

Frobenius 押し出し関手の圏論的エントロピー (松井, 徳島大)

Setup

- (R, m, \bar{k}) : comm. Noeth. local ring
ここで R の標数を $p > 0$ とする.

$\rightsquigarrow F: \boxed{R} \rightarrow \boxed{R}$ という Frobenius 写像が定義される.
 $\alpha \mapsto \alpha^p$

Assumption

R : 完備で $\bar{k} = \bar{k}$

このとき, F は finite である.

例えば, $R = \bar{k}[[x_1, \dots, x_m]]/I$

- $D^b(R)$: 有限生成 R -加群の有界導来圏. ($= D^b(\text{mod } R)$)
- $K^b(R)$: 有限生成射影 R -加群の有界ホモトピー圏 ($= D^b(\text{proj } R)$)

Remark

$D^b(R), K^b(R)$ は三角圏である.

すなわち:

- shift [1] 複体の次数を左にずらす.

- exact triangle $X \xrightarrow{f} Y \xrightarrow{g} Z \rightarrow X[1]$

をもつ.

$\underbrace{\hspace{10em}}_{\text{~~~~~}} \Rightarrow \text{"short exact sequence"}$

- $M \in \text{mod } R$ に対して, F を通じて新たな R -加群構造をよび出す.
これを F_*M とかく.

(i.e.) $\alpha \in M, r \in R$ に対して, $r\alpha := F(r)\alpha = r^p\alpha$.

$\rightsquigarrow F_*: D^b(\boxed{R}) \rightarrow D^b(\boxed{R})$: exact functor. (三角関手)

$(\dots \rightarrow M \rightarrow \dots) \mapsto (\dots \rightarrow F_*M \rightarrow \dots)$

これを Frobenius 押し出し という.

• $M \in \text{mod } R$ に対して

$$F^*M := M \otimes_R F_*(R)$$

$\rightsquigarrow F^* : K^b(\mathbb{R}) \longrightarrow K^b(\mathbb{R}) : \text{exact functor (三角関手)}$

$$(\dots \rightarrow P_n \rightarrow \dots) \mapsto (\dots \rightarrow F^*P_n \rightarrow \dots)$$

これを **Frobenius 引き戻し** といい.

F_* , F^* は正標数の特異圏の研究に重要な役割を果たす.

§1. Introduction

数学におけるエントロピー --- 力学系の複雑さを測る指標 (不変量)

数学的対象 + self map

(e.g.) • トポロジカル・エントロピー (Adler - Konheim - McAndrew '65)

$X : \text{compact top. sp.}, f : X \rightarrow X : \text{conti.}$

$\rightsquigarrow h_{\text{top}}(f) \in \mathbb{R}_{\geq 0}$.

• local entropy (Majidi Zolbanin - Miasnikov - Szapiro '13)

$R : \text{local ring}, \phi : R \rightarrow R \text{ in CRing.}$

$\rightsquigarrow h_{\text{loc}}(\phi) \in \mathbb{R}_{\geq 0}$.

• categorical entropy (Dimitrov - Haiden - Katzarkov - Kontsevich '14)

$\mathcal{T} : \text{三角圏}, \Phi : \mathcal{T} \rightarrow \mathcal{T} : \text{exact functor}$

$\rightsquigarrow h_{\mathcal{T}}^t(\Phi) \in \mathbb{R} \quad (t \in \mathbb{R})$

$t=0$ のときは $h_{\text{cat}}(\Phi)$

\rightsquigarrow エントロピーが小さい \iff 力学系が単純.

Theorem [Kikuta - Takahashi '17]

いくつかの仮定の下で

$$h_{\text{cat}}(f^*) = h_{\text{top}}(f).$$

つまり, classical なエントロピーは, ある意味で categorical entropy によって包絡される.
local entropy の場合も次の結果がある.

Theorem [MZM '19]

$$h_t^{\otimes}(F^*) = h_{\text{loc}}(F) \quad (\forall t \in \mathbb{R})$$

Q. 上の結果は "引き戻し" を用いているが, "押し出し" ではどう振る舞うか?

Today

$h_{\text{cat}}(F^*)$ と $h_{\text{loc}}(F)$ を比較する.

2 local & Categorical entropy.Definition

(R, m, \mathbb{k}) : comm. Noeth. local ring

$\varphi: R \rightarrow R$: loc & finite ring hom

このとき

$$h_{\text{loc}}(\varphi) := \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} \log \ell_R(R/\varphi^n(m)R) \in \mathbb{R}_{\geq 0}.$$

[MZMS] で保障.

Theorem [MZMS]

(R, m, \mathbb{k}) : set up a 条件で仮定を満たすとき

$$h_{\text{loc}}(F) = (kr - \dim R) \cdot \log p.$$

Example

$R = \mathbb{k}[[x_1, \dots, x_d]]$, char $\mathbb{k} = p > 0$, $\mathbb{k} = \bar{\mathbb{k}}$ とする.

$m = (x_1, \dots, x_d)$ である.

$$\rightsquigarrow F^n(m)R = (x_1^{p^n}, \dots, x_d^{p^n})$$

$$\rightsquigarrow R/F^n(m)R = \bigoplus_{i_1, \dots, i_d=0}^{p^n-1} \mathbb{k} x_1^{i_1} \dots x_d^{i_d}$$

$$\begin{aligned} h_{\text{loc}}(F) &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} n d \log p \\ &= d \log p. \end{aligned}$$

$$\rightsquigarrow \ell_R(R/F^n(m)R) = \text{rank}_{\mathbb{k}}(R/F^n(m)R) = p^{nd}$$

Definition

\mathcal{T} : tri. cat.

$\Phi : \mathcal{T} \rightarrow \mathcal{T}$ を三角関手とする. (この話では, $\mathcal{T} = D^b(R)$, $\Phi = F^*$)

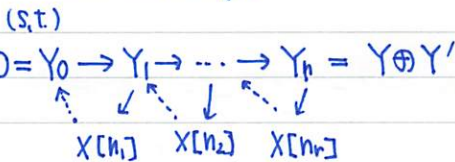
$X \in \mathcal{T}$ に対して, $\text{thick}(X)$ をとる.

$X \subset \mathcal{T} : \text{thick} \stackrel{\text{def}}{\iff} X$ が以下の操作に関して閉じている:

- ① shift
- ② extension
(i.e.)
$$\begin{array}{ccccccc} X & \rightarrow & Y & \rightarrow & Z & \rightarrow & X[1] \\ & & \cong & & \cong & & \\ & & X & & X & & \end{array} \Rightarrow Y \in X.$$
- ③ direct summand

$Y \in \text{thick}(X)$

$\iff \exists Y' \in \mathcal{T}, \exists n_1, \dots, n_r \in \mathbb{Z}$
 $\exists \text{ exact triangle}$



このとき,

$Y_{i+1} = \text{extension of } Y_i \text{ \& } X[n_{i+1}]$

つまり

$Y_1 = X[n_1]$

Y_2 : ext. of $X[n_1]$ & $X[n_2]$

Y_3 : ext. of Y_2 & $X[n_3]$

⋮

$Y_r = Y \oplus Y'$: ext. of Y_{r-1} & $X[n_r]$

だから, Y_r は X の shift の $r-1$ 回拡大で得られる.

(cf.) (R, m, \mathbb{k}) : Artin

$Y \in \text{mod } R$

$0 = Y_0 \hookrightarrow Y_1 \hookrightarrow \dots \hookrightarrow Y_r = Y$

$0 \rightarrow Y_i \rightarrow Y_{i+1} \rightarrow \mathbb{k} \rightarrow 0$

$X, Y \in \mathcal{T}, t \in \mathbb{R}$ とし

$$\delta_t(X, Y) := \text{Inf} \left\{ \sum e^{n_i t} \mid \exists 0 = Y_0 \rightarrow Y_1 \rightarrow \dots \rightarrow Y_r = Y \oplus Y' \right\}$$

とみる. $t=0$ のときは $\delta_t(X, Y) = r$ なので, これは X から Y を拡大で作り出すに必要な拡大の回数 + 1 である.

(Artin環の場合でいうと, Y の組成列の長さ + 1 なので, 各種で長さの圏化)

ただし, $Y \notin \text{thick}(X)$ なら $d_t(X, Y) = \infty$.

$\text{thick}(X) = \mathcal{T}$ とおいているとき,

$$h_t^{\mathcal{T}}(\Phi) := \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} \log d_t(X, \Phi^n(X))$$

[DHKK]
の保障

これは X の取り方に依存せず, $h_t^{\mathcal{T}}(\Phi) \in \mathbb{R} \cup \{-\infty\}$ である. \square

$$K_{\text{fl}}^b(R) := \{X \in K^b(R) \mid H_n(X) : \text{finite length for } \forall n \in \mathbb{Z}\}$$

$$D_{\text{fl}}^b(R) := \{X \in D^b(R) \mid H_n(X) : \text{finite length for } \forall n \in \mathbb{Z}\}$$

Theorem [MZM '19]

$$h_t^{K_{\text{fl}}^b(R)}(F^*) = h_{\text{loc}}(F) = \text{kr-dim}(R) \log p$$

一般に一致しない. 生成元の取り方が違う. \square

	[MZM]	(easy)
F^*	$K_{\text{fl}}^b(R) \perp$	$K^b(R) \perp = 0$
F_*	(easy) $D_{\text{fl}}^b(R) \perp$ \parallel 0	Main result

Main theorem

(R, m, k) が set up & Assmp. を満たすとする.

このとき,

$$h_t^{D^b(R)}(F_x) = h_{\text{loc}}(F) = \text{kr-dim}(R) \cdot \log p.$$

Corollary

$$h_t^{D^b(k)}(F_*) = \text{constant}.$$

Remark

$K_{\text{fl}}^b(R)$, $K_{\text{fl}}^b(R)$, $D_{\text{fl}}^b(R)$ の場合は \mathcal{T} の生成元が具体的に与えられる.

一方, $D^b(R)$ の場合は具体的には明示できないので, 帰納法を用いる.