

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 ИУ «Информатика и системы управления»

КАФЕДРА __ ИУ-7 «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»

ОТЧЕТ ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ №7

по дисциплине «Моделирование»

«Моделирование работы информационного центра на GPSS»

Студент группы ИУ7-76Б

Мансуров В. М. (Фамилия И.О.)

Преподаватель

Рудаков И. В. (Фамилия И.О.)

1 Условие лабораторной

Моделируем информационный центр. В информационный центр приходят клиенты (пользователи) через интервал времени 10 ± 2 минуты. Если все три имеющихся оператора заняты, клиенту отказывают в обслуживании. Операторы имеют разную производительность и могут обеспечивать обслуживание среднего запроса от пользователя за 20 ± 5 , 40 ± 10 и 40 ± 20 ед. времени (минут). Клиенты стараются занять свободного оператора с максимальной производительностью. Полученные запросы сдаются в накопитель, откуда выбираются на обработку. На первый компьютер — от первого и второго операторов, на второй — от третьего. Время обработки запроса в компьютерах — 15 и 30 минут соответственно. Смоделировать процесс обработки 300 запросов. Определить вероятность отказа.

2 Теоретическая часть

2.1 Схемы модели

На рисунке 2.1 представлена структурная схема модели.



Рисунок 2.1 – Структурная схема модели

В процессе взаимодействия клиентов с информационным центром возможно два режима работы:

- режим нормального обслуживания, когда клиент выбирает одного из свободных операторов, отдавая предпочтение тому, у кого максимальная производительность;
- режим отказа клиенту в обслуживании, когда все операторы заняты.

На рисунке 2.2 представлена схема модели в терминах систем массового обслуживания (CMO).

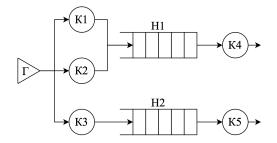


Рисунок 2.2 – Схема модели в терминах СМО

2.2 Равномерное распределение

Случайная величина X имеет pавномерное pacnpedenenue на отрезке [a, b], если ее плотность распределения f(x) равна:

$$p(x) = \begin{cases} \frac{1}{b-a}, & \text{если } a \le x \le b; \\ 0, & \text{иначе.} \end{cases}$$
 (2.1)

При этом функция распределения F(x) равна:

$$F(x) = \begin{cases} 0, & x < a; \\ \frac{x - a}{b - a}, & a \le x \le b; \\ 1, & x > b. \end{cases}$$
 (2.2)

Обозначение: $X \sim R[a, b]$.

$$T_i = a + (b - a) \cdot R, \tag{2.3}$$

где R — псевдослучайное число от 0 до 1.

2.3 Переменные и уравнение имитационной модели

Эндогенные переменные:

- время обработки задания i-ым оператором;
- время решения задания на j-ом компьютере.

Экзогенные переменные:

- *n*0 число обслуженных клиентов;
- -n1 число клиентов, получивших отказ.

Вероятность отказа в обслуживании клиента будет вычисляться как:

$$P = \frac{n_0}{n_0 + n_1} \tag{2.4}$$

2.4 GPSS

Язык GPSS - общецелевая система моделирования.

Транзакты представляют собой описание динамических процессов в реальных системах. Они могут описывать как реальные физические объекты, так и нефизические, например, канальная программа. Транзакты можно генерировать и уничтожать в процессе моделирования. Основным атрибутом любого транзакта является число параметров (от 0 до 1020).

Динамическими объектами являются транзакты, которые представляют собой единицы исследуемых потоков и производят ряд определённых действий, продвигаясь по фиксированной структуре, представляющей собой совокупность объектов других категорий.

Операционный объект. Блоки задают логику функционирования системы и определяют маршрут движения транзактов между объектами аппаратной категории. Это абстрактные элементы, на которые может быть декомпозирована структура реальной системы. Воздействуя на эти объекты, транзакты могут изменять их состояния и оказывать влияние на движение других объектов.

Вычислительный объект. Служит для описания таких операций в процессе моделирования, когда связи между элементами моделируемой системы наиболее просто выражаются в виде математических соотношений.

К статическим объектам относятся очереди и таблицы, служащие для оценок влияющих характеристик.

Рассмотрим некоторые команды:

1) **GENERATE** — команда, вводящая транзакты в модель.

- 2) **TERMINATE** команда, удаляющая транзакт.
- 3) QUEUE команда, помещающая транзакт в конец очереди.
- 4) **DEPART** команда, удаляющая транзакт из очереди.
- 5) **SEIZE** команда, занимающая канал обслуживания.
- 6) **RELEASE** команда, освобождающая канал обслуживания.
- 7) **ADVANCE** команда, задерживающая транзакт.
- 8) **TRANSFER** команда, изменяющая движение транзакта в модели.
- 9) START команда, управляющая процессом моделирования.
- 10) ${f GATE}$ вспомогательный блок, проверяющий состояния устройств, памятей, логических ключей. ${f GATE}$ ${f NU}$ устройство не занято.
- 11) **SAVEVALUE** команда, сохраняющая значение.

3 Практическая часть

В листинге 3.1 представлена реализация информационного центра на языке имитационного моделирования GPSS.

Листинг 3.1 – Реализация системы массового обслуживания

ЛИСТИНГ Э.1	– геализация сист	гемы массового оослуживания
	GENERATE	10 ,2 ,0 ,300
operator_1	GATE NU	oper_1 , operator_2
	SEIZE	oper_1
	ADVANCE	20 ,5
	RELEASE	oper_1
	TRANSFER	, computer _ 1
operator_2	GATE NU	oper_2 , operator_3
	SEIZE	oper_2
	ADVANCE	40 ,10
	RELEASE	oper_2
	TRANSFER	,computer_1
operator_3	GATE NU	oper_3 , fail
	SEIZE	oper_3
	ADVANCE	40 ,20
	RELEASE	oper_3
	TRANSFER	,computer_2
computer_1	QUEUE	queue_1
	SEIZE	comp_1
	DEPART	queue_1
	ADVANCE	15
	RELEASE	comp_1
	TRANSFER	, success
computer_2	QUEUE	queue_2
	SEIZE	comp_2
	DEPART	queue_2
	ADVANCE	30
	RELEASE	comp_2
	TRANSFER	, success
success	TRANSFER	, ending

```
fail TRANSFER , ending
ending SAVEVALUE nfail , n$fail
SAVEVALUE prob ,(( n$fail ) /( n$success + n$fail ))
TERMINATE 1
START 300
```

На рисунке 3.1 демонстрируется работа программы. Вероятность отказа равна 47%.

START TIME 0.000			TIME BLOG				RAGES 0	
	NAME COMPUTER_1 COMPUTER_2 COMP_1 COMP_2 ENDING PAIL OPERATOR_1 OPERATOR_2 OPERATOR_2 OPERATOR_3 OPER_1 OPER_2 OPER_3 PROB QUEUE_1 QUEUE_1 QUEUE_2 SUCCESS		VALUE 17.00 23.00 10004.00 10006.00 31.00 30.00 7.00 12.00 10001.00 10001.00 10002.00 10003.00 10005.00 29.00	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00				
LABEL		BLOCK TYPE						
OPERATOR 1		GENERATE GATE		55 55		0	0	
_	3	SEIZE		22		0	0	
		ADVANCE RELEASE		22 21		0	0	
		TRANSFER		21		0	0	
OPERATOR_2		GATE	3	33		0	0	
		SEIZE		10		0	0	
		ADVANCE RELEASE		9		0	0	
		TRANSFER		9		0	0	
OPERATOR_3		GATE		23		0	0	
		SEIZE ADVANCE		9		0	0	
		RELEASE		8		0	0	
	16	TRANSFER		8		0	0	
COMPUTER_1		QUEUE		38		4	0	
		SEIZE DEPART		34 34		0	0	
		ADVANCE		34		1	0	
		RELEASE		33		0	0	
		TRANSFER		33		0	0	
COMPUTER_2		QUEUE		33		16	0	
		SEIZE DEPART		L7 L7		0	0	
		ADVANCE		17		1	ō	
		RELEASE		16		0	0	
		TRANSFER		16		0	0	
SUCCESS FAIL		TRANSFER TRANSFER		16 14		0	0	
ENDING		SAVEVALUE		30		0	0	
	32	SAVEVALUE	3	30		0	0	
	33	TERMINATE	3	30		0	0	
PACILITY	ENTRIES		P TIME N	73.TT ~	יים סקונע	ייער חו	ייים מקי	עבזקה עם
OPER_1		0.783		1	54	0	0	0 0
OPER_2	10	0.741 0.625	19.459 40.550 37.973	1	52	0	0	0 0
OPER_3	9	0.625	37.973	1	53	0	0	0 0
COMP_1 COMP_2	34	0.932	29 226	1	22	0	0	0 4
CORE_S	17	0.500	25.220	•		•		. 16
QUEUE	MAX C	ONT. ENTRY E	NTRY(0) AV	E.CONT	. AVE.T	IME	AVE. (-	0) RETRY
QUEUE_1	5 16	4 38	2	2.188	31.	490	33.2	40 0
QUEUE_2	16	16 33	1	7.381	122.	358	126.1	82 0
SAVEVALUE		RETRY	VALUE					
NFAIL			14.000					
PROB		0	0.467					

Рисунок 3.1 – Отчёт информационного центра