

概率论

胡太忠

thu@ustc.edu.cn

安徽 合肥

2023 年 9 月

第 5 章 数字特征和特征函数

(18 课时)

- 数字特征
- 求数学期望的基本技巧和方法
- 特征函数的性质
- 特征函数的应用

§5.1 矩与分位数

5.1.1 数学期望的定义

► 定义 5.1.1 (一般 rv 期望的定义) 设 $X \sim F$, 若

$$\int_{-\infty}^{\infty} |x| dF(x) < \infty,$$

则 X 的 (数学) 期望存在有限, 定义为

$$EX = \int_{-\infty}^{\infty} x dF(x).$$

※ 数学期望 (Expectation) 与均值 (Mean)

※ Lebesgue-Stieltjes 积分与 Riemann 积分

§5.1 矩与分位数

5.1.1 数学期望的定义

► 定义 5.1.1 (一般 rv 期望的定义) 设 $X \sim F$, 若

$$\int_{-\infty}^{\infty} |x| dF(x) < \infty,$$

则 X 的 (数学) 期望存在有限, 定义为

$$EX = \int_{-\infty}^{\infty} x dF(x).$$

※ 数学期望 (Expectation) 与均值 (Mean)

※ Lebesgue-Stieltjes 积分与 Riemann 积分

§5.1 矩与分位数

- **定义 5.1.2** (离散 rv 期望的定义) 设 X 取值于 $\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$, $n \leq \infty$, X 的 pmf 为 $\{p_i\}$. 若

$$\sum_{i=1}^n |a_i| p_i < \infty, \quad (1)$$

则 X 的 (数学) 期望存在有限, 定义为

$$EX = \sum_{i=1}^n a_i p_i.$$

若 $\sum_{i=1}^n a_i p_i$ 条件收敛, 则称 X 的期望不存在.

※ **命题** 设 $\sum_{n=1}^{\infty} b_n$ 收敛, 但 $\sum_{n=1}^{\infty} |b_n| = +\infty$, 则对 $\forall r \in \mathbb{R}$, 必存在 $\{b_n\}$ 的重新排列 $\{b_n^*\}$, 使得

$$\sum_{n=1}^{\infty} b_n^* = r.$$

§5.1 矩与分位数

- **定义 5.1.2** (离散 rv 期望的定义) 设 X 取值于 $\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$, $n \leq \infty$, X 的 pmf 为 $\{p_i\}$. 若

$$\sum_{i=1}^n |a_i| p_i < \infty, \quad (1)$$

则 X 的 (数学) 期望存在有限, 定义为

$$EX = \sum_{i=1}^n a_i p_i.$$

若 $\sum_{i=1}^n a_i p_i$ 条件收敛, 则称 X 的期望不存在.

※ **命题** 设 $\sum_{n=1}^{\infty} b_n$ 收敛, 但 $\sum_{n=1}^{\infty} |b_n| = +\infty$, 则对 $\forall r \in \mathbb{R}$, 必存在 $\{b_n\}$ 的重新排列 $\{b_n^*\}$, 使得

$$\sum_{n=1}^{\infty} b_n^* = r.$$

§5.1 矩与分位数

- 【例 5.1.2】 一个人连续抛掷一枚均匀的硬币，直到抛出反面为止。如果此前他抛出了 n 次正面，则发给他 2^n 元奖金。以 X 表示他所得到的奖金数目，试求 X 的数学期望。

解：容易看出， X 的 pmf 为

$$P(X = 2^{n-1}) = \frac{1}{2^n}, \quad n \geq 1.$$

由于

$$\sum_{n=1}^{\infty} a_n p_n = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{2^{n-1}}{2^n} = +\infty,$$

所以 X 的数学期望不是有限的。但我们说其数学期望是存在的， $EX = +\infty$ 。■

§5.1 矩与分位数

- 【例 5.1.2】 一个人连续抛掷一枚均匀的硬币，直到抛出反面为止。如果此前他抛出了 n 次正面，则发给他 2^n 元奖金。以 X 表示他所得到的奖金数目，试求 X 的数学期望。

解：容易看出， X 的 pmf 为

$$P(X = 2^{n-1}) = \frac{1}{2^n}, \quad n \geq 1.$$

由于

$$\sum_{n=1}^{\infty} a_n p_n = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{2^{n-1}}{2^n} = +\infty,$$

所以 X 的数学期望不是有限的。但我们说其数学期望是存在的， $EX = +\infty$. ■

- 定义 5.1.3 (连续型 rv 期望的定义) 设 X 的 pdf 为 f . 若

$$\int_{-\infty}^{\infty} |x| f(x) dx < \infty, \quad (2)$$

则 X 的 (数学) 期望存在有限, 定义为

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

若上积分条件收敛, (2) 不成立, 则称 X 的期望不存在.

§5.1 矩与分位数

► 新的看法 (离散 rv 期望)

一个新观点去看待离散 rv X 的期望 EX ; 设 X 取值于 $\{a_i, i \in I\}$, $p_i = P(X = a_i)$, 记

$$A_i = \{w \in \Omega : X(w) = a_i\},$$

则由 EX 的定义得

$$EX = \sum_{i \in I} a_i p_i = \sum_{i \in I} a_i P(A_i) = \sum_{i \in I} \int_{A_i} X dP = \int_{\Omega} X dP.$$

※ 概率论中数学期望的定义的标准路线:

阶梯 rv $\xrightarrow{\quad \text{单调收敛定理} \quad}$ 非负 rv \longrightarrow 一般 rv

§5.1 矩与分位数

► 新的看法 (离散 rv 期望)

一个新观点去看待离散 rv X 的期望 EX ; 设 X 取值于 $\{a_i, i \in I\}$, $p_i = P(X = a_i)$, 记

$$A_i = \{w \in \Omega : X(w) = a_i\},$$

则由 EX 的定义得

$$EX = \sum_{i \in I} a_i p_i = \sum_{i \in I} a_i P(A_i) = \sum_{i \in I} \int_{A_i} X dP = \int_{\Omega} X dP.$$

※ 概率论中数学期望的定义的标准路线:

阶梯 rv $\xrightarrow{\quad}$ 非负 rv \longrightarrow 一般 rv
单调收敛定理

§5.1 矩与分位数

► EX 的标准定义

Step 1 阶梯 rv X : EX ✓

Step 2 非负 rv X : 存在 rv 序列 $\{X_n\}$, 满足 $0 \leq X_n \uparrow X$, 其中

$$X_n = \sum_{k=1}^{n2^n} \frac{k-1}{2^n} I\left(\frac{k-1}{2^n} \leq X < \frac{k}{2^n}\right) + n I(X \geq n), \quad n \geq 1.$$

由单调收敛定理得

$$EX = \lim_{n \rightarrow \infty} EX_n.$$

Step 3 一般 rv X : $X = X_+ - X_-$, EX_+ 和 EX_- 可定义.

- 若 $EX_+ < \infty$, $EX_- < \infty$, 则称 EX 存在有限, 且

$$EX = EX_+ - EX_-;$$

- 若 $EX_+ < \infty$ 或 $EX_- < \infty$, 则称 $EX = EX_+ - EX_-$ 存在, 但未必有限.

§5.1 矩与分位数

► EX 的标准定义

Step 1 阶梯 rv X : EX ✓

Step 2 非负 rv X : 存在 rv 序列 $\{X_n\}$, 满足 $0 \leq X_n \uparrow X$, 其中

$$X_n = \sum_{k=1}^{n2^n} \frac{k-1}{2^n} I\left(\frac{k-1}{2^n} \leq X < \frac{k}{2^n}\right) + n I(X \geq n), \quad n \geq 1.$$

由单调收敛定理得

$$EX = \lim_{n \rightarrow \infty} EX_n.$$

Step 3 一般 rv X : $X = X_+ - X_-$, EX_+ 和 EX_- 可定义.

- 若 $EX_+ < \infty$, $EX_- < \infty$, 则称 EX 存在有限, 且

$$EX = EX_+ - EX_-;$$

- 若 $EX_+ < \infty$ 或 $EX_- < \infty$, 则称 $EX = EX_+ - EX_-$ 存在, 但未必有限.

§5.1 矩与分位数

► EX 的标准定义

Step 1 阶梯 rv X : EX ✓

Step 2 非负 rv X : 存在 rv 序列 $\{X_n\}$, 满足 $0 \leq X_n \uparrow X$, 其中

$$X_n = \sum_{k=1}^{n2^n} \frac{k-1}{2^n} I\left(\frac{k-1}{2^n} \leq X < \frac{k}{2^n}\right) + n I(X \geq n), \quad n \geq 1.$$

由单调收敛定理得

$$EX = \lim_{n \rightarrow \infty} EX_n.$$

Step 3 一般 rv X : $X = X_+ - X_-$, EX_+ 和 EX_- 可定义.

- 若 $EX_+ < \infty$, $EX_- < \infty$, 则称 EX 存在有限, 且

$$EX = EX_+ - EX_-;$$

- 若 $EX_+ < \infty$ 或 $EX_- < \infty$, 则称 $EX = EX_+ - EX_-$ 存在, 但未必有限.

§5.1 矩与分位数

► 定理 5.1.1 (积分变换定理)

设 X 为 (Ω, \mathcal{F}, P) 上的 rv, $X \sim F$, 则对任意 Borel 可测函数 g , 有

$$\int_{\mathbb{R}} g(x) dF(x) = \int_{\Omega} g(X) dP,$$

其中假设一端积分存在 (则另一端自然也存在).

※

$$E[g(X)] = \int_{\mathbb{R}} g(x) dF(x).$$

※ 定理 5.1.1 求 $E[g(X)]$ 的便捷之处.

※ $E[g(X_1, X_2, \dots, X_n)]$ 的类似表达: 设 $(X_1, \dots, X_n) \sim F$, 则

$$E[g(X_1, \dots, X_n)] = \int_{\mathbb{R}^n} g(x_1, \dots, x_n) dF(x_1, \dots, x_n).$$

§5.1 矩与分位数

► 定理 5.1.1 (积分变换定理)

设 X 为 (Ω, \mathcal{F}, P) 上的 rv, $X \sim F$, 则对任意 Borel 可测函数 g , 有

$$\int_{\mathbb{R}} g(x) dF(x) = \int_{\Omega} g(X) dP,$$

其中假设一端积分存在 (则另一端自然也存在).

※

$$E[g(X)] = \int_{\mathbb{R}} g(x) dF(x).$$

※ 定理 5.1.1 求 $E[g(X)]$ 的便捷之处.

※ $E[g(X_1, X_2, \dots, X_n)]$ 的类似表达: 设 $(X_1, \dots, X_n) \sim F$, 则

$$E[g(X_1, \dots, X_n)] = \int_{\mathbb{R}^n} g(x_1, \dots, x_n) dF(x_1, \dots, x_n).$$

§5.1 矩与分位数

► 定理 5.1.1 (积分变换定理)

设 X 为 (Ω, \mathcal{F}, P) 上的 rv, $X \sim F$, 则对任意 Borel 可测函数 g , 有

$$\int_{\mathbb{R}} g(x) dF(x) = \int_{\Omega} g(X) dP,$$

其中假设一端积分存在 (则另一端自然也存在).

※

$$E[g(X)] = \int_{\mathbb{R}} g(x) dF(x).$$

※ 定理 5.1.1 求 $E[g(X)]$ 的便捷之处.

※ $E[g(X_1, X_2, \dots, X_n)]$ 的类似表达: 设 $(X_1, \dots, X_n) \sim F$, 则

$$E[g(X_1, \dots, X_n)] = \int_{\mathbb{R}^n} g(x_1, \dots, x_n) dF(x_1, \dots, x_n).$$

§5.1 矩与分位数

► 定理 5.1.1 (积分变换定理)

设 X 为 (Ω, \mathcal{F}, P) 上的 rv, $X \sim F$, 则对任意 Borel 可测函数 g , 有

$$\int_{\mathbb{R}} g(x) dF(x) = \int_{\Omega} g(X) dP,$$

其中假设一端积分存在 (则另一端自然也存在).

※

$$E[g(X)] = \int_{\mathbb{R}} g(x) dF(x).$$

※ 定理 5.1.1 求 $E[g(X)]$ 的便捷之处.

※ $E[g(X_1, X_2, \dots, X_n)]$ 的类似表达: 设 $(X_1, \dots, X_n) \sim F$, 则

$$E[g(X_1, \dots, X_n)] = \int_{\mathbb{R}^n} g(x_1, \dots, x_n) dF(x_1, \dots, x_n).$$

§5.1 矩与分位数

- 【例 5.1.1】 设 X 服从柯西分布, 其 pdf 为

$$f(x) = \frac{1}{\pi(1+x^2)}, \quad x \in \mathbb{R},$$

则

$$E X_- = \int_{-\infty}^0 -xf(x) dx = \infty, \quad E X_+ = \int_0^{\infty} xf(x) dx = \infty.$$

于是 X 的数学期望不存在.

在计算机上独立重复产生 10^7 个和 X 同分布的随机变量的观测值, 利用前 n 个观测值计算的平均数 \bar{X}_n 如下:

n	10	10^2	10^3	10^4	10^5	10^6	10^7
\bar{X}_n	-0.103	0.3884	-11.79	-3.628	-0.810	0.2442	-11.28

可见, 当 $n \rightarrow \infty$, 上述的 \bar{X}_n 并不收敛.

§5.1 矩与分位数

- 【例 5.1.1】 设 X 服从柯西分布, 其 pdf 为

$$f(x) = \frac{1}{\pi(1+x^2)}, \quad x \in \mathbb{R},$$

则

$$E X_- = \int_{-\infty}^0 -xf(x) dx = \infty, \quad E X_+ = \int_0^{\infty} xf(x) dx = \infty.$$

于是 X 的数学期望不存在.

在计算机上独立重复产生 10^7 个和 X 同分布的随机变量的观测值, 利用前 n 个观测值计算的平均数 \bar{X}_n 如下:

n	10	10^2	10^3	10^4	10^5	10^6	10^7
\bar{X}_n	-0.103	0.3884	-11.79	-3.628	-0.810	0.2442	-11.28

可见, 当 $n \rightarrow \infty$, 上述的 \bar{X}_n 并不收敛.

§5.1 矩与分位数

- 【例 5.1.1 (续)】 设 X 服从柯西分布, 则 $Y = |X|$ 有 pdf

$$g(x) = \frac{2}{\pi(1+x^2)}, \quad x \in \mathbb{R}_+,$$

则

$$E Y = \int_0^{\infty} xg(x) dx = \infty.$$

在计算机上独立重复产生 10^7 个和 Y 同分布的 rv 的观测值, 利用前 n 个观测值计算的平均数 \bar{y}_n 如下:

n	10	10^2	10^3	10^4	10^5	10^6	10^7
\bar{Y}_n	2.413	2.365	9.588	7.443	15.672	11.441	21.991

可以看出, 当 $n \rightarrow \infty$ 时, 上述的 \bar{Y}_n 有越来越大的趋势.

Example (1)

- 若 $X \sim B(n, p)$, $0 < p < 1$, 则 $EX = np$.
- 若 $X \sim \text{Poi}(\lambda)$, $\lambda > 0$, 则 $EX = \lambda$.
- 若 $X \sim \text{Geo}(p)$, $0 < p < 1$, 则

$$EX = \frac{1-p}{p}.$$

- 若 $X \sim \text{NB}(\alpha, p)$, $\alpha > 0$, $0 < p < 1$, 则

$$EX = \frac{\alpha(1-p)}{p}.$$

Example (2)

- 若 $X \sim U(a, b)$, $a < b$, 则 $EX = (a + b)/2$.
- 若 $X \sim \text{Exp}(\lambda)$, $\lambda > 0$, 则

$$EX = \frac{1}{\lambda}.$$

- 若 $X \sim \Gamma(\alpha, \beta)$, $\alpha > 0$, $\beta > 0$, 则

$$EX = \frac{\alpha}{\beta}.$$

- 若 $X \sim N(\mu, \sigma^2)$, $\mu \in \mathbb{R}$, $\sigma > 0$, 则 $EX = \mu$.

§5.1 矩与分位数

Example (3)

设 X 的 pdf f 关于点 μ 对称, 即

$$f(x + \mu) = f(\mu - x), \quad \forall x \in \mathbb{R},$$

则 $EX = \mu$ (假定 EX 存在有限).

证: 令 $g(x) = xf(\mu + x)$, 则 g 为奇函数, 于是

$$\begin{aligned} EX &= \int_{-\infty}^{\infty} xf(x) dx \\ &= \mu + \int_{-\infty}^{\infty} (x - \mu)f((x - \mu) + \mu) dx \\ &= \mu + \int_{-\infty}^{\infty} tg(t) dt \\ &= \mu. \end{aligned}$$

§5.1 矩与分位数

Example (3)

设 X 的 pdf f 关于点 μ 对称, 即

$$f(x + \mu) = f(\mu - x), \quad \forall x \in \mathbb{R},$$

则 $EX = \mu$ (假定 EX 存在有限).

证: 令 $g(x) = xf(\mu + x)$, 则 g 为奇函数, 于是

$$\begin{aligned} EX &= \int_{-\infty}^{\infty} xf(x) dx \\ &= \mu + \int_{-\infty}^{\infty} (x - \mu)f((x - \mu) + \mu) dx \\ &= \mu + \int_{-\infty}^{\infty} tg(t) dt \\ &= \mu. \end{aligned}$$

§5.1 矩与分位数

- 【例 5.1.6】 一盒中有编号 $1, 2, \dots, n$ 的小球, 从中不放回任意取出 m ($m < n$) 个, X 表示这 m 个小球号码之和, 求 EX .

解法一: 记 $\Lambda = \{1, 2, \dots, n\}$, 样本空间为

$$\Omega = \{A : A \subset \Lambda, |A| = m\},$$

A 也表示事件“取出的球号码恰好为 A 中的元”. 古典概型:

$$P(A) = 1 / \binom{n}{m}, \quad A \in \Omega.$$

于是,

$$EX = \frac{1}{\binom{n}{m}} \sum_{1 \leq a_1 < a_2 < \dots < a_m \leq n} \sum_{k=1}^m a_k = \frac{\binom{n-1}{m-1}}{\binom{n}{m}} \sum_{k=1}^n k = \frac{m}{2}(n+1),$$

其中每个 $j \in \Lambda$ 在第一个求和号中出现 $\binom{n-1}{m-1}$ 次. ■

§5.1 矩与分位数

- 【例 5.1.6】 一盒中有编号 $1, 2, \dots, n$ 的小球, 从中不放回任意取出 m ($m < n$) 个, X 表示这 m 个小球号码之和, 求 EX .

解法一: 记 $\Lambda = \{1, 2, \dots, n\}$, 样本空间为

$$\Omega = \{A : A \subset \Lambda, |A| = m\},$$

A 也表示事件“取出的球号码恰好为 A 中的元”. 古典概型:

$$P(A) = 1 / \binom{n}{m}, \quad A \in \Omega.$$

于是,

$$EX = \frac{1}{\binom{n}{m}} \sum_{1 \leq a_1 < a_2 < \dots < a_m \leq n} \sum_{k=1}^m a_k = \frac{\binom{n-1}{m-1}}{\binom{n}{m}} \sum_{k=1}^n k = \frac{m}{2}(n+1),$$

其中每个 $j \in \Lambda$ 在第一个求和号中出现 $\binom{n-1}{m-1}$ 次. ■

§5.1 矩与分位数

- 【例 5.1.a】 现有 n 把外形相同的钥匙，其中只有一把能打开锁，用它们逐一去试开锁，每一次开锁是相互独立的，每把钥匙试开锁一次后拿走，记 X 表示打开锁时已经试开过锁的次数. 求 EX .

解法一： 直观容易看出 X 服从 $\{1, 2, \dots, n\}$ 上的均匀分布，于是，

$$EX = \frac{1}{2}(n+1).$$

另解：对任意 $k \in \{1, 2, \dots, n\}$,

$$P(X = k) = \frac{n-1}{n} \cdot \frac{n-2}{n-1} \cdots \frac{1}{n-k+1} = \frac{1}{n}.$$

因此， $EX = (n+1)/2$. ■

§5.1 矩与分位数

- 【例 5.1.a】 现有 n 把外形相同的钥匙，其中只有一把能打开锁，用它们逐一去试开锁，每一次开锁是相互独立的，每把钥匙试开锁一次后拿走，记 X 表示打开锁时已经试开过锁的次数. 求 EX .

解法一： 直观容易看出 X 服从 $\{1, 2, \dots, n\}$ 上的均匀分布，于是，

$$EX = \frac{1}{2}(n+1).$$

另解：对任意 $k \in \{1, 2, \dots, n\}$,

$$P(X = k) = \frac{n-1}{n} \cdot \frac{n-2}{n-1} \cdots \frac{1}{n-k+1} = \frac{1}{n}.$$

因此， $EX = (n+1)/2$. ■

§5.1 矩与分位数

5.1.2 数学期望的性质

► **定理 5.1.2** 假设以下出现的数学期望存在有限.

- 线性性:

$$E[aX] = aE X, \forall a \in \mathfrak{R}; \quad E[X + Y] = E X + E Y.$$

- 非负性: 若 $X \geq 0$, 则 $E X \geq 0$.
- 单调性: 若 $X \geq Y$, 则 $E X \geq E Y$.

► **定理 5.1.4** 设 X, Y 相互独立, 若 $E X, E Y$ 存在有限, 则 $E[XY]$ 存在, 且

$$E[XY] = E X \cdot E Y.$$

证: 设 $(X, Y) \sim F, X \sim F_1, Y \sim F_2$, 则

$$E[XY] = \int_{-\infty}^{\infty} \int_{-\infty}^{\infty} xy \, dF(x, y) = \int_{-\infty}^{\infty} \int_{-\infty}^{\infty} xy \, dF_1(x) dF_2(y).$$

§5.1 矩与分位数

5.1.2 数学期望的性质

► **定理 5.1.2** 假设以下出现的数学期望存在有限.

- 线性性:

$$E[aX] = aE X, \forall a \in \mathfrak{R}; \quad E[X + Y] = E X + E Y.$$

- 非负性: 若 $X \geq 0$, 则 $E X \geq 0$.
- 单调性: 若 $X \geq Y$, 则 $E X \geq E Y$.

► **定理 5.1.4** 设 X, Y 相互独立, 若 $E X, E Y$ 存在有限, 则 $E[XY]$ 存在, 且

$$E[XY] = E X \cdot E Y.$$

证: 设 $(X, Y) \sim F, X \sim F_1, Y \sim F_2$, 则

$$E[XY] = \int_{-\infty}^{\infty} \int_{-\infty}^{\infty} xy \, dF(x, y) = \int_{-\infty}^{\infty} \int_{-\infty}^{\infty} xy \, dF_1(x) dF_2(y).$$

§5.1 矩与分位数

5.1.2 数学期望的性质

► **定理 5.1.2** 假设以下出现的数学期望存在有限.

- 线性性:

$$E[aX] = aE X, \forall a \in \mathfrak{R}; \quad E[X + Y] = E X + E Y.$$

- 非负性: 若 $X \geq 0$, 则 $E X \geq 0$.
- 单调性: 若 $X \geq Y$, 则 $E X \geq E Y$.

► **定理 5.1.4** 设 X, Y 相互独立, 若 $E X, E Y$ 存在有限, 则 $E[XY]$ 存在, 且

$$E[XY] = E X \cdot E Y.$$

证: 设 $(X, Y) \sim F, X \sim F_1, Y \sim F_2$, 则

$$E[XY] = \int_{-\infty}^{\infty} \int_{-\infty}^{\infty} xy \, dF(x, y) = \int_{-\infty}^{\infty} \int_{-\infty}^{\infty} xy \, dF_1(x) dF_2(y).$$

§5.1 矩与分位数

► 求数学期望的方法一

随机变量分解法: 若

$$Y = X_1 + X_2 + \cdots + X_n,$$

则

$$E Y = E X_1 + E X_2 + \cdots + E X_n.$$

※ 优点:

- 不需要去考虑 X_1, X_2, \dots, X_n 之间的相依关系;
- X_1, X_2, \dots, X_n 通常为简单的 Bernoulli rv.

※ 技巧: 按照“时间”的先后顺序进行分解 (特别当 Y 是与时间有关的计数变量时).

§5.1 矩与分位数

► 求数学期望的方法一

随机变量分解法: 若

$$Y = X_1 + X_2 + \cdots + X_n,$$

则

$$E Y = E X_1 + E X_2 + \cdots + E X_n.$$

※ 优点:

- 不需要去考虑 X_1, X_2, \dots, X_n 之间的相依关系;
- X_1, X_2, \dots, X_n 通常为简单的 Bernoulli rv.

※ 技巧: 按照“时间”的先后顺序进行分解 (特别当 Y 是与时间有关的计数变量时).

§5.1 矩与分位数

随机变量分解的方法

- 【例 5.1.4】 一盒中有 a 个白球和 b 个黑球, 从盒子中无放回地取出 n 个球, 其中 $n \leq a + b$, 记 X 为取出的球中白球个数, 求 EX .

解: 设 n 个球是依序从盒子中取出, 定义

$$I_k = \begin{cases} 1, & \text{取出的第 } k \text{ 个球为白色,} \\ 0, & \text{否则,} \end{cases}$$

则 $X = \sum_{i=1}^n I_k$. 利用

$$E I_k = \frac{a}{a+b}$$

于是

$$EX = n E I_1 = \frac{na}{a+b} \blacksquare$$

※ 有放回情形如何?

§5.1 矩与分位数

随机变量分解的方法

- 【例 5.1.4】 一盒中有 a 个白球和 b 个黑球, 从盒子中无放回地取出 n 个球, 其中 $n \leq a + b$, 记 X 为取出的球中白球个数, 求 EX .

解: 设 n 个球是依序从盒子中取出, 定义

$$I_k = \begin{cases} 1, & \text{取出的第 } k \text{ 个球为白色,} \\ 0, & \text{否则,} \end{cases}$$

则 $X = \sum_{i=1}^n I_k$. 利用

$$E I_k = \frac{a}{a+b}$$

于是

$$EX = n E I_1 = \frac{na}{a+b} \blacksquare$$

※ 有放回情形如何?

§5.1 矩与分位数

随机变量分解的方法

- 【例 5.1.4】 一盒中有 a 个白球和 b 个黑球, 从盒子中无放回地取出 n 个球, 其中 $n \leq a + b$, 记 X 为取出的球中白球个数, 求 EX .

解: 设 n 个球是依序从盒子中取出, 定义

$$I_k = \begin{cases} 1, & \text{取出的第 } k \text{ 个球为白色,} \\ 0, & \text{否则,} \end{cases}$$

则 $X = \sum_{i=1}^n I_k$. 利用

$$E I_k = \frac{a}{a+b}$$

于是

$$EX = n E I_1 = \frac{na}{a+b} \blacksquare$$

※ 有放回情形如何?

§5.1 矩与分位数

随机变量分解的方法

- 【例 5.1.6 (续)】 一盒中有编号 $1, 2, \dots, n$ 的小球, 从中不放回任意取出 m ($m < n$) 个, X 表示这 m 个小球的号码之和, 求 EX .

解法二: 对 $\forall j = 1, \dots, m$, 定义

$Y_j =$ 第 j 次取出的小球上的号码,

则

$$X = \sum_{i=1}^m Y_i.$$

利用 Y_j 服从 $\{1, 2, \dots, n\}$ 上的离散均匀分布, 于是 $EY_j = (n+1)/2, \forall j$. 因此,

$$EX = \sum_{i=1}^m EY_i = \frac{m(n+1)}{2}. \blacksquare$$

§5.1 矩与分位数

随机变量分解的方法

- 【例 5.1.6 (续)】 一盒中有编号 $1, 2, \dots, n$ 的小球, 从中不放回任意取出 m ($m < n$) 个, X 表示这 m 个小球的号码之和, 求 EX .

解法二: 对 $\forall j = 1, \dots, m$, 定义

$Y_j =$ 第 j 次取出的小球上的号码,

则

$$X = \sum_{i=1}^m Y_i.$$

利用 Y_j 服从 $\{1, 2, \dots, n\}$ 上的离散均匀分布, 于是 $EY_j = (n+1)/2, \forall j$. 因此,

$$EX = \sum_{i=1}^m EY_i = \frac{m(n+1)}{2}. \blacksquare$$

§5.1 矩与分位数

- 【例 5.1.a (续)】 现有 n 把外形相同的钥匙，其中只有一把能打开锁，现逐一去试开锁，每一次开锁是相互独立的，每把钥匙试开锁一次后拿走，记 X 表示打开锁时已经试开过锁的次数. 求 EX .

解法二： 记 A_i 表示第 i 次取出的钥匙恰好能打开锁，并定义

$$X_i = \begin{cases} 1, & \text{前 } i-1 \text{ 次摸取的钥匙未能打开锁;} \\ 0, & \text{否则,} \end{cases} \quad i = 1, \dots, n.$$

于是, $X = \sum_{i=1}^n X_i$. 显然, $X_1 = 1$, $EX_1 = 1$,

$$\begin{aligned} EX_i &= P(A_1^c \cdots A_{i-1}^c) = P(A_{i-1}^c | A_{i-2}^c \cdots A_1^c) \cdots P(A_2^c | A_1^c) P(A_1^c) \\ &= \frac{n-i+1}{n-i+2} \cdots \frac{n-2}{n-1} \cdot \frac{n-1}{n} = \frac{n-i+1}{n} \end{aligned}$$

因此,

$$EX = 1 + \sum_{i=2}^n EX_i = \sum_{i=1}^n \frac{n-i+1}{n} = \frac{n+1}{2}.$$

§5.1 矩与分位数

- 【例 5.1.a (续)】 现有 n 把外形相同的钥匙，其中只有一把能打开锁，现逐一去试开锁，每一次开锁是相互独立的，每把钥匙试开锁一次后拿走，记 X 表示打开锁时已经试开过锁的次数. 求 EX .

解法二： 记 A_i 表示第 i 次取出的钥匙恰好能打开锁，并定义

$$X_i = \begin{cases} 1, & \text{前 } i-1 \text{ 次摸取的钥匙未能打开锁;} \\ 0, & \text{否则,} \end{cases} \quad i = 1, \dots, n.$$

于是, $X = \sum_{i=1}^n X_i$. 显然, $X_1 = 1, EX_1 = 1$,

$$\begin{aligned} EX_i &= P(A_1^c \cdots A_{i-1}^c) = P(A_{i-1}^c | A_{i-2}^c \cdots A_1^c) \cdots P(A_2^c | A_1^c) P(A_1^c) \\ &= \frac{n-i+1}{n-i+2} \cdots \frac{n-2}{n-1} \cdot \frac{n-1}{n} = \frac{n-i+1}{n} \end{aligned}$$

因此,

$$EX = 1 + \sum_{i=2}^n EX_i = \sum_{i=1}^n \frac{n-i+1}{n} = \frac{n+1}{2}.$$

§5.1 矩与分位数

随机变量分解的方法

- 【例 5.1.b】 在一次聚会上, n 个人将自己的帽子混在一起, 会后每人随机取帽子, 记 X 为能正确取到自己帽子的人数. 求 EX .

解: 首先, 将 n 人编号, 然后依序取帽. 定义

$$I_k = \begin{cases} 1, & \text{第 } k \text{ 人取到自己的帽子,} \\ 0, & \text{否则,} \end{cases}$$

则 $X = \sum_{i=1}^n I_k$. 利用

$$E I_k = \frac{1}{n}, \quad \forall k,$$

于是

$$EX = 1. \blacksquare$$

§5.1 矩与分位数

随机变量分解的方法

- 【例 5.1.b】 在一次聚会上, n 个人将自己的帽子混在一起, 会后每人随机取帽子, 记 X 为能正确取到自己帽子的人数. 求 EX .

解: 首先, 将 n 人编号, 然后依序取帽. 定义

$$I_k = \begin{cases} 1, & \text{第 } k \text{ 人取到自己的帽子,} \\ 0, & \text{否则,} \end{cases}$$

则 $X = \sum_{i=1}^n I_k$. 利用

$$E I_k = \frac{1}{n}, \quad \forall k,$$

于是

$$EX = 1. \blacksquare$$

§5.1 矩与分位数

随机变量分解的方法

- 【例 5.1.c】 一辆客车载有 20 人从机场开往市区, 沿途有 10 个站可以下车. 如果到一站有人下车, 则停车; 否则不停车. 假设每个旅客在每站下车是等可能的, 记 X 为该车停靠的站的个数, 求 EX .

解: 定义

$$I_k = \begin{cases} 1, & \text{第 } k \text{ 站有人下车,} \\ 0, & \text{否则,} \end{cases}$$

则 $X = \sum_{i=1}^{10} I_k$. 利用

$$E I_k = 1 - P(I_k = 0) = 1 - \left(\frac{9}{10}\right)^{20},$$

于是

$$EX = 10E I_1 = 10 \left[1 - \left(\frac{9}{10}\right)^{20} \right] \approx 8.787. \blacksquare$$

§5.1 矩与分位数

随机变量分解的方法

- 【例 5.1.c】 一辆客车载有 20 人从机场开往市区, 沿途有 10 个站可以下车. 如果到一站有人下车, 则停车; 否则不停车. 假设每个旅客在每站下车是等可能的, 记 X 为该车停靠的站的个数, 求 EX .

解: 定义

$$I_k = \begin{cases} 1, & \text{第 } k \text{ 站有人下车,} \\ 0, & \text{否则,} \end{cases}$$

则 $X = \sum_{i=1}^{10} I_k$. 利用

$$E I_k = 1 - P(I_k = 0) = 1 - \left(\frac{9}{10}\right)^{20},$$

于是

$$EX = 10E I_1 = 10 \left[1 - \left(\frac{9}{10}\right)^{20} \right] \approx 8.787. \blacksquare$$

§5.1 矩与分位数

游程

设有 m 个 0 和 n 个 1 随机排成一行, 把其中相连排列的 0 或者 1 都称为一个游程. 例如,

0 0 0 $\underbrace{1 1 1 1 1}_5$ 0 1 $\underbrace{0 0 0 0}_4$ 1 1 0 1 1 1 0 0 1 0 0 1 1 0 0 1,

由 0 构成的游程有 7 个:

000, 0, 0000, 0, 00, 00, 00,

最长的游程为 4. 由 1 构成的游程有 7 个:

11111, 1, 11, 111, 1, 11, 1,

最大的 1-游程为 5.

§5.1 矩与分位数

随机变量分解的方法

- 【例 3.1.6】 设有 m 个 0 和 n 个 1 随机排成一行, 记 Z 为该序列中游程的个数, 求 EZ .

解: 设 X 和 Y 分别表示该序列 “ $a_1 a_2 \cdots a_{m+n}$ ” 中 1-游程和 0-游程的个数, 定义 $A_1 = \{a_1 = 1\}$,

$$A_k = \{a_{k-1} = 0, a_k = 1\}, \quad k = 2, \dots, m+n,$$

$$X_j = I_{A_j}, \quad j = 1, \dots, m+n,$$

则 $X = \sum_{i=1}^{m+n} X_k$. 利用

$$EX_1 = \frac{n}{m+n}, \quad EX_k = \frac{mn}{(m+n)(m+n-1)}, \quad k \geq 2,$$

于是

$$EX = \sum_{k=1}^{m+n} EX_k = \frac{n + mn}{m+n}. \quad EY = \frac{m + mn}{m+n} \text{ (类似)}, \quad \dots$$

§5.1 矩与分位数

随机变量分解的方法

- 【例 3.1.6】 设有 m 个 0 和 n 个 1 随机排成一行, 记 Z 为该序列中游程的个数, 求 EZ .

解: 设 X 和 Y 分别表示该序列 “ $a_1 a_2 \cdots a_{m+n}$ ” 中 1-游程和 0-游程的个数, 定义 $A_1 = \{a_1 = 1\}$,

$$A_k = \{a_{k-1} = 0, a_k = 1\}, \quad k = 2, \dots, m+n,$$

$$X_j = I_{A_j}, \quad j = 1, \dots, m+n,$$

则 $X = \sum_{i=1}^{m+n} X_k$. 利用

$$EX_1 = \frac{n}{m+n}, \quad EX_k = \frac{mn}{(m+n)(m+n-1)}, \quad k \geq 2,$$

于是

$$EX = \sum_{k=1}^{m+n} EX_k = \frac{n + mn}{m+n}. \quad EY = \frac{m + mn}{m+n} \text{ (类似), } \dots$$

§5.1 矩与分位数

随机变量分解的方法

- 【例 3.1.7】 设有 m 个 0 和 n 个 1 随机排成一行, 记 W 为该序列中 1 首次出现的时刻, 求 $E W$.

解: 将 m 个 0 依次编号为 $0_1, 0_2, \dots, 0_m$, 定义

$$B_k = \{0_k \text{ 出现在所有 } n \text{ 个 } 1 \text{ 之前}\}, \quad k = 1, \dots, m,$$

则

$$W = 1 + \sum_{k=1}^m I_{B_k}.$$

利用

$$P(B_k) = \frac{1}{n+1}, \quad k \geq 2,$$

于是

$$E X = 1 + \sum_{k=1}^m E[I_{B_k}] = 1 + \frac{m}{n+1}. \quad \blacksquare$$

§5.1 矩与分位数

随机变量分解的方法

- 【例 3.1.7】 设有 m 个 0 和 n 个 1 随机排成一行, 记 W 为该序列中 1 首次出现的时刻, 求 $E W$.

解: 将 m 个 0 依次编号为 $0_1, 0_2, \dots, 0_m$, 定义

$$B_k = \{0_k \text{ 出现在所有 } n \text{ 个 } 1 \text{ 之前}\}, \quad k = 1, \dots, m,$$

则

$$W = 1 + \sum_{k=1}^m I_{B_k}.$$

利用

$$P(B_k) = \frac{1}{n+1}, \quad k \geq 2,$$

于是

$$E X = 1 + \sum_{k=1}^m E[I_{B_k}] = 1 + \frac{m}{n+1}. \quad \blacksquare$$

§5.1 矩与分位数

5.1.3 矩不等式

► 矩的定义

- r 阶原点矩: $E[X^r]$
- r 阶绝对矩: $E|X|^r$
- 关于点 c 的 r 阶矩: $E(X - c)^r$
- 关于点 c 的 r 阶绝对矩: $E|X - c|^r$
- r 阶中心矩: $E(X - EX)^r$
- r 阶中心绝对矩: $E|X - EX|^r$

* 称 X 为 r 次可积, 若 $E|X|^r < \infty$.

* L_r 空间定义为;

$$\mathcal{L}_r = \{X : E|X|^r < \infty\}, \quad r > 0.$$

§5.1 矩与分位数

5.1.3 矩不等式

► 矩的定义

- r 阶原点矩: $E[X^r]$
- r 阶绝对矩: $E|X|^r$
- 关于点 c 的 r 阶矩: $E(X - c)^r$
- 关于点 c 的 r 阶绝对矩: $E|X - c|^r$
- r 阶中心矩: $E(X - EX)^r$
- r 阶中心绝对矩: $E|X - EX|^r$

* 称 X 为 r 次可积, 若 $E|X|^r < \infty$.

* L_r 空间定义为;

$$\mathcal{L}_r = \{X : E|X|^r < \infty\}, \quad r > 0.$$

§5.1 矩与分位数

► 定义 记 $\mu_r = E(X - EX)^r$, $r > 0$.

• 偏度系数:

$$\beta_1 = \frac{\mu_3}{\mu_2^{3/2}}$$

• 峰度系数:

$$\beta_2 = \frac{\mu_4}{\mu_2^2}$$

※ 设 $X \sim N(\mu, \sigma^2)$, 则

$$\beta_1 = 0, \quad \beta_2 = 3,$$

因为 $\mu_2 = \sigma^2$, $\mu_3 = 0$, $\mu_4 = 3\sigma^4$.

§5.1 矩与分位数

► 定义 记 $\mu_r = E(X - EX)^r$, $r > 0$.

• 偏度系数:

$$\beta_1 = \frac{\mu_3}{\mu_2^{3/2}}$$

• 峰度系数:

$$\beta_2 = \frac{\mu_4}{\mu_2^2}$$

※ 设 $X \sim N(\mu, \sigma^2)$, 则

$$\beta_1 = 0, \quad \beta_2 = 3,$$

因为 $\mu_2 = \sigma^2$, $\mu_3 = 0$, $\mu_4 = 3\sigma^4$.

§5.1 矩与分位数

- 【例 5.1.8】 设 $X \sim N(0, 1)$, n 为正整数, 求 $E|X|^n$.

解: 对任意 $r > 0$,

$$E|X|^r = \sqrt{\frac{2}{\pi}} \int_0^\infty (2u)^{(r-1)/2} e^{-u} du < \infty.$$

特别,

$$E|X|^{2n-1} = \sqrt{\frac{2}{\pi}} \int_0^\infty (2u)^{n-1} e^{-u} du = \sqrt{\frac{2}{\pi}} 2^{n-1} \Gamma(n) = \sqrt{\frac{2}{\pi}} (2n-2)!!.$$

$$E|X|^{2n} = \sqrt{\frac{2}{\pi}} \int_0^\infty (2u)^{n-1/2} e^{-u} du = \frac{1}{\sqrt{\pi}} 2^n \Gamma\left(n + \frac{1}{2}\right) = (2n-1)!!.$$

§5.1 矩与分位数

- 【例 5.1.8】 设 $X \sim N(0, 1)$, n 为正整数, 求 $E|X|^n$.

解: 对任意 $r > 0$,

$$E|X|^r = \sqrt{\frac{2}{\pi}} \int_0^\infty (2u)^{(r-1)/2} e^{-u} du < \infty.$$

特别,

$$E|X|^{2n-1} = \sqrt{\frac{2}{\pi}} \int_0^\infty (2u)^{n-1} e^{-u} du = \sqrt{\frac{2}{\pi}} 2^{n-1} \Gamma(n) = \sqrt{\frac{2}{\pi}} (2n-2)!!.$$

$$E|X|^{2n} = \sqrt{\frac{2}{\pi}} \int_0^\infty (2u)^{n-1/2} e^{-u} du = \frac{1}{\sqrt{\pi}} 2^n \Gamma\left(n + \frac{1}{2}\right) = (2n-1)!!.$$

§5.1 矩与分位数

► 定理 5.1.5 (C_r 不等式) 设 $r > 0$, $X_i \in \mathcal{L}_r$, $i = 1, \dots, n$, 则

$$\mathbb{E} \left| \sum_{i=1}^n X_i \right|^r \leq C_r \sum_{i=1}^n \mathbb{E} |X_i|^r, \quad (3)$$

其中当 $r > 1$ 时, $C_r = n^{r-1}$; 当 $r \in (0, 1]$ 时, $C_r = 1$.

证: 当 $r \geq 1$ 时, $f(x) = |x|^r$ 为凸函数, 所以

$$\left| \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n X_i \right|^r \leq \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n |X_i|^r,$$

当 $r \in (0, 1)$ 时, 利用

$$(1+x)^r \leq 1+x \leq 1+x^r, \quad x \in [0, 1],$$

我们得到 $|x_1 + x_2|^r \leq |x_1|^r + |x_2|^r$, 进而有

$$\left| \sum_{i=1}^n X_i \right|^r \leq \sum_{i=1}^n |X_i|^r. \quad \blacksquare$$

§5.1 矩与分位数

► 定理 5.1.5 (C_r 不等式) 设 $r > 0$, $X_i \in \mathcal{L}_r$, $i = 1, \dots, n$, 则

$$\mathbb{E} \left| \sum_{i=1}^n X_i \right|^r \leq C_r \sum_{i=1}^n \mathbb{E} |X_i|^r, \quad (3)$$

其中当 $r > 1$ 时, $C_r = n^{r-1}$; 当 $r \in (0, 1]$ 时, $C_r = 1$.

证: 当 $r \geq 1$ 时, $f(x) = |x|^r$ 为凸函数, 所以

$$\left| \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n X_i \right|^r \leq \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n |X_i|^r,$$

当 $r \in (0, 1)$ 时, 利用

$$(1+x)^r \leq 1+x \leq 1+x^r, \quad x \in [0, 1],$$

我们得到 $|x_1 + x_2|^r \leq |x_1|^r + |x_2|^r$, 进而有

$$\left| \sum_{i=1}^n X_i \right|^r \leq \sum_{i=1}^n |X_i|^r. \quad \blacksquare$$

§5.1 矩与分位数

- **定理 5.1.6** (Jensen 不等式) 设 X 为一个 rv, $E|X| < \infty$, g 为一个 Borel 可测的凸 (convex) 函数, 则

$$E[g(X)] \geq g(EX).$$

- **定理 5.1.7** 设 $0 < s < r$, $X \in \mathcal{L}_r$, 则 $X \in \mathcal{L}_s$ 且

$$\left(E|X|^s\right)^{1/s} \leq \left(E|X|^r\right)^{1/r}.$$

证: 利用 Jensen 不等式, 取 $g(x) = |x|^{r/s}$. ■

§5.1 矩与分位数

- **定理 5.1.6** (Jensen 不等式) 设 X 为一个 rv, $E|X| < \infty$, g 为一个 Borel 可测的凸 (convex) 函数, 则

$$E[g(X)] \geq g(EX).$$

- **定理 5.1.7** 设 $0 < s < r$, $X \in \mathcal{L}_r$, 则 $X \in \mathcal{L}_s$ 且

$$\left(E|X|^s\right)^{1/s} \leq \left(E|X|^r\right)^{1/r}.$$

证: 利用 Jensen 不等式, 取 $g(x) = |x|^{r/s}$. ■

§5.1 矩与分位数

- 【例 5.1.10】（熵） 设 X 的 pmf 为 $P(X = k) = p_k$, $k = 1, 2, \dots, n$, 其中 $\sum_{k=1}^n p_k = 1$, 那么其熵定义为

$$H(X) = - \sum_{k=1}^n p_k \ln p_k.$$

再设 U 服从 $\{1, 2, \dots, n\}$ 上的均匀分布. 试证明 $H(X) \leq H(U)$.

证: 取凸函数 $f(x) = x \ln x$, $x > 0$, 利用 Jensen 不等式得

$$\frac{1}{n} \sum_{k=1}^n f(p_k) \geq f\left(\frac{1}{n} \sum_{k=1}^n p_k\right) = f\left(\frac{1}{n}\right) = \frac{1}{n} \ln \frac{1}{n}.$$

故

$$H(X) \leq - \ln \frac{1}{n} = \ln n = H(U). \blacksquare$$

§5.1 矩与分位数

- 【例 5.1.10】（熵） 设 X 的 pmf 为 $P(X = k) = p_k$, $k = 1, 2, \dots, n$, 其中 $\sum_{k=1}^n p_k = 1$, 那么其熵定义为

$$H(X) = - \sum_{k=1}^n p_k \ln p_k.$$

再设 U 服从 $\{1, 2, \dots, n\}$ 上的均匀分布. 试证明 $H(X) \leq H(U)$.

证: 取凸函数 $f(x) = x \ln x$, $x > 0$, 利用 Jensen 不等式得

$$\frac{1}{n} \sum_{k=1}^n f(p_k) \geq f\left(\frac{1}{n} \sum_{k=1}^n p_k\right) = f\left(\frac{1}{n}\right) = \frac{1}{n} \ln \frac{1}{n}.$$

故

$$H(X) \leq - \ln \frac{1}{n} = \ln n = H(U). \blacksquare$$

§5.1 矩与分位数

► Hölder 不等式 设 $p > 1$, $1/p + 1/q = 1$, $X \in \mathcal{L}_p$, $Y \in \mathcal{L}_q$, 则

$$\mathbb{E}|XY| \leq \left(\mathbb{E}|X|^p\right)^{1/p} \left(\mathbb{E}|Y|^q\right)^{1/q}.$$

证：不妨设 $\mathbb{E}|X|^p > 0$, $\mathbb{E}|Y|^q > 0$, 仅需证明：

$$\mathbb{E} \left(\frac{|X|^p}{\mathbb{E}|X|^p} \right)^{1/p} \left(\frac{|Y|^q}{\mathbb{E}|Y|^q} \right)^{1/q} \leq 1.$$

余下证明利用不等式：

$$u^\alpha v^\beta \leq \alpha u + \beta v, \quad \forall u > 0, v > 0,$$

其中 $\alpha \in (0, 1)$, $\beta = 1 - \alpha$. ■

§5.1 矩与分位数

► Hölder 不等式 设 $p > 1$, $1/p + 1/q = 1$, $X \in \mathcal{L}_p$, $Y \in \mathcal{L}_q$, 则

$$E|XY| \leq (E|X|^p)^{1/p} (E|Y|^q)^{1/q}.$$

证: 不妨设 $E|X|^p > 0$, $E|Y|^q > 0$, 仅需证明:

$$E \left(\frac{|X|^p}{E|X|^p} \right)^{1/p} \left(\frac{|Y|^q}{E|Y|^q} \right)^{1/q} \leq 1.$$

余下证明利用不等式:

$$u^\alpha v^\beta \leq \alpha u + \beta v, \quad \forall u > 0, v > 0,$$

其中 $\alpha \in (0, 1)$, $\beta = 1 - \alpha$. ■

§5.1 矩与分位数

► Minkowski 不等式 设 $p \geq 1$, 则

$$\left(\mathbb{E}|X + Y|^p\right)^{1/p} \leq \left(\mathbb{E}|X|^p\right)^{1/p} + \left(\mathbb{E}|Y|^p\right)^{1/p}.$$

证: 取 $q = p/(p-1)$, 则 $1/p + 1/q = 1$, $q(p-1) = p$. 对

$$\begin{aligned} \mathbb{E}|X + Y|^p &\leq \mathbb{E}\left(|X + Y|^{p-1}|X|\right) + \mathbb{E}\left(|X + Y|^{p-1}|Y|\right) \\ &\leq \left(\mathbb{E}|X|^p\right)^{1/p} \left(\mathbb{E}\left[|X + Y|^{(p-1)q}\right]\right)^{1/q} \\ &\quad + \left(\mathbb{E}|Y|^p\right)^{1/p} \left(\mathbb{E}\left[|X + Y|^{(p-1)q}\right]\right)^{1/q} \\ &= \left[\left(\mathbb{E}|X|^p\right)^{1/p} + \left(\mathbb{E}|Y|^p\right)^{1/p}\right] \left(\mathbb{E}\left[|X + Y|^p\right]\right)^{1/q} \end{aligned}$$

化简即得. ■

§5.1 矩与分位数

► Minkowski 不等式 设 $p \geq 1$, 则

$$\left(\mathbb{E}|X + Y|^p\right)^{1/p} \leq \left(\mathbb{E}|X|^p\right)^{1/p} + \left(\mathbb{E}|Y|^p\right)^{1/p}.$$

证: 取 $q = p/(p-1)$, 则 $1/p + 1/q = 1$, $q(p-1) = p$. 对

$$\begin{aligned}\mathbb{E}|X + Y|^p &\leq \mathbb{E}\left(|X + Y|^{p-1}|X|\right) + \mathbb{E}\left(|X + Y|^{p-1}|Y|\right) \\ &\leq \left(\mathbb{E}|X|^p\right)^{1/p} \left(\mathbb{E}\left[|X + Y|^{(p-1)q}\right]\right)^{1/q} \\ &\quad + \left(\mathbb{E}|Y|^p\right)^{1/p} \left(\mathbb{E}\left[|X + Y|^{(p-1)q}\right]\right)^{1/q} \\ &= \left[\left(\mathbb{E}|X|^p\right)^{1/p} + \left(\mathbb{E}|Y|^p\right)^{1/p}\right] \left(\mathbb{E}\left[|X + Y|^p\right]\right)^{1/q}\end{aligned}$$

化简即得. ■

§5.1 矩与分位数

5.1.4 方差

► **定义** 设 $X \in \mathcal{L}_2$, X 的方差 (Variance) 定义为

$$\begin{aligned}\mathrm{Var}(X) &= \mathrm{E}[(X - \mathrm{E}X)^2] \\ &= \mathrm{E}[X^2] - (\mathrm{E}X)^2.\end{aligned}$$

► **基本性质**

- (1) $\mathrm{Var}(X) = 0 \iff X = c, \text{ a.s.}$
- (2) $\mathrm{Var}(cX) = c^2 \mathrm{Var}(X), \forall c \in \mathbb{R}.$
- (3) $\mathrm{Var}(X) \leq \mathrm{E}[X - c]^2, \forall c \in \mathbb{R}.$

※ 随机变量的标准化: 设 $X \in \mathcal{L}_2$, $\mathrm{Var}(X) > 0$, 定义

$$X^* = \frac{X - \mathrm{E}X}{\sqrt{\mathrm{Var}(X)}}.$$

§5.1 矩与分位数

5.1.4 方差

► **定义** 设 $X \in \mathcal{L}_2$, X 的方差 (Variance) 定义为

$$\begin{aligned}\mathrm{Var}(X) &= \mathrm{E}[(X - \mathrm{E}X)^2] \\ &= \mathrm{E}[X^2] - (\mathrm{E}X)^2.\end{aligned}$$

► **基本性质**

- (1) $\mathrm{Var}(X) = 0 \iff X = c, \text{ a.s.}$
- (2) $\mathrm{Var}(cX) = c^2 \mathrm{Var}(X), \forall c \in \mathbb{R}.$
- (3) $\mathrm{Var}(X) \leq \mathrm{E}[X - c]^2, \forall c \in \mathbb{R}.$

※ 随机变量的标准化: 设 $X \in L_2, \mathrm{Var}(X) > 0$, 定义

$$X^* = \frac{X - \mathrm{E}X}{\sqrt{\mathrm{Var}(X)}}.$$

5.1.4 方差

Example (4)

- 若 $X \sim B(n, p)$, $0 < p < 1$, 则 $\text{Var}(X) = np(1 - p)$.
- 若 $X \sim \text{Poi}(\lambda)$, $\lambda > 0$, 则 $\text{Var}(X) = \lambda$.
- 若 $X \sim \text{Geo}(p)$, $0 < p < 1$, 则

$$\text{Var}(X) = \frac{1 - p}{p^2}.$$

- 若 $X \sim \text{NB}(\alpha, p)$, $\alpha > 0$, $0 < p < 1$, 则

$$\text{E}X = \frac{\alpha(1 - p)}{p^2}.$$

5.1.4 方差

Example (5)

- 若 $X \sim U(a, b)$, $a < b$, 则 $\text{Var}(X) = (b - a)^2/12$.
- 若 $X \sim \text{Exp}(\lambda)$, $\lambda > 0$, 则

$$\text{Var}(X) = \frac{1}{\lambda^2}.$$

- 若 $X \sim \Gamma(\alpha, \beta)$, $0 < p < 1$, 则

$$\text{Var}(X) = \frac{\alpha}{\beta^2}.$$

- 若 $X \sim N(\mu, \sigma^2)$, $\mu \in \mathbb{R}$, $\sigma > 0$, 则 $\text{Var}(X) = \sigma^2$.

§5.1 矩与分位数

5.1.4 方差

- 【例 5.1.b】 在一次聚会上, n 个人将自己的帽子混在一起, 会后每人随机取帽, 记 X 为能正确取到自己帽子的人数. 求 $\text{Var}(X)$.

解: 首先, 将 n 人编号, 然后依序取帽. 定义

$$I_k = \begin{cases} 1, & \text{第 } k \text{ 人取到自己的帽子,} \\ 0, & \text{否则,} \end{cases}$$

则 $X = \sum_{i=1}^n I_i$. 利用

$$E I_k = \frac{1}{n}, \quad \forall k; \quad E[I_i I_j] = \frac{1}{n(n-1)}, \quad \forall i < j.$$

于是, $EX = 1$,

$$E[X^2] = \sum_{i=1}^n E I_i + 2 \sum_{i < j} E[I_i I_j] = 2, \quad \text{Var}(X) = 1. \quad \blacksquare$$

§5.1 矩与分位数

5.1.4 方差

- 【例 5.1.b】 在一次聚会上, n 个人将自己的帽子混在一起, 会后每人随机取帽, 记 X 为能正确取到自己帽子的人数. 求 $\text{Var}(X)$.

解: 首先, 将 n 人编号, 然后依序取帽. 定义

$$I_k = \begin{cases} 1, & \text{第 } k \text{ 人取到自己的帽子,} \\ 0, & \text{否则,} \end{cases}$$

则 $X = \sum_{i=1}^n I_i$. 利用

$$E I_k = \frac{1}{n}, \quad \forall k; \quad E[I_i I_j] = \frac{1}{n(n-1)}, \quad \forall i < j.$$

于是, $E X = 1$,

$$E[X^2] = \sum_{i=1}^n E I_i + 2 \sum_{i < j} E[I_i I_j] = 2, \quad \text{Var}(X) = 1. \quad \blacksquare$$

§5.1 矩与分位数

5.1.4 方差

► 【例 5.1.12】 设 x, y, z 为正数, 满足 $x + y + z = 1$, 证明

$$\frac{1}{x} + \frac{4}{y} + \frac{9}{z} \geq 36.$$

解: 构造随机变量 X 使其 pmf 为

$$P\left(X = \frac{1}{x}\right) = x, \quad P\left(X = \frac{2}{y}\right) = y, \quad P\left(X = \frac{3}{z}\right) = z,$$

则

$$EX = 6, \quad EX^2 = \frac{1}{x} + \frac{4}{y} + \frac{9}{z}.$$

利用 $\text{Var}(X) = EX^2 - (EX)^2 \geq 0$ 得证. ■

§5.1 矩与分位数

5.1.4 方差

► 【例 5.1.12】 设 x, y, z 为正数, 满足 $x + y + z = 1$, 证明

$$\frac{1}{x} + \frac{4}{y} + \frac{9}{z} \geq 36.$$

解: 构造随机变量 X 使其 pmf 为

$$P\left(X = \frac{1}{x}\right) = x, \quad P\left(X = \frac{2}{y}\right) = y, \quad P\left(X = \frac{3}{z}\right) = z,$$

则

$$EX = 6, \quad EX^2 = \frac{1}{x} + \frac{4}{y} + \frac{9}{z}.$$

利用 $\text{Var}(X) = EX^2 - (EX)^2 \geq 0$ 得证. ■

§5.1 矩与分位数

5.1.4 方差

- 【例 5.1.13】 设 $0 < \alpha, \beta, \gamma < \pi/2$ 且 $\sin^2 \alpha + \sin^2 \beta + \sin^2 \gamma = 1$, 证明

$$\frac{\sin^3 \alpha}{\sin \beta} + \frac{\sin^3 \beta}{\sin \gamma} + \frac{\sin^3 \gamma}{\sin \alpha} > 1.$$

解: 利用 $0 < \sin \alpha \sin \beta + \sin \beta \sin \gamma + \sin \gamma \sin \alpha \leq 1$, 构造 rv X 使其 pmf 为

$$P\left(X = \frac{\sin \alpha}{\sin \beta}\right) = \sin \alpha \sin \beta, \quad P\left(X = \frac{\sin \beta}{\sin \gamma}\right) = \sin \beta \sin \gamma,$$

$$P\left(X = \frac{\sin \gamma}{\sin \alpha}\right) = \sin \gamma \sin \alpha, \quad P(X = 0) = 1 - \dots$$

则

$$EX = 1, \quad EX^2 = \frac{\sin^3 \alpha}{\sin \beta} + \frac{\sin^3 \beta}{\sin \gamma} + \frac{\sin^3 \gamma}{\sin \alpha}.$$

得证. ■

§5.1 矩与分位数

5.1.4 方差

- 【例 5.1.13】 设 $0 < \alpha, \beta, \gamma < \pi/2$ 且 $\sin^2 \alpha + \sin^2 \beta + \sin^2 \gamma = 1$, 证明

$$\frac{\sin^3 \alpha}{\sin \beta} + \frac{\sin^3 \beta}{\sin \gamma} + \frac{\sin^3 \gamma}{\sin \alpha} > 1.$$

解: 利用 $0 < \sin \alpha \sin \beta + \sin \beta \sin \gamma + \sin \gamma \sin \alpha \leq 1$, 构造 rv X 使其 pmf 为

$$P\left(X = \frac{\sin \alpha}{\sin \beta}\right) = \sin \alpha \sin \beta, \quad P\left(X = \frac{\sin \beta}{\sin \gamma}\right) = \sin \beta \sin \gamma,$$

$$P\left(X = \frac{\sin \gamma}{\sin \alpha}\right) = \sin \gamma \sin \alpha, \quad P(X = 0) = 1 - \dots$$

则

$$EX = 1, \quad EX^2 = \frac{\sin^3 \alpha}{\sin \beta} + \frac{\sin^3 \beta}{\sin \gamma} + \frac{\sin^3 \gamma}{\sin \alpha}.$$

得证. ■

§5.1 矩与分位数

5.1.5 中位数和 p 分位数

- ▶ **中位数**: ν 称为 X 的中位数, 若

$$P(X \geq \nu) \geq \frac{1}{2}, \quad P(X \leq \nu) \geq \frac{1}{2}.$$

- ▶ 【例 5.1.16】 设 X 服从 $\{-1, 0, 1\}$ 上的离散均匀分布, 则 X 的中位数为 0.
- ▶ 【例 5.1.17】 设 $P(X = 0) = P(X = 1) = 1/2$, 则 $[0, 1]$ 中任意一点都是 X 的中位数.

※ 中位数不唯一

※ 中位数与数学期望的比较

§5.1 矩与分位数

5.1.5 中位数和 p 分位数

- ▶ **中位数**: ν 称为 X 的中位数, 若

$$P(X \geq \nu) \geq \frac{1}{2}, \quad P(X \leq \nu) \geq \frac{1}{2}.$$

- ▶ **【例 5.1.16】** 设 X 服从 $\{-1, 0, 1\}$ 上的离散均匀分布, 则 X 的中位数为 0.
- ▶ **【例 5.1.17】** 设 $P(X = 0) = P(X = 1) = 1/2$, 则 $[0, 1]$ 中任意一点都是 X 的中位数.

※ 中位数不唯一

※ 中位数与数学期望的比较

§5.1 矩与分位数

5.1.5 中位数和 p 分位数

- ▶ **中位数**: ν 称为 X 的中位数, 若

$$P(X \geq \nu) \geq \frac{1}{2}, \quad P(X \leq \nu) \geq \frac{1}{2}.$$

- ▶ **【例 5.1.16】** 设 X 服从 $\{-1, 0, 1\}$ 上的离散均匀分布, 则 X 的中位数为 0.
- ▶ **【例 5.1.17】** 设 $P(X = 0) = P(X = 1) = 1/2$, 则 $[0, 1]$ 中任意一点都是 X 的中位数.

※ 中位数不唯一

※ 中位数与数学期望的比较

§5.1 矩与分位数

5.1.5 中位数和 p 分位数

- ▶ **中位数**: ν 称为 X 的中位数, 若

$$P(X \geq \nu) \geq \frac{1}{2}, \quad P(X \leq \nu) \geq \frac{1}{2}.$$

- ▶ **【例 5.1.16】** 设 X 服从 $\{-1, 0, 1\}$ 上的离散均匀分布, 则 X 的中位数为 0.
- ▶ **【例 5.1.17】** 设 $P(X = 0) = P(X = 1) = 1/2$, 则 $[0, 1]$ 中任意一点都是 X 的中位数.

※ 中位数不唯一

※ 中位数与数学期望的比较

5.1.5 中位数和 p 分位数

► p 分位数: μ_p 称为 X 的 (下) p 分位数, 若

$$P(X \leq \mu_p) \geq p, \quad P(X \geq \mu_p) \geq 1 - p.$$

► 上 p 分位数: μ'_p 称为 X 的上 p 分位数, 若

$$P(X \geq \mu'_p) \geq p, \quad P(X \leq \mu'_p) \geq 1 - p.$$

※ 随机变量的下 p 分位数即为随机变量的上 $(1 - p)$ 分位数.

§5.2 条件期望与条件方差

5.2.1 条件期望及其应用

► 条件期望的定义:

$$E[Y|X=x] = \int_{-\infty}^{\infty} y \, dF_{2|1}(y|x) \text{ (假设存在)}$$

► 条件期望的平滑公式 (“两步走”的思想): 设 $Y \in \mathcal{L}_1$, 则

$$E\{E[Y|X]\} = EY,$$

即

$$EY = E[g(X)],$$

其中

$$g(x) = E[Y|X=x].$$

§5.2 条件期望与条件方差

5.2.1 条件期望及其应用

► 条件期望的定义:

$$E[Y|X=x] = \int_{-\infty}^{\infty} y \, dF_{2|1}(y|x) \quad (\text{假设存在})$$

► 条件期望的平滑公式 (“两步走”的思想): 设 $Y \in \mathcal{L}_1$, 则

$$E\{E[Y|X]\} = EY,$$

即

$$EY = E[g(X)],$$

其中

$$g(x) = E[Y|X=x].$$

§5.2 条件期望与条件方差

► 求数学期望的方法二

条件期望的方法: $Y \in \mathcal{L}_1$, 则

$$E\{E[Y|X]\} = E Y,$$

※ 优点:

- 体现“两步走”的思想, 给定 x , $E[Y|X=x]$ 易于求;
- 导出递推公式或差分方程.

※ 技巧: 如何选择“恰当”的 X ?

- 向后的方法: 取 X 为试验刚开始某时刻的状态变量;
- 向前的方法: 取 X 为试验快结束前某时刻的状态变量.

§5.2 条件期望与条件方差

► 求数学期望的方法二

条件期望的方法: $Y \in \mathcal{L}_1$, 则

$$E \{E[Y|X]\} = E Y,$$

※ 优点:

- 体现“两步走”的思想, 给定 x , $E[Y|X=x]$ 易于求;
- 导出递推公式或差分方程.

※ 技巧: 如何选择“恰当”的 X ?

- 向后的方法: 取 X 为试验刚开始某时刻的状态变量;
- 向前的方法: 取 X 为试验快结束前某时刻的状态变量.

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.2】 设 $X, Y \text{ iid} \sim B(n, p)$, 求 $E[X|X+Y=m]$.

解法一: 首先, $[X|X+Y=m] \in \{0, 1, \dots, m \wedge n\}$. 对任意 $0 \leq k \leq m \wedge n$,

$$P(X=k|X+Y=m) = \frac{P(X=k) \cdot P(Y=m-k)}{P(X+Y=m)} = \frac{\binom{n}{k} \binom{n}{m-k}}{\binom{2n}{m}},$$

即 $[X|X+Y=m]$ 服从超几何分布. 利用随机变量的分解方法得 $E[X|X+Y=m] = m/2$.

解法二: 利用 X 与 Y 的对称性得

$$E[X|X+Y=m] = E[Y|X+Y=m],$$

于是

$$E[X|X+Y=m] = \frac{1}{2} \left(E[X|X+Y=m] + E[Y|X+Y=m] \right) = \frac{m}{2}.$$

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.2】 设 $X, Y \text{ iid} \sim B(n, p)$, 求 $E[X|X+Y=m]$.

解法一: 首先, $[X|X+Y=m] \in \{0, 1, \dots, m \wedge n\}$. 对任意 $0 \leq k \leq m \wedge n$,

$$P(X=k|X+Y=m) = \frac{P(X=k) \cdot P(Y=m-k)}{P(X+Y=m)} = \frac{\binom{n}{k} \binom{n}{m-k}}{\binom{2n}{m}},$$

即 $[X|X+Y=m]$ 服从超几何分布. 利用随机变量的分解方法得 $E[X|X+Y=m] = m/2$.

解法二: 利用 X 与 Y 的对称性得

$$E[X|X+Y=m] = E[Y|X+Y=m],$$

于是

$$E[X|X+Y=m] = \frac{1}{2} \left(E[X|X+Y=m] + E[Y|X+Y=m] \right) = \frac{m}{2}.$$

§5.2 条件期望与条件方差

► 【例 5.2.2】 设 $X, Y \text{ iid} \sim B(n, p)$, 求 $E[X|X+Y=m]$.

解法一: 首先, $[X|X+Y=m] \in \{0, 1, \dots, m \wedge n\}$. 对任意 $0 \leq k \leq m \wedge n$,

$$P(X=k|X+Y=m) = \frac{P(X=k) \cdot P(Y=m-k)}{P(X+Y=m)} = \frac{\binom{n}{k} \binom{n}{m-k}}{\binom{2n}{m}},$$

即 $[X|X+Y=m]$ 服从超几何分布. 利用随机变量的分解方法得 $E[X|X+Y=m] = m/2$.

解法二: 利用 X 与 Y 的对称性得

$$E[X|X+Y=m] = E[Y|X+Y=m],$$

于是

$$E[X|X+Y=m] = \frac{1}{2} \left(E[X|X+Y=m] + E[Y|X+Y=m] \right) = \frac{m}{2}.$$

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.4】 设罐中有 a 个白球, b 个黑球, 从中将球依次取出, 直到取出一个白球为止, 记 X 为所取出的黑球个数. 求 EX .

解法一: 记 $M_{a,b} = EX$, 且定义

$$Y = \begin{cases} 1, & \text{首次取出白球;} \\ 0, & \text{首次取出黑球.} \end{cases}$$

对 Y 取条件, 注意到 $[X|Y=1]=0$, 得

$$\begin{aligned} M_{a,b} &= E[X|Y=1]P(Y=1) + E[X|Y=0]P(Y=0) \\ &= (1 + M_{a,b-1}) \frac{b}{a+b}. \end{aligned}$$

利用 $M_{a,0}=0$, 得

$$\begin{aligned} M_{a,1} &= \frac{1}{a+1}(1 + M_{a,0}) = \frac{1}{a+1}, \\ M_{a,2} &= \frac{2}{a+2}(1 + M_{a,1}) = \frac{2}{a+1}, \end{aligned}$$

归纳递推得 $M_{a,b} = b/(a+1)$.

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.4】 设罐中有 a 个白球, b 个黑球, 从中将球依次取出, 直到取出一个白球为止, 记 X 为所取出的黑球个数. 求 EX .

解法一: 记 $M_{a,b} = EX$, 且定义

$$Y = \begin{cases} 1, & \text{首次取出白球;} \\ 0, & \text{首次取出黑球.} \end{cases}$$

对 Y 取条件, 注意到 $[X|Y=1]=0$, 得

$$\begin{aligned} M_{a,b} &= E[X|Y=1]P(Y=1) + E[X|Y=0]P(Y=0) \\ &= (1 + M_{a,b-1}) \frac{b}{a+b}. \end{aligned}$$

利用 $M_{a,0} = 0$, 得

$$\begin{aligned} M_{a,1} &= \frac{1}{a+1}(1 + M_{a,0}) = \frac{1}{a+1}, \\ M_{a,2} &= \frac{2}{a+2}(1 + M_{a,1}) = \frac{2}{a+1}, \end{aligned}$$

归纳递推得 $M_{a,b} = b/(a+1)$.

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.4】 设罐中有 a 个白球, b 个黑球, 从中将球依次取出, 直到取出一个白球为止, 记 X 为所取出的黑球个数. 求 $E X$.

解法二: 首先, 给 b 个黑球进行编号 $1, 2, \dots, b$, 定义

$$I_k = \begin{cases} 1, & \text{编号 } k \text{ 的黑球在所有白球之前被取出,} \\ 0, & \text{其它,} \end{cases}$$

则 $X = \sum_{k=1}^b I_k$. 现求 $E I_k$. 为此, 只需要考虑编号 k 的黑球和所有 a 个白球, 这 $a+1$ 个球每一个都等可能最先被取出, 所以

$$E I_k = \frac{1}{a+1}, \quad \forall k.$$

因此,

$$E X = \frac{b}{a+1}. \quad \blacksquare$$

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.4】 设罐中有 a 个白球, b 个黑球, 从中将球依次取出, 直到取出一个白球为止, 记 X 为所取出的黑球个数. 求 $E X$.

解法二: 首先, 给 b 个黑球进行编号 $1, 2, \dots, b$, 定义

$$I_k = \begin{cases} 1, & \text{编号 } k \text{ 的黑球在所有白球之前被取出,} \\ 0, & \text{其它,} \end{cases}$$

则 $X = \sum_{k=1}^b I_k$. 现求 $E I_k$. 为此, 只需要考虑编号 k 的黑球和所有 a 个白球, 这 $a+1$ 个球每一个都等可能最先被取出, 所以

$$E I_k = \frac{1}{a+1}, \quad \forall k.$$

因此,

$$E X = \frac{b}{a+1}. \quad \blacksquare$$

§5.2 条件期望与条件方差

► 【例 5.2.5】 设 $X \sim \text{Geo}(p)$, $0 < p < 1$, 求 $\text{Var}(X)$.

解: 考虑几何分布的概率模型. 令

$$Y = \begin{cases} 1, & \text{首次试验成功发生,} \\ 0, & \text{否则,} \end{cases}$$

注意到 $[X|Y=1]=0$, 对 Y 取条件得

$$\begin{aligned} EX^2 &= E[X^2|Y=0] \cdot P(Y=0) + E[X^2|Y=1] \cdot P(Y=1) \\ &= E[X^2|Y=0]q \quad (q=1-p) \\ &= q \cdot E(1+X)^2 \\ &= q \cdot \left[1 + 2\frac{q}{p} + EX^2 \right] \end{aligned}$$

\Rightarrow

$$EX^2 = \frac{q+q^2}{p^2}, \quad \text{Var}(X) = \frac{q}{p^2}. \quad \blacksquare$$

§5.2 条件期望与条件方差

► 【例 5.2.5】 设 $X \sim \text{Geo}(p)$, $0 < p < 1$, 求 $\text{Var}(X)$.

解: 考虑几何分布的概率模型. 令

$$Y = \begin{cases} 1, & \text{首次试验成功发生,} \\ 0, & \text{否则,} \end{cases}$$

注意到 $[X|Y=1] = 0$, 对 Y 取条件得

$$\begin{aligned} EX^2 &= E[X^2|Y=0] \cdot P(Y=0) + E[X^2|Y=1] \cdot P(Y=1) \\ &= E[X^2|Y=0]q \quad (q=1-p) \\ &= q \cdot E(1+X)^2 \\ &= q \cdot \left[1 + 2\frac{q}{p} + EX^2 \right] \end{aligned}$$

\Rightarrow

$$EX^2 = \frac{q+q^2}{p^2}, \quad \text{Var}(X) = \frac{q}{p^2}. \blacksquare$$

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.6】 连续抛掷一枚均匀的骰子, 直到接连抛出两个 1 点为止. 以 X 表示所需的抛掷次数, 求 EX .

解法一: 以 Y 表示第一次抛掷时所掷出的点数, 记 $E_k = E[X|Y = k]$, $k = 1, \dots, 6$, 则

$$E_2 = \dots = E_6 = 1 + EX.$$

再对第一次和第二次抛掷的结果取条件, 分别得

$$EX = \frac{1}{6} \sum_{k=1}^6 E[X|Y = k] = \frac{1}{6} E_1 + \frac{5}{6} E_2 = \frac{1}{6} E_1 + \frac{5}{6} (1 + EX),$$

$$E_1 = E[X|Y = 1] = \frac{2}{6} + \frac{1}{6} \sum_{k=2}^6 (1 + E_k) = 2 + \frac{5}{6} EX.$$

求解得 $EX = 42$. ■

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.6】 连续抛掷一枚均匀的骰子, 直到接连抛出两个 1 点为止. 以 X 表示所需的抛掷次数, 求 EX .

解法一: 以 Y 表示第一次抛掷时所掷出的点数, 记 $E_k = E[X|Y = k]$, $k = 1, \dots, 6$, 则

$$E_2 = \dots = E_6 = 1 + EX.$$

再对第一次和第二次抛掷的结果取条件, 分别得

$$EX = \frac{1}{6} \sum_{k=1}^6 E[X|Y = k] = \frac{1}{6} E_1 + \frac{5}{6} E_2 = \frac{1}{6} E_1 + \frac{5}{6} (1 + EX),$$

$$E_1 = E[X|Y = 1] = \frac{2}{6} + \frac{1}{6} \sum_{k=2}^6 (1 + E_k) = 2 + \frac{5}{6} EX.$$

求解得 $EX = 42$. ■

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.6】 连续抛掷一枚均匀的骰子, 直到接连抛出两个 1 点为止. 以 X 表示所需的抛掷次数, 求 EX .

解法二: 以 Y 表示第一次抛出点 1 所需要的抛掷次数, 则 $Y \sim \text{Geo}^*(1/6)$, $EY = 6$. 注意到

$$E[X|Y = k] = \frac{1}{6}(k+1) + \frac{5}{6}[k+1 + EX] = k+1 + \frac{5}{6}EX,$$

于是

$$EX = EY + 1 + \frac{5}{6}EX$$

求解得 $EX = 6(EY + 1) = 42$. ■

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.6】 连续抛掷一枚均匀的骰子, 直到接连抛出两个 1 点为止. 以 X 表示所需的抛掷次数, 求 EX .

解法二: 以 Y 表示第一次抛出点 1 所需要的抛掷次数, 则 $Y \sim \text{Geo}^*(1/6)$, $EY = 6$. 注意到

$$E[X|Y = k] = \frac{1}{6}(k+1) + \frac{5}{6}[k+1 + EX] = k+1 + \frac{5}{6}EX,$$

于是

$$EX = EY + 1 + \frac{5}{6}EX$$

求解得 $EX = 6(EY + 1) = 42$. ■

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.7】 一名矿工陷进一个有三扇门的矿井中. 第一扇门通到一个隧道, 走 3 小时后他可到达安全区. 第二扇门通到又一个隧道, 走 5 小时后会使他回到这矿井中. 第三扇门通到再一个隧道, 走 7 小时也使他回到该矿井中. 假设该矿工在三扇门中是随机地选取一扇. 求 EX .

解: 设 Y 表示该矿工所选择的门号, 则 $P(Y = i) = 1/3$, $i = 1, 2, 3$. 利用两步走的思想得

$$\begin{aligned} EX &= \frac{1}{3} E[X|Y = 1] + \frac{1}{3} E[X|Y = 2] + \frac{1}{3} E[X|Y = 3] \\ &= \frac{1}{3} \cdot 3 + \frac{1}{3}(5 + EX) + \frac{1}{3}(7 + EX), \end{aligned}$$

最后求出 $EX = 15$. ■

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.7】 一名矿工陷进一个有三扇门的矿井中. 第一扇门通到一个隧道, 走 3 小时后他可到达安全区. 第二扇门通到又一个隧道, 走 5 小时后会使他回到这矿井中. 第三扇门通到再一个隧道, 走 7 小时也使他回到该矿井中. 假设该矿工在三扇门中是随机地选取一扇. 求 EX .

解: 设 Y 表示该矿工所选择的门号, 则 $P(Y = i) = 1/3$, $i = 1, 2, 3$. 利用两步走的思想得

$$\begin{aligned} EX &= \frac{1}{3} E[X|Y = 1] + \frac{1}{3} E[X|Y = 2] + \frac{1}{3} E[X|Y = 3] \\ &= \frac{1}{3} \cdot 3 + \frac{1}{3}(5 + EX) + \frac{1}{3}(7 + EX), \end{aligned}$$

最后求出 $EX = 15$. ■

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.8】 有 n 种卡片, 每种卡片数量无限, 每次随机从 n 种卡片中选择一张, 选择到每种卡片的概率相同. 现在需要集齐 n 种卡片, 即每种卡片至少需要一张, 集齐之后则终止. 以 X 记能够集齐 n 张卡片所需的选择次数. 求 EX .

解法一: 集到第 1 张卡片只需一次选择, 因为不管哪一张都行. 但是要集到第 2 张卡片, 就需要开始等待了, 必须是一种新的没有出现过的卡片, 它在每次选择中的出现概率 $p_1 = \frac{n-1}{n}$. 如果以 X_1 表示所需的等待次数, 则

$$X_1 \sim \text{Geo}^*(p_1).$$

一般地, 如果已经集到 k 种不同的卡片, 那么再选到一种新的卡片, 其出现概率 $p_k = \frac{n-k}{n}$. 如果以 X_k 表示所需的等待次数, 则

$$X_k \sim \text{Geo}^*(p_k), \quad k = 2, \dots, n-1.$$

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.8】 有 n 种卡片, 每种卡片数量无限, 每次随机从 n 种卡片中选择一张, 选择到每种卡片的概率相同. 现在需要集齐 n 种卡片, 即每种卡片至少需要一张, 集齐之后则终止. 以 X 记能够集齐 n 张卡片所需的选择次数. 求 EX .

解法一: 集到第 1 张卡片只需一次选择, 因为不管哪一张都行. 但是要集到第 2 张卡片, 就需要开始等待了, 必须是一种新的没有出现过的卡片, 它在每次选择中的出现概率 $p_1 = \frac{n-1}{n}$. 如果以 X_1 表示所需的等待次数, 则

$$X_1 \sim \text{Geo}^*(p_1).$$

一般地, 如果已经集到 k 种不同的卡片, 那么再选到一种新的卡片, 其出现概率 $p_k = \frac{n-k}{n}$. 如果以 X_k 表示所需的等待次数, 则

$$X_k \sim \text{Geo}^*(p_k), \quad k = 2, \dots, n-1.$$

§5.2 条件期望与条件方差

因此, 集齐所有卡片所需的总次数就是

$$X = 1 + X_1 + \cdots + X_{n-1}.$$

于是由数学期望的线性性质知,

$$E X = 1 + E X_1 + \cdots + E X_{n-1}. \quad (1)$$

注意到

$$E X_k = \frac{1}{p_k} = \frac{n}{n-k}.$$

代入 (1) 式即得

$$E X = n \left(\frac{1}{n} + \frac{1}{n-1} + \frac{1}{n-2} + \cdots + 1 \right).$$

§5.2 条件期望与条件方差

解法二： 记 $M_k = E X_k$, 我们来设法建立关于 M_k 的关系式.

只有当新抽出的卡片是没有出现过的, 那么收集到的卡片数目才会增加 1. 我们把这种卡片叫做**有效的**, 否则叫做**无效的**.

根据题意, 在已有 k 张有效卡片条件下, 再抽到一张有效卡片的概率为 $\frac{n-k}{n}$. 如果抽到一张有效卡片, 则 X_k 的值等于 1; 如果抽到的是无效卡片, 那么还要重新再抽, 所需抽取的平均次数与现在相同, 从而一共平均需要抽取 $1 + M_k$ 张. 故而有

$$M_k = \frac{n-k}{n} + \frac{k}{n}(1 + M_k).$$

由该式解得

$$M_k = \frac{n}{n-k}.$$

代入 ① 式, 即得

$$E X = 1 + \sum_{k=1}^{n-1} \frac{n}{n-k} = n \left(1 + \frac{1}{2} + \cdots + \frac{1}{n-1} + \frac{1}{n} \right). \blacksquare$$

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.10】 设 X_1, X_2, \dots iid $\sim U(0, 1)$, 记

$$Y = \min \left\{ n : \sum_{i=1}^n X_i > 1 \right\},$$

求 EY .

解: 对任意 $x > 0$, 记 $Y_x = \min\{n : \sum_{i=1}^n X_i > x\}$, 且定义 $m(x) = E[Y_x]$. 对 X_1 取条件, 注意到

$$E[Y_x | X_1 = y] = \begin{cases} 1, & y > x; \\ 1 + m(x - y), & y \leq x \end{cases}$$

得

$$\begin{aligned} m(x) &= \int_0^1 E[Y_x | X_1 = y] dy \\ &= 1 + \int_0^x m(x - y) dy = 1 + \int_0^x m(u) du, \quad x \in (0, 1). \end{aligned}$$

两边求导得 $m'(x) = m(x)$, 于是 $m(x) = ce^x, \forall x \in [0, 1]$. 由 $m(0) = 1$, 得 $c = 1$. 故 $m(x) = e^x, EY = m(1) = e$. ■

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.10】 设 X_1, X_2, \dots iid $\sim U(0, 1)$, 记

$$Y = \min \left\{ n : \sum_{i=1}^n X_i > 1 \right\},$$

求 EY .

解: 对任意 $x > 0$, 记 $Y_x = \min\{n : \sum_{i=1}^n X_i > x\}$, 且定义 $m(x) = E[Y_x]$. 对 X_1 取条件, 注意到

$$E[Y_x | X_1 = y] = \begin{cases} 1, & y > x; \\ 1 + m(x - y), & y \leq x \end{cases}$$

得

$$\begin{aligned} m(x) &= \int_0^1 E[Y_x | X_1 = y] dy \\ &= 1 + \int_0^x m(x - y) dy = 1 + \int_0^x m(u) du, \quad x \in (0, 1). \end{aligned}$$

两边求导得 $m'(x) = m(x)$, 于是 $m(x) = ce^x, \forall x \in [0, 1]$. 由 $m(0) = 1$, 得 $c = 1$. 故 $m(x) = e^x, EY = m(1) = e$. ■

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.a】 一盒中有 n 张卡片，分别标有号码 $1, 2, \dots, n$. 从盒中有放回地随机摸取卡片，并记录下卡片上的号码. 如果所取号码之和不小于 k ($1 \leq k \leq n$), 则摸取结束. 记 X_k 为最终摸取卡片数的次数，求 $E[X_k]$.

解：设 Y 为首次摸取的卡片号码，对 Y 取条件得

$$\begin{aligned} E X_k &= \sum_{j=k}^n \frac{1}{n} E[X_k | Y = j] + \sum_{j=1}^{k-1} \frac{1}{n} E[X_k | Y = j] \\ &= \frac{n - k + 1}{n} + \sum_{j=1}^{k-1} \frac{1}{n} (1 + E X_{k-j}) \\ &= 1 + \frac{1}{n} \sum_{j=1}^{k-1} E X_{k-j} \\ &= 1 + \frac{1}{n} \sum_{j=1}^{k-1} E X_j. \end{aligned}$$

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.a】 一盒中有 n 张卡片，分别标有号码 $1, 2, \dots, n$. 从盒中有放回地随机摸取卡片，并记录下卡片上的号码. 如果所取号码之和不小于 k ($1 \leq k \leq n$), 则摸取结束. 记 X_k 为最终摸取卡片数的次数, 求 $E[X_k]$.

解: 设 Y 为首次摸取的卡片号码, 对 Y 取条件得

$$\begin{aligned} E X_k &= \sum_{j=k}^n \frac{1}{n} E[X_k | Y = j] + \sum_{j=1}^{k-1} \frac{1}{n} E[X_k | Y = j] \\ &= \frac{n - k + 1}{n} + \sum_{j=1}^{k-1} \frac{1}{n} (1 + E X_{k-j}) \\ &= 1 + \frac{1}{n} \sum_{j=1}^{k-1} E X_{k-j} \\ &= 1 + \frac{1}{n} \sum_{j=1}^{k-1} E X_j. \end{aligned}$$

§5.2 条件期望与条件方差

(续)

于是,

$$\begin{aligned}E X_k &= 1 + \frac{1}{n} \left(\sum_{j=1}^{k-2} E X_j + 1 + \frac{1}{n} \sum_{j=1}^{k-2} E X_j \right) \\&= \frac{n+1}{n} \left[1 + \frac{1}{n} \sum_{j=1}^{k-2} E X_j \right] \\&= \frac{n+1}{n} E X_{k-1} \\&= \left(\frac{n+1}{n} \right)^{k-1},\end{aligned}$$

其中递推用到 $X_1 = 1$. ■

§5.2 条件期望与条件方差

5.2.2 通过条件概率求概率

$$P(A) = E\{E[1_A|Y]\} = E[P(A|Y)].$$

- 设 Y 为离散型 rv, 取值于 $\{a_k, k = 1, \dots, n\}$, 其中 $n \leq +\infty$, 则

$$P(A) = \sum_{k=1}^n P(A|Y = a_k) \cdot P(Y = a_k).$$

- 设 Y 为连续型 rv, 具有概率密度函数 $g(y)$, 则

$$P(A) = \int_{-\infty}^{\infty} P(A|Y = y) \cdot g(y) dy.$$

§5.2 条件期望与条件方差

► 【例 5.2.11】 设 $Y \sim U(0, 1)$,

$$[X|Y = p] \sim B(n, p), \quad 0 < p < 1,$$

求 X 的分布.

解: 对任意 $k = 0, 1, \dots, n$,

$$P(X = k) = \int_0^1 \binom{n}{k} p^k (1-p)^{n-k} dp = \frac{1}{n+1}.$$

§5.2 条件期望与条件方差

► 【例 5.2.11】 设 $Y \sim U(0, 1)$,

$$[X|Y = p] \sim B(n, p), \quad 0 < p < 1,$$

求 X 的分布.

解: 对任意 $k = 0, 1, \dots, n$,

$$P(X = k) = \int_0^1 \binom{n}{k} p^k (1-p)^{n-k} dp = \frac{1}{n+1}.$$

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.14】 设 $X \sim \text{Exp}(\lambda)$, $Y \sim \text{Exp}(\mu)$, 且 X 与 Y 相互独立, 求 $P(X < Y)$.

解: 对任意 $x > 0$, 利用 X 与 Y 相互独立性得

$$P(X < Y | X = x) = P(Y > x) = e^{-\mu x}.$$

于是,

$$P(X < Y) = E[P(X < Y | X)] = E[e^{-\mu X}] = \frac{\lambda}{\lambda + \mu}. \blacksquare$$

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.14】 设 $X \sim \text{Exp}(\lambda)$, $Y \sim \text{Exp}(\mu)$, 且 X 与 Y 相互独立, 求 $P(X < Y)$.

解: 对任意 $x > 0$, 利用 X 与 Y 相互独立性得

$$P(X < Y | X = x) = P(Y > x) = e^{-\mu x}.$$

于是,

$$P(X < Y) = E[P(X < Y | X)] = E[e^{-\mu X}] = \frac{\lambda}{\lambda + \mu}. \blacksquare$$

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.15】 设 $X_1, \dots, X_n, Y_1, \dots, Y_n \text{ iid} \sim N(0, 1)$, $n \geq 2$. 定义

$$Z = \frac{X_1 Y_1 + X_2 Y_2 + \dots + X_n Y_n}{\sqrt{Y_1^2 + Y_2^2 + \dots + Y_n^2}},$$

证明 $Z \sim N(0, 1)$.

解: 对任意 $y_1, \dots, y_n, x \in \mathbb{R}$, 对 Y_1, \dots, Y_n 取条件得

$$P(Z \leq x | Y_1 = y_1, \dots, Y_n = y_n) = \Phi(x).$$

于是,

$$P(Z \leq x) = E[P(Z \leq x | Y_1, \dots, Y_n)] = \Phi(x). \blacksquare$$

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.15】 设 $X_1, \dots, X_n, Y_1, \dots, Y_n \text{ iid} \sim N(0, 1)$, $n \geq 2$. 定义

$$Z = \frac{X_1 Y_1 + X_2 Y_2 + \dots + X_n Y_n}{\sqrt{Y_1^2 + Y_2^2 + \dots + Y_n^2}},$$

证明 $Z \sim N(0, 1)$.

解: 对任意 $y_1, \dots, y_n, x \in \mathfrak{R}$, 对 Y_1, \dots, Y_n 取条件得

$$P(Z \leq x | Y_1 = y_1, \dots, Y_n = y_n) = \Phi(x).$$

于是,

$$P(Z \leq x) = E[P(Z \leq x | Y_1, \dots, Y_n)] = \Phi(x). \blacksquare$$

§5.2 条件期望与条件方差

5.2.3 数学期望的一些其它应用

► 【例 5.2.17】 设 A_1, A_2, \dots, A_n 为同一概率空间上的 n 个事件, 使得 $P(\cup_{i=1}^n A_i) > 0$, 证明:

$$P\left(\bigcup_{k=1}^n A_k\right) \geq \frac{(\sum_{i=1}^n P(A_i))^2}{\sum_{i=1}^n P(A_i) + 2 \sum_{1 \leq i < j \leq n} P(A_i A_j)}.$$

§5.2 条件期望与条件方差

5.2.3 数学期望的一些其它应用

- 【例 5.2.17】 设 A_1, A_2, \dots, A_n 为同一概率空间上的 n 个事件, 使得 $P(\cup_{i=1}^n A_i) > 0$, 证明:

$$P\left(\bigcup_{k=1}^n A_k\right) \geq \frac{(\sum_{i=1}^n P(A_i))^2}{\sum_{i=1}^n P(A_i) + 2 \sum_{1 \leq i < j \leq n} P(A_i A_j)}.$$

证: 令 $X_i = I_{A_i}$, $i = 1, \dots, n$. 由 Schwartz 不等式得到

$$\begin{aligned} \left(\sum_{i=1}^n P(A_i)\right)^2 &= \left(E\left[\sum_{i=1}^n X_i\right]\right)^2 \\ &= \left\{E\left[I\left(\sum_{i=1}^n X_i > 0\right) \cdot \sum_{i=1}^n X_i\right]\right\}^2 \\ &\leq P\left(\sum_{i=1}^n X_i > 0\right) \cdot E\left(\sum_{i=1}^n X_i\right)^2. \end{aligned}$$

..... ■

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.18】 沿着一个圆周等间距地分布着 52 棵松树，有 15 只松鼠生活在这些松树上. 证明: 有某相连的 7 棵松树上至少生活着 3 只松鼠

证: 将 15 只松鼠依次编号 $1, 2, \dots, 15$. 随机选择某相连的 7 棵松树. 定义

$$X_i = \begin{cases} 1, & \text{第 } i \text{ 号松鼠生活在所选取的 7 棵松树之一上,} \\ 0, & \text{否则,} \end{cases}$$

于是, 这 7 棵松树上的松鼠一共有 $X = \sum_{i=1}^{15} X_i$. 易知, $E[X_i] = 7/52, i = 1, \dots, 15$, 故

$$EX = \sum_{i=1}^{15} E[X_i] = 15 \times \frac{7}{52} = \frac{105}{52} > 2.$$

根据抽屉原理, 存在某相连的 7 棵松树上至少生活着 3 只松鼠. ■

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.18】 沿着一个圆周等间距地分布着 52 棵松树，有 15 只松鼠生活在这些松树上. 证明: 有某相连的 7 棵松树上至少生活着 3 只松鼠

证: 将 15 只松鼠依次编号 $1, 2, \dots, 15$. 随机选择某相连的 7 棵松树. 定义

$$X_i = \begin{cases} 1, & \text{第 } i \text{ 号松鼠生活在所选取的 7 棵松树之一上,} \\ 0, & \text{否则,} \end{cases}$$

于是, 这 7 棵松树上的松鼠一共有 $X = \sum_{i=1}^{15} X_i$. 易知, $E[X_i] = 7/52, i = 1, \dots, 15$, 故

$$EX = \sum_{i=1}^{15} E[X_i] = 15 \times \frac{7}{52} = \frac{105}{52} > 2.$$

根据抽屉原理, 存在某相连的 7 棵松树上至少生活着 3 只松鼠. ■

§5.2 条件期望与条件方差

5.2.4 条件方差及其应用

► 条件方差的定义:

$$\begin{aligned}\mathrm{Var}(X|Y=y) &= \mathrm{E} \left\{ (X - \mathrm{E}[X|Y=y])^2 | Y=y \right\} \\ &= \mathrm{E}[X^2|Y=y] - (\mathrm{E}[X|Y=y])^2\end{aligned}$$

► 条件方差公式:

$$\mathrm{Var}(X) = \mathrm{E} \left[\mathrm{Var}(X|Y) \right] + \mathrm{Var} \left(\mathrm{E}[X|Y] \right).$$

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.20】 设 $(0, t]$ 时段到达车站的旅客人数 $N(t) \sim \text{Poi}(\lambda t)$, 旅游车到达车站的时刻 Y 与乘客到达时刻相互独立, 且 $Y \sim U(0, t_0)$. 求旅游车到达车站时乘客人数的期望与方差.

解: 旅游车到站时乘客人数为 $N(Y)$. 对 Y 取条件, 则

$$E[N(Y)|Y=t] = E[N(t)|Y=t] = E N(t) = \lambda t,$$

于是, $E[N(Y)] = E[\lambda Y] = \lambda t_0/2$. 另一方面,

$$\text{Var}(E[N(Y)|Y]) = \text{Var}(\lambda Y) = \frac{\lambda^2 t_0^2}{12},$$

$$\text{Var}(N(Y)|Y=t) = \text{Var}(N(t)) = \lambda t.$$

于是,

$$\text{Var}(N(Y)) = E[\text{Var}(N(Y)|Y)] + \text{Var}(E[N(Y)|Y]) = \frac{\lambda^2 t_0^2}{12} + \frac{\lambda t_0}{2}.$$

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.20】 设 $(0, t]$ 时段到达车站的旅客人数 $N(t) \sim \text{Poi}(\lambda t)$, 旅游车到达车站的时刻 Y 与乘客到达时刻相互独立, 且 $Y \sim U(0, t_0)$. 求旅游车到达车站时乘客人数的期望与方差.

解: 旅游车到站时乘客人数为 $N(Y)$. 对 Y 取条件, 则

$$E[N(Y)|Y=t] = E[N(t)|Y=t] = E N(t) = \lambda t,$$

于是, $E[N(Y)] = E[\lambda Y] = \lambda t_0/2$. 另一方面,

$$\text{Var}(E[N(Y)|Y]) = \text{Var}(\lambda Y) = \frac{\lambda^2 t_0^2}{12},$$

$$\text{Var}(N(Y)|Y=t) = \text{Var}(N(t)) = \lambda t.$$

于是,

$$\text{Var}(N(Y)) = E[\text{Var}(N(Y)|Y)] + \text{Var}(E[N(Y)|Y]) = \frac{\lambda^2 t_0^2}{12} + \frac{\lambda t_0}{2}.$$

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.b】 设 X_1, X_2, \dots iid, $E X_1 = \mu$, $\text{Var}(X_1) = \sigma^2$, N 为非负整值 rv, 独立于 $\{X_n, n \geq 1\}$, 满足 $E N < \infty$, $\text{Var}(N) = \tau^2 < \infty$. 记 $S = \sum_{i=1}^N X_i$, 求 $\text{Var}(S)$.

解: 对 N 取条件, 得

$$E[S|N=n] = E\left[\sum_{i=1}^n X_i\right] = n\mu,$$

$$\text{Var}(S|N=n) = n\sigma^2$$

所以

$$\begin{aligned}\text{Var}(S) &= E[\text{Var}(S|N)] + \text{Var}(E[S|N]) \\ &= E[N\sigma^2] + \text{Var}(N\mu) \\ &= \sigma^2 E N + \mu^2 \tau^2. \quad \blacksquare\end{aligned}$$

§5.2 条件期望与条件方差

- 【例 5.2.b】 设 X_1, X_2, \dots iid, $E X_1 = \mu$, $\text{Var}(X_1) = \sigma^2$, N 为非负整值 rv, 独立于 $\{X_n, n \geq 1\}$, 满足 $E N < \infty$, $\text{Var}(N) = \tau^2 < \infty$. 记 $S = \sum_{i=1}^N X_i$, 求 $\text{Var}(S)$.

解: 对 N 取条件, 得

$$E[S|N=n] = E\left[\sum_{i=1}^n X_i\right] = n\mu,$$

$$\text{Var}(S|N=n) = n\sigma^2$$

所以

$$\begin{aligned}\text{Var}(S) &= E\left[\text{Var}(S|N)\right] + \text{Var}\left(E[S|N]\right) \\ &= E\left[N\sigma^2\right] + \text{Var}(N\mu) \\ &= \sigma^2 E N + \mu^2 \tau^2. \quad \blacksquare\end{aligned}$$

第 5 章第 1 次作业

§5.1: 6, 8, 9, 14, 15, 17, 23, 24

第 5 章第二次作业

§5.2: 1-10