

Санкт-Петербургский государственный политехнический университет

Лабораторная работа № 2

по курсу «Стохастические модели»

«Определение параметров распределения потока заявок
по наблюдениям нагрузки системы»

Студент:	Руцкий В. В.
Группа:	5057/2
Преподаватель:	Иванков А. А.

Санкт-Петербург 2011

1 Постановка задачи

Данной работе производится анализ лога загруженности процессора сервера при поступающих заявках на обработку информации.

В отсутствие заявок величина загруженности процессора представляет собой сумму некоторой постоянной величины загрузки m и случайных отклонений:

$$B(t) = m + \sigma W(t),$$

где $W(t)$ — это винеровский процесс.

Интенсивность поступления заявок подчиняются закону распределения Пуассона $\mathcal{P}(\lambda)$.

При поступлении одной заявки нагрузка на процессор мгновенно возрастает, а затем экспоненциально снижается до прежнего уровня. Увеличение загрузки процессора от одной заявки, поступившей в момент времени t_c выражается следующим образом:

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

где $I(x)$ — функция Хевисайда.¹

В логе загруженности процессора наблюдается общая загрузка процессора:

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

где T_c — это моменты времени поступления заявок.

Необходимо по дискретным наблюдениям x_i случайного процесса $X(t)$ в моменты времени t_i , $i = 1, \dots, N$

1. оценить моменты времени поступления заявок T_c ,
2. оценить параметры модели $m, \sigma, \lambda, m_c, \sigma_c^2, \lambda_c$.

Наблюдения производятся через равные промежутки времени $\Delta t = t_{i+1} - t_i$.

Для упрощения решения λ_c принимается равным величине близкой к нулю, т.е. каждая пришедшая заявка увеличивает загрузку процессора на некоторую фиксированную величину.

2 Решение

2.1 Идентификация моментов времени поступления заявок

Предположим, что в отрезке времени $[t_k, t_{k+n+1}]$ не пришло ни одной заявки. Тогда наблюдения x_k, \dots, x_{k+n+1} представляют собой наблюдения $B(t)$. Оценим по этим наблюдениям параметры $B(t)$.

Рассмотрим разности соседних наблюдений — они представляют собой наблюдения нормально распределённой случайной величины:

$$B(t_{i+1}) - B(t_i) = \sigma W(t_{i+1}) - \sigma W(t_i) = \sigma \mathcal{N}(0, \Delta t) = \mathcal{N}(0, \sigma^2 \Delta t).$$

Построим точечную оценку $\hat{\sigma}^2$ методом максимального правдоподобия:²

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

Обозначим гипотезу о том, что в промежутке времени $[t_{k+n+1}, t_{k+n+2}]$ не пришло ни одной заявки, как H_0 . Тогда

$$(X(t_{k+n+2}) - X(t_{k+n+1}) | H_0) = \mathcal{N}(0, \sigma^2 \Delta t).$$

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

²См. § 3.5 пункт 1 в [1].

В качестве критерия принятия гипотезы H_0 с уровнем значимости $\alpha < 0.5$ возьмём условие, что разность значений наблюдений $(x_{k+n+2} - x_{k+n+1})$ лежит между $\frac{\alpha}{2}$ и $(1 - \frac{\alpha}{2})$ квантилями нормального распределения $\mathcal{N}(0, \sigma^2 \Delta t)$, обозначенные соответственно $\mathcal{N}_{\frac{\alpha}{2}}$ и $\mathcal{N}_{1-\frac{\alpha}{2}}$:

$$H_0 \text{ принимается} \iff \mathcal{N}_{\frac{\alpha}{2}} < (x_{k+n+2} - x_{k+n+1}) < \mathcal{N}_{1-\frac{\alpha}{2}}.$$

Алгоритм нахождения моментов времени поступления заявок T_c состоит в следующем:

1. В предположении, что в первые $n + 1$ наблюдений не пришло ни одной заявки, оценим $\hat{\sigma}$ и построим критерий для отвержения H_0 .
2. Будем добавлять к первым $n + 1$ наблюдениям по одному наблюдению и проверять гипотезу H_0 . Если H_0 не отвергается, то $\hat{\sigma}$ и критерий для отвержения H_0 пересчитываются для добавленного наблюдения.
3. Как только встретится наблюдение $n + 1 + l$, для которого гипотеза H_0 отвергается, то $t_{n+1+l} \in T_c$. Все наблюдения до $t_{n+1+l+1}$ отбрасываются и алгоритм начинается с шага 1 для поиска следующего момента времени прихода заявки.

2.2 Оценка интенсивности поступления заявок λ

Зная время прибытия заявок T_c интенсивность поступления заявок можно оценить методом максимального правдоподобия:³

$$\hat{\lambda} = \frac{1}{|T_c|} \sum_{i=0}^{|T_c|-1} (t_{c_{i+1}} - t_{c_i}).$$

2.3 Оценка параметров распределения величины нагрузки поступающих заявок

Рассмотрим ненормированный разностный аналог производной случайного процесса $X(t)$:

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

$dX(t)$ в момент времени прихода заявки t_c выражается следующим образом:

$$\begin{aligned} dX(t_c) &= X(t_c) - X(t_c - \Delta t) = B(t_c) + K_{t_c}(t_c) - B(t_c - \Delta t) = \\ &= \sigma \mathcal{W}(t_c) - \sigma \mathcal{W}(t_c - \Delta t) + \mathcal{N}(m_c, \sigma_c^2) = \\ &= \sigma \mathcal{N}(0, \Delta t) + \mathcal{N}(m_c, \sigma_c^2) = \mathcal{N}(m_c, \sigma^2 \Delta t + \sigma_c^2), \end{aligned}$$

предполагая, что в момент времени $t_c - \Delta t$ заявки не было.

Во время отсутствия заявок $dX(t)$ выражается как:

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

Значит в каждый отдельно взятый момент времени t случайная величина $dX(t)$ представляет собой смесь двух нормально распределённых случайных величин, причем параметры случайных величин со временем не меняются. Оценим их параметры ЕМ-алгоритмом (на основе примера из [2]).

Введём скрытые случайные величины Z_i , $i = 1, \dots, N$, принимающие значения 1 или 2, в зависимости от того, пришла ли заявка в момент времени t_i или нет соответственно, а z_i — наблюдения Z_i в момент времени t_i .

$$\begin{aligned} dX(t_i) | (Z_i = 1) &\sim \mathcal{N}(\mu_1, \sigma_1^2) = \mathcal{N}(m_c, \sigma^2 \Delta t + \sigma_c^2), & (\text{случай } t_i \in T_c), \\ dX(t_i) | (Z_i = 2) &\sim \mathcal{N}(\mu_2, \sigma_2^2) = \mathcal{N}(0, \sigma^2 \Delta t), & (\text{случай } t_i \notin T_c). \end{aligned}$$

Пусть $\mathbf{P}(Z_i = 1) = \tau_1$ и $\mathbf{P}(Z_i = 2) = \tau_2 = 1 - \tau_1$.

Введём обозначения: $\theta = (\tau_1, \tau_2, \mu_1, \mu_2, \sigma_1^2, \sigma_2^2)$, $\mathbf{x} = (x_1, \dots, x_N)$, $\mathbf{z} = (z_1, \dots, z_N)$.

³http://en.wikipedia.org/wiki/Poisson_distribution#Maximum_likelihood или в общем случае в § 3.5 пункт 1 в [1].

Построим функцию правдоподобия:

$$L(\theta; \mathbf{x}, \mathbf{z}) = \mathbf{P}(\mathbf{x}, \mathbf{z} | \theta) = \prod_{i=1}^N \sum_{j=1}^2 \mathbb{I}(z_i = j) \tau_j f(x_i, \mu_j, \sigma_j^2),$$

где $\mathbb{I}(\text{expr})$ — функция индикатор,⁴ а $f(x, \mu, \sigma^2)$ — это функция плотности распределения, в данном случае нормального:

$$f(x, \mu, \sigma^2) = \frac{1}{\sqrt{2\pi\sigma^2}} e^{-\frac{(x-\mu)^2}{2\sigma^2}}.$$

Перепишем функцию правдоподобия в экспоненциальной форме:

$$L(\theta; \mathbf{x}, \mathbf{z}) = \exp \left\{ \sum_{i=1}^N \sum_{j=1}^2 \mathbb{I}(z_i = j) \left[\log \tau_j - \frac{1}{2} \log(2\pi) - \log(\sigma_j) - \frac{(x_i - \mu_j)^2}{2\sigma_j^2} \right] \right\}.$$

Пусть имеется начальная оценка параметров θ : $\theta^{(0)}$ (использованный способ вычисления $\theta^{(0)}$ будет описан ниже). Последовательно выполняя Е- и М-шаги будем уточнять оценку $\theta^{(k)}$, пока она не сойдётся к какой-то величине $\theta^{(k)} \xrightarrow[k \rightarrow \infty]{} \theta$, которую и примем за результат.

Е-шаг Имея текущую оценку параметров $\theta^{(k)}$, вычислим по теореме Байеса условную вероятность принадлежности i -го наблюдения j -му нормальному распределению:

$$T_{j,i}^{(k)} = \mathbf{P}(Z_i = j | X(t_i) = x_i; \theta^{(k)}) = \frac{\tau_j^{(k)} f(x_i; \mu_j^{(k)}, \sigma_j^{(k)})}{\tau_1^{(k)} f(x_i; \mu_1^{(k)}, \sigma_1^{(k)}) + \tau_2^{(k)} f(x_i; \mu_2^{(k)}, \sigma_2^{(k)})}.$$

Построим функцию — математическое ожидание логарифма функции правдоподобия:

$$Q(\theta | \theta^{(k)}) = \mathbf{E} [\log L(\theta; \mathbf{x}, \mathbf{z})] = \sum_{i=1}^N \sum_{j=1}^2 T_{j,i}^{(k)} \left[\log \tau_j - \frac{1}{2} \log(2\pi) - \log(\sigma_j) - \frac{(x_i - \mu_j)^2}{2\sigma_j^2} \right].$$

М-шаг Теперь найдём параметры $\theta^{(k+1)}$ максимизирующие $Q(\theta | \theta^{(k)})$:

$$\theta^{(k+1)} = \underset{\theta}{\operatorname{argmax}} Q(\theta | \theta^{(k)}).$$

В соответствии с вычислениями в [2]:

$$\tau_j^{(k+1)} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^N T_{j,i}^{(k)}, \quad \mu_j^{(k+1)} = \frac{\sum_{i=1}^N T_{j,i}^{(k)} x_i}{\sum_{i=1}^N T_{j,i}^{(k)}}, \quad \sigma_j^{(k+1)} = \frac{\sum_{i=1}^N T_{j,i}^{(k)} (x_i - \mu_j^{(k+1)})^2}{\sum_{i=1}^N T_{j,i}^{(k)}}.$$

Вычисление θ_0 $\tau_j^{(0)}$ вычислим из информации о T_c , полученной в пункте 2.1:

$$\tau_1^{(0)} = \frac{|T_c|}{N}, \quad \tau_2^{(0)} = 1 - \frac{|T_c|}{N}.$$

Для вычисления $\mu_j^{(0)}$ построим полигон частот⁵ dx_i : в качестве $\mu_1^{(0)}$ возьмём последний локальный минимум частот, а в качестве $\mu_2^{(0)}$ — первый (т.к. $\mathbf{E}[B(t) - B(t - \Delta t)] = 0$, а $\mathbf{E}[B(t_c) + K_{t_c}(t_c) - B(t - \Delta t)] = m_c > 0$).

В качестве $\sigma_j^{(0)}$ возьмём $\frac{1}{3}(\mu_1^{(0)} - \mu_2^{(0)})$, $j = 1, 2$.

3 Результаты работы

⁴Функция индикатор: $\mathbb{I}(\text{expr}) = \begin{cases} 0, & \text{expr} = \text{False} \\ 1, & \text{expr} = \text{True} \end{cases}$.

⁵См. § 2.1 пункт 4 в [1].

Список литературы

- [1] Г.И. Ивченко and Ю.И. Медведев. *Введение в математическую статистику*. М: Издательство ЛКИ, 2010.
- [2] Wikipedia: Expectation-maximization algorithm. http://en.wikipedia.org/w/index.php?title=Expectation-maximization_algorithm&oldid=423422317.