

הרצאה 16

אצטור R חוק נקרא נגדי/אולטימי משמש/מימין אם
כל שרשרת סופית

(א) $I_1 \subseteq I_2 \subseteq \dots$ (נגדי)

(ב) $I_1 \supseteq I_2 \supseteq I_3 \supseteq \dots$ (שורר ורנג)

לא אולטימי שמש/מימין מה"כג.

זולמא $\not\subseteq$ נגדי אבל לא אולטימי.

$\not\subseteq$ גומב ואסי, הונמון שכל גחום ואסי נגדי.

$\not\subseteq$ לא אולטימי.

$2\mathbb{Z} \supseteq 4\mathbb{Z} \supseteq 8\mathbb{Z} \supseteq 16\mathbb{Z} \supseteq \dots$

הקטרה חוק נקרא נגדי/אולטימי אם הוא נגדי/אולטימי
לב מימין וקב משמש.

טענה יהי R חוק, $I \subseteq R$ אינאל מ- \mathbb{Z} אם R

נגדי/אולטימי משמש/מימין, אזי R/I לב קי.

הוכחה נגר הונמון לקני מסכו שברוצ.

משג (הופקין-גויקין) כל חוק אולטימי משמש/מימין
היי' לב נגדי משמש/מימין.

אנחנו נוכיח את המשפט המקורי של חוקים חילופיים.
 ההוכחה הנלמדת גורמת גאולגרוה לא-קומפאטיבי.
 המקרה הנוכחי של יוני אוקטובר ג-1926. ההוכחה בעמוד
 של קיימפנה 1994.

הוכחה יהי R חוג חילופי אלוטני. נניח בשלילה שהוא

לא נגרי: אזי קיים איגאלים שאינם נולדו סובי.

צעד 1 קיים איגאל $R \neq I$ מינימלי בין איגאלים שאינם

נולדו סובי. נלמדה I לא נולדו סובי אך כל

איגאל $J \subsetneq I$ כן נולדו סובי.

הוכחה נניח שאם אזי נקבל שמה שאיגאלים שאינם

נולדו סובי, ואזי
 $I_1 \subsetneq I_2 \subsetneq I_3 \subsetneq I_4$
 מינימליים
 לנגר יוני

בסגורה לאלוטניו.

צעד 2 אזי יהי $R \neq I$ איגאל לא נולדו סובי כן $\exists s \in R$

$J \subsetneq I$ נולדו סובי. לכל $r \in R$ נגיד

$$rI = \{ra : a \in I\}$$

כל $s \in R$ לכל $s \in R$ $s(r\alpha) = (rs)\alpha = r(s\alpha) \in rI$

אזי $rI \subseteq I$ איגאל

כי R חילופי.

הוכחה $r(a-b) = r\alpha - r\beta = r(\alpha - \beta)$
 סקני סמיסו.

3 זרז יהי I ט"ל. לכל $r \in R$ מתקיים $rI = I$ או $rI = (0)$.

הוכחה ברור כי $rI \subseteq I$. אם $rI \neq I$ אזי rI נוצר סביב בקלס האינרטליות של I . נגדיון בהנחה $e \in rI$ מנוגד.

$$f: I \rightarrow rI$$

$$f(a) = ra$$

$$sf(a) = sra = rsa \equiv f(sa)$$

אם $rI \neq (0)$, אזי $\ker f \subseteq I$ וכן $\ker f$ נוצר סביב. כפי ש $\ker f$ האינרטליות הכוללת (ברור כי f ט"ל).
 $rI = I / (\ker f)$

הוכחנו במשור הקודם כי $N \subseteq M$ אם N, M נוצרים סביב, אזי M נוצר סביב.

אזי, קיבלנו $(\ker f) \cong I / (\ker f)$ נוצרים סביב. לכן גם

I נוצר סביב, גסגיה. לכן $rI = I$ או $rI = (0)$.

4 זרז הלאדם $\text{Ann}_R(I) = \{r \in R : r\alpha = 0 \forall \alpha \in I\} =$

$$\{r \in R : rI = (0)\}$$

היו אינרטליות הכוללת של R .

הוכחה 'היו $r, s \in R$ נניח
 $r, s \notin \text{Ann}_R(I)$
 כלן $rI, sI \neq (0)$ כפי הברז הקודם,
 $rI = sI = I$
 $(rs)I = r(sI) = rI = I$
 $rs \notin \text{Ann}_R(I)$ וכן

Contrapositive: אם $r \in \text{Ann}_R(I)$ כלן $r \in \text{Ann}_R(I)$ וכן $s \in \text{Ann}_R(I)$

283 5 נסמן $P = \text{Ann}_R(I)$, חוק המנה R/P הינו שדה.
 הוכחה R/P גחום שלמות כי P איננו ראשוני.
 R/P ארטיין כי R ארטיין.
 הוכחנו שכל גחום שלמות ארטיין הינו שדה.

283 6 (הסיוק) $\delta - R$ -מודול I , ואכן לכל δ -מודול, יש מבנה טבעי של $(R/\text{Ann}_R(I)) - \delta$ -מודול. כל ברצב I הינו מרחב וקטורי מעל השדה R/P .
 I אינו פילוסופי $\Leftrightarrow I$ אינו δ -מינימלי מעל R/P .
 כלל מרחב וקטור ∞ -מינימלי יש δ -מרחב אלמני

∞ -מימד, אכן, יהי B בסיס של ∞ -מימד V

$V' = \text{span}(B \setminus \{b\}) \subseteq V$ יהי $b \in B$
 גם בגי' ווינז'וביג.

ז'ג סוגר אג המינימלי'ג של I .

אכן, נ'ל מוג חילוקי ארטי'ן. ה'ואן ז'ג ז'גרי:

הערה יהי R חוג ארטי'ן משמ'ל/מימ'ן. אכל קבוצ'ה

$\mathcal{I} \neq \emptyset$ של אידי'לים שמ'לי'ם/מימ'ים ו' איגר

מינימ'לי (נ'אמר $I \in \mathcal{I}$ כ' $\exists J \in \mathcal{I} \subsetneq I$ אכל $J \neq I$).

אחר

$I_1 \subsetneq I_2 \subsetneq I_3 \subsetneq \dots$

מינימ'לי

\uparrow

\uparrow

מינימ'לי

בסיו'ג ארטי'ני'ג.

בצ'ג \mathcal{I} של ההוכ'ה הקודמ'ה,

$\mathcal{I} = \{ I \in R : I \text{ כ'א קוצ'ר סוכ'ג} \}$

R כ'א ז'גרי $\Leftrightarrow \mathcal{I} \neq \emptyset$. (ה'בי'ג'ה ג'ו'י נ'ק'ר'ג'ג אינז'וקצ'י'ג ארטי'ני'ג)

נ'מו כ'ן ו' אינז'וקצ'י'ג ז'גרי'ג: א'ב R ז'גרי משמ'ל/מימ'ן א'זי אכל $\mathcal{I} \neq \emptyset$ קבוצ'ה של אידי'לים שמ'לי'ם/מימ'ים ו' אי'ו מינימ'לי

203 6 (הגדרה). נכונות מן השירור הקודם של

$f: R \rightarrow S$ הינו הומו' של חוקים ואלו M הינו
 S -מודול, ניקח לוגו M - S מבנה של R -מודול M וזו

$$r \cdot m = \underbrace{f(r)}_{\in S} \cdot m$$

כי מקיים את האקסיומים של מודוליים:

$$r_1(r_2 m) \stackrel{?}{=} (r_1 r_2) m \quad (3)$$

$$r_1(r_2 m) = r_1(f(r_2) \cdot m) = f(r_1)(f(r_2) \cdot m) = \underbrace{(f(r_1) \cdot f(r_2))}_{\in S} m \stackrel{f \text{ הומו}}{=} \underbrace{(f(r_1) \cdot f(r_2))}_{\in S} m =$$

$$f(r_1 r_2) m = (r_1 r_2) \cdot m$$

מבנה שליו: I הינו R -מודול. אז הנכל הסקלרי
 $\alpha \in I$

$$f(r) \cdot \alpha = \boxed{(r + \text{Ann}_R(I)) \cdot \alpha = r\alpha}$$

מקור הוטב ונניח I - S מבנה של $R/\text{Ann}_R(I)$ מודול

גרי: $f: R \rightarrow R/\text{Ann}_R(I)$ ההטלה הטבעית.

אלו $[a]$ I - $R/\text{Ann}_R(I)$ מבנה של R -מודול, ההטלה של R -מודול

I על המבנה מן ההומ' f שזה אמתה התקוני התקוני
 I כ- R -מודול

ליה בשאלה כי I יוצר סוביג כ- R/p -מודול

$$(P = \text{Ann}_R(I))$$

אלף ק"מ $\alpha_1, \dots, \alpha_n \in I$ כן e

$$I = \{s_1 \alpha_1 + \dots + s_n \alpha_n : s_i \in R/p\}$$

כי אלו $(\forall f: R \rightarrow R/p)$ $I = \{f(r_1) \alpha_1 + \dots + f(r_n) \alpha_n : r_i \in R\}$

$$= \{r_1 \alpha_1 + \dots + r_n \alpha_n : r_i \in R\}$$

בסיוה אמתה כי I לא יוצר סוביג מר R .

המרה הגאה אלו הינה אמתה כי משה המיון
 של מודלים יוצרים סוביג מר אמתים האשים.

לערוה: כיון $e - (Z\text{-מודול}) \leftrightarrow (Z\text{-מודול})$ ו- Z הינו
 אמת האש, נקרא גיו מורה בולי אמת המיון
 של מודלים אמתים יוצרים סוביג.

כמה הנקודות: יהי R תת-חבורה של M_1, M_2 R -מודוליים.
 נגזיר נגזרת סקלרית של החבורה האבולוטיבית $M_1 \times M_2$
 על ידי $r \cdot (m_1, m_2) = (r m_1, r m_2)$.

הזנקה של מודולים אל האקסיומים של מודול
 נגזרת M יהי R -מודול, יהיו N_1, N_2 R -מודולים.
 ל"ה כי $M = N_1 + N_2$ (1)
 (2) $N_1 \cap N_2 = \{0\}$
 אזי $M \cong N_1 \times N_2$

הזנחה נגזרת הומומורפיזם $f: N_1 \times N_2 \rightarrow M$ R -מודוליים
 $f(n_1, n_2) = n_1 + n_2$

f הומומורפיזם של R -מודולים
 נגזרת הומומורפיזם f של R -מודולים.

$$f(r(n_1, n_2)) = f(r n_1, r n_2) = r n_1 + r n_2 = r(n_1 + n_2) = r \cdot f(n_1, n_2).$$

$m \in M$ לכל $m \in M$, $M = N_1 + N_2$ (1) "כל m בקבוצה של f
 קיימים $n_1 \in N_1, n_2 \in N_2$ כן $m = n_1 + n_2 = f(n_1, n_2)$ (2)

$$n_1 = -n_2 \in N_2 \Leftrightarrow n_1 + n_2 = 0 \Leftrightarrow f(n_1, n_2) = 0 \quad \underline{\text{ר"ח ר"ח f}}$$

$$n_2 = 0 \Leftrightarrow n_1 = 0 \stackrel{\text{הג'א'י (2)}}{\Leftrightarrow} n_1 \in N_1 \cap N_2 \Leftrightarrow n_1 \in N_1 \quad \text{כך גם } N_1$$

הקצרה R -מודול M נקרא ציבורי אם הוא ציבור
 על ידי איבר אחד, כלומר קיים $m \in M$ כך $\forall e$

$$M = Rm = \{rm : r \in R\}$$

טענה יהי M R -מודול. אזי M ציבורי אם ורק אם
 קיים אייגנר שאליו $I \subseteq R$ כך $\forall e$ $M \cong R/I$
 כ- R -מודול.

אצהרה R/I כאן בהכרח חוקי, כי אם I אינו
 אייגנר ימני אין לנו כפל מוקדו (הוא לא מתאקד)
 אך I הינו אג-מודול של R (כמודול מעל עצמו)
 ואכן יש לנו מבנה של R -מודול על גבי R/I .
הוכחה (\Rightarrow) נניח $M \cong R/I$. צריך להוכיח כי R/I
 ציבורי. נשאיגור על R/I הינו $r+I = r(1+I)$

כֵּן R/I יִצְרָם לְיָמֵינוּ וְלִי לְיָמֵינוּ $\cdot 1+I$

\Leftrightarrow נִשְׁתַּמֵּר מִן M בְּיָמֵינוּ לְיָמֵינוּ \cdot $m \in M$ \cdot \exists $r \in R$ \cdot $f(r) = m$

$f: R \rightarrow M$ \cdot $M = R_m$ \cdot \exists $r \in R$ \cdot $f(r) = m$

$f(r) = rm$ \cdot $(\exists r \in R \cdot f(r) = m) \Leftrightarrow (\exists r \in R \cdot rm = m)$
 $s \cdot f(r) = s(rm) = (sr)m = f(sr)$

נִשְׁתַּמֵּר מִן f \cdot $(\exists r \in R \cdot f(r) = m) \Leftrightarrow (\exists r \in R \cdot rm = m)$

$M \cong R / (\ker f)$ \cdot \exists $r \in R$ \cdot $f(r) = m$

$\ker f$ \cdot \exists $r \in R$ \cdot $f(r) = 0$ \cdot \exists $r \in R$ \cdot $rm = 0$

כֵּן $\ker f$ \cdot \exists $r \in R$ \cdot $f(r) = 0$ \cdot \exists $r \in R$ \cdot $rm = 0$

$\ker f$ \cdot \exists $r \in R$ \cdot $f(r) = 0$ \cdot \exists $r \in R$ \cdot $rm = 0$