לגודל של $h_1+h_2+\ldots+h_s$. $(J(\lambda))$
- ולכן זהו V^λ ולכן אור בבסיס השרשראות הארוכה היא אורך השרשרת של בפירוק של אור בפירוק של הארוכה בפירוק של גורמים היא אורך השרשרת הארוכה ביותר בפירוק של גורמים בעל ערך עצמי בעל אור ביותר של בלוק אלמנטרי בעל ערך עצמי אור ביותר של בלוק אלמנטרי בעל ערך עצמי בעל אור עצמי ביותר של בלוק אלמנטרי בעל ערך עצמי בעל ערך עצמי בעל ערך עצמי ביותר של ביותר של בלוק אלמנטרי בעל ערך עצמי בעל ערך עצמי ביותר של ביותר של בלוק אלמנטרי בעל ערך עצמי בעל ערך עצמי בעל ערך עצמי ביותר ביותר ביותר ביותר של ביותר ביותר ביותר ביותר של ביותר בעל ערך עצמי ביותר ביותר ביותר ביותר בעל ערך עצמי ביותר ביו
- ולכן היא שווה לסכום אורכי לגורמים (הריבוי האלגברי לגורמים בפירוק של א בפירוק של בפירוק שווה לגודל לגורמים (הריבוי האלגברי של לגודל של לא

ובכיוון ההפוך:

- אם נתון לנו μ_f אנחנו יכולים לדעת מהו הבלוק האלמנטרי הגדול ביותר עבור כל ערך עצמי (כמובן שאנחנו יודעים גם מהו הספקטרום).
- אם נתון לנו χ_f אנחנו יכולים לדעת מהו סכום הגדלים של הבלוקים האלמנטריים של כל ערך עצמי (כמובן שאנחנו יודעים גם מהו הספקטרום).
 - $.\lambda$ של של האלמנטריים הבלוקים מספר אוא $V_{\lambda} = \ker \left(f \lambda \right)$ של הממד •
- $^{11}\dim\left(\ker\left(f-\lambda
 ight)^k
 ight)-\dim\left(\ker\left(f-\lambda
 ight)^{k-1}
 ight)$ מספר הבלוקים האלמנטריים של λ שגודלם הוא גדול או שווה ל $k\in\mathbb{N}$ הוא:

$$2 \cdot \dim \left(\ker \left(f - \lambda \right)^k \right) - \dim \left(\ker \left(f - \lambda \right)^{k-1} \right) - \dim \left(\ker \left(f - \lambda \right)^{k+1} \right)$$

זו הסיבה לכך ששתי מטריצות ז'ורדן דומות זו לזו אם"ם הן זהות עד כדי שינוי סדר הבלוקים.

ארבעת האחרונים יכולים לעזור לנו לקבוע האם מטריצות נתונות דומות זו לזו גם מבלי למצוא את צורת ז'ורדן שלהן, או להפך: ארבעת אלה יכולים לעזור לנו למצוא את צורת ז'ורדן של מטריצה נתונה גם מבלי להפעיל את כל האלגוריתם (שלושת הראשונים מביניהם מגבילים את הקומבינציות האפשריות והאחרון משמש לקביעה מוחלטת במקרה שעוד נותר ספק).

: לסיכום

פולינומים	צורת ז'ורדן	V^λ שרשראות בבסיס של	ריבויים	מרחבים
-	מספר הבלוקים	מספר השרשראות	הריבוי הגאומטרי	$\dim V_{\lambda}$
χ_f -ב החזקה	וסכום אורכי הבלוקים $J\left(\lambda ight)$ הגודל של	סכום אורכי השרשראות	הריבוי האלגברי	$\dim V^\lambda$
μ_f -ב החזקה	גודל הבלוק האלמנטרי הגדול ביותר	אורך השרשרת הארוכה ביותר	-	-

ומכל שרשרת שאורכה קצר יותר כל השרשרת מופיעה בבסיס של $\ker(f-\lambda)^k$ ומכל שרשרת מופיעה בבסיס של k ישנם k וקטורים בבסיס של $\ker(f-\lambda)^{k-1}$ ומכל שרשרת מן החשבון ומכל שרשת שאורכה אורכה באורכה קצר יותר מופיעה בשלמותה בבסיס של $\ker(f-\lambda)^{k-1}$ ולכן היא מחוסרת מן החשבון ומכל שרשת שאורכה k אנו מחסרים k-1 וקטורים, א"כ נשארנו עם וקטור אחד מכל שרשרת שאורכה גדול או שווה ל-k