# Лекция №13 Решение задач

#### Списки пользователя

Смотреть лекцию №8. Схема внутренней организации GPSS World.

**Блок** LINK (ВНЕСТИ В СПИСОК) собирает транзакты из списка текущих событий (СТС) и помещает их в список пользователя (СП). Таким образом, интерпретатор их не просматривает и не перемещает по блокам модели до тех пор, пока пользователь не возвратит их в модель.

Формат блока LINK:

LINK  $\langle A \rangle, \langle B \rangle$ 

Поля операндов имеют следующий смысл:

<A> – операнд <A> задает номер или имя СП, в который будет помещен транзакт. Операнд <A> может быть положительным целым, именем, СЧА;

<B> — задает алгоритм упорядочивания СП, операнд <B> может быть LIFO, FIFO, целым, СЧА. Допустимые значения операнда <B>:

- FIFO вошедший транзакт помещается в конец СП,
- LIFO вошедший транзакт помещается в начало СП,
- номер параметра транзакта входящие в СП транзакты располагаются в соответствии со значением указанного параметра,
- PR приоритет транзакта (транзакт помещается в список в соответствии с приоритетом),
- М1 время нахождения транзакта в модели (транзакт помещается в список в соответствии с временем нахождения транзакта в модели).

ПРИМЕР.

LINK LIST,FIFO

Транзакт, вошедший в блок, помещается в конец списка с именем LIST.

#### Формат блока UNLINK:

UNLINK <A>,<B>

Операнд <A> задает список пользователя (СП), из которого удаляются один или несколько транзактов. Операнд <A> может быть именем, положительным целым, СЧА.

В операнде <B> указывается номер блока, к которому переходят удаляемые из списка транзакты. Операнд <B> может быть именем, положительным целым, СЧА.

ПРИМЕР.

UNLINK LIST,MET

Первый транзакт из СП с именем LIST помещается в блок с меткой МЕТ. Он заносится в СТС после транзактов с таким же приоритетом. Транзакт, вошедший в блок UNLINK, переходит в следующий блок.

# Задача. Модель информационно-вычислительной системы с несколькими абонентскими пунктами

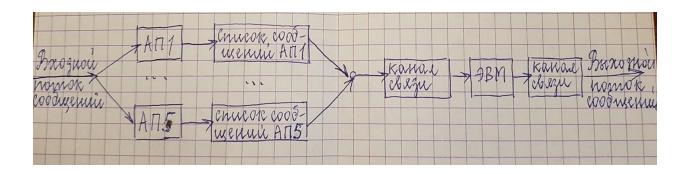
Смоделировать работу системы, в которой ЭВМ обслуживает 5 абонентских пунктов (АП), хранящих сообщения для передачи. Программа управления каналом связи опрашивает АП в соответствии со списком опроса. Если у опрашиваемого АП имеется сообщение для передачи, оно посылается в ЭВМ по каналу связи. После завершения передачи данных канал освобождается, и как только выходное сообщение от ЭВМ готово, оно сразу занимает канал связи для передачи, т.е. выходное сообщение (ответ ЭВМ) имеет приоритет перед входным (запрос пользователя).

#### Исходные данные:

- 1. Запросы пользователя образуют простейший поток, среднее время между появлениями сообщений 100 мс.
- 2. Сообщение для передачи в ЭВМ (запрос пользователя) с равной вероятностью может возникнуть на любом из АП.
- 3. Опрос АП циклический.
- 4. Время, затрачиваемое на опрос одного  $A\Pi 10$  мс.
- 5. Интервалы времени между опросами 5 мс.
- 6. Передача информации по каналу связи ведется со скоростью 500 символов/с.
- 7. Продолжительность обработки запроса пользователя в ЭВМ 30 мс.
- 8. Длина входного сообщения 6-60 символов, длина выходного сообщения 3-70 символов.

Смоделировать работу системы в течение 1 минуты. На модели собрать статистику о продолжительности обработки в системе запросов пользователя.

## 1. Структурно-функциональная модель



# 2. Концептуальная модель

В данной системе функционируют два процесса — «опрос  $A\Pi$ » и «передача данных по каналу связи», причем каждый из них реализуется с помощью самостоятельного фрагмента программы на GPSS и имитируется движением собственного транзакта.

Взаимодействие этих процессов осуществляется через списки пользователя (процесс «передача» заполняет списки, а процесс «опрос» - освобождает).

Элемент реальной системы	Элемент модели
1 мс	1 ед. модельного времени
Передача данных по каналу связи от АП в	Процесс №1
ЭВМ и обратно	_
Сообщение на АП (запрос пользователя)	Транзакт процесса №1
AΠ №1 – AΠ №5	Одноканальное устройство №1 –
	Одноканальное устройство №5
Список сообщений от АП №1 – Список	Список пользователя №1 –
сообщений от АП №5	Список пользователя №5
Канал связи	Одноканальное устройство CHAN
Очередь для сбора статистики об ожидании	Очередь №1
освобождения канала связи	1
ЭВМ	Одноканальное устройство СОМР
Очередь для сбора статистики об ожидании	Очередь №2
освобождения ЭВМ	
Интервалы времени между поступлением	Модификатор-функция
сообщений от АП	
Экспоненциальное распределение с	Функция EXPON
параметром $\lambda = 1$	
Номер АП, на котором появилось сообщение	Функция NUMBER_AP
Номер списка пользователя, в который	Параметр транзакта №1 процесса №1 –
необходимо поместить сообщение	СЧА Р1
Длина входного сообщения от АП (количество	Функция LENGTH_IN
символов)	
Продолжительность передачи входного	Переменная T_IN
сообщения от АП в ЭВМ	110p 311231111111 1_11
Длина выходного сообщения от ЭВМ	Функция LENGTH_OUT
(количество символов)	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
Продолжительность передачи выходного	Переменная T_OUT
сообщения от ЭВМ в АП	110pennennum 1_001
Продолжительность обработки в системе	Продолжительность пребывания в
запроса пользователя	модели транзакта процесса №1 – СЧА
5 <b>11.1</b>	M1
Статистика о продолжительности обработки в	Таблица ТАВ
системе запросов пользователей от всех АП	
Опрос АП	Процесс №2
Сигнал опроса АП	Транзакт процесса №2
Номер предыдущего опрашиваемого канала	Значение параметра №1 транзакта –
LL 3 subammanaya a vanana	СЧА Р1
Номер текущего опрашиваемого канала	Функция OPROS
	2 3
Продолжительность 1 мин работы системы	Процесс-таймер
I	1 Transport

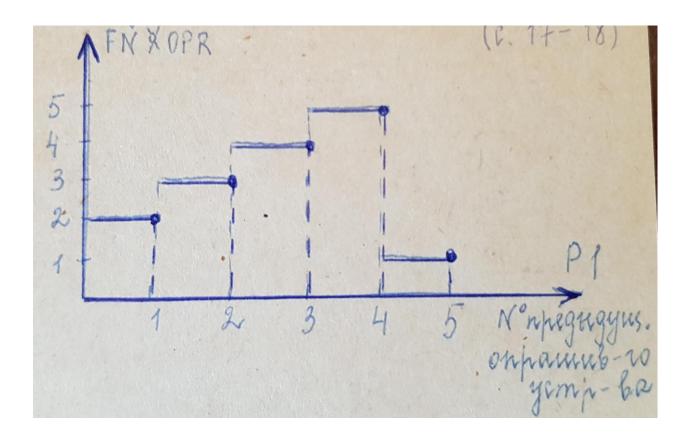
- 1) Масштаб времени 1 ед. модельного времени соответствует 1 миллисекунде.
- 2) Интервал времени между поступлением сообщений от АП случайная величина, распределенная по экспоненциальному закону *Т*эксп с параметром  $\lambda$ эксп <>1 моделируется в соответствии с (1)

$$T_{\text{ЭКСП}} = 1/\lambda * \text{FN}\$\text{EXPON}$$
 (1)

 $1/\lambda$ эксп = 100, т.к. задано среднее время между поступлением сообщений от АП.

- 3) Номер АП, на котором появилось сообщение функция NUMBER\_AP, моделирующая равномерное распределение.
- 4) Скорость передачи входного/выходного сообщения по каналу связи = 500 символов/с = 0.5 символа/мс.
- 5) Продолжительность передачи входного сообщения по каналу связи (Переменная T\_IN) = Длина входного сообщения (Функция LENGTH\_IN, моделирующая равномерное распределение) / Скорость передачи входного сообщение по каналу связи (0.5 символа/мс).
- 6) Продолжительность передачи выходного сообщения по каналу связи (Переменная T\_OUT) = Длина выходного сообщения (Функция LENGTH\_ OUT, моделирующая равномерное распределение) / Скорость передачи выходного сообщение по каналу связи (0.5 символа/мс).
- 7) Функция, моделирующая циклический опрос АП, определяется следующим образом:

Номер текущего опрашиваемого канала = F (номер предыдущего опрашиваемого канала) Функция опроса является циклической – за каналом №5 опрашивается канал №1.



#### 3. Программа модели

EXPON FUNCTION RN1,C6

0,0/.1,.1/.2,.2/.5,.69/.8,1.6/.999,8.00

OPROS FUNCTION P1,D5

1,2/2,3/3,4/4,5/5,1

NUMBER\_AP FUNCTION RN1,C2

0,1/0.999,5

LENGTH\_IN FUNCTION RN1,C2

0,6/0.999,60

T IN FVARIABLE FN\$LENGTH IN#10/5; /0.5

LENGTH\_OUT FUNCTION RN1,C2

0,3/1,71

T\_OUT FVARIABLE FN\$LENGTH\_OUT#10/5; /0.5

TAB TABLE M1,100,200,20

#### ;ПРОЦЕСС №1

# ;имитация возникновения сообщения на АП и размещения его в списке пользователя

GENERATE 100,FN\$EXPON

записать в 1-й параметр транзакта номер АП, на котором появилось сообщение

ASSIGN 1,FN\$NUMBER AP

;поместить транзакт в список пользователя, номер которого соответствует номеру АП, на ;котором появилось сообщение, транзакт перешел в пассивное состояние

LINK P1,FIFO

# ;передача входного сообщения от АП к ЭВМ, расчеты ЭВМ, передача выходного ;сообщения от ЭВМ к АП, когда транзакт из списка пользователя будет активирован ;транзактом процесса №2

MET1 QUEUE 1

SEIZE CHAN; занять канал связи для передачи входного сообщ.

DEPART 1

ADVANCE V\$T\_IN; продолжительность передачи входного сообщ.

RELEASE CHAN

QUEUE 2

SEIZE СОМР;занять компьютер

DEPART 2
ADVANCE 30
RELEASE COMP

PRIORITY 1; выходное сообщение имеет приоритет перед входным

QUEUE 1

SEIZE CHAN; занять канал связи для передачи вых. сообщения

DEPART 1

ADVANCE V\$T\_OUT; продолжительность передачи вых. сообщения

RELEASE CHAN TABULATE TAB

**TERMINATE** 

#### ;ПРОЦЕСС №2

#### ;процесс опроса АП

;генерация транзакта, имитирующего сигнал опроса

GENERATE ...

;записать в 1-й параметр транзакта номер АП, на котором появилось сообщение

ASSIGN 1,5; Инициализация аргумента функции опроса

;определить номер текущего опрашиваемого канала в соответствии с функцией опроса и ;записать его в 1-й параметр транзакта Процесса №2

MET2 ASSIGN 1,FN\$OPROS

QUEUE 1

SEIZE CHAN; занять канал связи на время опроса АП

DEPART 1

ADVANCE 10; продолжительность опроса АП

;если список пользователя, номер которого определяется значением 1-го параметра ;транзакта, не пуст (CH\*1<>0), т.е. у опрашиваемого АП есть сообщение для передачи, ;перейти к следующему блоку, иначе перейти на метку МЕТ3

TEST NE CH\*1,0,MET3

;извлечь транзакт (транзакты), имитирующий сообщение на АП, из списка пользователя и отправить ;его на метку МЕТ1 Процесса №1 для передачи от АП в ЭВМ.

UNLINK P1,MET1

;транзакт Процесса №2, который вызвал извлечение, перейдет к следующему блоку

MET3 RELEASE СНАМ; освобождение канала связи, опрос АП окончен

ADVANCE 5;задержка на переключение между АП TRANSFER ,МЕТ2;перейти к опросу следующего АП

# ;ПРОЦЕСС-ТАЙМЕР

GENERATE 60000 TERMINATE 1 ;START 1

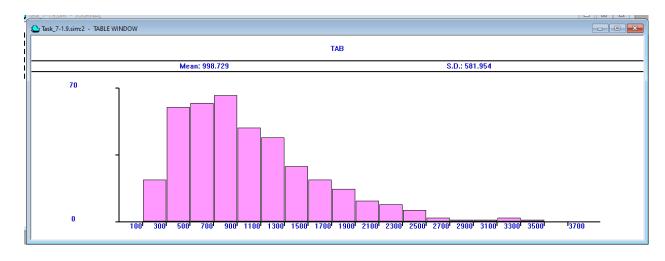
Запустим программу на моделирование:

COMMAND/CREATE SIMULATION

WINDOW/SIMULATION WINDOW/TABLE WINDOW

COMMAND/START 1

В результате, получается гистограмма, согласно которой продолжительность обработки в системе запросов пользователя подчиняется нормальному закону распределения вероятностей.



LABEL	LOC	BLOCK TYPE	ENTRY COUNT CURRENT	COUNT	RETRY
	1	GENERATE	404	0	0
	2	ASSIGN	404	0	0
	3	LINK	404	0	0
MET1	4	QUEUE	404	0	0
	5	SEIZE	404	0	0
	6	DEPART	404	0	0
	7	ADVANCE	404	0	0
	8	RELEASE	404	0	0
	9	QUEUE	404	0	0
	10	SEIZE	404	0	0
	11	DEPART	404	0	0
	12	ADVANCE	404	0	0
	13	RELEASE	404	0	0
	14	PRIORITY	404	0	0
	15	QUEUE	404	0	0
	16	SEIZE	404	0	0
	17	DEPART	404	0	0
	18	ADVANCE	404	0	0
	19	RELEASE	404	0	0
	20	TABULATE	404	0	0
	21	TERMINATE	404	0	0
	22	GENERATE	1	0	0
	23	ASSIGN	1	0	0
MET2	24	ASSIGN	333	0	0
	25	QUEUE	333	0	0
	26	SEIZE	333	0	0
	27	DEPART	333	0	0
	28	ADVANCE	333	0	0
	29	TEST	333	0	0
	30	UNLINK	213	0	0
MET3	31	RELEASE	333	0	0
	32	ADVANCE	333	1	0
	33	TRANSFER	332	0	0
	34	GENERATE	1	0	0
	35	TERMINATE	1	0	0

FACILITY CHAN COMP	1141		ME AVAIL. ON 120 1 000 1	0 (	O INTER RETR 0 0 0 0 0 0	0
QUEUE		. ENTRY ENTRY(	•		•	•
1	7 0				09 141.64	
2	1 0	404 385	0.002	0.3	7.61	8 0
TABLE	MEAN		RANGE		TRY FREQUENC	Y CUM.%
TAB	998.729 5				)	
		100.000				5.45
		300.000			60	20.30
		500.000			62	35.64
		700.000 900.000			66 49	51.98 64.11
		1100.000			44	75.00
		1300.000			29	82.18
		1500.000			22	87.62
		1700.000			17	91.83
		1900.000			11	94.55
		2100.000			9	96.78
		2300.000	- 2500	.000	6	98.27
		2500.000	- 2700	.000	2	98.76
		2700.000	- 2900	.000	1	99.01
		2900.000	- 3100	.000	1	99.26
		3100.000	- 3300	.000	2	99.75
		3300.000	- 3500	.000	1	100.00
USER CHAIN	SIZE RET	RY AVE.CONT	ENTRIES M	AX AX	/E.TIME	
1		0 0.905	76		714.317	
2	0	0 0.856	84	5	511.417	
3	0	0.912	82	5	667.363	
4	0	0.917	82	6	571.128	
5	0	0.935	80	7	701.593	