

אלגבראות לי נילפוטנטיות ופתירות

הגדרה יהי F שדה. נאמר שמרחב וקטורי \mathfrak{g} הוא אלגברת לי אם מוגדרת עליו תבנית בילינארית $[\cdot, \cdot] : \mathfrak{g} \times \mathfrak{g} \rightarrow \mathfrak{g}$ כך שלכל $x, y, z \in \mathfrak{g}$ מתקיים:

$$\bullet [x, x] = 0$$

$$\bullet [x, [y, z]] + [z, [x, y]] + [y, [z, x]] = 0 \quad (\text{זהות יעקובי})$$

לכל אלגברה אסוציאטיבית A יש מבנה של אלגברת לי הנתון על ידי: $[x, y] = xy - yx$.

הגדרה הומומורפיזם של אלגבראות לי הוא העתקה לינארית $\mathfrak{h} \rightarrow \mathfrak{g} : \phi$ כך שמתקיים $\forall x, y \in \mathfrak{g} \quad \phi([x, y]) = [\phi(x), \phi(y)]$.

הגדרה תהא \mathfrak{g} אלגברת לי. לכל $\mathfrak{u}, \mathfrak{v} \subseteq \mathfrak{g}$ תתי-מרחבים נסמן

$$[\mathfrak{u}, \mathfrak{v}] = \text{Span}_F\{[u, v] \mid u \in \mathfrak{u}, v \in \mathfrak{v}\}$$

נאמר שתתי-מרחב $\mathfrak{a} \subseteq \mathfrak{g}$ הוא אידיאל אם $[\mathfrak{g}, \mathfrak{a}] \subseteq \mathfrak{a}$.

תרגיל

1. הראו שגרעין של הומומורפיזם של אלגבראות לי הוא אידיאל. הראו שתמונתו של הומומורפיזם היא תת-אלגברת לי של הטווח.

2. אם \mathfrak{a} אידיאל ב- \mathfrak{g} אז מרחב המנה $\mathfrak{g}/\mathfrak{a}$ הוא אלגברת לי כאשר לכל $x, y \in \mathfrak{g}$ נגדיר את הפעולה $[x + \mathfrak{a}, y + \mathfrak{a}] = [x, y] + \mathfrak{a}$.

הגדרה הסדרה המרכזית התחתונה היא סדרת תתי-המרחבים:

$$C^1 \mathfrak{g} = \mathfrak{g}, \quad C^2 \mathfrak{g} = [\mathfrak{g}, \mathfrak{g}], \dots, C^n \mathfrak{g} = [\mathfrak{g}, C^{n-1} \mathfrak{g}]$$

הסדרה הנגזרת היא סדרת תתי-המרחבים:

$$D^1 \mathfrak{g} = \mathfrak{g}, \quad D^2 \mathfrak{g} = [\mathfrak{g}, \mathfrak{g}], \dots, D^n \mathfrak{g} = [D^{n-1} \mathfrak{g}, D^{n-1} \mathfrak{g}]$$

\mathfrak{g} נקראת נילפוטנטית אם קיים n כך ש- $C^n \mathfrak{g} = 0$.

\mathfrak{g} נקראת פתירה אם קיים n כך ש- $D^n \mathfrak{g} = 0$.

תרגיל

לכל n טבעי, תתי-המרחבים $C^n \mathfrak{g}$ ו- $D^n \mathfrak{g}$ הם אידיאלים ב- \mathfrak{g} וכן $D^n \mathfrak{g} \subseteq C^n \mathfrak{g}$. הסיקו כי כל חבורה נילפוטנטית היא פתירה.

פתרון

תחילה נשים לב ש- $C^{n+1} \subseteq C^n \mathfrak{g}$ מכיוון שאם $x \in C^{n+1} \mathfrak{g}$ אז

$$x = [x_1, [\dots [x_{n-1}, [x_n, x_{n+1}]]]] = [x_1, [\dots [x_{n-1}, x'_n]]] \in C^n \mathfrak{g}$$

ולכן מהגדרה $[g, C^n \mathfrak{g}] = C^{n+1} \mathfrak{g} \subseteq C^n \mathfrak{g}$.

נטפל ב- D^n . נניח באינדוקציה ש- D^{n-1} איזאל וכן $D^{n-1} \subseteq C^{n-1}$. כיוון ש- $D^{n-1} \subseteq \mathfrak{g}$, C^{n-1} מתקבל

$$D^n = [D^{n-1}, D^{n-1}] \subseteq [\mathfrak{g}, C^{n-1}] = C^n$$

וכן מזהות יעקובי ופהנחה ש- D^{n-1} איזאל

$$\begin{aligned} [\mathfrak{g}, D^n] &= [\mathfrak{g}, [D^{n-1}, D^{n-1}]] \\ &\subseteq [D^{n-1}, [\mathfrak{g}, D^{n-1}]] + [D^{n-1}, [D^{n-1}, \mathfrak{g}]] \\ &= [D^{n-1}, D^{n-1}] + [D^{n-1}, D^{n-1}] \\ &= D^n \end{aligned}$$

דוגמאות

1. אם \mathfrak{g} אבליה ($[\mathfrak{g}, \mathfrak{g}] = 0$) אז \mathfrak{g} נילפוטנטית.

2. אוסף המטריצות המשולשיות ממש (עם 0 באלכסון) מסדר $n \times n$ מעל שדה F הוא אלגברת לי נילפוטנטית.

3. אוסף המטריצות המשולשיות הוא אלגברת לי פתירה.

ניתן לנסח את 2 ו-3 באופן שקול: יהי V מרחב וקטורי ממימד n מעל F . יהי \mathcal{F} דגל מלא על V , כלומר:

$$\mathcal{F} = (0 \subsetneq V_1 \subsetneq V_2 \subsetneq \dots \subsetneq V_{n-1} \subsetneq V)$$

תהא $\mathfrak{n}(\mathcal{F})$ תת-האלגברה של $\text{End}(V)$ הכוללת את כל האופרטורים המקיימים $X(V_i) \subseteq X(V_{i-1})$. אז $\mathfrak{n}(\mathcal{F})$ נילפוטנטית.

באופן דומה, $\mathfrak{b}(\mathcal{F})$ תת-האלגברה של $\text{End}(V)$ הכוללת את כל האופרטורים המקיימים $X(V_i) \subseteq V_i$ היא פתירה.

זאת כיוון שתחת קביעת בסיס $B = \{v_i\}_{i=1}^n$ למרחב V כך ש- $v_i \in V_i \setminus V_{i-1}$, מתקבל זיהוי של $\mathfrak{n}(\mathcal{F})$ עם אלגברת המטריצות המשולשיות ממש ושל $\mathfrak{b}(\mathcal{F})$ עם אלגברת המטריצות המשולשיות ע"י התאמת המטריצה המייצגת לפי B לכל אופרטור.

הגדרה הצגה של אלגברת לי היא הומומורפיזם של אלגבראות לי $\rho : \mathfrak{g} \rightarrow \text{End}(V)$ (כאשר V מרחב וקטורי ו- $\text{End}(V)$ אלגברה אסוציאטיבית ביחס להרכבה). באופן מפורש, לכל $X, Y \in \mathfrak{g}$ ו- $v \in V$:

$$\rho([X, Y])(v) = \rho(X)(\rho(Y)(v)) - \rho(Y)(\rho(X)(v))$$

לרוב נשמיט את ρ ונכתוב פשוט $X(v) = \rho(X)(v)$

תרגיל

הראו שההעתקה $\text{ad} : \mathfrak{g} \rightarrow \text{End}(\mathfrak{g})$ כאשר לכל $X, Y \in \mathfrak{g}$

$$\text{ad}(X)(Y) = \text{ad}_X(Y) = [X, Y]$$

היא הצגה של \mathfrak{g} .

פתרון

נובע מאנטי-סימטריות ומזהות יעקובי.

אלגבראות לי נילפוטנטיות

הבחנה אם X אופרטור נילפוטנטי על V , אז ad_X אופרטור נילפוטנטי על $\text{End}(V)$. נגדיר L_X, R_X אופרטורים על $\text{End}(V)$ על ידי:

$$L_X(Y) = XY \qquad R_X(Y) = YX$$

מכך ש- X נילפוטנט על V נובע כי L_X, R_X נילפוטנטים על $\text{End}(V)$. כיוון שחיבור של נילפוטנטים המתחלפים בכפל גם הוא נילפוטנט, גם $(L_X - R_X)$ נילפוטנט. אבל

$$\begin{aligned} \text{ad}_X(Y) &= [X, Y] = XY - YX \\ &= L_X(Y) - R_X(Y) = (L_X - R_X)(Y) \end{aligned}$$

משפט 1

\mathfrak{g} נילפוטנטית $\iff \text{ad}_X$ אופרטור נילפוטנטי לכל $X \in \mathfrak{g}$.

משפט 2 (Engel)

תהי $\rho : \mathfrak{g} \rightarrow \text{End}(V)$ הצגה של \mathfrak{g} כך ש- $\rho(X)$ נילפוטנטי לכל $X \in \mathfrak{g}$, אז קיים דגל \mathcal{F} ב- V כך ש- $\rho(\mathfrak{g}) \subseteq \mathfrak{n}(\mathcal{F})$.

המשמעות של משפט 2: אם לכל $X \in \mathfrak{g}$ קיים דגל \mathcal{F}_X כך ש- $\rho(X)V_{x,i} \subseteq V_{x,i-1}$ אז קיים דגל אחד שעובד במשותף לכל איברי \mathfrak{g} .

משפט 2'

תחת ההנחות של משפט 2, אם $V \neq 0$ אז קיים $v \in V$ כן שלכל $X \in \mathfrak{g}$ מתקיים $\rho(X)v = 0$.

נראה שמשפט 2 גורר את משפט 1:

הוכחה אם \mathfrak{g} נילפוטנטית אז בבירור ad_X נילפוטנטי לכל $X \in \mathfrak{g}$ (שכן תמונת $(\text{ad}_X)^n$ חלקית ל- $C^{n+1}\mathfrak{g}$).

לצד השני, אם ad_X נילפוטנט לכל $X \in \mathfrak{g}$ אז ממשפט 2 על ההצגה $\text{ad} : \mathfrak{g} \rightarrow \text{End}(\mathfrak{g})$ קיים דגל מלא

$$\mathcal{F} = (0 \subsetneq \mathfrak{a}_1 \subsetneq \cdots \subsetneq \mathfrak{a}_n = \mathfrak{g})$$

כך שלכל $X \in \mathfrak{g}$ מתקיים $[X, \mathfrak{a}_i] = \text{ad}_X(\mathfrak{a}_i) \subseteq \mathfrak{a}_{i-1}$. כלומר $[\mathfrak{g}, \mathfrak{a}_i] \subseteq \mathfrak{a}_{i-1}$.
אז באינדוקציה $C^m \mathfrak{g} \subseteq \mathfrak{a}_{n-m}$ ו- \mathfrak{g} נילפוטנטית.

נראה שמשפט 2' גורר את משפט 2:

הוכחה באינדוקציה על המימד של V , אם קיים $v \in V$ כן $\rho(X)v = 0$ ש- $\rho(X)v = 0$ לכל $X \in \mathfrak{g}$ אז ρ משרה הצגה על $\bar{V} = V/Fv$. מההנחה, $\rho(X)$ נילפוטנטי על V לכל $X \in \mathfrak{g}$ ובפרט, $\rho(X)$ נילפוטנטי על \bar{V} לכל $X \in \mathfrak{g}$.
מהנחת האינדוקציה, קיים ל- \bar{V} דגל מלא:

$$\bar{\mathcal{F}} = (\bar{0} \subsetneq \bar{V}_1 \subsetneq \cdots \subsetneq \bar{V}_{n-2} \subsetneq \bar{V})$$

כך ש- $\rho(\mathfrak{g}) \subseteq \mathfrak{n}(\bar{\mathcal{F}})$. התמונה ההפוכה של דגל זה תחת ההעתקה $V \rightarrow V/Fv$ היא

$$\mathcal{F} = (0 \subsetneq Fv \subsetneq V_1 \subsetneq \cdots \subsetneq V_{n-2} \subsetneq V)$$

שהוא דגל מלא על V כך ש- $\rho(\mathfrak{g}) \subseteq \mathfrak{n}(\mathcal{F})$ כנדרש.

אם כן נוכיח את משפט 2':

הגדרה תהא $\mathfrak{h} \subsetneq \mathfrak{g}$ תת-אלגברה, נגדיר את $u(\mathfrak{h})$, המרמל של \mathfrak{h} ב- \mathfrak{g} :

$$u(\mathfrak{h}) = \{X \in \mathfrak{g} \mid \text{ad}_X(\mathfrak{h}) \subseteq \mathfrak{h}\}$$

נשים לב כי $u(\mathfrak{h})$ היא תת-אלגברה של \mathfrak{g} (סגירות נובעת מזהות יעקובי) המכילה את \mathfrak{h} , וכן \mathfrak{h} אידיאל בה. למעשה זוהי תת-האלגברה הגדולה ביותר בעלת תכונות אלו.

הנחות ומסקנות המשפט עוסקות רק בתמונת \mathfrak{g} תחת ρ , לכן מעתה נחליף את \mathfrak{g} בתמונתה ונניח כי $\mathfrak{g} \subseteq \text{End}(V)$ וכל איברי \mathfrak{g} הם אופרטורים נילפוטנטיים. מההבחנה נובע כי לכל $X \in \mathfrak{g}$ מתקיים כי ad_X הוא אופרטור נילפוטנטי על \mathfrak{g} .

באינדוקציה על המימד של \mathfrak{g} , נניח כי המשפט מתקיים לכל תת-אלגברה ממש של \mathfrak{g} .

טענה 1 לכל $\mathfrak{g} \supseteq \mathfrak{h}$ מתקיים $\mathfrak{h} \subsetneq \mathfrak{u}(\mathfrak{h})$.

הוכחה נשים לב כי \mathfrak{h} פועלת באמצעות העתקות נילפוטנטיות על $\mathfrak{g}/\mathfrak{h}$ (העתקות ה- ad) ולכן מהנחת האינדוקציה קיים וקטור

$$\bar{0} \neq \bar{X} = X + \mathfrak{h} \in \mathfrak{g}/\mathfrak{h}$$

כך שעבור כל $Y \in \mathfrak{h}$ מתקיים $\text{ad}_Y(\bar{X}) = \bar{0}$, $\text{ad}_Y(X) + \mathfrak{h} = \text{ad}_Y(\bar{X}) = \bar{0}$, כלומר $\text{ad}_Y(X) \in \mathfrak{h}$. בפרט, $\text{ad}_X(Y) = -\text{ad}_Y(X) \in \mathfrak{h}$, לכן $X \in \mathfrak{u}(\mathfrak{h})$. אולם בחרנו $X \notin \mathfrak{h}$ ולכן בפרט $\mathfrak{u}(\mathfrak{h}) \neq \mathfrak{h}$.

טענה 2 אם $\mathfrak{g} \neq (0)$ אז קיים אידיאל $\mathfrak{h} \subsetneq \mathfrak{g}$ מקורי-מיד 1 ב- \mathfrak{g} .

הוכחה תהי $\mathfrak{h} \subsetneq \mathfrak{g}$ תת-אלגברה מקסימלית של \mathfrak{g} . אז מטענה 1 המנרמל שלה הוא כל \mathfrak{g} ומהגדרת $\mathfrak{u}(\mathfrak{h})$ נובע כי \mathfrak{h} אידיאל ב- \mathfrak{g} . נבחר שרירותית $X \in \mathfrak{g} \setminus \mathfrak{h}$, אז לכל $a, b \in F$ ו- $H_1, H_2 \in \mathfrak{h}$:

$$[aX + H_1, bX + H_2] = ab[X, X] + ([aX + H_1, H_2] + [H_1, bX]) = 0 + H' \in \mathfrak{h}$$

כלומר $\mathfrak{h} + FX$ היא תת-אלגברה של \mathfrak{g} המכילה את \mathfrak{h} . מכיוון ש- \mathfrak{h} תת-אלגברה מקסימלית נקבל כי $\mathfrak{g} = \mathfrak{h} + FX$.

נקבע \mathfrak{h} כמובטח מטענה 2 ונקבע איזשהו $Y \in \mathfrak{g} \setminus \mathfrak{h}$. נגדיר $W = \{x \in V \mid \mathfrak{h}(v) = 0\}$. אז W הוא תת-מרחב של V וכן $Y(W) \subseteq W$ שכן לכל $v \in W$ מתקיים

$$\forall H \in \mathfrak{h} \quad HYv = YHv - [Y, H]v = 0$$

כלומר, $Yv \in W$.

מהנחת האינדוקציה על \mathfrak{h} נובע כי $W \neq \{0\}$. מכיוון ש- Y נילפוטנטי ו- $Y(W) \subseteq W$ נובע כי קיים $w \in W$, $w \neq 0$ כך ש- $Y(w) = 0$. אז w מתאפס ע"י FY , $\mathfrak{g} = \mathfrak{h} + FY$.

אלגבראות לי פתירות

תזכורת - דוגמא של אלגברת לי פתירה: אם $\mathcal{F} = (V_i)$ דגל מלא ב- V אז

$$\mathfrak{b}(\mathcal{F}) = \{X \in \text{End}(V) \mid \forall i \quad XV_i \subseteq V_i\}$$

משפט (Lie)

תהא \mathfrak{g} אלגברת לי פתירה מעל שדה סגור אלגברית ממציון 0. תהי $\rho : \mathfrak{g} \rightarrow \text{End}(V)$ הצגה של \mathfrak{g} . אז קיים דגל מלא $\mathcal{F} = (V_i)$ ב- V כך ש- $\rho(\mathfrak{g}) \subseteq \mathfrak{b}(\mathcal{F})$.

הוכחה בדיוק כפי שהוכחנו במקרה הנילפוטנטי, המשפט נובע מהמשפט הבא:

משפט 3

תחת הנחות משפט Lie, אם $V \neq (0)$ אז קיים $v \in V$ שהוא וקטור עצמי של $\rho(X)$ לכל $X \in \mathfrak{g}$.

נשים לב של- ρ כמתואר, יש העתקה $\delta : \mathfrak{g} \rightarrow F$ כך ש- $\rho(X)v = \delta(X)v$.
על מנת להוכיח את משפט 3, תחילה נוכיח למה:

למה תהא \mathfrak{g} אלגברת לי מעל שדה F ממציון 0, \mathfrak{h} איזאל ב- \mathfrak{g} , ו- V הוא מרחב וקטורי ממימד סופי וכן \mathfrak{g} -מודול (כלומר, \mathfrak{g} פועלת על V באמצעות הצגה). אם $v \in V$ $v \neq 0$ כך שקיימת $F \rightarrow \delta$ המקיימת $hv = \delta(h)v$ לכל $h \in \mathfrak{h}$, אז $\delta([X, h]) = 0$ לכל $h \in \mathfrak{h}$ ו- $X \in \mathfrak{g}$.

הוכחה יהי $X \in \mathfrak{g}$ כלשהו, נסמן $V_i = \text{Span}_F\{X^j v \mid 0 \leq j < i\}$.
בבירור לכל i מתקיים $V_i \subseteq V_{i+1}$ ומכיוון ש- V ממימד סופי, קיים n מינמלי כך ש- $V_n = V_{n+k}$ לכל k טבעי.
נראה (באינדוקציה על i), שלכל $0 \leq i \leq n$ מתקיים שלכל $h \in \mathfrak{h}$

$$hX^i v = \delta(h)X^i v \pmod{V_i}$$

עבור $i = 0$ נקבל מההנחה $hv = \delta(h)v$ בדיוק.
עבור $i > 0$:

$$\begin{aligned} hX^i v &= hXX^{i-1}v = XhX^{i-1}v - [X, h]X^{i-1}v \\ &= X(\delta(h)X^{i-1}v + v') - h'X^{i-1}v \\ &= \delta(h)X^i v + (Xv' - \delta(h')X^{i-1}v) \end{aligned}$$

מכיוון ש- $v' \in V_{i-1}$ מתקיים ש- $Xv' \in V_i$ ולכן באמת $hX^i v = \delta(h)X^i v \pmod{V_i}$.
אז ביחס לבסיס $\{v, Xv, \dots, X^{n-1}v\}$ למרחב V_n קיבלנו שאופרטור $h \in \mathfrak{h}$ הוא משולשי עם $\delta(h)$ על האלכסון, כלומר $\text{Tr}(h|_{V_n}) = n\delta(h)$. במקרה של $[X, h] \in \mathfrak{h}$ נקבל

$$\begin{aligned} n\delta([X, h]) &= \text{Tr}([X, h]) \\ &= \text{Tr}(Xh - hX) \\ &= \text{Tr}(Xh) - \text{Tr}(hX) = 0 \end{aligned}$$

מכיוון ש- F ממציון 0, נובע כי $\delta([X, h]) = 0$.

הוכחת משפט 3:

נוכיח באינדוקציה על המימד של \mathfrak{g} : כיוון ש- \mathfrak{g} פתירה, מתקיים $D\mathfrak{g} = [\mathfrak{g}, \mathfrak{g}] \neq \mathfrak{g}$. נקבע \mathfrak{h} תת-מרחב של \mathfrak{g} מקו-מימד 1 המכיל את $[\mathfrak{g}, \mathfrak{g}]$, אז \mathfrak{h} אידיאל ב- \mathfrak{g} . באינדוקציה, קיים $v \in V$ ו- $0 \neq v \in F$ ו- $\delta : \mathfrak{h} \rightarrow F$ כך שלכל $h \in \mathfrak{h}$ מתקיים $hv = \delta(h)v$. נגדיר את תת-המרחב

$$W = \{w \in V \mid \forall h \in \mathfrak{h} \quad hw = \delta(h)w\}$$

אז W איננו ריק וכן מהלמה נובע כי $gW \subseteq W$. יהיו $w \in W$ ו- $X \in \mathfrak{g}$ אז לכל $h \in \mathfrak{h}$ מתקיים

$$\begin{aligned} hXw &= Xhw - [X, h]w \\ &= \delta(h)Xw - \delta([X, h])w = \delta(h)Xw \end{aligned}$$

כלומר $Xw \in W$. כעת, יהי $X \in \mathfrak{g} \setminus \mathfrak{h}$. כיוון ש- $X : W \rightarrow W$ סגור אלגברית, יש ל- X וקטור עצמי $v_0 \in W$, וזהו וקטור עצמי לכל האלגברה $\mathfrak{g} = \mathfrak{h} + FX$.

הערה הדרישה במשפט שהמציין שווה ל-0 אינה מיותרת. למשל, האלגברה

$$sl_2(\mathbb{F}_2) = \{A \in M_n(\mathbb{F}_2) \mid \text{Tr}(A) = 0\}$$

היא נילפוטנטית, אבל בהצגה הסטנדרטית שלה על \mathbb{F}_2^2 אין וקטור עצמי משותף.

מסקנה 1 אם \mathfrak{g} אלגברת לי פתירה מעל שדה סגור אלגברית ממציון 0, אז קיים ב- \mathfrak{g} דגל מלא של אידיאליים. זה נובע משימוש במשפט Lie להצגת ה- ad .

מסקנה 2 אם \mathfrak{g} פתירה מעל שדה F ממציון 0, אז $[\mathfrak{g}, \mathfrak{g}]$ נילפוטנטית.

הוכחה בטענות מסוג זה ניתן להניח שהשדה סגור אלגברית, כי אם $F \subseteq F'$ הרחבת שדות ואם נסמן $\mathfrak{g}' = \mathfrak{g} \otimes_F F'$ אז \mathfrak{g}' היא אלגברת לי מעל F' עם הפעולה

$$[X_1 \otimes f_1, X_2 \otimes f_2] = [X_1, X_2] \otimes f_1 f_2$$

ובנוסף \mathfrak{g} פתירה (נילפוטנטית) אם \mathfrak{g}' פתירה (נילפוטנטית) וכן $[\mathfrak{g}, \mathfrak{g}]' = [\mathfrak{g}', \mathfrak{g}']$. כעת מתוצאה 1, קיים דגל מלא של אידיאליים $\mathfrak{g} = \mathfrak{g}_n \supseteq \mathfrak{g}_{n-1} \supseteq \dots \supseteq \mathfrak{g}_1 \supseteq (0)$. נשים לב כי לכל i ולכל $X \in \mathfrak{g}$ מתקיים $\text{ad}_X \in \text{End}(\mathfrak{g}_i/\mathfrak{g}_{i-1})$.

מכך ומהעובדה ש- $F = \text{End}(\mathfrak{g}_i/\mathfrak{g}_{i-1})$ היא אבלית נובע כי לכל $X = [X_1, X_2] \in [\mathfrak{g}, \mathfrak{g}]$ ולכל $\bar{G} \in \mathfrak{g}_i/\mathfrak{g}_{i-1}$ מתקיים

$$\begin{aligned} [X, \bar{G}] &= [[X_1, X_2], \bar{G}] = [X_2, [\bar{G}, X_1]] + [X_1, [X_2, \bar{G}]] \\ &= [X_1, [X_2, \bar{G}]] - [X_2, [X_1, \bar{G}]] \\ &= \text{ad}_{X_1} \text{ad}_{X_2}(\bar{G}) - \text{ad}_{X_2} \text{ad}_{X_1}(\bar{G}) = 0 \end{aligned}$$

כלומר $\text{ad}_X(\mathfrak{g}_i) \subseteq \mathfrak{g}_{i-1}$. לכן ad_X נילפוטנטי על \mathfrak{g} ובפרט על $[\mathfrak{g}, \mathfrak{g}]$. הדבר נכון לכל $X \in [\mathfrak{g}, \mathfrak{g}]$, ולכן זוהי אלגברת לי נילפוטנטית ממשפט Engel.

הערה הכיוון השני ברור - אם $[\mathfrak{g}, \mathfrak{g}]$ נילפוטנטית אז בודאי \mathfrak{g} פתירה.

תזכורת מאלגברה לינארית - פירוק ז'ורדן

יהי F שדה סגור אלגברית ממצייני 0. יהי V מרחב וקטורי ממימד סופי מעל F . איבר $u \in \text{End}(V)$ נקרא פשוט למחצה אם הוא לכסין.

טענה 3 לכל $u \in \text{End}(V)$ קיים ויחיד זוג $s, n \in \text{End}(V)$ כך ש- s פשוט למחצה ו- n נילפוטנטי כך ש- $u = s + n$ וגם $sn = ns$. בנוסף, קיימים פולינומים S, N (התלויים ב- u) ללא מקדם חופשי כך ש- $S(u) = n$ ו- $N(u) = s$.

הוכחה יהי $\det(X - u) = \prod (X - \lambda_i)^{m_i}$ פירוק של הפולינום האופייני של u למכפלת גורמים זרים $(X - \lambda_i)^{m_i}$. נסמן $V_i = \ker((u - \lambda_i)^{m_i})$, אז ממשפט הפירוק הפרימרי: $V = \bigoplus V_i$, $uV_i \subseteq V_i$, $\dim V_i = m_i$. נניח ש- $u = s + n$ הוא פירוק כמבוקש, כך ש- $sn = ns$. מכיוון ש- s מתחלף עם עצמו ועם n , נובע כי s מתחלף עם u , ולכן גם עם כל פולינום ב- u . בפרט:

$$\begin{aligned} v \in V_i &\implies (u - \lambda_i)^{m_i}(s(v)) = s((u - \lambda_i)^{m_i}(v)) = 0 \\ &\implies s(v) \in V_i \end{aligned}$$

אז $sV_i \subseteq V_i$. נטען כי ל- s ול- u בדיוק אותם ערכים עצמיים - כיוון ש- $(u-s)$ נילפוטנטית, נאמר מסדר k , אם $s(v) = \lambda v$ אז

$$0 = (u - s)^k(v) = (u - \lambda I)^k(v)$$

כלומר $\ker(u - \lambda I)$ אינו ריק ו- λ הוא ערך עצמי של u . באופן זה, כל ערך עצמי של u הוא גם ערך עצמי של s . אם נצטמצם למרחב V_i , אז כיוון שהמרחב אינווריאנטי גם ל- s וגם ל- u , נקבל מאותם שיקולים כי ל- u ול- s בדיוק אותם ערכים עצמיים במרחב V_i , כלומר λ_i בלבד. כיוון שצמצום של לכסין למרחב אינווריאנטי הוא לכסין, נסיק כי $s|_{V_i} = \lambda_i \cdot Id_{V_i}$.

מן הצד השני, אם נגדיר בדיוק באופן זה את s , נקבל כי $s = (u - s)^{-1} n$ מקיימים את התכונות המבוקשות, שכן הן מתקיימות לצמצומים של s ו- u לכל V_i .

נגדיר בעזרת משפט השאריות הסיני את $S(x)$ להיות פולינום המקיים לכל i :

$$1. S(X) \equiv \lambda_i \pmod{(X - \lambda_i)^{m_i}}$$

$$2. S(X) \equiv 0 \pmod{X}$$

אז בודאי $S(0) = 0$ ומתקיים ל- $v \in V_i$

$$\begin{aligned} (S(u))(v) &= P(u) \cdot (u - \lambda_i)^{m_i}(v) + \lambda_i v \\ &= \lambda_i v = s(v) \end{aligned}$$

כלומר $S(u) = u$. נגדיר גם $N(X) = X - S(X)$ ואז בבירור $N(0) = 0$ וכן

$$N(u) = u - S(u) = u - s = n$$

הבחנה יהי $u : V \rightarrow V$ אופרטור ו- $A \subseteq B \subseteq V$ תתי-מרחבים כך ש- $uB \subseteq A$. אז לכל פולינום $P(X)$ בלי איבר חופשי מתקיים $P(u)B \subseteq A$.

מסקנה ל- u כמו בהבחנה, אם $u = s + n$ פירוק כמו בטענה אז $sB \subseteq A$ וגם $nB \subseteq A$.