

פתרון תרגיל בית 4 בהסתברות וסטטיסטיקה
מתמטית
88-373 סמסטר ב' תשפ"א

ריכוז מידה

תרגיל 1. הוכיחו את הגרסה הבאה של אי-שוויון צ'רנוף: יהיו X_1, \dots, X_n משתנים מקריים בלתי-תלויים המקבלים ערכים בקבוצה $\{0, 1\}$. יהי $X = \sum_{i=1}^n X_i$, ותהי $\mu = \mathbb{E}[X]$ התוחלת של X . אזי לכל $\delta > 0$,

$$P(X \geq (1 + \delta)\mu) \leq \left(\frac{e^\delta}{(1 + \delta)^{1+\delta}} \right)^\mu$$

הסיקו את החסם הפחות הדוק

$$P(X \geq (1 + \delta)\mu) \leq e^{-\frac{\delta^2 \mu}{2 + \delta}}$$

לכל $\delta > 0$. (בדומה אפשר להוכיח

$$, P(X \leq (1 - \delta)\mu) \leq \left(\frac{e^{-\delta}}{(1 - \delta)^{1-\delta}} \right)^\mu \leq e^{-\frac{\delta^2 \mu}{2}}$$

אבל אתם לא חייבים להוכיח גם את זה.)
הדרכה לחסם הראשון:

$$.M_X(t) \leq e^{(e^t - 1)\mu}$$

ב. היעזרו ברעיון של אי-שוויון צ'רנוף (למצוא t מינימלי) כדי לקבל את החסם ההדוק יותר.

ג. קחו לוגריתם של החסם ההדוק, והיעזרו באי-השוויון $\ln(1 + x) \geq \frac{x}{1+x/2}$ כדי להסיק את החסם הפחות הדוק.

הוכחה.

א. נרשום:

$$.M_X(t) = \mathbb{E}[e^{tX}] = \prod_{i=1}^n \mathbb{E}[e^{tX_i}] = \prod_{i=1}^n (P(X_i = 0) \cdot 1 + P(X_i = 1) \cdot e^t)$$

נרצה להוכיח את החסם $(1-p) + pe^t \leq e^{(e^t-1)p}$. אכן, זה יהיה מספיק כי אז נקבל

$$.M_X(t) \leq \prod_{i=1}^n e^{(e^t-1)P(X_i=1)} = e^{(e^t-1)\sum_{i=1}^n P(X_i=1)} = e^{(e^t-1)\mu}$$

ואכן, החסם נכון כי

$$(1-p) + pe^t = 1 + p(e^t - 1) \leq e^{(e^t-1)p}$$

לפי $1+x \leq e^x$

ב. לכל $t > 0$,

$$.P(X \geq (1+\delta)\mu) = P(e^{tX} \geq e^{t(1+\delta)\mu}) \leq \frac{M_X(t)}{e^{(1+\delta)\mu t}} \leq e^{(e^t-1)\mu - (1+\delta)\mu t}$$

נמצא את ה- t שממזער את המעריך. מגזירה נקבל

$$e^t \mu = (1+\delta)\mu \implies t = \log(1+\delta)$$

ואז

$$.(e^t - 1)\mu - (1+\delta)\mu t = \delta\mu - (1+\delta)\mu \log(1+\delta)$$

בסך הכל

$$.P(X \geq (1+\delta)\mu) \leq \frac{e^{\delta\mu}}{e^{(1+\delta)\mu \log(1+\delta)}} = \left(\frac{e^\delta}{(1+\delta)^{1+\delta}} \right)^\mu$$

ג. כדי לקבל את החסם הפחות הדוק, נסתכל על הלוגריתם של החסם:

$$.\log \left(\left(\frac{e^\delta}{(1+\delta)^{1+\delta}} \right)^\mu \right) = \mu (\delta - (1+\delta) \log(1+\delta))$$

לפי אי-השוויון שהוזכר,

$$\mu (\delta - (1+\delta) \log(1+\delta)) \leq \mu \left(\delta - (1+\delta) \frac{\delta}{1+\delta/2} \right) = \mu \cdot \frac{\delta + \delta^2/2 - \delta - \delta^2}{1+\delta/2} = -\frac{\delta^2}{2+\delta} \mu$$

ולכן

$$.P(X \geq (1+\delta)\mu) \leq e^{-\frac{\delta^2}{2+\delta}\mu}$$

□

תרגיל 2. יהי X משתנה מקרי עם תוחלת μ ושונות σ^2 . נגדיר $r = \frac{\sigma}{\mu}$. בשאלה זו מטרתנו תהיה לבנות אומד טוב ל- μ באמצעות כמה שפחות דגימות בלתי-תלויות X_1, \dots, X_n של X .

א. נגדיר את האומד $\hat{X} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n X_i$. הראו כי לכל $\varepsilon, \delta > 0$ מספיק לקחת $n = O\left(\frac{r^2}{\varepsilon^2 \delta}\right)$ דגימות כדי שיתקיים

$$P\left(\left|\hat{X} - \mathbb{E}[X]\right| \geq \varepsilon \mathbb{E}[X]\right) \leq \delta$$

ב. נאמר שאומד Y הוא **אומד חלש** אם $P(|Y - \mathbb{E}[X]| \geq \varepsilon \mathbb{E}[X]) \leq \frac{1}{4}$. באמצעות סעיף א', מספיק לקחת $n = O\left(\frac{r^2}{\varepsilon^2}\right)$ דגימות כדי לקבל אומד חלש.

נניח שיש לנו m אומדים חלשים בלתי-תלויים $\hat{X}_1, \dots, \hat{X}_m$, ונגדיר את האומד החדש \tilde{X} להיות החציון שלהם. הוכיחו כי באמצעות $m = O\left(\log \frac{1}{\delta}\right)$ אומדנים חלשים מקבלים אומד \tilde{X} המקיים

$$P\left(\left|\tilde{X} - \mathbb{E}[X]\right| \geq \varepsilon \mathbb{E}[X]\right) \leq \delta$$

(הדרכה: לסעיף א', מספיק להשתמש בצ'בישב. לסעיף ב', הגדירו את משתנה האינדיקטור של האם האומד i -קרוב מספיק, והשתמשו בניסוח של צ'רנוף מהתרגיל הראשון.)

הוכחה.

א. ניעזר באי-שוויון צ'בישב. התוחלת של \hat{X} היא μ אבל השונות היא $\frac{\sigma^2}{n}$, ולכן

$$P\left(\left|\hat{X} - \mathbb{E}[X]\right| \geq \varepsilon \mathbb{E}[X]\right) \leq \frac{\text{Var}(\hat{X})}{(\varepsilon \mathbb{E}[X])^2} = \frac{\sigma^2}{n \varepsilon^2 \mu^2} = \frac{r^2}{n \varepsilon^2}$$

לכן אם ניקח $n = \frac{r^2}{\varepsilon^2 \delta}$ נקבל את הדרוש.

ב. יהי Y_i משתנה האינדיקטור שמקבל 1 אם $\left|\hat{X}_i - \mathbb{E}[X]\right| \leq \varepsilon \mathbb{E}[X]$. יהי $Z = \sum_{i=1}^m Y_i$. אזי $\left|\tilde{X} - \mathbb{E}[X]\right| \leq \varepsilon \mathbb{E}[X]$ אם ורק אם $Z \geq \frac{m}{2}$. כיוון שכל \hat{X}_i אומד חלש, $\mathbb{E}[Y_i] \geq \frac{3}{4}$. לכן $\mathbb{E}[Z] \geq \frac{3m}{4}$. נקבל

$$P\left(Z < \frac{m}{2}\right) = P\left(Z < \left(1 - \frac{1}{3}\right) \cdot \frac{3m}{4}\right) \leq e^{-\frac{1}{18} \cdot \mathbb{E}[Z]} \leq e^{-\frac{2}{3}m}$$

לכן מספיק לקחת $m = O\left(\log \frac{1}{\delta}\right)$ כדי לקבל את הנדרש.

□

סוגי התכנסויות

תרגיל 3. הוכיחו (או היזכרו מתורת המידה) בגרירות שהזכרנו בתרגול: התכנסות כמעט תמיד \Leftarrow התכנסות בהסתברות \Leftarrow התכנסות בהתפלגות.

□ הוכחה. בספר שבעמוד הקורס, עמוד 18.

תרגיל 4. הוכיחו (או היזכרו מתורת המידה) כי אם $X_n \xrightarrow{P} X$, אז קיימת לה תת-סדרה $X_{n_k} \xrightarrow{\text{a.s.}} X$.

□ הוכחה. בספר שבעמוד הקורס, סוף עמוד 17.

תרגיל 5. הוכיחו כי $\text{Bin}(n, \frac{\lambda}{n}) \xrightarrow{d} \text{Poi}(\lambda)$.

הוכחה. נחשב:

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow \infty} P\left(\text{Bin}\left(n, \frac{\lambda}{n}\right) = k\right) &= \lim_{n \rightarrow \infty} \binom{n}{k} \left(\frac{\lambda}{n}\right)^k \left(1 - \frac{\lambda}{n}\right)^{n-k} = \\ &= \frac{\lambda^k}{k!} \cdot \lim_{n \rightarrow \infty} \left(\frac{n!}{n^k (n-k)!} \cdot \left(1 - \frac{\lambda}{n}\right)^n \cdot \left(1 - \frac{\lambda}{n}\right)^{-k}\right) \end{aligned}$$

הגבול של $\frac{n!}{n^k (n-k)!}$ הוא 1 (מדוע?). כאשר $n \rightarrow \infty$, $\left(1 - \frac{\lambda}{n}\right)^n \rightarrow e^{-\lambda}$, וכן $\left(1 - \frac{\lambda}{n}\right)^{-k} \rightarrow 1$. לכן בסך הכל הגבול הוא

$$\frac{\lambda^k}{k!} e^{-\lambda} = P(\text{Poi}(\lambda) = k)$$

□

בהצלחה!