

# Chernoffova in Azumova neenakost

Rok Požar

11. januar 2008

## 1 Vsota enakomerno porazdeljenih neodvisnih $\pm 1$ spremenljivk

**Lema 1.1 (Markova neenakost)** Če je  $X$  nenegativna slučajna spremenljivka in  $a > 0$ , potem velja

$$P[X \geq a] \leq \frac{E[X]}{a}.$$

**Dokaz:** Če je  $X$  nenegativna, potem velja

$$E[X] \geq a \cdot P[X \geq a].$$

■

**Izrek 1.2 (Chernoffova neenakost)** Naj bodo  $X_1, \dots, X_n$  neodvisne slučajne spremenljivke, ki zavzamejo vrednost  $+1$  in  $-1$ , obe z verjetnostjo  $\frac{1}{2}$ . Naj bo  $X = X_1 + \dots + X_n$ . Potem za vsak realen  $t \geq 0$  velja

$$P[X \geq t] < e^{-t^2/2\sigma^2} \quad \text{in} \quad P[X \leq -t] < e^{-t^2/2\sigma^2},$$

kjer je  $\sigma = \sqrt{\text{Var}[X]} = \sqrt{n}$ .

**Dokaz:** Dokažimo le prvo neenakost, druga bo namreč sledila iz simetrije. Definirajmo novo slučajno spremenljivko  $Y = e^{uX}$ , kjer je  $u > 0$  realni parameter (za zdaj še nedoločen). Potem velja  $P[X \geq t] = P[Y \geq e^{ut}]$ . Po Markovi neenakosti velja  $P[Y \geq q] \leq \frac{E[Y]}{q}$ . Računajmo

$$E[Y] = E[e^{u \sum_{i=1}^n X_i}] = E\left[\prod_{i=1}^n e^{uX_i}\right] = \prod_{i=1}^n E[e^{uX_i}]$$

(zaradi neodvisnosti  $X_i$ )

$$= \left(\frac{e^u + e^{-u}}{2}\right)^n \leq e^{nu^2/2}.$$

Zadnja ocena sledi iz neenakosti  $\frac{e^x + e^{-x}}{2} = \cosh x \leq e^{x^2/2}$ , ki velja za vsa realna števila  $x$  (obe strani razvijemo v Taylorjevo vrsto in primerjamo koeficiente). Potem je

$$P[Y \geq e^{ut}] \leq \frac{E[Y]}{e^{ut}} \leq e^{nu^2/2 - ut}.$$

Zadnji izraz je minimiziran za  $u = \frac{t}{n}$ , od koder sledi  $e^{-t^2/2n} = e^{-t^2/2\sigma^2}$ . ■

Naj bo  $X$  množica z  $n$  točkami in naj bo  $\mathcal{F}$  družina podmnožic množice  $X$ . Radi bi po-barvali točke množice  $X$  z rdečo in modro barvo tako, da vsaka množica družine  $\mathcal{F}$  vsebuje čim bolj enako število rdečih in modrih točk (uravnoteženo barvanje). Naj ima rdeča barva vrednost  $+1$  in modra vrednost  $-1$ . Potem lahko barvanje podamo s preslikavo  $\psi : X \rightarrow \{-1, +1\}$ . Za poljubno množico  $S \in \mathcal{F}$  nam potem  $\psi(S) = \sum_{x \in S} \psi(x)$  ravno pove razliko med številom rdečih in modrih točk. Z  $\text{urb}(\mathcal{F}, \psi)$  družine  $\mathcal{F}$  in barvanjem  $\psi$  označimo  $\max_{S \in \mathcal{F}} |\psi(S)|$  in z  $\text{urb}(\mathcal{F})$  minimum množice  $\{\text{urb}(\mathcal{F}, \psi); \psi \text{ neko barvanje množice } X\}$ .

**Trditev 1.3** Naj bo  $|X| = n$  in  $|\mathcal{F}| = m$ . Potem velja  $\text{urb}(\mathcal{F}) \leq \sqrt{2n \ln(2m)}$ . Če je maksimalno število množic v  $\mathcal{F}$  največ  $s$ , potem velja  $\text{urb}(\mathcal{F}) \leq \sqrt{2s \ln(2m)}$ .

**Dokaz:** Naj bo  $\psi : X \rightarrow \{-1, +1\}$  slučajno barvanje množice  $X$ , kjer so barve točk izbrane enotno in neodvisno. Za vsako fiksno množico  $S \subseteq X$  je  $\psi(S) = \sum_{x \in S} \psi(x)$  vsota  $|S|$  neodvisnih slučajnih  $\pm 1$  spremenljivk. Zaradi zgornjega izreka velja

$$P[|\psi(S)| > t] < 2e^{-t^2/2|S|} \leq 2e^{-t^2/2s}.$$

Za  $t = \sqrt{2s \ln(2m)}$ ,  $2e^{-t^2/2s}$  postane  $\frac{1}{m}$ . Torej s pozitivno verjetnostjo slučajno barvanje zadošča  $|\psi(S)| \leq t$  za vse  $S \in \mathcal{F}$ . ■

## 2 Azumova neenakost

Martingala je zaporedje  $X_0, \dots, X_m$  slučajnih spremenljivk, da za  $0 \leq i < m$  velja

$$E[X_{i+1} | X_i, X_{i-1}, \dots, X_0] = X_i.$$

Predstavljajmo si, da gre kockar v igralnico z  $X_0$  denarja. V igralnici je mnogo iger na srečo. Vse igre so poštene, kar pomeni, da je njihovo matematično upanje enako 0. Igralec lahko izbere naslednjo strategijo: podvoji stavo vsakič, ko izgubi, da bo prva zmaga pokrila vse prejšnje vložke in prinesla še dodaten dobiček v vrednosti originalnega vložka. Naj slučajna spremenljivka  $X_i$  predstavlja kockarjevo srečo v času  $i$ . Če je  $X_i = a$ , potem mora biti pogojna verjetnost spremenljivke  $X_{i+1}$  enaka  $a$ , torej je to martingala.

Poglejmo si preprost, a poučen primer. Predpostavimo, da slučajna spremenljivka  $X_n$  predstavlja kockarjevo srečo po  $n$  metih poštenega kovanca, kjer igralec dobi 1 evro, če pade cifra in izgubi 1 evro, če pade grb. Očitno zaporedje zadošča pogojem zgornje definicije, zato je to martingala.

**Lema 2.1** Naj bo  $X$  slučajna spremenljivka in naj velja  $E[X] = 0$  in  $|X| \leq 1$ . Naj bo  $\lambda > 0$ . Potem velja

$$E[e^{\lambda X}] \leq e^{\lambda^2/2}.$$

**Dokaz:** Definirajmo linerano funkcijo

$$h(x) = \frac{e^\lambda + e^{-\lambda}}{2} + \frac{e^\lambda - e^{-\lambda}}{2}x.$$

Za  $x \in [-1, 1]$  velja  $e^{\lambda x} \leq h(x)$  ( $y = h(x)$  je ravno sekanta skozi točki  $x = \pm 1$  konveksne funkcije  $y = e^{\lambda x}$ ). Velja

$$E[e^{\lambda X}] \leq E[h(X)] = h(E[X]) = h(0) = \cosh(\lambda) = e^{\lambda^2/2}.$$

■

**Izrek 2.2 (Azumova neenakost)** Naj bo  $0 = X_0, \dots, X_m$  martingala za katero velja

$$|X_{i+1} - X_i| \leq 1$$

za vse  $0 \leq i < m$ . Naj bo  $\lambda > 0$ . Potem velja

$$P[X_m > \lambda\sqrt{m}] < e^{-\lambda^2/2}.$$

**Dokaz:** Naj bo  $\alpha = \frac{\lambda}{\sqrt{m}}$ . Pišimo  $Y_i = X_i - X_{i-1}$ . Iz predpostavk očitno sledi, da je  $|Y_i| \leq 1$  in  $E[Y_i | X_{i-1}, X_{i-2}, \dots, X_0] = 0$ . Po zgornji lemi sledi

$$E[e^{\alpha Y_i} | X_{i-1}, X_{i-2}, \dots, X_0] \leq \cosh(\alpha) = e^{\alpha^2/2}.$$

Torej je

$$\begin{aligned} E[e^{\alpha X_m}] &= E\left[\prod_{i=1}^m e^{\alpha Y_i}\right] \\ &= E\left[\left(\prod_{i=1}^{m-1} e^{\alpha Y_i}\right) E[e^{\alpha Y_m} | X_{m-1}, X_{m-2}, \dots, X_0]\right] \\ &\leq E\left[\prod_{i=1}^{m-1} e^{\alpha Y_i}\right] e^{\alpha^2/2} \leq e^{\alpha^2 m/2}. \end{aligned}$$

Od tod sledi

$$\begin{aligned} P[X_m > \lambda\sqrt{m}] &= P[e^{\alpha X_m} > e^{\alpha\lambda\sqrt{m}}] \\ &< E[e^{\alpha X_m}] e^{-\alpha\lambda\sqrt{m}} \\ &\leq e^{\alpha^2 m/2 - \alpha\lambda\sqrt{m}} \\ &= e^{-\lambda^2/2}. \end{aligned}$$

■

## Literatura

- [1] N. Alon, J. H. Spencer, *The probabilistic method*, Courant Institute, 2000.
- [2] J. Matoušek, J. Vondrák, *The probabilistic method*, Institute for Theoretical Computer Science, 2002.