

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации  
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение  
высшего образования

"Московский государственный технический университет имени Н.Э.  
Баумана (национальный исследовательский университет) (МГТУ им. Н.Э.  
Баумана)"

---

Факультет: Информатика и системы управления

Кафедра: Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии

Дисциплина: Моделирование

Отчет по лабораторной работе №4

Вариант: 1

Студент: Барсуков Н.М.

Группа: ИУ7-76Б

Преподаватель: Рудаков И.В.

Москва, 2020

# Содержание

1	Условие лабораторной работы	3
2	Теоритическая часть	4
2.1	Распределения . . . . .	4
2.1.1	Равномерное распределение . . . . .	4
2.1.2	Распределение Пауссона . . . . .	4
2.2	Протяжка модельного времени . . . . .	5
2.2.1	Метод $\Delta t$ . . . . .	5
2.2.2	Событийный метод . . . . .	5
3	Эксперементальная часть	8
3.1	Примеры работы . . . . .	8

# 1 Условие лабораторной работы

Необходимо смоделировать систему, состоящую из генератора, памяти, и обслуживающего аппарата. Генератор подаёт сообщения, распределенные по равномерному закону, они приходят в память и выбираются на обработку по закону из ЛР2. Количество заявок конечно и задано. Предусмотреть случай, когда обработанная заявка возвращается обратно в очередь. Необходимо определить оптимальную длину очереди, при которой не будет потерянных сообщений. Реализовать двумя способами: используя пошаговый и событийный подходы

Распределение Пуассона (вариант 1)

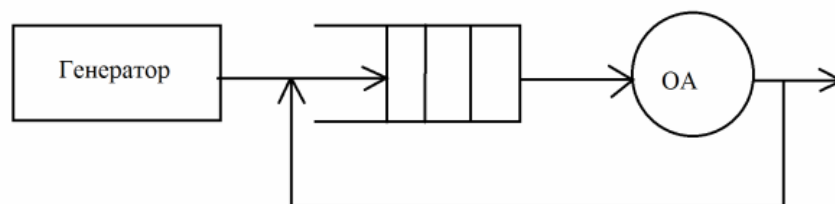


Рис. 1.

## 2 Теоритическая часть

### 2.1 Распределения

#### 2.1.1 Равномерное распределение

Случайная величина имеет непрерывное равномерное распределение на отрезке  $[a, b]$ , где  $a, b \in R$ , если ее плотность  $f_x(X)$  имеет вид:

$$f_x(x) = \begin{cases} \frac{1}{b-a} & x \in [a, b] \\ 0 & x \notin [a, b]. \end{cases} \quad (1)$$

Интегрируя определенную выше плотность получаем:

$$F_x(x) \equiv P(X \leq x) = \begin{cases} 0, & x < a \\ \frac{x-a}{b-a}, & a \leq x < b \\ 1, & x \geq b \end{cases} \quad (2)$$

#### 2.1.2 Распределение Пауссона

Распределение Паусона используется для моделирования количества событий проходящих в заданном временном интервале.

$$f(x; \lambda) = \frac{e^{-\lambda} \lambda^x}{x!} \quad x = 0, 1, 2, 3 \quad (3)$$

Функция плотности имеет вид:

$$F(x; \lambda) = \sum_{i=0}^x \frac{e^{-\lambda} \lambda^i}{i!} \quad (4)$$

$\lambda$  - параметр формы, который указывает среднее количество событий в данном временном интервале.

## 2.2 Протяжка модельного времени

Основная функция протягивания модельного времени состоит в реализации алгоритма функционирования. Имитация взаимодействий отдельных устройств системы происходит с помощью управляющей программы.

Управляющая программа реализуется в основном по двум принципам:

- 1) принцип  $\Delta t$ ;
- 2) событийный принцип.

Так же можно применять комбинирующий метод, сочетающий в себе два указанных принципа

### 2.2.1 Метод $\Delta t$

Принцип  $\Delta t$  заключается в последовательном анализе состояний всех блоков в момент  $t + \Delta t$  по заданному состоянию блоков в момент  $t$ . При этом новое состояние блоков определяется в соответствии с их алгоритмическим описанием с учетом действующих случайных факторов, задаваемых распределениями вероятности. В результате такого анализа принимается решение о том, какие общесистемные события должны имитироваться программной моделью на данный момент времени.

Достоинством данного метода является равномерность протягивания модельного времени.

Основной недостаток этого принципа заключается в значительных затратах машинного времени на реализацию моделирования системы. При недостаточно малом  $\Delta t$  появляется опасность пропуска отдельных событий в системе, что исключает возможность получения адекватных результатов при моделировании.

### 2.2.2 Событийный метод

Характерным свойством систем обработки информации является то, что состояние отдельных устройств изменяется в дискретные моменты времени,

совпадающие с моментами времени поступления сообщений в систему, времени поступления окончания задачи, времени поступления аварийных сигналов и т.д. Поэтому моделирование и продвижение времени можно проводить с использованием событийного принципа. При его использовании состояние всех блоков системы анализируется лишь в момент появления или наступления какого-либо события. Момент поступления следующего события определяется минимальным значением из списка будущих событий, представляющего собой совокупность моментов ближайшего изменения состояния каждого из блоков системы

Любое событие в этом подходе можно описать и использованием пяти осей:

- 1) 1 - момент появления события от источника информации;
- 2) 2 - момент освобождения обслуживающего аппарата (ОА);
- 3) 3 - моменты сбора статистики;
- 4) 4 - время окончания моделирования;
- 5) 5 - текущее время.

С помощью этих осей задаются интервалы обслуживания сообщений и соответствующие моменты. На основе этих данных формируется список будущих событий (СБС).

В общем виде метод можно описать след. образом:

- 1) для блоков активных блоков заводят свой элемент в СБС;
- 2) в СБС заносят время ближайшего события от любого активного блока;
- 3) становится активным программный имитатор источника событий и производит псевдослучайную величину, которая определяет момент появления первого сообщения от источника сообщений и которую помещают в СБС;
- 4) становится активным имитатор для выработки величины для ОА, которую тоже необходимо занести в СБС;
- 5) в момент первого сбора стат. определяется стандартный шаг сбора стат., который заносится в СБС;

6) выполняется протяжка времени.

Задача блока сбора статистики заключается в накоплении численных значений, которые необходимы для вычисления заданных параметров моделируемой системы. Как правило, при моделировании СМО к таким значениям относят:

- 1) среднее время;
- 2) среднее знач длины очередь;
- 3) коэффициент загрузки ОА
- 4) вероятность потери сообщений.

## 3 Экспериментальная часть

Входные данные:

- 1)  $a = 1$ ,  $b = 10$ ;
- 2)  $x = 5$ ,  $\text{lam} = 16$ ;
- 3)  $\Delta t = 1$
- 4) Заявки 10, 100, 1000, 10000;
- 5) Минимальная длина очереди = 10;

### 3.1 Примеры работы



Лабораторная работа №4

Генерация заявки (равномерный поток)

a  b

Обработка заявки (нормальный поток)

x  lam

Количество заявок

Delta t

Оптимальный размер очереди

Оптимальный размер очереди (результаты)

Delta t

Событийный принцип

Рис. 2. Количество заявок: 10

Лабораторная работа №4

Генерация заявки (равномерный поток)

a  b

Обработка заявки (нормальный поток)

x  lam

Количество заявок

Delta t

Оптимальный размер очереди

Оптимальный размер очереди (результаты)

Delta t

Событийный принцип

Рис. 3. Количество заявок: 100

Лабораторная работа №4

Генерация заявки (равномерный поток)

a  b

Обработка заявки (нормальный поток)

x  lam

Количество заявок

Delta t

Оптимальный размер очереди

Оптимальный размер очереди (результаты)

Delta t

Событийный принцип

Рис. 4. Количество заявок: 1000

Лабораторная работа №4

Генерация заявки (равномерный поток)

a  b

Обработка заявки (нормальный поток)

x  lam

Количество заявок

Delta t

Оптимальный размер очереди

Оптимальный размер очереди (результаты)

Delta t

Событийный принцип

Рис. 5. Количество заявок: 10000