

# 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)

ФАКУЛЬТЕ′	Г «Информатика и системы управления»
КАФЕДРА	«Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»

#### ОТЧЕТ

по лабораторной работе № 6 по курсу «Моделирование»

на тему: «Моделирование системы массового обслуживания с одним генератором и обслуживающим аппаратом на языке GPSS» Вариант  $\mathbb{N}$  11

Студент <u>ИУ7-73Б</u> (Группа)	(Подпись, дата)	Марченко В. (И. О. Фамилия)
Преподаватель	(Подпись, дата)	Рудаков И. В. (И. О. Фамилия)

### СОДЕРЖАНИЕ

1	Teo	ретическая часть	•
	1.1	Задачи на лабораторную работу	3
	1.2	Равномерное распределение	٠
	1.3	Распределение Эрланга	4
2	Прі	имеры работы программы	

#### 1 Теоретическая часть

#### 1.1 Задачи на лабораторную работу

Разработать программу на языке GPSS для моделирования системы, состоящей из генератора, буферной памяти и обслуживающего аппарата. Генератор подает сообщения, распределенные по равномерному закону, они приходят в память и выбираются на обработку по закону распределения Эрланга. Количество заявок конечно и задано. Предусмотреть случай, когда обработанная заявка возвращается обратно в очередь. Определить длину очереди, при которой не будет потерянных сообщений.

#### 1.2 Равномерное распределение

Говорят, что случайная величина имеет равномерное распределение на отрезке [a, b], где  $a, b \in \mathbb{R}$ , если ее плотность вероятности  $f_X(x)$  имеет вид:

$$f_X(x) = \begin{cases} \frac{1}{b-a}, & x \in [a, b], \\ 0, & x \notin [a, b]. \end{cases}$$
 (1.1)

Функция распределения имеет вид:

$$F_X(x) = \begin{cases} 0, & x < a, \\ \frac{x-a}{b-a}, & a \le x < b, \\ 1, & x \ge b. \end{cases}$$
 (1.2)

Обозначение равномерно распределенной случайной величины:  $X \sim U[a,\ b].$ 

Для генерации времени с помощью равномерного распределения используется следующая формула:

$$t = a + (b - a)R, (1.3)$$

где  $R \sim U[0, \ 1].$ 

#### 1.3 Распределение Эрланга

Распределение Эрланга представляет собой двухпараметрическое непрерывное распределение вероятностей при  $x \in [0, \infty)$ . Два параметра: положительное целое число k (т. н. «форма») и положительное действительное число  $\lambda$  (т. н. «интенсивность»). Иногда вместо параметра  $\lambda$  используют т. н. «масштаб»  $\beta = \frac{1}{\lambda}$ .

Плотность вероятности распределения Эрланга:

$$f_X(x; k, \lambda) = \frac{\lambda^k x^{k-1} e^{-\lambda x}}{(k-1)!}, x, \lambda \ge 0.$$
 (1.4)

Если вместо  $\lambda$  использовать  $\beta$ , то плотность вероятности будет иметь вид:

$$f_X(x; k, \beta) = \frac{x^{k-1}e^{-\frac{x}{\beta}}}{\beta^k(k-1)!}, x, \beta \ge 0.$$
 (1.5)

Функция распределения случайной величины:

$$F_X(x; k, \lambda) = \frac{\gamma(k, \lambda x)}{\Gamma(k)} = \frac{\gamma(k, \lambda x)}{(k-1)!},$$
 (1.6)

где  $\Gamma$  — гамма-функция, а  $\gamma$  — нижняя неполная гамма-функция.

Обозначение случайной величины, распределенной по закону Эрланга:  $X \sim \operatorname{Erlang}(k,\ \lambda).$ 

Для генерации времени с помощью распределения Эрланга используется следующая формула:

$$t = -\frac{1}{k\lambda} \sum_{i=1}^{k} \ln(1 - R_i), \tag{1.7}$$

где  $R_i \sim U[0, 1]$ .

### 2 Примеры работы программы

На рисунках 2.1–2.4 показаны результаты работы программы при различных значениях параметров.

START	TIME 0.000			BLOCKS F			RAGES	
NAME MAINQUEUE PROCESSFINISH QUEUEBEGIN SERVICEBLOCK			100	VALUE 000.000 8.000 2.000				
LABEL	LOC	BLOCK TYP	E E	NTRY COUNT	CURRENT	COUNT	RETRY	
	1	GENERATE		1000		0	0	
QUEUEBEGIN	2	QUEUE		1000		0	0	
	3	SEIZE		1000		0	0	
	4	DEPART		1000		0	0	
	5	ADVANCE		1000		0	0	
	6	RELEASE		1000		0	0	
	7	TRANSFER		1000		0	0	
PROCESSFINISH	8	TERMINATE		1000		0	0	
FACILITY	ENTRIES	UTIL.	AVE. TI	ME AVAIL.	OWNER PE	ND INT	ER RETRY	DELAY
SERVICEBLOCK	1000	0.659	4.	903 1	0	0 (	0 0	0
QUEUE MAINQUEUE				(0) AVE.CON			AVE.(-0) 1.966	

Рисунок 2.1 – Результат работы программы N 1

	START TIME END 0.000 750			ACILITIES 1	STORAGES 0	
MAINQU PROCES QUEUEB	SFINISH	10	VALUE 000.000 8.000 2.000 001.000			
LABEL	LOC BLO	CK TYPE	ENTRY COUNT	CURRENT C	OUNT RETRY	
	1 GEN	ERATE	1000	0	0	
QUEUEBEGIN	2 QUE	UE	1351	0	0	
	3 SEI	ZE	1351	0	0	
	4 DEP	ART	1351	0	0	
	5 ADV	ANCE	1351	0	0	
	6 REL	EASE	1351	0	0	
	7 TRA	NSFER	1351	0		
PROCESSFINISH		MINATE	1000	0	_	
FACILITY SERVICEBLOCK	ENTRIES UT	IL. AVE. T		OWNER PEND		DELAY 0
QUEUE MAINQUEUE			(0) AVE.CON		E AVE.(-0)	RETRY

Рисунок 2.2 – Результат работы программы N 2

START	TIME	END	TIME	BLOCKS FACILITIES		STORAGES		
(	0.000	983	5.013	8	1	(	0	
NAI	ΜE		1	VALUE				
MAINQUI	EUE		100	00.000				
PROCES:	SFINISH		8.000					
QUEUEBI	EGIN			2.000				
SERVIC	EBLOCK		100	01.000				
LABEL		BLOCK TYPE	E.		CURRENT			
	1	GENERATE		1000		0	0	
QUEUEBEGIN	_	QUEUE		1968		0	0	
	3	SEIZE		1968		0	0	
	4	DEPART		1968		0	0	
	5	ADVANCE		1968		0	0	
	6	RELEASE		1968		0	0	
	7	TRANSFER		1968		0	0	
PROCESSFINISH	8	TERMINATE		1000		0	0	
FACILITY	ENTRIES	UTIL. AV	VE. TI	ME AVAIL.	OWNER PE	ND INT	ER RETRY	DELAY
SERVICEBLOCK	1968	0.999	4.	993 1	0	0 (	0 0	0
		ONT. ENTRY I		•				
MAINQUEUE	241	0 1968	2	117.423	586.	320	587.417	0

Рисунок 2.3 – Результат работы программы  $N_{0}$  3

			TIME 2.451	BLOCKS 1	FACILITIE 1		RAGES	
NAM MAINQUE PROCESS QUEUEBE SERVICE		100	VALUE 00.000 8.000 2.000 01.000					
LABEL	LOC	BLOCK TYPE	E	NTRY COUNT	T CURRENT	COUNT	RETRY	
	1	GENERATE		1000		0	0	
QUEUEBEGIN	2	QUEUE		3927		0	0	
	3	SEIZE		3927		0	0	
	4	DEPART		3927		0	0	
	5	ADVANCE		3927		0	0	
	6	RELEASE		3927		0	0	
	7	TRANSFER		3927		0	0	
PROCESSFINISH	8	TERMINATE		1000		0	0	
FACILITY SERVICEBLOCK	ENTRIES 3927	UTIL. A		ME AVAIL. 015 1	OWNER PE		ER RETRY	DELAY 0
	MAX C	ONT. ENTRY 1		0) AVE.COM 311.67			AVE.(-0) 1564.923	RETRY 0

Рисунок 2.4 – Результат работы программы  $\mathbb{N}_{2}$  4