## Лабораторная работа по теории вероятности

1. X — случайная величина, принимающая значения только значения вида  $k^2$ , где  $k \in \mathbb{N}$ . При этом  $\forall k \in \mathbb{N}$   $P(X = k^2) > 0$ . Показать, что X нельзя разложить в сумму двух независимых невырожденных случайных величин.

Пусть X представим в виде Y+Z, где Y и Z – случайные величины со свойствами из условия. Из независимости следует, что если Y принимает значение y, а Z принимает значение z, то Y+Z принимает значение y+z с ненулевой вероятностью. Из матана известно, что конечная сумма по семейству обладает счетным числом ненулевых слагаемых, поэтому можем пронумеровать множество значений случайных величин Y и Z. Заметим, что так как  $\forall i, j, y_i + z_j \in \mathbb{N}$ , то все дробные части  $y_i$  и  $z_j$  должны совпадать. Тогда все  $y_i$  и все  $z_j$  можно сдвинуть на значения дробной части и получить целые числа. Так как  $\forall i, j, y_i + z_j \geq 0$ , то отрицательных значений конечное количество, причем они есть либо только среди  $y_i$ , либо среди только  $z_j$ . Пусть отрицательные значения только в  $z_j$ , тогда ко всем  $z_j$  можно прибавить  $|\min z_j|$ , а у всех  $y_i$  вычесть  $|\min z_j|$ . После сдвигов случайные величины Y и Z принимают только неотрицательные целые значения. Так как Y+Z должна принимать все значения  $k^2$ , то Y и Z принимают 0. Либо Y, либо Z должны принимать 1. Пусть Y принимает 1, тогда Z не может принимать других значений, так как  $\nexists n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}: n = k_1^2$  и  $n+1=k_2^2$ . Получили противоречии с невырожденностью.

2. Даны  $U, V \sim U[0,1]$ . Показать, что  $X = \sqrt{-2 \ln V} \cos(2\pi U), Y = \sqrt{-2 \ln V} \sin(2\pi U)$  образуют стандартный гауссов вектор.

Воспользуемся формулой преобразования плотности:

Для этого нужно предварительно выразить старые координаты через новые. Заметим, что

$$\begin{cases} X^2 + Y^2 = -2\ln V \\ \frac{Y}{X} = \tan(2\pi U) \end{cases}$$

Тогда преобразование получает вид:

$$\begin{cases} V = e^{-\frac{X^2 + Y^2}{2}} \\ U = \frac{1}{2\pi} \arctan\left(\frac{Y}{X}\right) \end{cases}$$

Тогда множитель при переходе в другие координаты равен:

$$\begin{vmatrix} -xe^{-\frac{x^2+y^2}{2}} & -ye^{-\frac{x^2+y^2}{2}} \\ -\frac{1}{2\pi}\frac{y}{x^2+y^2} & \frac{1}{2\pi}\frac{x}{x^2+y^2} \end{vmatrix} = \frac{1}{2\pi}e^{-\frac{x^2+y^2}{2}}$$

 $p_{U,V}(u,v)=1$ , поэтому  $p_{X,Y}(x,y)=rac{1}{2\pi}e^{-rac{x^2+y^2}{2}}$ , что совпадает с формулой плотности для стандартного гауссового вектора. (EX=0,EY=0,VarX=1,VarY=1,
ho(X,Y)=0).

3. Реализация генератора случайных чисел для распределения с плотностью  $p(x) = 4\frac{\ln^3(x)}{x}$  на [1,e].

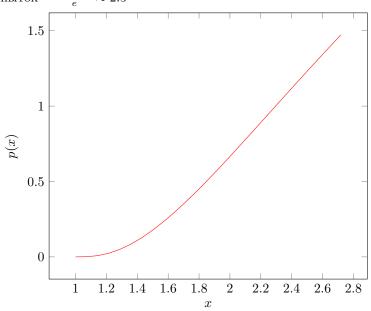
Рассматриваются три реализации:

- 1. Стандартная задана только плотность.
- 2. Через квантили.
- 3. Rejection sample метод.

Принцип работы rejection sample метода: рассмотрим прямоугольник, в котором полностью укладывается функция плотности. Будем равновероятностно генерировать точку (x,y) пока она не попадет в подграфик p(x), при этом x – случайно сгенерированное число, соответствующее распределению. Рассмотрим вероятность того, что x лежит в некотором отрезке

[a,b]. Очевидно, что вероятность этого – это площадь под графиком p(x), то есть  $\int\limits_{a}^{b}p(x)dx$ .

Поэтому сгенерированные числа действительно соответствуют распределению. Вероятность попасть под график p(x) равна  $\frac{1}{S(\text{прямоугольника})} = \frac{e}{4(e-1)}$ , а тогда матожидание числа попыток  $=\frac{4(e-1)}{2}\approx 2.5$ 



Замеры в репозитории показывают ожидаемые результаты линейного времени работы при генерации n случайных чисел. Rejection sampling работает медленнее метода через квантили, потому что методу через квантили требуется только одно случайное число, а rejection sampling не детерминирован. При этом стандарнтый метод показывает самый худший результат, так как скорее всего реализован через квантили, но обратная функция считается приближенно численным интегрированием.

4. Оценка кооректности теорем о больших числах для распределения Пуассона при  $\lambda \in (0, 10)$ : Оценка через ЦПТ:

$$P\left(|\overline{X}_n - \mu| \le a\sqrt{\frac{VarX_1}{n}}\right) \approx Erf(a)$$

Тогда 
$$Erf(a) \geq 1-\delta \Leftrightarrow a \geq Erf^{-1}(1-\delta)$$
 и  $a\sqrt{\frac{VarX_1}{n}} \leq \varepsilon \Leftrightarrow \frac{Erf^{-1}(1-\delta)VarX_1}{\varepsilon^2} \leq n$ 

При заданных  $\varepsilon=0.01,~\delta=0.05$  и  $VarX_1=\lambda,$  где максимальное значение достигает 10, получается  $n\approx 192000.$ 

Оценка через неравенство Чебышева:

$$P\left(|\overline{X}_n - \mu| \le \varepsilon\right) \ge 1 - \frac{Var\overline{X}_n}{\varepsilon^2} = 1 - \frac{\lambda}{n\varepsilon^2}$$

Тогда  $\frac{\lambda}{n\varepsilon^2} \leq \delta$ достигается при  $n \approx 2000000.$