

## 1 חזרה ללכסינות

נחזור ללכסינות, ונמצא שני קריטריונים נוספים ללכסינות של מטריצה; האחד קשור בערכים עצמיים, והשני - בריבויים שלהם.

נמצא כעת קריטריון ללכסינות על ידי הערכים העצמיים. זוהי מסקנה ישירה מהטענה שווקטורים עצמיים הקשורים לערכים עצמיים שונים הם בלתי תלויים לינארית.

**מסקנה 1.** אם למטריצה  $A$  מגודל  $n \times n$  יש  $n$  ערכים עצמיים שונים, אזי  $A$  לכסינה.

הוכחה. נתבונן ב-  $B = \{v_1, \dots, v_n\}$ , כאשר  $v_i$  ו"ע של  $A$  הקשור ל- $\lambda_i$  (כאשר  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$  הע"ע השונים של  $A$ ). לפי המשפט שצוין,  $B$  בת"ל. כמו כן,  $|B| = n$ . לכן, לפי משפט השלישי חינם,  $B$  בסיס של  $\mathbb{F}^n$ , ומכאן ש- $A$  לכסינה, על ידי הקריטריון הכללי ללכסון.  $\square$

כעת נמצא קריטריון ללכסינות, המסתמך על הריבויים האלגברי והגיאומטרי של הערכים העצמיים של המטריצה (או האופרטור). ניזכר בדוגמה של בלוק ז'ורדן; הוא לא היה לכסין, מפני שלא היו מספיק וקטורים עצמיים הקשורים לערך העצמי  $\lambda$ . אם כן, נרצה שלכל ערך עצמי יהיו מספיק וקטורים עצמיים, ואת זאת נביע במשפט הבא:

**משפט 2.** נניח ש- $p_A(x)$  מתפרק למכפלה של גורמים לינאריים. אזי  $A$  לכסינה אם ורק אם לכל ע"ע  $\lambda$  של  $A$ , הריבוי הגיאומטרי  $m_\lambda$  שווה לריבוי האלגברי  $k_\lambda$ .

הוכחה.  $\Leftarrow$  נניח ש- $A$  לכסינה. אזי למרחב  $\mathbb{F}^n$  יש בסיס  $B = \{v_1, \dots, v_n\}$  המורכב מו"ע של  $A$ . נחלק את  $B$  ל- $s$  תתי קבוצות, לפי הע"ע השונים  $\lambda_1, \dots, \lambda_s$ , ונסמן  $B_1, \dots, B_s$ . לכל  $\lambda_i$  נסמן ב- $m_i$  את הריבוי הגיאומטרי שלו וב- $k_i$  את הריבוי האלגברי שלו. נתבונן בסכום  $m_1 + \dots + m_s = ?$  מתקיים

$$m_1 + \dots + m_s = \dim V_{\lambda_1} + \dots + \dim V_{\lambda_s} \geq |B_1| + \dots + |B_s| = n$$

$$k_1 + \dots + k_s = \deg p_A(x) = n, \text{ מצד שני,}$$

$$\text{כמו כן, } k_i \geq m_i, \text{ לכל } i = 1, \dots, s.$$

$$\text{אם כן, עד כה ידוע כי } n = k_1 + \dots + k_s \geq m_1 + \dots + m_s = n, \text{ לכן,}$$

$$k_1 + \dots + k_s = m_1 + \dots + m_s$$

ומכאן שמתקיים  $k_1 = m_1, \dots, k_s = m_s$ , כדרוש.

$\Rightarrow$  נניח שלכל  $i = 1, \dots, s$  (לפי הסימונים הקודמים),  $m_i = k_i$ , ונוכיח ש- $A$  לכסינה. כדי לעשות זאת, נוכיח של- $\mathbb{F}^n$  קיים בסיס המורכב מו"ע של  $A$ .

מההנחה  $m_i = k_i$ , נקבל  $m_1 + \dots + m_s = k_1 + \dots + k_s = n$ . לכל  $\lambda_i$  עבור  $i = 1, \dots, s$ , נתבונן במרחב העצמי  $V_{\lambda_i}$ . מתקיים  $m_i = \dim V_{\lambda_i}$ .

לכל  $i = 1, \dots, s$  נבנה בסיס  $B_i$  של  $V_{\lambda_i}$ . אזי  $|B_1| = m_1, \dots, |B_s| = m_s$ .

נגדיר  $B = \bigcup_{j=1}^s B_j$ , ונוכיח ש- $B$  הוא הבסיס הנדרש.  $B$  מורכב מו"ע, על פי הבנייה.

נסמן  $B_1 = \{v_1^{(1)}, \dots, v_1^{(m_1)}\}, \dots, B_s = \{v_s^{(1)}, \dots, v_s^{(m_s)}\}$  אזי

$$|B| = m_1 + \dots + m_s = n$$

לכן, מספיק להוכיח ש- $B$  בת"ל. ניקח צירוף לינארי מתאפס של איברי הקבוצה  $B$ :

$$(*) \quad \underbrace{\alpha_1^{(1)}v_1^{(1)} + \dots + \alpha_1^{(m_1)}v_1^{(m_1)}}_{w_1} + \dots + \underbrace{\alpha_s^{(1)}v_s^{(1)} + \dots + \alpha_s^{(m_s)}v_s^{(m_s)}}_{w_s} = 0$$

אזי  $w_1 + \dots + w_s = 0$ , וכן לכל  $i = 1, \dots, s$ , מתקיים  $w_i \in V_{\lambda_i}$ , כלומר כל  $w_i$  הוא ו"ע של  $A$  הקשור ל- $\lambda$  או אפס.

אם  $w_i = 0$ , אזי  $\alpha_i^{(1)}v_i^{(1)} + \dots + \alpha_i^{(m_i)}v_i^{(m_i)} = 0$ . לכן, אם כל  $w_i = 0$ , אז כל המקדמים בשוויון  $(*)$  שווים לאפס, וסיימנו.

נניח בשלילה שיש כמה אינדקסים  $i$  שעבורם  $w_i \neq 0$ . אזי  $w_i$ -ים אלו הם ו"ע הקשורים ל- $\lambda_i$ . נסמן ב- $I$  את אוסף כל האינדקסים הנ"ל, ונקבל  $\sum_{i \in I} w_i = 0$ . בסתירה לבת"ל של ו"ע הקשורים לע"ע שונים. הסתירה מוכיחה את הדרוש.

□

## 2 שילוש מטריצות

סיימנו לדבר על לכסון מטריצות; הקריטריונים שבידינו ללכסון מטריצות הם רחבים ומספקים. עם זאת, ראינו שלא תמיד ניתן ללכסן מטריצות - למשל, ראינו את בלוק ד'ורדן. נרצה לדבר על מושג "חלש" יותר מלכסון, כזה שיהיה גם למטריצות שאינן לכסינות וגם למטריצות לכסינות. ואם לא מטריצה אלכסונית, אז ננסה משולשת (=משולשית):

**הגדרה 1.** אומרים ש- $A$  ניתנת לשילוש אם קיימת מטריצה הפיכה  $P$  כך ש- $P^{-1}AP$  מטריצה משולשת. המטריצה  $P$  נקראת **המטריצה המשולשת**.

בהגדרה של שילוש מטריצות לא ציינו האם המטריצה  $P^{-1}AP$  משולשת עליונה או תחתונה. מסתבר שאין הבדל:

**הערה 1.** אם  $C$  מטריצה משולשת עליונה, אזי  $C$  דומה למטריצה משולשת תחתונה.

*הוכחה.* נגדיר את המטריצה

$$P = \begin{pmatrix} 0 & & 1 \\ & \dots & \\ 1 & & 0 \end{pmatrix}$$

(כלומר, 1-ים על האלכסון המקיים  $i + j = n + 1$ , ובשאר אפסים).

קל לבדוק כי  $P^2 = I$ , ולכן  $P^{-1} = P$ .

נסתכל על  $P^{-1}CP$ . מתקיים

$$\begin{aligned} & \begin{pmatrix} 0 & & 1 \\ & \dots & \\ 1 & & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} c_{11} & & * \\ & \ddots & \\ 0 & & c_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & & 1 \\ & \dots & \\ 1 & & 0 \end{pmatrix} = \\ & = \begin{pmatrix} 0 & & c_{nn} \\ & \dots & \\ c_{11} & & * \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & & 1 \\ & \dots & \\ 1 & & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} c_{nn} & & 0 \\ & \ddots & \\ * & & c_{11} \end{pmatrix} \end{aligned}$$

□

הגדרנו שילוש מטריצות, והמטרה הייתה להחליש את הדרישות של לכסון; שיהיו בידינו יותר מטריצות שניתן לשלש מאשר ללכסן. המשפט הבא יראה לנו שהקריטריון לשילוש יחסית חלש, כלומר מטריצות רבות מקיימות אותו.

**משפט 3.** מטריצה  $A$  ניתנת לשילוש אם ורק אם  $p_A(x)$  מתפרק למכפלה של גורמים לינאריים.

הוכחה.  $\Leftarrow$  נניח ש- $A$  ניתנת לשילוש, זאת אומרת  $A \sim C$ , כאשר  $C$  משולשת. אזי,

$$p_A(x) = p_C(x) = \det(xI - C) = \det \begin{pmatrix} x - c_{11} & & * \\ & \ddots & \\ 0 & & x - c_{nn} \end{pmatrix} = \prod_{j=1}^n (x - c_{jj})$$

בדרוש.

$\Rightarrow$  נניח ש- $p_A(x)$  מתפרק למכפלה של גורמים לינאריים.

יהי  $(x - \lambda)$  אחד מהגורמים, כאשר  $\lambda$  "ע"ע של  $A$ . יהי  $v$  ו"ע של  $A$  הקשור ל- $\lambda$ . נשלים את הקבוצה  $\{v\}$  לבסיס  $B$  של  $\mathbb{F}^n$ , נסמן  $B = \{v, v_2, \dots, v_n\}$ . נסמן ב- $P$  את מטריצת המעבר בין הבסיסים (הסטנדרטי ו- $B$ ). אזי יחסית לבסיס  $B$  נקבל:

$$P^{-1}AP = \begin{pmatrix} \lambda & * & \cdots & * \\ 0 & & & \\ \vdots & & \tilde{A} & \\ 0 & & & \end{pmatrix} = A_1$$

לכן,  $p_A(x) = p_{A_1}(x) = (x - \lambda) \cdot p_{\tilde{A}}(x)$ ,

אם כן,  $p_{\tilde{A}}(x)$  מתפרק לגורמים לינאריים. נשלים את ההוכחה באינדוקציה.

עבור  $n = 1$  אין מה להוכיח.

נניח שהמשפט נכון ל- $n-1$ , ונוכיח ל- $n$ . בסימונים הנ"ל,  $\tilde{A}$  ניתנת לשילוש, כלומר קיימת  $Q$  כך ש- $Q^{-1}\tilde{A}Q$  משולשת.

נגדיר

$$C = P \cdot \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & Q \end{pmatrix}$$

אזי

$$C^{-1}AC = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & Q \end{pmatrix}^{-1} P^{-1}AP \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & Q \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & Q^{-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \lambda & * \\ 0 & \tilde{A} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & Q \end{pmatrix} =$$

$$= \begin{pmatrix} \lambda & * \\ 0 & Q^{-1}\tilde{A}Q \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \lambda & & * \\ & * & \\ 0 & & \ddots \\ & & & * \end{pmatrix}$$

בדרוש.

□