

Буре В.М., Давыдова Е.А.
Санкт-Петербургский государственный университет

Теоретико-игровая модель системы обслуживания с тремя обслуживающими устройствами

В работе рассматривается модель оптимального поведения заявок в системе обслуживания с тремя устройствами. Задача подобного типа была изучена в работе [1].

Пусть система обслуживания состоит из трех обслуживающих устройств A_1, A_2 , и A_3 . Поступающие требования направляются в накопитель C_1, C_2 , или в накопитель C_3 . Все требования из накопителя C_i обслуживаются устройством A_i , $i = 1, 2, 3$. Устройства A_1 и A_2 обслуживают требования из накопителей C_1 и C_2 соответственно по очереди. Устройство A_3 обслуживает все требования из накопителя C_3 одновременно, после освобождения. Каждое требование стремится минимизировать время ожидания обслуживания, с этой целью оно может выбрать накопитель, в который поступит. Количества требований в накопителях C_1, C_2 известны. Количество требований в накопителе C_3 не имеет значения. Предположим, что требования поступают партиями, после чего распределяются по накопителям.

Длительности обслуживания требований устройствами A_1, A_2 и A_3 являются независимыми случайными величинами с экспоненциальными распределениями с параметрами λ_i , $i = 1, 2, 3$, соответственно. Предположим, что в некоторый момент времени в систему обслуживания поступает партия из n требований. На обслуживании в устройстве A_i и в накопителе C_i в этот момент находится k_i требований, $i=1,2$.

Пусть $p_i^{(1)}$ — вероятность того, что требование i выберет накопитель C_1 , тогда требование i выберет накопитель C_2 с вероятностью $p_i^{(2)}$, а накопитель C_3 с вероятностью $p_i^{(3)}$, где $p_i^{(1)} + p_i^{(2)} + p_i^{(3)} = 1$. Пусть $P_r^{(j)}(l)$ — вероятность того, что в совокупности, содержащей l требований, r требований выберут накопитель C_j . Вероятность $P_r^{(j)}(l)$

определяется через вероятности $p_i^{(s)}$, $i = 1, \dots, n$, $s = 1, 2, 3$. Время ожидания начала обслуживания τ_i требования i представляет собой случайную величину. Среднее время начала обслуживания $t_i(p_1^{(1)}, \dots, p_n^{(3)}) = E\tau_i$.

Сформулированная модель приводит к игре n лиц, в которой каждое требование является игроком, $h_i(p_1^{(1)}, \dots, p_n^{(3)}) = -t_i(p_1^{(1)}, \dots, p_n^{(3)})$ — функция выигрыша игрока i , $p_i^{(s)} \in [0, 1]$ — стратегия игрока i , $s = 1, 2, 3$.

Учитывая свойства экспоненциального распределения [2], можно показать, что среднее время ожидания начала обслуживания i -ой заявки в первом устройстве рассчитывается по формуле:

$$t_{1i} = k_1 \lambda_1 + \frac{1}{2} \lambda_1 \sum_{m=1}^n (m-1) P_{m-1}^{(1)}(n-1) = k_1 \lambda_1 + \frac{1}{2} \lambda_1 \sum_{l=0}^{n-1} l P_l^{(1)}(n-1),$$

$$\text{во втором: } t_{2i} = k_2 \lambda_2 + \frac{1}{2} \lambda_2 \sum_{r=1}^n (r-1) P_{r-1}^{(2)}(n-1) = k_2 \lambda_2 + \frac{1}{2} \lambda_2 \sum_{s=0}^{n-1} s P_s^{(2)}(n-1),$$

$$\text{в третьем: } t_{3i} = \lambda_3.$$

Справедлива следующая теорема.

Теорема. Точной равновесия $(p^{(1)}, p^{(2)}, p^{(3)})$ является:

1) $(0, 1, 0)$, если выполняются неравенства: $k_2 \lambda_2 + \frac{1}{2} \lambda_2 (n-1) \leq k_1 \lambda_1$ и

$$k_2 \lambda_2 + \frac{1}{2} \lambda_2 (n-1) \leq \lambda_3;$$

2) $(1, 0, 0)$, если: $k_1 \lambda_1 + \frac{1}{2} \lambda_1 (n-1) \leq k_2 \lambda_2$ и $k_1 \lambda_1 + \frac{1}{2} \lambda_1 (n-1) \leq \lambda_3$;

3) $(0, 0, 1)$, если: $\lambda_3 \leq k_1 \lambda_1$ и $\lambda_3 \leq k_2 \lambda_2$;

4) $\left(0, \frac{\lambda_3 - k_2 \lambda_2}{\frac{1}{2} \lambda_1 (n-1)}, 1 - \frac{\lambda_3 - k_2 \lambda_2}{\frac{1}{2} \lambda_1 (n-1)}\right)$, если: $k_2 \lambda_2 < \lambda_3 < k_2 \lambda_2 + \frac{1}{2} \lambda_2 (n-1)$,

$$k_2 \lambda_2 + \frac{1}{2} \lambda_2 (n-1) \leq k_1 \lambda_1;$$

5) $\left(\frac{\lambda_3 - k_1 \lambda_1}{\frac{1}{2} \lambda_1 (n-1)}, 0, 1 - \frac{\lambda_3 - k_1 \lambda_1}{\frac{1}{2} \lambda_1 (n-1)} \right)$, если: $k_1 \lambda_1 < \lambda_3 < k_1 \lambda_1 + \frac{1}{2} \lambda_1 (n-1)$,

$$k_1 \lambda_1 + \frac{1}{2} \lambda_1 (n-1) \leq k_2 \lambda_2 ;$$

6) $\left(\frac{k_2 \lambda_2 + \frac{1}{2} \lambda_2 (n-1) - k_1 \lambda_1}{\frac{1}{2} (n-1)(\lambda_1 + \lambda_2)}, 1 - \frac{k_2 \lambda_2 + \frac{1}{2} \lambda_2 (n-1) - k_1 \lambda_1}{\frac{1}{2} (n-1)(\lambda_1 + \lambda_2)}, 0 \right)$, если:

$$\left(k_2 \lambda_2 + \frac{1}{2} \lambda_2 (n-1) \leq \lambda_3 \text{ или } k_1 \lambda_1 + \frac{1}{2} \lambda_1 (n-1) \leq \lambda_3 \right),$$

$$k_2 \lambda_2 + \frac{1}{2} \lambda_2 (n-1) > k_1 \lambda_1, k_1 \lambda_1 + \frac{1}{2} \lambda_1 (n-1) > k_2 \lambda_2 ;$$

7) $\left(\frac{\lambda_3 - k_1 \lambda_1}{\frac{1}{2} \lambda_1 (n-1)}, \frac{\lambda_3 - k_2 \lambda_2}{\frac{1}{2} \lambda_2 (n-1)}, 1 - \frac{\lambda_3 - k_1 \lambda_1}{\frac{1}{2} \lambda_1 (n-1)} - \frac{\lambda_3 - k_2 \lambda_2}{\frac{1}{2} \lambda_2 (n-1)} \right)$, если:

$$k_1 \lambda_1 + \frac{1}{2} \lambda_1 (n-1) > \lambda_3, k_2 \lambda_2 + \frac{1}{2} \lambda_2 (n-1) > \lambda_3, \lambda_3 > k_2 \lambda_2, \lambda_3 > k_1 \lambda_1,$$

$$k_2 \lambda_2 + \frac{1}{2} \lambda_2 (n-1) > k_1 \lambda_1, k_1 \lambda_1 + \frac{1}{2} \lambda_1 (n-1) > k_2 \lambda_2 .$$

Литература

1. Буре В.М. Теоретико-игровая модель одной системы массового обслуживания // Вестник Санкт-Петербургского университета. Вып. 2 (№9), СПб., 2001.
2. Феллер В. Введение в теорию вероятностей и её приложения. Т.2. М., 1998.

УДК 517.51:517.9:518.9

Рецензенты: д-р физ.-мат. наук, проф. Г. С. Осипенко (С.-Петербург. гос. политехн. ун-т), д-р физ.-мат. наук, проф. В. Ф. Зайцев (Рос. гос. пед. ун-т им. А.И. Герцена)

*Печатается по постановлению Редакционно-издательского совета
Санкт-Петербургского государственного университета*

**Процессы управления и устойчивость: Труды 34-й научной конференции аспирантов и студентов / Под ред. Н. В. Смирнова, В. Н. Старкова. — СПб.: Изд-во С.-Петербург. ун-та, 2003, 626 с.
ISBN 5-288-03264-5**

В сборник включены работы студентов, аспирантов и сотрудников факультета прикладной математики – процессов управления Санкт-Петербургского государственного университета и других высших учебных заведений по математической теории процессов управления, математическим методам в механике и физике, математическому моделированию в медико-биологических системах, технологиям программирования, теории управления социально-экономическими системами.

Все материалы докладывались на ежегодной 34-й научной конференции студентов и аспирантов факультета прикладной математики – процессов управления “Процессы управления и устойчивость” 21–24 апреля 2003 года.

Сборник предназначен для студентов старших курсов физико-математических факультетов, научных работников и аспирантов.

ISBN 5-288-03264-5