

ДВУХФАЗНАЯ СИСТЕМА ОБСЛУЖИВАНИЯ С ЦЕНТРАЛИЗОВАННОЙ СТРАТЕГИЕЙ ПОВТОРОВ

O.C. Тармин

Белорусский государственный университет, кафедра ТВиМС
пр. Независимости, д. 4, Минск, Беларусь
телефон: + 375172095486; e-mail: taramin@bsu.by

Исследована двухфазная система массового обслуживания (СМО), первую фазу которой образует однолинейная система с групповым марковским входящим потоком и повторными вызовами, вторую фазу – многолинейная СМО без буфера. Рассмотрена централизованная стратегия повторов. В случае отсутствия свободных приборов на второй фазе заявка, обслужившаяся на первой фазе, либо ждет освобождения приборов, блокируя прибор первой фазы, либо уходит из системы недообслуженной.

Ключевые слова - групповой марковский поток, двухфазная система массового обслуживания, квазитипицева цепь Маркова, централизованная стратегия повторов.

1 ВВЕДЕНИЕ

В связи с бурным развитием телекоммуникационных сетей и необходимостью создания адекватных средств математического моделирования этих сетей в современной науке активно изучаются многофазные системы обслуживания с повторными вызовами. Важность исследования данных систем обусловлена их широким практическим применением. Многофазные системы обслуживания с повторными вызовами являются математическими моделями многих информационно-телекоммуникационных сетей, они используются при проектировании и оценивании производительности телефонных сетей, локальных вычислительных сетей с протоколами случайного множественного доступа, широковещательных радиосетей, мобильных сотовых сетей.

В [1] рассмотрена двухфазная система с групповым марковским потоком (Batch Markovian Arrival Process – *BMAP*) и орбитой неограниченного объема для повторных вызовов на первой фазе. В данной статье исследуется аналогичная СМО, но в отличие от [1] предполагается, что суммарная интенсивность повторных попыток является постоянной, а не возрастающей функцией числа повторных вызовов, то есть рассматривается централизованная стратегия повторов.

В статье получено условие существования стационарного режима в рассматриваемой СМО, найдены стационарные распределения во вложенные и произвольные

моменты времени, приведены формулы для нахождения основных характеристик производительности.

2 МАТЕМАТИЧЕСКАЯ МОДЕЛЬ

Рассматривается двухфазная система с повторными вызовами. На первой фазе находится один обслуживающий прибор. Входящий поток первичных заявок является групповым марковским (*BMAP*). Поступление групп заявок в этом потоке возможно только в моменты скачков некоторой неприводимой цепи Маркова $v_t, t \geq 0$, с непрерывным временем и конечным пространством состояний $\{0, 1, \dots, W\}$, которая называется управляющим процессом *BMAP*-потока. Интенсивности переходов процесса $v_t, t \geq 0$, сопровождающиеся поступлением групп заявок размера $k \geq 1$ (не сопровождающиеся поступлением заявок – при $k = 0$), задаются элементами матриц D_k (недиагональными элементами матрицы D_0)

или производящей функцией $D(z) = \sum_{k=0}^{\infty} D_k z^k, |z| \leq 1$. При

этом матрица $D(1)$ является неприводимым инфинитезимальным генератором цепи Маркова $v_t, t \geq 0$. Вектор-строка θ стационарного распределения этой цепи является решением системы уравнений $\theta D(1) = \theta, \theta e = 1$, где e – вектор-столбец, состоящий из единиц. Интенсивность λ поступления заявок в стационарном *BMAP*-потоке имеет вид $\lambda = \theta D'(z)|_{z=1} e$, интенсивность λ_b поступления групп заявок определяется как $\lambda_b = \theta(-D_0)e$. Коэффициент вариации c_{var} длины интервала между моментами поступления последовательных групп определяется формулой $c_{var}^2 = 2\lambda_b \theta(-D_0)^{-1} e - 1$. Коэффициент корреляции c_{cor} длин двух соседних интервалов вычисляется следующим образом:

$$c_{cor} = (\lambda_b \theta(-D_0)^{-1} (D(1) - D_0)(-D_0)^{-1} e - 1) / c_{var}^2.$$

Более подробное описание *BMAP*-потока можно найти в [2].

Если поступившая группа первичных заявок застает обслуживающий прибор свободным, то одна из заявок группы начинает обслуживаться, а остальные идут на

орбиту неограниченного объема. Если прибор занят в момент поступления группы, то все заявки этой группы идут на орбиту. Полагаем, что суммарная интенсивность повторных вызовов не зависит от числа заявок на орбите и равна γ , $\gamma > 0$. С практической точки зрения это можно интерпретировать двояко. Первый вариант: при наличии i заявок на орбите каждый запрос получает право совершать повторные попытки независимо от других запросов через экспоненциально распределенное с параметром $\frac{\gamma}{i}$ время. Второй вариант: только одному из запросов разрешается совершать повторные попытки через экспоненциально распределенные (с параметром γ) интервалы времени.

Времена обслуживания заявок (первичных и повторных) на первой фазе являются независимыми случайными величинами с общим распределением $B(t)$, имеющим

$$\text{конечный первый момент } b_1 = \int_0^\infty t dB(t).$$

После обслуживания на первой фазе заявка поступает на вторую фазу рассматриваемой системы, которая представляет собой N -линейную СМО без буфера. Время обслуживания прибором второй фазы имеет показательное распределение с параметром μ . Для обслуживания на второй фазе заявке требуется случайное число приборов ϕ . Здесь ϕ – целочисленная случайная величина с распределением

$$q_n = P\{\phi = n\}, q_n \geq 0, n = \overline{0, N}, \sum_{n=0}^N q_n = 1.$$

Если в момент окончания обслуживания заявки на первом приборе на второй фазе отсутствует необходимое число свободных приборов, то с вероятностью p , $0 \leq p \leq 1$, заявка уходит из системы недообслуженной (получает отказ в обслуживании на второй фазе, теряется), а с дополнительной вероятностью $1-p$ пока освободится нужное число приборов. Период ожидания сопровождается блокировкой прибора первой фазы.

Введем следующие обозначения:

- I – тождественная матрица, \otimes и \oplus – символы Кронекерова произведения и суммы матриц;

$$\bullet \hat{D}_k = I_{N+1} \otimes D_k, k \geq 0, \hat{D}(z) = \sum_{k=0}^\infty \hat{D}_k z^k, |z| \leq 1;$$

- $P(n, t)$, $n \geq 0$, – коэффициенты матричного ряда

$$e^{D(z)t} = \sum_{n=0}^\infty P(n, t) z^n, |z| \leq 1. \text{ Элемент матрицы } P(n, t),$$

стоящий в v -й строке и v' -м столбце, определяет вероятность того, что на интервале $(0, t]$ поступит n заявок в $VMAP$ и управляющий процесс v , перейдет из состояния v в состояние $v', v, v' = \overline{0, W}$;

- $H(t) = (H_{r, r'}(t))_{r, r' = \overline{0, N}}$, где $H_{r, r'}(t) = 0$ для $r \leq r'$, а при $r > r'$ $H_{r, r'}(t)$ – функция распределения с преобразованием Лапласа-Стильтьеса вида

$$h_{r, r'}(s) = \prod_{l=r+1}^r l\mu(l\mu + s)^{-1};$$

- $Q_m, m = \overline{1, 3}$, – квадратные матрицы вида:

$$Q_1 = \begin{pmatrix} q_0 & q_1 & \dots & q_N \\ 0 & q_0 & \dots & q_{N-1} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & q_0 \end{pmatrix}, Q_3 = \begin{pmatrix} 0 & \dots & 0 & q_N \\ 0 & \dots & 0 & q_{N-1} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & q_0 \end{pmatrix},$$

$$Q_2 = \text{diag}\left\{\sum_{n=N-r+1}^N q_n, r = \overline{0, N}\right\};$$

- $R = \text{diag}\{r, r = \overline{0, N}\}; \quad \bar{W} = W + 1;$

- $\hat{Q}_m = Q_m \otimes I_{\bar{W}}, m = \overline{1, 3}; \quad \bar{Q} = \hat{Q}_1 + p\hat{Q}_2;$

- $Q = \bar{Q} + (1-p) \int_0^\infty (dH(t) \otimes e^{D_0 t}) \hat{Q}_3.$

3 СТАЦИОНАРНОЕ РАСПРЕДЕЛЕНИЕ ВЕРОЯТНОСТЕЙ СОСТОЯНИЙ ВЛОЖЕННОЙ ЦЕПИ МАРКОВА

Пусть t_n – n -ый момент окончания обслуживания на первой фазе. Рассмотрим процесс $\xi_n = \{i_n, r_n, v_n\}$, $n \geq 1$, где i_n – число заявок на орбите в момент t_n , $i_n \geq 0$; r_n – число занятых приборов на второй фазе в момент $t_n - 0$, $r_n = \overline{0, N}$; v_n – состояние управляющего процесса $VMAP$ в момент t_n , $v_n = \overline{0, W}$.

Процесс $\xi_n, n \geq 1$, является трехмерной цепью Маркова. Перенумеруем состояния этой цепи в лексикографическом порядке и сформируем $(N+1)\bar{W} \times (N+1)\bar{W}$ -матрицы $P_{i,j}, i, j \geq 0$, вероятностей переходов цепи $\xi_n, n \geq 1$, из состояний со значением i первой компоненты в состояния со значением j этой компоненты.

Лемма 1. Матрица P одношаговых вероятностей переходов цепи Маркова $\xi_n, n \geq 1$, имеет блочную структуру

$$P = (P_{i,j})_{i,j \geq 0} = \begin{pmatrix} V_0 & V_1 & V_2 & V_3 & \dots \\ Y_0 & Y_1 & Y_2 & Y_3 & \dots \\ 0 & Y_0 & Y_1 & Y_2 & \dots \\ 0 & 0 & Y_0 & Y_1 & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots \end{pmatrix},$$

где

$$V_i = \sum_{k=1}^{i+1} [-Q(\Delta \oplus D_0)^{-1} \hat{D}_k + (1-p)H_k \hat{Q}_3 \gamma A] \Omega_{i-k+1} +$$

$$+(1-p) \sum_{n=1}^i H_n \hat{Q}_3 A \sum_{k=1}^{i-n+1} \hat{D}_k \Omega_{i-n-k+1},$$

$$Y_i = \bar{Q}A[\gamma \Omega_i + \sum_{k=1}^i \hat{D}_k \Omega_{i-k}] +$$

$$+(1-p)[\sum_{k=0}^i H_k \hat{Q}_3 A \gamma \Omega_{i-k} + \sum_{m=0}^{i-1} H_m \hat{Q}_3 A \sum_{k=1}^{i-m} \hat{D}_k \Omega_{i-m-k}], i \geq 0,$$

$$A = \int_0^\infty e^{-\gamma t} e^{(\Delta \oplus D_0)t} dt = (\gamma I - \Delta \oplus D_0)^{-1},$$

$$\Omega_n = \int_0^\infty e^{\Delta t} \otimes P(n,t) dB(t), H_n = \int_0^\infty dH(t) \otimes P(n,t), n \geq 0,$$

$$\Delta = \begin{pmatrix} 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ \mu & -\mu & \dots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & N\mu & -N\mu \end{pmatrix}.$$

Из Леммы 1 следует, что матрицы переходных вероятностей $P_{i,j}$ цепи Маркова $\xi_n, n \geq 1$, при $i > 0$ зависят от значений счетных компонент i и j только через их разность $j-i$. Согласно определению, данному в статье [3], из этого следует, что рассматриваемая цепь $\xi_n, n \geq 1$, принадлежит классу многомерных квазиплицевых цепей Маркова.

С использованием результатов [3] доказана следующая

Теорема 1. Необходимым и достаточным условием существования стационарного распределения цепи Маркова $\xi_n, n \geq 1$, является выполнение неравенства

$$\rho = \mathbf{x}[F'(1)(\gamma I - \hat{D}_0) + F(1)(\hat{D}'(1) + (\gamma I - \hat{D}_0)\Omega'(1))]e < 1, \quad (1)$$

где вектор \mathbf{x} – единственное решение системы линейных алгебраических уравнений

$$xF(1)(\gamma I + \hat{D}(1) - \hat{D}_0)\Omega(1) = \mathbf{x}, \quad \mathbf{x}e = 1.$$

$$\text{Здесь } F(z) = (\bar{Q} + (1-p)H(z)\hat{Q}_3)A, \quad \Omega(z) = \sum_{n=0}^\infty \Omega_n z^n =$$

$$= \int_0^\infty e^{\Delta t} \otimes e^{D(z)t} dB(t), H(z) = \sum_{n=0}^\infty H_n z^n = \int_0^\infty dH(t) \otimes e^{D(z)t},$$

$$|z| \leq 1.$$

Далее будем считать, что неравенство (1) выполняется. Пусть $\pi(i, r, v), i \geq 0, r = \overline{0, N}, v = \overline{0, W}$, – искомые

стационарные вероятности. Введем обозначения для векторов-строк этих вероятностей:

$$\pi(i, r) = (\pi(i, r, 0), \pi(i, r, 1), \dots, \pi(i, r, W));$$

$$\pi_i = (\pi(i, 0), \pi(i, 1), \dots, \pi(i, N)), i \geq 0.$$

Для вычисления векторов $\pi_i, i \geq 0$, используется алгоритм (см. [3]), разработанный для вычисления стационарного распределения многомерных квазиплицевых цепей Маркова.

4 СТАЦИОНАРНОЕ РАСПРЕДЕЛЕНИЕ ВЕРОЯТНОСТЕЙ СОСТОЯНИЙ СИСТЕМЫ В ПРОИЗВОЛЬНЫЙ МОМЕНТ ВРЕМЕНИ

Состояние системы в произвольный момент времени t определим как $(i_t, r_t, v_t, m_t), t \geq 0$, где i_t – число заявок на орбите, r_t – число занятых приборов на второй фазе, v_t – состояние управляющего процесса *BMAP*-потока, m_t – случайная величина, принимающая значения 0, 1, 2 в зависимости от того, свободен, занят или заблокирован прибор первой фазы в момент времени t .

Рассмотрим процесс $\xi_t = \{i_t, r_t, v_t, m_t\}, t \geq 0$. Введем обозначения для стационарных вероятностей этого процесса:

$$p(i, r, v, m) = \lim_{t \rightarrow \infty} P\{i_t = i, r_t = r, v_t = v, m_t = m\},$$

$$i \geq 0, r = \overline{0, N}, v = \overline{0, W}, m = 0, 1, 2.$$

Пусть также $p_i(m)$ вектор-строка вероятностей $p(i, r, v, m)$, упорядоченных в лексикографическом порядке компонент $(r, v), i \geq 0, m = 0, 1, 2$.

Теорема 2. Ненулевые векторы $p_i(m)$ стационарных вероятностей процесса $\xi_t, t \geq 0$, выражаются через стационарное распределение вложенной цепи Маркова $\pi_i, i \geq 0$, следующим образом:

$$p_0(0) = -\tau^{-1} \pi_0 Q(\Delta \oplus D_0)^{-1},$$

$$p_i(0) = \tau^{-1} [\pi_i \bar{Q} + (1-p) \sum_{l=0}^i \pi_l H_{i-l} \hat{Q}_3] A, i \geq 1,$$

$$p_i(1) = \tau^{-1} \{\pi_0 \sum_{k=1}^{i+1} Q(\Delta \oplus D_0)^{-1} \hat{D}_k + (1-p) H_k \hat{Q}_3 \gamma A\} \hat{\Omega}_{i-k+1} +$$

$$+(1-p) \pi_0 \sum_{k=1}^i H_k \hat{Q}_3 A \sum_{m=1}^{i-k+1} \hat{D}_m \hat{\Omega}_{i-k-m+1} +$$

$$+\sum_{l=1}^i \pi_l [\bar{Q}A \sum_{k=1}^{i-l+1} \hat{D}_k \hat{\Omega}_{i-l-k+1} +$$

$$+(1-p) \sum_{k=0}^{i-l} H_k \hat{Q}_3 A \sum_{m=1}^{i-l-k+1} \hat{D}_m \hat{\Omega}_{i-l-k-m+1}] +$$

$$+\sum_{l=1}^{i+1} \pi_l [\bar{Q} A \gamma \hat{\Omega}_{i-l+1} + (1-p) \sum_{k=0}^{i-l+1} H_k \hat{Q}_3 A \gamma \hat{\Omega}_{i-l-k+1}], i \geq 0,$$

$$p_i(2) = \tau^{-1} (1-p) \sum_{l=0}^i \sum_{k=0}^{i-l} (H_k + \delta_{0,k} I) \hat{Q}_2 \times$$

$$\times \int_0^\infty e^{-\mu R t} \otimes P(i-l-k, t) dt, i \geq 0,$$

$$\text{где } \delta_{i,j} = \begin{cases} 0, & i \neq j \\ 1, & i = j \end{cases}, \quad \hat{\Omega}_n = \int_0^\infty e^{\Delta t} \otimes P(n, t)(1 - B(t)) dt, n \geq 0,$$

τ – средняя величина интервала между двумя соседними моментами окончания обслуживания на первой фазе:

$$\begin{aligned} \tau = b_1 + (1-p) \sum_{i=0}^{\infty} \pi_i (I_{N+1} \otimes e_{\bar{W}}) \int_0^\infty t dH(t) Q_3 e + \\ + \pi_0 Q (e_{N+1} \otimes I_{\bar{W}}) (-D_0)^{-1} e_{\bar{W}} + \\ + (1-p) \pi_0 \sum_{n=1}^{\infty} H_n \hat{Q}_3 (e_{N+1} \otimes I_{\bar{W}}) (\gamma I - D_0)^{-1} e_{\bar{W}} + \\ + \sum_{i=1}^{\infty} \pi_i [\bar{Q} + (1-p) \sum_{n=0}^{\infty} H_n \hat{Q}_3] (e_{N+1} \otimes I_{\bar{W}}) (\gamma I - D_0)^{-1} e_{\bar{W}}. \end{aligned}$$

Следствие 1. Векторы p_i стационарных вероятностей процесса $\{i_t^*, r_t, v_t\}$, где i_t^* – число заявок на первой фазе (на орбите и на приборе, включая заблокированную), вычисляются следующим образом:

$$p_0 = p_0(0), \quad p_i = p_i(0) + \sum_{m=1}^2 p_{i-1}(m), i \geq 1.$$

5 ХАРАКТЕРИСТИКИ ПРОИЗВОДИТЕЛЬНОСТИ

Вычислив стационарные распределения вероятностей состояний системы, можно найти различные характеристики ее производительности:

- Среднее число заявок на первой фазе в моменты окончания обслуживания и в произвольный момент времени: $L = \Pi'(1)e$ и $\bar{L} = \bar{P}'(1)e$, где

$$\Pi(z) = \sum_{i=0}^{\infty} \pi_i z^i, \quad P(z) = \sum_{i=0}^{\infty} p_i z^i, \quad |z| \leq 1.$$

- Векторы стационарного распределения числа занятых приборов на второй фазе в моменты окончания обслуживания на первой фазе и в произвольный момент времени:

$$r = \Pi(1)(I_{N+1} \otimes e_{\bar{W}}), \quad \bar{r} = \bar{P}(1)(I_{N+1} \otimes e_{\bar{W}}).$$

- Среднее число занятых приборов на второй фазе в моменты окончания обслуживания на первой фазе и в произвольный момент времени:

$$N_{busy} = r Re, \quad \bar{N}_{busy} = \bar{r} \bar{R} e.$$

- Вероятность P_{loss} того, что произвольная заявка уйдет из системы (потеряется) после обслуживания на первой фазе, и вероятность P_{block} того, что произвольная заявка вызовет блокировку прибора первой фазы: $P_{loss} = p \Pi(1) \hat{Q}_2 e$, $P_{block} = (1-p) \Pi(1) \hat{Q}_2 e$.

- Вероятности P_{idle} , P_{serve} , P_{block} того, что прибор первой фазы свободен, занят или заблокирован:

$$P_{idle} = \sum_{i=0}^{\infty} p_i(0) e, \quad P_{serve} = \tau^{-1} b_1, \quad P_{block} = 1 - P_{idle} - P_{serve}.$$

- Вероятность того, что произвольная заявка, поступившая в систему, сразу пойдет на обслуживание (не посетив орбиту): $P_{imm} = -\lambda^{-1} \sum_{i=0}^{\infty} p_i(0) (e_{N+1} \otimes D_0 e)$.

- Вероятность того, что произвольная заявка, поступившая в систему, успешно обслужится на обеих фазах (не попадет на орбиту, не потеряется и не вызовет блокировку прибора первой фазы):

$$P_{success} = -\lambda^{-1} \sum_{i=0}^{\infty} p_i(0) (I_{N+1} \otimes D_0 e) \int_0^{\Delta t} dB(t) Q_1 e.$$

Полученные в статье аналитические результаты были реализованы в виде модуля пакета прикладных программ «Sirius++» (см. работу [4]), который позволяет вычислять стационарные распределения системы во вложенные и произвольные моменты времени, а также различные характеристики ее производительности.

ЛИТЕРАТУРА

- [1] Двухфазная система обслуживания с групповым марковским потоком и повторными вызовами / В.И. Клименок, О.С. Тарамин // Автоматика и телемеханика. – 2009. – Т. 70. – № 12.
- [2] New results on the single server queue with a batch Markovian arrival process / D. Lucantoni // Communication in Statistics-Stochastic Models. – 1991. – V. 7. – P. 1-46.
- [3] Multi-dimensional asymptotically quasi-Toeplitz Markov chains and their application in queueing theory / V.I. Klimenok, A.N. Dudin // Queueing Systems. – 2006. – V. 54. – P. 245-259.
- [4] Software “Sirius++” for performance evaluations of modern communication networks / A.N. Dudin, V.I. Klimenok, G.V. Tsarenkov // Modelling and Simulation 2002: Proc. of the 16th European Simulation Multiconference, Darmstadt, June 3-5, 2002, Netherlands: SCS. – 2002. – P. 489-493.