

連分数展開とエルゴード理論

津田塾大学 伊藤 俊次 (Shunji Ito)

§0 Introduction. 次の定理から出発しよう。

定理 1 $x \in [0, 1)$ の連分数による n 次近似分数 $\frac{p_n(x)}{q_n(x)}$ とするとき,

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} \log \left| x - \frac{p_n(x)}{q_n(x)} \right| = -\frac{\pi^2}{6 \log 2} \quad \text{a.e.}$$

定理 2 $f(q)$ は 整数 q に対して定義された正の函数とする。このとき,

- (i) $\sum f(q) < \infty$ ならば, a.e x に対して
 $\left| x - \frac{p}{q} \right| < \frac{f(q)}{q}$ は無限に多く, 整数解 $\frac{p}{q}$ がある。
- (ii) $\sum f(q) < \infty$ ならば, ほとんど全ての x に対して
 $\left| x - \frac{p}{q} \right| < \frac{f(q)}{q}$ は高々有限個の解しか持たない。

これらの 2 つの定理は連分数展開に対する測度論的 (エルゴード理論的) 視点からのアプローチの典型である。上記の定理に共通して n なることは, 数論的対象, ここでは連分数展開, に対する測度論的 (エルゴード論的) 手法を用いて, 何らかの意味で, 数論的に意味のある主張を試みられたい。

今のところエルゴード理論的手法とは、変換とその上の不変測度とを導入し、これを用いて何んらかの主張を試みるにとする。

例えば通常の連分数展開 (ordinary simple continued fraction, 以後簡単のため OCF と書く) においては,

$$\text{変換 } T: [0, 1) \rightarrow [0, 1) \\ x \mapsto \frac{1}{x} - \left[\frac{1}{x} \right]$$

と $a(x) = \left[\frac{1}{x} \right]$ と定めれば,

$$x = \frac{1}{a_1(x) + \frac{1}{a_2(x) + \dots}}$$

(ここで $a_n(x) = a(T^{n-1}x)$ for $n \geq 1$ とする。)

と得ることは出来る。ところで、この変換 T の不変測度 ^{μ} は

$$\frac{d\mu}{dx} = \frac{1}{\log 2} \frac{1}{1+x} \quad (\text{但し } \mu \text{ は } [0, 1) \text{ 上の Lebesgue 測度})$$

となる。更に T は μ に関してエルゴード的となる。この事実を用いて定理 1, 2 が得られる。

ところで、エルゴード理論的手法を用いたときの最大の「弱さ」は「殆んどいつとこ」(a.e.) の実数 x に対して云々という主張しか出来ないところにある。しかし、一方「平均的には」(a.e.) 云々という、数論的対象に対して異なる角度からの接近を提供している。(詳しくは [1] を参照のこと)

§1 有理整数体上の連分数展開と不変換度

実数 x の連分数展開 $x = \frac{1}{a_1(x) + \frac{1}{a_2(x) + \dots}}$ とし $0, C, F$ といふ

$a_i(x) \in \{1, 2, \dots\}$ と仮定する。上記 x の展開の形式 q も 2 の $a_i(x) \in \mathbb{Z}$ と許したものとし、整数論的に重要な 2 の展開に ρ とし主にこの ρ は議論しよう。

1 は nearest integer continued fraction (N.I.C.F) と呼ばれるもので、次の Algorithm によりなすものがある。

各整数 n に $x \in [n - \frac{1}{2}, n + \frac{1}{2}] = U_n$ と考え、 $x \in \mathbb{R}$ の Gauss part とし $[x]_{1/2} = n$ とは $x \in U_n$ と定める。

Algorithm n とし S は n の Gauss part とし n と

$$S : [-\frac{1}{2}, \frac{1}{2}) \rightarrow [-\frac{1}{2}, \frac{1}{2})$$

$$\downarrow \psi$$

$$x \mapsto \frac{1}{x} - [\frac{1}{x}]_{1/2}$$

とし $b(x) = [\frac{1}{x}]_{1/2}$ とする。このとき、 $b_n(x) = b(S^{n-1}x)$

とすれば $x \in [-\frac{1}{2}, \frac{1}{2})$ は $x = \frac{1}{b_1(x) + \frac{1}{b_2(x) + \dots}}$ とし

展開と得る。

このようにして得られる N.I.C.F の数論的意味については $[2], [3]$ 参。と 3 の

$b_i(x)$ は $b_i(x) \in \{\pm 2, \pm 3, \dots\}$ と仮定する。更に重要な

ことは $b_i(x) = 2$ ならば $b_{i+1}(x) \geq 2$ ($b_i(x) = -2$ ならば $b_{i+1}(x) \leq -2$)

という性質をもつ。

ここで次のように各整数の両側 sequence と後のため準備しよ

$$) \circ M_S = \{ (\dots, b_{-1}, b_0, b_1, \dots) \mid |b_i| \geq 2, \text{ if } b_i = 2 \text{ then } b_{i+1} \geq 2 \\ \text{and if } b_i = -2 \text{ then } b_{i+1} \leq -2 \}$$

ここで M_S の元は S -admissible sequence と呼ぶこととする。

N.I.C.F. について議論する前にこれと重要な関係にある、
 こと 1 の連分教展開を準備しよう。これは Singular continued
 fraction (S.C.F.) と呼ばれるもので次の Algorithm よりな

$$3. \quad \alpha = \frac{\sqrt{5}-1}{2}, \quad \beta = \frac{3-\sqrt{5}}{2} \quad (\alpha + \beta = 1) \quad \text{とし, } n \geq 2 \text{ なる}$$

整数 n に対し $U_n = [n-\beta, n+\alpha)$, $n \leq -2$ に対し $U_n = [n-\alpha, n+\beta)$ とする。この区間の

性質を考えると、整数 x の新しい Gauss
 part $[x]_\alpha$ と $[x]_\alpha = n$ とは $x \in U_n$ と定まる。

Algorithm と呼ぶ変換 S^* は今の Gauss part を用いて、

$$S^* : [-\alpha, \alpha) \rightarrow [-\alpha, \alpha) \\ \downarrow \qquad \qquad \qquad \downarrow \\ x \rightsquigarrow \frac{1}{x} - \left[\frac{1}{x} \right]_\alpha$$

と $b^*(x) = \left[\frac{1}{x} \right]_\alpha$ とする。このとき $b_n^*(x) = b^*(S^{n-1}x)$

とすれば、 $x \in [-\alpha, \alpha)$ は $x = \frac{1}{b_1^*(x) + \frac{1}{b_2^*(x) + \dots}}$ とする展開を
 得る。この sequence $(b_1^*(x), b_2^*(x), \dots)$ は

$$b_i^*(x) \geq 2 \text{ なら } b_{i+1}^*(x) \neq -2 \quad (b_i^*(x) \leq -2 \text{ なら } b_{i+1}^*(x) \neq 2)$$

という性質をもつことは容易に確かめられる。

ここで

$$M_{S^*} = \{ (\dots, b_{-1}^*, b_0^*, b_1^*, \dots) \mid |b_i^*| \geq 2 \quad \left. \begin{array}{l} \text{if } b_i^* \geq 2 \text{ then } b_{i+1}^* \neq -2 \\ \text{if } b_i^* \leq -2 \text{ then } b_{i+1}^* \neq 2 \end{array} \right\}$$

を考へ、 M_S^* の x は S^* -admissible sequence と呼ばれ、
 定義から $(\dots b_{-1}, b_0, b_1, \dots)$ が S -admissible の父母 +
 分条件は $(\dots b_1, b_0, b_{-1}, \dots)$ が S^* -admissible となる。
 すなわち、一方の admissible sequence と、逆向きに読めば他方の
 admissible sequence となる。

このことの意味は、 x が N, I, C, F による n 次近似 \tilde{x}_n

$$x = \frac{1}{b_1(x) + \dots + \frac{1}{b_n(x)}} = \frac{p_n(x, \frac{1}{2})}{q_n(x, \frac{1}{2})}$$
 と可なり、 $\frac{q_{n-1}(x, \frac{1}{2})}{q_n(x, \frac{1}{2})} = \frac{1}{b_n(x) + \frac{1}{b_{n-1}(x) + \dots + \frac{1}{b_1(x)}}$

となることはよく知られてゐるが、この $\frac{q_{n-1}}{q_n}$ が S^* -admissible
 となることを意味してゐる。

さて、上記の準備によつて交換 S 及び S^* の不変測度は
 次の手続きによつて求められることが出来る。 S の不変測度

については、 $x \in [-\frac{1}{2}, \frac{1}{2}) = \mathbb{R} \pmod{1}$ として

$$R(x) = \left\{ \frac{1}{a_0 + \frac{1}{a_1 + \dots}} \mid (\dots a_{-2}, a_{-1}, a_0, a_1(x), a_2(x), \dots) \text{ S-admissible} \right\}$$

と定める。($R(x)$ が well-defined なることは (a_0, a_{-1}, \dots) が S^* -
 admissible となることから) $\int_{\mathbb{R} \pmod{1}} \frac{1}{(1+xy)^2} dx$ とする Kernel
 function $\int_{\mathbb{R} \pmod{1}} \frac{dy}{(1+xy)^2} = h(x)$ とすれば、 $h(x)$ が S -
 不変測度の密度函数となる。何故 $R(x)$ が $\frac{1}{(1+xy)^2}$
 とする F の詳略は長くなるので、ここでは省略する。

([4], [5] を参照のこと)

重要なことは、変換の不変測度の密度函数を求めるとき、逆同士の System (Dual System) を考えることが有効である。この事実がある。このことの実行により、2 得られ、9 べきの結果がある。

定理 1) 変換 S の不変測度の密度函数 $h_S(x)$ は次の形であり、 S はエルゴード的である。

$$h_S(x) = \begin{cases} c \frac{1}{(1+2\alpha)(1-x\beta)} & \text{if } x \in [\frac{1}{2}, \frac{1}{2}) \\ c \frac{1}{(1-x\alpha)(1+2\beta)} & \text{if } x \in [-\frac{1}{2}, 0] \end{cases}$$

ここで c は normalizing constant.

2) 変換 S^+ の不変測度の密度函数 $h_{S^+}(x)$ は次の形であり、 S^+ はエルゴード的。

$$h_{S^+}(x) = \begin{cases} c' \frac{1}{2(1-\frac{1}{2}x)} & \text{if } x \in (-\alpha, \beta) \\ c' \frac{1}{(1-\frac{1}{4}x^2)} & \text{if } x \in (-\beta, \beta) \\ c' \frac{1}{2(1+\frac{1}{2}x)} & \text{if } x \in (\beta, \alpha) \end{cases}$$

このことを用いれば、別に定理 1 と類似の結果を得ることが出来る。

定理 1' $x \in [-\frac{1}{2}, \frac{1}{2})$ の N.I.C.F. による m -次近似分数 $\frac{P_n(x, \frac{1}{2})}{Q_n(x, \frac{1}{2})}$ とするとき、

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} \log \left| \alpha - \frac{P_n(x, \frac{1}{2})}{Q_n(x, \frac{1}{2})} \right| = -\frac{\pi^2}{6 \log(\beta+1)} \quad (\text{a.e. } x)$$

この定理の意味するところは N.I.C.F. による β 級 α order の O.C.F. より早い, を主張してゐる。

と云ふで, $x \in R$ に対して N.I.C.F. 及び O.C.F. の n -次 β 級
 分数列 $\{ \frac{P_n(x, \frac{1}{2})}{Q_n(x, \frac{1}{2})}, \dots, \frac{P_m(x)}{Q_m(x)}, \dots \}$

とすれば N.I.C.F. から出する x の sequence は O.C.F. の β 級 α 級
 部分列となることを知られてゐる。と云ふで $\frac{P_n(x, \frac{1}{2})}{Q_n(x, \frac{1}{2})} = \frac{P_m(x)}{Q_m(x)}$

と云ふ $m \geq m(n, x)$ と書けば, (β 級部分列より $m(n, x) \geq n$)

$$\boxed{\text{定理}} \quad \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{m(n, x)}{n} = \frac{\log 2}{\log(\beta+1)} \quad \text{a.e.}$$

定理 1' と同様, この定理は N.I.C.F. と O.C.F. の連なり, エ
 ルゴード定理を用いた主張してゐる。[5]

< 補 >

^(註)
 有理数係数の連分数展開は Domain 及び各整数の近傍の
 とり方によつて上記の変換以外に種々の変換の class を
 考へることが出来る。しかし, これは数論的意味というよ
 りはエルゴード理論的意味によつて構成されたものである。
 ここにおもむくべきで展開した density function の求む方は
 有効に機能したと, 及びエントロピーという概念が展開の
 order と深く結びつてゐることを附記しておく。詳しくは
 [5] [6] を見るとだいたひ。

§2 虚二次体上の連分数展開と不変性度

複素数 $z \in \mathbb{C}$ ^($z \neq 1$) と類似な連分数展開を考察する。

展開にあらわされる整数として何を採用するか、によつてこの Algorithm は変り、 $z < 3$ 。ここでは $\mathbb{Z}(\sqrt{3}i)$ 及び $\mathbb{Z}(i)$ と別に
とりながら議論して行く。

Perron による次の定理。

定理 A (Perron) $z \in \mathbb{Q}(\sqrt{3}i) \setminus \mathbb{Z}$

$$\left| z - \frac{p}{q} \right| < \frac{1}{4\sqrt{3}|q|^2} \quad z \text{ に対して } p, q \in \mathbb{Z}(\sqrt{3}i) \text{ は無限に}$$

存在し、さらに定数 $\frac{1}{4\sqrt{3}}$ は最良である。

この連分数展開を用いて証明するため、金岩・田村・堀川は [6] 次
のような Algorithm を導入した。

$$\zeta = \frac{1}{2}(1 + \sqrt{3}i) \text{ とし、 } \mathbb{Z}(\sqrt{3}i) \ni n\zeta + m\bar{\zeta} \text{ に対して } D_{n\zeta + m\bar{\zeta}} =$$

$$D = \{ x\zeta + y\bar{\zeta} ; 0 \leq x, y < 1 \} \quad D + (n\zeta + m\bar{\zeta})$$

と整数 $\alpha = n\zeta + m\bar{\zeta}$ ~~に対して~~ ^の 近傍を定義する。この Algorithm は

$$\text{変換 } T : D \rightarrow D$$

$$z \mapsto \frac{1}{z} - \left[\frac{1}{z} \right]$$

(このとき $d(z) = \left[\frac{1}{z} \right]$ とは $\frac{1}{z} \in D_{d(z)}$ のことを示す。)

このとき $d_n(z) = d(T^{n-1}z)$ とすれば

$$z = \frac{1}{d_1(z) + \frac{1}{d_2(z) + \dots}} \quad \text{と } \mathbb{Z}(\sqrt{3}i) \text{ 上の連分数展開が作れる。}$$

§1と同様, $(a_1(z), a_2(z), \dots)$ は sequence は $a_i(z) = *$ ならば $a_{i+1}(z) = **$ と n の dependence をもつ。これに n は説明を略す。このことを用いて, 金谷・田村・塩川は Perron の定理を連分教を用いて証明した。更に塩川は変換 T のエルゴード問題について

定理 T は D 上 Lebesgue measure と互いに絶対連続な不変測度 μ をもち, エルゴード的

と証明した。([7])

この定理を用いれば,

定理 $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} \log \left| z - \frac{P_n(z)}{Q_n(z)} \right| = \text{const} \quad (\text{i.e.})$

が導かれる。しかし, このとき const の値が定まらないことは, ちょうど不変測度の密度函数が定まらないことに対応している。そこで, 次の問,

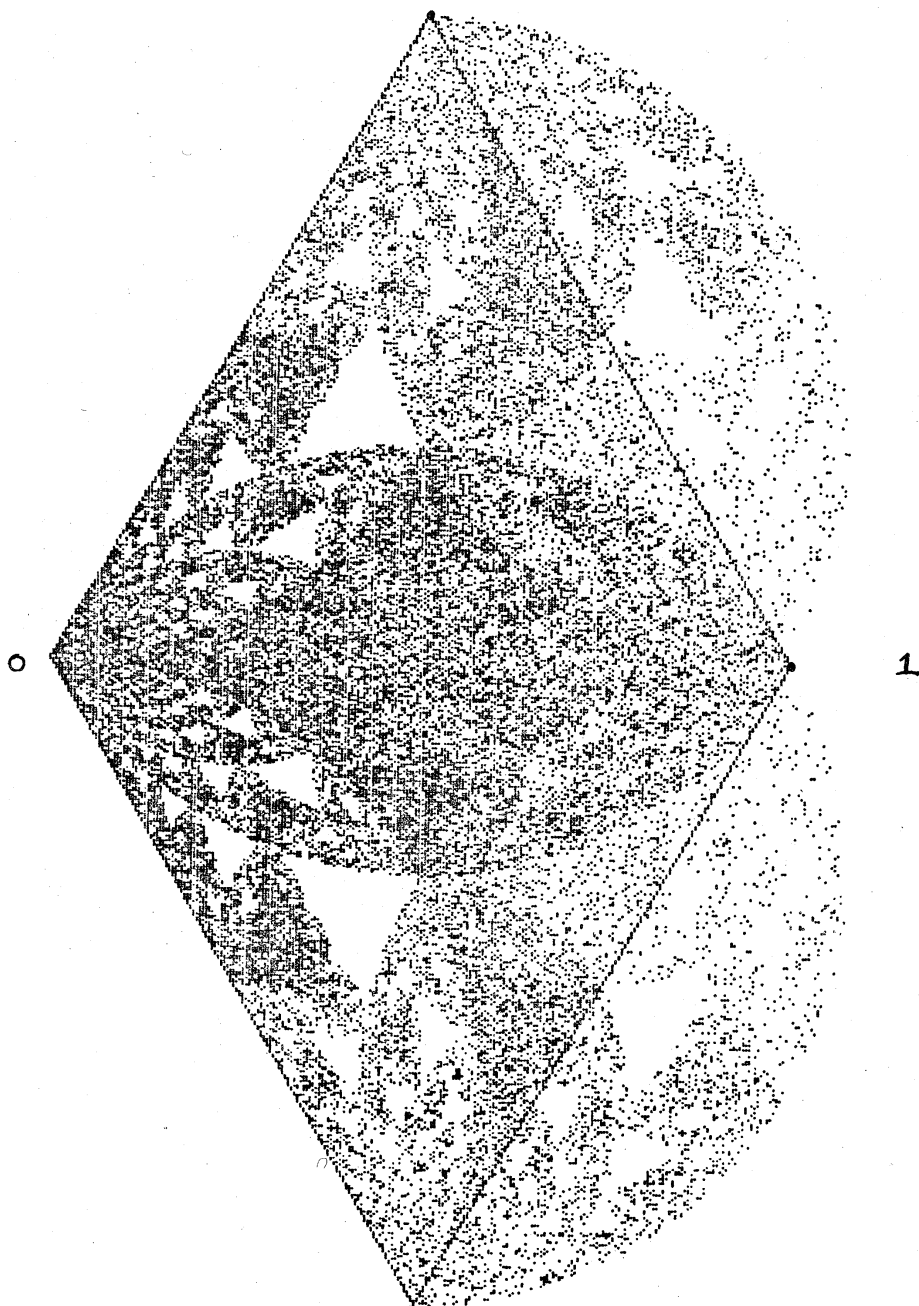
<問題> T の不変測度の形を予えよ。

が課題となる。この課題へのアプローチとして, §2 で展開した Dual system が有効ではなからうか。そこで変換 T の admissible sequence $(\dots \alpha_1, \alpha_2, \dots)$ について

$$\left\{ \frac{1}{\alpha_n + \frac{1}{\alpha_{n-1} + \frac{1}{\alpha_{n-2}}}} \mid (\dots \alpha-1 \alpha_0 \alpha_1 \alpha_2 \dots) \text{ } T\text{-admissible} \right\}$$

は否と計算機を用いて prot して見た。

$$\zeta = \frac{1+\sqrt{3}i}{2}$$



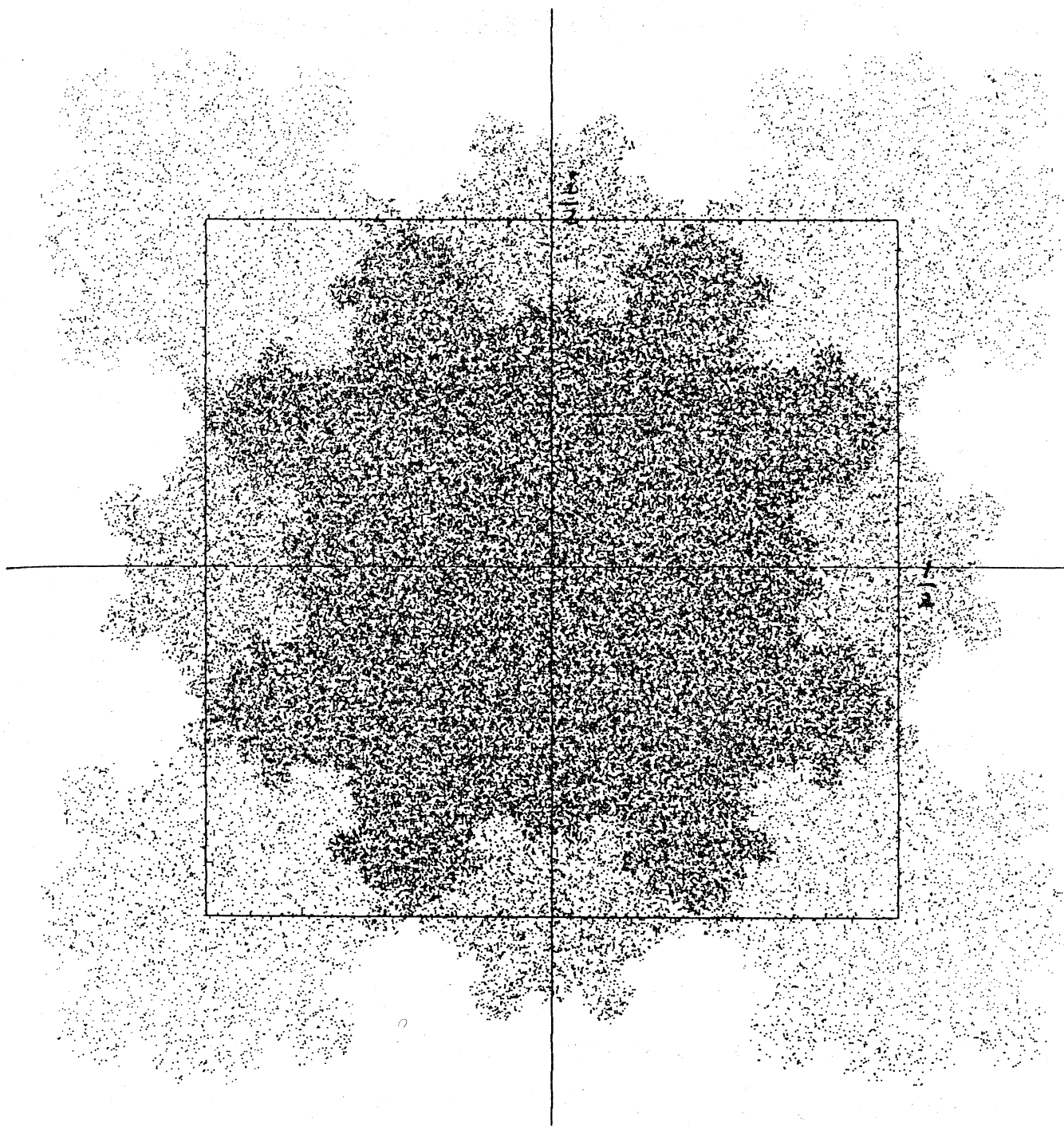
この図は、 S^* における S^* の domain $(-\alpha, \alpha)$ にあるものである。一見複雑そうに見えるこの図もよくみれば、規則性をもつ。しかし、現在のところこの図の数学的定式化は出来ていない。もしこれが可能であれば、 S^* と同様

$$R(z) = \left\{ \frac{1}{\alpha_0 + \frac{1}{\alpha_{-1} + \dots}} \mid (\alpha_{-1}, \alpha_0, \alpha_1(z), \alpha_2(z), \dots) \text{ } \Gamma\text{-admissible} \right\}$$

と定め

$\int_{R(z)} \frac{dw}{|1+zw|^2}$ と求めれば、これが密度函数と与えることとなる。

概念的にも、ほぼ平行に $(\sqrt{-1})$ に関して議論が可能である。詳細は避け、Perron の定理にあたる Ford の定理に対して Lakein [8] が連分表示を用いた証明に成功し、^[9]エルゴード理論的には伊田の結果がある。ここでは、Hurwitz の変換の Dual system と与えるであろう図のみを採りにとどめよう。



§3 実二次体上の連分数展開とエロゴード問題

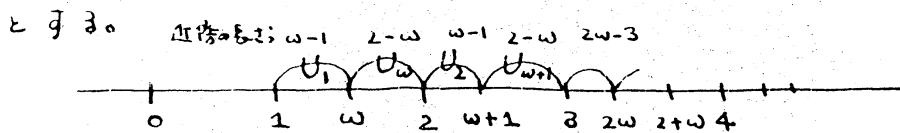
ここでは次に $x \in \mathbb{R}$ の連分数展開として実二次体の整数と許すことを考えよう。これは連分数展開が可能とされるために次のような Algorithm を導入する。話を簡単にするために $\mathbb{Z}(\sqrt{5})$ のみにして話をし、これは (1) である。

$\omega = \frac{\sqrt{5}+1}{2}$ とおくと、 $\mathbb{Z}(\omega\sqrt{5})$ は $\mathbb{Z}(\sqrt{5}) = \{n+m\omega \mid n, m \in \mathbb{Z}\}$ と表す。これは $\mathbb{Z}^+(\sqrt{5})$ と

$$\mathbb{Z}^+(\sqrt{5}) = \{n+m\omega \mid n, m \geq 0 \text{ and } (n, m) \neq (0, 0)\} \text{ と表す。}$$

これは $\mathbb{Z}^+(\sqrt{5})$ の x と $\mathbb{Q}(\sqrt{5})$ の positive integer $n \neq 0$ に対して

x は各 $n+m\omega \in \mathbb{Z}^+(\sqrt{5})$ の近傍 $U_{n+m\omega}$ と $\alpha = \min\{n'+m'\omega \mid n'+m'\omega > n+m\omega \text{ and } n'+m'\omega \in \mathbb{Z}^+(\sqrt{5})\}$ に対して $U_{n+m\omega} = [n+m\omega, \alpha)$



これは $x \in \mathbb{R}$ に対して $[x]_\omega = n+m\omega$ であり、これは

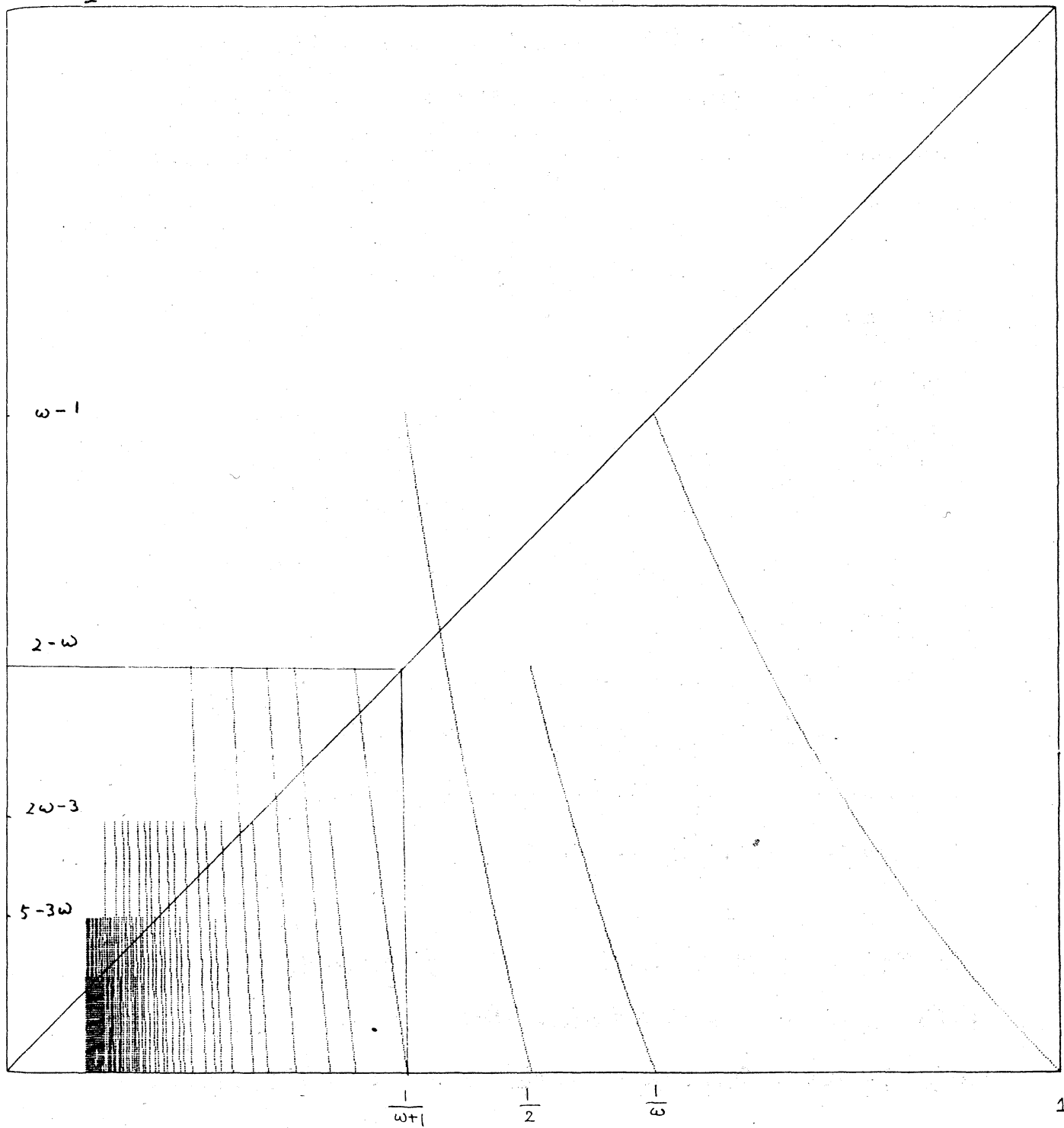
$x \in U_{n+m\omega}$ のこととして Gauss part を定める。

これは Algorithm を与える変換 \mathcal{P}_ω として (図, 参)

$$\mathcal{P}_\omega : [0, 1) \rightarrow [0, 1) \\ x \mapsto \frac{1}{x} - \left[\frac{1}{x} \right]_\omega$$

と $d(x) = \left[\frac{1}{x} \right]_\omega$ and $d_n(x) = \alpha(\mathcal{P}_\omega^{n-1} x)$ とおけば、

$$\omega = \frac{\sqrt{5}+1}{2}$$



$$x = \frac{1}{d_1(x) + \frac{1}{d_2(x) + \dots}}$$
 と実二次根を用いた連分数展開が可能となる。

このとき各階の長さ $|U_{n+m\omega}|$ はヒルベルトの数 $\{g_n\}$ を用いて, $|g_k\omega - g_{k+1}|$ と表すことができる。このとき, admissible sequence と具体的に記述することができる (証明は全に省略)。

このことから, この $\mathbb{Q}(\sqrt{5})$ 上の連分数展開によって得られる結果を並列挙しよう。

Hruwitz type の定理として

定理 $x \notin \mathbb{Q}(\sqrt{5})$ ならば

$$(1) \quad \left| x - \frac{p_n}{g_n} \right| < \frac{1}{2\sqrt{2}g_n^2} \quad \text{for infinite many } \frac{p_n}{g_n}$$

さらに $x = \sqrt{2} - 1 = \frac{1}{2 + \frac{1}{2 + \dots}}$ のとき constant $2\sqrt{2}$ は最良となる。

(2) $x \notin \mathbb{Q}(\sqrt{5}) \cup \{\sqrt{2} - 1\}$ ならば

$$\left| x - \frac{p_n}{g_n} \right| < \frac{1}{\sqrt{\omega^2 + 2\omega + 5} g_n^2} \quad \text{for infinite many } \frac{p_n}{g_n}$$

$$\text{さらに } x = \frac{-(\omega+1) + \sqrt{\omega^2 + 2\omega + 5}}{2} = \frac{1}{(\omega+1) + \frac{1}{(\omega+1) + \dots}} \quad \text{のとき}$$

constant $\sqrt{\omega^2 + 2\omega + 5}$ は最良

二次根の有理数 $x \in \mathbb{Q}(\sqrt{5})$ のこの連分数展開によって得られる特徴がこれによって次の定理が得られる。($x \in \mathbb{Q}(\sqrt{5})$)

の連分数展開が有限で終るとは限らないことに注意して(以下)

定理 $x \in \mathbb{Q}(\omega)$ の連分展開の項 $(d_1(x), d_2(x), \dots)$

とすると (1) (d_1, \dots, d_n) と有限に終る。ある n は

(2) (d_1, \dots, d_n, \dots) と無限につづく、しかも n の

ときは $d_n \in \mathbb{Z}$ となる。

事実 2 次体上 2 次代数的数はこの連分展開を用いて、周期的となる (Lagrange type の問題) ことを期待して、しかもこれについては、 n まで証明が出来る 2 次の定理を得るのみである。

定理 $x \in \mathbb{Q}(\sqrt{5})$ 上 2 次代数的数とすると n と

$(d_1(x), d_2(x), \dots)$ は有界, i.e. $\exists M; |d_i(x)| \leq M$ for all i .

エロゴード理論上の問題としては変換 T はきわめて興味深い。これは図でみるごとく、^{端点} とりする値が可算本の Markov map となるからである。これについては次の定理を得るのみであり、不変測度の存在は大切デリケートである。

定理 T_ω -不変な集合が存在するとすればその測度は

Lebesgue measure で測ると 0 または 1 である (エロゴード的)

§4 おわりに

連分展開は旧く 2 新い対象のごとくである。

最近 Adler 達は不定曲率をもつ多様体上の測地的流 (Geodesic flow) と連立教展周との関連を明らかにした。又 Sereno は Fuchs 群と連立教展周の関連を研究している。これらとみると、連立教展周はエリゴード理論の立場からみても新しい話題を近年再び提供しているように思われる。

文献リスト

- [1] Billingsley : 確率論とエントロピー — 吉岡書店
- [2] A. Hurwitz : Über eine besondere — Acta. Math. ¹² (1889)
- [3] B. Minnigerode : — , Gött. Nachr. 1873 (619-653)
- [4] S. ITO, H. Nakada and S. Tanaka : — . Keio Eng. Rep. ³⁰ (1977)
- [5] S. ITO and S. Tanaka : — . Tokyo Journal of Math. vol. 4. No. 1. (1981)
- [6] Kaneiwa, Siokawa and Tamura : Keio Engineering Rep. 28 (12) (1975)
- [7] I. Siokawa : Keio Engineering Rep. 29 (2) (1976)
- [8] R. Lakein : J. Reine Angew. Math. 272 (1975)