## עקומים אלגבריים – הרצאה 12

בהרצאה או נמשיך לדבר על ספירת נקודות בעקומים. בפעם שעבר, לקחנו עקום בהרצאה או נמשיך לדבר על ספירת נקודות מעין פונקציית או כרוייקטיבי לא סינגולרי מעל  $\mathbb{F}_q$  הגדרנו מעין פונקציית אויקטיבי

$$Z\left(t\right) = \sum_{0 \leq D \in \mathrm{Div}(C)(\mathbb{F}_q)} t^{\deg D}$$

נגדיר את חבורת פיקארד

$$\operatorname{Pic}\left(C\right)\left(\mathbb{F}_{q}\right) = \operatorname{Div}\left(C\right)\left(\mathbb{F}_{q}\right)/\sim$$

ואז נקבל ש

$$Z(t) = \sum_{D \in \text{Pic}(C)(\mathbb{F}_q)} \frac{q^{\ell(D)} - 1}{q - 1} t^{\deg(D)} =$$

$$= \sum_{D \in \text{Pic}(C)(\mathbb{F}_q), 0 \leq \deg D \leq 2g-2} \frac{q^{\ell(D)}-1}{q-1} t^{\deg D} + \sum_{\deg D > 2g-2} \frac{q^{\deg D-g+1}-1}{q-1} t^{\deg D}$$

כעת אנו יודעים לחשב את המחובר הימני. נגדיר

$$\operatorname{Pic}^{0}\left(C\right)\left(\mathbb{F}_{q}\right)=\operatorname{Div}^{0}\left(C\right)\left(\mathbb{F}_{q}\right)/\sim$$

ואז נקבל שהמחובר הימני הוא בדיוק

$$\left|\operatorname{Pic}^{0}\left(C\right)\left(\mathbb{F}_{q}\right)\right| \sum_{d>2g-2} \frac{q^{d}-1}{q-1} t^{d} =$$

$$= \frac{1}{q-1} \left| \operatorname{Pic}^{0} (C) (\mathbb{F}_{q}) \right| \cdot \frac{q^{2g-1} t^{2g-1}}{1-q+1} - \frac{t^{d}}{1-t}.$$

לכן סה"כ,

$$Z(t) = \frac{F(t)}{(1-t)(1-qt)}$$

.2g פולינום מדרגה  $F\left( t
ight)$ 

## דוגמא

אנו רוצים לחשב את גודל העקום

$$y^2 = x^3 - 2x$$

.2 מעל  $\mathbb{F}_{3^{100}}$  זה עקום אליפטי, ולכן מגנוס 1. לכן לכן יהיה מדרגה לכל היותר נוכל לכתוב

$$Z(t) = \frac{a + bt + ct^2}{(1 - t)(1 - qt)}$$

סמן ב $\, \alpha, \beta \,$  את שורשי הפולינום. אזי מתקיים

$$|X(\mathbb{F}_{3^{100}})| = 3^{100} + 1 - \alpha^{100}\beta^{100}$$

$$Z\left(t\right) = \sum_{D \in \text{Pic}(C)(\mathbb{F}_q), 0 \leq \deg D \leq 2g-2} \frac{q^{\ell(D)} - 1}{q-1} t^{\deg D} + \sum_{\deg D > 2g-2} \frac{q^{\deg D - g + 1} - 1}{q-1} t^{\deg D} =$$

$$=rac{1}{q-1}\left(\sum_{D\in\operatorname{Pic}(C)(\mathbb{F}_q),0\leq \deg D\leq 2g-2}q^{\ell(D)}t^{\deg D}-\sum_{0\leq \deg D\leq 2g-2}t^{\deg D}+\sum\cdots
ight)$$
נסמן

$$S(t) = \sum_{D \in \text{Pic}(C)(\mathbb{F}_q), 0 \le \deg D \le 2g - 2} q^{\ell(D)} t^{\deg D}$$

ונקבל

$$S\left(t\right) = \sum_{D \in \operatorname{Pic}(C)(\mathbb{F}_q), 0 \le \deg D \le 2g - 2} q^{\ell(D)} t^{\deg D} = \sum_{o \le \deg D \le 2g - 2} q^{\ell(K - D)} t^{\deg(K - D)}$$

(החלפנו את D ב K-D). ומרימן רוך נקבל ש

$$= \sum q^{\ell(D) - \deg D + g - 1} t^{2g - 2 - \deg D} = q^{g - 1} t^{2g - 2} \sum q^{\ell(D)} \frac{1}{(qt)^{\deg D}} =$$

$$= q^{g-1}t^{2g-2}S\left(\frac{1}{q^t}\right)$$

מסתבר (ניתן להוכיח ע"י חישוב טורים גאומטריים) שגם שאר מקיימת אותה מסתבר (ניתן להוכיח ע"י חישוב טורים משוואה פונקציונלית, ולכן סה"כ ע"כ מקיימת אותה. סה"כ משוואה פונקציונלית, ולכן סה"כ מחישו

.1

$$Z\left(t\right) = q^{g-1}t^{2g-2}Z\left(\frac{1}{q^{t}}\right)$$

.2

$$Z(t) = \frac{F(t)}{(1-t)(1-qt)}$$

3. משתי הנקודות הקודמות נובע ש

$$F(t) = q^{g}t^{2g}F\left(\frac{1}{q^{t}}\right)$$

וזה "מבטל לנו דרגת חופש נוספת". לכן בדוגמא הקודמת,

$$F\left(t\right) = 1 + bt + qt^2$$

 $\left|X\left(\mathbb{F}_{3}
ight)
ight|$  ולכן מספיק לחשב את

ההעתקה תחת אינווריאנטית  $F\left(t\right)$  של השורשים קבוצת קבוצת הקודמת, מהנקודה מהנקודה אינווריאנטית הא

$$\alpha \mapsto \frac{q}{a}$$

:Weil כעת נציג משפט גדול וחשוב של

, לכן,  $q^{rac{1}{2}}$  כל השורשים של  $F\left(t
ight)$  בעלי השורשים כל ס.1 משפט 0.1

$$||X\left(\mathbb{F}_q\right)| - q - 1| \le 2g \cdot q^{\frac{1}{2}}$$

הוכחה: (הוכחה של Stepanov). הצעד הראשון יהיה להראות

$$\left|X\left(\mathbb{F}_{q^2}\right)\right| \le q^2 + 1 + (2g+1) \cdot q$$

 $x\in$  הרעיון הוא לבנות פולינום מדרגה נמוכה המתאפסים על  $X\left(\mathbb{F}_{q^2}\right)$  נבחר נקודה מדרגה נמוכה היא לבנות הוא לבנות מדרגה מוכה מדרגה מוכה לבנות מדרגה לבנות מדרגה לבנות מדרגה מדרגה

$$F: X \to X$$

העתקת פרוביניוס

$$[x:y:z] \mapsto [x^q:y^q:z^q]$$

יהי  $X_1$  העקום

$$X_1 = \{(x, F(x)) \in X \times X \mid x \in X\}$$

$$X_2 = \{ (F(x), x) \in X \times X \mid x \in X \}$$

$$X_1,X_2\cong X,\;|X_1\cap X_2|=\left|X\left(\mathbb{F}_{q^2}
ight)
ight|$$
נבחר  $*\in X\left(\mathbb{F}_q
ight)$ , ויהי

$$P_d = L\left(d\left[*\right]\right)$$

d אווה קטנה/שווה א שיש להן איש איש על הרציונליות הרציונליות הפונקציות איש איש להן איש איש הרציונליות הרציונליות משפט הימן–רוך אומר ש

$$\dim P_d = d - g + 1$$

נתבונן ב

$$P_d \otimes P_\ell \longrightarrow \operatorname{Rat}(X \times X) \longrightarrow \operatorname{Rat}(X_1) \cong \operatorname{Rat}(X)$$

$$f \otimes g \longmapsto ((x,y) \mapsto f(x) g(y)) \longmapsto f(x) \cdot g(Fx)$$

התמונה של ההעתקה הזו היא בתוך  $L\left((d+eq)\left[x
ight]
ight)$  כך ש

1. ההעתקה

$$P_d \otimes P_\ell \longrightarrow \operatorname{Rat}(X_1)$$

.חח״ע

2. ההעתקה

$$P_d \otimes P_\ell \to \operatorname{Rat}(X_2)$$

היא לא חח"ע.

נניח כי אנו יכולים לעשות זאת. מ (2) נקבל שיש פונקציה רציונלית

$$h \in \operatorname{Rat}(X \times X)$$

שמתאפסת על אזי ( $X_1\cap X_2$  אזי מתאפסת על בפרט, מתאפסת על בפרט, מתאפסת על אזי אזי אזי אזי אזי מתאפסת אזי אזי אזי

$$h \mid_{X_1} \in L((d + eq)[*])$$

 $|X_1 \cap X_2| \le |\text{zeros of } h|_{X_1} \le d + \ell q|$ 

ע"י כאלו לבחור לבחור שניתן נראה ע"י

$$d = q - 1, \ e = 1 + 2g$$

במקרה זה,

$$|X_1 \cap X_2| \le d + eq = q - 1 + (1 + 2g)q = q^2 + (2g + 1)q - 1$$

כעת צריך להוכיח את (1) ו (2). נתחיל מהוכחת כעת צריך להוכיח את

$$\dim (P_d \otimes P_\ell) = (d - q + 1) (e - g + 1) = q^2 - g^2 + q - g$$

١

$$\dim (L(\ell + qd)) = q + qd - g + 1 = q + 2g + 1(q - 1) - g + 1(q - 1)$$

$$= q^2 + q = 1$$

ואם q גדול מספיק, אזי

$$\dim (P_d \otimes P_\ell) > \dim (L (q + qd [*]))$$

. תשאר כתרגיל לבית. (1) הוכחת חח"ע. היכולה לא יכולה לא יכולה להיות חח"ע. הוכחת אז יכולה להיות ואז יכולה ל $\mathrm{ord}_*\left(g\right)=\beta$ ו יכולה אם

$$\operatorname{ord}_{*}\left(f\otimes g\mid_{X_{1}}\right)=\operatorname{ord}_{*}\left(f\left(x\right)\cdot g\left(F\left(x\right)\right)\right)$$

$$\sum f_i \otimes g_i \mid_{X_1} = 0$$

$$\operatorname{ord}_*(f_i \otimes g_i) = \alpha_i + q\beta_i$$

נתבונן באוגות 
$$\{(\alpha_i,\beta_i)\}$$
 ונבחר 
$$\alpha+q\beta$$

ש הה, מכיוון במקרה הה, במקרה ה $\beta_i=\beta$ ו ב $\alpha_i=\alpha$ עם בביטויים בביטויה, במקרה במקרה מקסימלי.

$$\alpha \leq d < q$$

eta בעל קוטב מסדר  $g^*$  ו lpha בעל קוטב יהי היי  $lpha_i, eta_i$  בעל אותם בעלי שכולם בעל יהי

 $f_i = c_i \cdot f^* + \text{lower order terms}$ 

$$g_i = d_i \cdot g^* + \cdots$$

$$\operatorname{ord}_* \left( \sum_{i \in I} f_i \otimes g_i \right) < \alpha + q\beta$$

 $\operatorname{ord}_* \left( \sum_{i \in I} f_i \otimes g_i \right) = \operatorname{ord}_* \left( \sum \left( \sum c_i d_i \right) f^* \otimes g^* \right)$ 

ולכן

١

$$\sum c_i d_i = 0$$

ולכן סה"כ

$$\sum_{i=1}^{n} f_i \otimes g_i = \sum_{i=1}^{n} f_i \otimes g_i - \sum_{i \in I} c_i d_i^* \otimes g^* =$$

$$= \sum_{i \in I} f_i \otimes g_i + \sum_{i \in I} f_i \otimes g_i - \sum_{i \in I} c_i f^* \otimes d_i g^* =$$

$$= \sum_{i \in I^c} f_i \otimes g_i + \sum_{i \in I} (f_i - c_i f^*) \otimes (g_i - d_i g^*)$$

כאשר למחוברים הימנים יש קטבים מסדר נמוך יותר. נמשיך באינדוקציה. הוכחנו עד כה ש

$$q^{2} + 1 + \sum_{i=1}^{2g} \lambda_{i}^{2} = |X(\mathbb{F}_{q^{2}})| \le q^{2} + 1 + (2g+1)q$$

אבל ניתן לחזור על התהליך לכל n ולקבל

$$q^{2n} + 1 + \sum_{i=1}^{2g} \lambda_i^{2n} = |X(\mathbb{F}_{q^2})| \le q^{2n} + 1 + (2g+1)q^n$$

כעת

$$\sum_{i=1}^{2g} \lambda_i^{2n} \le (2g+1) q^n$$

נשאיף  $m o \infty$  ונקבל

$$|\lambda_i| \le q^{\frac{1}{2}}$$

אבל מהמשוואה הפונקציונלית יש לנו סימטריה וקיבלנו ש $\frac{q}{\lambda_i}$  הוא הפונקציונלית אבל

$$\left| \frac{q}{\lambda_i} \right| \le q^{\frac{1}{2}}$$

ולכן

$$|\lambda_i| \ge q^{\frac{1}{2}}$$

ולכן סה"כ

$$|\lambda_i| = q^{rac{1}{2}}$$

7