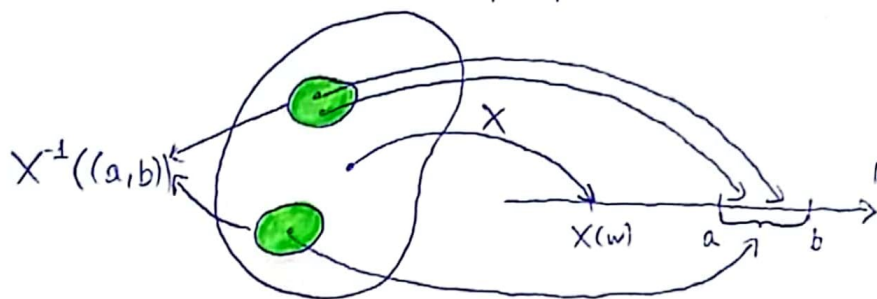


Случайни величини

$V = (\Omega, \mathcal{A}, P)$ - вероятностно пространство



$I \subseteq \mathbb{R}$, най-често $I = (a, b)$

$$X^{-1}(I) = \{\omega \in \Omega; X(\omega) \in I\}$$

$$X^{-1}((a, b)) = \{\omega \in \Omega; a < X(\omega) < b\}$$

$$X^{-1}(\{a\}) = \{X = a\}$$

Деф. (Случайна величина)

Нека V е вер. пр-во. Тогава $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ е случайна величина, тогава когато $\forall a < b, a, b \in \mathbb{R}$ е в сила $X^{-1}((a, b)) \in \mathcal{A}$, където $X^{-1}(B) = \{\omega \in \Omega | X(\omega) \in B\}$. Т.е. трябва да имаме възможността да кажем каква е вероятността X да е между a и b .

Забел. Вярно е, че $X^{-1}(I) \in \mathcal{A}$, ако $I = (a, b]$, $I = [a, b]$, $I = \{x\}$, $x \in \mathbb{R}$.

Всеки интервал (a, b) от \mathbb{R} има прообраз $B \subseteq \Omega$ и се изобразява в него с $X^{-1}((a, b))$. Някои интервали може да се изобразяват в празното множество \emptyset .

Теорема (Свойства на случайните величини)

Нека V е вер. пр-во и X и Y са сл. вел. $(X, Y: \Omega \rightarrow \mathbb{R})$. Тогава е в сила:

а) $aX \pm bY$ е сл. вел. $\forall a, b \in \mathbb{R}$

б) cX е сл. вел. $\forall c \in \mathbb{R}$

в) XY е сл. вел.

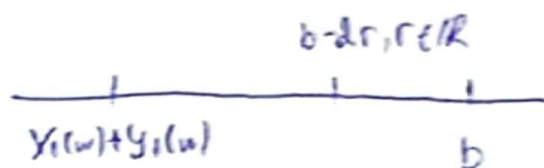
г) ако $P(Y=0)=0$, то $\frac{X}{Y}$ е сл. вел.

Доказателство $X_1 = a \cdot X$ $\begin{cases} \rightarrow a=0 \\ \rightarrow a>0 \\ \rightarrow a<0 \end{cases}$ При $a=0$ $X_1=0$ $\{X_1 < b\} \in \mathcal{A}$
 $b \leq 0 \rightarrow X_1 < b = \emptyset \rightarrow \in \mathcal{A}$
 $b > 0 \rightarrow X_1 < b \in \mathcal{A}$

При $a > 0$, $\{X_1 < b\} = \{a \cdot X < b\} = \{X < \frac{b}{a}\} \in \mathcal{A}$, защото X е сл. вел. $\rightarrow X_1$ е сл. вел. и $Y_1 = b \cdot Y$ е сл. вел.
 $Z = X_1 + Y_1$; $\mathcal{A} \ni \{Z < b\} = \{X_1 + Y_1 < b\} \stackrel{?}{=} \bigcup_{c \in \mathbb{R}} \{X_1 < c\} \cap \{Y_1 < b - c\} \rightarrow \bigcup_{q \in \mathbb{Q}} \underbrace{\{X_1 < q\}}_{\in \mathcal{A}} \cap \underbrace{\{Y_1 < b - q\}}_{\in \mathcal{A}} = L$

$(\Leftarrow) \omega \in L \Rightarrow \exists q_0 \cdot \begin{cases} X_1(\omega) < q_0 \\ Y_1(\omega) < b - q_0 \end{cases} \Rightarrow X_1(\omega) + Y_1(\omega) < b \Rightarrow L \subseteq \{X_1 + Y_1 < b\}$

$$(\geq) \omega \in \{X_1 + Y_1 < b\}$$



$$X_1(\omega) + Y_1(\omega) < b - 2r$$

$$q - r < X_1(\omega) < q + r \rightarrow X_1(\omega) < q + r, q \in \mathbb{Q}$$

$$Y_1(\omega) < b - 2r - X_1(\omega) < b - 2r - q + r = b - (q + r)$$

$$\omega \in \underbrace{\{X_1 < q + r\}}_{q_1} \cap \underbrace{\{Y_1 < b - (q + r)\}}_{q_1}$$

$$\omega \in \{X_1 < q_1\} \cap \{Y_1 < b - q_1\} \in L$$

$$\Rightarrow L = \{X_1 + Y_1 < b\}$$

Дискретни случайни величини

Деф.] Индикаторна функция

Нека Ω е мн-во от елементарни събития и $H \subseteq \Omega$. Тогава 1_H се нарича индикаторна функция, ако $1_H = \begin{cases} 1, & \text{ако } w \in H \\ 0, & \text{ако } w \notin H \end{cases}$

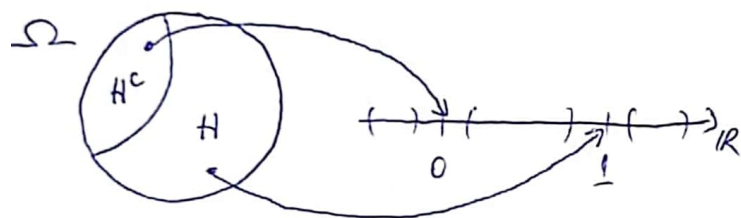
$$1_{H^c} = 1 - 1_H; \quad 1_{A \cap B} = 1_A 1_B; \quad 1_{A \cup B} = 1_A + 1_B - 1_A 1_B; \quad 1_{(A \cup B)^c} = 1_{A^c} 1_{B^c};$$

$$1_{\bigcup_{i=1}^n A_i} = 1 - 1_{\bigcap_{i=1}^n A_i^c} = 1 - \prod_{i=1}^n 1_{A_i^c} = 1 - \prod_{i=1}^n (1 - 1_{A_i})$$

Лема] Нека V е вер. пр-во и $H \in \mathcal{A}$. Тогава $1_H : \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ е сл. вел.

Доказателство

Ако $X(w) := 1_{H(w)}$, то $X^{-1}(\{0\}) = H^c$, а $X^{-1}(\{1\}) = H$



$$\forall a < b \text{ е вярно, че } X^{-1}(a, b) = \begin{cases} \emptyset, & \text{ако } a \geq 1 \text{ или } b \leq 0 \\ \Omega, & \text{ако } 0 \in (a, b) \text{ и } 1 \notin (a, b) \\ H, & \text{ако } 1 \in (a, b) \text{ и } 0 \notin (a, b) \\ H^c, & \text{ако } 1 \notin (a, b) \text{ и } 0 \in (a, b) \end{cases}$$

Който и интервал (a, b) да изберем - изходите ще са един от 4-те възможни $\emptyset, \Omega, H, H^c$, който са σ -алгебра. Т.е. дефиницията е изпълнена за всеки случай $X^{-1}((a, b)) \in \mathcal{A} \Rightarrow X = 1_H$ е сл. вел. \square

Деф.] (Дискретна случайна величина)

Нека V е вер. пр-во, \mathcal{H} е пълна група от събития във V и \bar{X} е вектор или редица от числа, съответстващи на елементарни събития в \mathcal{H} . Тогава:

$$X(w) = \sum_{j=1}^n x_j 1_{H_j}(w) \text{ се нарича дискретна сл. вел.}$$

Деф.] (Разпределение на дискретна случайна величина)

Нека $X = \sum_{i=1}^n x_i 1_{H_i}$ е дискр. сл. вел. Тогава таблицата

X	x_1	x_2	...	x_k	...
$P(X=x_j)$	p_1	p_2	...	p_k	...

където $P(X=x_i) = p_i = P(H_i)$ и $\sum_i p_i = 1$ се нарича разпределение на X .

Казваме, че две дискретни случайни величини са еднакви по разпределение, ако техните таблици съвпадат.

Смяна на променливите на дискр. сл. вел.

X -дискр. сл. вел., $g: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}; y = g(x)$ - искаме да знаем дали Y е сл. вел.

Ако $X = \sum_j x_j \mathbb{1}_{A_j}$, то $Y = \sum_j g(x_j) \mathbb{1}_{A_j}$ е сл. вел. и ако положим $y_j = g(x_j)$, то

$$Y = \sum_j y_j \mathbb{1}_{A_j}.$$

Деф. Нека X и Y са две дискретни сл. вел. в едно вер. пр-во и нека $g: \mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$.
Тогав $Z = g(X, Y)$ е смяна на променливите X и Y
! $Z(\omega) = g(X(\omega), Y(\omega))$

Деф. (Независимост на дискр. сл. вел.)

Нека X и Y са две дискр. сл. вел. във V . Тогав

$$X \perp Y \Leftrightarrow P(X=x_j, Y=y_k) = P(X=x_j \cap Y=y_k) = P(X=x_j)P(Y=y_k), \forall j, k$$

Деф. (Независимост в съвкупност)

Нека X_1, \dots, X_n са дискр. сл. вел. във V . Тогав те са независими в съвкупност, ако

$$P(X_1=x_1, X_2=x_2, \dots, X_n=x_n) = \prod_{i=1}^n P(X_i=x_i)$$

Деф. (Функция на разпределение на сл. вел.)

Нека X е сл. вел. във V . Тогав $F_X(x) = P(X \leq x)$, $\forall x \in (-\infty, \infty)$, се нарича функция на разпределение на X .