

# הרצאה 23

לכתיב שני שיטות הגיוניות בשני זוויתאוי:

(1)  $\hat{R} = L[x]$  אורי חזקוק מרחל שנה L.

(2)  $\mathbb{Z}_q$  שלמים ק-קאזיים.

רואינו שלשניהם היה מבנה פשוט:

• איגורל מקסימלי  $\hat{I}$  (יחיד) ראשי (x) במקרה 1  
• איגורל מקסימלי  $\hat{I}$  (ק) במקרה 2

ונל שאו האיגורלים הלל-אבס"ם היו

חזקוק של  $\hat{I}$ . יהי  $\pi$  יולו של  $\hat{I}$ .

אזי לכל  $\hat{R} \neq x$  ניין לרשום בזורה

$x = u\pi^n$  כאלר  $0 \leq n$ ,  $\hat{R} \neq u$  הפ'ק.

החוקים הללל בחומ' שלחוק, יהי  $\hat{F} = \text{Frac } \hat{R}$

לכ לללל מבנה פשוט. כל איגורל של  $\hat{F}$  <sup>לל-אבס'</sup>

הינו 
$$\frac{x}{y} = \frac{u\pi^n}{u'\pi^m} = \left(\frac{u}{u'}\right)\pi^{n-m}$$
  
הסיק ג- $\hat{R}$

לכן כל איבר של  $\hat{F}^*$  הינו מן הבורה,

$z = u\pi^n$ , נאסר  $u \in \hat{R}^*$ ,  $n \in \mathbb{N}$  נגזיר  $v(z) = n$

( $\hat{R}^*$ ) = הקבוצה של האיברים ההפיכים של  $\hat{R}$

באופן טבעי; נגזיר פונקציה מרחק על  $\hat{F}$   
 נבחר  $0 < \tau < 1$

$$d(x, y) = \begin{cases} 0, & x = y \\ \tau^{v(x-y)}, & x \neq y \end{cases}$$

זו פונקציה מרחק. מקייה טופולוגיה טבעית.

$$\hat{F} = \{x^n u\} \cup \{0\} = \left\{ \sum_{n=-\infty}^{\infty} a_n x^n \mid \begin{array}{l} \text{מקרה 1} \\ \text{קיים } k \neq 0 \\ \text{כך } a_n = 0 \\ \text{על } n < k \end{array} \right\}$$

טורי חזקות  
 עם איברי הפסי  
 גלא אבסו

↑  
 טורי לורן Laurent

$$\text{Frac } \mathbb{Z}_p = \mathbb{Q}_p \quad \text{מקרה 2}$$

ענה של מספרים  $p$ -אדיטיים.

שאלה: האם אלה מקרים של גורמים נלכדי?

הקצרה יהי  $F$  שזהו צורך מוחלט של  $F$  הינו

$$\text{בניין } | \cdot | : F \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0}$$

שנקראת אלו גורמים (הבאות):

$$(1) \quad x=0 \Leftrightarrow |x|=0$$

$$(2) \quad x, y \in F \quad |xy| = |x| \cdot |y|$$

$$(3) \quad x, y \in F \quad |x+y| \leq |x| + |y|$$

$|1|=1$   
 $| -1|=1$   
 $|x|=| -x|$   
כנס  $x \in F$

זוגות אלו  $(\cdot, | \cdot |)$  הנוקיים של  $\mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}$  מסמן אלו  $| \cdot |_{\infty}$

(1)  $F$  שזהו נכסחו. צורך מוחלט (רייטינג)

$$|x| = \begin{cases} 0, & x=0 \\ 1, & x \neq 0 \end{cases}$$

(2) הרוק המוחלט (ה- $p$ -צדדי)  $F=\mathbb{Q}$  (הצדדי)

$$x = \frac{m}{n} = \frac{p^a m'}{p^b n'} = p^{a-b} \cdot \frac{m'}{n'}$$

$$|x|_p = \frac{1}{p^{a-b}}$$

כגז, לבזוק אב הגזנוי בל ווביות: לבכ  $\mathbb{Q}$ ,  $x, y$ ,  
 $\{ |x|, |y| \} \max \leq |x+y|$ .

בהינתן עוק מוחל) עז שכה, אכסר סגניו  
טובולוקיה ולשלים אוקה:

$\hat{F} = \left\{ \begin{matrix} \text{סגור, קושי} \\ \text{סגור} \\ \text{אופיסוג} \end{matrix} \right\}$

הגשמה של  $\mathbb{Q}$  גיום לבולו הינו  $\mathbb{R}$   
" " עבו קולו הינו  $\mathbb{Q}$ .

הקנה יהי ו-1 עוק מוחל) עז שכה  $F$ . לכוכ

עככ  $n \in \mathbb{N}$  הינו  $n$  כרמ,  $n_F = 1_F + 1_F + 1_F + \dots + 1_F$

העיקר המוחל) ו-1 עקב לכ-אוביותי עז  
קיים  $N$  כך  $e - \frac{1}{N} \leq |n_F| \leq N$  עככ  $n \in \mathbb{N}$

בוקמולו של עוק מוחל) לכ ארבימייכ:

(1) כל ערך מותר של שדה עם מאפיין חיובי.

(2) הערך המותר ה- $p$ -אדי של  $\mathbb{Q}$ .

$$n = p^m n', \quad m \geq 0$$

$$|\ln|_p = \frac{1}{p^m} \leq 1$$

ערך מותר של אינפיניט-א-ארכימדי נקרא ארכימדי.  
לכן,  $\infty$ .

לערה יהי  $1 < p < \infty$  ערך מותר של  $F$ . הוא

ל-ארכימדי אם ורק אם הוא מקיים את  
אי-שוויון המשולש החדק

$$\forall x, y \in F \quad |x+y| \leq \max\{|x|, |y|\}$$

הוכחה ( $\Rightarrow$ ) נניח אי-שוויון החדק. אזי

$$|2| = |1+1| \leq \max\{|1|, |1|\} = 1$$

באינדוקציה,  $\forall n \in \mathbb{N} \quad \forall x \in F \quad |nx| \leq |x|$

( $\Leftarrow$ ) נניח  $\forall n \in \mathbb{N} \quad \forall x \in F \quad |nx| \leq |x|$  יהיו

$x, y \in F$ . בלי הנבלה הנכונה  $|x| \geq |y|$ . אזי

$$|x+y|^k = |(x+y)^k| = \left| \sum_{j=0}^k \binom{k}{j}_F x^j y^{k-j} \right| \leq$$

$$\sum_{j=0}^k \left| \binom{k}{j}_F \right| |x|^j |y|^{k-j} \leq \sum_{j=0}^k N |x|^k = N(k+1) |x|^k$$

נוסף ל-1.  $\therefore k$

$$|x+y| \leq N^{1/k} (k+1)^{1/k} |x|$$

ככל ש- $k \rightarrow \infty$  נעלה

$$|x+y| \leq \lim_{k \rightarrow \infty} \underbrace{N^{1/k} (k+1)^{1/k}}_{\downarrow 1} |x| = |x| = \max\{|x|, |y|\}.$$

עובדים מותרים כאל-ארכימדיים טובים יותר  
מארכימדיים.

אננים יהי  $F$  שדה עם סדר מותר כאל-ארכימדי ואלם  
כאובוליקיה המלויג (כל סדר קובי מנדנס)

אנני הלור  $\sum_{k=0}^{\infty} a_k$  (ארכימדי) מנדנס

אם וירק אם  $a_k \rightarrow 0$ .

למעשה יהי  $F$  שדה עם  $1$  לא סופי.

$$R = \{x \in F : |x| \leq 1\}$$

הוכחה סגור לחיבור בקלף האי-סופיות היחידה

הוא נקרא הוג ההצדקה של  $1$ .

למעשה  $R$  הינו חוג מקומה האי-גל של המקסימום

$$I = \{x \in F : |x| < 1\}$$

הוכחה ברור כי  $I$  אי-גל. צריך להוכיח

שכל  $x \in R \setminus I$  הינו הפיך ב- $R$ . ברור

כי  $|x| = 1$ , לכן  $F \ni \frac{1}{x}$

$$|\frac{1}{x}| = \frac{1}{|x|} = 1 \Rightarrow \frac{1}{x} \in R$$

הקטנה שני צדדים מותאמים על  $F$  נקראים

סינוליים אם הם מקזרים אך אלה האובולוקיה הימנית.

ברור כי  $\infty$  ו- $1$  קא-1 צדדור ק-ים שונים לא סינוליים.

משפט (אוסטרובסקי, 1917). יהי  $\alpha$  א-א. צורך מובהק  
 לטאטוויאטא

על  $\mathbb{Q}$ . אפי הוא שקול ל- $\infty$ -א. אלו  
 $\delta$ - $q$ -א. עבור  $q$  ראשוני.  $\mathbb{Q}_p$   
 מוצאם הנהפאמאם של  $\mathbb{Q}$  הם  $\mathbb{R}$  ו- $\mathbb{Q}_p$  עבור  
 $p$  ראשוניים.

גיבוי (קוסאג הנבל). יהי  $\exists x \in \mathbb{Q}, x \neq 0$ . אפי

$$\left( \prod_p |x|_p \right) \cdot |x|_\infty = 1$$

הוכחא של אוסטרובסקי

מקור 1 נניח כי  $\alpha$  א-א ארבימני. אפי  
 $1 \leq |\alpha|_p$  לכל  $p$  מן ההוכחא של האפא  
 היקומא. אם  $|\alpha|_p = 1$  לכל  $p \neq 0$ , אפי  
 $\alpha$  הוא טריוויאלי; בתיאוב אפניה. אכן

$$\{ \alpha \in \mathbb{Q} : |\alpha|_p < 1 \}$$

היקבוצה היא גיבוי אפיה ראשוני של  $\mathbb{Z}$



$\{n \in \mathbb{Z} : |n| < 1\} = \{0\}$  ככל הנראה  
 $p$  איננו ראשוני  
 $n \in \mathbb{Z}$  סדר

$p \nmid n'$ ,  $n = p^a n'$   
 $|n| = |p|^a \underbrace{|n'|}_1 = |p|^a$

$$\left| \frac{m}{n} \right| = \left| \frac{p^a m'}{p^b n'} \right| = |p|^{a-b} = \left| \frac{m}{n} \right|_p^s$$

כאשר  $s > 0$  נקראים  
 סדר  $p$ -אדי,  $1$ -אדי,  $1$ -אדי.

נקודה 2.  $1$ -אדי אדיטיבי,  $3$ -אדי  
 אדיטיבי  $1$ -אדי

---

סדר  $x \in \mathbb{Q}$ , נקרא

$$v_p(x) = -\log_p |x|_p$$

$$v_p(x) = \begin{cases} \infty, & x=0 \\ c, & x = p^c \frac{m'}{n'} \end{cases}$$

valuation  
 הדרגה  $c$  (הדרגה  $-p$  -  $c$ )

$$v(xy) = v(x) + v(y)$$

$$v(x+y) \geq \min\{v(x), v(y)\}$$

אם  $x \in \mathbb{Z}$ ,  $x \neq 0$

$$v(x) = \max \{n : x \in (p\mathbb{Z})^n\}$$

הקטנה חבורה סזורה תהיה חבורה אבלית

$$\Leftrightarrow \exists \epsilon > 0 \text{ כן } q_1 \leq q_2$$

$$\forall h \in G \quad q_1 + h \leq q_2 + h$$

הקטנה יהי  $F$  שדה הצינור (הצורה של קווי)  $\mathbb{K}^{\text{all}}$

אם  $F$  ה'נה פונקציה

$$v : F \rightarrow G \cup \{\infty\}$$

כאשר  $G$  חבורה סזורה,  $\infty > q$  ככל  
שהקטנה של האיברים הגדולים:

$$\forall q \in G \quad \infty + q = \infty$$

$$x=0 \Leftrightarrow v(x) = \infty \quad (1)$$

$$\forall x, y \in F \quad \text{ככל} \quad v(xy) = v(x) + v(y) \quad (2)$$

$$v(x+y) \geq \min\{v(x), v(y)\} \quad (3)$$

זרקטא  $v$  היינט גרונד.

אויקליים (1) בריינגען שטח  $F$  אס גרונד  $v$ .

היינט היינט  $R = \{x \in F : v(x) \geq e_c\}$

אס איז גאלט מרקסימלי

$$I = \{x \in F : v(x) > e_c\}$$

(2) אס  $v(x) \neq v(y)$ , אס

$$v(x+y) = \min\{v(x), v(y)\}$$