

2次元周期系の周期解の個数について

阪大 理 松岡 隆
Matsuoka Takashi

本稿では、2次元周期系が一つの3周期解を持つとき、その周期解に関する如何な λ 条件が、無限個の周期解の存在を導くかという問題について調べた結果を報告する。なお、ここでの定理は、講演の時よりいくらか改良された形になつてゐる事を予めお断りしておく。

1. 方程式と周期解

$f: \mathbb{R} \times \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^2$ が C^1 級写像で、時間に関して 1-周期的であるとする。

$$f(t+1, x) = f(t, x) \quad t \in \mathbb{R}, \quad x \in \mathbb{R}^2$$

であるとする。次の微分方程式を考へよう。

$$*) \quad \frac{dx}{dt} = f(t, x)$$

以下では、常に次の仮定をおこ。

- 仮定 1) 任意の初期値 $(t_0, x_0) \in \mathbb{R} \times \mathbb{R}^2$ に対し、方程式の解 $\phi(t; t_0, x_0)$ は $-\infty < t < \infty$ で、存在する。
2) 閉円板と同相な \mathbb{R}^2 の閉集合 K が存在して、

$T(K) \subset K$ を満たす。ここで $T: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^2$ は、方程式のホアンカレ変換: $T(x) = \phi(1; 0, x)$, $x \in \mathbb{R}^2$.

これらの仮定は、dissipative system (散逸系) の多くの例で満たされた事が、良く知られています。(例えば [3] を見よ)

定義1. 方程式 $\dot{x} = f(x)$ の解 $x(t)$ が、自然数 P に対して

P -周期的

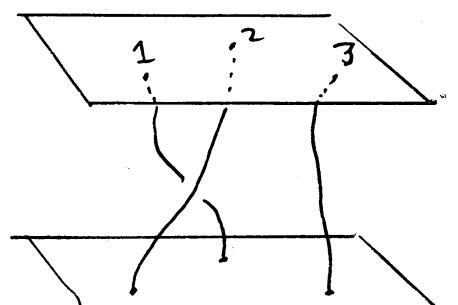
$$\Leftrightarrow x(t+P) = x(t), \quad x(t+q) \neq x(t)$$

for all $t \in \mathbb{R}$, $1 \leq q < P$ (q : 自然数)

この様に、周期解の定義を行なう時、周期解の個数についての結果を述べたいのですが、その前に、braid (組糸) という概念を紹介しておく必要がある。詳しい情報は Birman [1].

2. braid

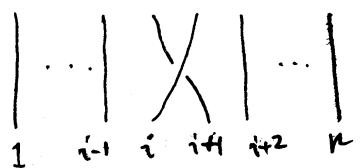
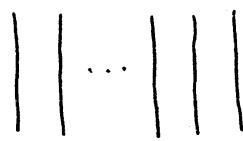
braid (組糸) は、直観的には次の様に定義される。今、空間 \mathbb{R}^3 内に、二つの平行な平面を設置しよう。一方の平面から相異なる点を順序をつけて n 個選び(n : 自然数)、それらをもう一方の平面に射影して、又 n 個の点を決める。この時、上の点と下の点を一本の糸で交わさないように結ぶ結び方のことを n -braid (单1: braid)



($n=3$ のときの例)

と呼ぶ。但し、連續変形(トモトビ)で移り合うものは同じ結び方とみなすことにする。

例



e

$$\sigma_i \quad (1 \leq i \leq n-1)$$

次に braid の合成を定義しよう。 σ, σ' を二つの braid とする時、合成 $\sigma \cdot \sigma'$ が、 σ' を σ の下に吊すように上り、定義される。

例 ($n=3$)

$$\sigma_1 \cdot e = \begin{array}{c} \diagup \\ \diagdown \end{array} \Big| = \sigma_1$$

$$\sigma_1 \sigma_2 = \begin{array}{c} \diagup \\ \diagdown \end{array} \Big| = \begin{array}{c} \diagup \\ \diagdown \end{array}$$

上に定義した合成により、braid 全体は群をなす。この群の単位元は e であり。 σ_i の逆元は $\sigma_i^{-1} = \begin{array}{c} \diagdown \\ \diagup \end{array} \Big|$

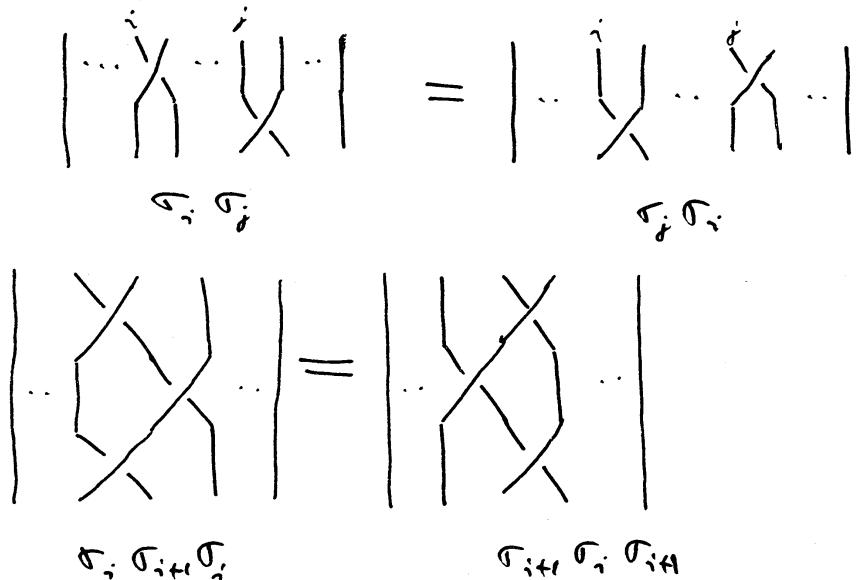
(braid group (組系群))

である。しかもこの群は $\pi\sigma_1, \sigma_2, \dots, \sigma_{n-1}$ による生成される。すなわち、任意の braid は $\sigma_1, \dots, \sigma_{n-1}$ 及び σ_i^{-1} これらへ逆元 $\sigma_1^{-1}, \dots, \sigma_{n-1}^{-1}$ の合併として表わされる。但し、左から右へは一意的ではない。実際次の様な関係式が成立する。

$$1) \quad \sigma_i \sigma_j = \sigma_j \sigma_i \quad |i-j| \geq 2$$

$$2) \quad \sigma_i \sigma_{i+1} \sigma_i = \sigma_{i+1} \sigma_i \sigma_{i+1} \quad 1 \leq i \leq n-2$$

下図参照.



braid を厳密に定義するには、次の様にすればよい。
 $T_n = \{(x_1, \dots, x_n) \mid x_i \in \mathbb{R}^2, x_i \neq x_j (i \neq j)\}$ とおくと、これは \mathbb{R}^{2n} の開集合である。 n 次対称群 Σ_n は、 T_n に座標を入れ替えとして作用する。そこで $B_n = \pi_1(T_n / \Sigma_n)$ とおく。これは braid group と一致する。

3. 周期解のつく braid.

ここでは、*)の周期解に対し、自然に一つの braid が対応する事を示す。 n を自然数、 $\varphi(t)$ を n -周期解、 t_0 を実数とする。このとき、 n 次元空間 \mathbb{R}^3 内に n 個の曲線

$$(t, x(t+t_0+i)) \in \mathbb{R} \times \mathbb{R}^2 = \mathbb{R}^3$$

$$0 \leq i \leq n-1, 0 \leq t \leq 1$$

は、平行二平面 $t=0, -1$ の間

を結ぶ“糸”と見る。よし $x(t)$

に対し、 \rightarrow の braid σ が定まる。

$\therefore \pi_x$ を σ_x とかこう。

例

$$x(t) = \begin{array}{c} \text{circle} \\ \text{with points } t_0, t_0+1, t_0+2 \end{array} \quad \text{and } \sigma_x = \begin{array}{c} \diagup \diagdown \\ \diagdown \diagup \end{array} = \sigma_1 \sigma_2$$

$$x(t) = \begin{array}{c} \text{two circles} \\ \text{with points } t, t+1, t+2, t+3 \end{array} \quad \text{and } \sigma_x = \begin{array}{c} \text{braiding diagram} \\ \text{with strands labeled } \sigma_1, \sigma_2, \sigma_3, \sigma_4 \end{array} = \sigma_2 \sigma_1 \sigma_2 \sigma_3 \times \sigma_2 \sigma_1$$

定義2. n -周期解 $x(t)$ が回転でない

$\Leftrightarrow \sigma_x$ が、任意の整数 m に対し $(\sigma_1 \sigma_2 \cdots \sigma_{n-1})^m$ が共役でない。

ここで σ , σ' が共役とは、 σ'' が存在し

$\sigma' = \sigma'' \cdot \sigma \cdot (\sigma'')^{-1}$ とかうれば σ と σ' は共役である。

$\sigma_1 \sigma_2 = \sigma_1 (\sigma_2 \sigma_1) \sigma_1^{-1}$ であるから、 $\sigma_1 \sigma_2$ と $\sigma_2 \sigma_1$ は共役である。

σ_x の共役類は、 t_0 の取り方によらずに決まるから、定義2は well defined である。

4. 定理

自然数 P に対し、そのオイラー数 $\chi(P)$ を

$$\chi(P) = \#\{1 \leq g < P \mid g: \text{自然数で } P \text{ の素}\}$$

と定義する。ここで $\#$ は個数を表す。

定理 $x(t)$ を $*$ の 3-周期解で、 $x(0) \in K$ を満たし、回転でないとする。

このとき、3の倍数でない任意の P に對し、

$$\#\{t=0 \text{ で } K \text{ を通過する } * \text{ の } P\text{-周期解}\} \\ \geq \begin{cases} 2 \chi(P) & P \geq 2 \\ 3 & P=1 \end{cases}$$

$x(t)$ が更に双曲的なら、上の評価は 3の倍数についても成立する。 \triangleleft

5. 応用法

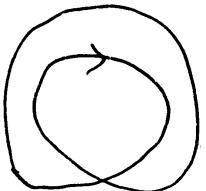
定理を応用するためには、周期解が回転でないための判定法を必要とするが、それは次の命題である。

$$A = \sigma_1^2, B = \sigma_2^2, C = \sigma_1 \sigma_2 \sigma_1^{-1}, P = \sigma_1 \sigma_2 \text{ とおく。}$$

命題1 3-fraud σ が $P \cdot \sigma'$ と共に役であり、かつ σ' が A, B, C の 2つだけを 1 とす。 A, B, C をそれぞれ B, C, A と置き換える作用を α とすとき、もし

braid $\sigma' \cdot \alpha(\sigma') \cdot \alpha^2(\sigma')$ はお・い・る $C = B''A''$ を代入し
出来た braid が単位元でないなら、 σ は回転でない。

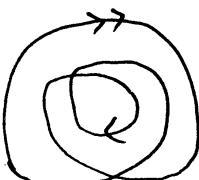
例 以下では $t(\rightarrow)$, $t(\leftarrow)$ などは ± 1
用期解か。その指定された弧(■ぬじた弧)を通過する
のに要す了時間と表わす。~は共役を示す。

1) $x(t) =$  $t(\rightarrow) > 2$ (braid σ_x
 $= \sigma_1 \sigma_2 \sigma_2 \sigma_1 \sigma_2 \sigma_1$)

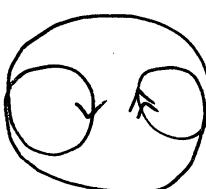
は回転でない。

$$\therefore \sigma_x \sim PAB \text{ だから: } \sigma' = AB. \therefore \sigma' \alpha(\sigma') \alpha^2(\sigma') =$$

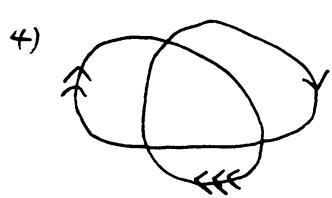
$$ABA^{-1}B^{-1} \pmod{C = B''A''} \neq 0 \quad \Delta$$

2) $x(t) =$  $t(\rightarrow\rightarrow) < 1$ は上の例と σ_x と
 $t(\leftarrow) < 1$

等しいから、回転でない。

3) $x(t) =$  $t(\rightarrow) > 1$ (braid $\sigma_x = \sigma_1 \sigma_2 BA$)
 $t(\rightarrow\rightarrow) > 1$

も、回転でない。



$$t(\text{Diagram}) < 1$$

$$1 < t(\text{Diagram}) < 2 \quad (\text{hard } \sigma_x = \sigma_1 \sigma_2^{-1})$$

$$t(\text{Diagram}) < 1$$

t 回転でない。

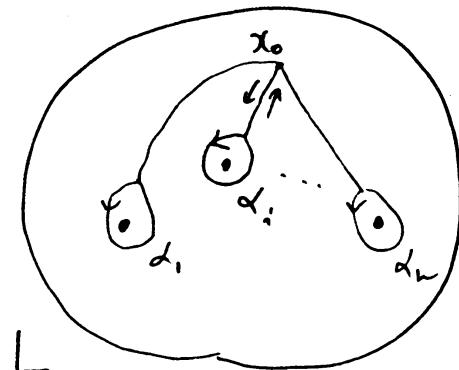
$$\because \sigma_x \sim PB^T. \therefore \sigma' = B^T \text{ 且 } \sigma' \alpha(\sigma') \alpha^T(\sigma') = B^T C^T A^T \\ \neq 0 \quad \text{mod} \quad C^T = B^T A^T \quad \Delta$$

6. 定理の証明の要点

定理の証明のキーポイントは論文 Matsuo ka [2] (= お.117) で示されたある種の不動点定理を適用したことである。

今、 L を開円板から n 個の点を抜き去った空隙とした。 $S: L \rightarrow L$ を像 $S(L)$ がコンパクトで反応対称像となる。定点 $x_0 \in L$ を決め、右の様に $\pi_i(L, x_0)$ の basic $\alpha_1, \dots, \alpha_n$ を定めた。 $B: B_n \rightarrow M_{n+1}(\mathbb{R}[a, a^*])$ を braid group B_n の Burau 表現 ([1], p. 121) とする。すると、

([1], p. 121) とす。すなはち、



$$B(\sigma_i) = \left(\begin{array}{c|cc|c} I & 0 & 0 & 0 \\ \hline 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & a & -a & 1 \\ \hline 0 & 0 & 0 & 1 \\ \hline & 0 & & & I \end{array} \right) \cdots i \quad (1 \leq i \leq n-1)$$

で決まる準同形とした。

更に、準同形 $\gamma: B_n \rightarrow \text{Aut}(\pi_1(L, x_0))$ を

$$\gamma(\sigma_i)(x_j) = \begin{cases} x_i x_{i+1} x_i^{-1} & j=i \\ x_i & j=i+1 \\ x_j & j \neq i, i+1 \end{cases}$$

で定める。 σ を一つの braid とし、整数 $i \in \mathbb{Z}$ は対称

整数 $r_i(\sigma)$ を $\text{trace } B(\sigma) = - \sum_{i \in \mathbb{Z}} r_i(\sigma) a^i$ で定義する。 v を $x_0 \in S(x_0)$ につなぐ道とする。以上の仮定のもとで、[2, Prop. 2] の系として、次が得られた。

命題 2.

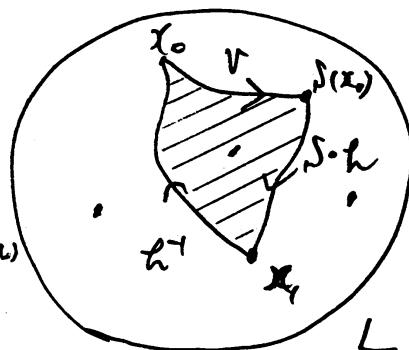
$S_* = v_* \circ \gamma(\sigma): \pi_1(L, x_0) \rightarrow \pi_1(L, S(x_0))$, $i \in \mathbb{Z}$, $r_i(\sigma) \neq 0$

$\Rightarrow S$ の不動点 x_i が存在して、次を満たす。

$\Gamma^A h$: path from x_0 to x_i , $i \in \mathbb{Z}$.

$$\gamma([h \cdot v \cdot (S \cdot h)]) = i \quad \therefore i \in \mathbb{Z}.$$

$\gamma: H_1(L \rightarrow \mathbb{Z}) \rightarrow \mathbb{Z}$ はホモロジー類 $[x_k]_{(1 \leq k \leq n)}$ を 1 に送る準同形」



ホアンカレ変換 T を局所的に修正して、命題 2 に満たされた写像 γ に要求された条件を満たす様に出来るから、この命題により、*) の周期解の個数を評価するためには、單純なアルゴリズムで定義された行列 $B(\sigma)$ の trace を单に計算すればよい事がわかる。実際、計算を試みた結果が定理である。なお、[2] では、同様の議論によると、 γ に 3 個の 1-周期

解が存在する場合に、周期解の個数の評価を行なう、といふ。

定理では、 $n=3$ の場合のみ考慮されていふ。当然 $n \geq 4$ の場合、すなはち予め与えられた周期解の周期が 4 以上の場合も考えた必要があるが、行列 $B(t)$ の計算がかなり面倒で、また具体的な結果を得ていなければ、また、定理の後半における「双曲的」といふ仮定が本質的なものかどうかを未解決である。

参考文献

- [1] J. S. Birman, Braids, Links, and Mapping Class groups, Ann. Math. Studies 82, Princeton Univ. Press, 1974
- [2] T. Matsuo ka, The number and linking of periodic solutions of periodic systems, preprint.
- [3] K. Shiraiwa, A generalization of the Levinson-Masera's equalities, Nagoya Math. J. 67 (1977), 121-138.