

ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ  
ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ  
«СИБИРСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ  
ТЕЛЕКОММУНИКАЦИЙ И ИНФОРМАТИКИ»

**ПОЯСНИТЕЛЬНАЯ ЗАПИСКА**

к первой лабораторной работе  
«Генерация случайных чисел с заданным распределением»  
по дисциплине «Моделирование»

Выполнил студент \_\_\_\_\_ Федосеев Вячеслав Эдуардович  
Ф.И.О.

Группы \_\_\_\_\_ ИВ – 621

Работу принял \_\_\_\_\_ ассистент кафедры ВС  
Я. В. Петухова  
подпись

Новосибирск – 2020

## **СОДЕРЖАНИЕ**

ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ.....	3
ТЕОРЕТИЧЕСКИЕ СВЕДЕНИЯ .....	3
РЕЗУЛЬТАТЫ ЭКСПЕРИМЕНТОВ .....	5
ВЫВОДЫ .....	7

## ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ

В рамках лабораторной работы необходимо смоделировать генерацию независимых случайных величин:

1. Непрерывное распределение с.в. методом отбраковки;
2. Дискретное распределение с.в. с возвратом;
3. Дискретное распределение с.в. без возврата.

## ТЕОРЕТИЧЕСКИЕ СВЕДЕНИЯ

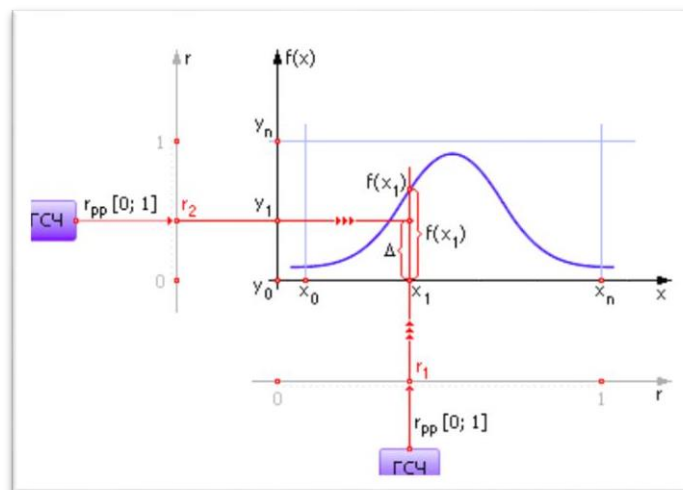
### *Метод отбраковки*

Законы распределения вероятности событий могут быть различной формы, поэтому необходимо уметь превращать равномерный ГСЧ в генератор случайных чисел с заданным произвольным законом распределения.

Один из методов для моделирования непрерывной случайной величины является метод отбраковки. Метод используется в случае, когда функция задана аналитически. График функции вписывают в прямоугольник. На ось  $Y$  подают случайное равномерно распределенное число из ГСЧ. На ось  $X$  подают случайное равномерно распределенное число из ГСЧ. Если точка в пересечении этих двух координат лежит ниже кривой плотности вероятности, то событие  $X$  произошло, иначе нет.

Недостатком метода является то, что те точки, которые оказались выше кривой распределения плотности вероятности, отбрасываются как ненужные, и время, затраченное на их вычисление, оказывается напрасным. Метод применим только для аналитических функций плотности вероятности.

Рисунок 1. Иллюстрация метода отбраковки.



Алгоритм: в цикле генерируется два случайных числа из диапазона от 0 до 1. Числа масштабируются в шкалу  $X$  и  $Y$ , и проверяется попадание точки со

сгенерированными координатами под график заданной функции  $Y = f(X)$ . Если точка находится под графиком функции, то событие  $X$  произошло с вероятностью  $Y$ , иначе точка отбрасывается.

### *Моделирование выборок дискретных случайных величин*

Случайная величина  $\xi$  называется дискретной, если она может принимать дискретное множество значений  $(x_1, x_2, x_3 \dots, x_n)$ .

Дискретная случайная величина  $\xi$  определяется таблицей (распределением случайной величины  $\xi$ ) или аналитически в виде формулы:

$$\xi = \begin{pmatrix} x_1 & x_2 & x_3 & \dots & x_n \\ p_1 & p_2 & p_3 & \dots & p_n \end{pmatrix}$$

где  $(x_1 \ x_2 \ x_3 \dots x_n)$  – возможные значения величины  $\xi$ ;  $(p_1 \ p_2 \ p_3 \dots p_n)$  – соответствующие им вероятности:

$$P(\xi = x_i) = p_i$$

Числа  $(x_1 \ x_2 \ x_3 \dots x_n)$  могут быть любыми, а вероятности  $(p_1 \ p_2 \ p_3 \dots p_n)$  удовлетворяют условиям:

1.  $p_i > 0$ ;
2.  $\sum_{i=1}^n p_i = 1$ .

Функция распределения выглядит так:

$$F(x) = \sum_{x_k < x} P(X = x_k)$$

Наиболее общий случай построения генератора дискретных случайных величин основывается на следующем алгоритме. Пусть имеется таблица пар  $(x_i, p_i)$ . Тогда кумулятивную сумму можно представить полуинтервалом  $[0, 1)$ , разбитым на полуинтервалы  $[v_{i-1}, v_i)$ ,  $v_0 = 0$ ,  $v_n = 1$  длины  $p_i$ . Случайная величина  $\xi$  с неизбежностью принадлежит одному из этих полуинтервалов, тем самым определяя индекс дискретного значения. Номер полуинтервала, очевидно, определяется как:

$$\min\{i \mid \xi < v_i\} = \min\{i \mid \xi < \sum_{j=1}^i p_j\}$$

### *Дискретное распределение без возврата*

Есть  $n$  случайных величин с одинаковой вероятностью (при следующих выборках вероятность распределяется поровну между величинами), мы выбираем 3 ·

$n / 4$  следующих величин без повторений, проделываем это большое количество раз и считаем частоты этих значений.

## РЕЗУЛЬТАТЫ ЭКСПЕРИМЕНТОВ

### *Метод отбраковки*

Пусть случайная величина  $X$  задана плотностью вероятности:

$$f(x) = \begin{cases} 0 & x \leq -4 \\ a \cdot \sqrt{x+4} & -4 < x \leq 5 \\ 0 & x > 5 \end{cases}$$

Известно, что несобственный интеграл от плотности вероятности есть вероятность достоверного события (условие нормировки):

$$\int_{-\infty}^{\infty} f(x) dx = P\{-\infty < X < \infty\} = P\{\Omega\} = 1$$

Исходя из этого свойства, можем найти параметр  $a$ :

$$\int_{-\infty}^{\infty} f(x) dx = \int_{-4}^5 a \cdot \sqrt{x+4} dx = \frac{2}{3} \cdot a \cdot \sqrt{(x+4)^3} \Big|_{-4}^5 = \frac{2}{3} \cdot a \cdot \sqrt{9^3} = 1$$

$$a = \frac{1}{18}$$

С помощью прикладной библиотеки `matplotlib` получим график плотности вероятности:

Рисунок 2. График функции плотности.

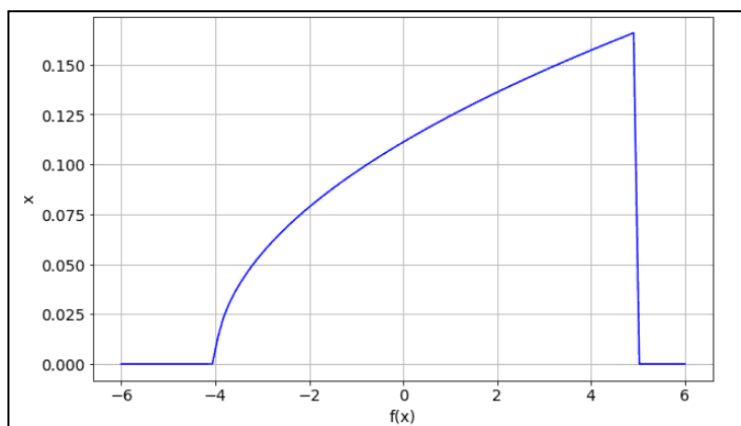


Рисунок 3. Результаты работы метода отбраковки.

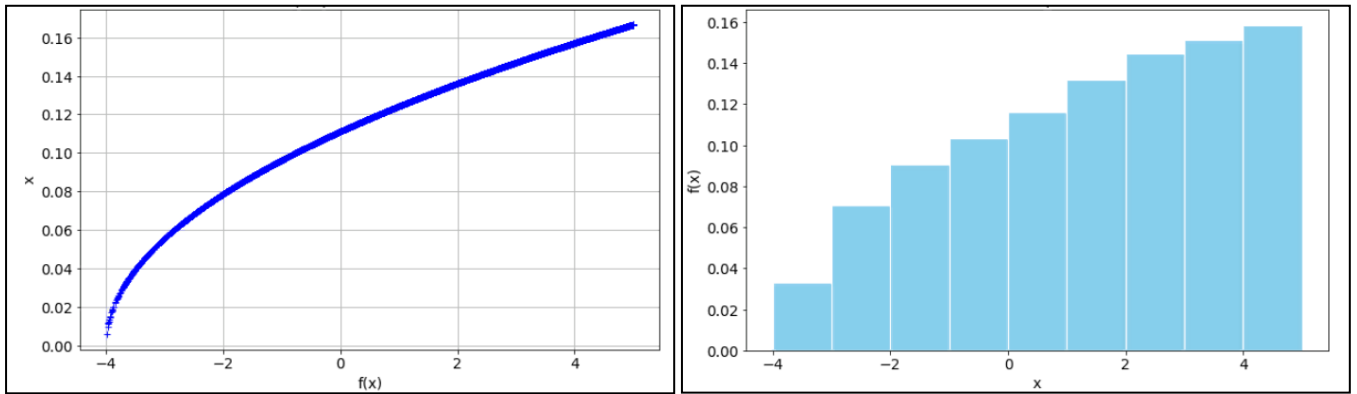
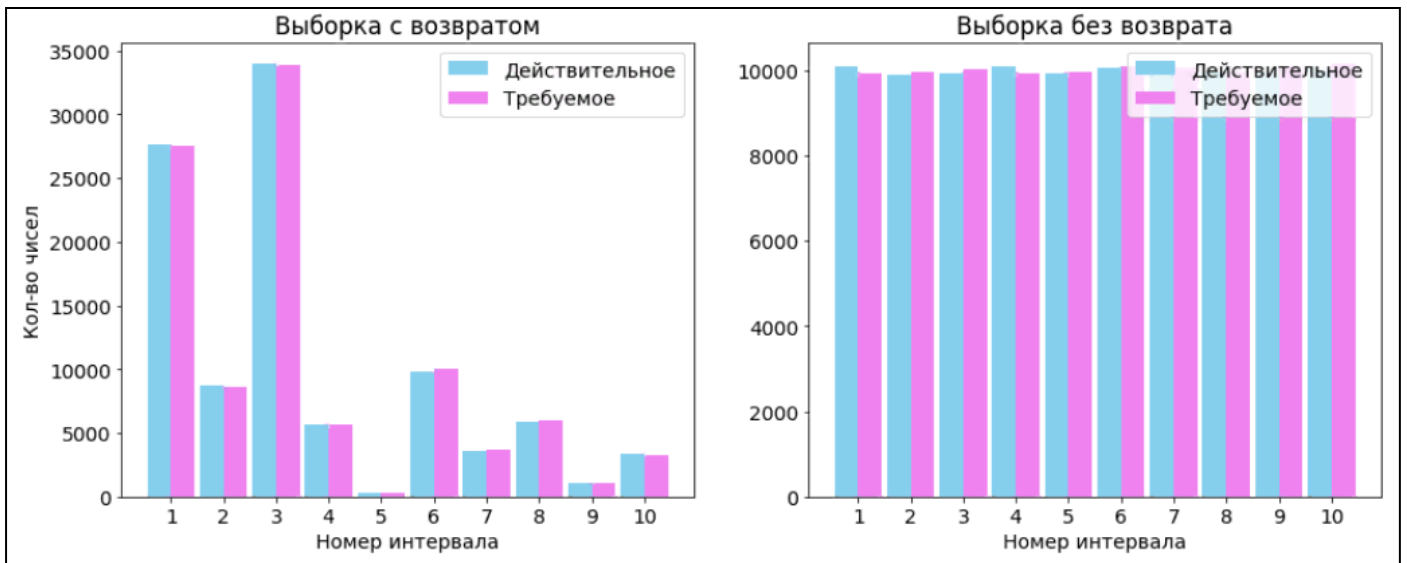


Рисунок 4. Результаты работы моделирования дискретной с.в.



## ВЫВОДЫ

В ходе работы были изучены методы моделирования случайных величин, реализованы соответствующие алгоритмы. Результаты экспериментов представлены на графиках и гистограммах. Для реализации алгоритмов был использован язык Python 3.6 с библиотеками для линейной алгебры NumPy (стандартным генератор случайных чисел PCG64 из этой же библиотеки), для визуализации matplotlib, для структурирования данных в виде таблиц pandas.

По результатам работы метода отбраковки можно сделать следующие выводы. На взятой функции плотности метод отбраковки показал неплохие результаты, но метод имеет ряд недостатков: точки, которые оказались выше кривой распределения плотности вероятности, отбрасываются как ненужные, и время, затраченное на их вычисление, оказывается напрасным; метод применим только для аналитических функций, неэффективность алгоритма для распределений с длинными «хвостами» очевидна, поскольку в этом случае часты повторные испытания.

По результатам моделирования дискретных с.в. с реализацией выборки с возвратом и без возврата можно следующие выводы: среднее отклонение требуемого распределения от действительного достаточно мало, чтобы утверждать ГСЧ PCG64 выдает распределение близкое к равномерному.

```
import numpy as np
import pandas as pd
import scipy.stats as st
import matplotlib.pyplot as plt
def functor(x):
    if -4 <= x <= 5:
        return np.sqrt(x + 4) / 18
    return 0
def method_reject(a, b, c, f):
    generator = np.random.default_rng()

    condition = True
    while condition:
        x1 = generator.random()
        x2 = generator.random()
        condition = f(a + (b - a) * x1) <= c * x2

    return a + (b - a) * x1

def start_distribution(n):
    d = [0] * n
    residue_chance = 1.0
    for i in range(n-1):
        d[i] = np.absolute(np remainder(np.random.rand(), residue_chance))
        residue_chance -= d[i]
    d[n-1] = residue_chance
    return d

def repeat(probablity, MAX, n):
    hits = [0] * n
    for i in range(MAX):
        rv = np.random.rand()
        acc_sum = 0.0
        for j in range(n):
            acc_sum += probablity[j]
            if rv < acc_sum:
                hits[j] += 1
                break
    return hits

def no_repeat(probablity, MAX, n):
    hits = [0] * n
    k = int(3 * n / 4)
    part = int(MAX / k + 1)
    for j in range(part):
        nums = np.arange(0, n)
        if j == part - 1:
            k = MAX % k
        for i in range(k):
            idx = int(np.random.rand() * (n - i))
            hits[nums[idx]] += 1
            nums = np.delete(nums, idx)
    return hit
```