SCIS 2004 The 2004 Symposium on Cryptography and Information Security Sendai, Japan, Jan.27-30, 2004 The Institute of Electronics, Information and Communication Engineers

4次拡大体上の楕円曲線暗号に対する Weil descent attack について I A Weil Descent Attack against Elliptic Curve Cryptosystems over Quartic Fields I

長尾孝一* 有田正剛[†] Koh-ichi Nagao Seigo Arita Ka

松尾和人[†] Kazuto Matsuo 志村真帆呂[‡] Mahoro Shimura

あらまし 4次拡大体上定義された楕円曲線に対し、Jacobian がこの楕円曲線とそれを q^2 乗フロベニウス写像で移した楕円曲線の直和となっている genus 2の超楕円曲線を考える。本論文では、この genus 2の超楕円曲線が、多くの場合 2次拡大体上定義されることを示す。従って、4次拡大体上の楕円曲線上定義された DLP の多くは、2次拡大体上の genus 2の超楕円曲線の Jacobian 群上の DLP に帰着される。

キーワード 回文形式, 楕円曲線暗号, Weil descent 攻撃, reducible Jacobian, Gaudry's variant

1 はじめに

Frey [6] によってアイデアが示された Weil descent 攻撃は、拡大体上の (超) 楕円曲線上で定義された DLP を部分体上の genus のより大きい代数曲線の Jacobi 群上の DLP に帰着し、これを解く攻撃法である。しかし、一般には DLP が帰着される部分体上の曲線の genus が非常に大きくなり、この攻撃法は効果を持たない。その後、GHS 切断と呼ばれる手法により、部分体上の曲線の genus が小く抑えられ、攻撃が成立する場合があることが Gaudry, Hess, Smart [9] によって示され、この GHS 切断を用いた Weil descent 攻撃に関し、多くの研究がなされてきた [7,5,2,3]。

本論文では、4 次拡大体 \mathbb{F}_{q^4} 上の楕円曲線暗号に対する、reducible Jacobian を用いたある種の Weil descent 攻撃を与える。本攻撃法においては GHS 切断は利用されない。

本論文で与えられる Weil descent 攻撃では、まず \mathbb{F}_{q^4} 上定義された楕円曲線 E を "回文形式" と呼ばれるモデル E_N に \mathbb{F}_{q^4} -同型変換する。次に $\mathbf{Jac}_C \simeq E_N \times E_N^{q^2}$ となる genus 2 の曲線 C を構成する。本論文で示されるように、C は多くの場合 \mathbb{F}_{q^2} 上定義されており、従って $E(\mathbb{F}_{q^4})$ 上の DLP は $\mathbf{Jac}_C(\mathbb{F}_{q^2})$ 上の DLP に帰着される。また、本論文に続く"4 次拡大体上の楕円曲線暗号に対する Weil descent attack について \mathbf{II} " [4] において、 $\mathbf{Jac}_C(\mathbb{F}_{q^2})$ 上の DLP が \mathbb{F}_q 上定義された genus 9 の C_{ab} 曲線の $\mathbf{Jacobian}$ 群上の DLP に帰着される。この DLP は、Gaudry's variant の Thériault [12] による改良により解くことが可能であり。その計算量、即ち $E(\mathbb{F}_{q^4})$ 上の DLP を解くために必要な計算量は $O(q^{34/19})$ となる。一方、 $E(\mathbb{F}_{q^4})$ 上の DLP を square-root 法を用いて解いた

以下では、 $k = \mathbb{F}_q$ を標数が 2 でない有限体、 $k_n := \mathbb{F}_{q^n}$ をその n 次拡大体とする。また、Weil descent 攻撃の対象とする、楕円曲線 E は 3 次式 $f(x) \in k_4[x]$ を用いて

$$E/k_4: y^2 = f(x)$$

と定義されているものとする。

2 回文形式

3次多項式

$$F(x) := \alpha x^3 + \beta x^2 + \beta^{q^2} x + \alpha^{q^2} \quad (\alpha \neq 0), \beta \in k_4)$$

を用いて、楕円曲線 E/k_4 が $E:y^2=F(x)$ と書かれているとき、E を回文形式と呼び、E を特に E_N と書く。任意の $\lambda \in k_4 \setminus k_2$ を用いて、 E_N/k_4 に対し C を

$$C: y^{2} = \alpha(x - \lambda)^{6} + \beta(x - \lambda)^{4}(x - \lambda^{q^{2}})^{2} + \beta^{q^{2}}(x - \lambda)^{2}(x - \lambda^{q^{2}})^{4} + \alpha^{q^{2}}(x - \lambda^{q^{2}})^{6}$$
(1)

で定義する。尚、C は λ のとり方によらず、 k_2 -同型である。すると、[13, Ch. 14] の議論から、直ちに $\mathbf{Jac}_C \simeq E_N \times E_N^{q^2}$ を得る。また、C から E_N への写像が

$$\psi(x,y) := \left(\left(\frac{x-\lambda}{x-\lambda^{q^2}} \right)^2, \frac{y}{(x-\lambda^{q^2})^3} \right)$$

で定義される。さらに、その構成法から、明かにCは体 k_2 上定義される。

 E_N 上の点 P に対し、 ψ の逆写像 ψ^{-1} の C 上の像は 2 点存在する。簡単の為にこれらを $\{\psi^{-1}(P),\psi^{-1}(P)'\}$ と書く。特に E_N 上の無限遠点 ∞_{E_N} の逆像は C 上の 2

場合、その計算量は $O(q^2)$ である。従って、本論文で示す Weil descent 攻撃は、理論上 4 次拡大体 \mathbb{F}_{q^4} 上の多くの楕円曲線暗号に対し効果を持つ。

^{*} 関東学院大学 工学部, Dept. of Engineering, Kanto-Gakuin Univ. † 中央大学 研究開発機構, The Research and Development Initiative of Chuo University

[‡] 中央大学 21 世紀 COE プログラム, Chuo University 21st Century Center Of Excellence Program

本研究の一部は、通信・放送機構「情報セキュリティ高度化のための 第3世代暗号技術の研究開発」プロジェクトの一環として行われた。

つの無限遠点 $\{\infty_C,\infty_C'\}$ である。 $\psi^{-1}(P),\psi^{-1}(P)'$ の x 座標、y 座標は

$$\left(\frac{x-\lambda}{x-\lambda^{q^2}}\right)^2 = x(P), \quad \frac{y}{(x-\lambda^{q^2})^3} = y(P)$$

の解として得られる。

h を以下で定義する:

$$h: E_N(k_4) \rightarrow \mathbf{Jac}_C(k_4)$$

$$P \mapsto \psi^{-1}(P) + \psi^{-1}(P)' - \infty_C - \infty_C'$$
(2)

明らかにhは群準同型写像である。ここで、

$$\nu(x) := \operatorname{monic}((x - \lambda)^2 - x(P)(x - \lambda^{q^2})^2)$$

$$w(x) := y(P)(x - \lambda^{q^2})^3 \bmod \nu(x)$$

と置くと、h(P) は Mumford 表現を用いて $(\nu(x), w(x))$ と書ける [10, 11]。 $\mathbf{Jac}_C(k_4)$ から $\mathbf{Jac}_C(k_2)$ へのトレース写像

$$T\left(\sum_{i} n_{i} P_{i}\right) := \sum_{i} n_{i} \left(P_{i} + P_{i}^{q^{2}}\right) \tag{3}$$

は明らかに準同型写像である。

補題 2.1. $G \subseteq E_N(k_4)$ を素位数かつ位数が $2q^2+2$ 以上である部分群とする。 $P \in G \setminus 0$ に対して、 $T \circ h(P) \neq 0$.

証明. $T \circ h(P) \neq 0$ を満たす $P \in E_N(k_4)$ が高々 $2q^2 + 1$ 個であることをいえば十分である。P を $x(P) \neq 1, \infty$ である点とする。この仮定の下で、 $T \circ h(P) \neq 0$ を満たす P が高々 $2q^2 - 2$ 個であることをいえばよい。b := (-1+x(P))/2, $A(x) := (x-\lambda)^2 + (x-\lambda^{q^2})^2$, $B(x) := (x-\lambda)^2 - (x-\lambda^{q^2})^2$ と置く。 $\nu(x) = \frac{1}{2}(A(x) + \frac{b+1}{b}B(x))$ と書けている。A(x), B(x) は q^2 乗フロベニウス写像によって、それぞれ A(x), -B(x) に移る。 $T \circ h(P) = 0$ としたとき、 $\nu(x)$ は q^2 乗フロベニウス写像によって不変であるので、 $(\frac{b+1}{b})^{q^2} = -\frac{b+1}{b}$ を得る。この式を満たす b は高々 $q^2 - 1$ 個であるので、このような P は高々 $2q^2 - 2$ 個しかないことがわかる。

この補題から、暗号に利用される位数が almost prime の $E_N(k_4)$ については、写像 $T \circ h$ による $\mathbf{Jac}_C(k_2)$ への像が潰れないことがわかる。以下では、どのような楕円曲線が回文形式と同型であるかを調べる。

3 回文形式の性質

定数項が0でない3次式 $F(x) \in k_4[x]$ に対して、その根の集合を

$$S_F := \{ \delta \in \bar{k_4} | F(\delta) = 0 \}$$

と書く。また、

$$S_F^{-q^2} := \{ \delta^{-q^2} \in \bar{k_4} | F(\delta) = 0 \}$$

とする。

補題 3.1. F(x) が $r, \alpha, \beta \in k_4$ を用いて、 $r(\alpha x^3 + \beta x^2 + \beta^{q^2}x + \alpha^{q^2})$ と書かれる $\iff S_F = S_F^{-q^2}$.

証明. (⇒)
$$(r(\alpha\delta^3 + \beta\delta^2 + \beta^{q^2}\delta + \alpha^{q^2}))^{q^2} = r^{q^2}\delta^{3q^2}(\alpha^{q^2} + \beta^{q^2}(\frac{1}{\delta^{q^2}}) + \beta(\frac{1}{\delta^{q^2}})^2 + \alpha(\frac{1}{\delta^{q^2}})^3)$$
 より明らか。
(⇐) $S_F = \{\delta_1, \delta_2, \delta_3\} \ge \dagger \mathcal{S}$ 。 $N_{k_4/k_2}(-\delta_1\delta_2\delta_3) = (-\delta_1\delta_2\delta_3)^{q^2+1} = 1$ より、Hilbert の定理 90 から、 $\frac{r^{q^2}}{r} = -\delta_1\delta_2\delta_3$ を満足する $r \in k_4$ が存在する。 $F(x) = r(x - \delta_1)(x - \delta_2)(x - \delta_3)$ と置くと、 $F(x) = r(x - (\frac{1}{\delta_1})^{q^2})(x - (\frac{1}{\delta_2})^{q^2})(x - (\frac{1}{\delta_3})^{q^2}) = x^3r^{q^2}(\frac{1}{x} - \delta_1^{q^2})(\frac{1}{x} - \delta_2^{q^2})(\frac{1}{x} - \delta_3^{q^2}) = x^3F^{(q^2)}(\frac{1}{z})$ を得る。

補題 3.2. E/k_4 が $r, \alpha, \beta \in k_4$ を用いて、

$$E: y^2 = r(\alpha' x^3 + \beta' x^2 + {\beta'}^{q^2} x + {\alpha'}^{q^2})$$

で定義されているとする。このとき、E と k_4 -同型な回文 形式 E_N が存在する。また、この E_N は $\alpha:=\alpha' r^{2q^2}/r$, $\beta:=\beta' r^{q^2}$ により、

$$E_N: y^2 = \alpha x^3 + \beta x^2 + \beta^{q^2} x + \alpha^{q^2}$$

と採ることができる。

証明. $u:=r^{(-q^2+1)/2}$ とする。このとき $u^2=r/r^{q^2}$ である。このr, u と α , β を用いて、 $u^2r(\alpha'x^3+\beta'x^2+\beta'^{q^2}x+\alpha'^{q^2})=\alpha(u^2x)^3+\beta(u^2x)^2+\beta^{q^2}(u^2x)+\alpha^{q^2})$ を得る。従って、y':=yu, $x':=u^2x$ により、E は $E_N:y'^2=\alpha x'^3+\beta x'^2+\beta^{q^2}x'+\alpha^{q^2}$ と k_4 -同型である。 \square

補題 3.1, 3.2 から次の命題とその系を得る。

命題 3.3. 3 次式 $F(x) \in k_4[x]$ が $S_F = S_F^{-q^2}$ を満足するとき、楕円曲線 $E/k_4: y^2 = F(x)$ と k_4 -同型な回文形式 E_N が存在する。

系 3.4. 楕円曲線 E/k_4 : $y^2=f(x)$ に対して、 $S_{f(Ax+B)}=S_{f(Ax+B)}^{-q^2}$ を満足する $A(\neq 0), B\in k_4$ が存在するとき、E と k_4 -同型な回文形式 E_N が存在する。証明. 楕円曲線 $y^2=f(Ax+B)$ は E と k_4 -同型である。従って、命題 3.3 から明らか。

4 回文形式であらわされる楕円曲線

4.1 f(x) が既約の場合

ここでは、f(x) が既約の場合に、楕円曲線 $E: y^2 = f(x)$ と k_4 -同型な回文形式が存在する条件について調べる。

 $f(x) \in k_4[x]$ を既約な 3 次式で、 $S_f = S_f^{-q^2}$ が成り立つものとする。 $\delta \in f(x) = 0$ の一つの解とする。f(x) は既約であるので、 $S_f = \{\delta, \delta^{q^4}, \delta^{q^8}\}$ である。

補題 **4.1.**
$$N_{k_{12}/k_6}(\delta) = \delta^6 + 1 = 1$$

証明. $\{\delta, \delta^{q^4}, \delta^{q^8}\} = S_f = S_f^{-q^2} = \{\delta^{-q^2}, \delta^{-q^4}, \delta^{-q^8}\}$ より、 δ^{-q^2} は $\delta, \delta^{q^4}, \delta^{q^8}$ のいずれかである。 $\delta^{-q^2} = \delta$ とすると、 $\delta^{q^2+1} = 1$ より、 $\delta \in k_4$ を得る。これはf(x) の既約性に反する。 $\delta^{-q^2} = \delta^{q^4}$ とすると、 $(\delta^{q^2+1})^{q^2} = 1$ より両辺を q^{10} 乗することによって、やはり、 $\delta^{q^2+1} = (\delta^{q^2+1})^{q^{12}} = 1$, $\delta \in k_4$ を得る。これもまた、f(x) の既約性に反する。従って、 $\delta^{-q^2} = \delta^{q^8}$ を得る。この式を、 $(\delta^{q^6+1})^{q^2} = 1$ と変形し、更に両辺を q^{10} 乗して、

$$1 = (\delta^{q^6+1})^{q^{12}} = \delta^{q^6+1} = N_{k_{12}/k_6}(\delta)$$

を得る。

今の補題の逆を考える。 δ を $N_{k_{12}/k_6}(\delta) = \delta^6 + 1 = 1$ を満たす $k_{12}\setminus k_4$ の元とする。

$$f(x) := (x - \delta)(x - \delta^{q^4})(x - \delta^{q^8})$$

と置く。

補題 **4.2.** $S_f = S_f^{-q^2}$.

証明. $S_f^{-q^2} = \{\delta^{-q^2}, \delta^{-q^6}, \delta^{-q^{10}}\}$ である。 $1 = (\delta^{q^6+1})^{q^2} = \delta^{q^8+q^2}$ より $\delta^{-q^2} = \delta^{q^8}$ 、 $1 = \delta^{q^6+1}$ より $\delta^{-q^6} = \delta$ 、 $1 = (\delta^{q^6+1})^{q^4} = \delta^{q^{10}+q^4}$ より $\delta^{-q^{10}} = \delta^{q^4}$ を 得る。よって、 $S_f^{-q^2} = S_f$ を得る。

先の2つの補題より直ちに次の補題を得る。

補題 4.3. $f(x) \in k_4[x]$ を 3 次既約多項式とする。また、 $\delta \in k_{12}$ を f(x) の根とする。このとき、

$$N_{k_{12}/k_6}(\delta) = \delta^{q^6+1} = 1 \Leftrightarrow S_f = S_f^{-q^2}$$

以下、 $\delta \in k_{12} \setminus k_4$ に対して、 $N_{k_{12}/k_6}(\delta - B) \in k_2$ と なる $B \in k_4$ の存在する条件を考える。以下では、

$$\begin{split} d(\delta) := (\delta^{q^2+q^4} - \delta^{q^2+1}) + (\delta^{q^6+q^8} - \delta^{q^4+q^6}) + \\ (\delta^{1+q^{10}} - \delta^{q^8+q^{10}}) \end{split}$$

と置く。

補題 4.4. $\mathrm{N}_{k_{12}/k_6}(\delta-B)\in k_2$ となる $B\in k_4$ が存在す る必要十分条件は $d(\delta) \neq 0$ である。また、 $d(\delta) \neq 0$ のと き、この B は、

$$B = -\frac{1}{d(\delta)} \left(\delta^{q^8} (\delta^{q^2+1} - \delta^{q^2+q^4}) + \delta(\delta^{q^4+q^6} - \delta^{q^6+q^8}) + \delta^{q^4} (\delta^{q^8+q^{10}} - \delta^{1+q^{10}}) \right) \in k_4$$

で与えられる。

証明. $N_{k_{12}/k_6}(\delta - B) \in k_2$ を

$$\left((\delta - B)(\delta - B)^{q^6}\right)^{q^2} = (\delta - B)(\delta - B)^{q^6}$$

と書き、 $B \in k_4$ より、 $B^{q^4} = B^{q^8} = B$ に注意すると、 線形方程式系

$$\begin{bmatrix} \delta^{q^2} - \delta^{q^6} & \delta^{q^8} - \delta \\ \delta^{q^{10}} - \delta^{q^2} & \delta^{q^4} - \delta^{q^8} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} B \\ B^{q^2} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \delta^{1+q^6} - \delta^{q^2+q^8} \\ \delta^{q^2+q^8} - \delta^{q^4+q^{10}} \end{bmatrix}$$

を得る。上式の左辺の行列の行列式 $= d(\delta)$ である。これ

を解いて、与えられた B を得る。 逆に、 $d(\delta)=0$ かつ 上の行列で書かれた線形方程式系 が解 $B \in k_4$ をもつと仮定する。このとき、

$$(\delta^{q^8} - \delta)(\delta^{q^2 + q^8} - \delta^{q^4 + q^{10}}) - (\delta^{q^4} - \delta^{q^8})(\delta^{1 + q^6} - \delta^{q^2 + q^8}) = 0$$

である。左辺の式を $M(\delta)$ と置くと、

$$0 = M(\delta) + \delta^{q^2} d(\delta) = (\delta^{q^6} - \delta^{q^2})(\delta^{q^4} - \delta)(\delta^{q^8} - \delta^{q^4})$$

を得て、 $\delta \in k_4$ となり最初の仮定に矛盾する。

 $\delta \in k_{12} \backslash k_4$ に対して、

$$f_{\delta}(x) := (x - \delta)(x - \delta^{q^4})(x - \delta^{q^8}) \in k_4[x],$$

$$E_{\delta}/k_4: y^2 = f_{\delta}(x)$$

と置く。 $d(\delta)=0$ としたとき、補題 4.4 より $\mathcal{N}_{k_{12}/k_6}(A\delta+$ B) = 1となる $A, B \in k_4$ が存在しないことがわかる。こ のため、補題 4.1,4.2, 及び系 3.4 より、 E_δ と k_4 -同型な 回文形式が存在しないことがわかる。

逆に、 $d(\delta) \neq 0$ とし、 $B \in k_4$ を上の補題 4.4 から得 られる値とする。ノルム写像 N_{k_4/k_2} は $\mathrm{surjective}$ である ので、 $N_{k_4/k_2}(A) = A^{q^2+1} = N_{k_4/k_2}(\delta - B)$ を満たす $A \in k_4$ が存在する。実際、

$$A = \left\{ \begin{array}{ll} \sqrt{\mathbf{N}_{k_4/k_2}(\delta - B)} & \mathbf{N}_{k_4/k_2}(\delta - B) \in k_2^{\times 2} \\ \sqrt{-\mathbf{N}_{k_4/k_2}(\delta - B)} & \mathbf{N}_{k_4/k_2}(\delta - B) \not \in k_2^{\times 2} \end{array} \right.$$

と採れば十分である。また、 $A \in k_4$ より、 $N_{k_{12}/k_6}(A) =$ $A^{q^6+1} = A^{q^2+1} = N_{k_4/k_2}(\delta - B)$ である。

$$F(x) := f_{\delta}(Ax + B) \tag{4}$$

と置く。 $F(\frac{\delta-B}{A}) = f_{\delta}(\delta) = 0, F(\frac{\delta^{q^4}-B}{A}) = f_{\delta}(\delta^{q^4}) = 0,$ $F(\frac{\delta^{q^8}-B}{\Lambda}) = f_{\delta}(\delta^{q^8}) = 0 \ \sharp \ \emptyset \ ,$

$$S_F = \left\{ \frac{\delta - B}{A}, \frac{\delta^{q^4} - B}{A}, \frac{\delta^{q^8} - B}{A} \right\}$$

を得る。また、 $\mathbf{N}_{k_{12}/k_6}(\frac{\delta-B}{A})=rac{\mathbf{N}_{k_4/k_2}(\delta-B)}{\mathbf{N}_{k_4/k_2}(\delta-B)}=1$ であるので、補題 4.3 より、 $S_F=S_F^{-q^2}$ を得る。以上と系 3.4より、次の命題を得る。

命題 4.5. E_{δ} と k_4 -同型な回文形式 E_N が存在する必要 十分条件は $d(\delta) \neq 0$ である。

さらに、 $d(\delta) = 0$ となる E_{δ} の特徴づけを考える。 $j(E_{\delta}) \in k_2$ とする。このとき、 $\delta = \eta\theta, \, (\eta \in k_4, \, \theta \in k_6)$ と書かれている。このため、 $\eta^{q^4} = \eta, \, \theta^{q^6} = \theta$ に注意すると、 $d(\delta) = d(\eta\theta) = \eta^{1+q^2}(\theta^{q^2+q^6} - \theta^{q^2+1} + \theta^{q^4+1} - \theta^{q^4+1})$ $\theta^{q^4+1} + \theta^{q^2+1} + \theta^{q^2+1}) = 0$ を得る。以下では、体 k の 標数が3でない場合について、次の命題を示す。

命題 **4.6.** $j(E_{\delta}) \in k_4 \backslash k_2$ のとき、 $d(\delta) \neq 0$ である。ま た、 E_{δ} と k_4 -同型な回文形式 E_N が存在する。

上で述べた議論と併せると、 $d(\delta)\,=\,0$ となる E_δ は $j(E_{\delta}) \in k_2$ と特徴付けられる。

$$t := -\frac{1}{3} \operatorname{Tr}_{k_{12}/k_4}(\delta), \ \Delta := \delta + t$$

と置く。

補題 4.7.

$$\operatorname{Tr}_{k_{12}/k_4}(\Delta) = \Delta + \Delta^{q^4} + \Delta^{q^8} = 0.$$

証明. Δ の定義より直ちに従う。

補題 4.8.

$$d(\delta) = d(\Delta).$$

証明. 補題 4.4 より直ちに従う。

補題 4.9.

$$d(\Delta) = 3(\Delta^{1+q^{10}} - \Delta^{q^4+q^6})$$

$$= 3(\Delta^{q^4+q^2} - \Delta^{q^8+q^{10}})$$

$$= 3(\Delta^{q^8+q^6} - \Delta^{1+q^2})$$

$$= -3(\Delta^{1+q^2} + \Delta^{1+q^6} + \Delta^{q^4+q^6})$$

証明. $d(\delta)$ は $(\Delta^{1+q^{10}} - \Delta^{q^4+q^6})$, $(\Delta^{q^4+q^2} - \Delta^{q^8+q^{10}})$,

補題 **4.10.** $d(\delta) = 0$ のとき、

$$\frac{\Delta}{\Delta + \Delta^{q^6}} = \frac{\Delta^{q^4}}{\Delta^{q^4} + \Delta^{q^{10}}} = \frac{\Delta^{q^8}}{\Delta^{q^8} + \Delta^{q^2}} \in k_4$$

証明. Δ^{q^6-1} \in k_4 をいえば十分である。補題 4.8 4.9

$$\begin{array}{lcl} \Delta^{q^6-1} - (\Delta^{q^6-1})^{q^4} & = & \frac{\Delta^{q^6+q^4} + \Delta(\Delta^{q^2} + \Delta^{q^6})}{\Delta^{q^4+1}} \\ & = & -\frac{d(\Delta)}{3\Delta^{q^4+1}} = -\frac{d(\delta)}{3\Delta^{q^4+1}} = 0 \end{array}$$

である。

命題 4.6 の証明. $d(\delta) = 0$ と仮定する。ここで、

$$\delta + t = \Delta = (\Delta + \Delta^{q^6}) \frac{\Delta}{\Delta + \Delta^{q^6}}$$

と書けば、 $\Delta + \Delta^{q^6} \in k_6$ であり、また、 補題 4.10 より $\frac{\Delta}{\Delta + \Delta^{q^6}} = \frac{\Delta^{q^4}}{\Delta^{q^4} + \Delta^{q^{10}}} = \frac{\Delta^{q^8}}{\Delta^{q^8} + \Delta^{q^2}} \in k_4$ である。

$$F(x) := f_{\delta}(\frac{\Delta}{\Delta + \Delta^{q^6}}x - t) \in k_4[x]$$

と置く。 $F(\Delta + \Delta^{q^6}) = f_{\delta}(\Delta - t) = f_{\delta}(\delta) = 0, F(\Delta^{q^4} + \Delta^{q^{10}}) = f_{\delta}(\Delta^{q^4} - t) = f_{\delta}(\delta^{q^4}) = 0, F(\Delta^{q^8} + \Delta^{q^2}) = 0$ $f_{\delta}(\Delta^{q^8}-t)=f_{\delta}(\delta^{q^8})=0$ より F の全ての根は k_6 に $J_{\delta}(\Delta^{*}-t)=J_{\delta}(0^{*})=0$ より F の主 いれば K_{6} に 入る。従って、F は $k_{4}\cap k_{6}=k_{2}$ 上の monic 多項式と k_{4} の元の積で書かれる。明らかに $E':y^{2}=F(x)$ は E_{δ} と k_{4} -同型であり、また、 $j(E')\in k_{2}$ である。よって、 $j(E_{\delta})\in k_{2}$ である。以上で、 $j(E_{\delta})\not\in k_{2}$ のとき $d(\delta)\not=0$ であることが示された。よって、これと命題 4.5 より、命 題 4.6 を得る。

以上の議論から明らかなように、標数が2,3でない体 k_4 上定義され、f が既約 (即ち $2 \nmid \#E(k_4)$) であり、且つ $j(E) \in k_4 \backslash k_2$ である E を用いた楕円曲線暗号の全てに Weil descent 攻撃が適用可能である。また、 k_4 の標数が 3の場合についても、多くの場合に Weil descent 攻撃が成 立することを実験により確認した。更に、 $j(E) \in k_2$ の場 合にも、適当な k_4 -isogeny によって E を $j(E') \in k_4 \backslash k_2$ である E' に写像することで、Weil descent 攻撃を適用 可能であると考えられる。

以下に、 $E \, e \, k_4$ -同型な回文形式 E_N を求めるアルゴ リズムを示す。

Algorithm 1 Finding a palindrome form

Input: $E/k_4 : y^2 = f(x)$ s.t. f is irreducible $/k_4$ Output: A palindrome form E_N/k_4 s.t. $E_N \cong E$

- 1: Find a root $\delta \in k_{12}$ of f
- 2: Compute $B = -\frac{1}{d(\delta)} \left(\delta^{q^8} (\delta^{q^2+1} \delta^{q^2+q^4}) + \delta(\delta^{q^4+q^6} \delta^{q^6+q^8}) + \delta^{q^4} (\delta^{q^8+q^{10}} \delta^{1+q^{10}}) \right) \in k_4$
- 3: Find A s.t. $N_{k_4/k_2}A = N_{k_{12}/k_6}(\delta B)$ 4: F(x) = f(Ax + B)
- 5: Find $r, \alpha', \beta' \in k_4$ s.t. $F(x) = r(\alpha' x^3 + \beta' x^2 + {\beta'}^{q^2} x +$
- 6: $\alpha = \alpha' r^{2q^2} / r$, $\beta = \beta' r^{q^2}$
- 7: $E_N : y^2 = \alpha x^3 + \beta x^2 + \beta^{q^2} x + \alpha^{q^2}$

4.2 f(x) が可約の場合

この節では、3次式 f(x) が可約のとき、楕円曲線 E/k_4 : $y^2 = f(x)$ と k_4 同型な回文形式が存在するか否かの問題

4.2.1 f(x) が 1 次式と既約 2 次式の積に分解する場合 補題 **4.11.** f(x) が 1 次式と 2 次式の積でかけていると き、 E/k_4 と k_4 -同型な回文形式は存在しない。

証明. E と k_4 -同型な回文形式 E'/k_4 : y^2 = F(x), $F(x) := \alpha x^3 + \beta x^2 + \beta^{q^2} x + \alpha^{q^2}$ があったと仮定し、矛 盾を導く。Eの定義式が1次式と2次式の積で書けるの で、 $E(k_4)\simeq \mathbb{Z}/2\mathbb{Z}\simeq E'(k_4)$ である。従って多項式 F(x)も k_4 内で 1 次式と 2 次式の積で書ける。従って $c\in k_4$, $\alpha, \delta \in k_8, \notin k_4$ を用いて $F(x) = \alpha(x-c)(x-\delta)(x-\delta^{q^4})$ と書かれる。補題 3.1 で示した回文形式の特性から δ^{-q^2} = δ^{q^4} または $\delta^{-q^2} = \delta$ が導き出される。 $\delta^{-q^2} = \delta^{q^4}$ とす ると $\delta^{q^2+q^4} = 1$ であり、その両辺を $q^6(q^2-1)$ 乗すると $\delta^{q^4-1}=\delta^{q^8(q^4-1)}=1$ を得る。よって $\delta\in k_4$ となり矛 盾である。一方、 $\delta^{-q^2} = \delta$ とすると $\delta^{q^2+1} = 1$ であり、 その両辺を q^2-1 乗すると $\delta^{q^4-1}=1$ を得る。よって $\delta \in k_4$ となりこちらも矛盾である。従って、補題が証明 された。

注意: Genus 2 の曲線 C/k_2 の Jacobian \mathbf{Jac}_C が k_4 上 定義された楕円曲線 $E \, E^{q^2}$ の直積と同型であるとき、 E は回文形式で書かれることを、中央大学の百瀬文之 教授に御指摘頂いた。このため、f(x) が 1 次式と既約 2 次式の積でかけているとき、genus 2 の曲線 C/k_2 で、 $\mathbf{Jac}_C \simeq E \times E^{q^2}$ を満たすものが存在しないことがわ

4.2.2 f(x) が 1 次式の積に分解する場合

命題 4.12. f(x) が一次式の積に分解するとき、楕円曲 線 E/k_4 と k_4 -同型な回文形式 E_N が存在する。

このような楕円曲線は Legendre form またはその2次 twist と k_4 -同型なので、定義式が

$$y^2 = rx(x-1)(x-c), c \in k_4 \setminus \{0,1\}, r \in k_4^{\times}$$

の形で書かれるとして一般性を失わない。 f(x) = rx(x - x)1)(x-c) と置く。以下では、2 つの場合に場合分けする ことによって、それぞれの場合に

$$S_{f(Ax+B)} = S_{f(Ax+B)}^{-q^2}$$

となる $A(\neq 0), B \in k_4$ があることを示す。これによっ て、系 3.4 より、命題 4.12 の証明が完成する。

補題 **4.13.** 方程式系 $N_{k_4/k_2}(B) = N_{k_4/k_2}(1+B) =$ $N_{k_4/k_2}(c+B)$ は解

$$B = \frac{1}{c - c^{q^2}} (c + c^{q^2 + 1})$$

を持つ。

証明. 与えられた方程式系を

$$B^{1+q^2} = (1+B)(1+B^{q^2}) = (c+B)(c^{q^2}+B^{q^2})$$

と書くと、ここから直ちに線型方程式系

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 \\ c^{q^2} & c \end{bmatrix} \begin{bmatrix} B \\ B^{q^2} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -1 \\ c^{q^2+1} \end{bmatrix}$$

を得る。ここで、 $c \notin k_2$ なので、 $c - c^{q^2} \neq 0$ であり、この方程式系は与えられた解 B を持つ。

命題 4.12 の証明.

 $(c \in k_4 \setminus k_2)$ の場合) 補題 4.13 で与えられた B を用いて、

$$F(x) := f(Bx - B)$$

と置く。すると、F(1) = f(0) = 0, $F(\frac{1+B}{B}) = f(1) = 0$, $F(\frac{c+B}{B})=f(c)=0$ から、 $S_F=\{1, \frac{1+ar{B}}{B}, \frac{c+B}{B}\}$ を得る。 また、補題 4.13 より、

$$N_{k_4/k_2}(1) = N_{k_4/k_2}\left(\frac{1+B}{B}\right) = N_{k_4/k_2}\left(\frac{c+B}{B}\right) = 1$$

である。 $\mathrm{N}_{k_4/k_2}(x)=x^{q^2+1}$ に注意すると、 $S_F=S_F^{-q^2}$ がわかる。

 $(c \in k_2 \setminus \{0,1\}$ の場合) $c \neq -1$ とし、

$$F(x) := f\left(-\frac{c}{1+c}x + \frac{c}{1+c}\right)$$

と置くと、F(1) = f(0) = 1, $F(-\frac{1}{c}) = f(1) = 0$, F(-c) = f(c) = 0 より、 $S_F = \{1, -\frac{1}{c}, -c\}$ を得る。 また、 $c^{q^2} = c$ より $(-\frac{1}{c})^{-q^2} = -c$, $S_F = S_F^{-q^2}$ がわかる。 次に、c=-1とし、

$$F(x) := f(-\frac{2}{3}x - \frac{1}{3})$$

と置くと、 $F(-\frac{1}{2}) = f(0) = 1$, F(-2) = f(1) = 0, $F(1) = f(-1) = 0 \text{ L b}, S_F = \{1, -\frac{1}{2}, -2\}, S_F = S_F^{-q^2}$ がわかる。

この場合にも既約の場合と同様にEと k_4 -同型な回文 形式 E_N を求めるアルゴリズムが上の議論より得られる。

注意: 楕円曲線 $E/k_4: y^2=f(x)$ を定義する 3 次式 $f(x)\in k_4[x]$ が既約多項式で与えられたとき、式 1 で与 えられる genus 2 の曲線 $C/k_2: y^2 = g(x)$ を定義する 6 次式 $g(x) \in k_2[x]$ は一次因子を持たないことが証明でき る。一方、楕円曲線 E/k_4 の定義式 f(x) が 3 つの 1 次 式の積で与えられたとき、半数以上のEに対し C/k_2 を 定義する6次式 $g(x) \in k_2[x]$ が一次因子を持つことを、 数値実験により確認した。g(x) が一次因子を持つとき、 Cと k_2 -同型で $C':y^2=\operatorname{monic} 5$ 次多項式 型の曲線が 存在する。従って、 $E(k_4)$ 上の DLP を $\mathbf{Jac}_{C'}(k_2)$ 上の DLP に帰着可能である。この DLP は genus $8 O C_{ab}$ 曲 線の Jacobian 群の DLP に帰着され、Weil descent 攻撃 が成立することが既に知られている [3]。また、[12] に よって、これを $O(q^{30/17})$ の計算量で解くことが可能で ある。

Algorithm 2 A Weil descent attack against ECDLP over the quartic extension of a finite field

Input: E/k_4 : $y^2 = f(x)$, $P, Q \in E(k_4)$ Output: $m \in \mathbb{Z}$ s.t. Q = [m]P

- 1: if f has only one linear factor then
- Compute m by a square-root method and terminate
- 3: Compute E_N from E according to §4 4: Compute $P_N, Q_N \in E_N(k_4)$ w.r.t P, Q according to §2 5: Compute C from E_N according to §2
- 6: Compute $P_J, Q_J \in \mathbf{Jac}_C(k_2)$ w.r.t P_N, Q_N according to
- 7: Compute a C_{ab} curve C_S over k from C according to [3]
- Compute $P_S, Q_S \in \mathbf{Jac}_{C_S}(k_2)$ w.r.t P_J, Q_J according to [3] or [4]
- 9: Compute m s.t. $Q_S = [r]P_S$ by Gaudry's variant and terminate

アルゴリズムと例

以上をまとめ、以下のアルゴリズムと例を得る。

例 標数 $p = 2^{40} - 2^{35} - 1$ の素体 $k = \mathbb{F}_p$ 上、既約 式 $w_2^2 + 352619714346 = 0$ で定義された 2 次拡大体を $k_2 = \mathbb{F}_p(w_2)$ 、さらに k_2 上既約式 $w_4^2 + 702753204573w_2 +$ 465976829831 = 0 で定義された 2 次拡大体を k_4 = $k_2(w_4)$ と書く。ここでは、160-bit 素位数

 $\#E(k_4) = 1287200406650928609777376029597716043015507861907$ を持つ楕円曲線

$$E/k_4 : y^2 = f(x)$$

$$= x^3 + ((773569929047w_2 + 698785454132)w_4 + 892468792697w_2 + 773390597884)x + (245022657483w_2 + 657619174138)w_4 + 721187940068w_2 + 865450731541$$

から、論文に従い C/k_2 を求め、また、 $E(k_4)$ 上の

 $P = (1, P_y) \in E(k_4)$ $Q = [m]P = (Q_x, Q_y)$

 $(448960196430w_2 + 540742096931)w_4$ $+521019129313w_2 + 684726004416$

 $(554052113845w_2 + 305126934156)w_4$ $+227302711986w_2+315595177192$

 $(636988126233w_2 + 293526808818)w_4$ $+683215412630w_2 + 342318641365$

に関する離散対数

m = 1136212832812263713922495338677372159497975438102

が $\mathbf{Jac}_C(k_2)$ で保存されることを見る。

以降では、 \mathbf{Jac}_C の元は $\mathrm{Mumford}$ 表現を用いて表現さ

れていることに注意されたい。 $\delta \in k_{12}$ を f の根とする。このとき、補題 4.4 から $N_{k_{12}/k_6}(\delta-B) \in k_2$ を満足する B が

> $B = (101648944861w_2 + 120556554953)w_4$ $+583174529096w_2 + 817810031436$

と求まる。ここで、

 $N_{k_{12}/k_6}(\delta - B) = 253347179597w_2 + 921896027794$

である。また、 $N_{k_4/k_2}A = N_{k_{12}/k_6}(\delta - B)$ を満足する A

 $A = (45957271749w_2 + 782860143746)w_4$

と計算される。以上から式 (4) で定義された F が以下で得られる。

 $\begin{array}{lcl} F(x) & = & f(Ax+B) = f_3x^3 + f_2x^2 + f_1x + f_0 \\ f_0 & = & (421959795543w_2 + 963459810790)w_4 \\ & & + 160664071863w_2 + 584860541020 \\ f_1 & = & (362452213480w_2 + 267260686737)w_4 \\ & & + 236832125718w_2 + 195395175747 \\ f_2 & = & (485197838509w_2 + 311648591036)w_4 \\ & & + 189134940001w_2 + 22525966308 \\ f_3 & = & (199493764869w_2 + 334874746536)w_4 \end{array}$

この F は $S_F = S_F^{-p^2}$ を満足する。 $f_0/f_3 = \eta + \theta w_4$, $(\eta, \theta \in k_2)$ と置く。 $S_F = S_F^{-p^2}$ より $N_{k_4/k_2}(\eta + \theta w_4) = \eta^2 - \theta^2 w_4^2 = 1$ が成り立つ。また、

 $\begin{array}{rcl} \alpha_1 & = & -\theta w_4^2 + (\eta - 1)w_4 \\ & = & (129199088229w_2 + 591281372544)w_4 \\ & & + 361658692699w_2 + 870974870617 \end{array}$

と置くと、 $\alpha_1^{p^2}/\alpha_1 = \eta + \theta w_4$ が成り立ち、従って、

 $r = f_3/\alpha_1$ = $(65304165587w_2 + 784860577952)w_4$ + $432829062269w_2 + 897714516139$ $g_1 = f_2/r$

 $\beta_1 = f_2/r$ = (936494890610 w_2 + 111201003029) w_4 +972810577860 w_2 + 408884372077

と順に置くと、 $F(x) = r(\alpha_1 x^3 + \beta_1 x^2 + \beta_1^{q^2} x + \alpha_1^{q^2})$ を得る。この F から補題 3.2 を用いて回文形式

 $E_N: y^2 = \alpha x^3 + \beta x^2 + \beta^{q^2} x + \alpha^{q^2}$ $\alpha = (466343339604w_2 + 161750065456)w_4 + 4183637413w_2 + 140045024888$ $\beta = (702699675927w_2 + 797891202670)w_4 + 236832125718w_2 + 195395175747$

を得る。また、P, Q は E から E_N への写像 $[x,y] \rightarrow [u^2(x-B)/A,-uy], <math>(u=r^{(-p^2+1)/2})$ でそれぞれ

に写される。この P_N , Q_N が $Q_N = [m]P_N$ を満足することは、簡単に確認される。

上記 α , β を用いて、式 (1) で定義された genus 2 の超精円曲線 C が下式で直ちに与えられる。

$$C: y^{2} = \alpha(x - w_{4})^{6} + \beta(x - w_{4})^{4}(x - w_{4}^{q^{2}})^{2} + \beta^{q^{2}}(x - w_{4})^{2}(x - w_{4}^{q^{2}})^{4} + \alpha^{q^{2}}(x - w_{4}^{q^{2}})^{6} \in k_{2}[x]$$

また、 P_N , Q_N は式 (2) で与えられた h を用いて以下のように $\mathbf{Jac}_C(k_4)$ に写される。

$$\begin{array}{lcl} h(P_N) & = & (\nu_P(x), \omega_P(x)) \in \mathbf{Jac}_C(k_4), \\ h(Q_N) & = & (\nu_O(x), \omega_O(x)) \in \mathbf{Jac}_C(k_4) \end{array}$$

ここで、

 $\nu_P = x^2 + ((765281714270w_2 + 155009478785)w_4 + 107776055490w_2 + 120797279935)x + 362398684834w_2 + 599175059576,$

 $\begin{array}{rcl} \omega_P & = & ((528286298588w_2 + 1012295684893)w_4 \\ & & + 467771408273w_2 + 361856605123)x \\ & & + (635420074360w_2 + 932405568036)w_4 \\ & & + 61690796195w_2 + 987490679453, \\ \nu_Q & = & x^2 + ((320197624936w_2 + 423097463820)w_4 \\ & & + 188194602926w_2 + 708719777488)x \\ & & + 362398684834w_2 + 599175059576, \\ \omega_Q & = & ((906341208601w_2 + 506741645177)w_4 \\ & & + 706483696179w_2 + 1021648490723)x \\ & & + (622451845238w_2 + 498339241990)w_4 \\ & & + 786508327564w_2 + 19689717291 \\ \end{array}$

である。これらを式 (3) で与えられた T によって $\mathbf{Jac}_C(k_2)$ に写像し、

$$\begin{array}{lcl} P_J = \mathrm{T} \circ h(P_N) & = & (\nu_{P_J}(x), \omega_{P_J}(x)) \in \mathbf{Jac}_C(k_2), \\ Q_J = \mathrm{T} \circ h(Q_N) & = & (\nu_{Q_J}(x), \omega_{Q_J}(x)) \in \mathbf{Jac}_C(k_2) \end{array}$$

を得る。ここで、

 $\begin{array}{lll} \nu_{P_J} & = & x^2 + (530325203389w_2 + 52918280646)x \\ & & + 799424110003w_2 + 985712352828, \\ \omega_{P_J} & = & (687709924521w_2 + 726803053772)x \\ & & + 207266484953w_2 + 557513628060, \\ \nu_{Q_J} & = & x^2 + (202922060979w_2 + 200883060101)x \\ & & + 674539377451w_2 + 936808994813, \\ \omega_{Q_J} & = & (979403069297w_2 + 315201256271)x \\ & & + 613304483883w_2 + 70549896070 \end{array}$

である。この P_J , Q_J に対し、 $Q_J = [m]P_J$ の成立を確認した。更に、これらの P_J , Q_J は k 上の genus 9 の C_{ab} 曲線の Jacobian 群に埋め込まれる。これについては、[4, 例 2] を参照されたい。尚、本例の作成には Magma を使用した。

参考文献

- [1] S. Arita, Gaudry's variant against C_{ab} curves, IEICE Trans. Found., E83-A (2000), 1809-1814.
- [2] S. Arita, Weil descent of elliptic curves over finite fields of characteristic three, ASIACRYPT 2000, LNCS 1976, pp.248-258, Kyoto, 2000.
- [3] 有田正剛、偶数次拡大体上の種数 2 超楕円曲線に対する Weil descent attack について, Technical Report of IEICE, Vol.102, No.323, pp.39-46, 2002/9.
- [4] 有田正剛、4 次拡大体上の楕円曲線暗号に対する Weil descent attack について II, Proc. of SCIS2004, IEICE Japan, 2004.
- [5] C. Diem, The GHS-attack in odd characteristic, preprint, 2001. Available from http://www.exp-math.uni-essen.de/ diem/english.html.
- [6] G.Frey, How to disguise an elliptic curve, Talk at Waterloo workshop on the ECDLP, http://cacr.math.uwaterloo.ca/ conferences/1998/ecc98/slides.html, 1998.
- [7] S.D.Galbraith, Weil Descent of Jacobians, preprint at the University of Bristol, 2000.
- [8] P.Gaudry, An algorithm for solving the discrete logarithm problem on hyperelliptic curves, EUROCRYPT 2000, Springer-Verlag LNCS 1807, 2000, 19-34.
- [9] P.Gaudry, F.Hess, and N.P.Smart, Constructive and destructive facets of Weil descent on elliptic curves, to apper in J. Cryptology.
- [10] D. Mumford, Tata lectures on theta II, Progress in Mathematics, no. 43, Birkhäuser, 1984.
- [11] S. Paulus and A. Stein, Computing real and imaginary arithmetics for divisor class groups of hyperelliptic curves, ANTS-III, LNCS 1423, Springer-Verlag, 1998, pp. 576–591.
- [12] N. Thériault, Index calculus attack for hyperelliptic curves of small genus, ASIACRYPT2003, LNCS 2894, Springer-Verlag, 2003, pp. 75–92.
- [13] J.W.S Cassels, E.V. Flynn, Prolegomena to a Middlebrow Arithmetic of Curves of Genus 2, Cambridge 1996.