

# 虚数乗法論を用いた 超楕円曲線暗号の構成

松尾和人 (東洋通信機)

趙晋輝 (中央大学)

辻井重男 (中央大学)

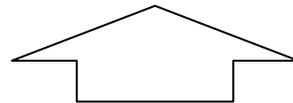
# CM超楕円曲線

- Jacobi多様体がCMを持つ超楕円曲線

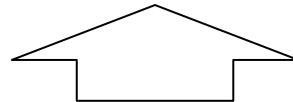
超楕円曲線を用いた  
暗号系の構成



安全な位数を持つ超楕円曲線が必要



位数が計算できる曲線が必要



CM超楕円曲線

# CM超楕円曲線を用いた 暗号系の構成

- CM超楕円曲線の構成
  - Spallek, Wamelen, Murabayashi-Umegaki
  - Liftingによる方法
- 有限体上での位数計算

# 定義

$C$  : 体  $F$  上の HEC

$\text{char} F \neq 2$

$$Y^2 = f(X)$$

$f \in F[X], \deg f = 2g + 2 \text{ or } 2g + 1, \text{disc} f \neq 0$

$g$  :  $C$  の genus

$J_c$  :  $C$  の Jacobi 多様体

$K$  :  $\mathbf{J}$  の Galois CM 体

$d_k$  :  $K$  の discriminant

$O_K$  :  $K$  の maximal order

$\pi$  :  $\mathbf{J}$  の  $\mathbf{F}_p$  上の Frobenius end

$\chi$  :  $\pi$  の 特性多項式

# Q上種数2のCM超楕円曲線の生成

1.  $CM$ 体 $K$ と $CMtype(K, \Phi)$ を選択;
2.  $CM$ 体 $K'$ で完全分解する素数 $p$ を選択;  
(*ordinally reduction*)
3.  $\mathbf{F}_p$ 上の種数2の全超楕円曲線 $C$ の $CMtype$ を計算;
4.  $CMtype$ が $(K, \Phi)$ なる曲線をテーブル化;
5. テーブル内の曲線から $End(\mathbf{J}) \cong O_K$ なる曲線を選択しinvariantを計算;
6. *step1 – step4*をいくつかの $p$ に対して行いinvariantをCRTでliftする

# $F_p$ 上で与えられたCMtypeを持つ 曲線の選択

- Cmtypeから $p$ -Frobenius endomorphismの特性多項式を計算(テーブル作成)
- $F_p$ 上の各曲線のJacobi多様体の $p$ -Frobenius endomorphismの特性多項式を計算
- 特性多項式を比較

# テーブル作成

$\mathfrak{p} \supset p : \mathcal{O}_{K'}$  の素イデアル

$$(\pi) = \prod_{i=1}^2 \varphi'_i(\mathfrak{p}) \subset \mathcal{O}_K$$

1.  $p$  を  $\mathcal{O}_{K'}$  上で素イデアル分解し  $\mathfrak{p}$  を得る
2.  $(\pi)$  を計算
3.  $\pi$  を計算
4.  $\pi$  の特性多項式  $\chi(t)$  を計算

$$K = \mathbf{Q}(\alpha), \alpha = \sqrt{-2 + \sqrt{2}}.$$

$g(t) = t^4 + 4t^2 + 2 : \alpha$  の  $\mathbf{Q}$  上の最小多項式

$$(K, \{\varphi_1, \varphi_2\})$$

$$\varphi_1 : \alpha \mapsto \alpha$$

$$\varphi_2 : \alpha \mapsto -3\alpha - \alpha^3$$

$$(K' = K, \{\varphi'_1, \varphi'_2\})$$

$$\varphi'_1 : \alpha \mapsto \alpha$$

$$\varphi'_2 : \alpha \mapsto 3\alpha + \alpha^3$$

$$g \equiv (t+1)(t+3)(t+4)(t+6) \pmod{7}$$

$$p = 7$$

$$(7) = \prod_{\sigma \in \text{Gal}(K/\mathbf{Q})} \sigma(\langle 7, 4 + \alpha \rangle)$$

$$(\pi_0) = (3 - 2\alpha + \alpha^2 - \alpha^3)$$

$$\chi(t) = t^4 - 4t^3 + 10t^2 - 28t + 49$$

# $F_p$ 上で与えられたCmtypeを持つ 曲線の選択

- *Cmtype*から*l-Frobenius endomorphism*の特性多項式を計算(テーブル作成)
- $F_p$ 上の各曲線のJacobi多様体の*p-Frobenius endomorphism*の特性多項式を計算
- 特性多項式を比較

# $\chi(t)$ の計算

$$\chi(t) = t^4 - s_1 t^3 + s_2 t^2 - s_1 p t + p^2 \text{ where } s_1, s_2 \in \mathbf{Z}$$

$$1: s_1 = \#C(\mathbf{F}_p) - p - 1$$

$$s_2 = \frac{s_1^2 + \#C(\mathbf{F}_{p^2}) - p^2 - 1}{2}$$

$$2: s_1 = \frac{\#J_t(\mathbf{F}_p) - \#J(\mathbf{F}_p)}{2(l+1)}$$

$$s_2 = -\frac{\#J_t(\mathbf{F}_p) + \#J(\mathbf{F}_p)}{2} - p^2 - 1 \text{ (Elkies)}$$

$J_t$  :  $C$ の2次ツイスト  $C_t$ のJacobi多様体

## $\chi(t)$ のチェック

$$\chi_T(t) = t^4 - S_1 t^3 + S_2 t^2 - S_1 p t + p^2$$

$$\text{例) } \chi_T(t) = t^4 - 4t^3 + 10t^2 - 28t + 49$$

$$\Rightarrow S_1 = 4, S_2 = 10$$

$$s_1 = S_1, s_2 = S_2 \text{ ならば残す}$$

これを $\mathbf{F}_p$ 上の全ての $C$ に対して行う

$$Y^2 = a_6 X^6 + a_5 X^5 + a_4 X^4 + a_3 X^3 + a_2 X^2 + a_1 X + a_0$$

$$\Rightarrow p^7 \text{回}$$

# 探索直線数の削減

$p \neq 2, 5$  のとき

$$Y^2 = X^6 + \{0, 1, \gamma_4, \gamma_4^2, \gamma_4^3\}X^4 + a_3X^3 + a_2X^2 + a_1X + a_0$$

$$Y^2 = X^5 + \{0, 1, \gamma_2\}X^3 + a_2X^2 + a_1X + a_0$$

$a_i \in \mathbf{F}_p, \gamma_2 \in \mathbf{F}_p$  : 平方非剰余数,

$\gamma_4 \in \mathbf{F}_l$  : 平方非剰余且つ 4 乗非剰余数

$\Rightarrow p^4$  回

$\gamma_4 \notin \mathbf{F}_p$

$$Y^2 = X^6 + \{0, 1, \gamma_2\}X^4 + a_3X^3 + a_2X^2 + a_1X + a_0$$

## degf=6の時のチェック

- $f$ が $\mathbf{F}_p$ 上に根を持つならば終了  
 $\gcd(f, X^p - X) \neq 1$
- $\mathbf{F}_p$ -有理点を数えてを $s_1, s_2$ を求める
- $s_1 \neq \pm S_1$ ならば終了
- $\mathbf{F}_{p^2}$ -有理点を数えてを $s_2$ を求める
- $s_2 = S_2$ ならば与えられたCMtypeである

## degf=5の時のチェック

$$\#\mathbf{J}(\mathbf{F}_p) = \chi(1), \#\mathbf{J}_t(\mathbf{F}_p) = \chi(-1)$$

$$\forall D \in \mathbf{J}(\mathbf{F}_p), [\chi(1)]D = 0$$

$$\forall D \in \mathbf{J}_t(\mathbf{F}_p), [\chi(-1)]D = 0$$

例)  $\chi(t) = t^4 - 4t^3 + 10t^2 - 28t + 49$

$$\#\mathbf{J}(\mathbf{F}_7) = \chi(1) = 28, \#\mathbf{J}_t(\mathbf{F}_7) = \chi(-1) = 92$$

# degf=5の時のチェック

1.  $D \in J(\mathbf{F}_p)$ に対して $[\chi(-1)]D=0$   
 $D \in J_t(\mathbf{F}_p)$ に対して $[\chi(1)]D=0$ をテスト
  - 成立したら $C=C_t$ とする
2.  $D \in J(\mathbf{F}_p)$ に対して $[\chi(1)]D=0$   
 $D \in J_t(\mathbf{F}_p)$ に対して $[\chi(-1)]D=0$ をテスト
  - 成立しなければ終了
  - 数回繰り返す
3. 有理点を数えてを $s_1, s_2$ を求める
  - $s_1=S_1, s_2=S_2$ ならば与えられたCMtypeである

$$\chi(t) = t^4 - 4t^3 + 10t^2 - 28t + 49$$

$$Y^2 = f_i(X)$$

$$f_1 = X^5 + X^2 + X$$

$$f_2 = X^5 + 5X^2 + X + 3$$

$$f_3 = X^5 + X^3 + 6X^2 + X$$

$$f_4 = X^5 + X^3 + 4X^2 + 4X$$

# Q上種数2のCM超楕円曲線の生成

1. CM体 $K$ とCMtype( $K, \Phi$ )を選択;
2. CM体 $K'$ で完全分解する素数 $p$ を選択;  
(*ordinally reduction*)
3.  $\mathbf{F}_p$ 上の種数2の全超楕円曲線 $C$ のCMtypeを計算;
4. CMtypeが( $K, \Phi$ )なる曲線をテーブル化;
5. テーブル内の曲線から $\underline{\underline{End(\mathbf{J}) \cong O_K}}$ なる  
曲線を選択しinvariantを計算;
6. *step1 – step4*をいくつかの $p$ に対して行い  
invariantをCRTでliftする

# Kohelの方法

## End(E)の決定法

$E : \mathbf{F}_l$ 上のordinary楕円曲線

$K : E$ のCM体

$O_K : K$ のmaximal order

$\pi : E$ の $\mathbf{F}_l$ 上のFrobenius endo.

$m : \mathbf{Z}[\pi]$ のconductor

$$\mathbf{Z}[\pi] \subseteq \text{End}(E) \subseteq O_K$$

$$\text{End}(E) = \mathbf{Z} + cO_K$$

なる $c \in \mathbf{Z}$ を求める

$$\exists a \in \mathbf{Z} \text{ s.t. } \mathcal{O}_K = \mathbf{Z} \left[ \frac{\pi - a}{m} \right]$$

$$\forall n \text{ s.t. } n \mid m$$

$$E[n] \subseteq \ker(\pi - a) \Leftrightarrow \text{End}(E) \supseteq \mathbf{Z} \left[ \frac{\pi - a}{n} \right]$$

$$m = l_1^{e_1} l_2^{e_2} \cdots l_i^{e_i} \cdots \quad (l_i : \text{素数})$$

各素数 $l_i$ に対し

$$E[l_i^{j_i}] \subseteq \ker(\pi - a), E[l_i^{j_i+1}] \not\subseteq \ker(\pi - a)$$

なる $j$ を求める。(division polynomialを利用)

$$\text{End}(E) = \mathbf{Z} + c\mathcal{O}_K$$

$$c = \frac{m}{\prod l_i^{j_i}}$$

# 定義

$C : \mathbf{F}_p$  上の ordinary HEC

$$v^2 = h(u)$$

$$= u^{2g+1} + a_1 u^{2g} + \cdots + a_{2g}$$

$$a_i \in \mathbf{F}_p$$

$g : \mathbf{C}$  の genus

$\mathbf{J} : \mathbf{C}$  の Jacobi 多様体

$K : \mathbf{J}$  の Galois CM 体

$d_k : K$  の discriminant

$O_K : K$  の maximal order

$\pi : \mathbf{J}$  の  $\mathbf{F}_p$  上の Frobenius endo.

$z : \pi$  の 特性多項式

# End(J)の決定

$$\mathbf{Z}[\pi] \subseteq O \subseteq O_K, O \cong \text{End}(\mathbf{J})$$

なる  $O$  を求める。

与えられた  $\text{End}(\mathbf{J})$  であるかどうかをチェックする

# 整数環の整基底

$\alpha$ : 代数的整数

$$F = \mathbf{Q}(\alpha), [F : \mathbf{Q}] = n$$

$g(t) \in \mathbf{Z}[t]$ :  $\alpha$  の min. poly.

$d(g)$ :  $g$  の discriminant

$O_F$  の  $\mathbf{Z}$ -basis

$$[1, \omega_1, \dots, \omega_{n-1}]$$

$$\omega_i = \frac{f_i(\alpha)}{m_i}$$

$$f_i \in \mathbf{Z}[t], \deg f_i = i$$

$$m_i \in \mathbf{Z}, m_i \mid m_{i+1}$$

$$d(g) = \left( \prod_{i=1}^{n-1} m_i \right)^2 d_K$$

$g(t)$  から求まる。

# End(J)の決定

$O_K$ の $\mathbf{Z}$ -basisを $\chi(t)$ から計算

$$\mathbf{B}_{o_K} = (1, \omega_1, \dots, \omega_3), \omega_i = \frac{g_i(\pi)}{m_i}$$

$$g_i \in \mathbf{Z}[t], \deg g_i = i, m_i \in \mathbf{Z}, m_i \mid m_{i+1}$$

$$\mathbf{Z}[\pi] = \mathbf{Z} + \mathbf{Z}m_1\omega_1 + \dots + \mathbf{Z}m_3\omega_3$$

$\mathbf{Z}[\pi] \subseteq O \subseteq O_K$ なる $O$ を全て求める

$$\chi(t) = t^4 - 4t^3 + 10t^2 - 28t + 49$$

$O_K$  の  $\mathbf{Z}$ -basis を  $\chi(t)$  から計算

$$\mathbf{B}_{O_K} = (1 \quad \omega_1 \quad \cdots \quad \omega_3)$$

$$= \left( 1 \quad \pi \quad \frac{\pi^2 + 1}{2} \quad \frac{\pi^3 + 3\pi^2 - 11\pi + 7}{28} \right)$$

$$= \left( 1 \quad \pi \quad \pi^2 \quad \pi^3 \right) \begin{pmatrix} 1 & 0 & \frac{1}{2} & \frac{7}{28} \\ 0 & 1 & \frac{1}{2} & -\frac{11}{28} \\ 0 & 0 & 0 & \frac{3}{28} \\ 0 & 0 & 0 & \frac{1}{28} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\mathbf{Z}[\pi] = \mathbf{Z} + \mathbf{Z}m_1\omega_1 + \cdots + \mathbf{Z}m_3\omega_3$$

$$\mathbf{B}_{\mathbf{Z}[\pi]} = \begin{pmatrix} 1 & \pi & \pi - 1 & \pi^3 + 3\pi^2 - 11\pi + 7 \end{pmatrix}$$

$$= \begin{pmatrix} 1 & \pi & \pi^2 & \pi^3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & \frac{1}{2} & \frac{7}{28} \\ 0 & 1 & \frac{1}{2} & -\frac{11}{28} \\ 0 & 0 & 0 & \frac{3}{28} \\ 0 & 0 & 0 & \frac{1}{28} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 28 \end{pmatrix}$$

$$\mathbf{Z}[\pi] \subseteq \mathcal{O} \subseteq \mathcal{O}_K$$

$$\mathbf{B}_{\mathbf{Z}[\pi]} : (a_{ij}) = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 28 \end{pmatrix} \Rightarrow \mathbf{B}_{\mathcal{O}} : \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \{1,2\} & \{0,1\} \\ 0 & 0 & 0 & \{1,2,4,7,14,28\} \end{pmatrix}$$

$$\mathbf{B}_{\mathcal{O}} : \begin{pmatrix} b_{11} \mid a_{11} & 0 \leq b_{12} < b_{11} & b_{13} & b_{14} \\ 0 & b_{22} \mid a_{22} & 0 \leq b_{23} < b_{22} & b_{24} \\ 0 & 0 & b_{33} \mid a_{33} & 0 \leq b_{34} < b_{33} \\ 0 & 0 & 0 & b_{44} \mid a_{44} \end{pmatrix}$$



$$\mathbf{Z}[\pi] \subset O' \subset O_K$$

$O'$ の $\mathbf{Z}$ -basisに対応する写像が $End(\mathbf{J})$ に存在するならば

$$O' \subseteq O \cong End(\mathbf{J})$$

$O'$ を替えて繰り返せば $O \cong End(\mathbf{J})$ が求まる。

$O \cong End(\mathbf{J})$ となる曲線を求める

$O$ の $\mathbf{Z}$ -basisに対応する写像が $End(\mathbf{J})$ に存在し、

$O' \supset O$ の $\mathbf{Z}$ -basisに対応する写像が

$End(\mathbf{J})$ に存在しない曲線を求める。

$$\mathbf{B}_o = (1, \omega_1, \dots, \omega_3), \omega_i = \frac{g_i(\pi)}{m_i}$$

$$\begin{aligned} \omega_i \in O \cong \text{End}(\mathbf{J}) &\Leftrightarrow \mathbf{J}[m_i] \subseteq \ker(g_i(\pi)) \\ &\Leftrightarrow \mathbf{J}[l_j^{e_j}] \subseteq \ker(g_i(\pi)), \quad \forall l_j^{e_j} \text{ s.t. } m_i = \prod l_j^{e_j} \end{aligned}$$

$$\forall i, \omega_i \in O \Leftrightarrow O \subseteq \text{End}(\mathbf{J})$$

$$\mathbf{B}_{O_K} = \begin{pmatrix} 1 & \pi & \frac{\pi^2 + 1}{2} & \frac{\pi^3 + 3\pi^2 - 11\pi + 7}{28} \end{pmatrix}$$

従って

$$\text{End}(\mathbf{J}) \cong O_K \Leftrightarrow \begin{cases} \mathbf{J}[2] \subseteq \ker(\pi^2 - 1) = \mathbf{J}(\mathbf{F}_{7^2}) \\ \mathbf{J}[4] \subseteq \ker(\pi^3 + 3\pi^2 + \pi + 3) \\ \mathbf{J}[7] \subseteq \ker(\pi^3 + 3\pi^2 + 3\pi) \end{cases}$$

# $\mathbf{J}[l^e] \subset \ker(g(\pi))$ のチェック

*step1*:  $D \in \mathbf{J}[q^e]$  を選ぶ;

*step2*:  $g(\pi)D = 0$  を確かめる;

step1 - step2 を繰り返す

$\exists D \text{ s.t. } g(\pi)D \neq 0 \Rightarrow \mathbf{J}[l^e] \not\subseteq \ker(g(\pi))$

$\nexists D \text{ s.t. } g(\pi)D \neq 0 \Rightarrow \mathbf{J}[l^e] \subseteq \ker(g(\pi))$

$D$  は  $\mathbf{J}[l^e]$  の基底から選べば十分

# $D \in \mathbf{J}[l^e]$ の選択

- Division polynomial の利用
  - Cantor, Kanayama
  - genus 2
- 探索的方法
  - $\chi(t)$  から拡大体上の位数を知ることができる
  - memory 必要

# $D \in \mathbf{J}[l^e]$ の探索

*step 1* :  $\chi(t)$ を用いて  $l^e \mid \#\mathbf{J}(\mathbf{F}_{p^n})$ となる  $n$ を決定する;

*step 2* :  $e_s$  s.t.  $l^{e_s} \parallel \#\mathbf{J}(\mathbf{F}_{p^n})$ を求める;

*step 3* : Baby - step giant - step法を用いて  
 $\mathbf{J}[l^{e_s}] \cap \mathbf{J}(\mathbf{F}_{p^n})$ の群構造と生成系を求める;

*step 4* :  $\mathbf{J}[l^e] \cap \mathbf{J}(\mathbf{F}_{p^n})$ の生成系を求める;

# $\mathbf{J}[l^e] \cap \mathbf{J}(\mathbf{F}_{p^n})$ の群構造決定

*step 1* :  $O_r = \frac{\#\mathbf{J}(\mathbf{F}_{p^n})}{l^{e_s}}$  を求める;

*step 2* :  $D_i \in \mathbf{J}(\mathbf{F}_{p^n})$  をランダムに選ぶ;

*step 3* :  $D_i = O_r D_i$ ;

*step 4* :  $\mathbf{0} = \mathbf{A} \begin{pmatrix} D_1 \\ \vdots \\ D_i \end{pmatrix}$ ;  $\mathbf{A} : i \times i$  matrix

*step 5* :  $\mathbf{A}$  の SNFS を求める。

*step 6* :  $\mathbf{S}$  の対角要素の積が  $l^{e_s}$  でなければ *step 2*へ;

# Example

$$Y^2 = f_i(X)$$

$$f_1 = X^5 + X^2 + X$$

$$f_2 = X^5 + 5X^2 + X + 3$$

$$f_3 = X^5 + X^3 + 6X^2 + X$$

$$f_4 = X^5 + X^3 + 4X^2 + 4X$$

$$\text{End}(\mathbf{J}) \cong O_K \Leftrightarrow \begin{cases} \mathbf{J}[2] \subseteq \ker(\pi^2 - 1) = \mathbf{J}(\mathbf{F}_{7^2}) \\ \mathbf{J}[4] \subseteq \ker(\pi^3 + 3\pi^2 + \pi + 3) \\ \mathbf{J}[7] \subseteq \ker(\pi^3 + 3\pi^2 + 3\pi) \end{cases}$$

# J[2] ⊂ ker(π<sup>2</sup>-1) のチェック

各  $f_i$  に対して

$$X^{49} - X = 0 \pmod{f_i}$$

をチェック

$$X^{49} - X \begin{cases} = 0 \pmod{f_i} ; i = 2, 4 \\ \neq 0 \pmod{f_i} ; i = 1, 3 \end{cases}$$

$$f_2 = u^5 + 5u^2 + u + 3$$

$$f_4 = u^5 + u^3 + 4u^2 + 4u$$

$\mathbf{J}[2] \subseteq \ker(\pi^2 - 1) = \mathbf{J}(\mathbf{F}_{7^2})$  のチェック

各  $i$  に対して

$$u^{49} - u = 0 \pmod{h_i}$$

をチェック

$$u^{49} - u \begin{cases} = 0 \pmod{h_i} ; i = 2, 4 \\ \neq 0 \pmod{h_i} ; i = 1, 3 \end{cases}$$

$$h_2 = u^5 + 5u^2 + u + 3$$

$$h_4 = u^5 + u^3 + 4u^2 + 4u$$

# $\mathbf{J}[m] \subset \ker(g(\pi))$ のチェック

*step0* :  $d \in \mathbf{J}[n]$ を含む $\mathbf{F}_p$ の拡大 $\mathbf{F}_{p'}$ を決定;

*step 1* :  $nd = 0$ なるdivisor  $d \in \mathbf{J}(\mathbf{F}_{p'})$ をランダムに選択;

*step2* :  $f(\pi)d = 0$ をチェック;

step1 - step2を繰り返す

$\exists d \text{ s.t. } f(\pi)d \neq 0 \Rightarrow \mathbf{J}[n] \not\subseteq \ker(f(\pi))$

$\forall d \text{ s.t. } f(\pi)d \neq 0 \Rightarrow \mathbf{J}[n] \subseteq \ker(f(\pi))$

# $d \in \mathbf{J}[n]$ を含む拡大次数の探索

*step0* :  $i := 1$ ;

*step 1* :  $\#\mathbf{J}(\mathbf{F}_{p^i})$ を計算;

*step2* :  $n \neq \#\mathbf{J}(\mathbf{F}_{p^i})$ ならば  $i := i + 1$ ; goto *step1*;

*step3* :  $i$ を出力;

# $d \in \mathbf{J}[n]$ の探索

*step0* :  $\#\mathbf{J}(\mathbf{F}_{p^l}) = q^{e_1} s$ を計算( $q : prime \mid n = q^e$ );

*step 1* :  $d_0 \in \mathbf{J}(\mathbf{F}_{p^l})$ をランダムに選択;

*step2* :  $d_1 := sd_0$ を計算;

*step 3* :  $i := 2$ ;

*step4* :  $d_i := qd_{i-1}$ を計算;

*step 5* :  $d_i \neq 0$ ならば  $i := i + 1$ ; goto *step4*;

*step 6* :  $d_{i-e}$ を出力;

# Example

$$\text{CM体 } K := \mathbf{Q}\left(\sqrt{-2 + \sqrt{2}}\right)$$

$$d_K = 2048$$

$$c_K = 1$$

$\text{End}(\mathbf{J}) \cong O_K$  なる曲線を  $\mathbf{F}_7$  上で求める

$$v^2 = u^5 - 140u^3 - 240u^2 + 3810u + 6928 \text{ (Spallek curve)}$$

$$p = 7;$$

$$z(\pi) = \pi^4 - 4\pi^3 + 10\pi^2 - 28\pi + 49$$

$$v^2 = h_i(u)$$

$$h_1 = u^5 + u^2 + u$$

$$h_2 = u^5 + 5u^2 + u + 3$$

$$h_3 = u^5 + u^3 + 6u^2 + u$$

$$h_4 = u^5 + u^3 + 4u^2 + 4u$$

$$d(z) = (2^3 \cdot 17)^2 d_K$$

$O_K$  の  $\mathbf{Z}$ -basis

$$\left[ 1, \pi, \frac{\pi^2 + 1}{2}, \frac{\pi^3 + 3\pi^2 + 17\pi + 35}{28} \right]$$

$\Rightarrow$

$$\left[ 1, \pi, \frac{\pi^2 - 1}{2}, \frac{\pi^3 + 3\pi^2 + 17\pi + 35}{28} \right]$$

従って

$$\text{End}(\mathbf{J}) \cong O_K \Leftrightarrow \begin{cases} \mathbf{J}[2] \subseteq \ker(\pi^2 - 1) = \mathbf{J}(\mathbf{F}_{7^2}) \\ \mathbf{J}[4] \subseteq \ker(\pi^3 + 3\pi^2 + 17\pi + 35) \\ \mathbf{J}[7] \subseteq \ker(\pi^3 + 3\pi^2 + 17\pi + 35) \end{cases}$$

$\mathbf{J}[7] \subseteq \ker(\pi^3 + 3\pi^2 + 17\pi + 35)$ のチェック

全ての候補は

$\mathbf{J}[7] \subseteq \ker(\pi^3 + 3\pi^2 + 17\pi + 35)$   
を満足する。

$\mathbf{J}[2] \subseteq \ker(\pi^2 - 1) = \mathbf{J}(\mathbf{F}_{7^2})$  のチェック

各  $i$  に対して

$$u^{49} - u = 0 \pmod{h_i}$$

をチェック

$$u^{49} - u \begin{cases} = 0 \pmod{h_i} ; i = 2, 4 \\ \neq 0 \pmod{h_i} ; i = 1, 3 \end{cases}$$

$$h_2 = u^5 + 5u^2 + u + 3$$

$$h_4 = u^5 + u^3 + 4u^2 + 4u$$

$\mathbf{J}[4] \subseteq \ker(\pi^3 + 3\pi^2 + 17\pi + 35)$ のチェック

$\mathbf{J}[4]$ を含む $F_7$ の拡大体上で

$$4d = 0$$

なるdivisor  $d$ をランダムに選び

$$(\pi^3 + 3\pi^2 + \pi + 3)d = 0$$

をチェック

$$\exists d \in \mathbf{J}[4] \text{ s.t. } (\pi^3 + 3\pi^2 + \pi + 3)d \neq 0$$

$\Rightarrow$

$$\mathbf{J}[4] \not\subseteq \ker(\pi^3 + 3\pi^2 + 17\pi + 35)$$

$\mathbf{F}_{7^4}$  上で

$$\#\mathbf{J}(\mathbf{F}_{7^4}) = 2^{11} \cdot 2737$$

*step 1* :  $d_0 \in \mathbf{J}(\mathbf{F}_{7^4})$  をランダムに選択;

*step 2* :  $d_1 := 2737d_0$  を計算;

*step 3* :  $i := 2$ ;

*step 4* :  $d_i := 2d_{i-1}$  を計算;

*step 5* :  $d_i \neq 0$  ならば  $i := i + 1$ ; goto *step 4*;

*step 6* :  $(\pi^3 + 3\pi^2 + 17\pi + 35)d_{i-e} = 0$  ならば goto *step 1*;

*step 7* : *false* を出力;

$$h_2 \Rightarrow \mathbf{J}[4] \subseteq \ker(\pi^3 + 3\pi^2 + 17\pi + 35)$$

$$h_4 \Rightarrow \mathbf{J}[4] \not\subseteq \ker(\pi^3 + 3\pi^2 + 17\pi + 35)$$

従って

$$\text{End}(\mathbf{J}) \cong O_K$$

なる曲線は

$$v^2 = u^5 + 5u^2 + u + 3$$

(Igusa invariantがSpallek curveと同じ)

## まとめと今後の課題

- 有限体上のordinary超楕円曲線の $\text{End}(J)$ の決定法を検討した。
- 本手法を用いてCM超楕円曲線を生成する。