

## лабораторная 1

1. (2) В городе живут  $n + 1$  людей. Человек, условный "прародитель" пишет два письма случайно выбранным адресатам, которые образуют "первое" поколение. Те делают то же самое, в результате чего образуется "второе поколение". Вообще каждый из людей, входящих в "поколение" с номером  $r$ , посылает два письма случайно выбранным адресатам. Найти вероятности того, что прародитель не входит ни в одно из поколений с номерами  $1, \dots, r$ .

пусть человек, получивший письмо, не может отправить письмо самому себе, и обязан отправить его двум разным людям. при этом если человек одновременно получил два письма, то заставим его писать 4, и так далее. но на каждую пару человек ограничение в обязаны быть разными накладывать не будем – получивший два и более письма должен будет с каждым из них разбираться в отдельности. таким образом, в  $i$  поколение входит всегда  $2^i$  получателей, так как данная модель позволяет нам считать человека, получившего  $k$  писем одновременно, за  $k$  получателей, и, соответственно,  $k$  отправителей следующему поколению. тогда у любого получателя есть  $\binom{n}{2}$  способов выбрать, кому написать, и вероятность того, что человек, **не** являющийся сам прародителем, **не** отправит письмо прародителю, равна  $\binom{n-1}{2} / \binom{n}{2} = (n-2)/n = 1 - 2/n$  (вероятность того, что прародитель не отправит письмо самому себе, соответственно,  $= 1$ ).

тогда вероятность того, что прародитель не входит в поколения  $1, \dots, r$ , равна вероятности того, что никто из поколений  $0, \dots, r-1$  не отправит письмо прародителю,  $= 1 \cdot \prod_{i=1}^{r-1} (1 - 2/n)^{2^i} = (1 - 2/n)^{2^r - 2}$

2. (1) Пусть  $n$  писем случайно раскладываются по  $n$  конвертам. Найти вероятность, что в точности  $m$  писем попадут в свои конверты. Как данную вероятность можно приближенно посчитать при фиксированном  $m$  и достаточно большом  $n$ ?

зафиксируем, что  $0 \leq m \leq n$ .

пусть  $M$  – количество писем, попавших в свои конверты,  $\mathbb{P}(M = m)$  – вероятность того, что в точности  $m$  писем оказались в своих конвертах.

заметим, что  $\mathbb{P}(M = m) =$  количеству способов выбрать  $m$  писем из данных  $n$  · вероятность того, что выбранные  $m$  писем оказались в своих конвертах (обозначим это событие  $A_m$ ) · вероятность того, что оставшиеся  $n - m$  писем оказались не в своих конвертах (обозначим  $B_{n-m}$ ).

тогда  $\mathbb{P}(M = m) = \binom{n}{m} \cdot \mathbb{P}(A_m) \cdot \mathbb{P}(B_{n-m})$ .

немного переформулируем задачу для  $\mathbb{P}(A_m)$ : рассмотрим числа от 1 до  $n$ , у нас  $m$  фиксированных чисел  $k_1 \dots k_m$ , и нужно найти вероятность того, что в случайной перестановке чисел  $(1 \dots n)$  фиксированные числа окажутся на своих местах. всего перестановок, как мы знаем,  $n!$ . чтобы посчитать перестановки, в которых все  $k_i$  стоят на своих местах, нам нужно сначала разложить эти числа по своим местам, а после распределить остальные числа по оставшимся  $n - m$  местам, то есть таких перестановок получится  $(n - m)!$ , а значит, вероятность того, что фиксированные числа окажутся на своих местах в случайной перестановке  $\mathbb{P}(A_m) = (n - m)! / n!$ .

теперь рассмотрим событие  $B_{n-m}$  – вероятность того, что раскладывая  $n - m$  писем по  $n - m$  конвертам ни одно из писем не оказалось в своем конверте.

$\mathbb{P}(B_n) = 1 - \mathbb{P}(\text{хотя бы одно письмо оказалось в своем конверте}) = 1 - \mathbb{P}(\bigcup_{i=1}^n C_i)$ , где событие  $C_i$  означает, что  $i$  письмо оказалось в своем конверте в случайном распределении писем.

чтобы посчитать  $\mathbb{P}(\bigcup_{i=1}^n C_i)$ , воспользуемся формулой включений-исключений:

$$\mathbb{P}(\bigcup_{i=1}^n C_i) = \sum_{1 \leq i \leq n} \mathbb{P}(C_i) - \sum_{1 \leq i < j \leq n} \mathbb{P}(C_i \cap C_j) + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} \mathbb{P}(C_i \cap C_j \cap C_k) - \dots + (-1)^{n-1} \mathbb{P}(C_1 \cap C_2 \cap \dots \cap C_n)$$

из предыдущих рассуждений мы так же получаем вероятности  $C_i$  и их пересечений:

$$\mathbb{P}(\bigcup_{i=1}^n C_i) = \sum_{1 \leq i \leq n} \frac{(n-1)!}{n!} - \sum_{1 \leq i < j \leq n} \frac{(n-2)!}{n!} + \sum_{1 \leq i < j < k \leq n} \frac{(n-3)!}{n!} - \dots + (-1)^{n-1} \frac{1}{n!}$$

упрощая данное выражение, получаем:

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(\bigcup_{i=1}^n C_i) &= \binom{n}{1} \cdot \frac{(n-1)!}{n!} - \binom{n}{2} \cdot \frac{(n-2)!}{n!} + \binom{n}{3} \cdot \frac{(n-3)!}{n!} - \dots + (-1)^{n-1} \frac{1}{n!} \\ &= 1 - \frac{1}{2!} + \frac{1}{3!} - \dots + (-1)^{n-1} \frac{1}{n!} \end{aligned}$$

итого,

$$\mathbb{P}(B_n) = 1 - 1 + \frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} + \dots + (-1)^n \frac{1}{n!}$$

$$\begin{aligned}\mathbb{P}(M=m) &= \binom{n}{m} \cdot \frac{(n-m)!}{n!} \cdot (1-1 + \frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} - \dots + (-1)^{n-m} \frac{1}{(n-m)!}) \\ &= \frac{1}{m!} \cdot (1-1 + \frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} - \dots + (-1)^{n-m} \frac{1}{(n-m)!})\end{aligned}$$

при фиксированном  $m$  и достаточно большом  $n$   $\mathbb{P}(M=m)$  стремится к  $1/(m! \cdot e)$ .

3. (1) На части параболы  $y = x^2$ ,  $x \in (0, 2)$  случайно выбирается точка. Как можно интерпретировать "случайность" в данной задаче? С какой вероятностью угол, образованный радиус-вектором выбранной точки с положительным направлением оси абсцисс, не превосходит  $\pi/3$ ?

вероятность того, что случайно выбранная точка удовлетворяет заданному условию (обозначим это событие  $A$ ) находится по формуле  $\mathbb{P}(A) = m(A)/m(B)$ , где  $m(B)$  и  $m(A)$  – меры пространств всех элементарных исходов и исходов, удовлетворяющих условию.

кривая задана функцией  $y = f(x)$ . меру пространства всех элементарных исходов вычислим как длину кривой  $y = x^2$  на промежутке  $x \in (0, 2)$ . благодаря непрерывности производной  $f(x)$ , ее можно вычислить по формуле

$$m(B) = \int_0^2 \sqrt{1 + (f'(x))^2} dx = \int_0^2 \sqrt{1 + 4x^2} dx$$

теперь посмотрим, в каких случаях точка  $(x_0, y_0)$  будет удовлетворять заданному условию. чтобы угол между осью  $Ox$  и радиус-вектором выбранной точки  $(x_0, y_0) \in \{y = x^2, x \in (0, 2)\}$  (обозначим его  $\varphi$ ) был  $\leq \pi/3$ , нам нужно, чтобы для данной точки отношение  $y_0/x_0$  (равное тангенсу  $\varphi$ ) находилось в промежутке  $(0, \tan(\pi/3) = \sqrt{3}]$

$$\tan(\varphi) = \frac{y_0}{x_0} = \frac{x_0^2}{x_0} = x_0 \in (0, \sqrt{3}]$$

то есть нам подходят все точки прямой на промежутке  $x \in (0, \sqrt{3}]$ .

таким образом, меру пространства элементарных исходов, удовлетворяющих условию, можно вычислить как

$$\begin{aligned}m(A) &= \int_0^{\sqrt{3}} \sqrt{1 + 4x^2} dx \\ \int \sqrt{1 + 4x^2} dx &= \frac{\ln(|\sqrt{4x^2 + 1} + 2x|)}{4} + \frac{x\sqrt{4x^2 + 1}}{2} + c \\ \mathbb{P}(A) = m(A)/m(B) &= \frac{\frac{\ln(\sqrt{13}+2\sqrt{3})}{4} + \frac{\sqrt{3}\cdot\sqrt{13}}{2}}{\frac{\ln(\sqrt{17}+4)}{4} + \sqrt{17}} \approx 0.777194\end{aligned}$$

4. (2) Введем события  $A_i = \{X = i\}$ ,  $B_i = \{Y = i\}$ ,  $i \geq 0$ . Известно, что для любых  $i \geq 0$  и  $j \geq 0$  события  $A_i$  и  $B_j$  – независимы, при этом

$$\mathbb{P}(X = i) = e^{-\lambda} \frac{\lambda^i}{i!}, \lambda > 0$$

$$\mathbb{P}(Y = j) = e^{-\mu} \frac{\mu^j}{j!}, \mu > 0$$

Найти  $P(X = i | X + Y = j)$ .

по формуле условной вероятности получаем,

$$\mathbb{P}(X = i | X + Y = j) = \frac{\mathbb{P}(X = i \cap X + Y = j)}{\mathbb{P}(X + Y = j)}$$

заметим, что

$$\mathbb{P}(X = i \cap X + Y = j) = \mathbb{P}(X = i \cap Y = j - i) = \mathbb{P}(A_i \cap B_{j-i}) = \mathbb{P}(A_i) \cdot \mathbb{P}(B_{j-i}),$$

так как события  $A_i$  и  $B_{j-i}$  независимы

$$= e^{-\lambda-\mu} \frac{\lambda^i \mu^{j-i}}{i!(j-i)!}$$

теперь рассмотрим

$$\begin{aligned}\mathbb{P}(X + Y = j) &= \sum_{i=0}^j \mathbb{P}(X = i \cap Y = j - i) = \sum_{i=0}^j \mathbb{P}(A_i) \cdot \mathbb{P}(B_{j-i}) = \sum_{i=0}^j e^{-\lambda-\mu} \frac{\lambda^i \mu^{j-i}}{i!(j-i)!} \\ &= \frac{e^{-\lambda-\mu}}{j!} \sum_{i=0}^j \frac{j! \lambda^i \mu^{j-i}}{i!(j-i)!} = \frac{e^{-\lambda-\mu}}{j!} \sum_{i=0}^j \binom{j}{i} \lambda^i \mu^{j-i} = \frac{e^{-\lambda-\mu}}{j!} (\lambda + \mu)^j\end{aligned}$$

получаем, что

$$\mathbb{P}(X = i | X + Y = j) = \frac{e^{-\lambda-\mu} \cdot \lambda^i \mu^{j-i}}{i!(j-i)!} \cdot \frac{j!}{e^{-\lambda-\mu} \cdot (\lambda + \mu)^j} = \binom{j}{i} \frac{\lambda^i \mu^{j-i}}{(\lambda + \mu)^j}$$

5. Рассмотрите схемы Бернулли при  $n \in \{100, 1000, 10000\}$  и  $p \in \{0.001, 0.01, 0.1, 0.25, 0.5\}$  и рассчитайте точные вероятности (где это возможно)  $\mathbb{P}(S_n \in [n/2 - \sqrt{npq}, n/2 + \sqrt{npq}])$ ,  $\mathbb{P}(S_n \leq 5)$  и максимальную вероятность вида  $\mathbb{P}(S_n = k)$ ,  $S_n$  – количество успехов в  $n$  испытаниях, и приближенные с помощью одной из предельных теорем. Сравните точные и приближенные вероятности. Объясните результаты.  
для нахождения приближенных вероятностей будем пользоваться следующими формулами (и вольфрамом):

(а) локальная формула Муавра-Лапласа:

$$\mathbb{P}(S_n = k) \approx \frac{1}{\sqrt{2\pi npq}} e^{-(k-np)^2/(2npq)}$$

(б) интегральная формула Лапласа:

$$\mathbb{P}(k_1 \leq S_n \leq k_2) \approx \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \int_{x_1}^{x_2} e^{-t^2/2} dt, \quad x_i = \frac{k_i - np}{\sqrt{npq}}$$

а для вычислять точные значения будем так:

```
import math
from prettytable import PrettyTable
from decimal import Decimal
from tqdm import tqdm

bernoulli_formula = lambda n, k, p, q: Decimal(math.comb(n, k)) * Decimal((p ** k) * (q ** (n - k)))

def sn_in_range(n, p):
    return sum([bernoulli_formula(n, _, p, (1 - p))
                for _ in range(math.ceil(n/2 - math.sqrt(n*p*(1-p))),
                               math.floor(n/2 + math.sqrt(n*p*(1-p))) + 1)])

def sn_leq_5(n, p):
    return sum([bernoulli_formula(n, _, p, (1 - p)) for _ in range(6)])

def sn_eq_k(n, p):
    return max([bernoulli_formula(n, _, p, (1 - p)) for _ in range(n + 1)])

def test():
    ps = [0.001, 0.01, 0.1, 0.25, 0.5]
    ns = [100, 1000, 10000]
    formulas = [sn_in_range, sn_leq_5, sn_eq_k]
    formulas_names = ['sn in range', 'sn <= 5', 'sn = k']
    table = PrettyTable()
    pss = [str(p) for p in ps]
    pss.insert(0, 'formula')
    pss.insert(0, 'n\p')
    table.field_names = pss
    for n in ns:
        for i in tqdm(range(len(formulas))):
            row = [str(n), formulas_names[i]]
            for p in ps:
                row.append(round(formulas[i](n, p), 5))
            table.add_row(row)
    print(table)
```

вот что получилось на (1) формулах и вольфраме и (2) питоне:

n\p	formula	0.001	0.01	0.1	0.25	0.5
100	sn in range	0.0	0.0	0.0	0.0	0.7263
100	sn <= 5	0.6241	0.8425	0.0474	0.0	0.0
100	sn = k	0.6219	0.3426	0.1306	0.0913	0.0793
1000	sn in range	0.0	0.0	0.0	0.0	0.6728
1000	sn <= 5	0.8414	0.0553	0.0	0.0	0.0
1000	sn = k	0.3415	0.1247	0.042	0.0291	0.0252
10000	sn in range	0.0	0.0	0.0	0.0	0.6875
10000	sn <= 5	0.0561	0.0	0.0	0.0	0.0
10000	sn = k	0.1241	0.04	0.0133	0.0092	0.008

n\p	formula	0.001	0.01	0.1	0.25	0.5
100	sn in range	0.00000	0.00000	0.00000	0.00000	0.72875
100	sn <= 5	1.00000	0.99947	0.05758	0.00000	0.00000
100	sn = k	0.90479	0.36973	0.13187	0.09180	0.07959
1000	sn in range	0.00000	0.00000	0.00000	0.00000	0.67306
1000	sn <= 5	0.99941	0.06614	0.00000	0.00000	0.00000
1000	sn = k	0.36806	0.12574	0.04202	0.02912	0.02523
10000	sn in range	0.00000	0.00000	0.00000	0.00000	0.00000
10000	sn <= 5	0.06699	0.00000	0.00000	0.00000	0.00000
10000	sn = k	0.12517	0.04006	0.00000	0.00000	0.00000

вывод: с увеличением  $n$ , точность вычислений на формулах, как и время работы программы, заметно повышается, так что при достаточно больших значениях посчитать по формулке кажется хорошей идеей в связи с относительно медлительным точным вычислением.

## лабораторная 2

1. (3) Случайная величина  $X$  принимает значения  $-1, 0, 1$  с вероятностями  $p_1, p_2$  и  $p_3$  соответственно. Какие условия нужно наложить на  $p_1, p_2, p_3$ , чтобы случайная величина  $X$  была представима в виде суммы двух независимых одинаково распределенных случайных величин?

пусть  $Y$  и  $Z$  - две независимые одинаково распределенные случайные величины, которые в сумме дают  $X$ . чтобы  $X$  принимала только данных 3 значения, нужно, чтобы  $Y$  и  $Z$  принимали по два:  $\frac{1}{2}$  и  $-\frac{1}{2}$  с вероятностями  $p$  и  $1 - p$  соответственно. почему: очевидно, что  $Y$  и  $Z$  должны принимать 2 значения, так как иначе у их суммы будет меньше или больше. предположим, что они принимают значения  $a$  и  $b$  (положим  $a \leq b$ , тогда система ниже задается однозначно):

$$\begin{cases} 2a = -1 \\ a + b = 0 \\ 2b = 1 \end{cases}$$

решая систему получаем  $a = -\frac{1}{2}$  и  $b = \frac{1}{2}$ . можем задать следующие соотношения для вероятностей  $X$ :

$$\mathbb{P}(Y + Z = -1) = \mathbb{P}(Y = -\frac{1}{2} \cap Z = -\frac{1}{2}) = (1 - p)^2 = p_1$$

$$\mathbb{P}(Y + Z = 0) = \mathbb{P}(Y = -\frac{1}{2} \cap Z = \frac{1}{2}) + \mathbb{P}(Y = \frac{1}{2} \cap Z = -\frac{1}{2}) = 2p(1 - p) = p_2$$

$$\mathbb{P}(Y + Z = 1) = \mathbb{P}(Y = \frac{1}{2} \cap Z = \frac{1}{2}) = p^2 = p_3$$

тогда для того, чтобы случайная величина  $X$  была представима в виде суммы двух независимых одинаково распределенных случайных величин, необходимо и достаточно, чтобы параметры удовлетворяли следующей системе уравнений:

$$\begin{cases} (1 - p)^2 = p_1 \\ 2p(1 - p) = p_2 \\ p^2 = p_3 \\ p_1 + p_2 + p_3 = 1 \\ p_i \geq 0 \\ p \in [0, 1] \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} (1 - p)^2 = p_1 \\ 2p(1 - p) = p_2 \\ p^2 = p_3 \\ (1 - p)^2 + 2p(1 - p) + p^2 = 1 \\ 2p(1 - p) \geq 0 \\ p \in [0, 1] \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} (1 - p)^2 = p_1 \\ 2p(1 - p) = p_2 \\ p^2 = p_3 \\ p \in [0, 1] \end{cases}$$

2. (3) Пусть  $U, V \sim U[0, 1]$  и они независимы. Определим

$$X = \sqrt{-\ln V} \cos(2\pi U), \quad Y = \sqrt{-\ln V} \sin(2\pi U)$$

Показать, что  $Z = (X, Y)$  – стандартный гауссовский вектор.

воспользуемся определением: для распределений с невырожденной ковариационной матрицей верно, что случайный вектор  $Z$  является гауссовским, если плотность задается следующей формулой:

$$f_Z(z) = \frac{1}{2\pi|\Sigma|^{1/2}} \exp -\frac{1}{2}(z - \mu)^\top \Sigma^{-1}(z - \mu)$$

где  $\Sigma$  – ковариационная матрица, а  $\mu$  – вектор средних значений. ну погнали..

$$f_U(u) = f_V(v) = \begin{cases} 1, & \in [0, 1] \\ 0, & \text{иначе} \end{cases}$$

$$f_{U,V}(u, v) = f_U(u)f_V(v), \text{ так как } U \text{ и } V \text{ независимы} = \begin{cases} 1, & (u, v) \in [0, 1] \times [0, 1] \\ 0, & \text{иначе} \end{cases}$$

$$\mathbb{E}[X] = \mathbb{E}[\sqrt{-\ln V} \cos(2\pi U)] = \int_{-\infty}^{\infty} \int_{-\infty}^{\infty} \sqrt{-\ln v} \cos(2\pi u) f_{U,V}(u, v) du dv = \int_0^1 \int_0^1 \sqrt{-\ln v} \cos(2\pi u) du dv$$

$$= \int_0^1 \frac{1}{2\pi} \sqrt{-\ln v} \sin(2\pi u) \Big|_0^1 dv = \int_0^1 0 dv = 0$$

$$\mathbb{D}[X] = \mathbb{E}[X^2] - 0 = \mathbb{E}[-\ln V \cos^2(2\pi U)] = \int_0^1 \int_0^1 -\ln v \cos^2(2\pi u) du dv = \int_0^1 -\frac{\ln v}{2} dv = \frac{1}{2}$$

$$\mathbb{E}[Y] = \mathbb{E}[\sqrt{-\ln V} \sin(2\pi U)] = \int_{-\infty}^{\infty} \int_{-\infty}^{\infty} \sqrt{-\ln v} \sin(2\pi u) f_{U,V}(u, v) du dv = \int_0^1 \int_0^1 \sqrt{-\ln v} \sin(2\pi u) du dv$$

$$= \int_0^1 \frac{-1}{2\pi} \sqrt{-\ln v} \cos(2\pi u) \Big|_0^1 dv = \int_0^1 0 dv = 0$$

$$\mathbb{D}[Y] = \mathbb{E}[Y^2] - 0 = \mathbb{E}[-\ln V \sin^2(2\pi U)] = \int_0^1 \int_0^1 -\ln v \sin^2(2\pi u) du dv = \int_0^1 -\frac{\ln v}{2} dv = \frac{1}{2}$$

$$\begin{aligned}\text{cov}(X, Y) &= \mathbb{E}[(X - \mathbb{E}[X])(Y - \mathbb{E}[Y])] = \mathbb{E}[-\ln V \cos(2\pi U) \sin(2\pi U)] = \int_0^1 \int_0^1 -\ln v \cos(2\pi U) \sin(2\pi u) du dv \\ &= \int_0^1 -\frac{1}{4\pi} \ln v \sin^2(2\pi u) \Big|_0^1 dv = \int_0^1 0 dv = 0\end{aligned}$$

итого получаем ковариационную матрицу  $\Sigma$  и вектор средних значений  $\mu$ :

$$\Sigma = \begin{bmatrix} 0.5 & 0 \\ 0 & 0.5 \end{bmatrix} \quad \mu = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$|\Sigma| = \frac{1}{4} \quad \Sigma^{-1} = \begin{bmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 2 \end{bmatrix}$$

$$f_Z(z) = \frac{1}{2\pi|\Sigma|^{1/2}} \exp -\frac{1}{2}(z - \mu)^\top \Sigma^{-1}(z - \mu) = \frac{1}{\pi} \exp -\frac{2x^2 + 2y^2}{2} = \frac{1}{\pi} \exp -(x^2 + y^2)$$

проверим, что плотность действительно такая, по формуле для вычисления плотности преобразования случайных величин для двумерного случая (из 6 дз М32391):

$$f_{X,Y}(x, y) = f_{U,V}(u(x, y), v(x, y)) |\det D(u(x, y), v(x, y))|, \quad D(\cdot) - \text{матрица Якоби}$$

$$\begin{aligned}\sqrt{-\ln v} &= \frac{x}{\cos(2\pi u)} = \frac{y}{\sin(2\pi u)} \Rightarrow \tan(2\pi u) = \frac{y}{x} \Rightarrow u = \frac{1}{2\pi} \arctan \frac{y}{x} \\ \ln \frac{1}{v} &= \frac{x^2}{\cos^2(2\pi u)} \Rightarrow \frac{1}{v} = \exp \frac{x^2}{\cos^2(2\pi u)} \Rightarrow v = \exp \frac{-x^2}{\cos^2(2\pi u)} = \exp \frac{-x^2}{\cos^2 \arctan(y/x)} = \\ \left[ w := \arctan \frac{y}{x} \Rightarrow \frac{y}{x} = \tan w = \frac{\sin w}{\cos w} \Rightarrow \frac{y^2}{x^2} + 1 = \frac{\sin^2 w}{\cos^2 w} + 1 = \frac{1}{\cos^2(w)} = \frac{1}{\cos^2 \arctan(y/x)} \right] \\ &= \exp -(x^2 + y^2) \\ \det D &= \begin{vmatrix} \frac{\partial u}{\partial x} & \frac{\partial u}{\partial y} \\ \frac{\partial v}{\partial x} & \frac{\partial v}{\partial y} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} -y/(2\pi(x^2 + y^2)) & x/(2\pi(x^2 + y^2)) \\ -2x \exp -(x^2 + y^2) & -2y \exp -(x^2 + y^2) \end{vmatrix} = \frac{1}{\pi} \exp -(x^2 + y^2)\end{aligned}$$

получаем

$$f_{X,Y}(x, y) = \frac{1}{\pi} \exp -(x^2 + y^2)$$

и правда совпадает, значит вектор является гауссовским. стандартным, к сожалению, не является (для этого  $\Sigma$  должна была быть единичной матрицей)

3. (3) Для заданной плотности  $p$  наследуйте от класса `rv_continuous` и сгенерируйте с помощью реализованного подкласса для вашего распределения  $n$  случайных чисел из данного распределения. Посмотрите, как будет работать алгоритм при росте  $n$  (сразу большим  $n$  не делайте). Реализуйте генерацию для вашего распределения с помощью обратной к функции распределения (при написании функции для  $F^{-1}$  вызов специальных функций, например, квантили стандартного нормального закона разрешается). Проведите тот же эксперимент. Выберите еще один метод для генерации случайных чисел (можно, например, `rejecting sampling`, `ratio of uniforms` или другой метод). Опишите его математическое обоснование. Воспользуйтесь реализацией или сами реализуйте. Проведите тот же эксперимент.

$$p(x) = \frac{4 \ln^3 x}{x} \mathbb{1}(x \in [1, e])$$

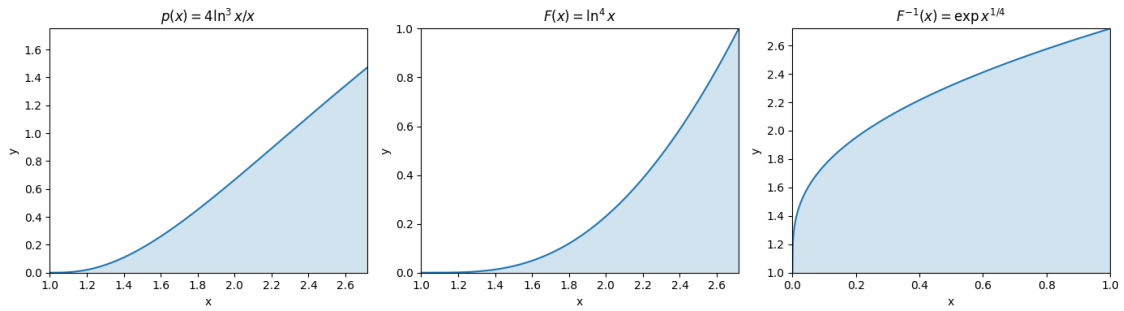
найдем функцию распределения:

$$F(x) = \int_1^x 4 \ln^3 t \frac{dt}{t} = \ln^4 t \Big|_1^x = \ln^4 x, \quad x \in [1, e]$$

и обратную к ней:

$$F^{-1}(x) = \exp(x^{\frac{1}{4}}), \quad x \in [0, 1]$$

вот такие красивые:



метод обратного преобразования описан здесь, про rejected sampling:

если данная нам функция плотности некой случайной величины  $\xi$  слишком страшная и сложная для генерации, то найдем другую функцию плотности  $g(x)$ , попроще, такую, что  $\forall x \ p(x) \leq c \cdot g(x)$ . и план такой:

(а) генерируем  $y$  по  $g$

(б) принимаем значение с вероятностью  $f(y)/(c \cdot g(y))$ , иначе возвращаемся к (а)

принять значение с вероятностью  $f(y)/(c \cdot g(y)) \in [0, 1]$  эквивалентно тому, что  $u \leq f(y)/(c \cdot g(y))$ , где значение  $u$  сгенерировано по стандартному равномерному распределению.

докажем, что  $Y|U \leq f(Y)/(c \cdot g(Y)) \sim \xi$ , то есть они имеют одинаковое распределение

$\square B \subseteq [1, e] \subseteq \mathbb{R}$ . тогда

$$\begin{aligned}
 \mathbb{P}\left(Y \in B \mid U \leq \frac{f(Y)}{c \cdot g(Y)}\right) &= \mathbb{P}\left(Y \in B, U \leq \frac{f(Y)}{c \cdot g(Y)}\right) / \mathbb{P}\left(U \leq \frac{f(Y)}{c \cdot g(Y)}, Y \in \mathbb{R}\right) \\
 &\quad \text{(формула байеса, добавляем } Y \in \mathbb{R} \text{ за бесплатно)} \\
 &= \int_B \mathbb{P}\left(U \leq \frac{f(Y)}{c \cdot g(Y)}, Y = y\right) g(y) dy / \int_{\mathbb{R}} \mathbb{P}\left(U \leq \frac{f(Y)}{c \cdot g(Y)}, Y = y\right) g(y) dy \\
 &\quad \text{(формула полной вероятности)} \\
 &= \int_B \mathbb{P}\left(U \leq \frac{f(y)}{c \cdot g(y)}\right) g(y) dy / \int_{\mathbb{R}} \mathbb{P}\left(U \leq \frac{f(y)}{c \cdot g(y)}\right) g(y) dy \\
 &\quad \text{(так как } U \sim U[0, 1] \text{ и } \frac{f(y)}{c \cdot g(y)} \in [0, 1]) \\
 &= \int_B \frac{f(y)}{c \cdot g(y)} g(y) dy / \int_{\mathbb{R}} \frac{f(y)}{c \cdot g(y)} g(y) dy \\
 &= \int_B f(y) dy / \int_{\mathbb{R}} f(y) dy = \frac{\mathbb{P}(\xi \in B)}{\mathbb{P}(\xi \in \mathbb{R})} = \mathbb{P}(\xi \in B) \\
 &\Rightarrow Y|U \leq f(Y)/(c \cdot g(Y)) \sim \xi, \text{ чтд}
 \end{aligned}$$

реализация:

```

p = lambda x: 4.0*np.log(x)**3/x # плотность
a, b = 1.0, math.e # границы
F = lambda x: np.log(x)**4 # функция распределения
F_inverse = lambda x: np.exp(x**0.25) # обратная

class distribution(rv_continuous):
    def _pdf(self, x):
        return p(x)

rv_dis = distribution(a=a, b=b)

def get_rv_dots(n):
    return rv_dis.rvs(size=n)

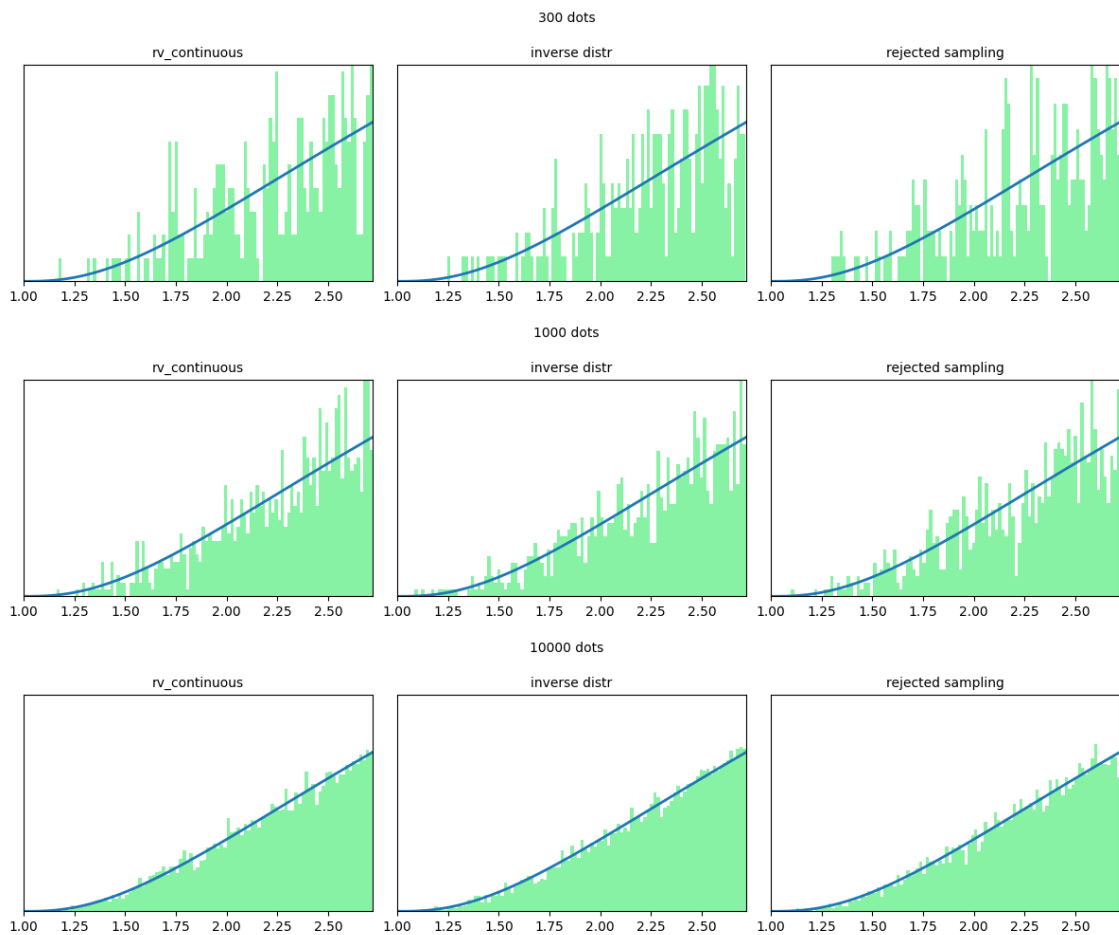
def get_inverse_dots(n):
    return F_inverse(np.random.random(n))

g = lambda x: 1.0/(b-a) # плотность попроще (равномерное распределение)

def get_rejected_sampling_dots(n):
    x, c = np.array([]), 4.0*(math.e-1)/math.e
    while x.size < n:
        y, u = np.random.uniform(a, b), np.random.uniform(0, 1)
        if u <= p(y)/(c*g(y)):
            x = np.append(x, y)
    return x

```

чтож, оно действительно работает..:



ниже представлена табличка времени работы, в зависимости от метода и количества запрашиваемых точек.

dots	rv_continuous	inverse distr	rejected sampling
100	0.0406930447	2.47955e-05	0.0009970665
1000	0.3891251087	2.71797e-05	0.0086219311
10000	3.8463330269	0.0001690388	0.0992381573
50000	19.2876479626	0.0007810593	0.6470673084

как мы и ожидали, прочитав условие задания, отнаследоваться от `rv_continuous` не всегда оказывается лучшим вариантом: генерация работает намного дольше, чем самодельные аналоги. метод обратного преобразования оказывается самым быстрым, но надо вспомнить, что тут потребовалась и функцию распределения найти, и обратную к ней, и это тоже может быть не сильно просто (и не всегда возможно). `rejected sampling` в целом тоже показывает себя довольно неплохо, но так же вспоминаем про цикл `while True` в реализации и поиск подходящей плотности/константы, который мы делали руками, и плачем. вывод: выбор метода явно зависит от поставленной задачи. если нужно сгенерировать 10 точек и лень думать, то наследуемся `rv_continuous` и живем счастливую жизнь, иначе иначе

4. (2) Пусть  $X_1, \dots, X_n$  — i.i.d. величины из некоторого распределения, которое параметризуется параметром  $\theta \in E$ . Пусть  $\bar{X}_n = (X_1 + \dots + X_n)/n$ ,  $\mu_\theta$  математическое ожидания случайной величины  $X_i$ . Найти с помощью неравенства Чебышёва и центральной предельной теоремы номер  $n$ , при котором равномерно для  $\theta \in E$  и заданных  $\delta, \varepsilon \in (0, 1)$  выполняется соотношение

$$\mathbb{P}(|\bar{X}_n - \mu_n| \leq \varepsilon) \geq 1 - \delta.$$

Для найденного по неравенству Чебышёва  $n$  сгенерировать 100 выборок найденного объема  $n$  и посчитать количество и долю выборок, для которых  $|\bar{X}_n - \mu_n| \leq \varepsilon$ . Параметры эксперимента:  $\varepsilon = 0.01$ ,  $\delta = 0.05$  и  $\theta$ , при котором найдена равномерная оценка. То же самое сделать и для  $n$ , найденного с помощью ЦПТ. В вариантах указывается класс распределений, затем множество возможных значений параметра  $E$ .

$$\text{Pois}(\lambda), \lambda \in (0, 10)$$

для  $X_i \sim \text{Pois}(\lambda)$  известны их математические ожидания и дисперсии: все  $= \lambda$ . по неравенству чебышева имеем

$$\begin{aligned}\mathbb{P}(|\bar{X}_n - \mu_n| \leq \varepsilon) &= \mathbb{P}\left(\left|\frac{X_1 + \dots + X_n}{n} - \lambda\right| \leq \varepsilon\right) = \mathbb{P}(|X_1 + \dots + X_n - n\lambda| \leq n\varepsilon) \\ &\geq 1 - \frac{\mathbb{D}[X_1 + \dots + X_n]}{n^2\varepsilon^2} = 1 - \frac{n\lambda}{n^2\varepsilon^2} = 1 - \frac{\lambda}{n\varepsilon^2} \geq 1 - \delta\end{aligned}$$

получаем  $n \geq \lambda/(\varepsilon^2\delta) [\varepsilon = 0.01, \delta = 0.05] = 200000\lambda$ .

теперь цпт:

$$\begin{aligned}\frac{\bar{X}_n - \mu_\theta}{\sqrt{\sigma_\theta^2/n}} &\rightarrow \mathcal{N}(0, 1) \Rightarrow \frac{|\bar{X}_n - \lambda|}{\sqrt{\lambda/n}} \rightarrow |\mathcal{N}(0, 1)| \\ \mathbb{P}(|\bar{X}_n - \mu_\theta| \leq \varepsilon) &= \mathbb{P}\left(\frac{|\bar{X}_n - \lambda|}{\sqrt{\lambda/n}} \leq \frac{\varepsilon}{\sqrt{\lambda/n}}\right) \approx \Phi\left(\frac{\varepsilon}{\sqrt{\lambda/n}}\right) - \Phi\left(\frac{-\varepsilon}{\sqrt{\lambda/n}}\right) = \text{erf}\left(\frac{\varepsilon}{\sqrt{2\lambda/n}}\right) \geq 1 - \delta\end{aligned}$$

подставляем  $\varepsilon$  и  $\delta$  и получаем

$$\text{erf}\left(\frac{0.01}{\sqrt{2\lambda/n}}\right) \geq 0.95 \Rightarrow \frac{0.01}{\sqrt{2\lambda/n}} \geq 1.3859 \Rightarrow n \geq 38415\lambda$$

```
def test_cheb_cbt():
    table = PrettyTable()
    table.field_names = ['lambda', 'n cheb', 'n clt', '% cheb', '% clt']
    eps = 0.01
    for lamb in range(1, 11):
        n_cheb, n_clt = 200000 * lamb, 38415 * lamb
        cheb = sum([1 if abs(np.mean(poisson.rvs(mu=lamb, size=n_cheb))-lamb) <= eps else 0 for _ in range(100)])
        clt = sum([1 if abs(np.mean(poisson.rvs(mu=lamb, size=n_clt))-lamb) <= eps else 0 for _ in range(100)])
        table.add_row([lamb, n_cheb, n_clt, cheb, clt])
    print(table)
```

lambda	n cheb	n clt	% cheb	% clt
1	200000	38415	100	93
2	400000	76830	100	95
3	600000	115245	100	92
4	800000	153660	100	95
5	1000000	192075	100	96
6	1200000	230490	100	100
7	1400000	268905	100	96
8	1600000	307320	100	97
9	1800000	345735	100	97
10	2000000	384150	100	98

здесь мы посчитали, в скольких из ста выборок распределения размера, полученного выше, выполняется неравенство  $\mathbb{P}(|\bar{X}_n - \mu_n| \leq \varepsilon)$ . по чебышеву числа  $n$  получились ну очень большие, поэтому в 100% случаев неравенство выполнилось. а вот с ЦПТ, кажется, получилось найти неплохо приближенное значение  $n$  – полученные значения недалеко от искомых 95%. вывод: ЦПТ справляется лучше, верить следует ей.

насчет равномерного выполнения неравенства для  $\theta \in E$ : не очень понимаю формулировку, но если имеется в виду найти такое  $n$ , что при всех  $\lambda$  неравенство будет выполнено, то просто смотрим на строку  $\lambda = 10$ , так как в обоих способах формула для нахождения  $n$  зависит от  $\lambda$  и возрастает с возрастанием параметра.