

Секция «Математика и механика»

Системы с избирательным случайным выбором на обслуживание

Макаревич Игорь Олегович

Студент

МГУ - Московский государственный университет имени М.В. Ломоносова,

Механико-математический факультет, Москва, Россия

E-mail: m.igor.olegovich@gmail.com

В последнее время в теории телетрафика возвращается интерес к моделям с дисциплиной случайного порядка обслуживания (ROS - Random Order of Service) в связи с их использованием в телекоммуникационных системах. Одной из таких дисциплин является приоритетный случайный порядок обслуживания (DROS — Discriminatory Random Order of Service), впервые изученный в работе Haviv and van der Wal [1]. При данной дисциплине требованиям в зависимости от приоритетных классов присваиваются веса w_i , и вероятность попасть на обслуживание определяется по формуле — $\frac{w_i}{\sum_{j=1}^K w_j n_j}$.

Данная модель является, в некотором смысле, предельной для модели, которая вместо очереди использует орбиту повторных вызовов с интенсивностями возвращения μ_i . А именно, если положить $\mu_i = w_i \mu$, то при $\mu \rightarrow \infty$ орбита переходит в очередь. Последняя модель была подробно изучена в Falin Templeton [2]. В частности, были получены уравнения для средней длины очереди в произвольный момент времени и в моменты ухода требований с обслуживания.

В недавних работах Kim et al [3] и [4] для системы с приоритетным случайным порядком обслуживания были получены аналогичные результаты. Однако, несмотря на связь двух моделей, методы, использованные в этих статьях, значительно отличаются от подхода, предложенного в [2].

Цель данной работы — для классической модели $M/G/1/\infty$ с дисциплиной приоритетного случайного порядка обслуживания изучить распределение длины очереди в произвольный момент времени, а также в моменты ухода требований с обслуживания на основе связи этой модели с моделью из [2]. Пусть λ_i — интенсивности входящих потоков, $\beta_{i,k}$ — k -е моменты времени обслуживания, а $\rho_i = \lambda_i \beta_{i,1}$ — средние объемы трафика каждого приоритетного класса.

Теорема 1 Средняя длина очереди в произвольный момент времени определяется по формуле $\mathbb{E}N_i(t) = \frac{\lambda_j \lambda \beta_2}{2} x_i$, где x_i находятся из системы линейных уравнений

$$\sum_{j=1}^K \frac{w_j \rho_j}{w_i + w_j} (x_i + x_j) = x_i - 1$$

Теорема 2 Средняя длина очереди для вложенной цепи N_j определяется по формуле

$$\mathbb{E}N_i = \frac{\lambda_i \rho}{\lambda} + \lambda_i \sum_{j=1}^i \frac{\lambda_j w_j}{w_j + w_i} (x_j + x_i)$$

где x_i находятся из системы линейных уравнений

$$\sum_{j=1}^i \frac{w_j \rho_j}{w_j + w_i} (x_j + x_i) = x_i - \frac{\beta_2}{2}$$

Литература

1. M. Haviv, J. van der Wal. Waiting times in queues with relative priorities. *Operations Research Letters*, 35 (2007) 591—594.
2. G.I. Falin, J.G.C. Templeton. *Retrial Queues*. Chapman Hall, 1997, 24—28, 231—237
3. J. Kim, J. Kim, and B. Kim. Analysis of the M/G/1 queue with discriminatory random order service policy. *Performance Evaluation*, 68(2011) 256—270.
4. J. Kim, Queue length distribution in a queue with relative priorities, *Bulletin of the Korean Mathematical Society*, 46(2009), 107—116.