



29 Дискретни разпределения. Равномерно, динамично, геометрическо
Геометрическо разпределение. Задачи, в които възникват. Математически
методи за съкращение и дисперсия.

→ Възможност

Труди да дадем деф. за възможност тъй като за дефиниране:

- (Елементарно събитие и случаен експеримент) - експеримент, чито изход
не са предопределени се нарича случаен, а всеки возможен изход ет
нега се нарича елементарно събитие.

Def: Мн-во от всички ел. събития на случаен експеримент се означава
с Ω .

Def: (съдимие) Нека Ω е мн-во от елементарни събития и нека
 $A \subseteq \Omega$. Тогава A се нарича съдимие.

Def: (съдима алгебра) Нека Ω е мн-во от всички ел. съдимия на
експеримент и \mathcal{A} е хандроз от подмножества на Ω . Тогава
 \mathcal{A} е σ -алгебра, ако:

$$1) \emptyset \in \mathcal{A}$$

$$2) \text{ако } A \in \mathcal{A}, \text{ то } A^c \in \mathcal{A}$$

$$3) \text{ако } A_i, i \geq 1 \text{ са такива, че } A_i \in \mathcal{A}, \text{ за } i \geq 1, \text{ то } \bigcup_{i=1}^{\infty} A_i \in \mathcal{A}$$

(Възможност, ако $A, B \in \mathcal{A}$, то $A \cup B \in \mathcal{A}$.)

Съдимие: Ако \mathcal{A} е σ -алгебра над Ω , то $\Omega \in \mathcal{A}$ и $\bigcap_{i=1}^{\infty} A_i \in \mathcal{A}$, ако $A_i \in \mathcal{A}$
за $i \geq 1$

Def: (Възможност) Нека Ω е мн-во от елементарни съдимия и \mathcal{A}
е σ -алгебра над Ω . Тогава изображението $P: \mathcal{A} \rightarrow [0, 1]$ се нарича
възможност, ако удовлетвори:

$$1) P(\Omega) = 1 - \text{нормирано съм}$$

$$2) \text{ако } A \in \mathcal{A}, \text{ то } P(A^c) = 1 - P(A)$$

$$3) \text{ако } (A_i)_{i=1}^{\infty} \text{ са съдимия от } \mathcal{A} \text{ и } A_i \cap A_j = \emptyset \text{ за } i \neq j, \text{ то}$$

$$P\left(\bigcup_{i=1}^{\infty} A_i\right) = \sum_{i=1}^{\infty} P(A_i) - \text{допълнително}$$

(Свойства:)

$$a) \text{за } A \in \mathcal{A}, \text{ то } P(A) \geq 0 \text{ и } P(A) \leq 1 - \text{некомуникутичност}$$

$$\text{б)} P(\emptyset) = 0 \text{ и } 1 - P(\Omega) = 0$$

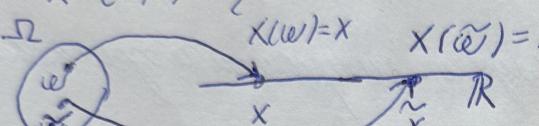
$$b) \text{ако } A \subseteq B \text{ и } A, B \in \mathcal{A}, \text{ то } P(A) \leq P(B) - \text{монотонност}$$

2) $P(A \cup B) = P(A) + P(B) - P(A \cap B)$ за $\forall A, B \in \mathcal{A}$
 3) $P(\bigcup_{i=1}^{\infty} A_i) \leq \sum_{i=1}^{\infty} P(A_i)$ за $A_i \in \mathcal{A}, i \geq 1$

Def: (Ω, \mathcal{A}, P) се нарича вероятностно пространство.

→ Случайна величина

Def: Число $V = (\Omega, \mathcal{A}, P)$ е вероятностно пространство. Тогава $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ е случаена величина, ако за $\forall a < b, a, b \in \mathbb{R}$ е вярно, че $X^{-1}(a, b) = \{w \in \Omega : a < X(w) < b\} \in \mathcal{A}$



Трябва да дефинираме дискретна sl. величина, коя да дадем следните def:

Def: (Пътица от събития)

- Число $V = (\Omega, \mathcal{A}, P)$ е л.м. Казваме, че $H = (H_1, \dots, H_n)$ или $H = (H_1, H_2, \dots)$ дефинира пътица от събития, ако $H_i \cap H_j = \emptyset \quad \forall i, j \in \mathbb{N}$ и $\bigcup_{i=1}^n H_i = \Omega$ (Може да даде $\bigcup_{i=1}^n H_i$ или $\bigcup_{i=1}^{\infty} H_i$), ако $H_i \in \mathcal{A}$ за $\forall i$

Def: (индикаторна ф-я):

Ако Ω е мн-во от еLEM. събития и $H \subseteq \Omega$ е съдържание, то

$$\mathbb{I}_H(w) = \begin{cases} 1, & \text{ако } w \in H \\ 0, & \text{иначе} \end{cases}$$

наричаме индикаторна функция

Def: (Дискретна sl. велич.)

Означаваме $\bar{X} = \sum_{i=1}^n (x_i, \dots, x_n)$ и $H = \{H_1, H_2, \dots, H_n\}$
 $\{x_1, \dots, x_n, \dots\}$ $\{H_1, \dots, H_n, \dots\}$

→ Всички с краен брой или неудължимо безкрайни брой елементи

Число V е вер. пр. и не пътица от събития в него.

Число \bar{X} е вектор или редица от числа, съответстващи на елементите в H .

Тогава $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$, зададено чрез:

$$X(w) = \sum_{j=1}^n x_j \mathbb{I}_{H_j}(w) \text{ или } X(w) = \sum_{j=1}^{\infty} x_j \mathbb{I}_{H_j}(w) \text{ за праткаст}$$

$$X = \sum_j x_j \mathbb{I}_{H_j}$$

се нарича дискретна sl. велич.

Падината $\frac{X}{P} \begin{vmatrix} x_1 & x_2 & \dots & x_n \\ p_1 & p_2 & \dots & p_n \end{vmatrix}$ когато $p_i \geq 0$ и $\sum p_i = 1$

се нарича падината на разпределение на sl. slv. X.

$$p_j = P(X=x_j)$$

Def: / (ф-я на разпределение)

Нека X е sl. slv. във вр. пр-во V. Правата $F_X(x) = P(X \leq x)$ за $x \in \mathbb{R}$ се нарича функция на разпределението

Def: / (независимост)

Нека X и Y са 2 диспр. sl. slv. дефинирани във V.
Правата $X \perp\!\!\!\perp Y \Leftrightarrow P(X=x_i \cap Y=y_j) = P(X=x_i) \cdot P(Y=y_j)$ за всички
възможни стойности на x_i и y_j .

→ Математическо означение и дисперсия

Def: / (мат. означение)

Нека V е вр. пр-во и X е диспр. sl. slv. във V. Правата $\#X := \sum x_i p_i$, ако
 $\sum x_i p_i < \infty$ се нарича математическо означение на X.

- ако X приема ираки други стойности, то $\#X$ е винаги задре дефинирано.
Означението е тази величина, която най-добре характеризира задана sl. slv. X.

Свойства:

$$1) \# \text{const} = \text{const}$$

$$2) \text{ако } X = \#_A, \text{ то } \#Y = P(A)$$

$$3) \#(X \pm Y) = \#X \pm \#Y$$

$$4) \text{ако } X \perp\!\!\!\perp Y, \text{ то } \#XY = \#X \cdot \#Y$$

Def: / (дисперсия)

Нека X е диспр. sl. slv. т.ч. $\sum (x_i - \#X)^2 p_i < \infty$. Правата под дисперсия
на разпределение $D(X) = \sum (x_i - \#X)^2 p_i = \#(X - \#X)^2$

Наколи свойства:

$$1) D(X) \geq 0$$

$$3) D_c X = c^2 D X$$

$$2) D_c \text{const} = 0$$

$$4) X \perp\!\!\!\perp Y, \text{ то } D(X \pm Y) = D(X) + D(Y)$$



→ Пораждане от функции

Една X е цялочислена, неотрицателна sl. вел.
 Порава функция $g_X(s) = \mathbb{E} s^X = \sum_{k=0}^{\infty} p_k s^k = \sum_{k=0}^{\infty} s^k P(X=k)$ за $|s| \leq 1$
 с назива пораждане от функция.

(Свойства:)

$$1) \mathbb{E} X = g'_X(1)$$

$$2) D X = g''_X(1) + g'_X(1) - (g'_X(1))^2$$

$$3) n! p_n = g_X^{(n)}(0) \Rightarrow p_n = \frac{g_X^{(n)}(0)}{n!}$$

Твърдение: / Една X_1, \dots, X_n са цялочислени, неотр. sl. вел., които са независими
 в съвкупност. Порава, ако $Y = \sum_{j=1}^n X_j$ то $g_Y(s) = \prod_{j=1}^n g_{X_j}(s)$

→ Разпределение

1) Равномерно дискретно разпределение

- X - sl. вел. название, че е равномерно разпределение, ако приема
 крайни дробни стойности $\bar{X} = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ и вероятността за всяка
 от тях е равна

$$\text{- ако } |\bar{X}| = n, \text{ то } p_i = \frac{1}{n} \text{ за } i \in \{1, 2, \dots, n\}$$

$$\text{- } \mathbb{E} X = \sum_{j=1}^n x_j p_j = \sum_{j=1}^n x_j \cdot \frac{1}{n} = \frac{1}{n} \sum_{j=1}^n x_j = \bar{x} - \text{ средно аритметическо}$$

$$\text{- } D X = \sum_{j=1}^n (x_j - \mathbb{E} X)^2 p_j = \frac{1}{n} \sum_{j=1}^n (x_j - \mathbb{E} X)^2$$

Задача, в която се възниква:

- единствено хвърляне на зар

- погледне от фирм от момента и др. честни хазартни игри

Пример: (из дадената нумера)

Хвърля се зар. Намерете $P(X=3)$, $\mathbb{E} X$, $D X$ на погледните се точки

$$P(X=3) = \frac{1}{6}, \quad \mathbb{E} X = \frac{1+2+3+4+5+6}{6} = 3,5$$

$$D X = \mathbb{E} X^2 - (\mathbb{E} X)^2 = \frac{91}{6} - (3,5)^2 = \frac{91}{6} - \frac{49}{4} = \dots$$

$$\mathbb{E} X^2 = \frac{1^2+2^2+3^2+4^2+5^2+6^2}{6} = \frac{91}{6}$$

2) Биномно разпределение

Гриди това:

- Схема на Бернули - бинарен експеримент, който има само две возможни изходи - 0 и 1 (успех и неуспех)

- Разпределение на Бернули $\rightarrow X \sim \text{Bin}(n, p)$, ако $\begin{array}{c|cc} X & 0 & 1 \\ \hline P & 1-p & p \end{array}$ и $q = 1-p$

$$\mathbb{E}X = 0 \cdot q + 1 \cdot p = p$$

$$DX = p \cdot q$$

$$g_X(s) = (q-p) \cdot s^0 + p \cdot s^1 = q + ps$$

Def: 1 (Биномно разпределение)

$X \sim \text{Bin}(n, p)$, ако X е брой успехи между n хвърляния при опит в схема на Бернули.

$X = \sum_{j=1}^n X_j$, където $X_j \sim \text{Bin}(p)$ и X_j са независими в съвкупност

$$g_X(s) = \prod_{j=1}^n (q + ps) = (q + ps)^n$$

$$\mathbb{E}X = \mathbb{E}(\sum_{j=1}^n X_j) = n \cdot \mathbb{E}X_1 = n \cdot p \quad (\text{чрез свойствата})$$

$$= g'_X(1) = n \cdot (q + ps)^{n-1} \cdot p = n \cdot (1-p+p)^{n-1} \cdot p = np \quad (\text{чрез поиздадана})$$

$$DX = D(\sum_{j=1}^n X_j) = \sum_{j=1}^n DX_j = npq \quad (\text{чрез свойствата})$$

$$g''_X(1) + g'_X(1) - (g'_X(1))^2 = \dots \quad (\text{чрез поиздадана})$$

Пример:

При 5 хвърляния на зар, казва е вероятността да се паднат 2 няма.

$$P(X=2) = \binom{n}{k} \cdot p^k \cdot (1-p)^{n-k} = \binom{5}{2} \cdot \left(\frac{1}{6}\right)^2 \cdot \left(\frac{5}{6}\right)^3 = \frac{10}{36} \cdot \frac{125}{216} = \dots$$

(изчислява се чрез поиздадана)

3) Геометрично разпределение

X - г. с. в., когато брой брои неуспехи до първи успех.

Ако X брои само неуспехите, т. е. $X = \min\{n \geq 1 : \sum_{j=1}^n X_j = 1\} - 1$, то изравнява $X \sim Ge(p)$. Когато p е вероятността за успех при един опит в схема на Бернули.

Показва

$$P(X=k) = q^k \cdot p, k \geq 0$$

$$g_X(s) = \sum_{k=0}^{\infty} s^k P(X=k) = \sum_{k=0}^{\infty} p \cdot q^{k-1} \cdot s^k = p \sum_{k=0}^{\infty} q^{k-1} \cdot s^k = \frac{p}{1-q s}$$

геометрична прогресия

Morava $E[X = g'_X(s)]$

$$DX = \left. g''_X(t) + g'_X(t) - (g'_X(t))^2 \right|_{t=1} = \frac{(-p)(-q)}{(1-q)^2} \Big|_{s=1} = \frac{p \cdot q}{(1-q^2)^2} = \frac{p \cdot q}{p^2} = \frac{q}{p}$$

$$g''_X(t) = \left. \left(\frac{pq}{(1-q)^2} \right)' \right|_{s=1} = \frac{pq \cdot 2(1-q)s(-q)}{(1-q)^4} \Big|_{s=1} = \frac{2p \cdot q^2}{(1-q)^3} \Big|_{s=1} = \frac{2q^2}{p^2}$$

$$DX = \frac{2q^2}{p^2} + \frac{q}{p} - \frac{q^2}{p^2} = \frac{q^2}{p^2} + \frac{q}{p} = \frac{q^2 + pq}{p^2} = \frac{q(q+p)}{p^2} = \frac{q^2}{p^2}$$

ако X' број на успехи и неуспехи и успеха винаги имамо, то

$$X' = \min \left\{ n \geq l : \sum_{i=1}^n X_i = l \right\} \text{ и } X' = X + 1 \text{ то } X' \sim Ge^+(p),$$

Morava $E[X'] = E[X+1] = EX + E1 = \frac{q}{p} + 1 = \frac{q+p}{p} = \frac{1}{p}$

$$DX' = D[X+1] = DX = \frac{q}{p^2}$$

Гуашер: Пакетом бројем успеха, јонамо не бараја ком
дуготрајност - $X \sim Ge(p)$, то $P(X \geq m+k | X \geq k) = P(X \geq m) \forall m, k \geq 0$

4) Геометрично разпределение λ -а највећа интензитет

Def: 1) $X \sim Po(\lambda)$, $\lambda > 0$, ако $P(X=k) = \frac{e^{-\lambda} \lambda^k}{k!}$, за $k \geq 0$

$$g_X(s) = \sum_{k=0}^{\infty} (P(X=k)) s^k = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{\lambda^k \cdot s^k}{k!} \cdot e^{-\lambda} = e^{\lambda s} \cdot e^{-\lambda} = e^{\lambda(s-1)}$$

$$EX = g'_X(1) = \lambda \cdot e^{\lambda(s-1)} \Big|_{s=1} = \lambda$$

$$Eg''_X(1) = \lambda \cdot \lambda \cdot e^{\lambda(s-1)} = \lambda^2 e^{\lambda(s-1)} \Big|_{s=1} = \lambda^2$$

$$DX = \lambda^2 + \lambda - \lambda^2 = \lambda$$

Употреба: - број катастрофи за единица време
- број чинима

- 19 -

- број галаве за 1 час

- број наслакви за 1 месец

Камо учео број неуспеха, извешавају се за тумачења единица време/месец.