

Essay

I Introduction (X, \mathcal{A}, μ) espace de probabilité.

$$\text{Aut}(X, \mathcal{A}, \mu) = \left\{ f: X \rightarrow X \text{ bijection bimesurable qui préserve la mesure } \int f_* \mu = \mu \right\} / \mu\text{-p.p.}$$

On suppose toujours que (X, \mathcal{A}, μ) est standard, c'est-à-dire que (X, \mathcal{A}, μ) est isomorphe à (Y, \mathcal{B}, ν) avec Y espace métrique compact, \mathcal{B}_0 la tribu borélienne, ν proba sur (Y, \mathcal{B}_0) et \mathcal{B} le complété de \mathcal{B}_0 par rapport à ν .

Remarque : on veut éviter les espaces trop gros, au sens où si (X, \mathcal{A}, μ) est standard, alors $L^2(X, \mathcal{A}, \mu)$ est séparable (idem pour $L^\infty(X, \mathcal{A}, \mu)$ et $\text{MAlg}(X, \mathcal{A}, \mu)$)

Thèmes de ce groupe de travail :

- équivalence orbitale (quantitative / restreinte)

Définition : $T, S \in \text{Aut}(X, \mu)$ sont orbitalement équivalents s'il existe

$\Phi \in \text{Aut}(X, \mu)$ tel que pour μ -presque tout $x \in X$,

$$\Phi(\text{Orb}_T(x)) = \text{Orb}_S(\Phi(x))$$

où $\text{Orb}_T(x) = \{T^n(x) \mid n \in \mathbb{Z}\}$.

- entropie : invariant numérique associé à $T \in \text{Aut}(X, \mu)$.

Fil directeur : comprendre quand est-ce que l'entropie est un invariant d'équivalence orbitale.

II Définition de l'entropie

entropie, entropie métrique, entropie mesurée, entropie de Kolmogorov-Sinai, entropie dynamique.

II.1 Partitions et entropie de Shannon.

Définition : Une partition de (X, \mathcal{A}, μ) est $\mathcal{P} = (A_k)_{k \in \mathbb{N}}$ $\in \mathcal{A}^{\mathbb{I}}$ tel que

$$\left. \begin{array}{l} \bullet A_k \cap A_l = \emptyset \quad \forall k \neq l \\ \bullet \bigcup_{k \in \mathbb{I}} A_k = X \end{array} \right\} \text{à mesure nulle près.}$$

Définition : L'entropie de Shannon d'une partition \mathcal{P} de (X, μ) est

$$H_{\mu}(\mathcal{P}) = - \sum_{A \in \mathcal{P}} \mu(A) \log \mu(A).$$

Entropie conditionnelle : Si \mathcal{P} et \mathcal{Q} sont deux partitions,

$$H_{\mu}(\mathcal{P} | \mathcal{Q}) = \sum_{\substack{B \in \mathcal{Q} \\ \mu(B) > 0}} \mu(B) H_{\mu_B}(\mathcal{P})$$

où $\mu_B(A) = \mu(A \cap B) / \mu(B)$.

Quelques propriétés :

(i) On a $H(\mathcal{P} | \mathcal{Q}) = - \sum_{\substack{B \in \mathcal{Q} \\ A \in \mathcal{P}}} \mu(A \cap B) \left[\log \mu(A \cap B) - \log \mu(B) \right]$

donc $H(\mathcal{P} | \mathcal{Q}) = H(\mathcal{P} \vee \mathcal{Q}) - H(\mathcal{Q})$

(ii) $H(\mathcal{P} | \mathcal{Q}) = 0 \Rightarrow \mathcal{Q}$ raffine \mathcal{P} , i.e. $\forall B \in \mathcal{Q}, \exists A \in \mathcal{P}$ tq $B \subseteq A$.

(iv) Si $\mathcal{Q}_1 \leq \mathcal{Q}_2$ i.e. \mathcal{Q}_2 raffine \mathcal{Q}_1 , alors $H(\mathcal{P} | \mathcal{Q}_2) \leq H(\mathcal{P} | \mathcal{Q}_1)$.

(iii) $H(\mathcal{P} | \mathcal{Q}) \leq H(\mathcal{P})$ et donc $H(\mathcal{P} \vee \mathcal{Q}) \leq H(\mathcal{P}) + H(\mathcal{Q})$

Preuve : (iii) si $A \in \mathcal{P}$, $\sum_{B \in \mathcal{Q}} -\mu(B) \mu_B(A \cap B) \log \mu_B(A \cap B) \leq \phi \left(\sum_{B \in \mathcal{Q}} \mu(B) \mu_B(A \cap B) \right)$
convexité.

Si $T \in \text{Aut}(X, \mu)$ et \mathcal{P} est une partition, $T^{-n}\mathcal{P} = (T^{-n}(A_k))_{k \in \mathbb{I}}$ 2/3

est aussi une partition.

On définit $\mathcal{P}^n = \bigvee_{m=0}^{n-1} T^{-m}\mathcal{P}$.

Definition \mathcal{P} est génératrice pour T si $\overline{\sigma(\mathcal{P}^n, n \in \mathbb{Z})}$ est égale à A .

La plus petite tribu complète T -invariante qui contient \mathcal{P} est égale à A .

Si \mathcal{P} est une partition, on a un codage

$$q: X \rightarrow \mathcal{P}^{\mathbb{Z}}$$

$$x \mapsto (\text{l'unique } A \in \mathcal{P} \text{ tq } T^{-n}(x) \in A)_{n \in \mathbb{Z}}$$

Si $S: \mathcal{P}^{\mathbb{Z}} \rightarrow \mathcal{P}^{\mathbb{Z}}$, $S((x_n)_{n \in \mathbb{Z}}) = (x_{n-1})_{n \in \mathbb{Z}}$ est l'application de décalage, alors on a $q \circ T = S \circ q$. On dit que q est équivariante.

Soit $\nu = q_* \mu \in \text{Prob}(\mathcal{P}^{\mathbb{Z}})$. Alors $q: (X, \mu) \rightarrow (\mathcal{P}^{\mathbb{Z}}, \nu)$ est un isomorphisme mesuré si \mathcal{P} est génératrice.

II.2) Entropie d'une transformation.

Soit $T \in \text{Aut}(X, \mu)$ et \mathcal{P} une partition telle que $H(\mathcal{P}) < +\infty$.

La suite $H(\mathcal{P}^n)$ est sous additive

$$H(\mathcal{P}^{n+m}) = H(\mathcal{P}^n \vee T^{-n}(\mathcal{P}^m))$$

$$\leq H(\mathcal{P}^n) + H(\mathcal{P}^m)$$

Definition: $h_\mu(T, \mathcal{P}) = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} H_\mu(\mathcal{P}^n) = \inf \frac{1}{n} H_\mu(\mathcal{P}^n)$ (Fekete).

$$h_\mu(T) = \sup \{ h_\mu(T, \mathcal{P}) \mid \mathcal{P} \text{ partition tq } H(\mathcal{P}) < +\infty \} \in [0, +\infty]$$

Théorème (KOLMOGOROV-SINAI): Soit $T \in \text{Aut}(X, \mu)$, et \mathcal{P} partition tq $H(\mathcal{P}) < +\infty$.
Si \mathcal{P} est génératrice pour T , alors $h_\mu(T) = h_\mu(T, \mathcal{P})$.

Conséquences: Soit A ens. fini, $X = A^{\mathbb{Z}}$ et S le décalage sur $A^{\mathbb{Z}}$.

Si $\nu \in \text{Prob}(A)$, alors $h_{\nu^{\otimes \mathbb{Z}}}(S) = H_\nu(\mathcal{P})$ où $\mathcal{P} = (P_a)_{a \in A}$ avec

$P_a = \{ (x_n)_{n \in \mathbb{Z}} \mid x_0 = a \}$. En effet, \mathcal{P} est génératrice pour S , et

$$\begin{aligned} H(\mathcal{P}^n) &= \sum_{a_0, \dots, a_{n-1} \in A} -\nu(a_0) \nu(a_1) \dots \nu(a_{n-1}) \log \nu(a_0) \dots \nu(a_{n-1}) \\ &= n - \sum_{a \in A} \nu(a) \log \nu(a) \end{aligned}$$

$$\text{Donc } h_{\nu^{\otimes \mathbb{Z}}}(S) = - \sum_{a \in A} \nu(a) \log \nu(a) = H_\nu(\mathcal{P}).$$

Définition: $T, T' \in \text{Aut}(X, \mu)$ sont mesurement isomorphes s'il existe

$\Phi \in \text{Aut}(X, \mu)$ tq pour μ -presque tout $x \in X$, $\Phi \circ T(x) = T' \circ \Phi(x)$.

Proposition (immédiate): Si T et T' sont mesurement isomorphes, alors $h(T) = h(T')$.

Donc si deux décalages de Bernoulli sont isomorphes, ils ont la même entropie (réciproque vraie, ORNSTEIN).

Démonstration du théorème de Kolmogorov-Sinai:

3/3

Il s'agit de montrer $\forall Q$ partition d'entropie fixe, $h(T, Q) \leq h(T, P)$.

Cas n°1: $\exists N$ tq $Q \leq \bigvee_{i=-N}^N T^{-i}P$.

Par monotonie, $h(T, Q) \leq h(T, \bigvee_{i=-N}^N T^{-i}P)$

$$= \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{1}{n} H\left(\bigvee_{i=-N}^{N+n-1} T^{-i}P\right)$$

$$= \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n+2N}{n} \frac{1}{n+2N} H(T^{2N}P^{2N+n})$$

$$= \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{1}{n+2N} H(P^{2N+n})$$

$$= h(T, P).$$

Cas général:

Lemme 1: $\forall \varepsilon > 0, \exists Q_\varepsilon$ tq $Q_\varepsilon \leq \bigvee_{i=-N}^N T^{-i}P$ et $|H(Q|Q') + H(Q'|Q)| < \varepsilon$.

Utilise le fait que P est génératrice et que $H(Q) < +\infty$.

Lemme 2: $H(Q^n|Q'^n) \leq n H(Q|Q')$

Preuve: $H(Q^n|Q'^n) \leq \sum_{i=0}^{n-1} H(T^{-i}Q|Q'^n)$
 $\leq \sum_{i=0}^{n-1} H(T^{-i}Q|T^{-i}Q')$ car $T^{-i}Q' \leq Q'^n$
 $= n H(Q|Q')$.

Conclusion: $|H(Q^n) - H(Q_\varepsilon^n)| = |H(Q^n|Q_\varepsilon^n) - H(Q_\varepsilon^n|Q^n)|$
 $\leq n\varepsilon$

et donc $|h(T, Q) - \underbrace{h(T, Q_\varepsilon)}_{\leq h(T, P)}| \leq \varepsilon$
 $\leq h(T, P)$ par le cas n°1.

Donc $h(T, Q) \leq \varepsilon + h(T, P)$

□

III Groupes moyennables

Pour définir l'entropie, et démontrer le thm de KOLMOGOROV-SINAI, on a utilisé le fait que $\frac{n+2N}{n} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 1$.

Définition: Un groupe dénombrable Γ est moyennable si $\exists (F_n)_{n \in \mathbb{N}}$ une suite de parties finies de Γ tq $\forall \sigma \in \Gamma$,

$$\frac{|\sigma F_n \cap F_n|}{|F_n|} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 1$$

Lemme: Soit G moyennable. Soit $\varphi: \mathcal{P}_f(\Gamma) \rightarrow [0, +\infty[$ telle que

- (i) $\forall F \in \mathcal{P}_f(\Gamma)$ et $\forall \sigma \in \Gamma$, $\varphi(\sigma F) = \varphi(F)$
- (ii) $\forall E \subseteq F$ parties finies, $\varphi(E) \leq \varphi(F)$
- (iii) $\forall E, F \in \mathcal{P}_f(\Gamma)$, $\varphi(E \cup F) \leq \varphi(E) + \varphi(F) - \varphi(E \cap F)$

Alors pour toute suite de parties finies $(F_n)_{n \geq 1}$, $\frac{\varphi(F_n)}{|F_n|}$ converge vers inf $\frac{\varphi(F_n)}{|F_n|}$ et est indépendant du choix de la suite de parties finies.

Si \mathcal{P} est une partie, on note $\mathcal{P}^F = \bigvee_{\sigma \in \Gamma} \sigma F$. Alors $F \rightarrow H(\mathcal{P}^F)$ vérifie les hyp.

(i) ok, (ii) ok.

$$\begin{aligned} \text{(iii)} \quad H(\mathcal{P}^{E \cup F}) - H(\mathcal{P}^E) &= H(\mathcal{P}^{F|E} \vee \mathcal{P}^E) - H(\mathcal{P}^E) \\ &= H(\mathcal{P}^{F|E} | \mathcal{P}^E) \\ &\leq H(\mathcal{P}^{F|E} | \mathcal{P}^{E \cap F}) \quad \text{car } \mathcal{P}^E \text{ raffine } \mathcal{P}^{E \cap F} \\ &= H(\mathcal{P}^F) - H(\mathcal{P}^{E \cap F}) \quad \mathcal{P}^{E \cap F} \leq \mathcal{P}^E \end{aligned}$$

Def: $h(G \curvearrowright (X, \mu), \mathcal{P}) = \lim \frac{H(\mathcal{P}^{F_n})}{|F_n|}$ pour n'importe quelle suite de parties finies (F_n) .