

אלגברה ב – צורת ג'ורדן 2

נושאים:

1. פירוק אופרטור לצורת ג'ורדן
2. תרגילים

פירוק אופרטור לצורת ג'ורדן

- משפט (פירוק ג'ורדן): יהי V מ"ו מעל F מממד סופי, יהי T אופרטור. נניח כי הפולינום האופייני של T הוא מהצורה $p_T(x) = (x - \lambda_1)^{n_1} \dots (x - \lambda_r)^{n_r}$ עבור $\lambda_i \in F$ לכל $1 \leq i \leq r$ והפולינום המינימלי מהצורה $m_T(x) = (x - \lambda_1)^{m_1} \dots (x - \lambda_r)^{m_r}$, אזי קיים בסיס ל- V בו ל- T הצגה כמטריצת בלוקים אלכסונית J , כאשר הבלוק J_{ij} הוא מטריצה ריבועית עם λ_i באלכסון הראשי ו- 1 באלכסון מעל הראשי, 0 בשאר המקומות. נסמן ב- $m(J_{ij})$ את הסדר של J_{ij} . לכל λ_i , הבלוקים המתאימים J_{ij} מקיימים:
1. $m(J_{ij}) \leq m_i$ וקיים j כך שמתקבל שיוויון.
 2. $\sum_j m(J_{ij}) = n_i$
 3. מספר הבלוקים J_{ij} הוא הריבוי הגיאומטרי של הערך העצמי λ_i .
 4. מספר הבלוקים J_{ij} מכל סדר אפשרי נקבע בצורה יחידה ע"י T .

דוגמא: נניח כי T הוא אופרטור על מ"ו מממד 7, עם פולינום אופייני $p_T(x) = (x-2)^4(x-3)^3$ ופולינום מינימלי $m_T(x) = (x-2)^2(x-3)^2$. מה צורות הג'ורדן האפשריות של T ?

פתרון: ל- T יש שני ערכים עצמיים - 2 ו-3. לפי משפט הפירוק של ג'ורדן, אנחנו יודעים שעבור 2 ו-3 יהיה לפחות בלוק אחד מגודל 2×2 (כי בפולינום המינימלי הם בחזקות 2). נסמן $A_\lambda = \begin{pmatrix} \lambda & 1 \\ 0 & \lambda \end{pmatrix}$.

נוסף, בגודל 1. עבור הערך העצמי 2, יש שתי אפשרויות (עד כדי סדר בסיס):

א. יש בלוק נוסף בגודל 2×2 , במקרה זה $J = \begin{pmatrix} A_2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & A_2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & A_3 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 3 \end{pmatrix}$. במקרה זה, הריבוי

הגיאומטרי של 2 ושל 3 הוא 2 כ"א.

ב. יש 2 בלוקים נוספים בגודל 1×1 , במקרה זה $J = \begin{pmatrix} A_2 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & A_3 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 3 \end{pmatrix}$. במקרה זה,

הריבוי הגיאומטרי של ע"ע 3 הוא 2 ושל ע"ע 2 הוא 3.

תרגילים

1. תהינה $A, B \in M_{n \times n}(F)$ בעלות אותו פולינום אופייני $p(x) = (x - c_1)^{d_1} \dots (x - c_k)^{d_k}$ ואותו פולינום מינימלי. הראה כי אם $d_i \leq 3$ לכל $1 \leq i \leq k$, אזי A, B דומות. פתרון: מספיק להראות שיש לשתי המטריצות אותה צורת ג'ורדן (עד כדי סדר בסיס). נסמן את הפולינום המינימלי של A ב- $m_A(x) = (x - c_1)^{r_1} \dots (x - c_k)^{r_k}$. נסתכל על ע"ע c_i מסוים. לפי משפט ג'ורדן, כל בלוק המתאים ל- c_i הוא מסדר לכל היותר r_i וסכום הסדרים הוא d_i . כיוון ש- $d_i \leq 3$, לכל c_i יכול להתקיים אחת מהאפשרויות הבאות:
 - א. $r_i = 3$ - במקרה זה, יש בצורת ג'ורדן בלוק אחד, מסדר 3×3 המתאים ל- c_i .

ב. $r_i=2$ - במקרה זה, יש בצורת ג'ורדן בדיוק 2 בלוקים המתאימים ל c_i - אחד בסדר 2 והשני מסדר 1.

ג. $r_i=1$ - במקרה זה, יש בצורת ג'ורדן בדיוק 3 בלוקים המתאימים ל c_i - מסדר 1 כ"א. כיוון ש A, B בעלות אותו פולינום אופייני ופולינום מינימלי, לכל c_i ע"ע של A, B אחד מ-א' עד ג' מתקיים עבור A אם ורק אם מתקיים עבור B , לכן יש להן את אותה צורת ג'ורדן.

2.

1. תהא N מטריצה נילפוטנטית ממימד 3×3 . הוכח כי המטריצה $A = I + \frac{1}{2}N - \frac{1}{8}N^2$

מקיימת $A^2 = I + N$.

2. הוכח בעזרת סעיף 1 כי לכל $c \neq 0$, למטריצה $cI + N$ יש שורש ריבועי.

3. הסק כי לכל מטריצה הפיכה מרוכבת 3×3 יש שורש ריבועי.

4. הוכח כי ל- N נילפוטנטית מסדר $n \times n$ למטריצה $I + N$ יש שורש ריבועי.

פתרון: כדי לפתור את סעיף 1, מספיק להעלות את A בריבוע ולקבל את התוצאה. סעיף 2 נובע מסעיף 1 כי אפשר להוציא את c החוצה ואז $\frac{1}{c}N$ נילפוטנטית ולכן המטריצה שאנו

מחפשים היא בדיוק $\sqrt{c} \cdot \sqrt{I + \frac{1}{c}N}$.

סעיף 3 נובע מסעיף 2, ל- A הפיכה, $A = P^{-1}JP$ ל- J צורת ג'ורדן עם אלכסון שאין בו אפסים (0 אינו ע"ע). לכל בלוק אנו יודעים להוציא שורש, לכן אפשר להוציא שורש למטריצה J (זו תהיה מטריצת הבלוקים כאשר כל בלוק הוא השורש של הבלוק המתאים ב- J), נסמן אותה ב- \sqrt{J} ואז המטריצה שאנו מחפשים היא $P^{-1}\sqrt{J}P$, כי היא תקיים $(P^{-1}\sqrt{J}P)^2 = P^{-1}\sqrt{J}PP^{-1}\sqrt{J}P = P^{-1}JP = A$.

כדי לפתור את סעיף 4, צריך להבין מאיפה נמצא הביטוי בסעיף 1.

אנו מחפשים מטריצה A שתקיים $A^2 = I + N$, או במילים אחרות, $A = \sqrt{I + N}$. כמובן שאנו לא יודעים להוציא שורש של מטריצה. אנו כן יודעים להציב מטריצה בפולינום כלשהו ולקבל מטריצה אחרת, לכן נרצה למצוא קירוב פולינומיאלי למטריצה $\sqrt{I + N}$ - את זה נעשה כמובן בעזרת טור טיילור.

באופן כללי, טור טיילור של פונקציה f בסביבת x_0 נתון ע"י $f(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{f^{(n)}(x_0)}{n!} (x - x_0)^n$

. נניח שפיתחנו את הפונקציה בסביבת המטריצה A והצבנו B , נקבל

$f(B) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{f^{(n)}(A)}{n!} (B - A)^n$. אם נדע ש- $B - A$ נילפוטנטית, נדע כי הטור הוא למעשה

סופי. במקרה שלנו נרצה $B - A = N$ ומצד שני מחפשים את $f(I + N)$ ו- $f(x)$ תהיה גזירה אינסוף פעמים, לכן במקרה זה אנו מפתחים את $f(x) = \sqrt{1+x}$ בסביבת $x_0=0$,

ז"א $A=0, B=N$, ונקבל $\sqrt{I+N} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{f^{(n)}(0)}{n!} N^n$ (כאשר $N^0 = I$ כמוסכמה באופן

דומה למספרים רגילים). הטור כמובן סופי ולכן יש נוסחה (שניתן למצוא מפורשות) לשורש של $I + N$ לכל דרגת נילפוטנטיות של N .