## **Problem Set 4**

211240042 林凡琪

## **Problem 1 (Continuous Random Variables, 30 points)**

• [**Density function**] Determine the value of C such that  $f(x) = C \exp(-x - e^{-x}), x \in \mathbb{R}$  is a probability density function (PDF) for a continuous random variable.

解答:

PDF需要满足:

1. 对于任何 $x \in R, f(x) \ge 0$ .

$$2. \int_{-\infty}^{\infty} f(x) dx = 1.$$

对于第一个条件,因为 $\exp(-x-e^{-x})>0, x\in\mathbb{R}$ , 所以只需要满足 $C\geq0$ .

对于第二个条件,

$$\int_{-\infty}^{\infty} f(x)dx = \int_{-\infty}^{\infty} C \exp(-x - e^{-x})dx$$

$$= C \int_{-\infty}^{\infty} \exp(-x - e^{-x})dx$$

$$= C \int_{-\infty}^{\infty} \exp(-x) \exp(-e^{-x})dx$$

$$= C \int_{0}^{\infty} \exp(-u)du \quad \text{(where } u = e^{-x}\text{)}$$

$$= C.$$

所以C=1.

• [Independence] Let X and Y be independent and identically distributed continuous random variables with cumulative distribution function (CDF) F and probability density function (PDF) f. Find out the density functions of  $V = \max\{X,Y\}$  and  $U = \min\{X,Y\}$ .

解答:

首先,我们找到V的CDF:

$$egin{aligned} F_V(v) &= P(V \leq v) \ &= P(\max\{X,Y\} \leq v) \ &= P(X \leq v, Y \leq v) \ &= P(X \leq v) P(Y \leq v) \ &= F(v)^2. \end{aligned}$$

对v求导,我们得到V的 PDF:

$$f_V(v) = \frac{d}{dv} F_V(v)$$
  
= 2F(v)f(v).

接下来, 我们找到 U 的 CDF:

$$F_{U}(u) = P(U \le u)$$

$$= P(\min\{X, Y\} \le u)$$

$$= 1 - P(\min\{X, Y\} > u)$$

$$= 1 - P(X > u, Y > u)$$

$$= 1 - P(X > u)P(Y > u)$$

$$= 1 - (1 - F(u))^{2}.$$

对u求导,我们得到U的 PDF:

$$egin{aligned} f_U(u) &= rac{d}{du} F_U(u) \ &= 2(1-F(u))f(u). \end{aligned}$$

因此,  $V = \max\{X, Y\}$  和  $U = \min\{X, Y\}$  的密度函数为:

$$f_V(v)=2F(v)f(v),\quad f_U(u)=2(1-F(u))f(u).$$

• [Correlation] Let X be uniformly distributed on (-1,1) and  $Y_k=\cos(k\pi X)$  for  $k=1,2,\ldots,n$ . Are the random variables  $Y_1,Y_2,\ldots,Y_n$  correlated? independent? You should prove your claim rigorously.

#### 解答:

随机变量  $Y_1,Y_2,\ldots,Y_n$  不是独立的。为了看到这一点,让我们考虑 n=2 的情况。我们有  $Y_1=\cos(\pi X)$  和  $Y_2=\cos(2\pi X)$ 。由于  $\cos(2\theta)=2\cos^2(\theta)-1$ ,我们有  $Y_2=2Y_1^2-1$ 。这 表明  $Y_1$  和  $Y_2$  不是独立的。

然而,随机变量  $Y_1,Y_2,\ldots,Y_n$  是不相关的。为了看到这一点,让我们计算  $Y_i$  和  $Y_j$  之间的协方差,其中  $i\neq j$ 。我们有

$$Cov(Y_i, Y_j) = E(Y_i Y_j) - E(Y_i)E(Y_j)$$
  
=  $E(cos(i\pi X)cos(j\pi X)) - E(cos(i\pi X))E(cos(j\pi X))$ 

由于 X 在 (-1,1) 上均匀分布,我们有

$$E(\cos(i\pi X)) = \int_{-1}^{1} \frac{\cos(i\pi x)}{2} dx = 0$$

和

$$E(\cos(i\pi X)\cos(j\pi X)) = \int_{-1}^{1} \frac{\cos(i\pi x)\cos(j\pi x)}{2} dx = 0$$

因此,我们有  $Cov(Y_i, Y_j) = 0$ ,这意味着随机变量  $Y_1, Y_2, \ldots, Y_n$  是不相关的。

- [Expectation of random variables (I)] Let X be a continuous random variable with mean  $\mu$  and cumulative distribution function (CDF) F.
  - $\circ \;\;$  Suppose  $X \geq 0.$  Show that  $\int_0^a F(x) dx = \int_a^\infty [1 F(x)] dx$  if and only if  $a = \mu.$

证明:

首先,我们有

$$\int_0^a F(x)dx = \int_0^a \int_0^x f(t)dtdx$$

$$= \int_0^a \int_t^a f(t)dxdt$$

$$= \int_0^a (a-t)f(t)dt$$

$$= a \int_0^a f(t)dt - \int_0^a tf(t)dt$$

$$= aF(a) - \int_0^a tf(t)dt$$

其中  $f \in X$  的概率密度函数。

另一方面,我们有

$$\begin{split} \int_{a}^{\infty} [1 - F(x)] dx &= \int_{a}^{\infty} \int_{x}^{\infty} f(t) dt dx \\ &= \int_{a}^{\infty} \int_{t}^{\infty} f(t) dx dt \\ &= \int_{a}^{\infty} (t - a) f(t) dt \\ &= \int_{a}^{\infty} t f(t) dt - a \int_{a}^{\infty} f(t) dt \\ &= \int_{a}^{\infty} t f(t) dt - a [1 - F(a)] \end{split}$$

因此,我们有

$$\int_0^a F(x)dx = \int_a^\infty [1 - F(x)]dx$$
 $\Leftrightarrow aF(a) - \int_0^a tf(t)dt = \int_a^\infty tf(t)dt - a[1 - F(a)]$ 
 $\Leftrightarrow aF(a) + a[1 - F(a)] = \int_0^\infty tf(t)dt$ 
 $\Leftrightarrow a = \mu.$ 

证毕。

• Suppose X has finite variance. Show that  $g(a)=\mathbb{E}((X-a)^2)$  achieves the minimum when  $a=\mu$ .

证明:

我们有

$$g(a) = \mathbb{E}((X - a)^2)$$
  
=  $\mathbb{E}(X^2 - 2aX + a^2)$   
=  $\mathbb{E}(X^2) - 2a\mathbb{E}(X) + a^2$   
=  $\mathbb{E}(X^2) - 2au + a^2$ 

这是一个关于 a 的二次函数, 其最小值在  $a = \mu$  处取得。

• [Expectation of random variables (II)] Let X,Y be two independent and identically distributed continuous random variables with cumulative distribution function (CDF) F. Furthermore,  $X,Y \geq 0$ . Show that  $\mathbb{E}[|X-Y|] = 2\left(\mathbb{E}[X] - \int_{0}^{\infty} (1-F(x))^2 dx\right)$ .

证明:

首先,我们有

$$egin{aligned} \mathbb{E}[|X-Y|] &= \int_0^\infty \mathbb{P}(|X-Y|>x) dx \ &= \int_0^\infty \mathbb{P}(X-Y>x) + \mathbb{P}(Y-X>x) dx \ &= 2\int_0^\infty \mathbb{P}(X-Y>x) dx \end{aligned}$$

由于X,Y独立,我们有

$$\mathbb{P}(X-Y>x) = \int_{-\infty}^{\infty} \mathbb{P}(X-y>x) f_Y(y) dy$$
 $= \int_{-\infty}^{\infty} \mathbb{P}(X>y+x) f_Y(y) dy$ 
 $= \int_{-\infty}^{\infty} (1-F(y+x)) f_Y(y) dy$ 
 $= \int_{-\infty}^{\infty} (1-F(z)) f_Y(z-x) dz$ 
 $= \int_{x}^{\infty} (1-F(z)) f(z-x) dz$ 
 $= \int_{x}^{\infty} (1-F(z)) f(z-x) dz$ 
 $= \int_{x}^{\infty} (1-F(z)) f(z-x) dz$ 

其中第三个等号是因为 X, Y 同分布。

因此, 我们有

$$\mathbb{E}[|X - Y|] = 2 \int_0^\infty \left( \int_0^\infty (1 - F(u + x)) f(u) du dx \right)$$

$$= 2 \int_0^\infty \left( \int_u^\infty (1 - F(x)) dx du \right)$$

$$= 2 \left( \int_0^\infty \left( \frac{(1 - F(x))^2}{2} \right)' dx du \right)$$

$$= 2 \left( \left[ \frac{(1 - F(x))^2}{2} \right]_0^\infty - du \right)$$

$$= 2 \left( 0 - \frac{(1 - 0)^2}{2} - du \right)$$

$$= 2(-du) = 2(-1) = -2.$$

证毕。

• [Conditional distribution] Let X and Y be two random variables. The joint density of X and Y is given by  $f(x,y)=c(x^2-y^2)e^{-x}$ , where  $0\leq x<\infty$  and  $-x\leq y\leq x$ . Here,  $c\in\mathbb{R}_+$  is a constant. Find out the conditional distribution of Y, given X=x.

设 X 和 Y 为两个随机变量。X 和 Y 的联合密度由  $f(x,y)=c(x^2-y^2)e^{-x}$  给出,其中  $0\leq x<\infty$  和  $--x\leq y\leq x$ 。这里, $c\in\mathbb{R}_+$  是一个常数。求出 Y 在给定 X=x 的条件下的条件分布。

解:

首先,我们需要计算常数 c。我们有

$$\begin{split} 1 &= \int_0^\infty \int_{-x}^x f(x,y) dy dx \\ &= \int_0^\infty \int_{-x}^x c(x^2 - y^2) e^{-x} dy dx \\ &= c \int_0^\infty \left[ x^2 e^{-x} \int_{-x}^x dy - e^{-x} \int_{-x}^x y^2 dy \right] dx \\ &= c \int_0^\infty \left[ 2x^3 e^{-x} - e^{-x} \frac{x^3}{3} \right] dx \\ &= c \left[ 2 \int_0^\infty x^3 e^{-x} dx - \frac{1}{3} \int_0^\infty x^3 e^{-x} dx \right] \\ &= c \left[ \frac{3}{2} \int_0^\infty x^3 e^{-x} dx \right] \\ &= c \left[ \frac{3}{2} \Gamma(4) \right] \\ &= 3c \end{split}$$

因此,我们有  $c = \frac{1}{3}$ 。

然后,我们计算边缘密度  $f_X(x)$ 。我们有

$$f_X(x) = \int_{-x}^x f(x,y) dy = rac{x^2 e^{-x}}{3} \int_{-x}^x (1 - rac{y^2}{x^2}) dy = rac{x^2 e^{-x}}{3} (2 - rac{2}{3}) = rac{4}{9} x e^{-x}.$$

因此,我们有

$$f_{Y|X}(y|x) = rac{f(x,y)}{f_X(x)} = rac{(1-rac{y^2}{x^2})}{(1-rac{1}{2})}.$$

这就是Y在给定X=x的条件下的条件分布。

• [Uniform Distribution (I) ] Let  $P_i=(X_i,Y_i), 1\leq i\leq n$ , be independent, uniformly distributed points in the unit square  $[0,1]^2$ . A point  $P_i$  is called "peripheral" if, for all  $r=1,2,\cdots,n$ , either  $X_r\leq X_i$  or  $Y_r\leq Y_i$ , or both. Find out the expected number of peripheral points.

答: (均匀分布1)

设指示随机变量 $I_i$ : 当i号点是边缘点时 $I_i=1$ 。由对称性,对于不同的i, $I_i$ 是同分布的。

$$egin{aligned} nE\left[I_{1}
ight] &= n \iint_{\left[0,1
ight]^{2}} E\left[I_{1} \mid (x_{1},y_{1}) = (x,y)
ight] dxdy \ &= n \int_{0}^{1} \left(\int_{0}^{1} (1-(1-x)(1-y))^{n-1} dx
ight) dy \ &= n \int_{0}^{1} \left(\int_{0}^{1} (1-xy)^{n-1} dx
ight) dy \ &= \int_{0}^{1} rac{1-(1-y)^{n}}{y} dy \ &= n \int_{0}^{1} rac{1-y^{n}}{1-y} dy \ &= H(n) \end{aligned}$$

• [**Uniform Distribution (II)**] Derive the moment generating function of the standard uniform distribution, i.e., uniform distribution on (0,1).

答:矩母函数是一个随机变量的矩的生成函数,定义为  $M_X(t)=E(e^{tX})$ 。

标准均匀分布是指在区间(0,1)上的均匀分布。

因此,标准均匀分布的概率密度函数为 f(x) = 1,其中 0 < x < 1。

使用定义式计算标准均匀分布的矩母函数:

$$M_X(t) = E(e^{tX}) = \int_0^1 e^{tx} dx = \frac{e^t - 1}{t}$$

因此,标准均匀分布的矩母函数为  $\frac{e^t-1}{t}$ 。

• [**Exponential distribution**] Let X have an exponential distribution. Show that  $\mathbf{Pr}[X>s+x|X>s]=\mathbf{Pr}[X>x]$ . This is the memoryless property. Show that the exponential distribution is the only continuous distribution with this property.

答:根据指数分布的定义,X的概率密度函数为  $f(x) = \lambda e^{-\lambda x}$ ,其中  $\lambda > 0$ 。

需要证明  $\Pr[X > s + x | X > s] = \Pr[X > x]$ 。

$$egin{aligned} \mathbf{Pr}[X>s+x|X>s] &= rac{\mathbf{Pr}[X>s+x,X>s]}{\mathbf{Pr}[X>s]} \ &= rac{\mathbf{Pr}[X>s+x]}{\mathbf{Pr}[X>s]} \ &= rac{\int_{s+x}^{\infty} \lambda e^{-\lambda t} dt}{\int_{s}^{\infty} \lambda e^{-\lambda t} dt} \ &= e^{-\lambda x} \ &= \mathbf{Pr}[X>x] \end{aligned}$$

得证第一问。

接下来需要证明指数分布是唯一具有记忆性的连续分布。假设 F(x) 是一个具有记忆性的连续分布的累积分布函数。由于 F(x) 具有记忆性,我们有

$$\begin{aligned} \mathbf{Pr}[X > s + x | X > s] &= \frac{\mathbf{Pr}[X > s + x, X > s]}{\mathbf{Pr}[X > s]} \\ &= \frac{\mathbf{Pr}[X > s + x]}{\mathbf{Pr}[X > s]} \\ &= \frac{1 - F(s + x)}{1 - F(s)} \\ &= 1 - \frac{F(s + x)}{1 - F(s)} \end{aligned}$$

又因为 F(x) 是连续的,所以 F(x) 的导数 f(x) 存在。因此,

$$1-rac{F(s+x)}{1-F(s)}=e^{-\int_s^{s+x}f(t)dt} 
onumber \ =e^{-\int_s^{s+x}\lambda dt} 
onumber \ =e^{-\lambda x}$$

因此,

$$1 - \frac{F(s+x)}{1 - F(s)} = e^{-\lambda x}$$

移项得到

$$F(s+x) = 1 - (1 - F(s))e^{-\lambda x}$$

对上式两边求导得到

$$f(s+x) = \lambda e^{-\lambda(s+x)}$$

因此,F(x) 的概率密度函数为  $\lambda e^{-\lambda x}$  ,即 F(x) 是指数分布。因此,指数分布是唯一具有记忆性的连续分布。

• [Normal distribution(I)] Let  $X,Y\sim N(0,1)$  be two independent and identically distributed normal random variables. Let Z=X-Y. Find the density function of Z and |Z| respectively.

答:

令  $X,Y \sim N(0,1)$  是两个独立同分布的normal 随机变量。 让 Z=X-Y.

那么,  $Z \sim N(0,2)$ .

$$Z$$
的密度函数:  $f_Z(z)=rac{1}{\sqrt{2\pi}\sigma} ext{exp}\Big(-rac{z^2}{2\sigma^2}\Big)$ 

其中  $\sigma = \sqrt{2}$ .

现在令W = |Z|.那么

$$f_W(w) = \left\{egin{array}{ll} 2f_Z(w), & w>0 \ 0, & w\leq 0 \end{array}
ight.$$

所以 |Z| 的密度函数是:

$$f_{|Z|}(z) = egin{cases} \sqrt{rac{2}{\pi}} \exp\Bigl(-rac{z^2}{4}\Bigr), & z>0 \ 0, & z<0 \end{cases}$$

• [Normal distribution(II)] Let X have the N(0,1) distribution and let a>0. Show that the random variable Y given by  $Y=\begin{cases} X, & |X|< a \\ -X, & |X|\geq a \end{cases}$  has the N(0,1) distribution, and find an expression for  $\rho(a)=\mathbf{Cov}(X,Y)$  in terms of the density function  $\phi$  of X.

答: 令 X 这个随机变量的分布为N(0,1) 并且 a>0. 随机变量 Y 定义为 Y=X 如果 |X|< a ,并且 Y=-X 如果  $|X|\geq a$  符合 N(0,1) 分布.

X 和 Y 的协方差  $\mathbf{Cov}(X,Y) = \mathbb{E}[XY] - \mathbb{E}[X]\mathbb{E}[Y]$ .

因为 
$$\mathbb{E}[X]=0$$
, 有  $\mathbb{E}[XY]=\mathbb{E}[X^2]$ .  $X$  的密度函数是  $\phi(x)=\frac{1}{\sqrt{2\pi}}e^{-x^2/2}$ . 所以

$$\begin{split} \mathbf{Cov}(X,Y) &= \mathbb{E}[XY] \\ &= \int_{-\infty}^{+\infty} xy f_{XY}(x,y) dx dy \\ &= \int_{-a}^{a} xy f_{XY}(x,y) dx dy + \int_{a}^{+\infty} (-x) (-y) f_{XY}(x,y) dx dy + \int_{-\infty}^{-a} (-x) (-y) f_{XY}(x,y) dx dy \\ &= \int_{-a}^{a} xy f_{X}(x) f_{Y}(y) dx dy + \int_{a}^{+\infty} xy f_{X}(x) f_{Y}(-y) dx dy + \int_{-\infty}^{-a} xy f_{X}(x) f_{Y}(-y) dx dy \\ &= \int_{-a}^{a} \frac{x}{\sqrt{2\pi}} e^{-x^{2}/2} \frac{x}{\sqrt{2\pi}} e^{-x^{2}/2} dx dy + \int_{a}^{+\infty} \frac{x}{\sqrt{2\pi}} e^{-x^{2}/2} \frac{-x}{\sqrt{2\pi}} e^{-x^{2}/2} dx dy + \int_{-\infty}^{-a} \frac{x}{\sqrt{2\pi}} e^{-x^{2}/2} dx dy + \int_{-\infty}^{-a} \frac{x}{\sqrt{2\pi}} e^{-x^{2}/2} dx dy \\ &= \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \left[ \int_{-a}^{a} x e^{-x^{2}/2} dx - \int_{a}^{+\infty} x e^{-x^{2}/2} dx - \int_{-\infty}^{-a} x e^{-x^{2}/2} dx \right] \\ &= \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \left[ e^{-a^{2}/2} - e^{-a^{2}/2} \right] \\ &= 0 \end{split}$$

综上, Cov(X,Y)=0.

• [Random process (I)] Given a real number U<1 as input of the following process, find out the expected returning value.

#### **Process 1**

**Input:** real numbers U < 1;

initialize x=1 and count=0;

while x > U do

• choose  $y \in (0,1)$  uniformly at random;

• update x = x \* y and count = count + 1;

return count;

答:

 $\ln \frac{1}{U}$ .

 $\diamondsuit$  N 是while循环的次数.

$$\mathbb{E}[N] = \sum_{n=0}^{\infty} nP(N=n)$$

$$= \sum_{n=0}^{\infty} P(N>n)$$

$$= \sum_{n=0}^{\infty} \prod_{i=1}^{n} P(x_i > U)$$

$$= \sum_{n=0}^{\infty} (1-U)^n$$

$$= \frac{1}{U}.$$

• [Random process (II)] Given a real number U < 1 as input of the following process, find out the expected returning value.

#### **Process 2**

**Input:** real numbers U < 1;

initialize x = 0 and count = 0;

while x < U do

- choose  $y \in (0,1)$  uniformly at random;
- update x = x + y and count = count + 1;

return count;

答:

设 X 是该过程的返回值。则 X 表示在 x < U 时执行循环的次数。由于每次循环都是独立地选择一个均匀分布在 (0,1) 中的随机数 y,所以每次循环后,x 的增量都是一个均匀分布在 (0,1) 中的随机变量。因此,当 x < U 时,执行循环的期望次数为 E[X] = U/(1/2) = 2U。

综上所述,该过程的期望返回值为 E[X]=2U。

• [Random semicircle] We sample n points within a circle  $C=\{(x,y)\in\mathbb{R}^2\mid x^2+y^2\leq 1\}$  independently and uniformly at random (i.e., the density function  $f(x,y)\propto 1_{(x,y)\in C}$ . Find out the probability that they all lie within some semicircle of the original circle C. (Hint: you may apply the technique of change of variables, see <u>function of random variables</u> or Chapter 4.7 in [GS])

答:我们在圆  $C=\{(x,y)\in\mathbb{R}^2\mid x^2+y^2\leq 1\}$  内独立均匀地随机采样 n 个点(即,密度函数  $f(x,y)\propto 1_{(x,y)\in C}$ )。我们需要求出这些点都位于圆 C 的某个半圆内的概率。

设这 n 个点的极角分别为  $\theta_1, \theta_2, \ldots, \theta_n$ 。由于这些点是独立均匀地采样的,所以  $\theta_1, \theta_2, \ldots, \theta_n$ 是独立同分布的随机变量,且它们的分布为均匀分布。

设  $\theta_{(1)}, \theta_{(2)}, \dots, \theta_{(n)}$  是  $\theta_1, \theta_2, \dots, \theta_n$  的顺序统计量。则这些点都位于圆 C 的某个半圆内当且仅当  $\max\{\theta_{(i+1)}-\theta_{(i)}\}<\pi$ 。由于  $\theta_{(1)}, \theta_{(2)}, \dots,$ 是一个  $(0,2\pi)$  上的均匀随机过程,所以  $\max\{\theta_{(i+1)}-\theta_{(i)}\}$  的分布与 (0,1) 上的均匀随机过程的最大间距的分布相同。

设  $U_1,U_2,\ldots,U_n$  是 (0,1) 上的独立同分布的均匀随机变量,且  $U_{(1)},U_{(2)},\ldots,U_{(n)}$  是它们的顺序统计量。则

$$\mathbf{Pr}[\max\{\theta_{(i+1)} - \theta_{(i)}\} < \pi] = \mathbf{Pr}[\max\{U_{(i+1)} - U_{(i)}\} < 1/2].$$

由于  $\max\{U_{(i+1)}-U_{(i)}\}$  的期望值为 1/(n+1),所以当 n 趋近于无穷大时,  $\max\{U_{(i+1)}-U_{(i)}\}$  的期望值趋近于 0。因此,当 n 趋近于无穷大时,  $\mathbf{Pr}[\max\{U_{(i+1)}-U_{(i)}\}<1/2]$  趋近于 1。

综上所述,当n 趋近于无穷大时,这些点都位于圆C 的某个半圆内的概率趋近于1。

• [Stochastic domination ] Let X,Y be continuous random variables. Show that X dominates Y stochastically if and only if  $\mathbb{E}[f(X)] \geq \mathbb{E}[f(Y)]$  for any non-decreasing function f for which the expectations exist.

答:

必要性:

设X随机支配Y,那么 $P(X \le x) \le P(Y \le x)$ 对于任意x都成立。

那么有
$$E[f(X)] = \sum_{-\infty}^{\infty} f(x) dF_X(x), E[f(Y)] = \sum_{-\infty}^{\infty} dF_Y(y)$$

其中 $F_X(x)$ 和 $F_Y(y)$ 分别为X和Y的累积分布函数。

因为 $\forall x \leq y, f(x) \leq f(y)$ , 所以

$$E[f(X)] - E[f(Y)] = \sum_{-\infty}^{\infty} f(x) dF_X(x) - \sum_{-\infty}^{\infty} dF_Y(y) = \sum_{-\infty}^{\infty} (F_Y(y) - F_X(y)) df(y) > 0$$

充分性:

设 $1_{X \leq x}$ 表示示性函数.由期望的定义,有 $E[1_{X \leq x}] = P(X \leq x), E[1_{Y \leq x}] = P(Y \leq x)$ 

因此对于 $\forall x, P(X \leq x) \leq P(Y \leq x)$ , 即X随即支配Y

致谢: 陈子元同学

# Problem 2 (Modes of Convergence, 15points)(\* Bonus problem\*)

- [Connection of convergence modes (I)] Let  $(X_n)_{n\geq 1}, (Y_n)_{n\geq 1}, X, Y$  be random variables and  $c\in \mathbb{R}$  be a real number.
  - Suppose  $X_n \stackrel{D}{\to} X$  and  $Y_n \stackrel{D}{\to} c$ . Prove that  $X_n Y_n \stackrel{D}{\to} cX$ .

答:  $X_n \overset{D}{ o} X$  和 $Y_n \overset{D}{ o} c$ 意味着 $X_n$ 和 $Y_n$ 的分布分别收敛到X和c的分布。因此,可得:

$$egin{aligned} F_{X_nY_n}(z) &= P(X_nY_n \leq z) \ &= P(Y_n \leq rac{z}{X_n}) \ &= \int_{-\infty}^{\infty} P(Y_n \leq rac{z}{x}) dF_{X_n}(x) \ &= \int_{-\infty}^{\infty} F_Y(rac{z}{x}) dF_{X_n}(x) \ & o \int_{-\infty}^{\infty} F_Y(rac{z}{x}) dF_X(xc) \ &= F_{cX}(z) \end{aligned}$$

证明了 $X_nY_n\stackrel{D}{ o}cX$ 。

 $\circ$  Construct an example such that  $X_n \overset{D}{ o} X$  and  $Y_n \overset{D}{ o} Y$  but  $X_n Y_n$  does not converge to XY in distribution.

答:

设  $(X_n)_{n\geq 1}$  和  $(Y_n)_{n\geq 1}$  是两个随机变量序列,X 和 Y 是两个随机变量, $c\in\mathbb{R}$  是一个实数。我们需要构造一个例子,使得  $X_n\stackrel{D}{\to} X$  和  $Y_n\stackrel{D}{\to} Y$ ,但  $X_nY_n$  不收敛于 XY。

考虑如下例子: 设  $X_n=(-1)^n$ ,  $Y_n=(-1)^{n+1}$ , X=1, Y=-1。则对于任意  $n\geq 1$ , 都有  $X_n=(-1)^n=1-2\mathbf{1}_{n\text{ is odd}}$ , 所以

$$F_{X_n}(x) = \mathbf{Pr}[X_n \leq x] = egin{cases} 0, & x < -1, \ rac{1}{2}, & -1 \leq x < 1, \ 1, & x \geq 1. \end{cases}$$

因此,

$$F_{X_n}(x) 
ightarrow \left\{egin{array}{ll} 0, & x < 1, \ 1, & x \geq 1. \end{array}
ight.$$

即  $F_{X_n}(x) o F_X(x)$ ,其中  $F_X(x)$  是常数随机变量 X=1 的分布函数。因此,我们得到  $X_n \overset{D}{ o} X_{f o}$ 

同理,我们可以证明  $Y_n \stackrel{D}{\to} Y$ 。然而,对于任意  $n \geq 1$ ,都有  $X_n Y_n = (-1)^n (-1)^{n+1} = -1$ 。因此,

$$F_{X_nY_n}(x)=\mathbf{Pr}[X_nY_n\leq x]=egin{cases} 0,&x<-1,\ 1,&x\geq -1. \end{cases}$$

因此,

$$F_{X_nY_n}(x) 
ightarrow \left\{egin{array}{ll} 0, & x < -1, \ 1, & x \geq -1. \end{array}
ight.$$

即  $F_{X_nY_n}(x) \to F_Z(x)$ ,其中 Z=-1 是一个常数随机变量。由于 XY=1(-1)=-1,所以我们得到  $X_nY_n \overset{D}{\to} XY$ 。

综上所述,在这个例子中,我们有  $X_n \overset{D}{\to} X$  和  $Y_n \overset{D}{\to} Y$ ,但  $X_n Y_n$  不收敛于 XY。

• [Connection of convergence modes (II)] Let  $(X_n)_{n\geq 1}, X, X$  be random variables. Prove that  $X_n \stackrel{P}{\to} X$  if and only if for every subsequence  $X_{n(m)}$ , there exists a further subsequence  $Y_k = X_{n(m_k)}$  that converges almost surely to X. (Hint: you may use the first Borel-Cantelli lemma.)

答:需要证明 $X_n\stackrel{P}{ o}X$ 当且仅当对于每个子序列 $X_{n(m)}$ ,都存在一个进一步的子序列 $Y_k=X_{n(m_k)}$ ,使得 $Y_k$ 几乎处处收敛到X。

证明:

"⇒":假设 $X_n\stackrel{P}{ o}X$ 。对于任意子序列 $X_{n(m)}$ ,由于 $X_n\stackrel{P}{ o}X$ ,因此对于任意 $\epsilon>0$ ,有

$$\lim_{n\to\infty} P(|X_n - X| > \epsilon) = 0$$

因此,对于任意 $\epsilon>0$ 和任意 $k\in\mathbb{N}$ ,存在 $n_k>n_{k-1}$ ,使得

$$P(|X_{n_k}-X|>\epsilon)<2^{-k}$$

令 $Y_k = X_{n_k}$ ,则有

$$P(\limsup_{k \to \infty} |Y_k - X| > \epsilon) = P(\bigcup_{k=1}^{\infty} \bigcap_{j=k}^{\infty} |Y_j - X| > \epsilon)$$

由于 $P(|Y_i - X| > \epsilon) < 2^{-j}$ , 因此有

$$P(\bigcup_{k=1}^{\infty}\bigcap_{j=k}^{\infty}|Y_{j}-X|>\epsilon) \leq P(\bigcup_{k=1}^{\infty}|Y_{k}-X|>\epsilon) = P(|Y_{1}-X|>\epsilon) + P(|Y_{2}-X|>\epsilon) + \dots$$

由于级数
$$\sum_{k=1}^{\infty}P(|Y_k-X|>\epsilon)$$
收敛,因此有

 $\limsup_{k\to\infty} P(|Y_k - X| > \epsilon) = 0$ 

即 $Y_k$ 几乎处处收敛到X。

" $\Leftarrow$ ": 假设对于任意子序列 $X_{n(m)}$ ,都存在一个进一步的子序列 $Y_k=X_{n(m_k)}$ ,使得 $Y_k$ 几乎处处收敛到X。由于几乎必然收敛等价于依概率收敛,因此对于任意 $\epsilon>0$ ,

$$\limsup_{n \to \infty} P(|X_n - X| > \epsilon) = 0$$

即
$$X_n\stackrel{P}{ o} X$$
。

• [Extension of Borel-Cantelli Lemma] Let  $(A_n)_{n\geq 1}$  be events. Suppose  $\sum_{n\geq 1}\mathbf{Pr}(A_n)=+\infty$ .

Show that 
$$\mathbf{Pr}(A_n \text{ i.o.}) \geq \limsup_{n \to \infty} \frac{\left(\sum_{k=1}^n \mathbf{Pr}(A_k)\right)^2}{\sum_{1 \leq j,k \leq n} \mathbf{Pr}(A_j \cap A_k)}.$$

答:设 $(A_n)_{n\geq 1}$ 是一列事件,且 $\sum_{n\geq 1}\mathbf{Pr}(A_n)=+\infty$ 。证明

$$\mathbf{Pr}(A_n \text{ i.o.}) \geq \limsup_{n o \infty} rac{(\sum_{k=1}^n \mathbf{Pr}(A_k))^2}{\sum_{1 \leq j,k \leq n} \mathbf{Pr}(A_j \cap A_k)}$$

证明:由于 $\sum_{n\geq 1}\mathbf{Pr}(A_n)=+\infty$ ,所以 $\mathbf{Pr}(A_n^c)=1-\mathbf{Pr}(A_n)<1$ 。因此,对于任意的正整

$$\mathbf{Pr}\left(igcap_{n=m}^{\infty}A_{n}^{c}
ight)=\prod_{n=m}^{\infty}(1-\mathbf{Pr}(A_{n}))$$
数 $m$ ,有 
$$\leqslant \prod_{n=m}^{\infty}e^{-\mathbf{Pr}(A_{n})}$$
其中第二个等号是由于 $1-x\leqslant e^{-x}$ 。
$$=e^{-\sum_{n=m}^{\infty}\mathbf{Pr}(A_{n})}$$
 $\rightarrow 0$ .

因此, $\bigcap_{n=m}^{\infty}A_n^c$ 的概率趋近于0,即 $\bigcup_{n=m}^{\infty}A_n$ 的概率趋近于1。因此,对于任意的 $\epsilon>0$ ,存在正整数 $m_0$ ,使得当 $m>m_0$ 时,有 $\mathbf{Pr}\left(\bigcup_{n=m}^{\infty}A_n\right)>1-\epsilon$ .令 $n>m_0$ ,则有

$$egin{aligned} \sum_{k=1}^n \mathbf{Pr}(A_k) &= \sum_{k=1}^{m_0-1} \mathbf{Pr}(A_k) + \sum_{k=m_0}^n \mathbf{Pr}(A_k) \ &< \sum_{k=1}^{m_0-1} \mathbf{Pr}(A_k) + \epsilon. \end{aligned}$$

又因为 
$$\mathbf{Pr}(A_j \cap A_k) = 2\sum_{j < k}^n \mathbf{Pr}(A_j \cap A_k) + \sum_{j=1}^n \mathbf{Pr}(A_j^2)$$
 所以  $< 2\sum_{j < k}^n \min(\mathbf{Pr}(A_j), \mathbf{Pr}(A_k)) + \sum_{j=1}^n \mathbf{Pr}(A_j),$  所以  $\frac{(\sum_{k=1}^n \mathbf{Pr}(A_k))^2}{\sum_{j,k=1}^n \mathbf{Pr}(A_j \cap A_k)} > \frac{\left(\sum_{k=1}^{m_0-1} \mathbf{Pr}(A_k) + \epsilon\right)^2}{2\sum_{j < k}^{m_0-1} \min(\mathbf{Pr}(A_j), \mathbf{Pr}(A_k)) + \sum_{j=1}^{m_0-1} \mathbf{Pr}(A_j)}$  其中  $> \frac{\epsilon^2}{3M}$ ,

 $M = \max(\min(\mathbf{Pr}(A_j),\mathbf{Pr}(A_k)))_{ullet}$ 

因此,当
$$n>m_0$$
时,有 $\limsup_{n\to\infty} rac{(\sum_{k=1}^n \mathbf{Pr}(A_k))^2}{\sum_{1\leq j,k\leq n} \mathbf{Pr}(A_j\cap A_k)}\geqslant rac{\epsilon^2}{3M}.$ 因此, $\mathbf{Pr}(A_n \text{ i.o.})=\mathbf{Pr}\left(\bigcup_{n=m_0}^\infty A_n\right)\geqslant 1-\epsilon>0.$ 由于 $\epsilon$ 的任意性,所以 $\mathbf{Pr}(A_n \text{ i.o.})>0$ 。证毕。

## Problem 3(LLN and CLT, 15 points + 5 points)

In this problem, you may apply the results of Laws of Large Numbers (LLN) and the Central Limit Theorem (CLT) to solve the problems.

• [St. Petersburg paradox] Consider the well-known game involving a fair coin. In this game, if it takes k tosses to obtain a head, you will win  $2^k$  dollars as the reward. Despite the game's expected reward being infinite, people tend to offer relatively modest amounts to participate. The following provides a mathematical explanation for this phenomenon.

- o For each  $n\geq 1$ , let  $X_{n,1},X_{n,2},\ldots,X_{n,k}$  be independent random variables. Furthermore, let  $b_n>0$  be real numbers with  $b_n\to\infty$  and  $\widetilde{X}_{n,k}=X_{n,k}\mathbf{1}_{|X_{n,k}|\leq b_n}$  for all  $1\leq k\leq n$ . If  $\sum_{k=1}^n\mathbf{Pr}(|X_{n,k}|>b_n)\to 0$  and  $b_n^{-2}\sum_{k=1}^n\mathbf{E}[\widetilde{X}_{n,k}^2]\to 0$  when  $n\to\infty$ , then  $(S_n-a_n)/b_n\stackrel{P}{\to} 0$ , where  $S_n=\sum_{k=1}^nX_{n,k}$  and  $a_n=\sum_{k=1}^n\mathbf{E}[\widetilde{X}_{n,k}]$ .
- $\circ$  Let  $S_n$  be the total winnings after playing n rounds of the game. Prove that  $\frac{S_n}{n\log_2 n} \overset{P}{ o} 1$ . (Therefore, a fair price to play this game n times is roughly  $n\log_2 n$  dollars)

证明:

首先,我们定义随机变量  $X_k$  表示第 k 轮游戏的奖金。根据游戏规则,我们有  $X_k=2^Y$ ,其中 Y 是一个几何分布的随机变量,其成功概率为 1/2。因此,我们有  $\mathbf{E}[X_k]=\sum_{i=1}^\infty 2^i(1/2)^i=2$ 。

接下来,我们定义  $S_n=\sum_{k=1}^n X_k$  表示在玩 n 轮游戏后的总奖金。根据大数定律,我们有  $\frac{S_n}{n}\stackrel{P}{ o} \mathbf{E}[X_k]=2$ 。因此, $\frac{S_n}{2n}\stackrel{P}{ o} 1$ 。

现在,我们考虑  $\frac{S_n}{n\log_2 n}$  的极限。由于  $\log_2 n \to \infty$  当  $n \to \infty$ ,我们可以使用切比雪夫不等式来证明  $\frac{S_n}{n\log_2 n} \overset{P}{\to} 1$ 。具体来说,对于任意  $\epsilon > 0$ ,我们有

$$\left|\mathbf{Pr}\left(\left|\frac{S_n}{n\log_2 n}-1\right|>\epsilon\right)=\mathbf{Pr}\left(\left|\frac{S_n}{2n}-1\right|>\epsilon\log_2 n\right)\leq \frac{\mathrm{Var}(S_n/2n)}{\epsilon^2(\log_2 n)^2}.$$

由于  $X_k$  是独立同分布的随机变量, 我们有

 $\operatorname{Var}(S_n/2n) = n\operatorname{Var}(X_k)/(4n^2) = \operatorname{Var}(X_k)/(4n)$ 。 因此,

$$\left| \mathbf{Pr} \left( \left| rac{S_n}{n \log_2 n} - 1 
ight| > \epsilon 
ight) \leq rac{\mathrm{Var}(X_k)}{4n \epsilon^2 (\log_2 n)^2}.$$

由于  $\operatorname{Var}(X_k)$  是一个常数,而  $n\epsilon^2(\log_2 n)^2 \to \infty$  当  $n \to \infty$ ,所以我们得到

$$\lim_{n o\infty}\mathbf{Pr}\left(\left|rac{S_n}{n\log_2 n}-1
ight|>\epsilon
ight)=0.$$

这意味着  $\frac{S_n}{n\log_2 n} \stackrel{P}{ o} 1$ 。

 $\circ$  (**Bonus problem, 5 points**) Let  $S_n$  be the total winnings after playing n rounds of the game. Prove that  $\limsup_{n \to \infty} \frac{S_n}{n \log_2 n} = \infty$  almost surely. (Hint: You may use Borel-Cantelli lemmas)

证明:首先,我们定义随机变量  $X_k$  表示第 k 轮游戏的奖金。根据游戏规则,我们有  $X_k=2^Y$ ,其中 Y 是一个几何分布的随机变量,其成功概率为 1/2。因此,我们有  $\mathbf{E}[X_k]=\sum_{i=1}^\infty 2^i(1/2)^i=2$ 。

接下来,我们定义  $S_n=\sum_{k=1}^n X_k$  表示在玩 n 轮游戏后的总奖金。我们需要证明  $\limsup_{n\to\infty} rac{S_n}{n\log_2 n}=\infty$  几乎必然成立。

为了证明这一点,我们可以使用 Borel-Cantelli 引理。具体来说,我们考虑事件序列  $\{A_n\}$ ,其中  $A_n=\{X_n>n\}$ 。由于  $X_n=2^Y$ ,其中 Y 是一个几何分布的随机变量,其成功概率为 1/2,所以我们有

 $\mathbf{Pr}(A_n) = \mathbf{Pr}(X_n > n) = \mathbf{Pr}(2^Y > n) = \mathbf{Pr}(Y > \log_2 n) = (1/2)^{\lfloor \log_2 n \rfloor + 1}.$  因此,

$$\sum_{n=1}^{\infty}\mathbf{Pr}(A_n)=\sum_{n=1}^{\infty}(1/2)^{\lfloor\log_2 n\rfloor+1}=\infty.$$

根据 Borel-Cantelli 引理,这意味着  $\mathbf{Pr}(A_n \text{ occurs infinitely often})=1$ 。因此,几乎必然地,存在无穷多个正整数 n 使得  $X_n>n$ 。这意味着  $\limsup_{n\to\infty}X_n/n=\infty$  几乎必然成立。

由于  $\limsup_{n\to\infty}X_n/n=\infty$  几乎必然成立,所以  $\limsup_{n\to\infty}S_n/n=\infty$  几乎必然成立。因此, $\limsup_{n\to\infty}S_n/(n\log_2n)=\infty$  几乎必然成立。

• [Asymptotic equipartition property] Let  $X_1, X_2, \ldots \in \{1, 2, \ldots, r\}$  be independent random variables with density function p. Let  $\pi_n(\omega) = \prod_{i=1}^n p(X_i(\omega))$  be the probability of the realization we observed in the first n random variables. Let

 $H = -\sum^r p(k) \log p(k)$  be the entropy of  $X_1.$  Prove that for any  $\epsilon > 0$ ,

$$\mathbf{Pr}\left(e^{-n(H+\epsilon)} < \pi_n(\omega) < e^{-n(H-\epsilon)}
ight) o 1 ext{ when } n o \infty.$$

证明:对于独立同分布的随机变量序列,其概率的对数几乎必然收敛到熵的相反数。具体来说,设  $X_1,X_2,\ldots\in\{1,2,\ldots,r\}$  是具有概率密度函数 p 的独立随机变量。设  $\pi_n(\omega)=\prod_{i=1}^n p(X_i(\omega))$  表示我们在前 n 个随机变量中观察到的实现的概率。设  $H=-\sum_{k=1}^n p(k)\log p(k)$  表示  $X_1$  的熵。那么,对于任意  $\epsilon>0$ ,我们有

$$\mathbf{Pr}\left(e^{-n(H+\epsilon)} < \pi_n(\omega) < e^{-n(H-\epsilon)}
ight) 
ightarrow 1$$

当 $n \to \infty$ 。

这个定理可以通过使用大数定律和切比雪夫不等式来证明。首先,我们注意到  $\log \pi_n(\omega) = \sum_{i=1}^n \log p(X_i(\omega))$ 。由于  $X_i$  是独立同分布的随机变量,根据大数定律,我们有

$$rac{1}{n} \log \pi_n(\omega) = rac{1}{n} \sum_{i=1}^n \log p(X_i(\omega)) \stackrel{P}{
ightarrow} \mathbf{E}[\log p(X_1)] = -H.$$

因此,  $\frac{1}{n}\log \pi_n(\omega) \stackrel{P}{\to} -H_{\bullet}$ 

现在,我们考虑  $\mathbf{Pr}\left(e^{-n(H+\epsilon)} < \pi_n(\omega) < e^{-n(H-\epsilon)}\right)$  的极限。由于  $\log x$  是一个连续函数,所以我们有

$$\mathbf{Pr}\left(e^{-n(H+\epsilon)} < \pi_n(\omega) < e^{-n(H-\epsilon)}
ight) = \mathbf{Pr}\left(-n(H+\epsilon) < n\log\pi_n(\omega) < -n(H-\epsilon)
ight).$$

由于  $\frac{1}{n}\log\pi_n(\omega)\stackrel{P}{\to} -H$ ,所以我们可以使用切比雪夫不等式来证明上式右边的概率收敛于 1。具体来说,对于任意  $\delta>0$ ,我们有

 $\mathbf{Pr}\left(-n(H+\epsilon) < n\log\pi_n(\omega) < -n(H-\epsilon)
ight) = 1 - \mathbf{Pr}\left(|\log\pi_n(\omega) + H| > n\epsilon\right).$  由切比雪夫不等式,我们有

$$\mathbf{Pr}\left(|\log \pi_n(\omega) + H| > n\epsilon
ight) \leq rac{\mathrm{Var}(\log \pi_n(\omega))}{n^2\epsilon^2}.$$

由于  $\operatorname{Var}(\log \pi_n(\omega)) = n\operatorname{Var}(\log p(X_1))$  是一个常数,所以我们得到

$$\lim_{n o\infty}\mathbf{Pr}\left(|\log\pi_n(\omega)+H|>n\epsilon
ight)=0.$$

因此,

$$\lim_{n o \infty} \mathbf{Pr} \left( e^{-n(H+\epsilon)} < \pi_n(\omega) < e^{-n(H-\epsilon)} 
ight) = 1.$$

ullet [Normalized sum] Let  $X_1,X_2,\ldots$  be i.i.d. random variables with  $\mathbf{E}[X_1]=0$  and

$$\mathbf{Var}[X_1]=\sigma^2\in(0,+\infty).$$
 Show  $\dfrac{\sum_{k=1}^nX_k}{\left(\sum_{k=1}^nX_k^2
ight)^{1/2}}\overset{D}{ o}N(0,1)$  as  $n o\infty.$ 

证明:可以通过使用 Lyapunov 中心极限定理来解决。设  $X_1,X_2,\ldots$  是独立同分布的随机变量,满足  $\mathbf{E}[X_1]=0$  和  $\mathbf{Var}[X_1]=\sigma^2\in(0,+\infty)$ 。我们需要证明

$$rac{\sum_{k=1}^n X_k}{\left(\sum_{k=1}^n X_k^2
ight)^{1/2}} \stackrel{D}{
ightarrow} N(0,1)$$

当 $n \to \infty$ 。

首先,我们定义  $S_n=\sum_{k=1}^n X_k$  和  $T_n=\left(\sum_{k=1}^n X_k^2\right)^{1/2}$ 。由于  $X_k$  是独立同分布的随机变量,根据中心极限定理,我们有

$$rac{S_n}{\sqrt{n}\sigma} \stackrel{D}{
ightarrow} N(0,1).$$

因此, $\frac{S_n}{\sqrt{n}\sigma}$  收敛于一个有限的随机变量。

接下来,我们考虑  $T_n$  的极限。由于  $\mathbf{E}[X_1^2] = \sigma^2 < +\infty$ ,所以我们可以使用大数定律来证明

$$rac{T_n^2}{n} = rac{\sum_{k=1}^n X_k^2}{n} \stackrel{P}{
ightarrow} \mathbf{E}[X_1^2] = \sigma^2.$$

因此,  $\frac{T_n}{\sqrt{n}} \stackrel{P}{ o} \sigma_{\bullet}$ 

现在,我们考虑  $\frac{S_n}{T_n}$  的极限。由 Slutsky 定理,我们有

$$rac{S_n/(\sqrt{n}\sigma)}{T_n/(\sqrt{n}\sigma)} = rac{S_n}{T_n} \stackrel{D}{
ightarrow} N(0,1)/1 = N(0,1).$$

因此,

$$rac{\sum_{k=1}^n X_k}{\left(\sum_{k=1}^n X_k^2
ight)^{1/2}} = rac{S_n}{T_n} \stackrel{D}{
ightarrow} N(0,1)$$

当 $n o \infty$ 。

## **Problem 4 (Concentration of measure)**

• [**Tossing coins**] We repeatedly toss a fair coin (with an equal probability of heads and tails). Let the random variable X be the number of throws required to obtain a total of n heads. Show that  $\mathbf{Pr}[X > 2n + 2\sqrt{n\log n}] \le O(1/n)$ .

证明:我们重复抛掷一枚公平硬币(正面和反面的概率相等)。设随机变量 X 表示获得 n 个正面所需的投掷次数。我们需要证明

$$\Pr[X > 2n + 2\sqrt{n \log n}] \le O(1/n).$$

首先,我们定义随机变量  $Y_k$  表示第 k 次投掷的结果,其中  $Y_k=1$  表示正面, $Y_k=0$  表示反面。由于硬币是公平的,所以我们有  $\mathbf{E}[Y_k]=1/2$ 。

接下来,我们定义  $S_m = \sum_{k=1}^m Y_k$  表示前 m 次投掷中正面的次数。由于 X 表示获得 n 个正面所需的投掷次数,所以我们有

$$\mathbf{Pr}[X > m] = \mathbf{Pr}[S_m < n].$$

因此,

$$\mathbf{Pr}[X>2n+2\sqrt{n\log n}]=\mathbf{Pr}[S_{2n+2\sqrt{n\log n}}< n].$$

现在,我们考虑上式右边的概率。由 Chernoff 不等式,我们有

$$\mathbf{Pr}[S_m < (1-\delta)\mathbf{E}[S_m]] \leq e^{-\delta^2\mathbf{E}[S_m]/2}.$$

将  $\delta = 1/2$  和  $m = 2n + 2\sqrt{n\log n}$  带入上式,我们得到

$$\mathbf{Pr}[X > 2n + 2\sqrt{n\log n}] = \mathbf{Pr}[S_{2n+2\sqrt{n\log n}} < n] \le e^{-n/8}.$$

由于  $e^{-n/8} = O(1/n)$ , 所以我们得到

$$\Pr[X > 2n + 2\sqrt{n\log n}] \le O(1/n).$$

• [Chernoff vs Chebyshev] We have a standard six-sided die. Let X be the number of times a 6 occurs in n throws off the die. Compare the best upper bounds on  $\mathbf{Pr}[X \geq n/4]$  that you can obtain using Chebyshev's inequality and Chernoff bounds.

解答:我们有一个标准的六面骰子。设 X 表示在 n 次投掷中出现 6 的次数。我们需要比较使用切比雪夫不等式和 Chernoff 不等式得到的  $\mathbf{Pr}[X \geq n/4]$  的最佳上界。

首先,我们定义随机变量  $Y_k$  表示第 k 次投掷的结果,其中  $Y_k=1$  表示投掷结果为 6, $Y_k=0$  表示投掷结果不为 6。由于骰子是标准的,所以我们有  $\mathbf{E}[Y_k]=1/6$ 。

接下来,我们定义  $X=\sum_{k=1}^n Y_k$  表示在 n 次投掷中出现 6 的次数。由于  $Y_k$  是独立同分布的随机变量,所以我们有  $\mathbf{E}[X]=n\mathbf{E}[Y_k]=n/6$ 。

现在,我们考虑使用切比雪夫不等式来估计  $\mathbf{Pr}[X \geq n/4]$  的上界。由切比雪夫不等式,我们有

$$\mathbf{Pr}[|X - \mathbf{E}[X]| \ge t] \le rac{\mathrm{Var}(X)}{t^2}.$$

将 t=n/12 带入上式,我们得到

$$\mathbf{Pr}[|X - n/6| \ge n/12] \le rac{\mathrm{Var}(X)}{(n/12)^2} = rac{12 \mathrm{Var}(X)}{n^2}.$$

由于  $Var(X) = nVar(Y_k) = n(1/6)(5/6) = 5n/36$ ,所以我们得到

$$|\mathbf{Pr}[|X - n/6| \ge n/12] \le rac{12(5n/36)}{n^2} = rac{5}{3n}.$$

因此,使用切比雪夫不等式得到的  $\mathbf{Pr}[X \geq n/4]$  的最佳上界是 5/(3n)。

接下来,我们考虑使用 Chernoff 不等式来估计  $\mathbf{Pr}[X \geq n/4]$  的上界。由 Chernoff 不等式,我们有

$$\mathbf{Pr}[X \geq (1+\delta)\mathbf{E}[X]] \leq e^{-\delta^2\mathbf{E}[X]/3}.$$

将  $\delta=1/2$  带入上式,我们得到

$$\mathbf{Pr}[X \ge (3/2)(n/6)] = \mathbf{Pr}[X \ge n/4] \le e^{-(1/4)(n/6)/3} = e^{-n/72}.$$

因此,使用 Chernoff 不等式得到的  $\mathbf{Pr}[X \geq n/4]$  的最佳上界是  $e^{-n/72}$ 。

综上所述,使用切比雪夫不等式得到的  $\Pr[X \ge n/4]$  的最佳上界是 5/(3n),而使用 Chernoff 不等式得到的最佳上界是  $e^{-n/72}$ 。当 n 很大时,Chernoff 不等式给出的上界更紧。

• [k-th moment bound] Let X be a random variable with expectation 0 such that moment generating function  $\mathbf{E}[\exp(t|X|)]$  is finite for some t>0. We can use the following two kinds of tail inequalities for X:

## **Chernoff Bound**

$$\mathbf{Pr}[|X| \geq \delta] \leq \min_{t \geq 0} rac{\mathbf{E}[e^{t|X|}]}{e^{t\delta}}$$

$$\mathbf{Pr}[|X| \geq \delta] \leq \frac{\mathbf{E}[|X|^k]}{\delta^k}$$

1. Show that for each  $\delta$ , there exists a choice of k such that the kth-moment bound is no weaker than the Chernoff bound. (Hint: Use the probabilistic method.)

设 X 是一个期望为 0 的随机变量,其矩生成函数  $\mathbf{E}[\exp(t|X|)]$  在某个 t>0 处有限。我们可以使用下面两种尾部不等式来估计 X 的尾部概率:

### Chernoff 不等式

$$\mathbf{Pr}[|X| \geq \delta] \leq \min_{t \geq 0} rac{\mathbf{E}[e^{t|X|}]}{e^{t\delta}}$$

## k 阶矩不等式

$$\mathbf{Pr}[|X| \geq \delta] \leq rac{\mathbf{E}[|X|^k]}{\delta^k}$$

我们需要证明,对于每个  $\delta$ ,都存在一个 k,使得 k 阶矩不等式不弱于 Chernoff 不等式。 为了证明这一点,我们可以使用概率方法。首先,我们注意到

$$\mathbf{E}[e^{t|X|}] = \sum_{k=0}^{\infty} rac{t^k}{k!} \mathbf{E}[|X|^k].$$

因此,

$$\min_{t \geq 0} rac{\mathbf{E}[e^{t|X|}]}{e^{t\delta}} = \min_{t \geq 0} rac{\sum_{k=0}^{\infty} (t/\delta)^k}{k!} \mathbf{E}[|X|^k] = \sum_{k=0}^{\infty} rac{\min_{t \geq 0} (t/\delta)^k}{k!} \mathbf{E}[|X|^k].$$

由于  $\min_{t\geq 0}(t/\delta)^k=0$  当 k=0,所以我们得到

$$\min_{t\geq 0}rac{\mathbf{E}[e^{t|X|}]}{e^{t\delta}}=\sum_{k=1}^{\infty}rac{\min_{t\geq 0}(t/\delta)^k}{k!}\mathbf{E}[|X|^k].$$

现在,我们考虑上式右边的求和式。由于  $\min_{t\geq 0}(t/\delta)^k=0$  当 k 是奇数,所以我们得到

$$\min_{t\geq 0}rac{\mathbf{E}[e^{t|X|}]}{e^{t\delta}}=\sum_{i=1}^{\infty}rac{\min_{t\geq 0}(t/\delta)^{2i}}{(2i)!}\mathbf{E}[|X|^{2i}].$$

现在,我们考虑上式右边的求和式。由于  $\min_{t\geq 0}(t/\delta)^{2i}$  是一个递减的序列,所以我们得到  $\min_{t>0}(t/\delta)^{2i+2}<\min_{t>0}(t/\delta)^{2i}.$ 

因此,

$$\sum_{i=1}^{\infty} rac{\min_{t \geq 0} (t/\delta)^{2i}}{(2i)!} < +\infty.$$

由于上式右边的求和式是有限的,所以存在一个  $i_0$  ,使得对于所有  $i > i_0$  ,都有

$$rac{\min_{t\geq 0}(t/\delta)^{2i}}{(2i)!}<1.$$

因此,我们得到

$$\min_{t \geq 0} rac{\mathbf{E}[e^{t|X|}]}{e^{t\delta}} \leq \sum_{i=1}^{i_0} rac{\min_{t \geq 0} (t/\delta)^{2i}}{(2i)!} \mathbf{E}[|X|^{2i}] + \mathbf{E}[|X|^{2i_0+2}].$$

由于 k 阶矩不等式给出的  $\mathbf{Pr}[|X| \geq \delta]$  的上界是  $\mathbf{E}[|X|^k]/\delta^k$  ,所以我们得到

$$\min_{t \geq 0} rac{\mathbf{E}[e^{t|X|}]}{e^{t\delta}} \leq \sum_{i=1}^{i_0} rac{\min_{t \geq 0} (t/\delta)^{2i}}{(2i)!} \mathbf{E}[|X|^{2i}] + rac{\mathbf{E}[|X|^{2i_0+2}]}{\delta^{2i_0+2}} \delta^{2i_0+2}.$$

因此,对于每个  $\delta$ ,都存在一个  $k=2i_0+2$ ,使得 k阶矩不等式不弱于 Chernoff 不等式。

2. Why would we still prefer the Chernoff bound to the (seemingly) stronger k-th moment bound?

尽管对于每个  $\delta$ ,都存在一个 k,使得 k 阶矩不等式不弱于 Chernoff 不等式,但在实际应用中,我们仍然更倾向于使用 Chernoff 不等式。这是因为 Chernoff 不等式通常给出的上界更紧,而且更容易计算。

首先,Chernoff 不等式通常给出的上界更紧。这是因为 Chernoff 不等式考虑了随机变量的所有矩,而 k 阶矩不等式只考虑了随机变量的一个矩。因此,Chernoff 不等式能够更好地利用随机变量的分布信息来估计尾部概率。

其次,Chernoff 不等式更容易计算。这是因为 Chernoff 不等式只需要计算随机变量的矩生成函数,而 k 阶矩不等式需要计算随机变量的所有矩。对于许多常见的分布(如二项分布、泊松分布和指数分布),矩生成函数可以直接计算,而计算高阶矩则相对困难。

综上所述,尽管 k 阶矩不等式在理论上可以比 Chernoff 不等式更强,但在实际应用中,我们仍然更倾向于使用 Chernoff 不等式

## • [Chernoff bound meets graph theory]

o Show that with a probability approaching 1 (as n tends to infinity), the Erdős–Rényi random graph G(n,1/2) has the property that the maximum degree is  $(\frac{n}{2} + O(\sqrt{n\log n}))$ .

证明:

Erdős-Rényi 随机图 G(n,1/2) 是一个有 n 个顶点的图,其中每条边都以概率 1/2 独立地存在。我们需要证明,当 n 趋近于无穷大时,以概率接近 1,G(n,1/2) 的最大度数为  $(n/2+O(\sqrt{n\log n}))$ 。

首先,我们注意到对于 G(n,1/2) 中的任意一个顶点 v,其度数  $d_v$  是一个二项随机变量,其期望值为  $\mathbf{E}[d_v]=n/2$ 。由 Chernoff 不等式,我们有

$$\mathbf{Pr}[|d_v - n/2| \ge t] \le 2e^{-t^2/n}.$$

将  $t = \sqrt{n \log n}$  带入上式, 我们得到

$$\mathbf{Pr}[|d_v - n/2| \geq \sqrt{n \log n}] \leq 2e^{-\log n} = 2/n.$$

因此,对于任意一个顶点 v,都有  $\mathbf{Pr}[|d_v - n/2| \geq \sqrt{n\log n}] \leq 2/n$ 。

由于 G(n,1/2) 中有 n 个顶点,所以由并集界,我们得到

$$\mathbf{Pr}[\exists v, |d_v - n/2| \geq \sqrt{n \log n}] \leq 2.$$

因此,当 n 趋近于无穷大时,以概率接近 1,G(n,1/2) 的最大度数为  $(n/2+O(\sqrt{n\log n}))$ 。

 $\circ$  Show that with a probability approaching 1 (as n tends to infinity), the Erdős–Rényi random graph G(n,1/2) has the property that the diameter is exactly 2. The diameter of a graph G is the maximum distance between any pair of vertices.

证明:Erdős-Rényi 随机图 G(n,1/2) 是一个有 n 个顶点的图,其中每条边都以概率 1/2 独立地存在。我们需要证明,当 n 趋近于无穷大时,以概率接近 1,G(n,1/2) 的直径恰好为 2。图 G 的直径是图中任意两个顶点之间的最大距离。

首先,我们注意到当 n 趋近于无穷大时,以概率接近 1,G(n,1/2) 是一个连通图。这是因为当 n 趋近于无穷大时,以概率接近 1,G(n,1/2) 中不存在孤立顶点。

接下来,我们证明当 n 趋近于无穷大时,以概率接近 1,G(n,1/2) 的直径恰好为 2。设 u 和 v 是 G(n,1/2) 中的两个顶点。由于 G(n,1/2) 是一个连通图,所以存在一条从 u 到 v 的路径。如果这条路径的长度为 1,则说明 u 和 v 之间存在一条边。如果这条路径的长度大于 1,则说明存在一个顶点 w,使得 u 和 w 之间存在一条边,且 w 和 v 之间存在一条边。因 此,u 和 v 之间的距离不超过 2。

综上所述,当 n 趋近于无穷大时,以概率接近 1,Erdős–Rényi 随机图 G(n,1/2) 的直径恰好为 2。