# אלגברה ב' (104168) — אביב 2020-2021 תרגול 6 — צורת ובסיס ז'ורדן

אלעד צורני

2021 במאי

# 1 בסיס ז'ורדן

# 1.1 חזרה

אלגוריתם 1.1. כדי למצוא צורת ז'ורדן נסתכל על כל ערך עצמי  $\lambda$  בנפרד. נסמן  $N:=T-\lambda\operatorname{Id}_V$ , נחפש וקטורים בלתי־תלויים ב' $\ker\left(N^k\right)\setminus\ker\left(N^{k-1}\right)$  שיפתחו שרשראות ז'ורדן שירכיבו קבוצה בלתי־תלויה  $B_k$ . נעשה זאת עבור ערכי  $B_k$  הולכים וקטנים ונקבל בסוף בסיס ז'ורדן  $B_k$ .

## 1.2 תרגילים

**תרגיל 1.** ידוע כי כל הערכים העצמיים של

$$A := \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 3 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & -1 & 3 & 1 & 0 \\ -1 & 0 & -1 & 0 & 4 & 0 \\ -1 & 0 & -1 & 0 & 2 & 2 \end{pmatrix} \in M_6(\mathbb{C})$$

A רציונליים. מצאו צורת ובסיס ז'ורדן עבור

 $V=\mathbb{C}^6$  נסמן .V

$$.p_A(x) = \det(xI - A) = x^6 - 15x^5 + 93x^4 - 305x^3 + 558x^2 - 540x + 216$$

ממשפט ניחוש השורש הרציונלי אפשר למצוא את השורשים ולקבל

$$.p_A(x) = (x-2)^3 (x-3)^3$$

נסתכל על הערכים העצמיים 2,3 בנפרד.

מתקיים : $\lambda = 3$ 

$$(A-3I) = \begin{pmatrix} -2 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & - & 0 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & -1 & 1 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & -1 & 0 & 1 & 0 \\ -1 & 0 & -1 & 0 & 2 & -1 \end{pmatrix}$$

ומרחב הפתרונות של המערכת ההומוגנית הוא

$$. \ker (L_A - 3 \operatorname{Id}_V) = \operatorname{Span} \begin{cases} \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

חישוב ישיר נותן כי

$$\ker\left((L_A - 3\operatorname{Id}_V)^2\right) = \operatorname{Span}\left\{ \begin{pmatrix} 0\\0\\1\\1\\1\\1 \end{pmatrix}, e_3 \right\}$$

וגם

$$. \ker \left( (L_A - 3 \operatorname{Id}_V)^3 \right) = \operatorname{Span} \left\{ \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}, e_3, e_4 \right\}$$

אז,  $e_4$  פותח שרשרת ז'ורדן

$$.\left((A-3I)^{2} e_{4}, (A-3I) e_{4}, e_{4}\right) = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ -1 \\ -1 \\ -1 \\ -1 \end{pmatrix}, e_{3}, e_{4}$$

מתקיים : $\lambda = 2$ 

$$\ker (L_A - 2 \operatorname{Id}_V) = \operatorname{Span} \left\{ e_6, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} \right\}$$

ולכן יש ל־2 ריבוי גיאומטרי 2. אז יש שני בלוקי ז'ורדן עבור הערך העצמי 2, ולכן השרשרת המקסימלית מגודל 2. אפשר לראות כי סכום העמודות של

$$A - 2I = \begin{pmatrix} -1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & -1 & 1 & 1 & 0 \\ -1 & 0 & -1 & 0 & 2 & 0 \\ -1 & 0 & -1 & 0 & 2 & 0 \end{pmatrix}$$

עקבל  $e_1 \in \ker\left((L_A - \operatorname{Id}_V)^2\right)$  ונקבל פווה 0, ולכן

$$. \ker \left( (L_A - \operatorname{Id}_V)^2 \right) = \operatorname{Span} \left\{ e_6, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, e_1 \right\}$$

אז  $e_1$  מתחיל שרשרת ז'ורדן

$$.((A-2I)e_1,e_1) = \begin{pmatrix} -1\\-1\\-1\\-1\\-1\\-1 \end{pmatrix}, e_1$$

 $e_6$ , למשל,  $((A-2I)\,e_1,e_1)$ . למשל, שאינו תלוי ב' שאינו תלוי ב' לעבור  $\lambda=2$  עבור 1 עבור  $\lambda=2$ . היא וקטור עצמי של 2 שאינו תלוי ב' למשל, הוא כזה וקטור עצמי.

סיכום: נסדר את השרשראות השונות בבסיס ונקבל בסיס ז'ורדן

$$B = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ -1 \\ -1 \\ -1 \\ -1 \end{pmatrix}, e_3, e_4, \begin{pmatrix} -1 \\ -1 \\ -1 \\ -1 \\ -1 \\ -1 \end{pmatrix}, e_1, e_6$$

לפיו

$$[L_A]_B = \operatorname{diag}(J_3(3), J_2(2), J_1(2))$$

 $\mathbb{F} = \mathbb{C}$  יהי **2.** תרגיל

- $m,k \in \mathbb{N}_+$  לכל  $J_m(0)^k$  1.
- את בכך כדי לחשב בכך מטריצות מתחלפות. השתמשו בכך כדי לחשב את  $J_m\left(0\right),I_m$  וכי  $J_m\left(\lambda\right)=J_m\left(0\right)+\lambda I_m$  בכך כדי לחשב את .  $\lambda\in\mathbb{C}$  את השתמשו בכך כדי לחשב את .  $\lambda\in\mathbb{C}$  את השתמשו בכך כדי לחשב את .  $J_m\left(\lambda\right)^k$ 
  - 3. תהי

$$.A := \begin{pmatrix} 2 & 4 & 0 \\ -1 & -2 & 0 \\ 8 & 7 & 9 \end{pmatrix} \in M_3 (\mathbb{C})$$

 $A^{2021}$  חשבו את

אז 
$$J_m\left(0\right)e_1=0$$
 וכי  $i>1$  לכל  $J_m\left(0\right)\left(e_i\right)=e_{i-1}$  אז .1. נשים לב כי

$$J_m(0)^k e_i = e_{i-k}$$

לכל i>k מטריצה עם 1 באלכסון ה־i>k מעל האלכסון הראשי, נקבל כי  $J_m\left(0\right)^k$  כי נקבל כי i>k מטריצה עם i>k מטריצה על האלכסון הראשי, ו־0 בכל שאר הכניסות.

את לחשב את מתחלפות, אפשר לחשב את  $J_{m}\left(0\right),\lambda I_{m}$  2.

$$J_m(\lambda)^k = (\lambda I_m + J_m(0))^k$$

בעזרת הבינום. מתקיים

$$J_{m}(\lambda)^{k} = \sum_{i=0}^{k} {k \choose i} J_{m}(0)^{i} \lambda^{k-i}$$

לפי מה שראינו עבור  $J_m(0)^i$ , זאת מטריצה שבה על הלאכסון הראשי כתוב  $\lambda^k$ , על האלכסון מעליו  $k\lambda^{k-1}$  ועל  $J_m(0)^i$ , זאת מטריצה שבה על האלכסון הראשי האלכסון הראשי  $\lambda^k$ .

נסמן  $J:=PAP^{-1}$  מטריצת ז'ורדן, ואז נקבל Dעבורה  $J:=PAP^{-1}$  מטריצת ז'ורדן, ואז נקבל  $U=\mathbb{C}^3$  נסמן  $U=\mathbb{C}^3$ 

$$A^{2021} = \left(P^{-1}JP\right)^{2021} = P^{-1}J^{2021}P$$

 $J^{2021}$  את כאשר מהחישוב הנ"ל נדע לחשב את

ערכים העצמיים: ניתן לראות כי 9 ערך עצמי של A כי A כי A נסמן ב־A את הערכים העצמיים: ניתן לראות כי 9 ערך עצמי של A כי A הנוספים ונקבל

$$\lambda_1 + \lambda_2 + 9 = \text{tr}(A) = 9$$
  
 $9\lambda_1\lambda_2 = \det(A) = 9(-4 + 4) = 0$ 

 $\lambda_1 = \lambda_2 = 0$  לכן

נקבל כי 9 ערך עצמי מריבוי אלגברי 1 וכי 0 ערך עצמי מריבוי אלגברי 2. בפרט,  $(e_3)$  שרשרת ז'ורדן עבור הערך העצמי 9.

שרשרת ז'ורדן עבור  $\lambda=0$  נשים לב כי . $\alpha$  (ניתן לראות כי  $\alpha$  בי . $\alpha$  (ניתן לראות כי  $\alpha$  בי . $\alpha$ 

$$2e_1 - e_2 - e_3 \in \ker\left(L_A\right)$$

ולכן

$$\ker(L_A) = \text{Span}(2e_1 - e_2 - e_3)$$

מתקיים

$$A^2 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 81 & 81 & 81 \end{pmatrix}$$

לבסיס ( $2e_1 - e_2 - e_3$ ) לבסים לכן נוכל להשלים את

$$(2e_1 - e_2 - e_3, e_1 - e_3)$$

של  $\ker(L_4^2)$  מתקיים

$$A(e_1 - e_3) = 2e_1 - e_2 - e_3$$

לכן נקבל שרשרת ז'ורדן

$$(A(e_1-e_3), e_1-e_3) = (2e_1-e_2-e_3, e_1-e_3)$$

מסקנה: קיבלנו

$$B := (2e_1 - e_2 - e_3, e_1 - e_3, e_3)$$

עבורו

$$[L_A]_B = J := egin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{pmatrix}$$

ולכן

$$A = [L_A]_E = [\mathrm{Id}_V]_E^B [L_A]_B [\mathrm{Id}_V]_B^E$$

נסמן

$$P := [\mathrm{Id}_V]_E^B = \begin{pmatrix} 2 & 1 & 0 \\ -1 & 0 & 0 \\ -1 & -1 & 1 \end{pmatrix}$$

שעמודותיה הן וקטורי הבסיס B, ונקבל

$$A = PJP^{-1}$$

אז

$$\begin{split} A^{2021} &= PJ^{2021}P^{-1} \\ &= \begin{pmatrix} 2 & 1 & 0 \\ -1 & 0 & 0 \\ -1 & -1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 9^{2021} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & -1 & 0 \\ 1 & 2 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix} \\ . &= \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 9^{2021} & 9^{2021} & 9^{2021} \end{pmatrix} \end{split}$$

# 2 פולינומים מינימליים

## 2.1 חזרה

הוא  $m_T \in \mathbb{F}[x]$  פולינום מינימלי). עבור עבור T הפולינום המינימלי של T הפולינום המינימלית עבור עבור  $m_T (T) = 0$  הפולינום המתוקן מהדרגה המינימלית עבורו

 $.m_T \mid p$  אז p(T) = 0 מקיים  $p \in \mathbb{F}[x]$  אז או  $p \in \mathbb{F}[x]$ 

מסקנה 2.3. הפולינום המינימלי של T מחלק את הפולינום האופייני שלה.

עובדה 2.4. הריבוי של ערך עצמי  $\lambda$  בפולינום המינימלי  $m_T$  היא הגודל של בלוק ז'ורדן המקסימלי עבור הערך העצמי  $\lambda$ .

מסקנה 2.5. העתקה  $T \in \operatorname{End}_{\mathbb{F}}(V)$  לכסינה אם ורק אם הפולינום המינימלי שלה מתפרק לגורמים לינאריים זרים.

#### 2.2 תרגילים

. הראו כי T לכסינה.  $T^m=\mathrm{Id}_V$  עבורו  $m\in\mathbb{N}_+$  יהי  $T\in\mathrm{End}_\mathbb{F}(V)$  ותהי  $\mathbb{F}=\mathbb{C}$  יהי T

 $m_T \mid (x^m - 1)$  כדי להראות ש־T לכסינה מספיק להראות שכל שורשי  $m_T$  הינם מריבוי 1. מההנחה, מתקיים ( $x^m - 1$ ) ולכן די להראות שכל שורשי  $x^m - 1$  הם מריבוי 1. אכן, יש לפולינום זה  $x^m$  שורשים שונים

$$.\left\{e^{\frac{2\pi ik}{m}} \mid k \in [m]\right\} = \left\{\operatorname{cis}\left(\frac{2\pi k}{m}\right) \mid k \in [m]\right\}$$

תרגיל **4.** 1. יהיו  $A, B \in M_6(\mathbb{C})$  המקיימות

- $.p_A=p_B \text{ (i)}$
- .5 וזהו פולינום ממעלה  $m_A=m_B$  (ii)

 $A \sim B$  הראו כי

- שאינן דומות וכך שמתקיים  $A,B\in M_{6}\left(\mathbb{C}\right)$  מצאו 2.
  - $.p_A=p_B \text{ (i)}$
  - .4 וזהו פולינום ממעלה  $m_A=m_B$  (ii)

מתרון. 1. נתון  $m_A=5$ , וזהו סכום גדלי הבלוקים המקסימליים של הערכים העצמיים השונים של A. לכן לפתרון. 1. גיאומטרי 2 ובלוק מגודל 1, וכל ערך עצמי אחר הוא מריבוי גיאומטרי 1. אז ערך עצמי  $\lambda$  מריבוי גיאומטרי 1. אז

$$.A \sim \begin{pmatrix} \lambda & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & J_m(\lambda_1) & \ddots & & \\ \vdots & \ddots & \ddots & & \vdots \\ & & \ddots & 0 \\ 0 & & \cdots & 0 & J_{m_r}(\lambda_r) \end{pmatrix}$$

נתון אופן לכן באותו אופן  $m_A=m_B$ 

$$B \sim \begin{pmatrix} \lambda & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & J_m(\lambda_1) & \ddots & & \\ \vdots & \ddots & \ddots & & \vdots \\ & & & \ddots & 0 \\ 0 & & \cdots & 0 & J_{m_r}(\lambda_r) \end{pmatrix}$$

 $A \sim B$  ונסיק כי

#### 2. נסתכל על

$$A := \begin{pmatrix} J_{1}(0) & & & \\ & J_{1}(0) & & \\ & & J_{4}(0) \end{pmatrix}$$
$$B := \begin{pmatrix} J_{2}(0) & & \\ & J_{4}(0) \end{pmatrix}$$

. ונקבל אורת ז'ורדן שונה אבל א  $m_A=m_B=x^4$ ונקבל ונקבל אבל אבל אונה.

תרגיל 5. עבור פולינום מתוקן  $p \in \mathbb{F}[x]$  נכתוב

$$p(x) = \sum_{i=0}^{n} c_i x^i$$

על ידי p על של המטריצה המטריצה על על ידי, ונגדיר את גדיר את כאשר

$$.C(p) := \begin{pmatrix} 0 & 0 & \cdots & 0 & -c_0 \\ 1 & 0 & \cdots & 0 & -c_1 \\ 0 & 1 & \cdots & 0 & -c_2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 & -c_{n-1} \end{pmatrix} \in M_n(\mathbb{F})$$

 $C\left(p\right)$  את ממעלה המינימלי את הפולינום האופייני את מצאו את מצאו את מצאו את מצאו את מצאו יהי  $p\in\mathbb{F}\left[x\right]$ 

# **פתרון.** • מתקיים

$$.p_{C(p)} = \det(I - xC(p)) = \det\begin{pmatrix} x & 0 & \cdots & 0 & c_0 \\ -1 & x & \cdots & 0 & c_1 \\ 0 & -1 & \cdots & 0 & -c_2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & -1 & x + c_{n-1} \end{pmatrix}$$

ניעזר בכך שהטרמיננטה אינווריאנטית תחת הוספת כפולה של שורה לשורה אחרת. נוסיף את השורה האחרונה כפול x לזאת שלפניה ונמשיך כך n-1 את השורה היועד שלפניה ונמשיך כך עד שנקבל מטריצה שלפניה ונמשיך עד שנקבל מטריצה

$$\begin{pmatrix}
0 & 0 & \cdots & 0 & y \\
-1 & 0 & \cdots & 0 & * \\
0 & -1 & \cdots & 0 & * \\
\vdots & \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\
0 & 0 & \dots & -1 & *
\end{pmatrix}$$

כאשר

$$y = a_0 + x(a_1 + x(a_2 + x(\dots(a_{n-2} + x(a_{n-1} + x))\dots))) = \sum_{i=0}^{n} c_i x^i = f$$

אז

$$p_{C(p)} = (-1)^{n-1} \det \begin{pmatrix} -1 & x & \cdots & 0 \\ 0 & -1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & -1 \end{pmatrix} = (-1)^{n-1} (-1)^{n-1} f = f$$

ונכתוב  $g \in \mathbb{F}_{n-1}\left[x
ight]$  יהי •

$$g(x) = \sum_{i=0}^{n-1} b_i x^i$$

אז

$$g(C(p))(e_1) = \sum_{i=0}^{n-1} b_i C(p)^i e_1$$
$$= \sum_{i=0}^{n-1} b_i e_{1+i}$$

. עבור  $b_i \neq 0$  עבור  $b_i \neq 0$  כי אז יש עבור  $b_i \neq 0$  עבור

$$.m_{C(p)} = p_{C(p)}$$
 אולכן  $\deg\left(m_{C(p)}\right) \geq n$  אולכן