

13/3/19

הרצאה 3

Complete DVR - מוגדר

יהי (R, \mathfrak{m}) שדה מוערך מקסימלי (כלאי, \mathfrak{m} הערכים גדולים): יהי $\mathbb{Z} \subset R \rightarrow K$ (כלאי ההערכים טופולוגית). יהי \mathcal{O}_R חזק ההערכים, $P_R = \pi \mathcal{O}_R$ היג'ור הקסימלי, כלאי π הוא מנורם (Uniformizer) - סדרה π^n .

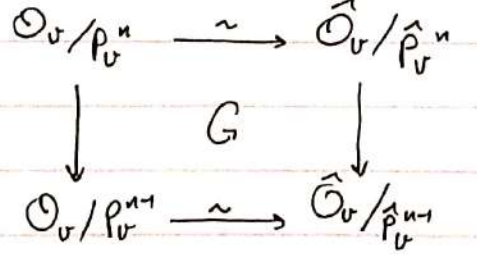
נקח (R, \mathfrak{m}) השלמה של R , ונניח $\mathfrak{m} = \pi R$. יהי \mathfrak{m}^n ההערכים של π^n הוא הסדרה של חסבי ההערכים ונסמך \mathfrak{m}^n כצורה (נסמך \mathfrak{m}^n - פונקציה צפה - היא סדרה הערכים הנוחה). מסתבר שיש \mathfrak{m}^n - $\pi^n R$ (אם $\mathfrak{m}^n = \pi^n R$). יש חזק ההערכים כצורה.

$$\hat{\mathcal{O}}_R = \{x \in K \mid v(x) \geq 0\}$$

$$\hat{P}_R = \{x \in K \mid v(x) > 0\} = \pi \hat{\mathcal{O}}_R$$
 (חזק π^n מנורם כי $\mathfrak{m}^n = \pi^n R$)

כמו שאמננו בעבר, אם $x_n \rightarrow x$ אז $v(x_n) \rightarrow v(x)$. אם $x \in \hat{\mathcal{O}}_R$ הוא הפיק $x \in \mathfrak{m}^n$ ל \mathfrak{m}^n הפיק.

הוכחה: אם $x \in \hat{\mathcal{O}}_R$ נקוד מ"צ - נסמך שהיא $x \in \mathfrak{m}^n$ $\Leftrightarrow v(x) \geq n$.
הוכחה: ההערכה $\mathcal{O}_R \rightarrow \hat{\mathcal{O}}_R$ נשמר סדרה של הערכים הולדת.



$$\hat{\mathcal{O}}_R = \varprojlim_n \mathcal{O}_R / P_R^n$$

וכפיכך,

$$P_R^n = \{x \in K \mid v(x) = n\} = \{x \in K \mid v(x) \geq n+1\} = \hat{P}_R \cap \mathcal{O}_R$$

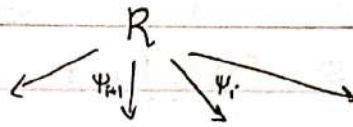
ואם, ההערכה הקסימלי מוגדרת וחה"ם. אם נקח $x \in \hat{\mathcal{O}}_R$, יש $y \in \mathcal{O}_R$ ש- $x - y \in \mathfrak{m}^n$. אם $x \equiv y \pmod{P_R^n}$ ואם ההערכה הקסימלי של x הוא $v(x)$ אז $v(x - y) \geq n$.

(א) הוכח שהמונח \dots הוא הטענה.

תוצאה: אם e מסתבר שהמונח \dots הוא הטענה.

$$\dots \longrightarrow X_{i+1} \xrightarrow{\varphi_{i+1}} X_i \xrightarrow{\varphi_i} X_{i-1} \xrightarrow{\varphi_{i-1}} \dots$$

ההוכחה \dots היא האלמנט \dots המוגדר



יש $\psi: R \rightarrow \varprojlim X_n$ יחיד φ $\in \mathcal{C}$ מה שצריך להוכיח.

כאשר $\mathcal{C} = \{ (x_i) \in \prod_{i=1}^{\infty} X_i \mid \varphi_i(x_i) = x_{i-1} \}$ ו- $X = \varprojlim X_i = \bigcap_{i=1}^{\infty} X_i$

מסקנה: \dots

$$\hat{\mathcal{O}}_v \cong \varprojlim \hat{\mathcal{O}}_v / \hat{\mathcal{P}}_v^n \cong \varprojlim \mathcal{O}_v / \mathcal{P}_v^n$$

היא \mathcal{O}_v , וההוכחה \dots היא $\bigcap_{n=1}^{\infty} \hat{\mathcal{P}}_v^n = \mathfrak{m}$. (א) \mathcal{O}_v הוא איזומורפיזם \dots \square

ההוכחה \dots \mathcal{O}_v הוא \dots (להוכיח) \dots

$$\bar{\mathcal{K}} = \mathcal{O}_v / \mathfrak{m}$$

\mathfrak{m} הוא האידיאל המקסימלי

\mathfrak{m} הוא \dots

\mathfrak{m} הוא \dots

$$\bar{\mathcal{K}} = \mathcal{O}_v / \mathfrak{m}$$

$$\left[\text{צבירה: } \Theta = \mathbb{C}[x] \text{ - טורי טיילור פוריארייז. } \pi = x, \bar{\mathcal{K}} = \mathbb{C} \right]$$

בהינתן $\mathcal{S} \subseteq \mathcal{S}$ מסתבר שמינימי $\bar{\mathcal{K}}$, $\bar{\mathcal{K}}$ הוא \dots

$$x = \sum_{n=0}^{\infty} s_n \pi^n \text{ או } x = \sum_{n=0}^{\infty} s_n \pi^n \text{ ומהטור}$$

הוכחה: הטורים הנגזרים מנתונים \dots $\pi^{-n} x$, עבור $n < \infty$.

$$s_0 \equiv x \pmod{\pi} : s_1 = \frac{x - s_0}{\pi} \pmod{\pi}$$

$$s_2 = \frac{x - s_0 - s_1 \pi}{\pi^2} \pmod{\pi^2}$$

□

$$x = \sum_{n=0}^{\infty} s_n \pi^n, \text{ אולי } x = \sum_{n=0}^{\infty} s_n \pi^n + \dots + \pi^n s_n (\text{אולי } \pi^n), \text{ לא}$$

הצגה: נקח $\mathbb{Z}_p \subseteq \mathbb{Q}_p$, ו- $p-1$ ו- 1 , $S = \{0, \dots, p-1\}$ ו- π

$$x \in \mathbb{Z}_p \text{ אז } x = \sum_{i=0}^{\infty} a_i p^i$$

ת'כור "ע"י - $p-1+1=p$ - אז קיבלנו

$$(p, 0, \dots) + (1, 0, \dots) = (0, 1, \dots)$$

נעזר בצ'ימ "אור" הצגה "היא -

$$S = \{0\} \cup \{p-1\}$$

כאשר $n = p-1$ - נעזר בפאקטור

הצגה: אם $s \in S$ נעזר בצ'ימ אזי $s \in \mathbb{Z}_p$ ו- $\sum s_i \pi^i$ נכנס

מהטעם שזו טבעית של $S = \emptyset$ ו- π הוא אלמנט זיכרון, $S \neq \emptyset$

ז'ל

$$\emptyset \cong \bar{\mathbb{K}}[x]$$

$$\sum s_n \pi^n \rightarrow \sum \bar{s}_n x^n$$

ובמקרה \emptyset , $\text{char } \emptyset = \text{char } \bar{\mathbb{K}}$

ההפך גם כן נכון -

משפט: יהי \emptyset תת-הצגה כדגיה \mathbb{K} $\text{char } \bar{\mathbb{K}} = \text{char } \mathbb{K} = e$ ו- $\bar{\mathbb{K}}$ -

הצגה של \mathbb{K} עם e זיכרון
היא $\mathbb{K} = \mathbb{K}[x]$ ו- $\bar{\mathbb{K}} = \mathbb{K}[x]$
אז $\text{char } \bar{\mathbb{K}} = \text{char } \mathbb{K} = e$
ו- $\bar{\mathbb{K}} \cong \mathbb{K}[x]$

משפט (באופן אחר $\bar{\mathbb{K}}$ היחידה e - זהה) - $\bar{\mathbb{K}} \cong \mathbb{K}[x]$

הערה: ניתן לחזור ל- $\bar{\mathbb{K}}$ ול- \mathbb{K} , אבל זה לא עוזר לנו.

"הוכחה": צי אנחנו $S = \emptyset$ - זה פשוט

כאשר $\mathbb{K} = \mathbb{K}$ - יהי \emptyset חזק בעינינו והוא \mathbb{K} ו- $\bar{\mathbb{K}} = \mathbb{K}$

המושגים - ננסה לראות, $\mathbb{K} \cong \mathbb{K} \cong \dots$ $\mathbb{K} \cong \mathbb{K} \cong \dots$

[הצגה של \mathbb{K} - \mathbb{K} ו- \mathbb{K} - זהה]

נניח $\bar{\mathbb{K}} = \mathbb{K}/\mathbb{K}$ שזה נחשב \mathbb{K} - אזי יש $S = \emptyset$ (צ'ימ זהה)

אפשר לראות שיש \mathbb{K} שזה \mathbb{K} ו- $\bar{\mathbb{K}} = \mathbb{K}$ ו- \mathbb{K} זהה

זהו יש טענה

ז'ל

$$\mathbb{Z} \rightarrow \emptyset \rightarrow \bar{\mathbb{K}}$$

המשפט $\mathbb{K} \rightarrow \emptyset \rightarrow \bar{\mathbb{K}}$ הוא $\mathbb{K} \rightarrow \emptyset \rightarrow \bar{\mathbb{K}}$ ו- $\bar{\mathbb{K}} \cong \mathbb{K}$ שזה

נקח $\mathbb{K} \rightarrow \emptyset \rightarrow \bar{\mathbb{K}}$ ו- $\bar{\mathbb{K}} = \mathbb{K}$ ו- \mathbb{K} זהה

שזה $\mathbb{K} \rightarrow \emptyset \rightarrow \bar{\mathbb{K}}$ ו- $\bar{\mathbb{K}} = \mathbb{K}$ ו- \mathbb{K} זהה

\bar{S} הוא מרחב $\bar{x} \in \bar{k}$ של $\bar{S}(x) \equiv 0$ וכן \bar{S}
 $f - \bar{f} \equiv 0 \pmod{I_1}$ וכן $f(x) \equiv \bar{f}(x) \pmod{I_1}$ וכן $f(x) \equiv \bar{f}(x) \pmod{I_1}$
 וכן $f(x) \equiv \bar{f}(x) \pmod{I_1}$ וכן $f(x) \equiv \bar{f}(x) \pmod{I_1}$
 \square

טענה 2.1: $f(x) \equiv \bar{f}(x) \pmod{I_1}$

$\text{Char } \bar{k} = 0$ - e הרי \bar{k} הוא שדה, ולכן $\bar{k}[x]$ הוא שדה פולינומי.
 $f(x) \equiv \bar{f}(x) \pmod{I_1}$ וכן $f(x) \equiv \bar{f}(x) \pmod{I_1}$ וכן $f(x) \equiv \bar{f}(x) \pmod{I_1}$
 \square

טענה 2.2: $f(a_{n+1}) \equiv f(a_n) + h f'(a_n) \pmod{I_{n+1}}$
 $a_{n+1} = a_n + h, h \in I_n$

$f(a_{n+1}) = f(a_n) + h f'(a_n) \equiv 0 \pmod{I_{n+1}}$
 \square (כי $f(a_n) \equiv 0 \pmod{I_n}$ וכן $f'(a_n) \not\equiv 0 \pmod{I_n}$) . $h = -f(a_n)/f'(a_n) \pmod{I_n}$

$0 < p - \text{char } \bar{k} = \text{char } \bar{k}$ - \bar{k} הוא שדה.
 $x \mapsto x^p$ הוא מונומורפיזם על \bar{k} וכן $x \mapsto x^p$ הוא מונומורפיזם על \bar{k} .
 $x^p \in \bar{k}$ וכן $x^p \in \bar{k}$ וכן $x^p \in \bar{k}$.

טענה 2.3: $f(x^p) = f(x)^p$ וכן $f(x^p) = f(x)^p$ וכן $f(x^p) = f(x)^p$
 $\bar{k} = \bar{k}[x]/I_1$ וכן $\bar{k} = \bar{k}[x]/I_1$ וכן $\bar{k} = \bar{k}[x]/I_1$
 $f(x^p) = f(x)^p$ וכן $f(x^p) = f(x)^p$ וכן $f(x^p) = f(x)^p$
 \square

$L_n = \{a \in \bar{k} \mid a \equiv \alpha^{p^{-n}} \pmod{I_1}\}$
 $U_n = \{a^{p^n} \mid a \in L_n\}$

(Cauchy Filter Base) $U_n = \emptyset$ וכן $U_{n+1} \subseteq U_n$ וכן $U_n = \bigcap_{k \geq n} U_k$

□

אם נקרא f פונקציה רצופה...

היא מתחילה ב-0 ונכנסת ל-1, ולכן יש לה נקודת קיצון.

פונקציות רצופות:

נחשב את...

$$\exp(x) = \sum_{i=0}^{\infty} \frac{x^i}{i!}$$

$$-\log(1-x) = \sum_{i=0}^{\infty} \frac{x^i}{i+1}$$

כש $x \in \mathbb{R}$ ו $x \in \mathbb{C}$ נקראים הפונקציות הללו פונקציות אנליטיות.

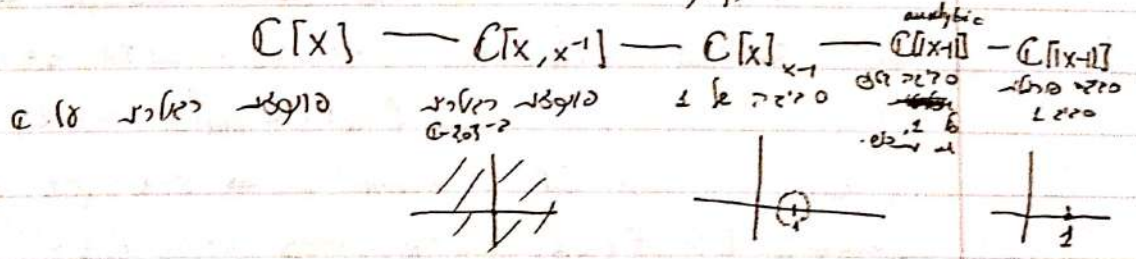
- $e^{-x} = \sum_{i=0}^{\infty} \frac{(-x)^i}{i!}$ (אנליטית)
- $\log(x) = \int \frac{1}{x} dx$ (אנליטית)
- $\log(1-x) = -\sum_{i=1}^{\infty} \frac{x^i}{i}$ (אנליטית)
- $\log(x) = \log(x) + i\pi$ (אנליטית)

הרחבת הפונקציות:

הפונקציה $\Gamma(x)$ מוגדרת על ידי $\Gamma(x) = \int_0^{\infty} t^{x-1} e^{-t} dt$ עבור $x > 0$.

היא מקיימת את $\Gamma(x+1) = x\Gamma(x)$.

הפונקציה $\Gamma(x)$ היא פונקציה אנליטית על \mathbb{C} חוץ לנקודות $0, -1, -2, \dots$.



פונקציות אנליטיות → פונקציות רגולריות

השלמה → סקילה קטנה

אם נקרא f פונקציה רצופה... (מסקנה)

יהי (K, ν) שדה K ופונקציה ν (המדרגה) $\nu: K \rightarrow \mathbb{R}$

ניקח - $\mathcal{O} = \mathcal{O}_\nu$ חוג הערכים

\mathcal{O} - רשת המסוימת π

(1) $\mathcal{O}_L \supseteq \mathcal{O}$ - המסגרת העליונה L - רשת \mathcal{O}

ניקח π על L - רשת

$$p \mathcal{O}_L = \beta_1 e_1 \dots \beta_g e_g$$

אם $\beta_i = 0$ - אז $\mathcal{O}_L = \mathcal{O}$ (אם $\beta_i = 0$) $x \in \mathcal{O}_L$ אז $\nu(x) = \nu(x)$

אם $\beta_i \neq 0$ - אז $\mathcal{O}_L \neq \mathcal{O}$ (אם $\beta_i \neq 0$)

אם $\beta_i = 0$ - אז $\mathcal{O}_L = \mathcal{O}$ (אם $\beta_i = 0$)

אם $\beta_i \neq 0$ - אז $\mathcal{O}_L \neq \mathcal{O}$ (אם $\beta_i \neq 0$)

אם $\beta_i = 0$ - אז $\mathcal{O}_L = \mathcal{O}$ (אם $\beta_i = 0$)

$$\{x \in \mathcal{O}_L \mid \nu(x) > 0\} = \mathcal{P}_\omega \subseteq \mathcal{O}_\omega = \mathcal{O}_\omega = \{x \in \mathcal{O}_L \mid \nu(x) \geq 0\}$$

$$\mathcal{P}_\omega = \mathcal{P}_\omega \cap \mathcal{K} \subseteq \mathcal{O}_\omega \cap \mathcal{K} = \mathcal{O}_\omega - \mathcal{O} \quad \text{אם } \mathcal{K} \text{ פתוח}$$

$$\mathcal{P}_\omega \cap \mathcal{O}_L = \mathcal{P}_i \quad \text{אם } \mathcal{O}_L \neq \mathcal{O}$$

אם $\mathcal{O}_L = \mathcal{O}$ - אז $\mathcal{P}_\omega = \mathcal{O}_\omega$ (אם $\mathcal{O}_L = \mathcal{O}$)

\mathcal{O}_L - המסגרת העליונה L - רשת \mathcal{O} (אם $\mathcal{O}_L \neq \mathcal{O}$)

אם $\mathcal{O}_L = \mathcal{O}$ - אז $\mathcal{P}_\omega = \mathcal{O}_\omega$ (אם $\mathcal{O}_L = \mathcal{O}$)

(אם $\mathcal{O}_L \neq \mathcal{O}$ - אז $\mathcal{P}_\omega \neq \mathcal{O}_\omega$)

$$\mathcal{P}_\omega = \beta_1 e_1 \dots \beta_g e_g \quad \text{אם } \beta_i = 0 \text{ - אז } \mathcal{P}_\omega = \mathcal{O}_\omega$$

$$e_i \cdot \nu = \nu_i \text{, } i \text{ - מספר}$$

$$\mathcal{P}_\omega(K) = \{ \mathcal{O}_\omega \text{ } \}$$