

第三章 联合分布

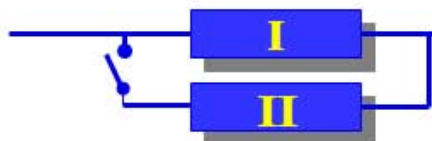
- § 1 引言：联合累积分布函数
- § 2 (二维)离散随机变量
- § 3 (二维)连续随机变量
- § 4 独立随机变量
- § 5 条件分布
- § 6 联合分布随机变量函数
- § 7 极值和顺序统计量

(Extrema and Order Statistics)

实际背景

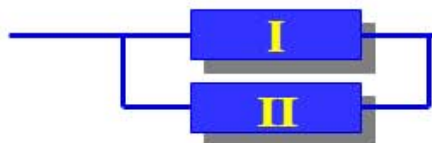
设有两个部件 I、II, 其工作寿命分别为 X, Y

冷冗余系统: 部件 I 坏了, 换上备用部件 II 继续工作



系统寿命 $X+Y$

热冗余系统: 部件 I、II 并联同时工作, 仅当两个部件都损坏时, 整个系统才失效



系统寿命 $\max\{X, Y\}$

串联系统: 部件 I、II 串联同时工作, 只要有一个部件损坏, 整个系统就失效



系统寿命 $\min\{X, Y\}$



问题

怎样确定上述各系统的寿命?

(一) 极值 $\max(X, Y), \min(X, Y)$ 的分布

① 设 $X \sim F_X(x), Y \sim F_Y(y)$, 且 X, Y 相互独立, 则

$$\begin{aligned}F_{\max}(z) &= P\{\max(X, Y) \leq z\} \\&= P\{X \leq z, Y \leq z\} \\&= P\{X \leq z\} \cdot P\{Y \leq z\} \\&= F_X(z) \cdot F_Y(z)\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}F_{\min}(z) &= P\{\min(X, Y) \leq z\} \\&= 1 - P\{\min(X, Y) > z\} \\&= 1 - P\{X > z, Y > z\} \\&= 1 - P\{X > z\} \cdot P\{Y > z\} \\&= 1 - [1 - P\{X \leq z\}] \cdot [1 - P\{Y \leq z\}] \\&= 1 - [1 - F_X(z)] \cdot [1 - F_Y(z)]\end{aligned}$$

(一) 极值 $\max(X, Y), \min(X, Y)$ 的分布

① 设 $X \sim F_X(x), Y \sim F_Y(y)$, 且 X, Y 相互独立, 则

$$F_{\max}(z) = F_X(z) \cdot F_Y(z)$$

$$F_{\min}(z) = 1 - [1 - F_X(z)] \cdot [1 - F_Y(z)]$$

② 设 $X_i \sim F_{X_i}(x), i = 1, 2, \dots, n$, 且 X_1, X_2, \dots, X_n 相互独立, 则

$$F_{\max}(z) = P\{\max(X_1, X_2, \dots, X_n) \leq z\}$$

$$= F_{X_1}(z) F_{X_2}(z) \cdots F_{X_n}(z)$$

$$F_{\min}(z) = P\{\min(X_1, X_2, \dots, X_n) \leq z\}$$

$$= 1 - \prod_{i=1}^n [1 - F_{X_i}(z)]$$

③ 特别当 X_1, X_2, \dots, X_n 独立同分布于 $F(x)$ 时有

$$F_{\max}(z) = F^n(z)$$

$$F_{\min}(z) = 1 - [1 - F(z)]^n$$



设 X, Y 独立同分布, 具有密度 $f(x)$, 怎样求
 $\max(X, Y), \min(X, Y)$
的密度?

分析 $\because F_{\max}(z) = F^2(z)$
 $\therefore f_{\max}(z) = 2f(z)F(z)$
 $\quad \quad \quad = 2f(z)\int_{-\infty}^z f(t)dt$
 $\because F_{\min}(z) = 1 - [1 - F(z)]^2$
 $\therefore f_{\min}(z) = 2f(z)[1 - F(z)]$
 $\quad \quad \quad = 2f(z)[1 - \int_{-\infty}^z f(t)dt]$

同理可推广, 求出 n 个独立同分布的r.v.的极值的密度.

$$f_{\max}(z) = nf(z)[F(z)]^{n-1}$$

$$f_{\min}(z) = nf(z)[1 - F(z)]^{n-1}$$

例 体育馆的大屏幕由信号处理机和显示屏构成, 它们的寿命分别为 X, Y , 若它们的概率密度分别为

$$f_X(x) = \begin{cases} \alpha e^{-\alpha x}, & x > 0 \\ 0, & x \leq 0 \end{cases} \quad f_Y(y) = \begin{cases} \beta e^{-\beta y}, & y > 0 \\ 0, & y \leq 0 \end{cases}$$

其中 $\alpha > 0, \beta > 0$. 试求大屏幕系统的寿命 Z 的概率密度.

解 大屏幕系统寿命 $Z = \min(X, Y)$, 由独立性有

$$F_{\min}(z) = 1 - [1 - F_X(z)][1 - F_Y(z)]$$

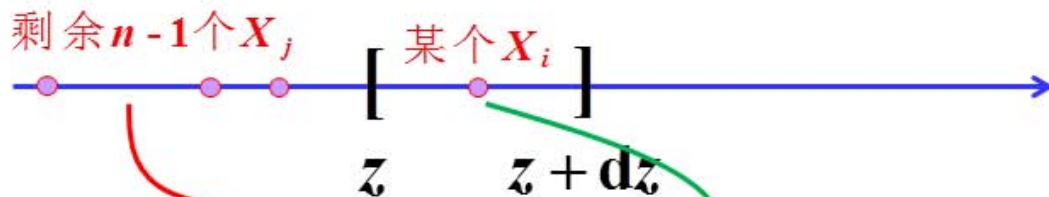
$$= \begin{cases} 1 - e^{-\alpha z} e^{-\beta z}, & z > 0 \\ 0, & z \leq 0 \end{cases}$$

$$\therefore f_Z(z) = \begin{cases} (\alpha + \beta)e^{-(\alpha + \beta)z}, & z > 0 \\ 0, & z \leq 0 \end{cases}$$

可见指数分布的串联系统仍服从指数分布
其失效率是每个部件的失效率之和

设 $X_i (i = 1, \dots, n) \sim f(x)$ 且相互独立, 怎样求
 $Z = \max(X_1, \dots, X_n)$
 的密度?

微分思路



对于充分小的区间 $[z, z + dz]$:

$$\begin{aligned}
 P\{z \leq Z \leq z + dz\} &= n[F(z)]^{n-1}f(z)dz \\
 &= f_{\max}(z)dz
 \end{aligned}$$

故

$$f_{\max}(z) = nf(z)[F(z)]^{n-1}$$

(二) 顺序统计量 $X_{(k)}$ 的分布

设 $X_i (i = 1, \dots, n) \sim f(x)$ 是独立同分布的连续型r.v.

将 X_1, X_2, \dots, X_n 由小到大排列为 $X_{(1)} \leq X_{(2)} \leq \dots \leq X_{(n)}$

顺序统计量 $(X_{(1)}, X_{(2)}, \dots, X_{(n)})$

最小值 $X_{(1)} = \min\{X_1, X_2, \dots, X_n\}$

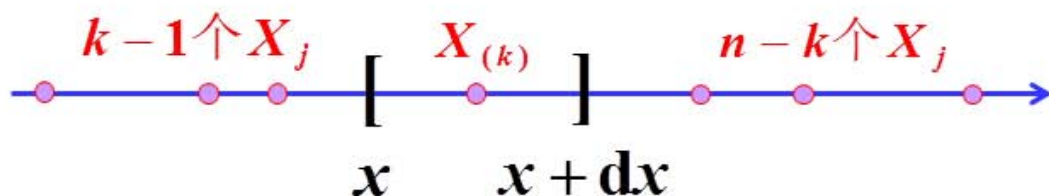
最大值 $X_{(n)} = \max\{X_1, X_2, \dots, X_n\}$

若 n 是奇数 $n=2m+1$, 则 $X_{(m+1)}$ 称为中位数(median).



如何求 $X_{(k)}$ 的密度?

微分思路



对于充分小的区间 $[x, x+dx]$

$$P\{x \leq X_{(k)} \leq x+dx\}$$

$$= \frac{n!}{(k-1)!1!(n-k)!} F^{k-1}(x)[1-F(x)]^{n-k} f(x)dx$$

$$= f_k(x)dx$$

故

$$f_k(x) = \frac{n!}{(k-1)!(n-k)!} f(x) F^{k-1}(x)[1-F(x)]^{n-k}$$

$$f_k(x) = \frac{n!}{(k-1)!(n-k)!} f(x) F^{k-1}(x) [1-F(x)]^{n-k}$$

若 $X_i (i = 1, \dots, n) \sim U[0, 1]$ 且相互独立, 则 $X_{(k)}$ 的密度

$$\frac{n!}{(k-1)!(n-k)!} x^{k-1} (1-x)^{n-k}, \quad 0 \leq x \leq 1$$
$$\sim \text{Beta}(k, n-k+1)$$

由于密度函数积分等于1, 因此得到

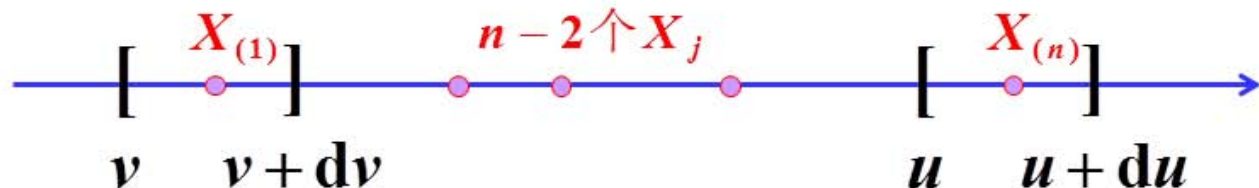
$$\int_0^1 x^{k-1} (1-x)^{n-k} dx = \frac{(k-1)!(n-k)!}{n!}.$$

贝塔密度用来刻画
[0,1] 区间上的r.v.:

$$f(u) = \frac{\Gamma(a+b)}{\Gamma(a)\Gamma(b)} u^{a-1} (1-u)^{b-1}, \quad 0 \leq u \leq 1$$

设 $V = X_{(1)}, U = X_{(n)}$, 怎样求二者的联合密度?

微分思路



$$\begin{aligned}
 &P\{v \leq X_{(1)} \leq v + dv, u \leq X_{(n)} \leq u + du\} \\
 &= n(n-1) \cdot [F(u) - F(v)]^{n-2} \cdot f(v)dv \cdot f(u)du \\
 &= f(u, v)dudv
 \end{aligned}$$

故 $f(u, v) = n(n-1)f(v)f(u)[F(u) - F(v)]^{n-2}, \quad u \geq v$

对于均匀分布, $f(u, v) = n(n-1)(u-v)^{n-2}, \quad 1 \geq u \geq v \geq 0$



课后作业

P81: 70

END