



КАФЕДРА Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии (ИУ7)

*«Дискретно-событийное моделирование системы  
обслуживания заявок»*

Группа ИУ7-71Б

## Оценка

2025<sub>2</sub>

Состояние системы меняется только в моменты наступления событий. В имитационной схеме используется упорядоченный список событий, содержащий записи вида

$$e = ( t, \text{type}, \text{actor} ),$$

где  $t$  - момент времени, в который произойдет событие; type - тип события; actor - объект модели, для которого это событие относится.

## Случайные временные интервалы

Основой модели являются случайные величины, задающие моменты поступления заявок и длительности обслуживания. Наиболее часто применяются равномерные распределения

$$X \sim U(a, b), \quad f_X(x) = \frac{1}{b-a}, \quad x \in [a, b],$$

которые используются для генерации:

- интервалов между поступлениями заявок;
- времени обслуживания операторов.

Если  $X$  - случайное время обслуживания или задержки, тогда следующий момент события определяется формулой

$$t_{\text{next}} = t_{\text{current}} + X.$$

## Генерация заявок

Генератор формирует последовательность поступлений требований. Пусть  $X_i$  - случайный интервал между  $i$ -й и  $(i + 1)$ -й заявкой. Тогда времена поступлений представлены рекуррентной формулой

$$T_{i+1} = T_i + X_i.$$

Каждое поступление порождает событие типа GEN.

## Работа операторов

Оператор является обслуживающим устройством с одним рабочим местом. Время обработки заявки оператором - случайная величина  $Y$  с заданным распределением. Если оператор свободен, он начинает обслуживание немедленно:

$$t_{\text{finish}} = t_{\text{now}} + Y.$$

По достижении момента  $t_{\text{finish}}$  происходит событие OP\_FINISH. Если оператор занят в момент поступления заявки и система не предусматривает ожидания на данном этапе, заявка отклоняется.

## Обслуживающие процессоры

После операторов заявки передаются на вычислительные устройства, каждое из которых обрабатывает одну заявку в течение фиксированного или случайного времени  $Z$ :

$$t_{\text{finish}} = t_{\text{now}} + Z.$$

Событие окончания обработки - PC\_FINISH. Если очередь не пуста, процессор немедленно начинает обработку следующей заявки.

## Алгоритм выбора следующего события

Пусть  $E = \{e_1, e_2, \dots, e_n\}$  - список событий, упорядоченный по возрастанию времени:

$$t(e_1) \leq t(e_2) \leq \dots \leq t(e_n).$$

Основной цикл моделирования:

1. Извлекается событие  $e_1$  с минимальным временем.
2. Устанавливается текущее время  $t_{\text{now}} = t(e_1)$ .
3. Обрабатывается логика данного события.
4. Генерируются новые события, формируются соответствующие  $t_{\text{new}}$ .

5. Новые события вставляются в список  $E$  с сохранением порядка.

## Вероятность отказа

Заявка считается отказанной, если в момент её поступления все операторы заняты и система не допускает ожидания на этой стадии. Пусть  $R$  - число отказов,  $N$  - число обработанных заявок. Тогда оценка вероятности отказа равна

$$P_{\text{отк}} = \frac{R}{N + R}.$$

Данная величина служит показателем пропускной способности системы и её способности справляться с заданной нагрузкой.

## Формирование нагрузки в системе

Нагрузка на операторы определяется математическим ожиданием случайного времени обслуживания и интенсивностью поступления заявок:

$$\rho = \lambda \cdot \mathbb{E}[Y],$$

где  $\lambda$  - интенсивность входного потока (обратная величина к  $\mathbb{E}[X]$ ). При  $\rho \geq 1$  система гарантированно перегружается, что приводит к росту отказов и увеличению длины очередей.

## Итоговое описание процесса

Таким образом, модель представляет собой последовательность событий:

$$\text{GEN} \rightarrow \text{OP\_FINISH} \rightarrow \text{PC\_FINISH}.$$

Каждое событие порождает следующее, формируя стохастическую цепочку обработки требований.