# 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	Березина Мария Юрьевна		
	Ф.И.О.		
Голинги	ИВ – 621		
Группы	VID - 021		
Работу принял	ассистент кафедры ВС		
	Я.В.Петухова		
	подпись		

# Содержание

Постановка задачи	. 3
Теоретические сведения	
Результаты экспериментов	
Выводы	7
Приложение	7

#### Постановка задачи

В рамках лабораторной работы необходимо смоделировать генерацию независимых случайных величин:

- 1. Непрерывное распределение случайных величин методом отбраковки.
- 2. Дискретное распределение случайных величин с возвратом.
- 3. Дискретное распределение случайных величин без возврата.

# Теоретические сведения

#### Метод отбраковки

Один из методов моделирования непрерывной случайной величины — метод отбраковки. Он используется, когда функция задана аналитически. График функции вписывают в прямоугольник. На ось Y и на ось X подают по случайному равномерно распределенному числу из ГСЧ. Если точка в пересечении этих двух координат лежит ниже кривой плотности вероятности, то событие X произошло, иначе нет.

Недостаток метода — точки, оказавшиеся выше кривой распределения плотности вероятности, отбрасываются как ненужные, и время на их вычисление оказывается напрасным. Метод применим только для аналитических функций плотности вероятности.

#### Алгоритм:

- В цикле генерируется два случайных числа 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.

### Дискретное распределение с возвратом

Если x — дискретная случайная величина, принимающая значения  $x1 < x2 < \ldots < x$   $i < \ldots$  с вероятностями  $p1 < \ldots < pi < \ldots$ , то таблица вида

$x_1$	$x_2$	 $x_i$
$p_I$	$p_2$	 $p_i$

называется распределением дискретной случайной величины.

Функция распределения случайной величины с таким распределением имеет вид

$$F(x) = \begin{cases} 0, & \text{при } x < x_1 \\ p_1, & \text{при } x_1 \leq x < x_2 \\ p_1 + p_2, & \text{при } x_2 \leq x < x_3 \\ p_1 + p_2 + \dots + p_{n-1}, & \text{при } x_{n-1} \leq x < x_n \\ 1, & \text{при } x \geq x_n \end{cases}$$

#### Дискретное распределение без возврата

Есть п случайных величин с одинаковой вероятностью (при следующих выборках вероятность распределяется поровну между величинами), следует выбрать 3/4 п следующих величин без повторений, проделать это большое количество раз и посчитать частоты этих величин.

# Результаты экспериментов

### Метод отбраковки

Пусть случайная величина Х задана плотностью вероятности:

$$f(x) = \begin{cases} 0, & \text{если } x < 2 \\ ax^3, & \text{если } 2 \le x \le 6 \\ 0, & \text{если } x > 6 \end{cases}$$

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:

$$\int_{a}^{b} f(x)dx = \int_{2}^{6} ax^{3} dx = 1$$

$$\int_{\infty}^{2} 0dx + \int_{2}^{6} ax^{3} dx + \int_{6}^{\infty} 0dx = 0 + \int_{2}^{6} ax^{3} dx + 0 = 1$$

$$a\frac{x^{4}}{4} \Big| \frac{6}{2} = a\frac{6^{4}}{4} - a\frac{2^{4}}{4} = a\left(\frac{6^{4} - 2^{4}}{4}\right) = 1$$

$$320a = 1$$

$$a = \frac{1}{320}$$

Итоговая плотность:

$$f(x) = \begin{cases} 0, & \text{если } x < 2\\ \frac{1}{320}x^3, & \text{если } 2 \le x \le 6\\ 0, & \text{если } x > 6 \end{cases}$$

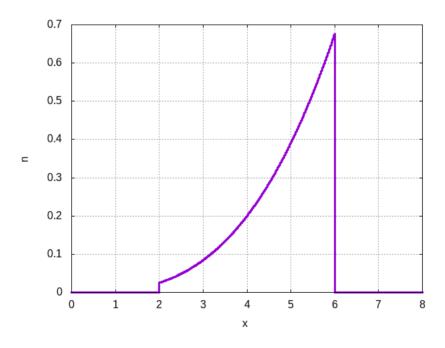


Рисунок 1. График функции плотности.

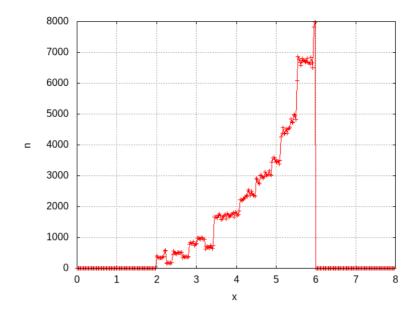


Рисунок 2. Результаты работы метода отбраковки.

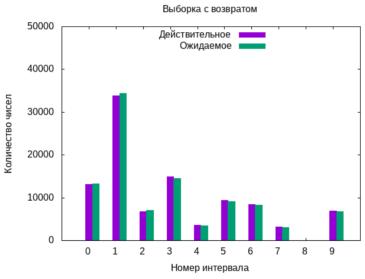


Рисунок 3. Результаты работы моделирования дискретной с.в с возвратом.

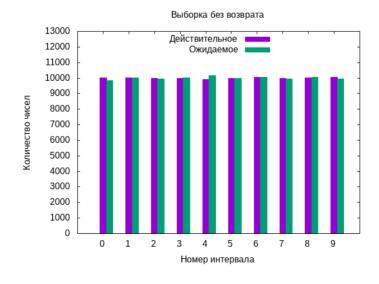


Рисунок 4. Результаты работы моделирования дискретной с.в без возврата.

## Выводы

В ходе работы были изучены методы моделирования случайных величин, реализованы соответствующие алгоритмы. Результаты экспериментов представлены на графиках и гистограммах.

Метод отбраковки достаточно эффективен — числа были сгенерированы в соответствии с заданным законом распределения: по графикам можно заметить, что экспериментально полученный схож с теоретическим графиком плотности распределения данной функции. Однако у данного метода существуют недостатки. Во-первых, точки, оказавшиеся выше кривой распределения плотности вероятности, отбрасываются как ненужные, и это может заметно увеличить время работы алгоритма. Во-вторых, метод применим только для аналитических функций и неэффективен для распределений с длинными «хвостами», т.к. будут часты повторные испытания.

По результатам моделирования дискретных случайных величин с реализацией выборки с возвратом и без возврата можно заметить, что среднее отклонение требуемого распределения от действительного достаточно мало, из чего можно сделать вывод, что используемый генератор псевдослучайных чисел имеет равномерное распределение с малой долей погрешности.

# Приложение

Листинг

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <iostream>
#include <time.h>
#include <cmath>
#include <string>
#include <string.h>
#include <fstream>
#include <vector>
#include <chrono>
#include <random>
using namespace std;
#define DEF 1
#define MAX EPOCH 100000
double getRand(double a, double b) {
     long seed = chrono::system clock::now().time since epoch().count();
     default random engine rand generator(seed);
     uniform real distribution < double > distribution (a, b);
```

```
return distribution (rand generator);
}
double get rand congruent() {
     return ((double) rand()) / RAND MAX;
}
int get rand congruent int() {
    return rand();
}
double get rand mersenne() {
     static random device rd;
     static mt19937 64 mersenne(rd());
     return ((double) mersenne()) /RAND MAX;
}
double f(double x) {
     double y, a = 1.0 / 320.0;
     if (2.0 \le x \&\& x \le 6.0) {
          y = a * x * x * x;
     } else {
          y = 0.0;
     return y;
}
double rejection method (double a, double b, double c, double (*f)(double)) {
     double x1, x2;
     do {
          #if DEF == 1
                x1 = getRand(0.0, 1.0);
               x2 = getRand(0.0, 1.0);
          #elif CONG
                x1 = get rand congruent();
                x2 = get rand congruent();
          #elif MER
                x1 = get rand mersenne();
                x2 = get rand mersenne();
          #endif
     return a + (b - a) * x1;
}
vector<double> get started distribution(uint64 t size) {
     vector<double> distribution(size);
     double residue chance = 1, rand num;
     for (uint64 t i = 0; i < size - 1; i++) {
```

```
#if DEF == 1
                rand num = getRand(0.0, 1.0);
           #elif CONG
                 rand num = get rand congruent();
           #elif MER
                 rand num = get rand mersenne();
           #endif
                double probability = abs(remainder(rand num, residue chance));
                 distribution[i] = probability;
                 residue chance -= probability;
     }
     distribution[size - 1] = residue chance;
     double sum = 0.0;
     for (int i = 0; i < size; i++)
           sum += distribution[i];
     return distribution;
}
void repeat(int generated numbers) {
     vector<double> distribution = get started distribution(generated numbers);
     double chance;
     vector<int> hit(generated numbers);
     for (int i = 0; i < MAX EPOCH; i++) {
           #if DEF == 1
                 chance = getRand(0.0, 1.0);
           #elif CONG
                 chance = get rand congruent();
           #elif MER
                 chance = get rand mersenne();
           #endif
                 double sum = 0;
                 for (int j = 0; j < generated_numbers; j++) {</pre>
                      sum += distribution[j];
                      if (chance < sum) {
                            hit[j]++;
                            break;
                      }
                 }
     }
     ofstream output("repeat");
     output << "Number\tДействительное\tОжидаемое" << endl;
     float step = ((float) MAX EPOCH) / generated numbers;
     float sum = 0.0;
     for (int i = 0; i < generated numbers; i++)</pre>
           output << i << "\t" << hit[i] <<"\t" << distribution[i] *MAX EPOCH
<< endl;
     output.close();
     system("gnuplot repeat.plt");
}
```

```
vector<int> get array random nambers(int N, int max) {
     vector<int> array(N);
     for (int i = 0; i < N; i++)
           array[i] = get rand congruent int() % max;
     return array;
}
vector<int> get counts unique(int N, int max) {
     vector<int> counts(max);
     vector<int> random nambers = get array_random_nambers(N, max);
     for (int elemet : random nambers)
           counts[elemet]++;
     return counts;
}
vector<double> get probablity(int N, int size) {
     vector<double> probablity(size);
     vector<int> counts = get counts unique(N, size);
     for (int i = 0; i < size; i++)
           probablity[i] = ((double) counts[i]) / N;
     return probablity;
}
void no repeat(int generated numbers) {
     vector<int> nums, temp, hit(generated numbers);
     int k = 3 * generated numbers / 4;
     int part = MAX EPOCH \frac{1}{k} k + 1;
     for (int i = 0; i < generated numbers; i++)</pre>
           temp.push back(i);
     for (int j = 0; j < part; j++) {
           nums = temp;
           if (j == part - 1)
                k = MAX EPOCH %k;
           for (int i = 0; i < k; i++) {
                double distribution unit = 1.0 / (generated numbers - i);
                double probability = get rand congruent();
                double ratio = probability / distribution unit;
                int it = static cast<int>(truncl(ratio));
                hit[nums[it]]++;
                nums.erase(nums.begin() + it);
           }
     ofstream output("no repeat");
     float step = ((float) MAX EPOCH) / generated numbers;
     vector<int> counts = get counts unique(MAX EPOCH, 10);
     output << "Number\tДействительное\tОжидаемое" << endl;
     for (int i = 0; i < generated numbers; i++)</pre>
           output << i << "\t" << hit[i] << "\t" << counts[i] << endl;
     output.close();
     system("gnuplot no repeat.plt");
```

```
}
void discrete distribution() {
     repeat(10);
     no repeat(10);
}
void continuous distribution() {
     int size = 8000;
     vector<uint64 t> hit(size);
     for (int i = \overline{0}; i < MAX EPOCH * 100; i++) {
           double p = rejection method(0.0, 8.0, 1.0, f);
           auto it = static cast<uint64 t>(truncl(p * 1000));
           hit[it]++;
     }
     ofstream output("reject");
     for (int i = 0; i < size; i += 25) {
           output << static_cast<double>(i) / 1000.0 << "\t" << hit[i] << endl;</pre>
     output.close();
     system("gnuplot reject.plt");
}
void distribution density() {
     ofstream output ("density");
     for (double i = 0.0; i < 8.0; i += 0.01)
           output << i << " " << f(i) << endl;
     output.close();
     system("gnuplot density.plt");
}
int main(int argc, char const *argv[]) {
     #if CONG
           srand(time(0));
     #endif
     distribution density();
     continuous distribution();
     discrete \overline{d}istribution();
     return 0;
}
```