



原点  $(0, 0)$  を通る 2 つの放物線と直線をそれぞれ

$$C_1: y = ax^2 + bx \quad (a \neq 0), \quad C_2: y = px^2 + qx \quad (p \neq 0), \quad L: y = kx \quad (k \neq b, k \neq q)$$

とし,  $C_1$  と  $L$  で囲まれる部分の面積を  $S_1$ ,  $C_2$  と  $L$  で囲まれる部分の面積を  $S_2$  とする。このとき,  $S_1$  と  $S_2$  の比が  $k$  によらないための必要十分条件を求めよ。



$C_1, L$  の交点の  $x$  座標を求めると,

$$ax^2 + bx = kx \quad x(ax + b - k) = 0 \quad \text{より} \quad x = 0, \frac{k-b}{a}$$

$$\text{よって } S_1 = \left| \int_0^{\frac{k-b}{a}} \{ax^2 + bx - kx\} dx \right|$$

$$= \left| a \int_0^{\frac{k-b}{a}} x \left( x - \frac{k-b}{a} \right) dx \right|$$

$$= a \cdot \frac{1}{6} \left| \left( \frac{k-b}{a} \right)^3 \right|$$

$$= \frac{1}{6a^2} |k-b|^3$$

$$\text{同様にして } S_2 = \frac{1}{6p^2} |k-q|^3$$

$$\frac{S_1}{S_2} = \frac{p^2}{a^2} \cdot \frac{|k-b|^3}{|k-q|^3}$$

$$= \frac{p^2}{a^2} \cdot \left| \frac{k-b}{k-q} \right|^3$$

$$= \frac{p^2}{a^2} \cdot \left| 1 - \frac{q-b}{k-q} \right|^3$$

よって  $S_1$  と  $S_2$  の比が  $k$  によらないための条件は  $q = b$



$n$  を自然数とする。

(1)  $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin(2n+1)x}{\sin x}$  を求めよ。

(2)  $\int_0^{\frac{\pi}{2}} \frac{\sin(2n+1)x}{\sin x} dx = \frac{\pi}{2}$  を示せ。



$$\begin{aligned} (1) \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin(2n+1)x}{\sin x} &= \lim_{x \rightarrow 0} \left\{ (2n+1) \cdot \frac{\sin(2n+1)x}{(2n+1)x} \cdot \frac{x}{\sin x} \right\} \\ &= (2n+1) \cdot 1 \cdot 1 \\ &= 2n+1 \end{aligned}$$

(2)  $\sin(2n+1)x - \sin(2n-1)x = 2 \cos 2nx \sin x$  より

$$\frac{\sin(2n+1)x}{\sin x} - \frac{\sin(2n-1)x}{\sin x} = 2 \cos 2nx$$

ここで,  $I_n = \int_0^{\frac{\pi}{2}} \frac{\sin(2n+1)x}{\sin x} dx$  ( $n \geq 0$ ) とおくと

$n \geq 1$  のとき

$$\begin{aligned} I_n - I_{n-1} &= \int_0^{\frac{\pi}{2}} \frac{\sin(2n+1)x}{\sin x} dx - \int_0^{\frac{\pi}{2}} \frac{\sin(2n-1)x}{\sin x} dx \\ &= \int_0^{\frac{\pi}{2}} 2 \cos 2nx dx \\ &= \left[ \frac{\sin 2nx}{n} \right]_0^{\frac{\pi}{2}} \\ &= 0 \end{aligned}$$

より  $I_n = I_{n-1}$  ( $n \geq 1$ ) を得る。

したがって  $I_n = I_0$

$$= \int_0^{\frac{\pi}{2}} 1 dx = \frac{\pi}{2}$$

[ 東京工業大学 1993 年前期 4 ]



$n$  を自然数,  $P(x)$  を  $n$  次の多項式とする。

$P(0), P(1), \dots, P(n)$  が整数ならば, すべての整数  $k$  に対し,  $P(k)$  は整数であることを証明せよ。



「 $n$  次多項式  $P(x)$  に対して,  $P(0), P(1), \dots, P(n)$  が整数ならば,

すべての整数  $k$  に対し,  $P(k)$  は整数」…①

であることを, 次数  $n$  に関する数学的帰納法で示す。

(i)  $n=1$  のとき

$P(x) = ax + b$  とおくことができる。

$P(0) = b, P(1) = a + b$  がともに整数なので,

$a = P(1) - P(0), b = P(0)$  はともに整数である。

よって, すべての整数  $k$  に対し,  $P(k) = ak + b$  は整数であるから①が成り立つ。

(ii)  $n = m (\geq 1)$  のとき, ①が成り立つと仮定する。

$R(x)$  を 「 $m+1$  次多項式で,  $R(0), R(1), \dots, R(m+1)$  は整数」…②

を満たすものとする。このとき,

$$R(x+1) - R(x) = \{a(x+1)^{m+1} + \dots\} - (ax^{m+1} + \dots) = (m \text{ 次式})$$

であるから,  $m$  次多項式  $P(x)$  を用いて

$$R(x+1) - R(x) = P(x) \quad \dots \text{③}$$

と表すことができる。

よって②より,  $P(0), P(1), \dots, P(m)$  は整数

であるから帰納法の仮定①より, すべての整数  $k$  に対して  $P(k)$  は整数である。

よって③より,  $R(\ell)$  が整数ならば,

$$R(\ell+1) = P(\ell) + R(\ell), \quad R(\ell-1) = R(\ell) - P(\ell-1) \quad \text{はともに整数である。}$$

これと,  $R(0)$  が整数であることより, 帰納的にすべての整数  $k$  に対し,  $R(k)$  は整数となる。

従って,  $n = m+1$  のときも①は成り立つ。

(i)(ii)より, 数学的帰納法によって題意は示された。

[別解]

「 $n$ 次多項式 $P(x)$ に対して、 $P(0), P(1), \dots, P(n)$  が整数ならば、

すべての整数 $k$ に対し、 $P(k)$ は整数」…①

であることを、次数 $n$ に関する数学的帰納法で示す。

(i)  $n=1$ のとき

$P(x) = ax + b$  とおくことができる。

$P(0) = b, P(1) = a + b$  がともに整数なので、

$a = P(1) - P(0), b = P(0)$  はともに整数である。

よって、すべての整数 $k$ に対し、 $P(k) = ak + b$  は整数であるから①が成り立つ。

(ii)  $n = m (\geq 1)$  のとき、①が成り立つと仮定する。

このとき、

「 $m+1$ 次多項式 $P(x)$ に対して、 $P(0), P(1), \dots, P(m+1)$  が整数ならば、

すべての整数 $k$ に対し、 $P(k)$ は整数となること」を示す。

$R(x) = P(x+1) - P(x)$  とおくと、 $R(x)$ は(高々) $m$ 次式であり、仮定より

$$R(0) = P(1) - P(0)$$

$$R(1) = P(2) - P(1)$$

⋮

$$R(m) = P(m+1) - P(m)$$

はすべて整数であり、 $m$ 次多項式に対する仮定から $R(k)$ は整数となる。

任意の $k$ に対して $R(k)$ が整数なので、

$P(k)$ の階差  $\dots, P(-1) - P(-2), P(0) - P(-1), P(1) - P(0), \dots$  がすべて整数になる。

$P(0)$ が整数なので、帰納的にすべての $k$ に対して $P(k)$ は整数となる。

(i)(ii)より、数学的帰納法によって題意は示された。

[別解 2]

まず、次の補題を数学的帰納法により証明する。

(補題) 0以上の整数*i*に対し、

$$\begin{cases} p_0(x) = 1 \\ p_i(x) = \frac{(x-1)(x-2)\cdots(x-i)}{i!} \quad (i \geq 1) \end{cases} \text{とおく。}$$

このとき、一般の*n*次多項式*P(x)* ( $n \geq 0$ )は、 $p_i(x)$ の線形結合として表される。

すなわち、適当な実数*c<sub>i</sub>*を用いて、

$$\begin{aligned} P(x) &= c_0 p_0(x) + c_1 p_1(x) + \cdots + c_n p_n(x) \\ &= \sum_{i=0}^n c_i p_i(x) \end{aligned}$$

(i)  $n=0$ のとき

$$P(x) = c_0 \cdot 1 = c_0 \text{ より成り立つ。}$$

(ii)  $n=0, 1, 2, \dots, k$ のとき、補題が成り立つと仮定すると、

任意の( $k+1$ )次多項式  $f(x) = a_{k+1}x^{k+1} + a_kx^k + \cdots + a_1x + a_0$  に対して

$$g(x) = f(x) - a_{k+1}(k+1)!p_{k+1}(x) \text{ とおくと}$$

$g(x)$ は高々*k*次の多項式で、帰納法の仮定より  $g(x)$ は  $p_i(x)$ の線形結合として表され、

$$f(x) = a_{k+1}(k+1)!p_{k+1}(x) + \sum_{i=0}^k c_i p_i(x) \text{ と表せることになる。}$$

$a_{k+1}(k+1)! = c_{k+1}$  とおくことにより ( $k+1$ )次多項式  $f(x)$ も  $p_i(x)$ の線形結合で表されることがわかる。

よって、(i)(ii)より数学的帰納法により補題は示された。

$P(x)$ を補題の  $p_i(x)$ を用いて  $P(x) = c_0 p_0(x) + c_1 p_1(x) + \cdots + c_n p_n(x)$  とおく。

このとき、 $P(0) = c_0 - c_1 + c_2 - c_3 + \cdots + c_{n-1}$

$$P(1) = c_0$$

$$P(2) = c_0 + c_1$$

$$P(3) = c_0 + 2c_1 + c_2$$

⋮

$$P(n) = c_0 + \binom{n}{1}c_1 + \binom{n}{2}c_2 + \cdots + c_{n-1}$$

となるので,

「 $P(1), P(2), \dots, P(n)$  がすべて整数」 $\Leftrightarrow$  「 $c_0, c_1, \dots, c_n$  がすべて整数」

が成り立つ。

また、連続する  $m$  個の整数の積は、 $m!$  の倍数であるから、任意の整数  $k$  に対して  $p_i(k)$  は整数であるので、 $P(k) = c_0 p_0(x) + c_1 p_1(x) + \cdots + c_n p_n(x)$  は整数である。

よって題意は示された。



4 次曲線  $C: y = x^4 - 2ax^2$  ( $a > 0$ ) 上の動点  $P = (t, t^4 - 2at^2)$  が  $-\sqrt{a} < t < \sqrt{a}$  の範囲で動く。

$P$  での  $C$  の接線と  $C$  との交点を  $P, Q = (\alpha, \alpha^4 - 2a\alpha^2), R = (\beta, \beta^4 - 2a\beta^2)$  とする。ただし,  $\alpha < \beta$  とする。

- (1)  $\alpha + \beta, \alpha\beta$  を  $a$  と  $t$  で表せ。
- (2) 3 点  $P, Q, R$  が接線上  $Q, P, R$  の順になるための条件を求めよ。
- (3) 線分  $\overline{QR}$  の長さを  $L$  とする。  $L^2$  を  $a$  と  $t$  で表せ。
- (4)  $a = \frac{7}{12}$  のとき,  $L$  の最大値を求めよ。



(1)  $f(x) = x^4 - 2ax^2$  とおくと

$f'(x) = 4x^3 - 4ax$  であり,  $C$  上の  $P(t, t^4 - 2at^2)$  における接線の方程式は

$$y = (4t^3 - 4at)(x - t) + t^4 - 2at^2$$

接線と  $C$  との交点の  $x$  座標について

$$x^4 - 2ax^2 = (4t^3 - 4at)(x - t) + t^4 - 2at^2$$

$$x^4 - 2ax^2 = (4t^3 - 4at)x - 4t^4 + 4at^2 + t^4 - 2at^2$$

$$x^4 - 2ax^2 - (4t^3 - 4at)x + 3t^4 - 2at^2 = 0$$

$$(x - t) \{ x^3 + tx^2 + (-2a + t^2)x - 3t^3 + 2at \} = 0$$

$$(x - t)^2 (x^2 + 2tx + 3t^2 - 2a) = 0$$

より,  $\alpha, \beta$  は  $x^2 + 2tx + 3t^2 - 2a = 0$  の 2 解である。

よって, 解と係数の関係より  $\alpha + \beta = -2t, \alpha\beta = 3t^2 - 2a$

(2) 3 点  $P, Q, R$  が接線上  $Q, P, R$  の順になるためには  $\alpha < t < \beta$  となればよい。

したがって  $(t - \alpha)(t - \beta) < 0 \quad t^2 - (\alpha + \beta)t + \alpha\beta < 0$

(1)より  $\alpha + \beta = -2t$ ,  $\alpha\beta = 3t^2 - 2a$  であるから

$$t^2 - (-2t)t + 3t^2 - 2a < 0 \quad 6t^2 - 2a < 0 \quad t^2 < \frac{a}{3} \quad \text{よ} \ddot{\text{r}} \quad -\frac{\sqrt{3a}}{3} < t < \frac{\sqrt{3a}}{3}$$

$$\begin{aligned} (3) \quad L^2 &= (\beta - \alpha)^2 + (\beta^4 - 2a\beta^2 - \alpha^4 + 2a\alpha^2)^2 \\ &= (\beta - \alpha)^2 + \{(\beta^2 - \alpha^2)(\beta^2 + \alpha^2) - 2a(\beta^2 - \alpha^2)\}^2 \\ &= (\beta - \alpha)^2 + \{(\beta^2 - \alpha^2)(\beta^2 + \alpha^2 - 2a)\}^2 \\ &= (\beta - \alpha)^2 + (\beta^2 - \alpha^2)^2(\beta^2 + \alpha^2 - 2a)^2 \\ &= (\beta - \alpha)^2 \{1 + (\beta + \alpha)^2(\beta^2 + \alpha^2 - 2a)^2\} \quad \text{となる。} \end{aligned}$$

$$\text{こ} \ddot{\text{c}} \text{こ} \text{で, } (\beta - \alpha)^2 = (\alpha + \beta)^2 - 4\alpha\beta = (-2t)^2 - 4(3t^2 - 2a) = -8t^2 + 8a$$

$$\alpha^2 + \beta^2 = (\alpha + \beta)^2 - 2\alpha\beta = (-2t)^2 - 2(3t^2 - 2a) = -2t^2 + 4a \quad \text{よ} \ddot{\text{r}}$$

$$\begin{aligned} L^2 &= (-8t^2 + 8a) \{1 + (-2t)^2(-2t^2 + 4a - 2a)^2\} \\ &= (-8t^2 + 8a) \{1 + 4t^2(-2t^2 + 2a)^2\} \\ &= -8(t^2 - a) \{1 + 16t^2(t^2 - a)^2\} \end{aligned}$$

(4)  $t^2 - a = s$  とおき,  $L^2 = g(s)$  とすると,

$$\begin{aligned} g(s) &= -8s\{1 + 16(s+a)s^2\} \\ &= -8(s + 16s^4 + 16as^3) \end{aligned}$$

$$g'(s) = -8(64s^3 + 48as^2 + 1)$$

$$a = \frac{7}{12} \quad \text{よ} \ddot{\text{r}}$$

$$\begin{aligned} g'(s) &= -8(64s^3 + 28s^2 + 1) \\ &= -8(2s+1)(32s^2 - 2s+1) \end{aligned}$$



$32s^2 - 2s + 1 > 0$  であり  $0 < a$  ,  $a = \frac{7}{12}$  より  $-\frac{7}{12} < s < 0$  なので ,

$g(s)$  の増減は右表に従う。

$s$	$-\frac{7}{12}$	...	$-\frac{1}{2}$	...	0
$g'(s)$		+	0	-	
$g(s)$		↗	$\frac{16}{3}$	↘	

よって

$s = -\frac{1}{2}$  のときに極大かつ最大となり , このとき

$$L^2 = -8 \left\{ \left( -\frac{1}{2} \right) + 16 \left( -\frac{1}{2} \right)^4 + 16 \cdot \frac{7}{12} \left( -\frac{1}{2} \right)^3 \right\} = -8 \left( -\frac{1}{2} + 1 - \frac{7}{6} \right) = \frac{16}{3} \text{ であるから}$$

$$L \text{ の最大値は } \sqrt{\frac{16}{3}} = \frac{4\sqrt{3}}{3}$$

[ 東京工業大学 1993 年前期 5 ]



サイコロを 4 回ふり，出る目の数を順に， $x_1, x_2, x_3, x_4$  とするとき，

点  $P=(x_1, x_2)$ ， $O=(0, 0)$ ， $Q=(x_3, -x_4)$  のなす角  $\angle POQ$  が鋭角になる確率を求めよ。



サイコロを 4 回ふるとき，すべての目の出方は  $6^4=1296$  通りであり，これらは同様に確からしい。

$\angle POQ$  が鋭角になるとき， $\cos \angle POQ = \frac{\overline{OP} \cdot \overline{OQ}}{|\overline{OP}| |\overline{OQ}|} > 0$  より  $\overline{OP} \cdot \overline{OQ} > 0$  となるから

$x_1 x_3 - x_2 x_4 > 0 \Leftrightarrow x_1 x_3 > x_2 x_4$  を満たせばよい。

$x_1, x_2, x_3, x_4$  の対称性から「 $x_1 x_3 > x_2 x_4$  となる場合の数」と「 $x_1 x_3 < x_2 x_4$  となる場合の数」は等しい。

そこで， $x_1 x_3 = x_2 x_4$  となる場合の数を求める。

< 2 数の積の表 >

	1	2	3	4	5	6
1	1	2	3	4	5	6
2	2	4	6	8	10	12
3	3	6	9	12	15	18
4	4	8	12	16	20	24
5	5	10	15	20	25	30
6	6	12	18	24	30	36

表より，2 数の積となる値は 1, 2, 3, ..., 36 に限られ，2 数の積がそれぞれの値のとき，

$x_1 x_3 = x_2 x_4$  となる場合の数は次の通りだけある。

2 数の積	1	2	3	4	5	6	8	9	10	12	15	16	18	20	24	25	30	36
場合の数	1	4	4	9	4	16	4	1	4	16	4	1	4	4	4	1	4	1

これらの総数は， $1+4+4+9+4+16+4+1+4+16+4+1+4+4+4+1+4+1=86$  通り。

よって， $x_1 x_3 > x_2 x_4$  となる場合の数は， $(1296-86) \div 2 = 605$  通り。

したがって求める確率は  $\frac{605}{1296}$

[別解] ( $x_1x_3 > x_2x_4$  となる場合の数の別の数え方)

①:  $x_1x_3$  の値

②:  $x_1x_3$  が①の値となる場合の数

③:  $x_1x_3$  が①の値となるとき,  $x_1x_3 > x_2x_4$  となる  $x_2x_4$  の場合の数

④:  $x_1x_3$  が①の値となるとき,  $x_1x_3 > x_2x_4$  となる場合の数

これを表にすると次のようになる。

①	1	2	3	4	5	6	8	9	10	12	15	16	18	20	24	25	30	36
②	1	2	2	3	2	4	2	1	2	4	2	1	2	2	2	1	2	1
③	0	1	3	5	8	10	14	16	17	19	23	25	26	28	30	32	33	35
④	0	2	6	15	16	40	28	16	34	76	46	25	52	56	60	32	66	35

④をすべて加えると,

$$0 + 2 + 6 + 15 + 16 + 40 + 28 + 16 + 34 + 76 + 46 + 25 + 52 + 56 + 60 + 32 + 66 + 35 = 605$$

よって求める確率は  $\frac{605}{1296}$