

# $A^3$ 内のパラメータ表示される曲線について

早稲田大学基幹理工学部数学科  
1W070188-3 國時奈央

February 7, 2011

## 卒業論文の主な問題

$k$ ; 代数閉体

曲線  $Y = \{(t^l, t^m, t^n); t \in k\}$  のイデアル  $I(Y)$  は?

$Y = \{(t, t^2, t^3); t \in k\}$  では  $I(Y) = \langle x^2 - y, x^3 - z \rangle$

$Y = \{(t^3, t^4, t^5); t \in k\}$  のイデアルは同様には求められない。

いくつかの一般化についての結果が出た。

## イデアル $I(Y)$ の定義

$k[x, y, z]$  のイデアルで,  $Y$  上で消えている

( $Y$  のどの点を代入しても 0 になっている)

元たちをすべて集めたもの.

## 一般化の方法

$$Y = \{(t, t^2, t^3); t \in k\} \text{ では } I(Y) = \langle x^2 - y, x^3 - z \rangle$$

$$\rightarrow Y = \{(t, t^m, t^n); t \in k\}$$

$$\rightarrow Y = \{(t^m, t^n, t^{m+n}); t \in k\}$$

$$\rightarrow Y = \{(t^n, t^{n+1}, t^{n+2}); t \in k\}$$

定理 1

$(m, n) = 1$  なる整数  $m, n$  によって  
 $Y = \{(t, t^m, t^n); t \in k\}$  とあらわせる場合

$\Rightarrow I(Y) = \langle x^m - y, x^n - z \rangle$  となる.

定理 2

$(m, n) = 1$  なる整数  $m, n$  によって  
 $Y = \{(t^m, t^n, t^{m+n}); t \in k\}$  とあらわせる場合

$\Rightarrow I(Y) = \langle xy - z, x^n - y^m \rangle$  となる.

## 定理 2 の略証

$I = \langle xy - z, x^n - y^m \rangle$  とする.  $I \supseteq I(Y)$  のみ示せばよい.

$I(Y) \ni f(x, y, z)$  を  $z$  についての多項式とみて, これを  $xy - z$  で割る.

$$f(x, y, z) = (xy - z)f_1(x, y, z) + f_2(x, y)$$

ここで,  $f_2(x, y)$  は任意の  $t \in k$  と整数  $m, n$  に対して  $f_2(t^m, t^n) = 0$  であるから, 下記の Lemma を用いることによって,  $f_3(x, y)$  があって,

$$f_2(x, y) = (x^n - y^m)f_3(x, y)$$

とかけることがわかる. よって, 示せた.

## Lemma

$k$  を代数閉体とする. ある  $f(x, y) \in k[x, y]$  について,  
 $n, m \in \mathbf{Z}_{>0}$ ,  $n < m$ ,  $(n, m) = 1$  s.t.

$$f(t^n, t^m) = 0 \quad (\forall t \in k)$$

$$g(x, y) \in k[x, y] \quad \text{s.t.} \quad f(x, y) = (x^m - y^n)g(x, y)$$

## Lemma の証明

$f(x, y)$  を  $y$  の多項式とみて,  $x^m - y^n$  でわる.

すると, ある  $g(x)$  と  $f_1(x), f_2(x), \dots, f_n(x)$  があって,

$$f(x, y) = (x^m - y^n)g(x, y) + y^{n-1}f_1(x) + y^{n-2}f_2(x) + \dots + f_n(x)$$

よって, これに代入して, これが  $I(Y)$  の元であるから,

$$0 = f(t^n, t^m) = t^{m(n-1)}f_1(t^n) + t^{m((n-2))}f_2(t^n) + \dots + f_n(t^n)$$

ここで,  $f_i = \sum_j \alpha_{ij}x^j$  とおく. さらに,  $g(T)$  を,

$$g(T) := T^{m(n-1)}f_1(T^n) + T^{m((n-2))}f_2(T^n) + \dots + f_n(T^n)$$

で定義する. すると,

$$g(T) = \sum_j \alpha_{1j}T^{m(n-1)+jn} + \dots + \sum_j \alpha_{nj}T^{nj}$$

となる. ここで,

$$\exists i_0, \exists i_1, \exists j_0, \exists j_1 \quad s.t.$$

$$1 \leq i_0 \leq i_1 \leq n,$$

$$m(n - i_0) + nj_0 = m(n - i_1) + nj_1$$

とすると,

$$-mi_0 + nj_0 = -mi_1 + nj_1$$

$$n(j_0 - j_1) = m(i_0 - i_1)$$

ここで,  $(m, n) = 1$  より,

$$n | i_0 - i_1$$

ここで, 条件より,  $0 \leq i_0 - i_1 \leq n - 1$  となる.

したがって,  $i_0 - i_1 = 0$  がわかる.

これより,  $i_0 = i_1, j_0 = j_1$  が成り立つ.  
したがって, ここで

$$g(T) := \sum_l c_l T^l$$

とすると,  
 $l \in \mathbb{Z}_{>0}$  に対して,

$$\exists! i, \exists! j \quad \text{s.t.} \quad l = m(n - i) + nj \quad \text{or} \quad c_l = 0$$

$g(T)$  は  $\#k = \infty$  である任意の  $t \in k$  に対して  $g(t) = 0$  であることから,  
任意の  $l$  に対して,  $c_l = 0$   
したがって, 任意の  $i, j$  に対して,

$$\alpha_{ij} = 0$$

以上より示せた.

### 定理 3

ある整数  $n$  によって

$Y = \{(t^n, t^{n+1}, t^{n+2}); t \in k\}$  とあらわせる場合

$n$  が偶数の場合は,  $n = 2n_0$  と書くと,

$$\Rightarrow I(Y) = \langle zx - y^2, z^{n_0+1} - x^{n_0}y^2, h_0, h_1, \dots, h_{n_0} \rangle$$

(ただし  $h_l = y^{2l}z^{n_0-l} - x^{n_0+l+1}$ )

$n$  が奇数の場合は,  $n = 2n_0 + 1$  と書くと,

$$\Rightarrow I(Y) = \langle zx - y^2, z^{n_0+1} - x^{n_0+1}y, h_0, h_1, \dots, h_{n_0} \rangle$$

(ただし  $h_l = y^{2l+1}z^{n_0-l} - x^{n_0+l+2}$ )

### 定理 3 の略証

ここでは,  $n$  が偶数の場合のみ証明する. 奇数の場合も同様に証明される.  
ブッフベルガーアルゴリズムと消去定理を用いる.

消去順序として, 辞書式順序  $t > z > y > x$  を用いる.

$$f_1 = t^n - x$$

$$f_2 = t^{n+1} - y$$

$$f_3 = t^{n+2} - z$$

の3本の式から, ブッフベルガーアルゴリズムをスタートさせる.

$$f_4 = tx - y$$

$$f_5 = ty - z$$

$$f_6 = zx - y^2$$

$$f_i = t^{n-2i} z^i - x^{i+1} \quad (\text{ただし } i = 1, 2, \dots, n_0 - 1)$$

$$f_{n_0} = z^{n_0} - x^{n_0+1}$$

$$g = y^2 z^{n_0-1} - x^{n_0+2}$$

$$h_l = z^{n_0-l} y^{2l} - x^{n_0+l+1} \quad (\text{ただし } l = 0, 1, \dots, n_0)$$

ブッフベルガーアルゴリズムにより,  
これらの多項式がグレブナー基底をなすことがわかる.  
よって, 消去定理を用いて  $t$  を消去すると,

$$I(Y) = \langle f_6, f_{n_0}, g, h_0, \dots, h_{n_0} \rangle$$

であることがわかる.

## 今後の課題

- 曲線  $Y = \{(t^l, t^m, t^n); t \in k\}$  のイデアル  $I(Y)$  は？
- 上の各場合において、生成元の個数の最小値は？

### 定理 1

$(m, n) = 1$  なる整数  $m, n$  によって

$Y = \{(t, t^m, t^n); t \in k\}$  とあらわせる場合

$$I(Y_1) = \langle x^m - y, x^n - z \rangle \text{ となる.}$$

### 定理 2

$(m, n) = 1$  なる整数  $m, n$  によって

$Y_2 = \{(t^m, t^n, t^{m+n}); t \in k\}$  とあらわせる場合

$$I(Y_2) = \langle xy - z, x^n - y^m \rangle \text{ となる.}$$

### 定理 3

ある整数  $n$  によって

$Y = \{(t^n, t^{n+1}, t^{n+2}); t \in k\}$  とあらわせる場合

$n$  が偶数の場合は,  $n = 2n_0$  と書くと,

$$\Rightarrow I(Y) = \langle zx - y^2, z^{n_0+1} - x^{n_0}y^2, h_0, h_1, \dots, h_{n_0} \rangle$$

$$(\text{ただし } h_l = y^{2l}z^{n_0-l} - x^{n_0+l+1})$$

$n$  が奇数の場合は,  $n = 2n_0 + 1$  と書くと,

$$\Rightarrow I(Y_3) = \langle zx - y^2, z^{n_0+1} - x^{n_0+1}y, h_0, h_1, \dots, h_{n_0} \rangle$$

$$(\text{ただし } h_l = y^{2l+1}z^{n_0-l} - x^{n_0+l+2})$$