

תפקידים:

প্রযোজন R সম্পর্কে মান দিতে হবে যা:

R(1).

(R-) এর R সম্পর্কে সম্পর্ক করা হবে  $\text{Frac}(R)$ -এর মধ্যে।

$\alpha$  এর  $\text{dim}_{\mathbb{Q}} k$  এর মান নির্ণয় করা হবে। এটি কীভাবে করা হবে? এটি কীভাবে করা হবে?

কারণ: Z এর মান দিতে হবে

প্রযোজন k এর মান নির্ণয় করা হবে। এটি কীভাবে করা হবে?

প্রযোজন k এর মান নির্ণয় করা হবে।

$k = \text{Frac } O_k$  হলে, কীভাবে?

প্রযোজন

কীভাবে নির্ণয় করা হবে?

প্রযোজন

যদি k এর মান নির্ণয় করা হয়, তাহলে n =  $\dim_{\mathbb{Q}} k$  এর মান নির্ণয় করা হবে।

Z এর মান নির্ণয় করা হবে।

$O_k = \{b_1\alpha_1 + \dots + b_n\alpha_n : b_i \in \mathbb{Z}\}$

যদি যে কোন সংখ্যা সম্পর্কে এই প্রযোজন করা হয়, তাহলে এটি কীভাবে নির্ণয় করা হবে?

কারণ: যদি  $\alpha_1, \alpha_2$  হয়,  $k = \mathbb{Q}(\sqrt{d})$ ,  $n = \dim_{\mathbb{Q}} k = 2$  এবং

$\alpha_2 = \begin{cases} \sqrt{d} & d \equiv 2, 3 \pmod 4 \\ \frac{1+\sqrt{d}}{2} & d \equiv 1 \pmod 4 \end{cases}$ ,  $\alpha_1 = 1$  হলে

R সম্পর্কে সেসম্পর্ক  $\Leftrightarrow R$  সম্পর্কে সেসম্পর্ক। এটি কীভাবে নির্ণয় করা হবে?

Z সম্পর্কে  $O_k$  কীভাবে নির্ণয় করা হবে?

בנוסף ל- $P \cap R$  יש לנו  $O \neq P \triangleleft S$ . כלומר  $R$  אינו מושך  $S$  ו- $R$  לא מושך  $O$ .

## וככה:

בנוסף ל- $R$  מושך  $P, R$  מושך  $O$  ולכן  $R$  מושך  $S$ . כלומר  $R$  מושך  $S$  ו- $R$  מושך  $O$  ו- $R$  מושך  $P$ . כלומר  $R$  מושך  $P \cup O$ . כלומר  $R$  מושך  $P$  ו- $R$  מושך  $O$ . כלומר  $R$  מושך  $P \cup O$ .

יכי  $\alpha \in R[x]$  ו- $\alpha \in P[x]$  וכבר ידעתם מהו?

$$\alpha^n + r_{n-1}\alpha^{n-1} + \dots + r_1\alpha + r_0 = 0$$

$$r_0 = -\alpha(r_n + r_{n-1}\alpha + \dots + r_1\alpha^{n-2} + r_n\alpha^{n-1}) \in P$$

מכיוון ש- $r_0 \neq 0$ , רציתם  $\alpha$  נושא נסיגה כ- $x$  וכך  $\alpha$  מושך  $P \cap R$ .

## גזרת

יכי  $k$  נושא נסילה. כתוב  $O_k$  כ- $k$  תרשים קסיקון.

## וככה:

$O_k$  כ- $k$  תרשים ש- $k$  הוא גודלו של  $O_k$  נושא נסילה (כ. דהיינו  $O_k$  נושא נסילה). כלומר  $O_k$  כ- $k$  תרשים נסילני.

חישובו של  $O_k$  נסילני פה פשוט. כי  $O_k \neq (0)$  ו- $O_k \subset P$ .

בנוסף  $P \cap \mathbb{Z} = P\mathbb{Z}$ . כלומר  $P \cap \mathbb{Z}$  כ- $k$  תרשים נסילני, כלומר  $P \cap \mathbb{Z}$  כ- $k$  תרשים נסילני. כי  $\alpha \in P$  ו- $\alpha \in O_k$ .

$$pb_1\alpha_1 + pb_2\alpha_2 + \dots + pb_n\alpha_n \in P$$

בנוסף  $b_i \in \mathbb{Z}$  ו- $\alpha_i \in O_k$  כי  $O_k$  נושא נסילה. כי  $b_i \in \mathbb{Z}$  ו- $\alpha_i \in O_k$ .

$$c_1\alpha_1 + \dots + c_n\alpha_n, (0 \leq c_i \leq p-1)$$

בנוסף  $c_i \in \mathbb{Z}$  ו- $\alpha_i \in O_k$  כי  $O_k$  נושא נסילה.

בנוסף ל $\beta$  נקבע  $c_i = b_i \text{mod } p$ , כלומר  $\beta = \sum b_i \alpha_i$ .

לפיכך  $\alpha_k/p$  כירטוס מודולו  $p$ . כלומר  $\beta \equiv \sum c_i \alpha_i$ .

מכאן  $P \Leftarrow O_k/p$  כירטוס מודולו  $p$ . כלומר  $\beta \in \text{ker}(O_k)$ .

בנוסף  $\beta \in \text{ker}(O_k)$ .

הוכחה: כי  $R \subset S$  מוגדרת חילופית. נניח כי  $s \in R$ .

$s \in R$  מודולו  $t \Leftrightarrow s \in R$  מודולו  $t$ .

הוכחה:

( $\Rightarrow$ ) אם  $s \in R$  מודולו  $t$ , אז  $s \in R$  מודולו  $t$ .

$s[x] - s \in R$  מודולו  $t$  כי  $s[x] - s \in R$ .

הוכחה: כי  $s \in R$  מודולו  $t$  ( $\Leftarrow$ )

הוכחה:  $(t_1, \dots, t_m \in T) \quad s(t) = s_{t_1} + s_{t_2} + \dots + s_{t_m}$

$t \in s(t) \Rightarrow t = s_1 t_1 + \dots + s_m t_m$

ובכך  $R[s]$  מוגדרת כSubset של  $S$ .

$R[S] = R[s_1, \dots, s_m]$  מוגדרת כSubset של  $R$ .

$R[S] = R_{u_1} + \dots + R_{u_s}$

יב.  $t \in R$  מודולו  $t_i$  ( $1 \leq i \leq l$ ,  $1 \leq j \leq m$ )  $a_{itj} \in R$ .

$M \in R$ -Matrix (כפוג'ה ב- $M$ ).  $M$  מוגדר כ- $R$ -Matrix.

$t = s_1 t_1 + \dots + s_m t_m = \sum r_{ij} a_{itj} \in M \Leftarrow r_{ij} \in R, s_j = \sum r_{ij} u_i$ .

הוכחה: גאומטרית הוכחה

הוכחה:  $\mathbb{Z}$  מודולו  $O_k$ ,  $\mathbb{Z}$  מודולו  $O_k$ .  $O_k$ -Matrix.

יב.  $\mathbb{Z}$  מודולו  $x$ ,  $O_k$  מודולו  $x$ . כלומר  $x \in k = \text{Frac } O_k$ .

ג.  $x \in \text{ker}(O_k)$  מודולו  $O_k$  ( $O_k$  מודולו  $x$ ).

יכי R מתחום ??יך? . גס יג RDI כפנלו

$$I^{-1} = \{x \in F = \text{Frac } R : x I \subseteq R\}$$

$\underset{x \in I}{\underset{\downarrow}{\sum}} \underset{x \in R}{\underset{\downarrow}{\times}}$

$R \subseteq I^{-1}$  ו  $I \subseteq R$ . הוכחנו כותב כבאיו ש  $I$  מתקיים

זרם

יכי R תחילה קזינקן. כי  $(a) \neq PQR$  כי  $a \in I$

תכליך:

$$PP^{-1} = \{a_1 b_1 + \dots + a_m b_m : a_i \in P, b_i \in P^{-1}\}$$

כוכב

נוכיח כי  $PP^{-1} \subseteq R$  (בנ' כהרככה  $p^{-1} \in P$ ,  $a_i b_i \in R$ ,  $p^{-1} \in P$ ). ויתר נזק,  $PP^{-1}$  סגור גחיכותupo

( $R \subseteq P$  או  $P \subseteq R$  או  $P \cap R = \emptyset$  כי  $a_i b_i \in P \cap R$  או  $a_i b_i \in P \cup R$  או  $a_i b_i \in P \cap R$ )

בנ'  $a_i b_i \in PP^{-1}$  כי  $a_i \in P$  ו  $b_i \in P^{-1}$ .

ראו בפ' כי  $P \subseteq PP^{-1}$  כי  $x \in P$  ו  $x \in PP^{-1}$ .

רוו' נא פ' כי  $PP^{-1} = P$  כי  $P \subseteq PP^{-1}$ .

יכי  $a \in P$ ,  $x \in P$ ,  $ax \in PP^{-1}$  כי  $ax \in P$ .

נוכיח  $a \in P$ ,  $ax \in P$  כי  $a \in P$ .

רוו' נא פ' כי  $P \subseteq PP^{-1}$  כי  $P \subseteq P$ .

בנ'  $P \subseteq PP^{-1}$  כי  $P \subseteq P$ .

בנ'  $P \subseteq P$  כי  $P = P$ .

$$\text{Ann}_{R[x]}(P) = \{y \in R[x] \subseteq F : ay = 0 \quad \forall a \in P\}$$

בנ'  $P \neq 0$  כי  $P$  נדריך כבאה  $F$ , אז  $P$  כי  $P \neq 0$ .

בנ'  $a \in P$ ,  $x \in R[x]$  כי  $ax \in P$ .

$PP^{-1} = R$  כי  $x \in P$  כי  $x \in P$ .

יכי  $R$  מתחם דמיון? יכי  $R \triangleleft I \neq (0)$  ו $I \triangleleft R$ ? יcio. יci,  $I$  מתקיים גנריון של  $R$ .

לעתים ( $\exists i, r_i \in R$ )  $P_1 P_2 \dots P_r = I$ . ככיוון ימי זאת כי  $Q_i$  סובב כפולה.

### הוכחה

היא אם כפיכוך:

יכי  $R \triangleleft I \neq (0)$ , יci  $R$  מתחם דמיון. כז  $I \subseteq P$  כי  $I$  מתקיים גנריון כפולה. רעייה  $e - I \subseteq J$  מתחם דמיון, כיון שתכורת  $J \subseteq I$  מתקיימת.

ונכל גכלו  $r_i \in R$  כי  $r_i \in I$ .

$(IP^{-1} = \{a_1 b_1 + \dots + a_m b_m : a_i \in I, b_i \in P\}) \quad IP^{-1} \subseteq R$

### הוכחה

כז  $IP^{-1} = R = PP^{-1}$  כפיכחה כפוקאנט.  $I \subseteq IP^{-1} \triangleleft R$  כי  $IP^{-1}$  מתקיים גנריון כפולה.

$I$  מתקיים גנריון כפולה.  $I \neq P$ . מתקייל כי

$$IP^{-1}P = \{a_1 b_1 + \dots + a_n b_n c_n : a_i \in I, b_i \in P^{-1}, c_i \in P\}$$

$$P = RP = (IP^{-1})P = IP^{-1}P = I(P^{-1}P) = IR = I$$

$IP^{-1} = R$  מתקפה

קיינן  $P = I$  כפוקאנט

$IP^{-1} \subseteq R$  כי

הוכחנו הוכחה כפועלה:

אם  $R \triangleleft I$  מתקיים ימי, אז  $I \subseteq IP^{-1}$  (נוכיח) ואו  $I \subseteq IP^{-1}$  כפוקאנט כפיכסה

הוכחנו כפוקאנט.  $I = IP^{-1}R$ , יci,  $I \subseteq IP^{-1}$  כי  $x \in IP^{-1}R$  כי  $x = P^{-1}y$  ו $y \in I$ .

גפ, נתקדש  $IP^{-1}$ ,  $I$  מתקיימת כפוקאנט.

$$I = IR = IP^{-1}P = Q_1 \cdot \dots \cdot Q_r \cdot P$$

זה מוכיח, מותיק כפוקאנט כי  $IP^{-1}$  מתקיימת