

複素数体 \mathbf{C} 上の楕円曲線

$$E : y^2 = x^3 + Ax + B,$$

$$A, B \in \mathbf{C}, \quad x^3 + Ax + B = 0 \text{ 重解なし}$$

$$E(\mathbf{C}) := \{(x, y) \in E \mid x, y \in \mathbf{C}\}.$$

多様体としての楕円曲線

$$E_\tau \cong \mathbf{C}/(\mathbf{Z} + \mathbf{Z}\tau), \quad \tau \in \mathfrak{H}$$

$$\mathfrak{H} := \{a + bi \in \mathbf{C} \mid a, b \in \mathbf{R}, b > 0\},$$

複素上半平面.

$$\forall E, \exists \tau \text{ s.t. } E(\mathbf{C}) \cong E_\tau.$$

$$E_\tau \cong E_{\tau'} \iff \tau' = \frac{a\tau + b}{c\tau + d}$$

$$\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \in \mathrm{SL}_2(\mathbf{Z}).$$

$$\mathrm{SL}_2(\mathbf{Z}) = \left\{ \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \mid \begin{array}{l} a, b, c, d \in \mathbf{Z}, \\ ad - bc = 1 \end{array} \right\}.$$

$$\{\text{楕円曲線 } E \text{ の同型類}\} \xrightarrow{1:1} \mathrm{SL}_2(\mathbf{Z}) \backslash \mathfrak{H}.$$

$$\mathfrak{H}^* := \mathfrak{H} \cup \mathbf{Q} \cup \{i\infty\}.$$

$$X(1)(\mathbf{C}) \cong \mathrm{SL}_2(\mathbf{Z}) \backslash \mathfrak{H}^*.$$

となる代数曲線 $X(1)$ が存在する。

これを (レベル 1 の) モジュラー曲線という。

Level structure 付の楕円曲線

$$E[N] \cong (\mathbf{Z}/N\mathbf{Z}) \oplus (\mathbf{Z}/N\mathbf{Z}).$$

E : 楕円曲線,

C : E の位数 N の巡回部分群

組 (E, C) の同型類を考える。

$$\Gamma_0(N) := \left\{ \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \in \mathrm{SL}_2(\mathbf{Z}) \mid c \equiv N \right\}.$$

$$X_0(N)(\mathbf{C}) \cong \Gamma_0(N) \backslash \mathfrak{H}^*.$$

定理 (G. Shimura) $X_0(N)(\mathbb{C})$ は、 \mathbb{Q} 上のモデル $X_0(N)$ を持つ。
つまり、

- $X_0(N)$ は、 \mathbb{Q} 係数の定義方程式を持つ
- K/\mathbb{Q} を体の拡大とすると、
 $X_0(N)(K) \cong \{(E, C)_{/K} \text{の同型類}\},$
 $(E, C)_{/K}$ は E, C が K 上定義されている

p :素数、 $p \nmid N$ ならば

- $\tilde{X}_0(N) := X_0(N) \bmod p$ は、非特異曲線。
- K/\mathbb{F}_p は標数 p の有限体の拡大。
 $\tilde{X}_0(N)(K) \cong \{(E, C)_{/K} \text{の同型類}\},$
 $(E, C)_{/K}$ は E, C が K 上定義されている

正則微分形式

C : 代数曲線

$U \subset C$: 開集合

s, t : U 上の正則関数

1. $d(s + t) = ds + dt$

2. $d(ks) = kds$, k :定数

3. $d(st) = sdt + tds$

これを貼り合わせたものを

Ω_C^1 : 正則微分形式のなす層

という。

$$S_2(\Gamma_0(N)) \otimes \mathbf{C} \cong H^0(X_0(N), \Omega_{X_0(N)}^1).$$

これにより、正則微分形式の話が重さ 2 の cusp form の話に翻訳できる。

標準写像

C : 代数曲線.

g : C の種数.

$\omega_1, \omega_2, \dots, \omega_g \in H^0(C, \Omega_C^1)$ を基底とする.

$$\begin{aligned}\varphi : C &\longrightarrow \mathbf{P}^{g-1} \\ z &\longmapsto (\omega_1, \omega_2, \dots, \omega_g)\end{aligned}$$

を標準写像という。

C が超楕円曲線のとき $\varphi : C \xrightarrow{2:1} \text{Im}\varphi \cong \mathbf{P}^1$

C が非超楕円曲線のとき $C \cong \text{Im}\varphi$.

非超楕円曲線のときの $\text{Im}\varphi$ を、標準曲線という。

$X_0(N)$ の定義方程式

種数 $g = 0, 1$ の場合は昔から知られている。
よって、種数 $g \geq 2$ を扱う。

$X_0(N)$ の方程式としては、モジュラー方程式と呼ばれる非常に数論的性質のよい方程式が知られている。

モジュラー方程式の欠点

係数と次数が非常に大きく、数値計算をするのが難しい。

この講演で求める定義方程式の形

超楕円的のときは、

$$y^2 = f(x), f(x) \in \mathbf{Q}[x], \deg f(x) = 2g + 2.$$

非超楕円的のときは、

いくつかの2次と3次の超曲面の共通部分

どちらの係数の大きさも非常に小さい。

$X_0(N)$ が超楕円曲線するとき

定理 (Ogg) 超楕円的 $X_0(N)$ となる N は次の 19 個

$$g = 2; N = 22, 23, 26, 28, 29, 31, 37, 50$$

$$g = 3; N = 30, 33, 35, 39, 40, 41, 48$$

$$g = 4; N = 47$$

$$g = 5; N = 46, 59$$

$$g = 6; N = 71.$$

$X_0(N)$ は次のような形の方程式になる。

$$y^2 = f(x) , f(x) \in \mathbf{Q}[x] , \deg f(x) = 2g + 2.$$

定義方程式を求めるアルゴリズム (村林の方法の一般化)

$f_1, \dots, f_g \in S^2(N)$ を基底とすると、それらの線形結合によって

$$\begin{cases} g_1(z) = q^g + s_{1,g+1}q^{g+1} + \dots + s_{1,3g+3}q^{3g+3} + \dots \\ g_2(z) = q^{g-1} + s_{2,g}q^g + \dots + s_{2,3g+2}q^{3g+2} + \dots \\ \vdots \\ g_g(z) = q + s_{g,2}q^2 + \dots \end{cases}$$

という形の基底が取れる。 $(q = e^{2\pi iz})$.

$$\begin{cases} x := \frac{g_2}{g_1} \\ y := \frac{q}{g_1} \frac{dx}{dq} \end{cases}$$

$$\begin{cases} y^2 = q^{-(2g+2)} + \dots \\ x = q^{-1} + \dots \end{cases}$$

$X_0(N)$ の定義方程式の係数 a_1, a_2, \dots は次のように帰納的に求まる。

$$\begin{cases} y^2 - x^{2g+2} = a_1 q^{-2g+1} + \dots \\ y^2 - x^{2g+2} - a_1 x^{2g+1} = a_2 q^{-2g} + \dots \\ \dots \end{cases}$$

よって定義方程式は、

$$y^2 = x^{2g+2} + a_1x^{2g+1} + \dots + a_{2g+2}.$$

となる。

注 1 定義方程式を求めるために必要な係数は、

$$\{s_{1,g+1}, \dots, s_{1,3g+3}, s_{2,g}, \dots, s_{2,3g+2}\}.$$

Input:

$$\begin{cases} f_1(z) = a_{1,1}q + a_{1,2}q^2 + \dots + a_{1,3g+3}q^{3g+3} + \dots \\ f_2(z) = a_{2,1}q + a_{2,2}q^2 + \dots + a_{2,3g+3}q^{3g+3} + \dots \\ \vdots \\ f_g(z) = a_{g,1}q + a_{g,2}q^2 + \dots + a_{g,3g+3}q^{3g+3} + \dots \end{cases}$$

Output:

$$y^2 = x^{2g+2} + a_1x^{2g+1} + \dots + a_{2g+2}.$$

$(X_0(46), g = 5)$

f_1	$q - q^3 - q^4 - 2q^6 + 2q^7 - q^8 + 2q^9 + 2q^{10} - 4q^{11} + 3q^{12} + 3q^{13} + 2q^{14} - 4q^{15} + 2q^{17} + \dots$
f_2	$q^2 - 2q^3 - q^4 + 2q^5 + q^6 + 2q^7 - 2q^8 - 2q^{10} - 2q^{11} + q^{12} + 2q^{15} + \dots$
f_3	$q^2 - q^6 - q^8 - 2q^{12} + 2q^{14} - q^{16} + 2q^{18} + \dots$
f_4	$q^4 - 2q^6 - q^8 + 2q^{10} + q^{12} + 2q^{14} - 2q^{16} - 2q^{20} + \dots$
f_5	$q - q^2 + q^4 + 4q^5 - 4q^7 - q^8 - 3q^9 - 4q^{10} + 2q^{11} - 2q^{13} + 4q^{14} + q^{16} - 2q^{17} + \dots$
g_1	$q^5 + q^6 - q^7 - q^9 - 2q^{10} + q^{11} - q^{12} - q^{13} + q^{15} + q^{16} - q^{17} + \dots$
g_2	$q^4 - 2q^6 - q^8 + 2q^{10} + q^{12} + 2q^{14} - 2q^{16} - 2q^{20} + \dots$
x	$q^{-1} - 1 - q^2 + q^3 - q^4 + q^5 - q^6 + 2q^7 - 2q^8 + 2q^9 - 2q^{10} + 3q^{11} - 3q^{12} + \dots$
y	$-q^{-6} + q^{-5} - 2q^{-4} + q^{-3} - q^{-2} - 3q^{-1} + 8 - 22q + 47q^2 - 92q^3 + 160q^4 - 275q^5 + 459q^6 - \dots$

$X_0(46)$:

$$y^2 = x^{12} - 2x^{11} + 5x^{10} + 6x^9 - 26x^8 + 84x^7 - 113x^6 + 134x^5 - 64x^4 + 26x^3 + 12x^2 + 8x - 7$$

$X_0(N)$ が非超楕円曲線のとき

定理 (Petri) C を種数 $g(\geq 4)$ の標準曲線とする。すると、 C は次のように表される。

(i) C が非特異平面5次曲線、または C から \mathbf{P}^1 への3次の写像が存在するとき。

いくつかの2次超曲面と、少なくとも一つの3次超曲面の共通部分になる。

(ii) (i)以外のとき。

いくつかの2次超曲面の共通部分になる。

定義方程式を求めるアルゴリズム

$f_1, \dots, f_g \in \mathbf{S}^2(N)$ を基底とする

$f_i f_j, (1 \leq i, j \leq g),$

$f_i f_j f_k, (1 \leq i, j, k \leq g)$ を考える。

● 2次の関係式

$$\#\{2\text{次の単項式}\} = {}_g H_2,$$

線形独立な2次の単項式の個数

$$= (2 \times 2 - 1)(g - 1)$$

よって、2の関係式の数は、

$${}_g H_2 - (2 \times 2 - 1)(g - 1) = (g - 2)(g - 3)/2$$

これらの関係式を

$$P_1(f_1, \dots, f_g) = 0,$$

⋮

$$P_{(g-2)(g-3)/2}(f_1, \dots, f_g) = 0.$$

とする。

- 3次の関係式

3次の関係式の個数

$= \#\{3\text{次の単項式}\}$

– 線形独立な3次の単項式の個数

– $\{2\text{次の関係式から得られる3次の関係式のランク}\}$.

2次の関係式から得られる3次の関係式のランクは、

$\langle x_i P_j(x_1, \dots, x_g) \rangle$ のランク

$$1 \leq i \leq g, 1 \leq j \leq (g-2)(g-3)/2$$

これを種数 $g = 3, 4, 5, 6$ の $X_0(N)$ に適用する。

- $g = 3$

2次と3次の関係式はない。

4次の関係式の個数を計算すると、

$${}_3H_4 - (2 \times 4 - 1)(3 - 1) = 1.$$

$X_0(N)$ の定義方程式は、この4次式。

- $g = 4$

2次と3次の関係式が1個ずつ。

- $g = 5$

2次の関係式が3個。(計算してみると、3次の関係式は出てこない)

- $g = 6$

2次の関係式が6個。(計算してみると、3次の関係式は出てこない)

注 2 $g \geq 7$ の場合も、全く同じ方法で計算できる。

また、 $g \geq 5$ の全ての $X_0(N)$ で3次の関係式は出てこない。[長谷川-志村]

定義方程式の一例

($g = 3$, 非超橢圓的)

$$X_0(64) : x^4 + y^4 - z^4 = 0$$

($g = 4$, 非超橢圓的)

$$X_0(81) : \begin{cases} xy - w^2 = 0 \\ x^3 + 27y^3 - z^3 + 9xyw = 0 \end{cases}$$

($g = 5$, 非超橢圓的)

$X_0(42) :$

$$\begin{cases} 2x^2 + 6xy + 4zw - zu + 2wu - u^2 = 0 \\ -x^2 + 9y^2 + zu - 2wu = 0 \\ 4x^2 + 3z^2 + 20zw + 12w^2 - 2zu + 4wu - 5 \end{cases}$$

$X_0(N)$ の間の被覆写像

N が M を割るとき、 $X_0(M)$ から $X_0(N)$ への自然な被覆写像がある。この被覆写像を既に求めた定義方程式に関して求めよう。これは $X_0(M)$ と $X_0(N)$ が超楕円的かどうかで三つの場合に分かれる。

- $X_0(M)$ と $X_0(N)$ が超楕円的なとき。
これは、 $M = 46$, $N = 23$ の場合のみ。

$X_0(46)$:

$$y^2 = (x^3 - 2x^2 + 3x - 1)$$

$$\times (x^3 + x^2 - x + 7)$$

$$\times (x^6 - x^5 + 4x^4 - x^3 + 2x^2 + 2x + 1)$$

$X_0(23) :$

$$y^2 = (x^3 - x + 1)(x^3 - 8x^2 + 3x - 7)$$

$(x, y) \mapsto$

$$\left(\frac{x^3 - x^2 + 2x}{x - 1}, \frac{y(x^3 - 2x^2 + x - 1)}{(x - 1)^3} \right)$$

- $X_0(M)$ と $X_0(N)$ 共に非超楕円的のとき $S_2(\Gamma_0(M))$ の基底 $\{f_1, \dots, f_{g_n}, \dots, f_{g_m}\}$ を $\{f_1, \dots, f_{g_n}\}$ が $S_2(\Gamma_0(N))$ の基底になるようにとる。

(x_i) を $\{f_i\}$ に対応する座標とすると、

$$X_0(M) \longrightarrow X_0(N)$$

$$(x_1, \dots, x_{g_n}, \dots, x_{g_m}) \mapsto (x_1, \dots, x_{g_n})$$

は被覆写像になる。

- $X_0(M)$ が非超楕円的、 $X_0(N)$ は超楕円的のとき (例のみ)

$X_0(22)$:

$$y^2 = x^6 + 6x^5 + 11x^4 + 24x^3 + 11x^2 + 18x - 7$$

$X_0(44)$

$$\begin{cases} x^2 + 8y^2 + 16z^2 - w^2 + 4xy + 4xz \\ + 16yz = 0 \\ y^3 + 16yz^2 + 8y^2z + 16z^3 - zw^2 = 0 \end{cases}$$

$X_0(44) \longrightarrow X_0(22)$

$$\begin{aligned} (x, y, z, w) &\longmapsto (xy^2, xw(x+4y+8z), y^3) \\ &= (y^2, w(x+4y+8z), z(x+4y+4z)). \end{aligned}$$