

Wstęp do teorii informacji: Wykład 8

I. WSTĘP

Zmierzamy teraz do tzw. asymptotycznej zasady ekwipartycji, będącej informacyjnym odpowiednikiem prawa wielkich liczb z rachunku prawdopodobieństwa. Będzie ona nam później potrzebna do dowodu twierdzenia Shannona o przepustowości kanału informacyjnego. Przypomnijmy zatem podstawowe fakty na temat praw wielkich liczb.

II. NIERÓWNOŚĆ CZEBYSZEWA

Rozpatrzmy zmienną losową X o wartościach należących do zbioru $\{x_1, \dots, x_N\}$. Wartością średnią jest

$$\bar{X} = \sum_{i=1}^N x_i p_i$$

a wariancją

$$D^2(X) = \sum_{i=1}^N (x_i - \bar{X})^2 p_i = \sum_{i=1}^N x_i^2 p_i - \bar{X}^2 \quad (1)$$

$$= \overline{X^2} - \bar{X}^2 \quad (2)$$

Rozpatrzmy prawdopodobieństwo

$$\Pr(|X - \bar{X}| \geq \varepsilon) = \sum_{i: |x_i - \bar{X}| \geq \varepsilon} p_i \quad (3)$$

Odpowiada on takiej procedurze: wybieramy losowo i , po czym sprawdzamy, jak bardzo x_i różni się od wartości średniej \bar{X} , a następnie wybiermy tylko te zdarzenia, dla których x_i różni się od \bar{X} co najmniej o ε .

Twierdzenie 8.1 (*Nierówność Czebyszewa*)

$$\Pr(|X - \bar{X}| \geq \varepsilon) \leq \frac{D^2(X)}{\varepsilon^2} \quad (4)$$

Dowód:

$$D^2(X) = \sum_{i=1}^N (x_i - \bar{X})^2 p_i \quad (5)$$

$$\geq \sum_{i: |x_i - \bar{X}| \geq \varepsilon} (x_i - \bar{X})^2 p_i \quad (6)$$

$$\geq \sum_{i: |x_i - \bar{X}| \geq \varepsilon} \varepsilon^2 p_i \quad (7)$$

$$= \varepsilon^2 \sum_{i: |x_i - \bar{X}| \geq \varepsilon} p_i \quad (8)$$

$$= \varepsilon^2 \Pr(|X - \bar{X}| \geq \varepsilon), \quad (9)$$

co mieliśmy pokazać. \square

III. LOSOWE GENEROWANIE BITÓW (PROCES BERNOULLIEGO)

Rozpatrzmy N -krotny rzut monetą (czyli losowe generowanie bitów: orzeł 0, reszka 1). Niech prawdopodobieństwa wynoszą odpowiednio $p_1 = p$, $p_0 = q = 1 - p$. Prawdopodobieństwo k -krotnego wyrzucenia reszki przy N rzutach wynosi

$$p(k, N) = \binom{N}{k} p^k q^{N-k} = \frac{N!}{k!(N-k)!} p^k q^{N-k}. \quad (10)$$

Niech teraz

$$X_j = \begin{cases} 0 & \text{jeśli wypadł orzeł} \\ 1 & \text{jeśli wypada reszka} \end{cases} \quad (11)$$

oznacza zmienną losową odpowiadającą j -temu rzutowi. Średnia liczba reszek przy N rzutach odpowiada zmiennej losowej

$$Y_N = \frac{X_1 + \dots + X_N}{N} \quad (12)$$

przyjmującej wartości ze zbioru

$$\left\{ \frac{0}{N}, \frac{1}{N}, \dots, \frac{N-1}{N}, \frac{N}{N} \right\}. \quad (13)$$

Każda z powyższych wartości pojawia się z prawdopodobieństwem (10).

Obliczmy średnią i wariancję zmiennej losowej Y_N :

$$\bar{Y}_N = \sum_{k=0}^N \frac{k}{N} \frac{N!}{k!(N-k)!} p^k q^{N-k} \quad (14)$$

$$= p \sum_{k=1}^N \frac{k}{N} \frac{(N-1)! N}{(k-1)! k (N-k)!} p^{k-1} q^{N-1-(k-1)} \quad (15)$$

$$= p \sum_{k=1}^N \frac{(N-1)!}{(k-1)! (N-1-(k-1))!} p^{k-1} q^{N-1-(k-1)} \quad (16)$$

$$= p \sum_{l=0}^{N-1} \frac{(N-1)!}{l! (N-1-l)!} p^l q^{N-1-l} \quad (17)$$

$$= p(p+q)^{N-1} = p, \quad (18)$$

a więc wynik nie zależy od ilości rzutów;

$$D^2(Y_N) = \sum_{k=0}^N \left(\frac{k}{N} - \overline{Y_N} \right)^2 \frac{N!}{k!(N-k)!} p^k q^{N-k} \quad (19)$$

$$= \sum_{k=0}^N \left(\frac{k}{N} - p \right)^2 \frac{N!}{k!(N-k)!} p^k q^{N-k} \quad (20)$$

$$= \sum_{k=0}^N \left(\frac{k^2}{N^2} - 2p \frac{k}{N} + p^2 \right) \frac{N!}{k!(N-k)!} p^k q^{N-k} \quad (21)$$

$$= \sum_{k=0}^N \frac{k^2}{N^2} \frac{N!}{k!(N-k)!} p^k q^{N-k} - \underbrace{\sum_{k=0}^N 2p \frac{k}{N} \frac{N!}{k!(N-k)!} p^k q^{N-k}}_{2p^2} + \underbrace{\sum_{k=0}^N p^2 \frac{N!}{k!(N-k)!} p^k q^{N-k}}_{p^2} \quad (22)$$

$$= p \sum_{k=1}^N \frac{k^2}{N^2} \frac{(N-1)!N}{(k-1)!k(N-1-(k-1))!} p^{k-1} q^{N-1-(k-1)} - p^2 \quad (23)$$

$$= p \sum_{k=1}^N \frac{k}{N} \frac{(N-1)!}{(k-1)!(N-1-(k-1))!} p^{k-1} q^{N-1-(k-1)} - p^2 \quad (24)$$

$$= p \sum_{l=0}^{N-1} \frac{l+1}{N} \frac{(N-1)!}{l!(N-1-l)!} p^l q^{N-1-l} - p^2 \quad (25)$$

$$= p \frac{N-1}{N} \sum_{l=0}^{N-1} \frac{l}{N-1} \frac{(N-1)!}{l!(N-1-l)!} p^l q^{N-1-l} + \frac{p}{N} \sum_{l=0}^{N-1} \frac{(N-1)!}{l!(N-1-l)!} p^l q^{N-1-l} - p^2 \quad (26)$$

$$= p^2 \frac{N-1}{N} + \frac{p}{N} - p^2 = \frac{p-p^2}{N} = \frac{p(1-p)}{N} = \frac{pq}{N}. \quad (27)$$

Twierdzenie 8.2: (Bernoulliego prawo wielkich liczb)
W procesie Bernoulliego

$$\Pr\left(|Y_N - p| \geq \varepsilon\right) \leq \frac{pq}{N\varepsilon^2}, \quad (28)$$

Dowód: Zastosujmy nierówność Czebyszewa do zmiennej losowej Y_N :

$$\Pr\left(|Y_N - \overline{Y_N}| \geq \varepsilon\right) \leq \frac{D^2(Y_N)}{\varepsilon^2}, \quad (29)$$

co jest równoważne nierówności

$$\Pr\left(|Y_N - p| \geq \varepsilon\right) \leq \frac{pq}{N\varepsilon^2}, \quad (30)$$

a to kończy dowód. \square

Definicja 8.1: Ciąg zmiennych losowych $\{X_n\}$ jest zbieżny według prawdopodobieństwa do stałej c jeżeli dla każdego $\varepsilon > 0$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \Pr\left(|X_n - c| \geq \varepsilon\right) = 0. \quad (31)$$

Uwagi: (a) W procesie Bernoulliego ciąg zmiennych losowych

$$Y_N = \frac{X_1 + \dots + X_N}{N} \quad (32)$$

jest zbieżny według prawdopodobieństwa do p . (b) Średnia liczba sukcesów przy N próbach może się różnić od p o ε , ale prawdopodobieństwo takiego zdarzenia zmierza do zera przy zwiększającej się liczbie rzutów monetą. Prawa wielkich liczb tak formułowane zwane są też słabymi prawami wielkich liczb.

IV. ASYMPTOTYCZNA ZASADA EKWIPARTYCJI

Rozpatrzmy N rzutów monetą. Wynikiem jest uporządkowany ciąg bitów

$$(x_1, x_2, \dots, x_N), \quad (33)$$

który pojawi się z prawdopodobieństwem

$$p(x_1, x_2, \dots, x_N) = p(x_1)p(x_2) \dots p(x_N) = p^{N_1} q^{N_0} \quad (34)$$

gdzie N_0, N_1 to, odpowiednio, liczby wypadnięć orłów i reszek, $p = p_1, q = 1 - p$.

Jeżeli N jest dużą liczbą, to orzeł wypadł w przybliżeniu $N_0 \approx Np_0 = Nq$ razy, a reszka $N_1 \approx Np_1 = Np$

razy. Tak więc

$$p(x_1, x_2, \dots, x_N) \approx p^{Np} q^{Nq} = (p^p q^q)^N, \quad (35)$$

$$\begin{aligned} \log p(x_1, x_2, \dots, x_N) &\approx N \log(p^p q^q) \\ &= N(p \log p + (1-p) \log(1-p)) \\ &= -NH(p), \end{aligned} \quad (36)$$

$$H(p) \approx -\frac{\log p(x_1, x_2, \dots, x_N)}{N}. \quad (37)$$

(por. Wykład 2). Ostatnią równość możemy jeszcze przepisać jako

$$p(x_1, x_2, \dots, x_N) \approx 2^{-NH(p)}. \quad (38)$$

Widać, że te przybliżone równości stają się tym dokładniejsze, im większe jest N . Można to precyzyjniej zapisać jako

Zdefiniujmy zmienną losową X_N o wartościach

$$-\frac{\log(p^{N_1}(1-p)^{N-N_1})}{N}, \quad N_1 = 0, \dots, N. \quad (39)$$

Twierdzenie 8.3: (*Asymptotyczna zasada ekwipartycji dla procesu Bernoulliego*) Ciąg zmiennych losowych X_N jest zbieżny według prawdopodobieństwa do $H(p)$.