

תרגיל אתגר: פתרון

הגדרות וטענות עזר

סימונים: במהלך ההוכחות וההגדרות הבאות נשתמש בסימונים הבאים:

1. \mathbb{F} - סימון לשדה כלשהו.
2. $*$ - סימון לאיבר שדה כלשהו, וקטור כלשהו, בלוק כלשהו או מטריצה כלשהי בהתאם להקשר.
3. \sim - סימון ליחס דמיון בין מטריצות.
4. V - סימון למרחב וקטורי כלשהו (ממימד n אלא אם יצוין אחרת).

הערה: במהלך ההוכחות השונות מצוינים נימוקים מבוססי הוכחות קודמות או אחרות:

- נימוקים מבוססי הערות קודמות יצוינו בסוגריים $()$ בציון מיקום ההערה.
- נימוקים מבוססי טענות קודמות יצוינו לצד הטענה עליה הם מבוססים.
- טענות אשר נלקחו מהספר "אלגברה ליניארית 1+2" מהדורה שיטית מאת בועז צבאן, ואשר הוכחו במסגרת פתירתו, יצוינו לצד ציון הפרק ממנו נלקחו.

הגדרה: משולשית חלקית עליונה (בקיצור מח"ע) (מסדר k)

תהי מטריצה $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$. תקרא מטריצה משולשית חלקית עליונה (מח"ע) מסדר k אם קיימת מטריצה $B \in \mathbb{F}^{k \times k}$ משולשית עליונה כך ש $A = \begin{pmatrix} B & * \\ 0 & * \end{pmatrix}$ (מטריצת בלוקים). נאמר על A כי היא משולשית חלקית עליונה (מח"ע) (ללא ציון סדר) אם היא משולשית חלקית עליונה (מח"ע) מסדר $l \in \mathbb{N}$ כלשהו המקיים $1 \leq l \leq n$.

הערה: נשים לב לפרטים הבאים:

- אם $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ מח"ע מסדר n אזי היא מטריצה משולשית עליונה (שכן קיימת $B \in \mathbb{F}^{n \times n}$ משולשית עליונה כך ש $A = (B)$ (בלוק של B לבדה)).
- הוכחה: תהי $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ מח"ע מסדר n , אזי על פי הגדרה קיימת מטריצה $B \in \mathbb{F}^{n \times n}$ משולשית עליונה כך ש $A = (B)$ (בלוק של B לבדה), כלומר $A = B$, ומכיוון ש B משולשית עליונה אזי A משולשית עליונה.
- אם $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ מח"ע מסדר k אזי היא מח"ע מסדר s לכל $1 \leq s \leq k$.
- הוכחה: תהי $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ מח"ע מסדר k , אזי קיימת מטריצה $B \in \mathbb{F}^{k \times k}$ משולשית עליונה כך ש $A = \begin{pmatrix} B & * \\ 0 & * \end{pmatrix}$. עתה יהי $1 \leq s \leq k$ ניקח את המטריצה $B_s \in \mathbb{F}^{s \times s}$ המוגדרת להיות $[B_s]_{ij} = [B]_{ij}$, $\forall i, j \in \{1, \dots, s\}$. אזי מתקיים $B = \begin{pmatrix} B_s & * \\ 0 & * \end{pmatrix}$ ולכן B_s

משולשית עליונה. מכך נובע $A = \begin{pmatrix} B_s & * & \\ 0 & * & \\ & & 0 & * \end{pmatrix}$, כלומר $A = \begin{pmatrix} B_s & * \\ 0 & * \end{pmatrix}$ וכיוון ש

$B_s \in \mathbb{F}^{s \times s}$ משולשית עליונה אזי על פי הגדרה A מח"ע מסדר s .

הגדרה: שלישה חלקית (מסדר k) (מטריצה)

תהי מטריצה $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$. A תקרא מטריצה שלישה חלקית מסדר k אם קיימת מטריצה $B \in \mathbb{F}^{n \times n}$ מח"ע מסדר k כך ש $A \sim B$. כלומר קיימת $P \in \mathbb{F}^{n \times n}$ הפיכה כך ש $B = P^{-1}AP$. נאמר על A כי היא שלישה חלקית (ללא ציון סדר) אם קיימת $C \in \mathbb{F}^{n \times n}$ מח"ע כך ש $A \sim C$.

הגדרה: שלישה חלקית (מסדר k) (אופרטור לינארי)

יהי $T: V \rightarrow V$ אופרטור לינארי. T יקרא שלישה חלקית מסדר k אם קיים בסיס B ל V כך שמטריצת הייצוג $[T]_B$ היא מח"ע מסדר k .

הגדרה: ערך שילוש (ע"ש) (ראשון) (מסדר k)

תהי מטריצה $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ שלישה חלקית מסדר l , כלומר קיימת $B \in \mathbb{F}^{n \times n}$ מח"ע מסדר l כך ש $A \sim B$. $r_1 \in \mathbb{F}$ יקרא ערך שילוש (ע"ש) מסדר k של A אם קיימים $1 \leq i_1, \dots, i_k \leq l$ כך ש $[B]_{i_j j} = r_1$. $\forall j \in \{1, \dots, k\}$: $[B]_{i_j j} = r_1$. הערך k המקסימאלי העונה על התנאים הנ"ל עבור r_1 יקרא הסדר המקסימאלי של r_1 .

הערה: נשים לב כי על פי ההגדרה לכל $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ מח"ע מסדר k , כיוון ש $A \sim A$ ערכי השילוש שלה הם $[B]_{ii}$ $\forall i \in \{1, \dots, k\}$ השונים, כאשר הסדר שלהם הוא מספר הפעמים שהם מופיעים ב $[B]_{ii}$ $\forall i \in \{1, \dots, k\}$. ומכאן עבור מח"ע $[B]_{ii}$ הם ערכי השילוש שלה.

טענה 1 (קריטריון בסיסי לשילוש חלקי)

תהי מטריצה $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ כך ש $P_A(x) = (x - r_1)^{l_1} \cdot \dots \cdot (x - r_k)^{l_k} q(x)$ $(1 \leq l_1, \dots, l_k \leq n)$. אזי A שלישה חלקית מסדר $l_1 + \dots + l_k$, וע"ש שלה הם r_i $\forall i \in \{1, \dots, k\}$, כל אחד מסדר ריבוי האלגברי (התהליך אשר יוצג בהוכחה יקרא שילוש חלקי מסדר $l_1 + \dots + l_k$).

הוכחה: תהי $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ כך ש $P_A(x) = (x - r_1)^{l_1} \cdot \dots \cdot (x - r_k)^{l_k} q(x)$. ע"ע של A לכן קיים $v \in \mathbb{F}^n$ $\vec{0} \neq v$ כך ש $Av = r_1 v$. נשלים את v לבסיס של \mathbb{F}^n : $\{v, u_2, \dots, u_n\}$ ונבנה מטריצה $P \in \mathbb{F}^{n \times n}$ $\{v, u_2, \dots, u_n\} = P$. הפיכה שכן כל עמודותיה בת"ל (בסיס). עתה נבדוק למה שווה $D = P^{-1}AP$ (נשתמש בכפל עמודה-עמודה ובעובדה ש $P^{-1}C_i(P) = e_i$ $\forall i \in \{1, \dots, n\}$):

$$D = P^{-1}AP = P^{-1}A(v \ u_2 \ \dots \ u_n) = P^{-1}(Av \ Au_2 \ \dots \ Au_n) =$$

$$P^{-1}(r_1 v \ Au_2 \ \dots \ Au_n) = (P^{-1}(r_1 v) \ P^{-1}Au_2 \ \dots \ P^{-1}Au_n) =$$

$$(r_1 P^{-1}(v) \ P^{-1}Au_2 \ \dots \ P^{-1}Au_n) = (r_1 e_1 \ * \ \dots \ *) = \begin{pmatrix} r_1 & * & * & * \\ 0 & * & * & * \\ \vdots & * & * & * \\ 0 & * & * & * \end{pmatrix}$$

נסמן $D = \begin{pmatrix} r_1 & * \\ 0 & B_1 \end{pmatrix}$ ($B \in \mathbb{F}^{n-1 \times n-1}$). עתה נשים לב כי כיוון ש $D \sim A$

$$(x-r_1)P_B(x) = (x-r_1)|Ix-B| = |Ix-D| = P_D(x) = P_A(x) = (x-r_1)^{l_1} \cdot \dots \cdot (x-r_k)^{l_k} q(x)$$

ומכאן $D_1 \sim B_1$ עתה באותו אופן נוכל למצוא מטריצה $P_B(x) = (x-r_1)^{l_1-1} \cdot \dots \cdot (x-r_k)^{l_k} q(x)$

כאשר המעבר ע"י מטריצה $P^0 \in \mathbb{F}^{n-1 \times n-1}$ הפיכה, כך ש $D_1 = \begin{pmatrix} r_1 & * \\ 0 & B_2 \end{pmatrix}$ אם $l_1 - 1 = 0$ אזי

$(D_1 = \begin{pmatrix} r_2 & * \\ 0 & B_2 \end{pmatrix})$ ומתקיים: (ניקח $\in \mathbb{F}^{n \times n}$ P' , ונשתמש בהפיכות מטריצת בלוקים

שהוכחה בפרק ג': אלגברת המטריצות, על פיה $\begin{pmatrix} A & 0 \\ 0 & B \end{pmatrix}^{-1} = \begin{pmatrix} A^{-1} & 0 \\ 0 & B^{-1} \end{pmatrix}$

$$D^1 = (P')^{-1}D(P') = (P')^{-1} \begin{pmatrix} \eta & * \\ 0 & B_1 \end{pmatrix} (P') =$$

$$\left(\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & p^0 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} \eta & \\ 0 & \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & p^0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & p^0 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} * \\ B_1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & p^0 \end{pmatrix} \right) =$$

$$\left(\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & (p^0)^{-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \eta & \\ 0 & \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & p^0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & (p^0)^{-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} * \\ B_1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & p^0 \end{pmatrix} \right) = \begin{pmatrix} \eta & * & * \\ 0 & \eta & * \\ 0 & 0 & B_2 \end{pmatrix}$$

נוכל להמשיך בתהליך עבור B_2 וכך הלאה, התהליך ייעצר לאחר $l_1 + \dots + l_k$ כאשר נגיע למטריצה

הדומה ל A , כאשר $P_Q(x) = q(x)$. זוהי מטריצה מח"ע

$$\begin{pmatrix} \overbrace{\eta \ * \ \dots}^{l_1} & * & \overbrace{\dots \ * \ \dots}^{l_k} & * \\ 0 & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & \eta & * \\ 0 & \dots & 0 & \ddots \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots \\ 0 & \dots & 0 & \dots \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots \\ 0 & \dots & 0 & \dots \end{pmatrix} \begin{matrix} * \\ * \\ * \\ * \\ * \\ * \\ * \\ Q \end{matrix}$$

מהצורה

מסדר $l_1 + \dots + l_k$ הדומה ל A ולכן על פי הגדרה A שלישה חלקית מסדר $l_1 + \dots + l_k$. כמו כן על פי

הגדרה לכל $i \in \{1, \dots, k\}$ ע"ש של A מסדר l_i .

מ.ש.ל.

טענה 2

היו מטריצה $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ שלישה חלקית, $r_1 \in \mathbb{F}$. r_1 ע"ש מסדר מקסימאלי k של $A \Leftrightarrow r_1$ ע"ע של A בעל ריבוי אלגברי k .

הוכחה: יהיו $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ שלישה חלקית, $r_1 \in \mathbb{F}$.

\Leftarrow . נניח r_1 ע"ש מסדר מקסימאלי k של A . A שלישה חלקית לכן קיימת $B \in \mathbb{F}^{n \times n}$ מח"ע כך ש $A \sim B$. ע"ש של A לכן ניתן להציג:

$$B = \begin{pmatrix} Q_1 & * & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & * \\ 0 & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & Q_{t_1} & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & r_1 & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & 0 & \vdots & \vdots & \ddots & Q_{t_2} & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 & r_1 & \ddots & \vdots \\ \vdots & 0 & \vdots & \vdots & 0 & \vdots & \ddots & \ddots & * \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 & \dots & 0 & Q_{t_3} \end{pmatrix}$$

כאשר Q_i מטריצות ריבועיות (נוכל להציג באופן זה עד סדר השלישות החלקית של B , שכן עד אותו מקום היא משולשית עליונה, לאחריו נוכל פשוט לקחת את כל הבלוק הנותר על האלכסון כמטריצה ריבועית אחת)) עתה נמצא פולינום אופייני: (ע"פ הכללה לדטרמיננטה של מטריצת בלוקים של מטריצות ריבועיות אותה הוכחנו בפרק ו' דטרמיננטה):

$$P_B(x) = |Ix - B| = \begin{vmatrix} Ix - Q_1 & * & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & * \\ 0 & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & Ix - Q_{t_1} & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & x - r_1 & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & 0 & \vdots & \vdots & \ddots & Ix - Q_{t_2} & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 & x - r_1 & \ddots & \vdots \\ \vdots & 0 & \vdots & \vdots & 0 & \vdots & \ddots & \ddots & * \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 & \dots & 0 & Ix - Q_{t_3} \end{vmatrix} =$$

$$|Ix - Q_1| \cdot \dots \cdot |Ix - Q_{t_1}| \cdot (x - r_1) \cdot \dots \cdot |Ix - Q_{t_2}| \cdot (x - r_1) \cdot \dots \cdot |Ix - Q_{t_3}| =$$

נסמן $q_i(x) = |Ix - Q_i|$. עתה כיוון ש r_1 מופיע באלכסון k פעמים אזי $(x - r_1)$ מופיע בפולינום המתקבל k פעמים, אין מופעים נוספים שכן במידה והיו אזי k לא היה הסדר המקסימאלי של r_1 בתור ע"ש של A . עתה: $P_B(x) = (x - r_1)^k q_1(x) \cdot \dots \cdot q_{t_1}(x) \cdot \dots \cdot q_{t_2}(x) \cdot \dots \cdot q_{t_3}(x)$. עתה כיוון ש $A \sim B$ ולמטריצות דומות אותו פולינום אופייני:

$$P_A(x) = (x - r_1)^k q_1(x) \cdot \dots \cdot q_{t_1}(x) \cdot \dots \cdot q_{t_2}(x) \cdot \dots \cdot q_{t_3}(x)$$

לכן r_1 ע"ע של A בעל ריבוי אלגברי k.

\Rightarrow נניח r_1 ע"ע של A בעל ריבוי אלגברי k. אזי $P_A(x) = (x - r_1)^k q(x)$ (כאשר $q(x) \in \mathbb{F}_{n-k}[x]$)
 וכן $q(r_1) \neq 0$ שכן אחרת ניתן היה לכתוב $q(x) = (x - r_1)m(x)$, ומכאן $P_A(x) = (x - r_1)^{k+1}m(x)$
 בסתירה להיות הריבוי האלגברי של r_1 . מכך נובע על פי טענה 1 כי r_1 ע"ש של A מסדר k. כפי
 הסדר המקסימאלי שכן אחרת ע"פ החלק הקודם ניתן להציג $P_A(x) = (x - r_1)^{k+1}q(x)$, כפי
 שהראינו זאת בסתירה לכך שא הריבוי האלגברי של r_1 .

מ.ש.ל.

הערה: מהאופן בו בנינו את המח"ע הדומה A בתהליך השילוש החלקי נובע כי כל ע"ש של A הינו
 ע"ש ראשון. שכן ע"פ טענה 2 כל ע"ש r_1 מסדר מקסימאלי הינו ע"ע של A מריבוי אלגברי k, נוכל
 לכתוב $P_A(x) = (x - r_1)^{l_1} q(x)$, לבצע שילוש חלקי מסדר k ולקבל מח"ע B מסדר k הדומה ל
 ועבורה $[B]_{ii} = r_1, \forall i \in \{1, \dots, k\}$. מכך נובע על פי הגדרה כי r_1 ע"ש ראשון.

כמו כן במהלך ההוכחה הראינו כי במקרה זה ובסימונים הנ"ל $q(r_1) \neq 0$.

טענה 3

יהי $T: V \rightarrow V$ אופרטור ליניארי, כך ש $P_T(x) = (x - r_1)^{l_1} \cdot \dots \cdot (x - r_k)^{l_k} q(x)$ ($1 \leq l_1, \dots, l_k \leq n$).
 אזי T שליש חלקית מסדר $l_1 + \dots + l_k$, וע"ש של $[T]_B$ מטריצת הייצוג המח"ע של T הם
 $r_i, \forall i \in \{1, \dots, k\}$, כל אחד מסדר ריבוי האלגברי.

הוכחה: יהי $T: V \rightarrow V$ אופרטור ליניארי, כך ש $P_T(x) = (x - r_1)^{l_1} \cdot \dots \cdot (x - r_k)^{l_k} q(x)$
 $(1 \leq l_1, \dots, l_k \leq n)$. עתה תהי $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ מטריצת ייצוג של T, אזי על פי הגדרת הפולינום
 האופייני של אופרטור ליניארי מתקיים $P_A(x) = P_T(x) = (x - r_1)^{l_1} \cdot \dots \cdot (x - r_k)^{l_k} q(x)$. עתה על
 פי טענה 1 קיימת $C \sim A$ מח"ע מסדר $l_1 + \dots + l_k$, ש $r_i, \forall i \in \{1, \dots, k\}$ הם ערכי השילוש
 שלה, כל אחד מסדר ריבוי האלגברי (ערך שילוש: הערה). A מטריצת ייצוג של T וכן $C \sim A$
 לכן C מטריצת ייצוג של T, כלומר קיים בסיס B של V כך ש $[T]_B = C$. כלומר $[T]_B$
 מח"ע מסדר $l_1 + \dots + l_k$ ומכאן T שליש חלקית מסדר $l_1 + \dots + l_k$, וכן ע"ש של $[T]_B$ הם
 $r_i, \forall i \in \{1, \dots, k\}$, כל אחד מסדר ריבוי האלגברי.

מ.ש.ל.

טענת עזר 1

תהי $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ מטריצה משולשית עליונה המקיימת $\forall i \in \{1, \dots, n\}: [A]_{ii} = 0$. אזי A נילפוטנטית לכל היותר מסדר n , כלומר $A^n = 0$.

הוכחה: תהי $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ מטריצה משולשית עליונה המקיימת $\forall i \in \{1, \dots, n\}: [A]_{ii} = 0$, עלינו

$$\text{להראות כי } A^n = 0, A = \begin{pmatrix} 0 & * & \dots & * \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & 0 & \ddots & * \\ 0 & \dots & \dots & 0 \end{pmatrix}, \text{ נביט ב } [A^2]_{ij}$$

$$[A^2]_{ij} = R_i(A)C_j(A) =$$

$$\text{נבחין כי: } C_i(A) = \begin{pmatrix} * \\ \vdots \\ * \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}, R_i(A) = \begin{pmatrix} 0 & \dots & 0 & * & \dots & * \end{pmatrix}, \forall i \in \{1, \dots, n\}. \text{ לכן לכל } j \leq i+1$$

$$[A^2]_{ij} = R_i(A)C_j(A) = \begin{pmatrix} 0 & \dots & 0 & * & \dots & * \end{pmatrix} \begin{pmatrix} * \\ \vdots \\ * \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} =$$

$$0 \cdot * + \dots + 0 \cdot * + \dots + 0 \cdot 0 + \dots + 0 \cdot * + \dots + 0 \cdot * = 0$$

$$A^2 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & * & \dots & * \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & \ddots & * \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & 0 \\ 0 & \dots & 0 & \dots & 0 \end{pmatrix} \text{ כלומר}$$

עתה נביט ב $[A^3]_{ij}$:

$$[A^3]_{ij} = R_i(A^2)C_j(A) =$$

$$\text{לבחין כי: } R_i(A^2) = \begin{pmatrix} 0 & \dots & 0 & * & \dots & * \end{pmatrix}, C_i(A) = \begin{pmatrix} * \\ \vdots \\ * \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \quad \forall i \in \{1, \dots, n\} \text{ . לכן לכל } : j \leq i+2$$

$$[A^3]_{ij} = R_i(A^2)C_j(A) = \begin{pmatrix} 0 & \dots & 0 & * & \dots & * \end{pmatrix} \begin{pmatrix} * \\ \vdots \\ * \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} =$$

$$0 \cdot * + \dots + 0 \cdot * + 0 \cdot 0 + \dots + 0 \cdot * + \dots + 0 \cdot * = 0$$

$$, \forall j \leq i+3: [A^4]_{ij} = 0 \text{ . נמשיך באותו אופן ונקבל כי } A^3 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & * & \dots & * \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \ddots & * \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \ddots & 0 \\ \vdots & 0 & \vdots & \vdots & \ddots & 0 \\ 0 & \dots & 0 & 0 & \dots & 0 \end{pmatrix} \text{ כלומר}$$

עד אשר נגיע ל $\forall j \leq i+4: [A^5]_{ij} = 0$, $\forall j \leq i+n-1: [A^n]_{ij} = 0$ אך $1 \leq i, j \leq n$ ולכן , $\forall 1 \leq i, j \leq n: [A^n]_{ij} = 0$ ומכך נסיק כי כלומר $j-i \leq n-1$, $\forall 1 \leq i, j \leq n: j \leq i+n-1$ כלומר $A^n = 0$.

מ.ש.ל.

תרגיל אתגר: פתרון

יהיו $T: V \rightarrow V$ אופרטור לינארי, $n = \dim V$, λ ערך עצמי של T . הוכח: הריבוי האלגברי של λ (כערך עצמי של T) שווה למימד של $\ker(T - \lambda I)^n$.

הוכחה: יהיו $T: V \rightarrow V$ אופרטור לינארי, $n = \dim V$, λ ערך עצמי של T , ויהי k הריבוי האלגברי של λ (כערך עצמי של T). כיוון ש λ ע"ע של T מריבוי אלגברי k אזי $P_T(x) = (x - \lambda)^k q(x)$. מכך נובע על פי טענה 3 כי T שליש חלקית מסדר k , כלומר קיים בסיס B של V כך ש $[T]_B$ מח"ע מסדר k , וע"ש של $[T]_B$ הוא λ מסדר k . עתה נציין כי $P_{[T]_B}(x) = P_T(x) = (x - \lambda)^k q(x)$, וכן הריבוי האלגברי של λ בתור ע"ע של $[T]_B$ הוא k , ולכן על פי טענה 2 (הערה) $q(\lambda) \neq 0$.

λ ע"ש של $[T]_B$ מסדר k , וכן $[T]_B$ מח"ע. מכך נובע על פי הגדרה: ערך שילוש (הערה) כי ניתן

$$\text{לכתוב: } [T]_B = \begin{pmatrix} \overbrace{\lambda & * & \dots & *}^k & & & \\ 0 & \ddots & \ddots & \vdots & & & \\ \vdots & \ddots & \lambda & * & & & \\ 0 & \dots & 0 & Q & & & \end{pmatrix} \text{ כאשר } Q \in \mathbb{F}^{(n-k) \times (n-k)}. \text{ עתה על פי דטרמיננט מטריות}$$

בלוקים (הוכח בפרק ו': דטרמיננטה) וכן על פי הגדרת הפולינום האופייני:

$$(x - \lambda)^k q(x) = P_{[T]_B}(x) = \begin{vmatrix} x - \lambda & * & \dots & * \\ 0 & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & x - \lambda & * \\ 0 & \dots & 0 & Ix - Q \end{vmatrix} = (x - \lambda)^k |Ix - Q|$$

לכן $q(x) = |Ix - Q|$. הראינו כי $q(\lambda) \neq 0$ לכן $|I\lambda - Q| = q(\lambda) \neq 0$, ומכך נובע $\lambda I - Q$ הפיכה.

$[T]_B$ מטריצת ייצוג של T . כלומר עבור $v \in V$: מתקיים $[T(v)]_B = [T]_B [v]_B$, לכן $[T(v) - \lambda I(v)]_B = [T(v)]_B - [\lambda I(v)]_B = [T]_B [v]_B - \lambda [v]_B = ([T]_B - \lambda I)[v]_B$. כלומר $[T]_B - \lambda I$ מטריצת ייצוג ל $T - \lambda I$. עתה עלינו למצוא $\ker(T - \lambda I)^n$, כלומר פתרונות למערכת $(T - \lambda I)^n v = 0$, $v \in V$. כפי שהראינו $[T]_B - \lambda I$ מטריצת ייצוג ל $T - \lambda I$, לכן עלינו לפתור את המערכת $v \in V : ([T]_B - \lambda I)^n [v]_B = [0]_B = 0$. נפתור המערכת:

$$([T]_B - \lambda I)^n [v]_B = 0$$

$$\begin{pmatrix} \lambda & * & \dots & * \\ 0 & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & \lambda & * \\ 0 & \dots & 0 & Q \end{pmatrix} - \lambda I)^n [v]_B = 0$$

$$\begin{pmatrix} 0 & * & \dots & * \\ 0 & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & 0 & * \\ 0 & \dots & 0 & Q - \lambda I \end{pmatrix}^n [v]_B = 0$$

נפתור המערכת ההומוגנית, נבצע את פעולת החזקה על פי חזקת מטריצת בלוקים, אשר הוכחנו כי

$$: \forall A \in \mathbb{F}^{k \times k}, C \in \mathbb{F}^{m \times m}, n \in \mathbb{N}: \begin{pmatrix} A & * \\ 0 & C \end{pmatrix}^n = \begin{pmatrix} A^n & * \\ 0 & C^n \end{pmatrix} \text{ מקיימת}$$

$$\begin{pmatrix} 0 & * & \dots & * \\ 0 & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & 0 & * \\ 0 & \dots & 0 & Q - \lambda I \end{pmatrix}^n = \begin{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & * & * \\ \vdots & \ddots & * \\ 0 & \dots & 0 \end{pmatrix}^n & * \\ 0 & \dots & 0 & (Q - \lambda I)^n \end{pmatrix}$$

מטריצה משולשית עליונה המקיימת $[A]_{ii} = 0, \forall i \in \{1, \dots, n\}$, לכן על פי טענת עזר

$$\begin{pmatrix} 0 & * & * \\ \vdots & \ddots & * \\ 0 & \dots & 0 \end{pmatrix}^n$$

$$1 \text{ מתקיים } = 0 \begin{pmatrix} 0 & * & * \\ \vdots & \ddots & * \\ 0 & \dots & 0 \end{pmatrix}^n \text{ (מטריצת האפס). נותר לפתור המערכת: } \begin{pmatrix} 0 & * \\ 0 & (Q - \lambda I)^n \end{pmatrix}$$

הראינו כי $\lambda I - Q$ הפיכה לכן גם $-(\lambda I - Q) = Q - \lambda I$ הפיכה, ומכאן (טענה מפרק ג': אלגברת המטריצות) המטריצה $(Q - \lambda I)^n$ הפיכה. לכן ע"י פעולות שורה נוכל להביא את $(Q - \lambda I)^n$ לצורת מטריצת היחידה (מגודל $(n-k) \times (n-k)$). העמודות $1 \leq j \leq k$ בשורות המתאימות ל $(Q - \lambda I)^n$ מכילות אפסים בלבד ולכן פעולות השורה לא תשפיענה על הערכים הללו, עתה נוכל את איברי * בשורות $1 \leq i \leq k$ לאפס באמצעות פעולות שורה, וזאת באמצעות $I_{(n-k) \times (n-k)}$ שקיבלנו בתחום $k+1 \leq i, j \leq n$ בסה"כ ביצענו:

$$\begin{pmatrix} 0 & * \\ 0 & (Q - \lambda I)^n \end{pmatrix} v = 0 \Rightarrow \begin{pmatrix} 0 & * \\ 0 & I_{(n-k) \times (n-k)} \end{pmatrix} v = 0 \Rightarrow \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & I_{(n-k) \times (n-k)} \end{pmatrix} v = 0 \Rightarrow \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & I_{(n-k) \times (n-k)} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_k \\ x_{k+1} \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = 0$$

מביצוע הכפל נקבל כי $x_i = 0, \forall i \in \{k+1, \dots, n\}$. לכן וקטור הפתרון הכללי הוא $\begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_k \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$. מכאן בסיס

למרחב הפתרונות הוא $\{e_1, \dots, e_k\}$ (בהצגה לפי בסיס B), מכאן שמימד מרחב הפתרונות הוא k, כלומר $\dim(\ker(T - \lambda I)^n) = k$. בכך הוכחנו כי הריבוי האלגברי של λ (כערך עצמי של T) שווה למימד של $\ker(T - \lambda I)^n$. מ.ש.ל.