

Dyskretne procesy stacjonarne o nieskończonej entropii nadwyżkowej

Łukasz Dębowski
ldebowsk@ipipan.waw.pl



Instytut Podstaw Informatyki PAN

Co to jest entropia nadwyżkowa?

Niech $(\mathbf{X}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ będzie procesem stacjonarnym, $\mathbf{X}_{k:l} = (\mathbf{X}_i)_{k \leq i \leq l}$.

Entropia bloku długości n :

$$H(n) = H(\mathbf{X}_{1:n}) = -\mathbb{E} \log P(\mathbf{X}_{1:n}).$$

Informacja wzajemna między przyległymi blokami długości n :

$$E(n) = I(\mathbf{X}_{-n+1:0}; \mathbf{X}_{1:n}) = 2H(n) - H(2n).$$

Entropia nadwyżkowa:

$$E = I(\mathbf{X}_{-\infty:0}; \mathbf{X}_{1:\infty}) = \lim_{n \rightarrow \infty} E(n).$$

Entropia nadwyżkowa jest miarą pamięci procesu.

Motywacja lingwistyczna

Hilberg (1990) przypuścił, że dla języka naturalnego zachodzi

$$\mathbf{E(n)} \propto \mathbf{n}^{\beta}, \quad \beta \approx 0.5.$$

Interesują mnie procesy, dla których **E(n)** rozbiega potęgowo (oraz ewentualne interpretacje lingwistyczne tych procesów).

Dwie intuicje

- Niech $(\mathbf{X}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ — **ukryty proces Markowa**, tzn.
 $\mathbf{X}_i = \mathbf{f}(\mathbf{Y}_i)$, gdzie $(\mathbf{Y}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ — stacjonarny proces Markowa.

$$\begin{aligned} E(n) = I(\mathbf{X}_{-n+1:0}; \mathbf{X}_{1:n}) &\leq I(\mathbf{Y}_{-n+1:0}; \mathbf{Y}_{1:n}) \\ &= I(\mathbf{Y}_0; \mathbf{Y}_1) \leq H(\mathbf{Y}_1) \end{aligned}$$

$H(\mathbf{Y}_1) < \infty$, gdy \mathbf{Y}_i przybierają skończoną liczbę wartości.

- Niech \mathcal{F} — algebra niezmiennicza procesu $(\mathbf{X}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$.

$$E = H(\mathcal{F}) + I(\mathbf{X}_{-\infty:0}; \mathbf{X}_{1:\infty} | \mathcal{F})$$

$H(\mathcal{F}) = \infty$, gdy istnieje ciągła zmienna rzeczywista mierzalna względem algebry niezmienniczej procesu $(\mathbf{X}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ (parametr procesu w sensie statystyki bayesowskiej).

Procesy takie nazywam **mocno nieergodycznymi**.

- 1 Wprowadzenie
- 2 **Ukryte procesy Markowa**
- 3 Procesy mocno nieergodyczne
- 4 Uogólnione procesy Santa Fe
- 5 Podsumowanie

Rozkład zmiennych ukrytych

Przypuśćmy, że $\mathbf{Y}_i : \Omega \rightarrow \mathbb{Y}$, gdzie $\mathbb{Y} = \{\sigma_{nk}\}_{1 \leq k \leq r(n), n \geq 2}$.
Oznaczmy „poziomy”

$$\mathbf{T}_n := \{\sigma_{nk}\}_{1 \leq k \leq r(n)},$$

oraz przypuśćmy, że wskaźnik poziomu

$$\mathbf{N}_i := n \iff \mathbf{Y}_i \in \mathbf{T}_n$$

ma rozkład

$$\mathbf{P}(\mathbf{N}_i = n) = \frac{C}{n \log^\alpha n}.$$

Dla $\alpha \in (1, 2]$ mamy $\mathbf{H}(\mathbf{Y}_i) \geq \mathbf{H}(\mathbf{N}_i) = \infty$.

Ograniczenie informacji wzajemnej

Twierdzenie

Przypuśćmy, że $\mathbf{Y}_i : \Omega \rightarrow \mathbb{Y}$, gdzie $\mathbb{Y} = \{\sigma_{nk}\}_{1 \leq k \leq r(n), n \geq 2}$, a funkcja $\mathbf{r}(n)$ spełnia $\mathbf{r}(n) = \mathbf{O}(n^p)$. Ponadto załóżmy, że

$$P(\mathbf{Y}_i = \sigma_{nk}) = \frac{1}{r(n)} \cdot \frac{C}{n \log^\alpha n},$$

gdzie $\alpha \in (1, 2]$ i $C^{-1} = \sum_{n=2}^{\infty} (n \log^\alpha n)^{-1}$.

Niech $\mathbf{f} : \mathbb{Y} \rightarrow \mathbb{X}$, gdzie $\mathbb{X} = \{0, 1, \dots, D-1\}$, oraz $\mathbf{X}_i = \mathbf{f}(\mathbf{Y}_i)$.

Wówczas

$$\mathbf{E}(n) = I(\mathbf{X}_{-n+1:0}; \mathbf{X}_{1:n}) = \begin{cases} \mathbf{O}(n^{2-\alpha}), & \alpha \in (1, 2), \\ \mathbf{O}(\log n), & \alpha = 2. \end{cases}$$

Szkic dowodu

Niech \mathbf{B} będzie zdarzeniem. Mamy

$$\mathbf{E}(n) \leq \mathbf{P}(\mathbf{B})\mathbf{I}(\mathbf{X}_{-n+1}^0; \mathbf{X}_1^n | \mathbf{B}) + \mathbf{P}(\mathbf{B}^c)\mathbf{I}(\mathbf{X}_{-n+1}^0; \mathbf{X}_1^n | \mathbf{B}^c) + 1.$$

Położmy $\mathbf{B} = (\mathbf{N}_0 \leq 2^n)$, gdzie \mathbf{N}_0 jest wskaźnikiem poziomu \mathbf{Y}_0 .
Ponieważ $(\mathbf{Y}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ jest procesem Markowa,

$$\mathbf{I}(\mathbf{X}_{-n+1}^0; \mathbf{X}_1^n | \mathbf{B}) \leq \mathbf{I}(\mathbf{Y}_{-n+1}^0; \mathbf{Y}_1^n | \mathbf{B}) \leq \mathbf{H}(\mathbf{Y}_0 | \mathbf{B}).$$

Z drugiej strony

$$\mathbf{I}(\mathbf{X}_{-n+1}^0; \mathbf{X}_1^n | \mathbf{B}^c) \leq \mathbf{H}(\mathbf{X}_{-n+1}^0 | \mathbf{B}^c) \leq n \log |\mathbb{X}|.$$

Można policzyć, że

$$\mathbf{P}(\mathbf{B})\mathbf{H}(\mathbf{Y}_0 | \mathbf{B}) = \begin{cases} \Theta(n^{2-\alpha}), & \alpha \in (1, 2), \\ \Theta(\log n), & \alpha = 2, \end{cases}$$

$$n\mathbf{P}(\mathbf{B}^c) = \Theta(n^{2-\alpha}).$$

Heavy Tailed Periodic Mixture I

Położmy $\mathbb{Y} = \{\sigma_{nk}\}_{1 \leq k \leq n, n \geq 2}$,

$$P(Y_i = \sigma_{nk}) = \frac{1}{n} \cdot \frac{C}{n \log^\alpha n},$$

$$P(Y_{i+1} = \sigma_{nk} | Y_i = \sigma_{ml}) = \begin{cases} 1_{\{n=m, k=l+1\}}, & 1 \leq l \leq m-1, \\ 1_{\{n=m, k=1\}}, & l = m, \end{cases}$$

$$X_i = \begin{cases} 0, & Y_i = \sigma_{nk}, 1 \leq k \leq n-1, \\ 1, & Y_i = \sigma_{nn}. \end{cases}$$

Wówczas

$$E(n) = \begin{cases} \Theta(\log^{2-\alpha} n), & \alpha \in (1, 2), \\ \Theta(\log \log n), & \alpha = 2. \end{cases}$$

Szkic dowodu

Dowód polega na skonstruowaniu zmiennych \mathbf{D}_n , które są funkcjami zarówno \mathbf{X}_{-n+1}^0 jak \mathbf{X}_1^n .

Korzystając z tej własności, otrzymujemy

$$\begin{aligned} \mathbf{E}(n) &= I(\mathbf{X}_{-n+1}^0, \mathbf{D}_n; \mathbf{X}_1^n) = I(\mathbf{D}_n; \mathbf{X}_1^n) + I(\mathbf{X}_{-n+1}^0; \mathbf{X}_1^n | \mathbf{D}_n) \\ &= H(\mathbf{D}_n) + I(\mathbf{X}_{-n+1}^0; \mathbf{X}_1^n | \mathbf{D}_n). \end{aligned}$$

W dalszej kolejności ograniczamy $H(\mathbf{D}_n)$ oraz $H(\mathbf{X}_1^n | \mathbf{D}_n)$.

W przypadku procesu z poprzedniego slajdu kładziemy

$$\mathbf{D}_n = \begin{cases} \mathbf{N}_0, & 2\mathbf{N}_0 \leq n \\ 0, & 2\mathbf{N}_0 > n \end{cases} = \begin{cases} \mathbf{N}_1, & 2\mathbf{N}_1 \leq n, \\ 0, & 2\mathbf{N}_1 > n. \end{cases}$$

Heavy Tailed Periodic Mixture II

Niech $\mathbf{s}(n)$ — długość rozwinięcia binarnego liczby n
oraz $\mathbf{b}(n, k)$ — k -ta cyfra rozwinięcia binarnego liczby n .

Położmy $\mathbb{Y} = \{\sigma_{nk}\}_{1 \leq k \leq s(n), n \geq 2}$,

$$P(Y_i = \sigma_{nk}) = \frac{1}{s(n)} \cdot \frac{C}{n \log^\alpha n},$$

$$P(Y_{i+1} = \sigma_{nk} | Y_i = \sigma_{ml}) = \begin{cases} 1_{\{n=m, k=l+1\}}, & 1 \leq l \leq s(m) - 1, \\ 1_{\{n=m, k=1\}}, & l = s(m), \end{cases}$$

$$X_i = \begin{cases} 2, & Y_i = \sigma_{n1}, \\ \mathbf{b}(n, k), & Y_i = \sigma_{nk}, 2 \leq k \leq s(n). \end{cases}$$

Wówczas

$$E(n) = \begin{cases} \Theta(n^{2-\alpha}), & \alpha \in (1, 2), \\ \Theta(\log n), & \alpha = 2. \end{cases}$$

Heavy Tailed Mixing Copy

Niech $s(n)$ — długość rozwinięcia binarnego liczby n
oraz $b(n, k)$ — k -ta cyfra rozwinięcia binarnego liczby n .

Położmy $\mathbb{Y} = \{\sigma_{nk}\}_{1 \leq k \leq 3s(n), n \geq 2}$,

$$P(Y_i = \sigma_{nk}) = \frac{1}{3s(n)} \cdot \frac{C}{n \log^\alpha n},$$

$$P(Y_{i+1} = \sigma_{nk} | Y_i = \sigma_{ml}) = \begin{cases} 1_{\{n=m, k=l+1\}}, & 1 \leq l \leq 3s(m) - 1, \\ p(n) 1_{\{k=1\}}, & l = 3s(m), \end{cases}$$

$$p(n) \propto \frac{1}{3s(n)} \cdot \frac{1}{n \log^\alpha n},$$

$$X_i = \begin{cases} 2, & Y_i = \sigma_{n1}, \\ b(n, k), & Y_i = \sigma_{nk}, 2 \leq k \leq s(n), \\ 3, & Y_i = \sigma_{nk}, s(n) + 1 \leq k \leq 2s(n) + 1, \\ b(n, k - 2s(n)), & Y_i = \sigma_{nk}, 2s(n) + 2 \leq k \leq 3s(n). \end{cases}$$

- 1 Wprowadzenie
- 2 Ukryte procesy Markowa
- 3 **Procesy mocno nieergodyczne**
- 4 Uogólnione procesy Santa Fe
- 5 Podsumowanie

Binarny proces wymierny

Rozważmy rodzinę binarnych rozkładów IID

$$\mathbf{P}(\mathbf{X}_{1:n} = \mathbf{x}_{1:n} | \theta) = \prod_{i=1}^n \theta^{x_i} (1 - \theta)^{1-x_i}.$$

Skonstruujmy proces $(\mathbf{X}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ taki, że

$$\mathbf{P}(\mathbf{X}_{1:n} = \mathbf{x}_{1:n}) = \int_0^1 \mathbf{P}(\mathbf{X}_{1:n} = \mathbf{x}_{1:n} | \theta) \pi(\theta) d\theta$$

dla rozkładu a priori $\pi(\theta) > 0$. Dla $\mathbf{Y} = \lim_n n^{-1} \sum_{i=1}^n \mathbf{X}_i$ mamy

$$\mathbf{P}(\mathbf{Y} \leq \mathbf{y}) = \int_0^{\mathbf{y}} \pi(\theta) d\theta.$$

Proces $(\mathbf{X}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ jest **mocno nieergodyczny**, ponieważ \mathbf{Y} ma rozkład ciągły. Jednakże blok $\mathbf{X}_{1:n}$ jest warunkowo niezależny od $\mathbf{X}_{n+1:2n}$ względem sumy $\mathbf{S}_n := \sum_{i=1}^n \mathbf{X}_i$. Zatem

$$\mathbf{E}(n) = \mathbf{I}(\mathbf{X}_{1:n}; \mathbf{X}_{n+1:2n}) = \mathbf{I}(\mathbf{S}_n; \mathbf{X}_{n+1:2n}) \leq \mathbf{H}(\mathbf{S}_n) \leq \log(n + 1).$$

Procesy Santa Fe

Proces $(\mathbf{X}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ postaci

$$\mathbf{X}_i := (\mathbf{K}_i, \mathbf{Z}_{\mathbf{K}_i}),$$

gdzie $(\mathbf{K}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ i $(\mathbf{Z}_k)_{k \in \mathbb{N}}$ są niezależnymi procesami IID,

$$P(\mathbf{K}_i = \mathbf{k}) = \mathbf{k}^{-1/\beta} / \zeta(\beta^{-1}), \quad \beta \in (0, 1),$$

$$P(\mathbf{Z}_k = \mathbf{z}) = \frac{1}{2}, \quad \mathbf{z} \in \{0, 1\}.$$

$\mathbf{Y} = \sum_{k=1}^{\infty} 2^{-k} \mathbf{Z}_k$ — mierzalna względem algebry niezmienniczej.

Interpretacja lingwistyczna

Proces $(\mathbf{X}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ jest ciągiem losowych stwierdzeń **niesprzecznie** opisujących stan „wcześniej” wylosowanego obiektu $(\mathbf{Z}_k)_{k \in \mathbb{N}}$.
 $\mathbf{X}_i = (\mathbf{k}, \mathbf{z})$ stwierdza, że \mathbf{k} -ty bit $(\mathbf{Z}_k)_{k \in \mathbb{N}}$ ma wartość $\mathbf{Z}_k = \mathbf{z}$.

E(n) dla procesu Santa Fe

$$\begin{aligned}
 E(n) &= I(\mathbf{X}_{1:n}; \mathbf{X}_{n+1:2n}) \\
 &= \sum_{k=1}^{\infty} I(\mathbf{X}_{1:n}; \mathbf{X}_{n+1:2n}; \mathbf{Z}_k) \\
 &= \sum_{k=1}^{\infty} (1 - [1 - P(K_i = k)]^n)^2 \\
 &\approx \int_1^{\infty} \left(1 - \left(1 - \frac{k^{-1/\beta}}{\zeta(\beta-1)} \right)^n \right)^2 dk \\
 &\rightarrow \frac{n^\beta}{[\zeta(\beta-1)]^\beta} \int_0^1 \frac{(1-u)^2}{u(-\ln u)^{\beta+1}} du \\
 &= \frac{(2 - 2^\beta)\Gamma(1-\beta)}{[\zeta(\beta-1)]^\beta} \cdot n^\beta
 \end{aligned}$$

Kodowanie stacjonarne zmiennej długości

- Funkcję $f : \mathbb{X} \rightarrow \mathbb{Y}^+$ rozszerzamy do funkcji $f^{\mathbb{Z}} : \mathbb{X}^{\mathbb{Z}} \rightarrow \mathbb{Y}^{\mathbb{Z}}$,
 $f^{\mathbb{Z}}((x_i)_{i \in \mathbb{Z}}) := \dots f(x_{-1})f(x_0).f(x_1)f(x_2)\dots, \quad x_i \in \mathbb{X}.$

- Dla miary AMS ν na $(\mathbb{Y}^{\mathbb{Z}}, \mathcal{Y}^{\mathbb{Z}})$ średnia stacjonarna to

$$\bar{\nu}(\mathbf{A}) = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} \sum_{i=0}^{n-1} \nu \circ T^{-i}(\mathbf{A}), \quad T((y_i)_{i \in \mathbb{Z}}) := (y_{i+1})_{i \in \mathbb{Z}}.$$

- $(\mathbf{X}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ — proces stacjonarny o rozkładzie

$$\mathbf{P}((\mathbf{X}_i)_{i \in \mathbb{Z}} \in \cdot) = \mu.$$

- $(\mathbf{Y}_i)_{i \in \mathbb{Z}} = f^{\mathbb{Z}}((\mathbf{X}_i)_{i \in \mathbb{Z}})$ — proces AMS rozkładzie

$$\mathbf{P}((\mathbf{Y}_i)_{i \in \mathbb{Z}} \in \cdot) = \nu = \mu \circ (f^{\mathbb{Z}})^{-1}.$$

- $(\bar{\mathbf{Y}}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ — proces stacjonarny o rozkładzie

$$\mathbf{P}((\bar{\mathbf{Y}}_i)_{i \in \mathbb{Z}} \in \cdot) = \bar{\nu} = \overline{\mu \circ (f^{\mathbb{Z}})^{-1}}.$$

$E(m)$ dla kodowania stacjonarnego procesu Santa Fe

- Weźmy

$$f(\mathbf{k}, z) := \mathbf{b}(\mathbf{k})z^2,$$

gdzie $\mathbf{1b}(\mathbf{k}) \in \{0, 1\}^+$ jest rozwinięciem binarnym liczby \mathbf{k} .

- $(\mathbf{X}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ — proces Santa Fe o rozkładzie μ .
- $(\mathbf{Y}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ — proces o rozkładzie $\nu = \mu \circ (f^{\mathbb{Z}})^{-1}$.
- $(\bar{\mathbf{Y}}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ — proces o rozkładzie $\bar{\nu} = \overline{\mu \circ (f^{\mathbb{Z}})^{-1}}$.
- Wszystkie trzy procesy są **mocno nieergodyczne**.
- Połóżmy $L = \mathbb{E} |\mathbf{f}(\mathbf{X}_i)|$ oraz $E(m) = I(\bar{\mathbf{Y}}_{1:n}; \bar{\mathbf{Y}}_{n+1:2n})$.
Mamy

$$\lim_{m \rightarrow \infty} \frac{E(m)}{m^\beta} = \frac{1}{L^\beta} \frac{(2 - 2^\beta)\Gamma(1 - \beta)}{[\zeta(\beta - 1)]^\beta}.$$

- 1 Wprowadzenie
- 2 Ukryte procesy Markowa
- 3 Procesy mocno nieergodyczne
- 4 Uogólnione procesy Santa Fe**
- 5 Podsumowanie

Uogólniony proces Santa Fe

Proces $(\mathbf{X}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ postaci

$$\mathbf{X}_i := (\mathbf{K}_i, \mathbf{Z}_{i, \mathbf{K}_i}),$$

gdzie $(\mathbf{K}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ i $(\mathbf{Z}_{ik})_{i \in \mathbb{Z}}$, $\mathbf{k} \in \mathbb{N}$, są procesami niezależnymi,

$$\mathbf{P}(\mathbf{K}_i = \mathbf{k}) = \mathbf{k}^{-1/\beta} / \zeta(\beta^{-1}), \quad (\mathbf{K}_i)_{i \in \mathbb{Z}} \sim \text{IID},$$

zaś $(\mathbf{Z}_{ik})_{i \in \mathbb{Z}}$ są łańcuchami Markowa o rozkładzie

$$\mathbf{P}(\mathbf{Z}_{ik} = \mathbf{z}) = \frac{1}{2},$$

$$\mathbf{P}(\mathbf{Z}_{ik} = \mathbf{z} | \mathbf{Z}_{i-1, \mathbf{k}} = \mathbf{z}) = \mathbf{1} - \mathbf{p}_{\mathbf{k}}.$$

Proces $(\mathbf{X}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ jest **procesem mieszającym** dla $\mathbf{p}_{\mathbf{k}} \in (0, 1)$.

Interpretacja lingwistyczna

Obiekt $(\mathbf{Z}_{ik})_{\mathbf{k} \in \mathbb{N}}$ opisywany w tekście $(\mathbf{X}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ jest funkcją czasu i .

$E(n)$ dla uogólnionego procesu Santa Fe

Położmy $E(n) = I(\mathbf{X}_{1:n}; \mathbf{X}_{n+1:2n})$. Mamy

$$\limsup_{n \rightarrow \infty} \frac{E(n)}{n^\beta} \leq \frac{(2 - 2^\beta)\Gamma(1 - \beta)}{[\zeta(\beta - 1)]^\beta}.$$

Dolne granice w szczególnych przypadkach są następujące:

- ① Jeżeli $p_k \leq P(K_i = k)$, to

$$\liminf_{n \rightarrow \infty} \frac{E(n)}{n^\beta} \geq A(\beta).$$

- ② Jeżeli $\lim_{k \rightarrow \infty} p_k / P(K_i = k) = 0$, to

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{E(n)}{n^\beta} = \frac{(2 - 2^\beta)\Gamma(1 - \beta)}{[\zeta(\beta - 1)]^\beta}.$$

$E(m)$ dla kodowania stacjonarnego

Rozpatrzmy kodowanie takie samo jak poprzednio.

$(Y_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ oraz $(\bar{Y}_i)_{i \in \mathbb{Z}}$ są procesami **ergodycznymi**.

Położmy $L = \mathbb{E} |f(X_i)|$ oraz $E(m) = I(\bar{Y}_{1:n}; \bar{Y}_{n+1:2n})$. Mamy

$$\limsup_{n \rightarrow \infty} \frac{E(m)}{m^\beta} \leq \frac{1}{L^\beta} \frac{(2 - 2^\beta) \Gamma(1 - \beta)}{[\zeta(\beta - 1)]^\beta}.$$

Dolne granice w szczególnych przypadkach są następujące:

- ① Jeżeli $p_k \leq P(K_i = k)$, to

$$\liminf_{n \rightarrow \infty} \frac{E(m)}{m^\beta} \geq \frac{A(\beta)}{L^\beta}.$$

- ② Jeżeli $\lim_{k \rightarrow \infty} p_k / P(K_i = k) = 0$, to

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{E(m)}{m^\beta} = \frac{1}{L^\beta} \frac{(2 - 2^\beta) \Gamma(1 - \beta)}{[\zeta(\beta - 1)]^\beta}.$$

- 1 Wprowadzenie
- 2 Ukryte procesy Markowa
- 3 Procesy mocno nieergodyczne
- 4 Uogólnione procesy Santa Fe
- 5 Podsumowanie

Podsumowanie

Podałem przykłady procesów o nieskończonej entropii nadwyżkowej:

- 1 $E(n) \asymp \log n$ dla nieergodycznego ukrytego procesu Markowa.
- 2 $E(n) \asymp n^\beta$ dla nieergodycznego ukrytego procesu Markowa.
- 3 $E(n) \asymp n^\beta$ dla ergodycznego ukrytego procesu Markowa.
- 4 $E(n) \asymp \log n$ dla procesu mocno nieergodycznego.
- 5 $E(n) \asymp n^\beta$ dla mocno nieergodycznego procesu Santa Fe nad nieskończonym alfabetem.
- 6 $E(n) \asymp n^\beta$ dla mocno nieergodycznego procesu Santa Fe nad skończonym alfabetem.
- 7 $E(n) \asymp n^\beta$ dla mieszającego procesu Santa Fe nad nieskończonym alfabetem.
- 8 $E(n) \asymp n^\beta$ dla ergodycznego procesu Santa Fe nad skończonym alfabetem.

Moje prace

- Ł. Dębowski, (2012). Mixing, Ergodic, and Nonergodic Processes with Rapidly Growing Information between Blocks. *IEEE Transactions on Information Theory*, **58**:3392-3401.
- Ł. Dębowski, (2013). On Hidden Markov Processes with Infinite Excess Entropy. *Journal of Theoretical Probability*, w druku. (<http://arxiv.org/abs/1211.0834>)

www.ipipan.waw.pl/~ldebowsk