

Дз Ходякин Вильнюск
по概率论у, 1 задание
Октябрь 2025

Лекция 1.

Д1

Упражнение 1 [Формула сложения]

Пусть $A, B \in \mathcal{F}$ - события. Доказать, что $P(A \cup B) = P(A) + P(B) - P(AB)$.

$$A \cup B = (A \setminus AB) \cup (B \setminus AB) \cup AB$$

$$\Rightarrow P(A \cup B) = P(A) - P(AB) + P(B) - \cancel{P(AB)} + \cancel{P(AB)} = P(A) + P(B) - P(AB)$$

чт.д.

Д2

Упражнение 2 [Формула включений-исключений]

Пусть $A_1, A_2, \dots, A_n \in \mathcal{F}$ - события. Доказать:

$$(*) P\left(\bigcup_{i=1}^n A_i\right) = \sum_{1 \leq i_1 \leq n} P(A_{i_1}) - \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n} P(A_{i_1} A_{i_2}) + \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 \leq n} P(A_{i_1} A_{i_2} A_{i_3}) + \dots + (-1)^{n-1} P(A_1 \dots A_n)$$

$$\text{Для } n=2 \text{ доказано в } \text{Д1: } P(A_1 \cup A_2) = P(A_1) + P(A_2) - P(A_1 A_2)$$

Предположим, что $(*)$ верно для всех чисел до $n-1$.

Покажем, что это верно и для n :

$$\begin{aligned} P(A_n \cup \left(\bigcup_{i=1}^{n-1} A_i\right)) &= P(A_n) + P\left(\bigcup_{i=1}^{n-1} A_i\right) - P\left(\bigcup_{i=1}^{n-1} A_n A_i\right) = \\ &= P(A_n) + \left[\sum_{i=1}^{n-1} P(A_i) - \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n-1} P(A_{i_1} A_{i_2}) + \dots + (-1)^{n-2} P(A_1 \dots A_{n-1}) \right] - \\ &\quad - \left[\sum_{i=1}^{n-1} P(A_n A_i) - \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n-1} P(A_n A_{i_1} A_{i_2}) + \dots + (-1)^{n-2} P(A_1 \dots A_n) \right] = \\ &= \sum_{i=1}^n P(A_i) - \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n} P(A_{i_1} A_{i_2}) + \dots + (-1)^{n-1} P(A_1 \dots A_n) \quad \text{чт.д.} \end{aligned}$$

Д3

Упражнение 3 [Задача про очередь]

Пусть у билетной кассы стоит очередь из $2n$ человек. Из них n человек имеет 50р и еще n - 100р. Билет стоит 50р, изначально касса пуста. Пусть $A = \{\text{очередь не встанет}\}$. Найти $P(A)$.

Если приходит чел. с 50 руб., то
в кассе +1 50-руб. купюра.

Если приходит чел. с 100 руб., то
в кассе -1 50-руб. купюра
(т.к. ее нужно отдать или сдать)

$$\begin{aligned} P(A) &= P\{\text{очередь не встанет}\} = \\ \Rightarrow &= P\left\{\begin{array}{l} \text{в кассе есть хотя бы один 50-руб. купюра} \\ \text{и никто из -1 и +1 будит мешать.} \end{array}\right\} \end{aligned}$$

Таким образом, задача сводится к задаче о нахождении
приведенных способов последовательностей

$|A|$ - число коммутативных для n : $C_n = \frac{(2n)!}{n!(n+1)!}$

$$P(A) = \frac{|A|}{|S|} = \frac{C_n}{C_{2n}} = \frac{\cancel{(2n)!}}{\cancel{n!}(n+1)!} \cdot \frac{n! \cdot n!}{\cancel{(2n)!}} = \frac{1}{n+1}$$

Ответ:

Лекция 2.

№4

Упражнение 4

Следует ли из попарной независимости событий $A_1, A_2, \dots, A_n \in \mathcal{F}$ их независимость в совокупности?

Контрпример: Рассмотрим $\Omega = \{\omega_1, \omega_2, \omega_3, \omega_4\}$, где ω_i - гравиевер.

$$A = \{\omega_1, \omega_2\}, B = \{\omega_1, \omega_3\}, C = \{\omega_1, \omega_4\}$$

Все события попарно независимы, но $P(A \cap B \cap C) \neq P(A)P(B)P(C)$ \Rightarrow Нет

Ответ:

№5

Упражнение 5

В записи, определяющей независимость событий $A_1, A_2, \dots, A_n \in \mathcal{F}$ в совокупности,

$$P\left(\bigcap_{i \in I} A_i\right) = \prod_{i \in I} P(A_i) \quad \forall I \subseteq \{1, 2, \dots, n\},$$

содержится $2^n - n - 1$ равенств. Следует ли из выполнения самого длинного равенства выполнение всех остальных?

Контрпример: пусть наблюдаемые 2 испытания

$$A = \{\text{на 1-5 настки 1, 2 или 5}\}$$

$$B = \{\text{на 1-5 настки 4, 5 или 6}\} \Rightarrow P(A \cap B) = 1/36 = 1/2 \cdot 1/2 \cdot 1/36 =$$

$$C = \{\text{настки винтовых отверстий - 10}\}$$

самое длинное равн.-бо выполнимое
из трех данных попарных нез-тии \Rightarrow Нет

Ответ:

№6

Упражнение 6

Найти дискретную случайную величину, обладающую свойством "отсутствия памяти".

Ответ: $X \sim \text{Geom}(p)$

D-бо: Сл-бо "американские испытания" означает:

$$P(X > m+k | X > m) = P(X > k)$$

Проверим для $X \sim \text{Geom}(p)$.

$$P(X = k) = P((1-p)^{k-1})^k, k \in \mathbb{N} \Rightarrow P(X > k) = (1-p)^k$$

$$P(X > m+k | X > m) = \frac{P(X > m+k)}{P(X > m)} = \frac{(1-p)^{m+k}}{(1-p)^m} = (1-p)^k = P(X > k)$$

Ч.ч.д.

№7

Упражнение 7

[Корректность выражений в доказательстве "отсутствия памяти" у $\tau \sim \text{Exp}(\lambda)$]

Случайная величина $\tau' = \{\tau | \tau > s\}$ определена не на том же вероятностном пространстве $(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{P})$, что и случайная величина τ . Например, τ' не определена для события $\{\omega : \tau < s\}$. Найти вероятностное пространство $(\Omega', \mathcal{F}', \mathbb{P}')$, на котором определена τ' и при этом выкладки из лекции не изменились.

$$\Omega' = \{\omega \in \Omega : \tau(\omega) > s\}; \mathcal{F}' = \{A \cap \Omega' : A \in \mathcal{F}\}$$

$$\forall A' = A \cap \Omega' \in \mathcal{F}' : P'(A') = P(A | \tau > s) = \frac{P(A \cap \{\tau > s\})}{P(\tau > s)} \quad \Rightarrow \quad (\Omega', \mathcal{F}', \mathbb{P}')$$

Вычитаемое не изменяется, тк τ' на $(\Omega', \mathcal{F}', \mathbb{P}')$ - сужение исходной τ на Ω' . То есть, $\forall \omega \in \Omega' \quad \tau'(\omega) = \tau(\omega)$.

$$P'(\tau' > x) = P'\left(\{\omega \in \Omega' : \tau'(\omega) > x\}\right) = P\left(\{\omega \in \Omega' : \tau(\omega) > x\} | \tau > s\right)$$

$$= P\left(\{\omega \in \Omega : \tau(\omega) > x\} | \tau > s\right) \Rightarrow P'(\tau' > x) = P(\tau > x)$$

Лекция 3.

№8

Упражнение 8

$X \sim \text{Poiss}(\lambda_1)$, $Y \sim \text{Poiss}(\lambda_2)$, $X \perp Y$. Найти $P(X = k | X + Y = n)$

$$P(X=k) = \frac{\lambda_1^k e^{-\lambda_1}}{k!}, k \in \mathbb{N} \cup \{0\}$$

$$P(X=k | X+Y=n) = \frac{P(X=k; X+Y=n)}{P(X+Y=n)} = \frac{P(X=k) \cdot P(Y=n-k)}{P(X+Y=n)} =$$

$$= \frac{\frac{\lambda_1^k}{k!} \cdot \frac{\lambda_2^{n-k}}{(n-k)!} \cdot \frac{e^{-\lambda_2}}{2}}{\frac{(\lambda_1+\lambda_2)^n \cdot e^{-\lambda_1-\lambda_2}}{n!}} = \frac{C_n^k \cdot \lambda_1^k \lambda_2^{n-k}}{(\lambda_1+\lambda_2)^{k+n-k}} = C_n^k \cdot \left(\frac{\lambda_1}{\lambda_1+\lambda_2}\right)^k \cdot \left(\frac{\lambda_2}{\lambda_1+\lambda_2}\right)^{n-k}$$

~Binom

Ответ:

№9

Упражнение 9

Пусть $\{\xi_n\}_{n \in \mathbb{N}}$ - последовательность i.i.d. случайных величин с функцией распределения

$F(x) < 1 \forall x \in \mathbb{R}$. Пусть $\eta_n = \max\{\xi_1, \dots, \xi_n\}$ - последовательность крайних статистик.

Доказать: $P\left(\{\omega : \eta_n(\omega) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \infty\}\right) = 1$.

На изученном умозаключении:

$\eta_n = \max\{\xi_1, \dots, \xi_n\}$ имеет оп.р. $F_{\eta_n} = P(\eta_n \leq x) = (F(x))^n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 1$

Лемма Бореля-Кантelli:

Пусть A_1, A_2, \dots - некоторая последовательность событий из \mathcal{F} . Напомним (см. табл. 1 в § 1), что через $\{A_n$ б. ч. $\}$ обозначается событие $\lim A_n$, состоящее в том, что произойдет бесконечное число событий из A_1, A_2, \dots

Лемма 1 (Бореля-Кантelli). а) Если $\sum P(A_n) < \infty$, то вероятность $P\{A_n \text{ б. ч.}\} = 0$.

б) Если $\sum P(A_n) = \infty$ и события A_1, A_2, \dots независимы, то вероятность $P\{A_n \text{ б. ч.}\} = 1$.

При событии $E_n(x) = \{\eta_n \leq x\}$

$$\sum_{n=1}^{\infty} P(E_n) = \sum_{n=1}^{\infty} (F(x))^n < \infty \text{ при } F(x) < 1$$

\Rightarrow по н.а) лемме $P(E_n \text{ б. ч.}) = 0$

Тогда событие $E_n(x)$ происходит неизвестно раз. с ед. вер.

$\Rightarrow \exists N: \forall n > N$ событие не происходит, и.е. $\eta_n > x$

Т.к. x произвольное: $\forall x \exists N: \forall n > N P(\eta_n > x) = 1$

$$\Rightarrow P\left(\{\omega: \eta_n(\omega) \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} +\infty\}\right) = 1$$

ч.д.з.

№10

Упражнение 10

Пусть X_1, \dots, X_n - последовательность i.i.d. случайных величин с функцией распределения $F(x)$ и плотностью $f(x)$. Построим вариационный ряд $X_{(1)}, \dots, X_{(n)}$. Найти функцию распределения $F_{X_{(j)}}$ и плотность распределения $f_{X_{(j)}}$, $1 \leq j \leq n$.

Событие $\{X_{(j)} \leq x\} \equiv \{\text{не менее } j \text{ эл. выборки лежат в } (-\infty, x]\}$

при фикс. x у $X_{(j)}$ есть две исхода:

- успеш.: $X_{(j)} \leq x$ с вер. $F(x)$

- неуспеш.: $X_{(j)} > x$ с вер. $1 - F(x)$

Введем N_x - число успеш. $\mathbb{P}(N_x = k) = C_n^k F(x)^k [1 - F(x)]^{n-k}$

Тогда: $F_{X_{(j)}} = P(X_{(j)} \leq x) = P(N_x \geq j) = \sum_{k=j}^n C_n^k F(x)^k [1 - F(x)]^{n-k}$

$f_{X_{(j)}}(x)$ - производная по x опр. $F_{X_{(j)}}$

$$f_{X_{(j)}}(x) = F'(x) = \sum_{k=j}^n C_n^k [k \cdot F(x)^{k-1} \cdot [1 - F(x)]^{n-k} - F(x)^k \cdot (n-k) \cdot [1 - F(x)]^{n-k-1}] f(x) =$$

$$= f(x) \left[\sum_{k=j}^n C_n^k k \cdot F^{k-1} \cdot (1 - F)^{n-k} - \sum_{k=j}^n C_n^k (n-k) F^k (1 - F)^{n-k-1} \right]$$

S_1 S_2

$$S_1 = [k \cdot C_n^k = n \cdot C_{n-1}^{k-1}] = \sum_{k=j}^n n \cdot C_{n-1}^{k-1} \cdot F^{k-1} (1-F)^{n-k} = [m=k-1] =$$

$\begin{cases} g \cdot b_0 \\ \text{no out.} \\ C_m^m \end{cases}$

$$= \sum_{m=j-1}^{n-1} n \cdot C_{n-1}^m \cdot F^m (1-F)^{n-m-1}$$

$$S_2 = [(n-k) \cdot C_n^k = n \cdot C_{n-1}^k] = \sum_{k=j}^n n \cdot C_{n-1}^k \cdot F^k (1-F)^{n-k-1}$$

$$\text{Тогда } f_{X(j)}(x) = f(x)[S_1 - S_2] = f(x)[S_1|_{m=j-1} - S_2|_{k=n}] =$$

$$= f(x)[n \cdot C_{n-1}^{j-1} \cdot F^{j-1} \cdot (1-F)^{n-j} - n \cdot C_{n-1}^n \cdot F^n \cdot (1-F)^{-1}] =$$

$$= f(x) \left[\frac{n!}{(j-1)!(n-j)!} F^{j-1} (1-F)^{n-j} \right]$$

$$\text{Очевидно: } f_{X(j)} = \sum_{k=j}^n C_n^k F^k (1-F(x))^{n-k};$$

$$\underline{f_{X(j)} = f(x) \left[\frac{n!}{(j-1)!(n-j)!} F(x)^{j-1} (1-F(x))^{n-j} \right]}$$

№11

Упражнение 11

Пусть случайные величины ξ, η обладают плотностями f_ξ, f_η . Найти плотность $\xi - \eta$.

Пусть $\xi, \eta \sim N(0, 1)$. Найти $P(\xi > \eta)$. Остается ли ответ верным, если случайные величины ξ, η распределены не по нормальному закону?

Рассмотрим $\mathcal{D} = \xi - \eta$ - С.В. с ии. f_ξ ; $P(\xi > \eta) = P(\mathcal{D} > 0)$

$$F_{\mathcal{D}}(z) = P(\xi - \eta \leq z) = \int f_{\xi, \eta}(x, y) dx dy = \left[\begin{array}{l} x = -y \\ u = x - y \end{array} ; |\mathcal{J}| = 1 \right] =$$

$$= \int_{u \leq z} f_{\xi, \eta}(x, x-u) dx du = \int_{-\infty}^z du \int_{-\infty}^u f(x, x-u) dx \Rightarrow f_{\mathcal{D}}(u) = \int_{-\infty}^u f_{\xi, \eta}(x, x-u) dx$$

Две ТВ ξ, η независимы, что 1) $\xi \perp \eta$ и однозначно распред $(*)$
2) ξ, η ии. непр. распред

Верно: $P(\xi > \eta) + P(\xi < \eta) + P(\xi = \eta) = 1$ $\xrightarrow{\text{о б. ии. 2)}$

$$P(\xi > \eta) = P(\xi < \eta) \quad \text{в ии. 1) } \quad \Rightarrow \underline{P(\xi > \eta) = 1/2}$$

$\xi, \eta \sim N(0, 1)$ - часн. сущ

$$\text{Очевидно: } \mathcal{D} = \xi - \eta : f_{\mathcal{D}}(u) = \int_{-\infty}^u f_{\xi, \eta}(x, x-u) dx;$$

$$\underline{P(\xi > \eta) = 1/2 \text{ гла. Всех сл. ии.} (*)}$$

№12

Упражнение 12

В n ячейках случайно и независимо друг от друга размещается k частиц так, что каждая из них попадает в i -ю ячейку с вероятностью p_i , $\sum_{i=1}^n p_i = 1$. Пусть $\xi = (\xi_1, \dots, \xi_n)$ - случайный вектор, i -я компонента которого соответствует числу частиц в i -ой ячейке. Доказать, что $\xi \sim \text{Poly}(k, p_1, \dots, p_n)$.

$$P(\xi = (m_1, \dots, m_n), m_1 + \dots + m_n = k) = \frac{k!}{m_1! \dots m_n!} p_1^{m_1} \dots p_n^{m_n} \quad (*)$$

m_1, \dots, m_n - ироизв. ~ 1 $(*)$ - независим. распред.
с перенормировкой
(k, p_1, \dots, p_n)

и.м.9

№13

Упражнение 13

Пусть $\xi = (\xi_1, \dots, \xi_n) \sim \text{Poly}(k, p_1, \dots, p_n)$. Доказать: $\xi_i \sim \text{Binom}(k, p_i)$.

Интерпретируем полином. расп. как размещение k штук в n ящиков с вероятн. p_1, \dots, p_n .

Тогда любое исчеза с вер. p_i попадает в 1-ый ящик и с вер. $(1-p_i)$ в один из других ящиков.

$\Rightarrow \xi_i$ - число успехов в k независимых испытаниях с вер. успеха p_i
то есть, $\xi_i \sim \text{Binom}(k, p_i)$

Аналогично для ξ_2, \dots, ξ_n

Итако: $\xi_i \sim \text{Binom}(k, p_i)$ и т.д.

№14

Упражнение 14 | Общий случай формулы изменения плотности |

В общем случае функция $y = \varphi(x)$ может быть такова, что $x = \psi(y)$ неоднозначна, т.е. одному y может соответствовать несколько значений x : $x_1 = \psi_1(y), \dots, x_n = \psi_n(y)$, где x_i - корни $\varphi(x)$, n - число участков монотонности $\varphi(x)$. Модифицируйте формулу для $f_\eta(y)$ для описанного случая.

Формула изменения плотности:

- 1) $\xi = (\xi_1, \dots, \xi_n)$ - С.В. с плотн. $g(x)$; $\xi(\Omega) = A \subseteq \mathbb{R}^n$
- 2) $\varphi: A \rightarrow B$ - однородные парции (бисект, л. л. - непр. ф-и)

Тогда плотности с.в. $\varphi(\xi)$ равны:

$$f_{\varphi(\xi)}(t) = g(\varphi'(t)) \cdot |\prod \varphi' | \cdot I(t \in B)$$

Сформулируем задачу:

Пусть ξ - С.В. с плотн. $g(x)$, опр. на A ; $\eta = \varphi(\xi)$;

Этотобразие A на I_1, \dots, I_n ; т.к. $\eta = \varphi(\xi)$ строго мон., однор.;

$B_k = \varphi(I_k)$ - образ I_k ;

Для $y \in B_k$ опр. оп-л $x = \psi_k(y)$

Наследи: $f_\eta(y)$

Для произвольного C :

$$\begin{aligned} P(\varphi(\xi) \in C) &= P(\xi \in \varphi^{-1}(C)) = [\varphi^{-1}(C) = \bigcup_{k=1}^n I_k \cap \varphi^{-1}(C) = \bigcup_{k=1}^n \Psi_k(C \cap B_k)] = \\ &= \sum_{k=1}^n P(\xi \in \Psi_k(C \cap B_k)) = \sum_{k=1}^n \int_{\Psi_k(C \cap B_k)} g(x) dx = [x = \psi_k(y); dx = \left| \frac{d\psi_k}{dy} \right| dy] = \\ &= \sum_{k=1}^n \int_{C \cap B_k} g(\psi_k(y)) \cdot \left| \frac{d\psi_k}{dy} \right| dy = \int_C \sum_{k=1}^n g(\psi_k(y)) \left| \frac{d\psi_k}{dy} \right| \cdot I(y \in B_k) dy \end{aligned}$$

$$\Rightarrow f_{\varphi(\xi)} = \sum_{k=1}^n g(\psi_k(y)) \left| \frac{d\psi_k}{dy} \right| I(y \in B_k)$$

Ответ: