

# Оценка параметров модели случайного процесса нагрузки сервера, обрабатывающего заявки

Владимир Руцкий, 5057/12

Санкт-Петербургский государственный политехнический университет

31 мая 2011

# План презентации

- 1 Постановка задачи
- 2 Решение в случае бесконечного времени обработки заявки
  - Итеративный метод
  - Оценивание ЕМ-алгоритмом
- 3 Решение в случае конечного времени обработки заявки
  - Метод наименьших квадратов
- 4 Результаты работы

## Сервер

- Сервер обрабатывает приходящие заявки
- Для обработки заявки используются ресурсы сервера
  - Количество используемых ресурсов сервера — загрузка сервера — скалярная величина, например процессорное время

## Задача

Дан лог загрузки сервера. Необходимо:

- 1 идентифицировать моменты прихода заявок,
- 2 оценить:
  - интенсивность прихода заявок,
  - загрузку сервера в фоновом режиме,
  - использование ресурсов сервера для обработки одной заявки

# Математическая модель (1)

Загрузка сервера — случайный процесс  $X(t): \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$

Фоновая загрузка сервера

Сумма постоянной загрузки и винеровского процесса (шум):

$$B(t) = m + \sigma \mathcal{W}(t)$$

Загрузка сервера при обработке заявки

Заявка, пришедшая в  $t = t_c$ , увеличивает загрузку сервера на:

$$K_{t_c}(t) = \mathcal{N}(m_c, \sigma_c^2) \cdot I(t - t_c) \cdot e^{-\lambda_c(t-t_c)}$$

$$I(x) = \begin{cases} 0, & x < 0 \\ 1, & x \geq 0 \end{cases} \quad \text{— Функция Хевисайда}$$

## Математическая модель (2)

$T_c = \{t_{c1}, \dots, t_{cR}\}$  — множество моментов времени, когда поступили заявки (всего  $R$  заявок за время наблюдения за сервером)

### Интенсивность поступления заявок

Интервал времени между поступлением двух последовательных заявок распределён экспоненциально:

$$(t_{c_i} - t_{c_{i-1}}) \sim \text{Exp}(\lambda)$$

### Общая загрузка сервера

$$X(t) = B(t) + \sum_{t_c \in T_c} K_{t_c}(t)$$

### Перейдём к дискретному случайному процессу

$$X(t_i), \quad t_i = t_0 + i \cdot \Delta t \quad (t_0 \text{ и } \Delta t \text{ даны})$$

## Лог загрузки сервера

Траектория  $X(t_i): \{x_i \mid i = 1, \dots, N\}$

Считаем, что  $\Delta t$  достаточно мало и  $t_{c_j} = t_0 + i \cdot \Delta t$  — заявки пришли в некоторые наблюдаемые моменты времени  $t_i$ .

Без ограничения общности будем рассматривать случай  $t_0 = 0$

## Задача

По траектории  $X(t_i)$

- ① идентифицировать моменты поступления заявок,
- ② оценить параметры модели:
  - $m, \sigma$  — параметры фоновой загрузки,
  - $\lambda$  — интенсивность поступления заявок,
  - $m_c, \sigma_c, \lambda_c$  — параметры загрузки сервера при обработке заявок

## Случай бесконечного времени обработки заявки

$$\lambda_c \approx 0$$

При поступлении заявки в момент времени  $t_c$  загрузка сервера увеличивается на  $\Delta x \sim \mathcal{N}(m_c, \sigma_c)$

$$K_{t_c}(t) = \mathcal{N}(m_c, \sigma_c^2) \cdot I(t - t_c)$$



# Разностный аналог производной

$$dX(t)$$

Рассмотрим ненормированный разностный аналог производной:

$$dX(t) = X(t) - X(t - \Delta t)$$

$dX(t)$  в момент времени поступления заявки  $t_c$

$$dX(t_c) = \mathcal{N}(m_c, \sigma^2 \Delta t + \sigma_c^2)$$

(при условии, что в момент времени  $(t_c - \Delta t)$  заявки не было)

$dX(t)$  в момент времени отсутствия заявок  $t$

$$dX(t) = \mathcal{N}(0, \sigma^2 \Delta t)$$

(при условии, что в момент времени  $(t - \Delta t)$  заявки не было)

# Итеративный метод идентификации поступления заявок

Предположим, что в отрезке времени  $[t_k, t_{k+n}]$  не пришло ни одной заявки.

Тогда  $dx_k, \dots, dx_{k+n}$  — наблюдения  $\mathcal{N}(0, \sigma^2 \Delta t) = dX(t)$ .

Оценим  $\sigma^2$  по  $[x_k, x_{k+n}]$  (ММП):

$$\Delta t \cdot \hat{\sigma}^2 = \frac{1}{n-1} \sum_{i=1}^n ((x_{k+i} - x_{k+i-1}) - 0)^2$$

## Гипотеза $H_0$

В отрезке времени  $[t_{k+n}, t_{k+n} + \Delta t]$  не поступило ни одной заявки

## Критерий принятия $H_0$ с уровнем значимости $\alpha$

Разность значений наблюдений  $(x_{k+n+1} - x_{k+n})$  лежит в  $(1 - \alpha)$  квантиле нормального распределения  $\mathcal{N}(0, \hat{\sigma}^2 \Delta t)$ :

$$H_0 \text{ принимается} \iff (x_{k+n+1} - x_{k+n}) < \mathcal{N}_{1-\alpha}$$



# Метод наименьших квадратов

# Результаты работы (1)

