

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования «Сибирский государственный университет телекоммуникаций и информатики»

**ОТЧЕТ ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ №1**  
По дисциплине «Моделирование»

Выполнил:  
Студент гр. ИВ-622  
Ольман Р.Ю.

Проверила:  
Ассистент Кафедры ВС  
Петухова Я. В.

Новосибирск 2020

## Оглавление

|                              |    |
|------------------------------|----|
| Постановка задачи .....      | 3  |
| Теоретические сведения ..... | 3  |
| Ход работы .....             | 5  |
| Заключение .....             | 6  |
| Листинг .....                | 10 |

## Постановка задачи

Генерация независимых, одинаково распределенных случайных величин:

- Непрерывное распределение с помощью метода отбраковки;
- Дискретное распределение с возвратом;
- Дискретное распределение без возврата.

## Теоретические сведения

### *Метод отбраковки*

Законы распределения вероятности могут быть заданы различными функциями. Поэтому надо уметь превращать равномерный ГСЧ в такой генератор случайных чисел, который задан произвольным законом распределения. Один из методов для моделирования непрерывной случайной величины является метод отбраковки. Суть метода заключается в том, что функция плотности распределения вероятностей случайных величин  $f_{\eta}(x)$  вписывается в прямоугольник  $(a, b) \times (0, c)$ , такой что  $a$  и  $b$  соответствует границам диапазона изменения случайных величин  $\eta$ , а  $c$  – максимальному значению функции плотности её распределения. Тогда очередная реализация случайных величин определяется по следующему алгоритму:

- Выбрать функцию плотности распределения случайных величин
- Получить два независимых случайных числа  $\xi_1$  и  $\xi_2$
- И если  $f_{\eta}(a + (b - a) * \xi_1) > c * \xi_2$  то выдать  $(a + (b - a) * \xi_1)$  в качестве результата, иначе повторить шаг 2.

### *Дискретное распределение*

Дискретные распределения используются для описания событий с не дифференцируемыми характеристиками, определёнными в изолированных точках. Проще говоря, для событий, исход которых может быть отнесён к некоторой дискретной категории: успех или неудача, целое число (например, игра в рулетку, в кости), орёл или решка и т.д.

Описывается дискретное распределение вероятностью наступления каждого из возможных исходов события. Как и для любого распределения (в том числе непрерывного) для дискретных событий определены понятия математическое ожидания и дисперсии. Однако, следует понимать, что математическое ожидание для дискретного случайного события — величина в общем случае нереализуемая как исход одиночного случайного события, а скорее, как величина, к которой будет стремиться среднее арифметическое исходов событий при увеличении их количества. В моделировании дискретных случайных событий важную роль играет комбинаторика, так как вероятность исхода события можно определить, как отношение количества комбинаций, дающих требуемый исход к общему количеству комбинаций.

### *Дискретное распределение с возвратом*

Случайная величина  $X$  называется дискретной, если она может принимать дискретное множество значений  $(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n)$ . Дискретная случайная величина описывается с помощью таблицы (распределение случайной величины  $X$ ) или в виде аналитической формулы.

$$X = \begin{pmatrix} x_1 & x_2 & x_3 & \dots & x_n \\ p_1 & p_2 & p_3 & \dots & p_n \end{pmatrix}, \text{ где}$$

$(x_1, x_2, x_3, \dots, x_n)$  – возможные значения величины  $X$

$(p_1, p_2, p_3, \dots, p_n)$  – соответствующие им вероятности:

$$P(X = x_i) = p_i$$

Числа могут быть любыми, а вероятности должны удовлетворять двум условиям:

$$p_i > 0 \text{ и } \sum_{i=1}^n p_i = 1$$

Функция распределения принимает такой вид:

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

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

$$\min\{i | X < v_i\} = \min \{i | X < \sum_{j=1}^i p_j\}$$

### *Дискретное распределение без возврата*

Есть  $n$  случайных величин с одинаковой вероятностью (при следующих выборках вероятность распределяется поровну между величинами), мы выбираем  $3 * \frac{n}{4}$  следующих величин без повторений, проделываем это большое количество раз и считаем частоты этих значений. Универсальный алгоритм для выборки без повторения. Входные данные:  $n$  – число индексов;  $m$  – длина выборки. Выходные данные:  $L[1..m]$  – результирующий вектор индексов.

## Ход работы

Для дальнейшей работы нужно вычислить функцию плотности:

$$f(x) = \begin{cases} 0, & x \leq 0 \\ a * (x + 7), & 0 < x \leq 3 \\ 0, & x > 3 \end{cases}$$

По условию нормировки:

$$\int_{-\infty}^{\infty} f(x) dx = 1$$

Тогда:

$$\int_{-\infty}^0 0 dx + \int_0^2 a * (x + 7) dx + \int_2^{\infty} 0 dx = a * (x + 7) \Big|_0^2 = 1$$

$$f(x) = \begin{cases} 0, & x \leq 0 \\ 0.25 * (x + 7), & 0 < x \leq 2 \\ 0, & x > 2 \end{cases}$$

Исходя из найденной плотности распределения мы можем построить график:

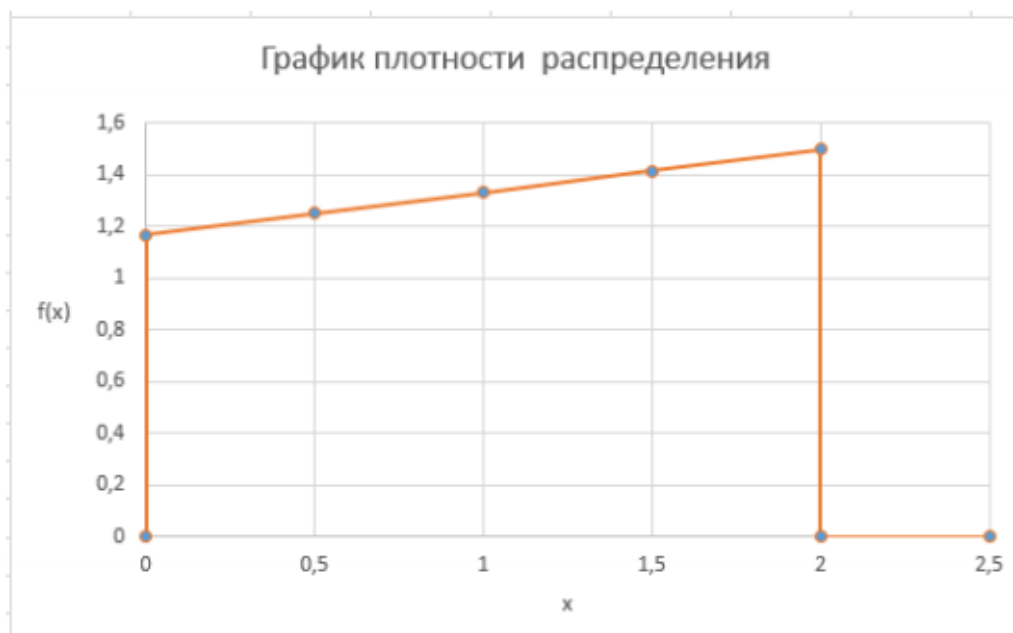


Рисунок 1 – График плотности



Рисунок 2 – Результат работы метода отбраковки



Рисунок 3 – Дискретное распределение с возвратом



Рисунок 4 – Дискретное распределение без возврата



## Заключение

В данной лабораторной работе были использованы такие методы моделирования случайных величин как:

- Метод отбраковки
- Дискретное распределение без возврата
- Дискретное распределение с возвратом

Роль ГСЧ выполнял стандартный модуль `random()` из библиотеки Python. Исходя из результатов, отображенных на рисунках, видно, что исходную функцию плотности метод смог смоделировать достаточно точно, но недостатки все-таки есть:

- Тратится очень много времени на выполнение работы алгоритма. Все это из-за того, что время так же отводится и на генерацию точек, которые не попали на кривую распределения плотности.
- Так же, в силу того, что для распределения с длинными «хвостами» у данного алгоритма слабая эффективность и в этом случае повышается частота повторных испытаний он применим только для аналитических функций.

В итоге на основе наших результатов можно сделать следующий вывод:

ГСЧ языка программирования Python показывает очень близкое распределение к равномерному так как действительное распределение сильно приближено к требуемому распределению.

## Листинг

### lab\_1.py

```
1  import random
2  import typing as tp
3
4  N = 1000000
5  K = 100
6  a_ = 0.25
7
8
9  def f(x: float) -> float:
10     if x > 0 and x <= 2:
11         return a_ * ((x + 3) / 2)
12     else:
13         return 0
14
15
16 def method_rejections() -> float:
17     array = []
18     a = 0
19     b = 2
20     c = 1
21     while True:
22         x1 = random.uniform(0, 1)
23         x2 = random.uniform(0, 1)
24         tmp = f(a + (b - a) * x1)
25         if tmp > c * x2:
26             return a + (b - a) * x1
27
28
29 def distribution_density() -> tp.List[int]:
30     hit = [0] * K
31     x = []
32     y_1 = []
33     m = 2 / K
34     f = open('density.txt', 'w')
35     for i in range(N):
36         rand = method_rejections()
37         x.append(rand)
38         y = a_ * (x[i] + 5)
39         y_1.append(y)
40         inter = rand / m
41         hit[int(inter)] += 1
42         f.write(str(x[i]) + '\t' + str(y) + '\n')
43     f.close()
44     return hit
45
46
47 def repeat() -> tp.List[int]:
48     residue_chance = 1.0
49     chance_hit = [0] * K
50     hit = [0] * K
51
52     for i in range(K - 1):
53         chance_hit[i] = random.uniform(0, 1) % residue_chance
54         residue_chance -= chance_hit[i]
```

```

55     chance_hit[-1] = residue_chance
56
57     for i in range(N):
58         chance = random.uniform(0, 1)
59         sum = 0.0
60         for j in range(K):
61             sum += chance_hit[j]
62             if (chance < sum):
63                 hit[j] += 1
64                 break
65
66     for i in range(K):
67         chance_hit[i] = chance_hit[i] * 100000
68     f = open('repeat.txt', 'w')
69     i = 0
70     while i != K:
71         f.write(str(hit[i]) + '\t' + str(chance_hit[i]) + '\n')
72         i += 1
73     f.close()
74     return hit, chance_hit
75
76
77 def no_repeat() -> tp.List[int]:
78     k = 3 / 4 * K
79     hit = [0] * K
80     part = N / k + 1
81
82     for i in range(int(part)):
83         nums = [nums for nums in range(K)]
84         if i == part - 1:
85             k = N % k
86         for j in range(int(k)):
87             p = 1.0 / (K - j)
88             it = int(random.uniform(0, 1) * 1.0 / p)
89             hit[nums[it]] += 1
90             nums.pop(it)
91     f = open('norepeat.txt', 'w')
92     i = 0
93     while i != K:
94         f.write(str(hit[i]) + '\t' + str(N / K) + '\n')
95         i += 1
96     f.close()
97     return hit
98
99
100 distribution_density()
101 repeat()
102 no_repeat()

```