Язык имитационного моделирования GPSS

Моделирование информационных процессов

мехмат, III курс, группа 11

Концепции

Назначение

Объекты

Операторы

Формат

Транзакция

Действия

Пример 1

Отчёт 1

Пояснения 1

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Основные концепции системы GPSS

Назначение системы GPSS

Концепции

Назначение

Объекты

Операторы

Формат

Транзакция

Действия

Пример 1

Отчёт 1

Пояснения 1

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

GPSS: (General Purpose Systems Simulator — общецелевая система моделирования) — язык программирования, используемый для имитационного моделирования систем (в основном, массового обслуживания). Разработан в 1961 г.

Назначение системы: имитационное моделирование сложных дискретных и непрерывных систем.

Области применения:

- системы массового обслуживания (Q-cxeмы);
- **в** конечные и вероятностные автоматы (F- и P-cxemu);
- сети Петри (*N*-, N_S -схемы, и т. д.);
- Ит. д.

Предоставляемое средство: язык имитационного моделирования GPSS.

Объекты системы GPSS

Концепции

Назначение

Объекты

Операторы

Формат

Транзакция

Действия

Пример 1

Отчёт 1

Пояснения 1

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Объекты системы GPSS создаются в среде GPSS World и могут быть сохранены в файлах. Основными объектами являются:

Модель: содержит описание в виде последовательности *операторов*, а также множество настроек, закладок в тексте программы, сообщений об ошибках и т. д.

Эксперимент: создаётся в результате *трансляции* модели, далее выполнение может осуществляться по этапам под действием *команд* (из описания модели, либо вводятся пользователем).

Отчёт: создаётся при (успешном) завершении выполнения эксперимента. Содержит статистику по модели в целом и отдельным блокам.

Текст: содержит часть описания модели (подключаются в тексте программы, использоваться при вводе/выводе и т. д.

Операторы GPSS

Концепции

Назначение

Объекты

Операторы

Формат

Транзакция

Действия

Пример 1

Отчёт 1

Пояснения 1

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Все операторы языка GPSS делятся на блоки и команды (см. рис. 5).

Блок: элемент модели, выполняющий определённые функции.

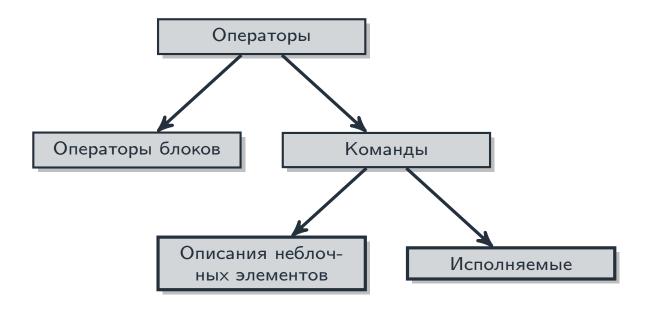


Рис. 1: Классификация операторов GPSS

Формат оператора GPSS

Концепции

Назначение

Объекты

Операторы

Формат

Транзакция

Действия

Пример 1

Отчёт 1

Пояснения 1

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Формат оператора:

Пример простой программы:

```
300,100
                           ; Создание потока посетителей
      GENERATE
              Barber
                           ; Захват или ожидание парикмахера
      SEIZE
              400,200
      ADVANCE
                           ; Обслуживание клиента
      RELEASE
              Barber
                           ; Освобождение парикмахера
      TERMINATE 1
                           ; Уход клиента
* Исполняемые команды
              100
                           ; Имитация 100 клиентов
      START
```

Концепции

Назначение

Объекты

Операторы

Формат

Транзакция

Действия

Пример 1

Отчёт 1

Пояснения 1

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Транзакция: (сообщение) динамический объект, создаётся в процессе эксперимента в определённых точках модели, продвигается через блоки и затем уничтожается.

Атрибуты, связанные с транзакцией:

- HOMEP (1, 2, ...);
- время появления в системе;
- номер текущего блока;
- состояние (активное, пассивное, завершённое, и т. д.);
- и т. д.
- набор пользовательских параметров («номер или имя» «значение»).

Правила поведения транзакций в модели

•	
Концепции	
Назначение	■ Одновременно в разных блоках модели могут находиться различные
Объекты	транзакции.
Операторы	
Формат	Транзакции перемещаются по блокам модели в направлении
Транзакция	увеличения номеров строк программы, описывающих блоки, если
Действия	только их направление не изменяется под действием специальных
Пример 1	блоков.
Отчёт 1	
Пояснения 1	■ Все действия над транзакциями выполняются мгновенно с точки
Основные блоки	зрения модельного времени — за исключением явных задержек
Перенаправление	в специальных блоках, а также ожидания определённых событий.
Недоступность	 В блоках над транзакциями могут выполняться следующие действия:
Циклы	
Ситуации	□ создание транзакций;
Заключение	□ уничтожение транзакций;
•	□ изменение параметров транзакций;
•	□ задержка транзакций на определённый период времени;
•	□ изменение маршрута транзакции в модели.

Создание и запуск простой программы в среде GPSS World

Концепции

Назначение

Объекты

Операторы

Формат

Транзакция

Действия

Пример 1

Отчёт 1

Пояснения 1

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

- 1. Запустить среду GPSS World.
- 2. Выбрать команду меню $\mathbf{File} \to \mathbf{New}$, в появившемся окне выбрать \mathbf{Model} :

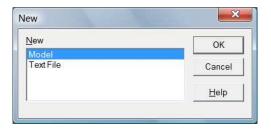


Рис. 2: Окно выбора типа документа

3. В появившемся редакторе набрать следующую программу:

4. Выбрать команду меню Command \rightarrow Create Simulation.

Файл отчёта

Концепции

Назначение

Объекты

Операторы

Формат

Транзакция

Действия

Пример 1

Отчёт 1

Пояснения 1

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Ситуации

Циклы

Заключение

GPSS World Simulation Report - Untitled Model 7.1.1

Friday, February 19, 2010 03:48:20

START TIME END TIME BLOCKS FACILITIES STORAGES 0.000 6000.000 2 0 0

LABEL LOC BLOCK TYPE ENTRY COUNT CURRENT COUNT RETRY

1 GENERATE 100 0 0

2 TERMINATE 100 0

FEC XN PRI BDT ASSEM CURRENT NEXT PARAMETER VALUE 101 0 6060.000 101 0 1

Пояснения к файлу отчёта

Концепции

Назначение

Объекты

Операторы

Формат

Транзакция

Действия

Пример 1

Отчёт 1

Пояснения 1

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

- Поля START TIME и END TIME указывают моменты модельного времени начала и конца моделирования.
- Поле BLOCKS указывает количество блоков, составляющих модель (в данном примере блоки **Generate** и **Terminate**).
- Поля FACILITIES и STORAGES указывают количество устройств обслуживания заявок и накопителей, присутствующих в модели.
- В следующей таблице представлена информация о блоках модели. Колонка LABEL содержит метки блоков.
- Колонка LOC содержит номера блоков, назначаемые системой.
- Колонка BLOCK ТҮРЕ содержит имена блоков.
- Колонка ENTRY COUNT для каждого блока содержит количество транзакций, вошедших в данный блок за всё время моделирования.
- Колонка CURRENT COUNT для каждого блока содержит количество транзакций, задержанных в блоке на момент окончания моделирования.

Концепции

Основные блоки

Создание

Запуск

Пример 2

Отчёт 2

Пояснения 2

Захват

Задержка

Очередь

Пример 3

Пояснения 3.1

Отчёт 3

Пояснения 3.2

Устройство 2

Пример 4.1

Пример 4.2

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Основные блоки и операторы GPSS

Блоки создания и удаления транзакций

Концепции

Основные блоки

Создание

Запуск

Пример 2

Отчёт 2

Пояснения 2

Захват

Задержка

Очередь

Пример 3

Пояснения 3.1

Отчёт 3

Пояснения 3.2

Устройство 2

Пример 4.1

Пример 4.2

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Данный блок определяет точку входа транзакций в модель вместе с вероятностными характеристиками входящего потока. Попытка входа в данный блок другой транзакции («сверху») приводит к ошибке.

```
GENERATE [\langle \mathit{интервал} \rangle], [\langle \mathit{разброc} \rangle], [\langle \mathit{задержка} \rangle], [\langle \mathit{ограничениe} \rangle], [\langle \mathit{приоритет} \rangle]
```

интервал — среднее время между созданием транзакций;

разброс — разброс времени между созданием транзакций (число

или функция);

задержка — начальная задержка создания первой транзакции;

ограничение — максимальное количество создаваемых транзакций;

приоритет — приоритет создаваемых транзакций.

Данный блок уничтожает транзакции, входящие в него. Попытка захвата транзакцией блока всегда успешна.

TERMINATE $[\langle \mathit{вычитаемоe} \rangle]$

вычитаемое — значение, вычитаемое из счётчика завершения при удалении очередной транзакции (0 по умолчанию).

Команда начала имитации

Концепции

Основные блоки

Создание

Запуск

Пример 2

Отчёт 2

Пояснения 2

Захват

Задержка

Очередь

Пример 3

Пояснения 3.1

Отчёт 3

Пояснения 3.2

Устройство 2

Пример 4.1

Пример 4.2

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Данная команда предназначена для запуска имитации модели. Её можно ввести либо из интегрированной среды GPSS World (команда меню **Command** \rightarrow **START**, которая становится доступной после трансляции модели при помощи **Command** \rightarrow **Create Simulation**), либо непосредственно указать в тексте программы. Тогда запуск модели выполнится сразу после её (успешной) трансляции.

 $START\ \langle$ начальное значение \rangle

начальное значение — начальное значение, присваиваемое счётчику завершения.

Пример моделирования одноканального устройства

Концепции

Основные блоки

Создание

Запуск

Пример 2

Отчёт 2

Пояснения 2

Захват

Задержка

Очередь

Пример 3

Пояснения 3.1

Отчёт 3

Пояснения 3.2

Устройство 2

Пример 4.1

Пример 4.2

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Рассмотрим пример простой системы со входящим потоком заявок, накопителем неограниченной ёмкости, одноканальным устройством обслуживания и точкой выхода заявок (см. рис. 3).

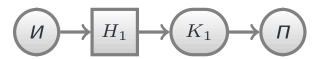


Рис. 3: Система массового обслуживания с одноканальным устройством

Данную модель описывает следующая программа:

```
* Блоки модели
                                   ; Создание транзакций
       GENERATE 7,2
                 Facility1
                                   ; Захват устройства
        SEIZE
                  5,2
                                   ; Задержка транзакций
        ADVANCE
                 Facility1
                                   ; Освобождение устройства
       RELEASE
                                   ; Уничтожение транзакций
       TERMINATE 1
* Команды
        START
                  100
                                   ; Моделирование 100 транзакций
```

В ней при помощи специальных блоков (см. далее) определяется одноканальное устройство обслуживание с именем Facility1.

Трансляция программы приводит к её запуску и созданию отчёта (см. далее).

Файл отчёта

Концепции
Основные блоки
Создание
Запуск
Пример 2
Отчёт 2
Пояснения 2
Захват
Задержка
Очередь
Пример 3
Пояснения 3.1
Отчёт 3
Пояснения 3.2
Устройство 2
Пример 4.1
Пример 4.2
Перенаправление
Недоступность
Циклы
Ситуации

START TIME								
TACILITY								
1 GENERATE 100 0 0 0 0 2 SEIZE 100 0 0 0 0 0 0 0 0								
1 GENERATE 100 0 0 0 0 2 SEIZE 100 0 0 0 0 0 0 0 0	LABEL	LOC	BLOCK TYPE	ENTRY COUNT	CURRENT CO	OUNT RETRY		
2 SEIZE 100 0 0 0 3 ADVANCE 100 0 0 0 4 RELEASE 100 0 0 0 5 TERMINATE 100 0 0 0 0 0 0 0 0								
3 ADVANCE 100 0 0 0 4 RELEASE 100 0 0 0 0 5 TERMINATE 100 0 0 0 0 0 0 0 0		_			· ·	· ·		
4 RELEASE 100 0					· ·	_		
FACILITY ENTRIES UTIL. AVE. TIME AVAIL. OWNER PEND INTER RETRY DELAY FACILITY1 100 0.699 4.994 1 0 0 0 0 0					•	•		
FACILITY ENTRIES UTIL. AVE. TIME AVAIL. OWNER PEND INTER RETRY DELAY FACILITY1 100 0.699 4.994 1 0 0 0 0 0								
FACILITY1 100 0.699 4.994 1 0 0 0 0 FEC XN PRI BDT ASSEM CURRENT NEXT PARAMETER VALUE		J			· ·	· ·		
FACILITY1 100 0.699 4.994 1 0 0 0 0 FEC XN PRI BDT ASSEM CURRENT NEXT PARAMETER VALUE	TA CTI TEN	ENTREC	TIETT AND ED	EME ASIATE	OWNER REND	TAMED DETEN	Z DET AV	
FEC XN PRI BDT ASSEM CURRENT NEXT PARAMETER VALUE								
	FACILITY1	100	0.699 4	.994 1	0 0	0 0	0	
	FEC XN PRI	BDT	ASSEM CURI	RENT NEXT	PARAMETER	VALUE		
TOT 0 1 TO TOT O T	101 0							

Пояснения к файлу отчёта

Концепции

Основные блоки

Создание

Запуск

Пример 2

Отчёт 2

Пояснения 2

Захват

Задержка

Очередь

Пример 3

Пояснения 3.1

Отчёт 3

Пояснения 3.2

Устройство 2

Пример 4.1

Пример 4.2

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

- В данном отчёте по сравнению с предыдущим появилась таблица с информацией обо всех устройствах модели. В колонке FACILITY перечислены имена всех устройств модели.
- В колонке ENTRIES указывается количество транзакций, прошедших через данное устройство за время моделирования.
- В колонке UTIL. указывается коэффициент использования устройства: доля модельного времени, в течение которого оно было занято.
- В колонке AVE. ТІМЕ указывается среднее время обработки одной транзакции в заданном устройстве.
- В колонке AVAIL. указывается состояние устройства в момент окончания моделирования (1-свободно; 0-занято).
- В колонке OWNER указывается номер транзакции, занимавшей устройство в момент окончания моделирования (0 устройство было свободно).
- В колонке PEND указывается количество транзакций, ожидающих освобождения устройства.

Блок захвата одноканального устройства

Концепции

Основные блоки

Создание

Запуск

Пример 2

Отчёт 2

Пояснения 2

Захват

Задержка

Очередь

Пример 3

Пояснения 3.1

Отчёт 3

Пояснения 3.2

Устройство 2

Пример 4.1

Пример 4.2

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Данный блок устанавливает заданное одноканальное устройство в состояние занятости входящей в него транзакцией.

SEIZE (имя устройства)

имя устройства — имя или номер устройства.

Действие блока:

- Если данное устройство *свободно*, то входящая транзакция *занимает* его и пытается войти в следующий блок.
- Если устройство *занятю*, транзакция помещается последней в *очередь* ожидающих это устройство (с тем же приоритетом).

Блоки задержки и освобождения транзакции

Концепции

Основные блоки

Создание

Запуск

Пример 2

Отчёт 2

Пояснения 2

Захват

Задержка

Очередь

Пример 3

Пояснения 3.1

Отчёт 3

Пояснения 3.2

Устройство 2

Пример 4.1

Пример 4.2

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Прохождение транзакций через большинство блоков осуществляется мгновенно с точки зрения моделирования. Внесение задержек в прохождение осуществляется при помощи специальных блоков.

```
ADVANCE [\langle \mathit{интервал} \rangle], [\langle \mathit{разброc} \rangle]
```

интервал, разброс — имеют тот же смысл, что и аналогичные параметры блока **GENERATE**.

RELEASE (имя устройства)

Действие блока:

- Транзакция, владеющая устройством, покидает его и переходит к следующему блоку.
- Транзакция, вытесненная (**ркемрт**) из владения устройством, удаляется из его списка прерывания.

Блоки сбора статистики об очереди

Концепции

Основные блоки

Создание

Запуск

Пример 2

Отчёт 2

Пояснения 2

Захват

Задержка

Очередь

Пример 3

Пояснения 3.1

Отчёт 3

Пояснения 3.2

Устройство 2

Пример 4.1

Пример 4.2

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Данные блоки предназначены для сбора статистики об очереди (по соображениям скорости моделирования не для всех очередей, образующихся в модели, ведётся статистика). На поведение модели данные блоки никак не влияют.

QUEUE \langle имя очереди \rangle $[,\langle$ количество \rangle]

количество — количество единиц, на которые увеличивается длина очереди при вхождении заявки в блок.

DEPART \langle имя очереди \rangle [, \langle количество \rangle]

количество — количество единиц, на которые уменьшается длина очереди при выходе заявки из блока.

Пример сбора статистики об очереди

Концепции

Основные блоки

Создание

Запуск

Пример 2

Отчёт 2

Пояснения 2

Захват

Задержка

Очередь

Пример 3

Пояснения 3.1

Отчёт 3

Пояснения 3.2

Устройство 2

Пример 4.1

Пример 4.2

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

```
* Блоки модели
                                   ; Создание транзакций
       GENERATE 5,2
                                   ; Вход транзакций в очередь
       QUEUE
                  Oueue1
                                     Захват устройства
                 Facility1
        SEIZE
       DEPART
                  Oueue1
                                   ; Выход транзакций из очереди
                                   ; Задержка транзакций
        ADVANCE
                  7,2
                                   ; Освобождение устройства
                 Facility1
        RELEASE
                                   ; Уничтожение транзакций
        TERMINATE 1
* Команды
                                   ; Моделирование 100 транзакций
        START
                  100
```

Этот пример демонстрирует использование блоков **queue** и **деракт** для сбора статистики об очереди одноканального устройства.

Пояснения к примеру сбора статистики об очереди

Концепции

Основные блоки

Создание

Запуск

Пример 2

Отчёт 2

Пояснения 2

Захват

Задержка

Очередь

Пример 3

Пояснения 3.1

Отчёт 3

Пояснения 3.2

Устройство 2

Пример 4.1

Пример 4.2

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

- Прежде чем попытаться занять устройство Facility1 (блок seize), транзакция проходит через блок queue, увеличивая счётчик для статистики Queue1.
- Если устройство Facility1 в текущий модельный момент занято, транзакция остаётся в его очереди, не покидая блока **seize** (и не меняя статистики Queue1).
- Как только устройство Facility1 освобождается, из очереди в блоке seize выбирается очередная транзакция и перемещается в следующий за ним блок. Данным блоком является блок **DEPART**, уменьшающий при этом счётчик для статистики Queue1.
- После прохождения блока **регат** транзакция переходит в блок **аруансе**, имитирующий задержку при её обработке на устройстве Facility1.

Концепции
Основные блоки
Создание
Запуск
Пример 2
Отчёт 2

Пояснения 2 Захват

Задержка

Очередь

Пример 3

Пояснения 3.1

Отчёт 3

Пояснения 3.2

Устройство 2

Пример 4.1

Пример 4.2

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

LABEL	LOC BLOCK TYPE	ENTRY COUNT CUI	DDENT COUNT	DETDV	
LADEL					
	1 GENERATE	142	0	0	
	2 QUEUE	142	41	0	
	3 SEIZE	101	1	0	
	4 DEPART	100	0	0	
	5 ADVANCE	100	0	0	
	6 RELEASE	100	0	0	
	7 TERMINATE	100	0	0	
FACILITY	ENTRIES UTIL. AVE.	TIME AVAIL. OWN	ER PEND INT	ER RETRY DELAY	Y
FACILITY1	101 0.991	7.015 1 10	01 0	0 0 43	1
QUEUE QUEUE1	MAX CONT. ENTRY ENT 42 42 142	RY(0) AVE.CONT. 1 1 21.968		AVE.(-0) RETRY 111.383 0	Y

- В сгенерированном отчёте данного примера информация в колонках ENTRY COUNT и CURRENT COUNT говорит о том, что на момент окончания моделирования (прохождения 100 заявок через систему), в некоторых блоках оставались заявки, не успевшие выйти из системы.
- В данном отчёте по сравнению с предыдущим появилась таблица с информацией обо всех очередях модели.

Пояснения к файлу отчёта

Концепции

Основные блоки

Создание

Запуск

Пример 2

Отчёт 2

Пояснения 2

Захват

Задержка

Очередь

Пример 3

Пояснения 3.1

Отчёт 3

Пояснения 3.2

Устройство 2

Пример 4.1

Пример 4.2

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

- В колонке QUEUE перечислены имена очередей.
- В колонке MAX указывается максимальная длина очереди за время моделирования.
- В колонке CONT. указывается длина очереди на момент окончания моделирования.
- В колонке ENTRY указывается общее количество входов транзакций в очередь за всё время моделирования.
- В колонке ENTRY(0) указывается общее количество входов транзакций в очередь, имеющих нулевое время ожидания в ней, за всё время моделирования.
- В колонке AVE.CONT. указывается средняя длина очереди за время моделирования.
- В колонке AVE.TIME указывается среднее время ожидания в очереди за время моделирования.
- Аналогично, в колонке AVE. (-0) указывается среднее время ожидания в очереди без учёта заявок, имевших в ней нулевое время ожидания.

Оператор и блоки определения многоканального устройства

Концепции

Основные блоки

Создание

Запуск

Пример 2

Отчёт 2

Пояснения 2

Захват

Задержка

Очередь

Пример 3

Пояснения 3.1

Отчёт 3

Пояснения 3.2

Устройство 2

Пример 4.1

Пример 4.2

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Данный оператор позволяет определить ёмкость (количество обслуживающих линий) многоканального устройства:

```
\langleимя\rangle STORAGE \langleёмкость\rangle
```

имя — имя устройства, для которого определяется ёмкость;

ёмкость — значение ёмкости.

Данный блок определяет точку входа в многоканальное устройство:

```
ENTER \langle \mathit{ums} \rangle, [\langle \mathit{количество} \rangle]
```

имя — имя или номер многоканального устройства;

количество — количество каналов устройства, занимаемых транзакцией (1 по умолчанию).

Данный блок определяет освобождение каналов многоканального устройства:

LEAVE \langle имя \rangle , [\langle количество \rangle]

Модель с многоканальным устройством обслуживания

Концепции

Основные блоки

Создание

Запуск

Пример 2

Отчёт 2

Пояснения 2

Захват

Задержка

Очередь

Пример 3

Пояснения 3.1

Отчёт 3

Пояснения 3.2

Устройство 2

Пример 4.1

Пример 4.2

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Рассмотрим теперь пример системы с трёхканальным устройством обслуживания (см. рис. 4).

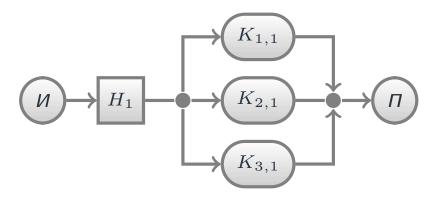


Рис. 4: Система массового обслуживания с многоканальным устройством

Эту модель можно описать при помощи программы (см. далее).

Моделирование многоканального устройства

Концепции

Основные блоки

Создание

Запуск

Пример 2

Отчёт 2

Пояснения 2

Захват

Задержка

Очередь

Пример 3

Пояснения 3.1

Отчёт 3

Пояснения 3.2

Устройство 2

Пример 4.1

Пример 4.2

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

```
* Описания
Multi1 STORAGE
                                   ; Вместимость устройства
* Блоки модели
                                   ; Создание транзакций
        GENERATE
                 3,2
                                   ; Вход транзакций в очередь
        QUEUE
                  Queue1
                                   ; Захват транзакций
        ENTER
                  Multi1
                                     Выход транзакций из очереди
                  Queue1
        DEPART
                                     Задержка транзакций
        ADVANCE
                 12,2
                                   ; Освобождение транзакций
        LEAVE
                  Multi1
        TERMINATE 1
                                   ; Уничтожение транзакций
* Команды
                                   ; Моделирование 100 транзакций
        START
                  100
```

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Переход 1

Переход 2

Пример 5

Пояснения 5.1

Пояснения 5.2

Отчёт 5

Пояснения 5.3

Выводы 5

Переход 3

Пример 6

Отчёт 6

Переход 4

Пример 7

Отчёт 7

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Блоки перенаправления транзакций

Блок перехода на свободное устройство, безусловный переход

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Переход 1

Переход 2

Пример 5

Пояснения 5.1

Пояснения 5.2

Отчёт 5

Пояснения 5.3

Выводы 5

 Π ереход 3

Пример 6

Отчёт 6

Переход 4

Пример 7

Отчёт 7

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Данный вариант блока осуществляет переход в первый из двух доступных блоков:

```
TRANSFER BOTH, [\langle \mathtt{metka}_1 \rangle] , \langle \mathtt{metka}_2 \rangle
```

метка₁ — метка блока, в который осуществляется переход, если он свободен (по умолчанию, следующий блок);

метка₂ — метка блока, в который осуществляется переход, если он свободен и первый блок занят.

Данный блок осуществляет безусловное перенаправление транзакции на блок по указанной метке:

 $\textbf{TRANSFER} \ , \big \langle \texttt{metka} \big \rangle$

Пример безусловного перехода:

TRANSFER , Finish

Блок перехода по вероятности

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Переход 1

Переход 2

Пример 5

Пояснения 5.1

Пояснения 5.2

Отчёт 5

Пояснения 5.3

Выводы 5

Переход 3

Пример 6

Отчёт 6

Переход 4

Пример 7

Отчёт 7

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Данный блок осуществляет перенаправление транзакции на два заданных блока с заданной вероятностью:

$$\ \, \textbf{TRANSFER} \ \, \langle \texttt{вероятность} \rangle \, , \left[\left< \texttt{меткa}_1 \right> \right] \, , \left< \texttt{меткa}_2 \right> \\$$

вероятность — вещественное выражение — вероятность перехода транзакции по метке *«метка2»*;

метка₁ — метка блока, в который осуществляется перенаправление каждой транзакции с вероятностью 1 -«вероятность»;

метка₂ — метка блока, в который осуществляется перенаправление каждой транзакции с вероятностью «вероятность».

Пример перехода по вероятности:

TRANSFER .75,Place_0_25,Place_0_75

Моделирование очереди ограниченной ёмкости

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Переход 1

Переход 2

Пример 5

Пояснения 5.1

Пояснения 5.2

Отчёт 5

Пояснения 5.3

Выводы 5

Переход 3

Пример 6

Отчёт 6

Переход 4

Пример 7

Отчёт 7

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Рассмотрим применение блоков **enter**, **leave** и **transfer** для моделирования очередей ограниченной ёмкости. Пусть дан пример системы с одноканальным устройством обслуживания, аналогичной системе на рис. 3. Однако теперь пусть накопитель H_1 будет иметь ограниченную ёмкость в 3 заявки. Данную модель можно описать при помощи следующей программы:

```
* Описания
        STORAGE
                                   ; Вместимость очереди
Seats
* Блоки модели
* Входящие заявки
                                   ; Создание транзакций
        GENERATE 4,2
        TRANSFER BOTH, Lost
                                   ; Уход, если очередь занята
* Канал обслуживания с очередью
        ENTER
                  Seats
                                    ; Вход в накопитель
        SEIZE
                  Barber
                                    ; Захват канала
        LEAVE
                  Seats
                                    ; Выход из накопителя
        ADVANCE
                  13.3
                                    ; Задержка обслуживания
        RELEASE
                  Barber
                                   ; Освобождение канала
* Заявки, прошедшие/не прошедшие канал
                                   ; Уничтожение транзакций
        TERMINATE 1
                                   ; Уничтожение транзакций
Lost
        TERMINATE 1
* Команды
                                   ; Моделирование 100 транзакций
        START
                  100
```

Пояснения к примеру моделирования очереди ограниченной ёмкости

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Переход 1

Переход 2

Пример 5

Пояснения 5.1

Пояснения 5.2

Отчёт 5

Пояснения 5.3

Выводы 5

Переход 3

Пример 6

Отчёт 6

Переход 4

Пример 7

Отчёт 7

Недоступность

Циклы

Ситуации

- Каждая транзакция, выходящая из блока **семегате**, будет попадать в блок **тransfer**, из которого сначала будет пытаться переходить в следующий блок (пустой второй операнд), если устройство, определяемое им, будет свободно.
- Следующим блоком является блок ентек, определяющий многоканальное устройство seats, которое в данном примере предназначено для моделирования очереди, а не устройства обслуживания. Если в текущий момент модельного времени все 3 канала (ёмкость определяется оператором storage) устройства заняты, транзакция не попадёт в блок ентек. Вместо этого она попытается из блока тканзfer перейти по метке Lost в блок текминате, что будет всегда успешным.
- Иначе (в устройстве seats будут свободные каналы) транзакция попадёт в блок ентек, уменьшив счётчик свободных каналов для устройства seats.
- Далее транзакция перейдёт в следующий блок **seize** и попытается перейти дальше, что будет успешным, если одноканальное устройство вarber в данный момент будет свободным.

Пояснения к примеру моделирования очереди ограниченной ёмкости (окончание)

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Переход 1

Переход 2

Пример 5

Пояснения 5.1

Пояснения 5.2

Отчёт 5

Пояснения 5.3

Выводы 5

Переход 3

Пример 6

Отчёт 6

Переход 4

Пример 7

Отчёт 7

Недоступность

Циклы

Ситуации

- Если всё же устройство вагьет занято, транзакция останется в очереди, связанной с блоком **seize**. Длина этой очереди никогда не превысит 3 транзакции, так как находящиеся в ней транзакции уменьшили счётчик свободных каналов устройства seats.
- Иначе (устройство вагьег свободно) транзакция из блока **seize** перейдёт дальше, при этом устройство вагьег будет отмечено как занято. Следующим блоком будет блок **leave**, увеличивающий счётчик свободных каналов устройства seats (таким образом, транзакция освободит место в очереди).
- Далее транзакция попадёт в блок **аруансе**, моделирующий временную задержку при обслуживании в устройстве вагьег.
- Далее транзакция перейдёт в блоки **кесемсе** и **текмілате**. Причём в последний будут попадать только транзакции, прошедшие через устройство вагьег, поскольку потерянные заявки будут направлены в другой блок **текмілате** (с меткой Lost). Это позволяет собирать раздельно статистику для обслуженных и потерянных заявок.

Файл отчёта

Концепции		
Основные блоки		START T
Перенаправление		0.
Переход 1		
Переход 2		
Пример 5	LABEL	
Пояснения 5.1	EMBEL	
Пояснения 5.2		
Отчёт 5		
Пояснения 5.3		
Выводы 5		
Переход 3		
Пример 6		
Отчёт 6	LOST	
Переход 4		
Пример 7	FACILITY	E
Отчёт 7	BARBER	
Недоступность		
	STORAGE	
Циклы	SEATS	
Ситуации		
Заключение		

	START TIME 0.000	END TIM 417.10		ACILITIES ST 1	CORAGES 1	
LABEL	LOC	BLOCK TYPE	ENTRY COUNT	CURRENT COUN	IT DETDV	
LADEL	1	GENERATE	104			
	_			0	0	
	2	TRANSFER	104	0	0	
	3	ENTER	34	3	0	
	4	SEIZE	31	0	0	
	5	LEAVE	31	0	0	
	6	ADVANCE	31	1	0	
	7	RELEASE	30	0	0	
	8	TERMINATE	30	0	0	
LOST	9	TERMINATE	70	0	0	
FACILITY	ENTRIES	UTIL. AVE.	TIME AVAIL. C	WNER PEND IN	TER RETRY DE	LAY
BARBER	31	0.987	13.282 1	94 0	0 0	3
STORAGE	CAP. I	REM. MIN. MAX.	ENTRIES AVL.	AVE.C. UTI	L. RETRY DEI	AY
SEATS	3	0 0 3	34 1	2.774 0.9	025 0 0)

Пояснения к отчёту

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Переход 1

Переход 2

Пример 5

Пояснения 5.1

Пояснения 5.2

Отчёт 5

Пояснения 5.3

Выводы 5

Переход 3

Пример 6

Отчёт 6

Переход 4

Пример 7

Отчёт 7

Недоступность

Циклы

Ситуации

- По информации из колонки ентях соинт за моделируемое время в системе успешно прошли обработку 30 заявок (блок текминате под номером 8) и покинули её из-за переполнения очереди 70 заявок (следующий блок текминате под номером 9). Всего из системы вышло 30 + 70 = 100 заявок (условие останова моделирования, определяемое в команде start).
- По информации из колонки сигкент соинт на момент окончания моделирования в системе оставалось 3 заявки в очереди (блок ентек под номером 3) и одна заявка в устройстве обслуживания (блок аруансе под номером 6).
- По информации из колонки итп. таблицы устройств коэффициент загрузки устройства составлял 0,987, что близко к 1 (постоянная занятость).
- По информации из колонок ave.c. и итп. таблицы хранилищ средняя длина очереди составляла 2,774 единицы, а коэффициент загрузки—0,925, что также близко к постоянной занятости.

Выводы из отчёта

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Переход 1

Переход 2

Пример 5

Пояснения 5.1

Пояснения 5.2

Отчёт 5

Пояснения 5.3

Выводы 5

Переход 3

Пример 6

Отчёт 6

Переход 4

Пример 7

Отчёт 7

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Замечание: доля успешно обслуженных заявок: $30 \div 100 = 0,3$ очень близка к отношению средних интервалов поступления в систему и обслуживания заявок: $4 \div 13 \approx 0,308$. Эксперименты показывают, что увеличение ёмкости очереди до 30 приводит к увеличению количества успешно обслуженных заявок всего лишь до 37.

Блок перехода в первый из нескольких блоков

TZ								
K	\cap	H	TT		TT	TT	TΑT	TA
7 7	\circ	11	-	\sim	11	-	**	* 1

Основные блоки

Перенаправление

Переход 1

Переход 2

Пример 5

Пояснения 5.1

Пояснения 5.2

Отчёт 5

Пояснения 5.3

Выводы 5

Переход 3

Пример 6

Отчёт 6

Переход 4

Пример 7

Отчёт 7

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Данный блок аналогичен блоку **transfer** вотн за исключением того, что позволяет указать диапазон блоков (вместо двух), отстоящих друг от друга в описании модели на фиксированное количество блоков.

TRANSFER ALL, $\langle \texttt{метка}_1 \rangle [$, $\langle \texttt{метка}_n \rangle] [$, $\langle \texttt{количество} \ \textit{блоков} \rangle]$

метка первого блока;

метка $_n$ — метка последнего блока (последний \sim первому,

если не указана);

количество блоков — расстояние между «соседними» блоками в бло-

ках (1 по умолчанию).

Пример перенаправления транзакций в первое из нескольких устройств

Концепции
Основные блоки
Перенаправление
Переход 1
Переход 2
Пример 5
Пояснения 5.1
Пояснения 5.2
Отчёт 5
Пояснения 5.3
Выводы 5
Переход 3
Пример 6
Отчёт 6
Переход 4
Пример 7
Отчёт 7
Недоступность

```
GENERATE 15
        TRANSFER ALL, First, Last, 4
* І устройство
First
       SEIZE
                 Facility1
        ADVANCE
                 12,4
                 Facility1
        RELEASE
        TRANSFER , Finish
* II устройство
        SEIZE
                  Facility2
        ADVANCE
                  40
        RELEASE
                 Facility2
        TRANSFER , Finish
* III устройство
        SEIZE
Last
                  Facility3
        ADVANCE
                  20
        RELEASE
                 Facility3
* Выход из системы
Finish TERMINATE 1
* Запуск модели
        START
                  100
```

Циклы

Ситуации

Файл отчёта

Концепции
Основные блоки
Перенаправление
Переход 1
Переход 2
Пример 5
Пояснения 5.1
Пояснения 5.2
Отчёт 5
Пояснения 5.3
Выводы 5
Переход 3
Пример 6
Отчёт 6
Переход 4
Пример 7
Отчёт 7

LABEL	LOC	BLOCK TYP	E ENTR	Y COUNT	CURRE	NT CO	UNT RI	ETRY		
	1	GENERATE		101		0		0		
	2	TRANSFER		101		0		0		
FIRST	3	SEIZE		86		0		0		
	4	ADVANCE		86		1		0		
	5	RELEASE		85		0		0		
	6	TRANSFER		85		0		0		
	7	SEIZE		14		0		0		
	8	ADVANCE		14		0		0		
	9	RELEASE		14		0		0		
	10	TRANSFER		14		0		0		
LAST	11	SEIZE		1		0		0		
	12	ADVANCE		1		0		0		
	13	RELEASE		1		0		0		
FINISH	14	TERMINATE		100		0		0		
FACILITY	ENTRIES	UTIL.	AVE. TIME	AVAIL.	OWNER 1	PEND :	INTER	RETRY	DELAY	
FACILITY1	86	0.678	12.021	. 1	101	0	0	0	0	
FACILITY2	14	0.367	40.000	1	0	0	0	0	0	
FACILITY3	1	0.013	20.000	1	0	0	0	0	0	

Практикум №1

Недоступность

Циклы

Ситуации

Блок случайного перехода в один из нескольких блоков

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Переход 1

Переход 2

Пример 5

Пояснения 5.1

Пояснения 5.2

Отчёт 5

Пояснения 5.3

Выводы 5

Переход 3

Пример 6

Отчёт 6

Переход 4

Пример 7

Отчёт 7

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Данный блок перенаправляет каждую входящую в него транзакцию в один из блоков, расположенных между заданными метками, случайным образом (с одинаковой вероятностью).

TRANSFER PICK, $\langle \mathtt{metka}_1 \rangle$, $\langle \mathtt{metka}_n \rangle$

метка₁ — метка первого блока;

метка $_{n}$ — метка последнего блока.

Замечание: для блока **transfer** ALL блоки, указываемые в качестве направления перехода (между метками «метка₁» и «метка_n»), могут располагаться на некотором расстоянии друг от друга. Этим данный блок отличается от блока **transfer** ріск, для которого блоки-направления должны находиться непосредственно друг за другом. Если есть необходимость разместить между ними другие блоки, можно воспользоваться блоками безусловного перехода (см. далее).

Пример перенаправления транзакций на случайное устройство

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Переход 1

Переход 2

Пример 5

Пояснения 5.1

Пояснения 5.2

Отчёт 5

Пояснения 5.3

Выводы 5

Переход 3

Пример 6

Отчёт 6

Переход 4

Пример 7

Отчёт 7

Недоступность

Циклы

Ситуации

```
GENERATE 5,,,100
* Перенаправление заявки
       TRANSFER PICK, Pick1, PickN
       TRANSFER ,Place1
Pick1
       TRANSFER ,Place2
       TRANSFER , Place3
      TRANSFER ,Place4
PickN
* Устройство 1.1
Place1 SEIZE
                 Facility11
        ADVANCE
                 10
                 Facility11
        RELEASE
       TRANSFER
                 ,Finish
* Устройство 1.2
                 Facility12
Place2 SEIZE
        ADVANCE
                 10
        RELEASE
                 Facility12
       TRANSFER , Finish
```

```
* Устройство 1.3

Place3 SEIZE Facility13
    ADVANCE 10
    RELEASE Facility13
    TRANSFER ,Finish

* Устройство 1.4

Place4 SEIZE Facility14
    ADVANCE 10
    RELEASE Facility14

* Выход из системы

Finish ТЕРМІНАТЕ 1

* Запуск модели
    START 100
```

Файл отчёта

Концепции
Основные блоки
Перенаправление
Переход 1
Переход 2
Пример 5
Пояснения 5.1
Пояснения 5.2
Отчёт 5
Пояснения 5.3
Выводы 5
Переход 3
Пример 6
Отчёт 6
Переход 4
Пример 7
Отчёт 7
Недоступность
Циклы

LABEL	LOC	BLOCK TYP	PΕ	ENTR	Y COUN	Γ CURRE	NT CO	DUNT 1	RETRY	
	1	GENERATE			100		0		0	
	2	TRANSFER			100		0		0	
PICK1	3	TRANSFER			23		0		0	
	4	TRANSFER			29		0		0	
	5	TRANSFER			28		0		0	
PICKN	6	TRANSFER			20		0		0	
PLACE1	7	SEIZE			23		0		0	
	8	ADVANCE			23		0		0	
	9	RELEASE			23		0		0	
	10	TRANSFER			23		0		0	
PLACE4	19	SEIZE			20		0		0	
	20	ADVANCE			20		0		0	
	21	RELEASE			20		0		0	
FINISH	22	TERMINATE			100		0		0	
FACILITY	ENTRIES								R RETRY	
FACILITY13	28	0.549		10.000		0	0	0	0	0
FACILITY12	29	0.569		10.000		0	0	0	0	0
FACILITY14	20	0.392		10.000		0	0	0	0	0
FACILITY11	23	0.451		10.000	1	0	0	0	0	0

Ситуации

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Вытеснение

Завершение

Пример 8

Отчёт 8

Устройство

Транзакции

Пример 9

Отчёт 9

Очередь

Циклы

Ситуации

Заключение

Блоки вытеснения заявок и недоступности устройств

Блок вытеснения транзакций

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Вытеснение

Завершение

Пример 8

Отчёт 8

Устройство

Транзакции

Пример 9

Отчёт 9

Очередь

Циклы

Ситуации

Заключение

Данный блок определяет, что входящие в него транзакции прерывают текущую обработку транзакции на некотором другом устройстве.

PREEMPT $\langle y$ стройство \rangle , [$\langle p$ ежим приоритета \rangle], [$\langle h$ параметра \rangle], [$\langle p$ ежим \rangle]

устройство

— на котором происходит прерывание;

режим приоритета

рк — режим приоритета (обрабатываемая транзакция может быть прервана только транзакцией с бо́льшим приоритетом), либо «пусто» —

режим прерывания;

назначение

 имя блока, куда направляются транзакции прерванного потока;

№ параметра

номер параметра, связанного с прерванной транзакцией, в который будет записано оставшееся время, которое она не успела провести в бло-

Ke ADVANCE;

режим

RE — режим удаления прерванных транзакций (прерванная транзакция не будет претендовать на использование устройства, на котором произошло прерывание, вместо этого будет направлена в блок, заданный полем «назначение»), либо «пусто».

Блок завершения вытеснения транзакций

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Вытеснение

Завершение

Пример 8

Отчёт 8

Устройство

Транзакции

Пример 9

Отчёт 9

Очередь

Циклы

Ситуации

Заключение

Данный блок является парным по отношению к блоку ркемрт и определяет, что проходящая через него заявка завершает прерывание обработки на другом устройстве.

RETURN $\langle yстройство \rangle$

устройство — на котором завершается прерывание.

Пример вытеснения заявками II потока заявок из I потока

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Вытеснение

Завершение

Пример 8

Отчёт 8

Устройство

Транзакции

Пример 9

Отчёт 9

Очередь

Очередь

Циклы

Ситуации

```
* Блоки модели
* Входящие заявки І потока
       GENERATE 5,2
                                      ; Транзакции I потока
                  Facility1
                                      ; Захват канала
        SEIZE
        ADVANCE
                 7,2
                                      ; Задержка обслуживания
                                      ; Освобождение канала
        RELEASE
                 Facility1
       TERMINATE 1
                                      ; Уничтожение транзакций
* Входящие заявки II потока
       GENERATE 25,2
                                      ; Транзакции II потока
                  Facility1, ,Lost, ,RE ; Прерывание I канала
        PREEMPT
                                      ; Задержка обслуживания
        ADVANCE
                 11,2
       RETURN
                  Facility1
                                      ; Освобождение І канала
                                      ; Уничтожение транзакций
Lost
       TERMINATE 1
* Команды
                                      ; Моделирование 100 транзакций
        START
                  100
```

Файл отчёта

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Вытеснение

Завершение

Пример 8

Отчёт 8

Устройство

Транзакции

Пример 9

Отчёт 9

Очередь

Циклы

Ситуации

LABEL	LOC	BLOCK TYPE	ENTRY COUNT	CURRENT COUNT	RETRY		
	1	GENERATE	143	69	0		
	2	SEIZE	74	1	0		
	3	ADVANCE	73	0	0		
	4	RELEASE	46	0	0		
	5	TERMINATE	46	0	0		
	6	GENERATE	27	0	0		
	7	PREEMPT	27	0	0		
	8	ADVANCE	27	0	0		
	9	RETURN	27	0	0		
LOST	10	TERMINATE	54	0	0		
FACILITY	ENTRIES	UTIL. AVE.	TIME AVAIL.	OWNER PEND INT	ER RETRY	DELAY	
FACILITY1	101	0.990	6.972 1	89 0	0 0	69	

Блок перевода устройства в недоступное состояние

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Вытеснение

Завершение

Пример 8

Отчёт 8

Устройство

Транзакции

Пример 9

Отчёт 9

Очередь

Циклы

Ситуации

Заключение

Данный блок моделирует ситуацию, когда некоторое одноканальное устройство (facility) в течение определённых периодов времени становится недоступным («выход из строя»). При входе транзакции в данный блок заданное устройство становится недоступным.

```
\textbf{FUNAVAIL} \  \, \left< \texttt{ums} \right>, \left[ \left< \texttt{pexum}_1 \right> \right], \left[ \left< \texttt{metka}_1 \right> \right], \left[ \left< \texttt{Pe} \right> \right], \left[ \left< \texttt{pexum}_2 \right> \right], \left[ \left< \texttt{metka}_2 \right> \right], \left[ \left< \texttt{pexum}_3 \right> \right], \left[ \left< \texttt{metka}_3 \right> \right]
```

```
имя — имя устройства, становящегося недоступным;
```

режим₁ — режим транзакций I типа (см. далее);

метка₁ — метка для перехода транзакций I типа;

— номер параметра, в которое помещается время задержки;

режим₂ — режим транзакций II типа (см. далее);

метка₂ — метка для перехода транзакций II типа;

Данный блок при прохождении через него транзакции делает доступным заданное устройство, отменяя действие блока **FUNAVAIL**. Если устройство на данный момент уже доступно, блок не оказывает никакого действия.

FAVAIL $\langle \mathit{имя} \rangle$

Классификация транзакций и режимов их обработки на недоступном устройстве (задающихся в блоке funavail)

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Вытеснение

Завершение

Пример 8

Отчёт 8

Устройство

Транзакции

Пример 9

Отчёт 9

Очередь

Циклы

Ситуации

- І. Управляющая (занимающая устройство):
 - прерывается, продолжает выполнение после освобождения (режим «пусто»);
 - переходит в другой блок (режим ке);
 - продолжает обслуживаться (режим со).
- II. Прерванные (при помощи **ркемрт**):
 - покидают список прерывания (режим «пусто»);
 - больше не претендуют на устройство, удаляются из списка задержки (режим ке);
 - продолжают обслуживаться в порядке приоритета (режим со).
- III. Задержанные.
 - ожидают в очереди (режим «пусто»);
 - больше не претендуют на устройство, удаляются из списка задержки, не должны пытаться войти в **return** или **release** (режим **re**);
 - продолжают обслуживаться в порядке приоритета (режим со).

Пример перевода устройства в недоступное состояние

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Вытеснение

Завершение

Пример 8

Отчёт 8

Устройство

Транзакции

Пример 9

Отчёт 9

Очередь

Циклы

Ситуации

```
* Входящие заявки І потока
        GENERATE 5,2
        SEIZE
                  F main
        ADVANCE
        RELEASE
                 F main
Finish TERMINATE 1
* Входящие заявки II потока, прерывающие
    заявки І потока
        GENERATE 25
        PREEMPT
                  F main
        ADVANCE
                  11
        RETURN
                  F_main
        TERMINATE
* Перевод в недоступность устройства F_main
        GENERATE 55
        FUNAVAIL F_main, RE, F_I, , RE, F_II, RE, F_III
        ADVANCE
                  15
        FAVAIL
                  F main
        TERMINATE
* Обслуживание заявок, обслуживавшихся
```

```
на момент прерывания
F_I
        RELEASE
                F_main
        SEIZE
                  F_for_managed
        ADVANCE
                  10
        RELEASE
                  F_for_managed
        TRANSFER , Finish
* Обслуживание заявок, вытесненных
   на момент прерывания
F_{II}
        SEIZE
                  F_for_preempted
        ADVANCE
                  11
                  F_for_preempted
        RELEASE
        TRANSFER Finish
* Обслуживание заявок, находившихся
   в очереди на момент прерывания
                  F_for_queued
        SEIZE
F_III
        ADVANCE
                  12
                 F_for_queued
        RELEASE
        TRANSFER , Finish
* Команды
        START
                  100
```

Концепции
Основные блоки
Перенаправление

Недоступность

Вытеснение

Завершение

Пример 8

Отчёт 8

Устройство

Транзакции

Пример 9

Отчёт 9

Очередь

1. . / (

Циклы

Ситуации

START	TTMF.	EN	D TIME	BT.O	CKS	FACILIT	TTES	STORA	AGES	
	0.000		25.000	2		4		0	1020	
LABEL	LOC	BLOCK TYP	E E	NTRY	COUN'	T CURRE	ENT CO	OUNT F	RETRY	
	1	GENERATE		1	42		47		0	
	2	SEIZE			39		0		0	
	3	ADVANCE			39		0		0	
	4	RELEASE			26		0		0	
FINISH	5	TERMINATE	1 1	1	.00		0		0	
	6	GENERATE			28		0		0	
	7	PREEMPT			28		0		0	
	8	ADVANCE			28		0		0	
	9	RETURN			22		0		0	
	10	TERMINATE	1		22		0		0	
	11	GENERATE			13		0		0	
	12	FUNAVAIL			13		0		0	
	13	ADVANCE			13		1		0	
	14	FAVAIL			12		0		0	
	15	TERMINATE			12		0		0	
F_I	16	RELEASE			13		0		0	
FACILITY	ENTRIES	UTIL.	AVE. TI	ME A	VAIL.	OWNER	PEND	INTER	R RETRY	DELAY
F_MAIN	67	0.729	7.	890	0	0	0	0	0	3
F_FOR_PREEMPTED	6	0.091	11.	000	1	0	0	0	0	0
F_FOR_MANAGED	13	0.179	10.	000	1	0	0	0	0	0
F_FOR_QUEUED	56	0.924	11.	964	1	106	0	0	0	44

Блок перевода очереди в недоступное состояние

Концепции Основные блоки Перенаправление Недоступность Вытеснение Завершение Пример 8 Отчёт 8 Устройство Транзакции Пример 9 Отчёт 9 Очередь Циклы Ситуации

Данные блоки, аналогично блокам **FUNAVAIL**/**FAVAIL**, при прохождении через них транзакций делают недоступным/доступным заданное многоканальное устройство (storage).

SUNAVAIL \langle имя \rangle

SAVAIL $\langle nnn \rangle$

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Циклы

Параметры

Пример 9

Отчёт 9

Сравнение

Пример 10.1

Пример 10.2

Пояснения 10

Состояния

Расщепление

Сборка

Пример 11

Отчёт 11

Группирование

Синхронизация

Пример 12

Отчёт 12

Ситуации

Заключение

Блоки организации циклов, расщепления/сборки транзакций

Команда объявления именованного значения и блок цикла

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Циклы

Параметры

Пример 9

Отчёт 9

Сравнение

Пример 10.1

Пример 10.2

Пояснения 10

Состояния

Расщепление

Сборка

Пример 11

Отчёт 11

Группирование

Синхронизация

Пример 12

Отчёт 12

Ситуации

Заключение

Данная команда предназначена для объявления именованных значений:

 $\langle uмя \rangle$ EQU $\langle выражение \rangle$

имя — метка;

выражение — вычисляется, значение сопоставляется с именем.

Данный блок предназначен для повторного направления транзакции на заданный (предыдущий) блок модели заданное количество раз. Количество повторений определяется значением параметра транзакции.

LOOP $\langle \mathbb{A} \mid \pi$ араметра $\rangle \left[, \langle \text{метка} \rangle \right]$

 N_0 параметра — номер параметра, уменьшаемого на 1;

метка — метка блока, куда направляется транзакция, если зна-

чение параметра достигает 0.

Блоки установки параметров транзакций

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Циклы

Параметры

Пример 9

Отчёт 9

Сравнение

Пример 10.1

Пример 10.2

Пояснения 10

Состояния

Расшепление

Сборка

Пример 11

Отчёт 11

Группирование

Синхронизация

Пример 12

Отчёт 12

Ситуации

Заключение

Данный блок предназначен для установки/изменения параметра транзакции:

```
ASSIGN \langle \mathbb{A} параметра\rangle \left[ \langle \textit{суффикc} \rangle \right], \langle \textit{значениe} \rangle \left[, \langle \textit{функция} \rangle \right]
```

№ параметра — номер параметра, связанного с транзакцией;

суффикс — операция (+ или -);

значение — присваиваемое/прибавляемое/вычитаемое значение;

функция — модификатор значения.

Следующий блок предназначен для сохранения текущего модельного времени в заданном параметре текущей транзакции.

```
MARK \langle \mathbb{J}^2  параметра\rangle
```

Позднее доступ к данной отметке у текущей транзакции может быть осуществлён при помощи выражения-системного числового атрибута мр $\langle \mathcal{N}_{-} |$ параметра \rangle (см. пример на с. 77).

Пример организации цикла для заявок

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Циклы

Параметры

Пример 9

Отчёт 9

Сравнение

Пример 10.1

Пример 10.2

Пояснения 10

Состояния

Расщепление

Сборка

Пример 11

Отчёт 11

Группирование

Синхронизация

Пример 12

Отчёт 12

Ситуации

Заключение

* Константы Counter **EOU** 13 ; Введение значения * Блоки модели GENERATE 5,2,,100 ; Генерирование 100 заявок ASSIGN Counter, 5 ; Присвоение параметру значения **SEIZE** ; Захват канала Facility1 ; Задержка обслуживания 7,2 Loop1 **ADVANCE** LOOP Counter, Loop1 ; Цикл заявки

RELEASE Facility1 ; Освобождение канала

TERMINATE 1

* Команды

START 100

; Выход заявки

Файл отчёта

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Циклы

Параметры

Пример 9

Отчёт 9

Сравнение

Пример 10.1

Пример 10.2

Пояснения 10

Состояния

Расщепление

Сборка

Пример 11

Отчёт 11

Группирование

Синхронизация

Пример 12

Отчёт 12

Ситуации

NAME COUNTER		VALUE 13.000		
LABEL LOG	BLOCK TYPE	ENTRY COUNT	CURRENT COUNT	RETRY
1	GENERATE	100	0	0
2	ASSIGN	100	0	0
3	SEIZE	100	0	0
LOOP1 4	ADVANCE	500	0	0
5	LOOP	500	0	0
6	RELEASE	100	0	0
7	TERMINATE	100	0	0
FACILITY ENTRI	S UTIL. AVE	. TIME AVAIL.	OWNER PEND INT	ER RETRY DEL
FACILITY1 100	0.998	34.859 1	0 0 0	0 0

Блок сравнения значений

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Циклы

Параметры

Пример 9

Отчёт 9

Сравнение

Пример 10.1

Пример 10.2

Пояснения 10

Состояния

Расщепление

Сборка

Пример 11

Отчёт 11

Группирование

Синхронизация

Пример 12

Отчёт 12

Ситуации

Заключение

Ситуации

Данный блок предназначен для перенаправления, либо задержки транзакции в зависимости от заданного условия.

TEST \langle отношение \rangle \langle значение $_1\rangle$, \langle значение $_2\rangle$ [, \langle метка \rangle]

отношение

значение1, значение2

метка

— E, G, GE, L, LE, ИЛИ NE;

сравниваемые значения;

метка блока для перехода, если сравнение *ложено* (либо транзакция задерживается, если метка не указана).

Модель с двумя входящими/выходящими потоками заявок

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Циклы

Параметры

Пример 9

Отчёт 9

Сравнение

Пример 10.1

Пример 10.2

Пояснения 10

Состояния

Расщепление

Сборка

Пример 11

Отчёт 11

Группирование

Синхронизация

Пример 12

Отчёт 12

Ситуации

Заключение

Рассмотрим систему с двумя входящими потоками заявок:

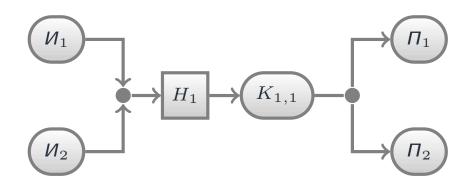


Рис. 5: Система массового обслуживания с двумя входящими/выходящими потоками заявок

Здесь заявки из обоих источников направляются в общий накопитель H_1 , затем в одноканальное устройство обслуживания $K_{1,1}$. После обработки заявки направляются в приёмники Π_1 и Π_2 , причём в приёмник Π_1 должны направляться заявки, поступившие в систему из источника U_1 , а в U_2 —поступившие из U_2 .

Эту модель можно описать при помощи программы (см. далее).

Пример перенаправления потоков заявок

```
Концепции
Основные блоки
Перенаправление
Недоступность
Циклы
Циклы
Параметры
Пример 9
Отчёт 9
Сравнение
Пример 10.1
Пример 10.2
Пояснения 10
Состояния
Расшепление
Сборка
Пример 11
Отчёт 11
Группирование
Синхронизация
Пример 12
Отчёт 12
Ситуации
```

```
* Блоки модели
* І поток заявок
                                   ; Создание транзакции
        GENERATE 10
                                   ; Пометка І потока
        ASSIGN
                  13,1
       TRANSFER , Process
                                   ; Переход к обработке
* II поток заявок
                                   ; Создание транзакции
        GENERATE 5
                 13.2
        ASSIGN
                                   ; Пометка II потока
* Общее устройство обслуживания для обоих потоков
Process SEIZE
                  Facility1
                                   ; Вход в устройство
        ADVANCE
                                   ; Задержка
                 Facility1
                                   ; Выход из устройства
        RELEASE
                                   ; Разделение потоков
        TEST E
                  P13,1,Second
* Выход для I потока заявок
                                   ; Выход для І потока
        TERMINATE 1
* Выход для II потока заявок
Second TERMINATE 1
                                   ; Выход для II потока
* Команды
        START
                  100
```

Пояснения к примеру моделирования очереди ограниченной ёмкости

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Циклы

Параметры

Пример 9

Отчёт 9

Сравнение

Пример 10.1

Пример 10.2

Пояснения 10

Состояния

Расшепление

Сборка

Пример 11

Отчёт 11

Группирование

Синхронизация

Пример 12

Отчёт 12

Ситуации

- В данном примере потоки транзакций создаются двумя блоками денегате.
- После выхода из блоков **сенегате** транзакции попадают в блоки **ASSIGN**, в которых их 13-му параметру присваивается значение 1 или 2 в зависимости от номера потока. В дальнейшем эти отметки будут использоваться для определения принадлежности заявок входящим потокам.
- После выхода из блока assign транзакции второго потока попадают непосредственно в блок seize с меткой process, с которым связана очередь транзакций. Транзакции первого потока направляются в этот блок при помощи блока безусловного перехода transfer.
- После завершения обработки на устройстве (блок **release**) заявки переходят в блок **теst**, который направляет их либо на следующий блок (**terminate**), либо по метке second (второй блок **terminate**).
- Условием, проверяемым блоком техт, является равенство (е) значений 13-го параметра транзакции, занимающей блок в настоящий момент (выражение різ) и константы 1.

Блок проверки состояния устройства

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Циклы

Параметры

Пример 9

Отчёт 9

Сравнение

Пример 10.1

Пример 10.2

Пояснения 10

Состояния

Расшепление

Сборка

Пример 11

Отчёт 11

Группирование

Синхронизация

Пример 12

Отчёт 12

Ситуации

Заключение

Следующий блок предназначен для перенаправления, либо задержки транзакции в зависимости от состояния заданного блока модели.

GATE $\langle y$ словие \rangle $\langle y$ стройство \rangle [, \langle метка \rangle]

условие — заданное условие состояния устройства (см. далее); устройство — имя заданного одноканального/многоканального устройства, блока матси, либо логического ключа; метка — метка блока для перехода, если условие ложено (либо транзакция задерживается, если метка не указана).

Условие	Значение
FV, FNV	Устройство доступно/недоступно
I, NI	Устройство прервано/не прервано
U, NU	Устройство используется/не используется
SE, SNE	Многоканальное устройство пусто/не пусто
SF, SNF	Многоканальное устройство заполнено/не заполнено
SV, SNV	Многоканальное устройство доступно/недоступно
M, NM	Блок матсн ожидает/не ожидает транзакции
LS, LR	Логический ключ находится в установленном/сброшенном со-
	СТОЯНИИ

Блок расщепления транзакции

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Циклы

Параметры

Пример 9

Отчёт 9

Сравнение

Пример 10.1

Пример 10.2

Пояснения 10

Состояния

Расщепление

Сборка

Пример 11

Отчёт 11

Группирование

Синхронизация

Пример 12

Отчёт 12

Ситуации

Заключение

Данный блок для каждой проходящей через него транзакции создаёт заданное количество её копий, которые выходят из него вместе с оригинальной транзакцией. Все транзакции помечаются одним номером семейства, позволяющим установить соотношение копий оригиналу. При помощи данного блока можно моделировать расщепление заявки на части, либо одновременное поступление группы заявок.

SPLIT \langle количество \rangle , $[\langle$ метка \rangle][, \langle IР параметра \rangle]

количество — количество создаваемых копий;

метка — метка блока для перенаправления копий;

 $\mathbb{N}_{\underline{0}}$ параметра — номер параметра транзакции, получающий номер копии.

Замечание: транзакции, создаваемой в блоке **семекате**, присваивается номер семейства, равный номеру транзакции. Транзакции-копии, создаваемой в блоке **split**, присваивается номер семейства транзакции-оригинала.

Блок сборки транзакции

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Циклы

Параметры

Пример 9

Отчёт 9

Сравнение

Пример 10.1

Пример 10.2

Пояснения 10

Состояния

Расщепление

Сборка

Пример 11

Отчёт 11

Группирование

Синхронизация

Пример 12

Отчёт 12

Ситуации

Заключение

Данный блок уничтожает заданное количество проходящих через него копий транзакций для каждого семейства. При помощи данного блока можно моделировать сборку одной заявки (детали) из частей.

ASSEMBLE (количество)

количество — количество ожидаемых копий одного семейства (будет уничтожено копий на 1 меньше).

Пример расщепления и сборки заявок

Концепции Основные блоки Перенаправление Недоступность Циклы Циклы Параметры Пример 9 Отчёт 9 Сравнение Пример 10.1 Пример 10.2 Пояснения 10 Состояния Расшепление Сборка Пример 11 Отчёт 11 Группирование Синхронизация Пример 12 Отчёт 12 Ситуации

```
* Блоки модели
                                   ; Создание 100 транзакций
       GENERATE 5,3,,100
                                   ; Копирование транзакций на устройство № 1.2
        SPLIT
                 1,Place1
* Устройство № 1.1
        SEIZE
                 Facility11
                                   ; Захват устройства № 1.1
                                   ; Задержка транзакции
        ADVANCE
                 6,2
                                   ; Освобождение устройства № 1.1
                 Facility11
        RELEASE
       TRANSFER ,Out1
                                   ; Перенаправление транзакции на сборку
* Устройство № 1.2
Place1 SEIZE
                  Facility12
                                   ; Захват устройства № 1.2
        ADVANCE
                                   ; Задержка транзакции
                  9,1
                 Facility12
                                   ; Освобождение устройства № 1.2
        RELEASE
* Сборка и выход
                                   ; Сборка 2 транзакций
0ut1
       ASSEMBLE 2
                                   ; Уничтожение транзакций
        TERMINATE 1
* Команды
                                   ; Моделирование прохождения 100 транзакций
        START
                  100
```

Концепции
Основные блоки
Перенаправление
Недоступность
Циклы
Циклы
Параметры
Пример 9
Отчёт 9
Сравнение
Пример 10.1
Пример 10.2
Пояснения 10
Состояния
Расщепление
Сборка
Пример 11
Отчёт 11
Группирование
Синхронизация
Пример 12
Отчёт 12
Ситуации

START	TIME	El	ND TIN	ME BI	OCKS	FACILIT	TES	STORAG	GES	
	0.000		903.30		11	2		0	0_0	
	0.000	·	, , , , , , ,	-		_				
LABEL	LOC	BLOCK TYI	PE	ENTF	RY COUN	T CURRE	ENT CO	OUNT R	ETRY	
	1	GENERATE			100		0		0	
	2	SPLIT			100		0		0	
	3	SEIZE			100		0		0	
	4	ADVANCE			100		0		0	
	5	RELEASE			100		0		0	
	6	TRANSFER			100		0		0	
PLACE1	7	SEIZE			100		0		0	
	8	ADVANCE			100		0		0	
	9	RELEASE			100		0		0	
OUT1	10	ASSEMBLE			200		0		0	
	11	TERMINATI	Ε		100		0		0	
FACILITY	ENTRIES	UTIL.	AVE.			OWNER				
FACILITY11	100	0.659		5.956		0	0	0	0	0
FACILITY12	100	0.992		8.963	3 1	0	0	0	0	0

Блоки группирования транзакций

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Циклы

Параметры

Пример 9

Отчёт 9

Сравнение

Пример 10.1

Пример 10.2

Пояснения 10

Состояния

Расшепление

Сборка

Пример 11

Отчёт 11

Группирование

Синхронизация

Пример 12

Отчёт 12

Ситуации

Заключение

Данный блок осуществляет накопление заданного количества транзакций одного семейства с последующей попыткой одновременной передачи их в следующий блок. Отличие от блока **ASSEMBLE** заключается в том, что накапливаемые транзакции не уничтожаются.

GATHER (количество)

Следующий блок присваивает всем проходящим через него транзакциям заданный номер семейства:

ADOPT $\langle \mathbb{J}^{\underline{p}} \ \text{группы} \rangle$

Практикум №1

Блок синхронизации транзакций

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Циклы

Параметры

Пример 9

Отчёт 9

Сравнение

Пример 10.1

Пример 10.2

Пояснения 10

Состояния

Расщепление

Сборка

Пример 11

Отчёт 11

Группирование

Синхронизация

Пример 12

Отчёт 12

Ситуации

Заключение

Следующий блок осуществляет барьерную синхронизацию входящей в него транзакции: ожидание входа в заданный парный блок матси транзакции того же семейства с последующей попыткой передачи транзакции в следующий блок:

MATCH $\langle \text{метка} \rangle$

метка — метка парного блока матсн.

Пример синхронизации транзакций

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Циклы

Параметры

Пример 9

Отчёт 9

Сравнение

Пример 10.1

Пример 10.2

Пояснения 10

Состояния

Расщепление

Сборка

Пример 11

Отчёт 11

Группирование

Синхронизация

Пример 12

Отчёт 12

Ситуации

Заключение

Пусть система массового обслуживания имеет структуру, представленную на рис. 6:

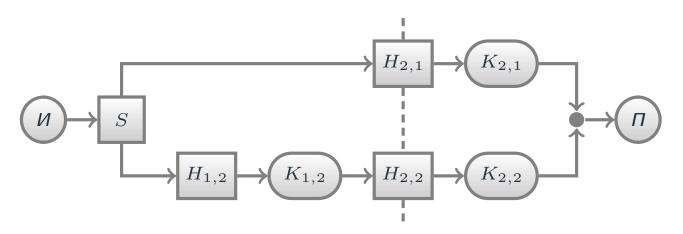


Рис. 6: Система массового обслуживания с барьерной синхронизацией заявок

Здесь входящая в систему заявка разделяется на две части в блоке S, после чего одна часть обрабатывается одним устройством $(K_{2,1})$ с накопителем $H_{2,1}$, а вторая — последовательно двумя устройствами $(K_{1,2},$ $K_{2,2}$, с соответствующими накопителями). При этом обработка обеих частей исходной заявки на устройствах $K_{2,1}$ и $K_{2,2}$ должна начинаться одновременно (для этого одна часть заявки должна ожидать в накопителе $H_{2,1}$). Далее обе части выводятся из системы. Эту модель можно описать при помощи программы (см. далее).

Текст программы и файл отчёта

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Циклы

Параметры

Пример 9

Отчёт 9

Сравнение

Пример 10.1

Пример 10.2

Пояснения 10

Состояния

Расшепление

Сборка

Пример 11

Отчёт 11

Группирование

Синхронизация

Пример 12

Отчёт 12

Ситуации

Заключение

* Блоки модели

GENERATE 10,,,100

SPLIT 1,Place1

SEIZE Facility11

ADVANCE 5

RELEASE Facility11

* Синхронизация со II потоком

Sync1 MATCH Sync2

SEIZE Facility21

ADVANCE 3

RELEASE Facility21

* Перенаправление к выходу

TRANSFER , Finish

Place1 **SEIZE** Facility12

ADVANCE 10

RELEASE Facility12

* Синхронизация с І потоком

Sync2 MATCH Sync1

SEIZE Facility22

ADVANCE 3

RELEASE Facility22

* Выход из системы

Finish **TERMINATE** 1

* Команды

START 200

START TIME 0.000			END TIME BL L016.0001013		FACILIT	ΓIES	STORAG	GES 0
FACILITY	ENTRIES	UTIL.	AVE. TIME	AVAIL.	OWNER	PEND	INTER	RETRY
FACILITY11	100	0.494	5.000	1	0	0	0	0
FACILITY12	100	0.987	10.000	1	0	0	0	0
FACILITY21	100	0.592	6.000	1	0	0	0	0
FACILITY22	100	0.296	3.000	1	0	0	0	0

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Ограничение 1

Ограничение 2

Пуассон

Изменение

Отчёт 13

Время

Отчёт 14

Заключение

Моделирование типичных ситуаций

Моделирование работы в течение заданного времени

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Ограничение 1

Ограничение 2

Пуассон

Изменение

Отчёт 13

Время

Отчёт 14

```
* Описание основных блоков модели
                                   ; Создание транзакции
       GENERATE 5,2
                                   ; Захват устройством
                 Facility1
        SEIZE
                                   ; Задержка в устройстве
       ADVANCE
                12,5
                                   ; Выход из устройства
        RELEASE
                Facility1
                                   ; Счётчик завершения не уменьшается
        TERMINATE
* Обеспечение имитации в течение заданного времени
                                   ; Генерация через 120 мин.
        GENERATE 120
                                  ; Уничтожение транзакта
        TERMINATE 1
* Команды
        START
                 1
```

Пояснения к реализации моделирования в течение заданного времени

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Ограничение 1

Ограничение 2

Пуассон

Изменение

Отчёт 13

Время

Отчёт 14

- Первый блок **текмімате** не имеет поля вычитаемого из счётчика моделирования (то есть, его значение по умолчанию равно 0). Переход произвольного количества заявок в этот блок не влияет на момент окончания моделирования.
- Второй блок текмилате определяет значение поля вычитаемого, равное 1. Находящийся непосредственно перед ним блок семекате сгенерирует заявку через 120 единиц модельного времени.
- Команда зтакт определяет значение счётчика моделирования, равное 1. Это означает, что сгенерированная через 120 единиц времени заявка вторым блоком семекате, приведёт к завершению моделирования при попадании в блок текмимате.

Моделирование пуассоновского потока событий

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Ограничение 1

Ограничение 2

Пуассон

Изменение

Отчёт 13

Время

Отчёт 14

Заключение

EXPONENTIAL($\langle \mathcal{F}$ reнeparopa \rangle , $\langle t_0 \rangle$, $\langle 1/\lambda \rangle$)

Характеристики распределения:

$$p(t) = \begin{cases} \lambda e^{-\lambda(t-t_0)} & t \ge t_0 \\ 0 & t < t_0 \end{cases}, \qquad M\tau = t_0 + \frac{1}{\lambda}, \qquad D\tau = \frac{1}{\lambda^2}$$

Пример:

GENERATE (EXPONENTIAL(1,0.0,6.0))

Динамическое изменение параметров блоков

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Ограничение 1

Ограничение 2

Пуассон

Изменение

Отчёт 13

Время

Отчёт 14

```
; Ёмкость устройства = 100
Multi1 STORAGE
                  100
* Блоки
        GENERATE 10
                                   ; Создание транзакции
                                   ; 13-му параметру := (10 .. 14)
        ASSIGN
                 13,(10+RN1@5)
                                   ; Захват (10 .. 14) единиц
                 Multi1,P13
        ENTER
        ADVANCE
                  10
                                   ; Задержка
                  Multi1,P13
                                   ; Освобождение стольких же единиц
        LEAVE
        TERMINATE 1
                                   ; Уничтожение транзакции
* Команды
        START
                  100
```

Файл отчёта

 Концепции

 Основные блоки

Ochobirbic ohoki

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Ограничение 1

Ограничение 2

Пуассон

Изменение

Отчёт 13

Время

Отчёт 14

LABEL	LOC	BLOCK TYPE	ENTRY COUNT	CURRENT C	OUNT R	RETRY
	1	GENERATE	100	0		0
	2	ASSIGN	100	0		0
	3	ENTER	100	0		0
	4	ADVANCE	100	0		0
	5	LEAVE	100	0		0
	6	TERMINATE	100	0		0
GT07 4 GT	64.5					
STORAGE	CAP.	REM. MIN. MAX.	ENTRIES AVL.	AVE.C.	UTIL.	RETRY
MULTI1	100	100 0 28	1224 1	12.119	0.121	0

Проверка на прохождение участка модели за заданное время

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Ограничение 1

Ограничение 2

Пуассон

Изменение

Отчёт 13

Время

Отчёт 14

```
* Блоки
        GENERATE 10
                                   ; Создание транзакции
                                   ; 13-му параметру := текущее время
        MARK
                  13
                                   ; Захват устройства
                 Facility1
        SEIZE
        ADVANCE
                 9,3
                                   ; Задержка
                                   ; Освобождение устройства
        RELEASE
                 Facility1
* Если разность текущего времени и времени, записанного в 13-м
   параметре меньше 10, перейти к следующему блоку. Иначе
   перейти по метке Lost
                                   ; Время обслуживания < 10?
        TEST L
                  MP13,10,Lost
* Выход заявок, обработанных быстрее, чем за 10 единиц времени
                                   ; Уничтожение транзакции
        TERMINATE 1
* Выход заявок, обработанных за 10 единиц времени и дольше
                                   ; Уничтожение транзакции
Lost
        TERMINATE 1
* Команды
        START
                  100
```

Файл отчёта

Концепции
Основные блоки
Перенаправление
Недоступность
Циклы
Ситуации
Ограничение 1
Ограничение 2
Пуассон
Изменение
Отчёт 13
Время
Отчёт 14

LABEL	LOC	BLOCK TYPE	ENTRY COUNT	CURRENT	COUNT	RETRY	
	1	GENERATE	101		0	0	
	2	MARK	101		0	0	
	3	SEIZE	101		1	0	
	4	ADVANCE	100		0	0	
	5	RELEASE	100		0	0	
	6	TEST	100		0	0	
	7	TERMINATE	46		0	0	
LOST	8	TERMINATE	54		0	0	
FACILITY	ENTRIES	UTIL. AVE.	TIME AVAIL.	OWNER PEN	ND INTE	R RETRY	DELAY
FACILITY1	101	0.897	9.001 1	101	0 0	0	0

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Циклы

Ситуации

Заключение

Литература

Список литературы

Концепции

Основные блоки

Перенаправление

Недоступность

Ситуации

Циклы

Заключение

Литература

- [1] Боев В. Д. Моделирование систем. Инструментальные средства GPSS World. СПб.: БХВ-Петербург, 2004. 368 с.
- [2] Кравченко П. П., Хусаинов Н. Ш. Имитационное моделирование вычислительных систем средствами GPSS/PC. Таганрог: Изд.-во ТРТУ, 2000.-116 с.
- [3] $Ky\partial pseuee E. M.$ GPSS World. Основы имитационного моделирования различных систем. М.: ДМК Пресс, 2004. 320 с.
- [4] Советов Б. Я., Яковлев С. А. Моделирование систем. Практикум: Учеб. пособие для вузов. 3-е, стер. изд. М.: Высш. шк., 2005. 295 с.
- [5] *Шрайбер Т. Джс.* Моделирование на GPSS: Пер. с англ. М.: Машиностроение, 1980.-592 с.