### 实用随机过程

胡太忠 thu@ustc.edu.cn

安徽 合肥 中国科学技术大学

2024年2月

# 第7章 随机游动

- 对偶性
- 可交换性

▶ 对偶原则 设  $X_1, X_2, ..., X_n$  iid,  $g: \Re^n \to \Re$  满足

$$\mathrm{E}\left|g(X_1,X_2,\ldots,X_n)\right|<\infty,$$

则

$$(X_1,X_2,\ldots,X_n)\stackrel{\mathrm{d}}{=} (X_n,X_{n-1},\ldots,X_1),$$

于是,

$$\operatorname{E} g(X_1,X_2,\ldots,X_n)=\operatorname{E} g(X_n,X_{n-1},\ldots,X_1).$$

- \* 巧妙应用对偶原理,能收到意想不到的结果.
- \* 总假设如下随机游动过程 (RWP): X<sub>1</sub>, X<sub>2</sub>,..., X<sub>n</sub> iid,

$$S_0 = 0,$$
  $S_n = \sum_{k=1}^n X_k, n \ge 1.$ 



▶ 命题 7.1.1 设  $X_1, X_2, ..., X_n$  iid,  $EX_1 > 0$ , 定义

$$N=\min\{n:X_1+\cdots+X_n>0\},\$$

则  $EN < \infty$ .

\* 巧妙应用对偶原理, 能收到意想不到的结果.

证: 记 
$$S_n = X_1 + \cdots + X_n$$
, 则

$$E N = \sum_{n=0}^{\infty} P(N > n) = 1 + \sum_{n=1}^{\infty} P\left(X_1 \le 0, X_1 + X_2 \le 0, \dots, \sum_{i=1}^{n} X_i \le 0\right)$$

$$\stackrel{*}{=} 1 + \sum_{n=1}^{\infty} P\left(X_n \le 0, X_n + X_{n-1} \le 0, \dots, \sum_{i=1}^{n} X_{n+1-i} \le 0\right)$$

$$= 1 + \sum_{n=1}^{\infty} P\left(S_n \le S_{n-1}, S_n \le S_{n-2}, \dots, S_n \le S_1, S_n \le 0\right)$$

#### (续):

约定  $S_0 = 0$ . 将  $\{S_n, n \ge 0\}$  达到最小值的时刻看作一个更新点,则构成一个延迟更新过程  $\{N^*(k), k \ge 0\}$ . 于是

$$\operatorname{E} N = 1 + \sum_{n=1}^{\infty} \operatorname{P}(S_n \text{ 于时刻 } n \text{ 达到一个新低})$$

$$= 1 + \sum_{n=1}^{\infty} \operatorname{P}(\text{于时刻 } n \text{ 发生一个更新})$$

$$= 1 + \operatorname{E} N^*(\infty).$$

 $\mathrm{E}\,X_1>0$  蕴涵  $S_n\to\infty$ ,  $N^*(\infty)<\infty$ . 另一方面, 由更新过程理论知仅有两种情形:

- 若  $F(\infty) = 1$  (F 为间隔分布), 则  $N^*(\infty) = \infty$ ;
- 若  $F(\infty) < 1$ , 则  $N^*(\infty) < \infty$  且  $N^*(\infty) \sim \text{Geo}(\overline{F}(\infty))$ .

▶ 命题 7.1.2 设 X<sub>1</sub>, X<sub>2</sub>,..., X<sub>n</sub> iid, {S<sub>n</sub>} 同前, 定义

$$R_n = \# \{S_0, S_1, S_2, \dots, S_n\},$$

则

$$\lim_{n\to\infty} \frac{\mathrm{E}\,R_n}{n} = \mathrm{P}\,(\mathsf{RWP}\,\,\dot{\kappa}$$
不回到 0).

证: 注意

$$R_n = 1 + \sum_{k=1}^n I_k,$$

其中

$$I_k = \left\{ egin{array}{ll} 1, & S_k 
eq S_j, orall j < k; \ 0, & 
exists 
orange , \end{array} 
ight.$$

$$\begin{split} & \operatorname{E} R_{n} \, = \, 1 + \sum_{k=1}^{n} \operatorname{P} \left( S_{k} \neq S_{k-1}, S_{k} \neq S_{k-2}, \ldots, S_{k} \neq S_{0} \right) \\ & = \, 1 + \sum_{k=1}^{n} \operatorname{P} \left( X_{k} \neq 0, X_{k} + X_{k-1} \neq 0, \ldots, X_{k} + \cdots + X_{1} \neq 0 \right) \\ & \stackrel{*}{=} \, 1 + \sum_{k=1}^{n} \operatorname{P} \left( X_{1} \neq 0, X_{1} + X_{2} \neq 0, \ldots, X_{1} + \cdots + X_{k} \neq 0 \right) \\ & = \, 1 + \sum_{k=1}^{n} \operatorname{P} \left( S_{1} \neq 0, S_{2} \neq 0, \ldots, S_{k} \neq 0 \right) \\ & \stackrel{*}{=} \, 1 + \sum_{k=1}^{n} \operatorname{P} \left( T_{0} > k \right). \qquad [T_{0} \not \in \operatorname{RWP} \, \mathring{a} \not \subset \operatorname{PMP} \, \mathring{a} ) \, 0 \, \mathring{b} \,$$

于是,

$$\lim_{n\to\infty}\frac{\mathrm{E}\,R_n}{n}=\lim_{n\to\infty}\mathrm{P}\,(T_0>n)=\mathrm{P}\,(T_0=+\infty)=\mathrm{P}\,(\mathsf{RWP}\, \dot{\mathcal{K}}$$
不回到 0).

▶【例 7.1(A)】 简单 RWP  $\{S_n\}$ , 其中  $P(X_1 = 1) = p$ ,  $P(X_1 = -1) = 1 - p$ . 求  $\lim E[R_n/n]$ .

解: 当 
$$p = 1/2$$
 时,  $E[R_n/n] \to P(RWP 永不回到 0) = 0$ .  
当  $p > 1/2$  时, 令  $\alpha = P(回到 0|X_1 = 1)$ , 则

$$P(\square \supseteq 0) = p\alpha + (1-p) \cdot P(\square \supseteq 0 | X_1 = -1) = p\alpha + 1 - p.$$

为求 $\alpha$ , 对 $X_2$  取条件

$$\alpha = p \cdot P (\square M) 0 | X_1 = 1, X_2 = 1) + 1 - p = p\alpha^2 + 1 - p,$$

$$\Rightarrow$$
  $\alpha = (1 - p)/p$  [另解  $\alpha = 1$  舍去]

当 p < 1/2 时,  $E R_n/n \rightarrow 1-2p$ . ■



▶ 命题 7.1.3 考虑对称简单 RWP, 对  $\forall k \neq 0$ , 粒子在回到原点之前访问 k 的期望次数为 1.

解:不妨设 k > 0, 记  $T_i$  为从原点出发首次访问"j" 时刻, 定义

$$I_n = \left\{ \begin{array}{ll} 1, & S_n = k, T_0 > n, \\ 0, & \mbox{$\sharp\,\dot{\mathbb{C}}$}, \end{array} \right.$$

则回到原点之前粒子访问 k 的次数  $Y = \sum_{n=1}^{\infty} I_n$ ,

$$E Y = \sum_{n=1}^{\infty} P(S_1 > 0, \dots, S_{n-1} > 0, S_n = k)$$

$$\stackrel{*}{=} \sum_{n=1}^{\infty} P(X_n > 0, X_n + X_{n-1} > 0, \dots, X_n + \dots + X_1 = k)$$

$$= \sum_{n=1}^{\infty} P(S_n > S_{n-1}, S_n > S_{n-2}, \dots, S_n > S_1, S_n = k)$$

$$= \sum_{n=1}^{\infty} P(T_k = n) = P(T_k < +\infty) = 1.$$

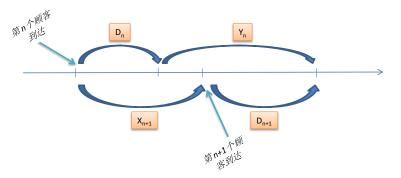
$$\stackrel{\text{(常这性)}}{=}$$

#### ▶ G/G/1 排队系统

顾客到达间隔时间序列  $\{X_n, n \geq 1\}$  iid  $\sim F$ ; 服务台提供的服务时间序列  $\{Y_n, n \geq 1\}$  iid  $\sim G$ ; 顾客在队列中排队等待时间序列  $\{D_n, n \geq 1\}$ .

于是,

$$D_{n+1} = (D_n + Y_n - X_{n+1})_+, \quad n \ge 1.$$
 (\*.1)



▶ 命题 7.1.4 在 G/G/1 排队系统中,记  $U_n = Y_n - X_{n+1}$ ,  $S_n = \sum_{i=1}^n U_i$ ,  $n \ge 1$ ,则

$$P(D_{n+1} \ge c) = P(T_c \le n), \quad \forall c > 0, \tag{*.2}$$

其中  $T_c$  是随机游动过程  $\{S_n\}$  的首达 c 的时刻, 约定  $S_0=0$ .

解:

$$\begin{split} D_{n+1} &= \max\{0, D_n + U_n\} \\ &= \max\left\{0, U_n + \max\{0, D_{n-1} + U_{n-1}\}\right\} \\ &= \max\left\{0, U_n, U_n + U_{n-1} + D_{n-1}\right\} \\ &= \cdots \\ &= \max\{0, U_n, U_n + U_{n-1}, \dots, U_n + \dots + U_1\} \\ &\stackrel{*}{=} \max\{0, S_1, S_2, \dots, S_n\}. \end{split}$$

注:

$$P(D_{n+1} \ge c) = P(T_c \le n), \quad \forall c > 0, \tag{*.2}$$

• 记

$$P(D_{\infty} \geq c) = \lim_{n \to \infty} P(D_n \geq c)$$
 [存在性?],

则 
$$P(D_{\infty} \geq c) = P(T_c < \infty)$$
.

- 当  $EX_1 < EY_1$  时,  $S_n \to \infty$ , 于是  $P(D_\infty \ge c) = 1$ , 队长趋于无穷.
- 当  $EX_1 > EY_1$  时, 可利用鞅方法求  $D_{\infty}$  的分布.

### §7.2 可交换性

▶ 定义 7.2.1

 ${X_1, ..., X_n}$  的(有限)可交换性.  ${X_n, n \ge 1}$  的(无限)可交换性.

- ▶ de Finetti 定理  $\{X_n, n \ge 1\}$  无限可交换性等价于以下任一条:
  - 对 ∀ n > 1, (X<sub>1</sub>,..., X<sub>n</sub>) 的联合 cdf 为

$$F(x_1,\ldots,x_n)=\int_{\Lambda}\prod_{i=1}^nF_{\lambda}(x_i)dG(\lambda), \qquad (*.3)$$

其中 G 和  $F_{\lambda}$  皆为 cdf.

• 存在  $\{Y_k, k \ge 1\}$  iid, 且独立于另一个 rv U, 且存在函数  $\psi$ , 使得对  $\forall n \ge 2$ ,

$$(X_1, X_2, \ldots, X_n) \stackrel{\mathrm{d}}{=} (\psi(Y_1, U), \psi(Y_2, U), \ldots, \psi(Y_n, U)).$$



注:

有限可交换性 → 无限可交换性

【反例】 设(X<sub>1</sub>, X<sub>2</sub>)具有如下概率分布:

$$P(X_1 = 1, X_2 = 0) = P(X_1 = 0, X_2 = 1) = \frac{1}{2},$$

则  $X_1, X_2$  有限可交换, 但非无限可交换(指嵌入到无限可交换的随机变量序列的前 2 个).

 $(X_1, X_2)$  不具有 (\*.3) 的分布表达.

第7章作业

2, 4, 5, 6