

Provided for non-commercial research and educational use.
Not for reproduction, distribution or commercial use.

Serdica

Bulgariacae mathematicae publicationes

Сердика

Българско математическо списание

The attached copy is furnished for non-commercial research and education use only.
Authors are permitted to post this version of the article to their personal websites or institutional repositories and to share with other researchers in the form of electronic reprints.

Other uses, including reproduction and distribution, or selling or licensing copies, or posting to third party websites are prohibited.

For further information on
Serdica Bulgaricae Mathematicae Publicationes
and its new series Serdica Mathematical Journal
visit the website of the journal <http://www.math.bas.bg/~serdica>
or contact: Editorial Office
Serdica Mathematical Journal
Institute of Mathematics and Informatics
Bulgarian Academy of Sciences
Telephone: (+359-2)9792818, FAX:(+359-2)971-36-49
e-mail: serdica@math.bas.bg

ОДНОЛИНЕЙНАЯ СИСТЕМА С ГРУППОВЫМ ОБСЛУЖИВАНИЕМ В РЕЖИМЕ РАЗДЕЛЕНИЯ ВРЕМЕНИ

МИТКО Ц. ДИМИТРОВ

Рассматривается однолинейная система $M|G|1$ с групповым обслуживанием и дисциплиной разделения процессора. В систему поступает пуассоновский поток требований с интенсивностью $\lambda > 0$. Приведенное время обслуживания распределено по произвольному закону. Прибор обслуживает требования группами, причем в каждую группу входят требования, поступившие за время обслуживания предыдущей группы. Система обслуживания описывается марковским восстановительным процессом с дополнительными траекториями (MRPAP процесс). Находится стационарное распределение числа обслуживающихся требований, распределение длины очереди, преобразование Лапласа — Стильтеса времени пребывания с приводимым временем x в системе и его математическое ожидание.

1. Постановка задачи. Пусть дана однолинейная система массового обслуживания с бесконечным числом мест для ожидания. В систему поступает пуассоновский поток требований с интенсивностью $\lambda > 0$. Приведенное время обслуживания каждого требования распределено по произвольному закону $B(x)$ с математическим ожиданием β_1 . Если в момент поступления требования в систему прибор окажется свободным, то требование поступает сразу на обслуживание. После окончания обслуживания первого требования прибор поступает к обслуживанию группы требований, поступивших за время обслуживания предыдущей группы. Каждая группа обслуживается следующим образом: если в данный момент в группе находятся n требований, то остаток приведенного времени до конца обслуживания каждого из них убывает со скоростью $1/n$ (отсюда и наименование дисциплины очереди).

2. Описание системы обслуживания с помощью MRPAP процесса. Чрез $A(t)$ обозначим функцию распределения времени между двумя последовательными моментами поступления требований пуассоновского потока, т. е. $A(t) = 1e^{-\lambda t}$, $\nu_1(t)$ — число обслуживаемых требований в момент t , $\nu_2(t)$ — длина очереди в момент t . Пусть $\tau_1, \tau_2, \dots, \tau_n, \dots$ — моменты окончания или начала обслуживания групп требований. Будем предполагать, что в момент t_0 начинается период занятости системы и $t_0 = 0$. Если в момент τ_n период занятости окончился, то момент τ_{n+1} совпадает с моментом поступления следующего требования (т. е. с началом следующего периода занятости). Моменты $\tau_1, \tau_2, \dots, \tau_n, \dots$ являются марковскими моментами регенерации процессов $\nu_1(t)$, $\nu_2(t)$. Через a_n обозначим марковскую цепь $a_n = \nu_1(\tau_n + 0) = \nu_2(\tau_n)$. Эволюция процессов $\nu_1(t)$ и $\nu_2(t)$ после каждого момента τ_n зависит только от значения a_n . Если $a_n = i > 0$, из принятой дисциплины обслуживания следует, что время $\tau_{n+1} - \tau_n$ распределено по закону $B_i(x)$ и $B_i(x)$ является i -кратной сверткой функций распределения $B(x)$. При $a_n = 0$, $\tau_{n+1} - \tau_n$ распределено по закону $A(x)$.

Вероятности перехода P_{ij} вложенной цепи α_n можно определить следующим образом:

$$(1) \quad P_{ij} = \int_0^{\infty} \frac{(\lambda u)^j e^{-\lambda u}}{j!} dB_i(u); \quad i \geq 1, j = 0, 1, 2, \dots, P_{01} = 1, P_{0j} = 0, \forall j \neq 1.$$

Непосредственная проверка показывает, что если $\lambda\beta_1 < 1$, то

$$\sum_{j=0}^{\infty} j P_{ij} = i\lambda\beta_1 < 1 \quad \text{при} \quad i \geq 1, \quad \text{а} \quad \sum_{j=1}^{\infty} j P_{0j} = 1 < \infty \quad \text{и}$$

$$\limsup_{n \rightarrow \infty} (\sum_j j P_{ij} - i) = \limsup_{n \rightarrow \infty} (i\lambda\beta_1 - i) < 0.$$

В таком случае в силу леммы Шахбазова — Пакса [1; 3] марковская цепь α_n эргодична при $\lambda\beta_1 < 1$. Стационарные вероятности $\pi = (\pi_0, \pi_1, \pi_2, \dots)$ цепи α_n являются решением системы уравнений

$$(2) \quad \sum_{i=0}^{\infty} \pi_i P_{ij} = \pi_j, \quad j = 0, 1, 2, \dots, \quad \sum_{i=0}^{\infty} \pi_i = 1.$$

Через $P(z)$ обозначим производящую функцию распределения $\{\pi_i\}$: $P(z) = \sum_{j=0}^{\infty} \pi_j z^j$. Умножив обе стороны каждого из уравнений (2) на z^j и просуммировав по j от нуля до бесконечности, получим

$$(3) \quad P(z) = \sum_{i=0}^{\infty} \pi_i \sum_{j=0}^{\infty} P_{ij} z^j + \pi_0 z = P(\beta(\lambda - \lambda z)) - (1 - z)\pi_0,$$

где $\beta(s) = \int_0^{\infty} e^{-sx} dB(x)$. Пусть $1 - z = u$, тогда можем записать

$$(4) \quad P(1 - u) = P(\beta(\lambda u)) - u\pi_0 = P(1 - (1 - \beta(\lambda u))) - u\pi_0.$$

Определим рекуррентные соотношения

$$\Psi_0(u) = u, \quad \Psi_1(u) = \Psi(u) = 1 - \beta(\lambda u), \dots, \quad \Psi_{n+1}(u) = \Psi_n(\Psi(u)).$$

Проводя n указанных итераций и сложив полученные равенства, получим

$$(5) \quad P(1 - u) = P(1 - \Psi_{n+1}(u)) - \pi_0 \sum_{k=0}^n \Psi_k(u).$$

Нетрудно видеть, что при $|u| < 1$ все $|\Psi_k(u)| < 1$. Из (5) следует, что ряд $\sum_{k=0}^{\infty} \Psi_k(u)$ сходится и $\lim_{n \rightarrow \infty} \Psi_n(u) = 0$. В таком случае при $n \rightarrow \infty$ (5) принимает вид ($P(1) = 1$),

$$(6) \quad P(1 - u) = 1 - \pi_0 \sum_{k=0}^{\infty} \Psi_k(u).$$

При $u = 1$ равенство (6) выглядит следующим образом: $P(0) = 1 + \pi_0 \sum_{k=0}^{\infty} \Psi_k(1)$, где $\pi_0 = (1 + \sum_{k=0}^{\infty} \Psi_k(1))^{-1}$. Если $B(x) = 1 - e^{-\lambda x}$, то

$$\pi_0 = (1 + \sum_{k=0}^{\infty} e^k / (1 + e + \dots + e^k))^{-1}, \quad e = \lambda/\mu.$$

Этим самым доказано следующее утверждение.

Лемма 1. Если $\lambda\beta_1 < 1$, то марковская цепь α_n эргодична и производящая функция предельного распределения цепи α_n имеет вид

$$P(z) = 1 - \pi_0 \sum_{k=0}^{\infty} \Psi_k(1-z), \quad \pi_0 = \left(1 + \sum_{k=0}^{\infty} \Psi_k(1)\right)^{-1}.$$

Из (3) следует непосредственно, что

$$P'(1) = \frac{\pi_0}{1 - \lambda\beta_1}, \quad P''(1) = \frac{\lambda^2\beta_2\pi_0}{(1 + \lambda\beta_1)(1 - \lambda\beta_1)^2}, \quad P'''(1) = \frac{\pi_0[3\lambda^5\beta_1\beta_2^2 + \lambda^3\beta_3(1 - \lambda^2\beta_1^2)]}{(1 - \lambda\beta_1)^2(1 + \lambda\beta_1)(1 - \lambda^3\beta_1^3)},$$

где $\beta_i = \int_0^{\infty} x^i dB(x)$, $b_1(x) = \int_0^x u^2 dB(u) + x^2 B(x)$.

Теперь определим полумарковский процесс $\xi(t)$ равенством $\xi(t) = \alpha_{n(t)}$, где $n(t) = \max\{n, \tau_n \leq t\}$. Время пребывания $\xi(t)$ в состоянии i ($i \geq 1$) распределено по закону $B_i(x)$, а при $i=0$ — по закону $A(x) = 1 - e^{-\lambda x}$. Математическое ожидание времени пребывания процесса $\xi(t)$ в i -том состоянии ($i \geq 1$) равно $i\beta_1$ и при $i=0$ равно λ^{-1} .

Марковский восстановительный процесс с дополнительными траекториями (MRPAP процесс) характеризуется наличием точек регенерации τ_n и связанным с ними полумарковским процессом. Формальное определение MRPAP процесса можно найти в [2]. Процессы $X_1(t) = (v_1(t), U(t), \alpha_{n(t)})$ и $X_2(t) = (v_2(t), U(t), \alpha_{n(t)})$, где $U(t) = t - \tau_{n(t)}$ являются MRPAP процессами.

3. Стационарное распределение процессов $v_1(t)$ и $v_2(t)$. С помощью следствия 2[2] найдем стационарное распределение процессов $v_1(t)$ и $v_2(t)$. Прежде всего выясним, что выполнены все условия применимости упомянутого следствия. В данном случае $C = I = \{1, 2, \dots\}$. В лемме 1 доказано, что при $\lambda\beta_1 < 1$ I является эргодичным классом состояния, и поэтому $K_C(+\infty) = 1$. Так как длительность периода занятости системы не зависит от порядка обслуживания, то функция распределения $G_{00}(x)$ времени перехода процесса $\xi(t)$ из состояния 0 в состояние 0 является сверткой периода занятости системы $M|G|1$ (интенсивность входящего пуассоновского потока λ , а время обслуживания распределено по закону $B(x)$) и свободного периода с функцией распределения $A(x) = 1 - e^{-\lambda x}$, т. е. $G_{00}(x)$ содержит абсолютно непрерывную компоненту и $\int_0^{\infty} x dG_{00}(x) = 1/\lambda + \beta_1/(1 - \lambda\beta_1)$. Этим самым мы показали, что выполнены все условия [2, 9.1]. В таком случае имеет место следующее утверждение:

Лемма 2. Если $\lambda\beta_1 < 1$, то существует стационарное распределение процессов $v_1(t)$ и $v_2(t)$

$$\begin{aligned} \lim_{t \rightarrow \infty} P\{v_1(t) = k\} &= P_k^{(1)} \\ &= \pi_0^{-1}(1 - \lambda\beta_1) \sum_{i=k}^{\infty} \pi_i \int_0^{\infty} \int_0^u C_i^k B^{i-k}\left(\frac{u-v}{k}\right) \bar{B}^k\left(\frac{u-v}{k}\right) dF_{i-k}(u); \\ \sum_{k=0}^{\infty} P_k^{(2)} z^k &= 1 - \lambda\beta_1 + \frac{1 - \lambda\beta_1}{\pi_0} \frac{1 - P((1 - \lambda z)) - (1 - z)(1 - P(\beta(\lambda)))}{1 - z}, \end{aligned}$$

где $\lim_{t \rightarrow \infty} P\{v_2(t) = k\} = P_k^{(2)}$ и $P(z)$ находится из леммы 1.

Доказательство. Поскольку выполнены условия применимости следствия [2, 9.1], то

$$\lim_{t \rightarrow \infty} P\{v_1(t) = k\} = P_k^{(1)} = \sum_{i=0}^{\infty} \pi_i \eta_{ik} \left[\sum_{i=0}^{\infty} \pi_i \eta_{ii} \right]^{-1},$$

$$\text{где } \eta_i = \begin{cases} i\beta_1 & \text{при } i \geq 1 \\ \lambda^{-1} & \text{при } i = 0 \end{cases}, \quad \eta_{ik} = \int_0^\infty \Psi_{ik}(u) du.$$

Имеем

$$\begin{aligned} \Psi_{ik}(u) &= P\{v_1(u) = k, S_2 > u \mid S_1 = 0, v_1(0+) = i\} \\ &= P\{X_{(1)} + \dots + X_{(i-k)} + \dots + (i-k)X_{(i-k)} < u \\ &\quad < X_{(1)} + X_{(2)} + \dots + X_{(i-k)} + (i-k)X_{(i-k+1)}\} \\ &= \int_0^u P\{v + (i-k)X_{(i-k)} < u < v + (i-k)X_{(i-k+1)}\} dF_{i-k}(v) \\ &= \int_0^u P\{X_{(i-k)} < \frac{u-v}{i-k} < X_{(i-k+1)}\} dF_{i-k}(v), \end{aligned}$$

при $i \geq k$, или

$$\Psi_{ik}(u) = \begin{cases} \int_0^u C_i^k B^{i-k} \left(\frac{u-v}{i-k}\right) \bar{B}^k \left(\frac{u-v}{i-k}\right) dF_{i-k}(v) & \text{при } i \geq k, \\ 0 & \text{при } i < k, \end{cases}$$

$$\text{и } F_0(v) = \begin{cases} 1 & \text{при } v \geq 0, \\ 0 & \text{при } v < 0. \end{cases}$$

Откуда и следует выражение для $P_k^{(1)}$. Кроме того,

$$\sum_{i=0}^\infty \pi_i \eta_i = \sum_{i=1}^\infty i \pi_i \beta_1 + \pi_0 \lambda^{-1} = \pi_0 [\lambda(1 - \lambda\beta_1)]^{-1}.$$

Аналогичным образом находим $P_k^{(2)}$:

$$\lim_{t \rightarrow \infty} P\{v_2(t) = k\} = P_k^{(2)} = \pi_0^{-1} \lambda(1 - \lambda\beta_1) \sum_{i=1}^\infty \pi_i \int_0^\infty \frac{e^{-\lambda u} (\lambda u)^k}{k!} \bar{B}_i(u) du$$

при $k \geq 1$ и $P_0^{(1)} = P_0^{(2)} = 1 - \lambda\beta_1$. Поэтому

$$\sum_{k=0}^\infty P_k^{(2)} z^k = 1 - \lambda\beta_1 + \frac{(1 - \lambda\beta_1)}{[\pi_0(1 - z)]} [1 - P(\beta(\lambda - \lambda z)) - (1 - z)(1 - P(\beta(\lambda)))].$$

4. Время пребывания требования с приведенным временем x в системе обслуживания. Г. И. Призва доказал, что для неприводимого положительно возвратного процесса $\xi(t)$ выполнено

$$\lim_{t \rightarrow \infty} P\{v(t) > z, u(t) > x, \xi_n(t) = i, \xi_{n(t)+1} = k \mid \xi(0) = r\} = \pi_j P_{jk} \sum_{x+z}^\infty (1 - S_{jk}(u) du) / \sum \pi_i \eta_i,$$

где $S_{jk}(u) = Q_{jk}(u) / Q_{jk}(\infty)$, $u(t)$ — время, прошедшее с момента последнего скачка процесса $\xi(t)$ до момента t , $v(t)$ — время, оставшееся от момента t до момента следующего скачка процесса $\xi(t)$, $P = \|P_{ij}\|$ — матрица переходных вероятностей вложенной цепи Маркова; $\pi = (\pi_1, \pi_2, \dots)$ — стационарное распределение вложенной цепи Маркова.

Для полумарковского процесса $\xi(t)$, введенного в конце пункта 2, имеем

$$Q_{jk}(u) = \int_0^u \frac{(\lambda y)^k e^{-\lambda y}}{k!} dB_j(y), \quad Q_{jk}(\infty) = P_{jk}.$$

Поэтому

(7) $\lim_{t \rightarrow \infty} P\{v(t) > z, u(t) > 0, \xi_{n(t)} = j, \xi_{n(t)+1} = k \mid \xi_{(0)} = r\} = \pi_j P_{jk} \int_z^\infty [1 - S_{jk}(u)] du / \sum \pi_i \eta_i$, где $S_{jk}^{(u)} = Q_{jk}(u) / Q_{jk}(\infty)$. Через $\tau^0(x)$ обозначим время пребывания требования с приведенным временем x в системе, а $\eta_{2,k}^0(x)$ — время обслуживания требования с приведенным временем x при условии, что в начальный момент его обслуживания наряду с ним обслуживаются ещё k других требований. Имеем

$$\beta_i = \int_0^\infty x^i dB(x), \quad i = 1, 2, 3 \quad \text{и} \quad a_0(x) = x\bar{B}(x) + \int_0^x u dB(u),$$

$$b_0(x) = x^2 \bar{B}(x) + \int_0^x u^2 dB(u), \quad \varphi_0(s, x) = B(x)e^{-sx} + \int_0^\infty e^{-su} dB(u).$$

Теорема. Если $\lambda\beta_1 < 1$ и существуют первые три момента приведенного времени обслуживания, то

$$\text{а) } M e^{-s\tau^0(x)} = e^{-sx} \left\{ \frac{\lambda(1-\lambda\beta_1)}{\pi_0 s} [P(\beta(\lambda(1-\varphi_0(s, x)))) - P(\beta(\lambda(1-\varphi_0(s, x)) + s))] + 1 - \lambda\beta_1 \right\};$$

$$\text{б) } M\tau^0(x) = \frac{\lambda\beta_2(1+2\lambda a_0(x))}{2(1-\lambda^2\beta_1^2)} + x,$$

$$M[\tau_0(x)]^2 = x^2 + \lambda \frac{\beta_2(1+2\lambda a_0(x))}{1-\lambda^2\beta_1^2} x + \frac{\lambda}{3(1-\lambda^2\beta_1^2)} \left\{ 3\lambda\beta_2 b_0(x) + \frac{1+3\lambda a_0(x)+3\lambda^2 a_0^2(x)}{1-\lambda^3\beta_1^3} \times [\beta_3(1-\lambda^2\beta_1^2) + 3\lambda^2\beta_1\beta_2^2] \right\}.$$

Доказательство. Величина $\tau^0(x)$ зависит от числа обслуживаемых требований в момент поступления требования и числа требований, вместе с которыми начинается обслуживание рассматриваемого требования. Заметим, что $\eta_{2,k}^0(x) = x + \sum_{i=1}^k \min(\xi_i, x)$, где $\xi_i (i = 1, 2, \dots, k)$ — независимые одинаково распределенные случайные величины с функцией распределения $B(x)$. Действительно, пусть приведенные времена требований занумерованы таким образом, что $x_1 < x_2 < \dots < x_k$ и $x_i < x < x_{i+1}$. Из принятой дисциплины обслуживания следует, что

$$\eta_{2,k}^0(x) = (k+1)x_1 + k(x_2 - x_1) + (k-1)(x_3 - x_2) + \dots + (k+2-i)(x_i - x_{i-1}) + (k+1-i)(x - x_i) = x_1 + x_2 + \dots + x_i + (k+1-i)x = x + x_1 + x_2 + \dots + x_i + (k-i)x = x + \sum_{i=1}^k \min(x_i, x).$$

Итак,

$$M \exp[-s\eta_{2,k}^0(x)] = e^{-sx} \prod_{i=1}^k M \exp[-s \min(\xi_i, x)] = e^{-sx} \varphi_0^k(s, x),$$

где

$$(8) \quad \varphi_0(s, x) = M \exp[-s \min(\xi_i, x)] = \bar{B}(x) e^{-sx} + \int_0^x e^{-su} dB(u).$$

С помощью формулы полной вероятности вероятностное толкование преобразования Лапласа и (7) и (8) можно найти

$$\begin{aligned}
 M e^{-s\tau^0(x)} &= \sum_{j=1}^{\infty} \sum_{k=0}^{\infty} \frac{\pi_j P_{jk}}{\sum \pi_i \eta_i} \int_0^{\infty} e^{-su} [1 - S_{jk}(u)] du M \exp [s\eta_{2k}^0(x)] + (1 - \lambda\beta_1) e^{-sx} \\
 &= e^{-sx} \left\{ \frac{1}{\sum \pi_i \eta_i} \sum_{j=1}^{\infty} \pi_j \int_0^{\infty} e^{-su} \sum_{k=0}^{\infty} P_{jk} \eta_0^k(s, x) [1 - S_{jk}(u)] du + 1 - \lambda\beta_1 \right\} \\
 &= e^{-sx} \left\{ \frac{1}{\sum \pi_i \eta_i} \sum_{j=1}^{\infty} \pi_j \int_0^{\infty} e^{-su} \left[\sum_{k=0}^{\infty} P_{jk} \eta_0^k(s, x) - \sum_{k=0}^{\infty} P_{jk} \eta_0^k(s, x) \frac{Q_{jk}(u)}{P_{jk}} \right] du + 1 - \lambda\beta_1 \right\} \\
 &= e^{-sx} \left\{ \frac{1}{s \sum \pi_i \eta_i} [P(\beta(\lambda - \lambda\eta_0(s, x))) - P(\beta(\lambda - \lambda\eta_0(s, x) + s))] + 1 - \lambda\beta_1 \right\}.
 \end{aligned}$$

Известно, что

$$\begin{aligned}
 M\tau^0(x) &= - \left. \frac{\partial M e^{-s\tau^0(x)}}{\partial s} \right|_{s=0}, \quad - \left. \frac{\partial \eta_0(s, x)}{\partial s} \right|_{s=0} = x \bar{B}(x) + \int_0^x u dB(u) = a_0(x), \\
 \left. \frac{\partial^2 \eta_0(s, x)}{\partial^2 s} \right|_{s=0} &= x^2 \bar{B}(x) + \int_0^x u^2 dB(u) = b_0(x), \quad \sum_{i=0}^{\infty} \pi_i \eta_i = \frac{\lambda(1 - \lambda\beta_1)}{\pi_0}.
 \end{aligned}$$

Через $\Phi(s, x)$ обозначим $\Phi(s, x) = P(\beta(\lambda - \lambda\eta_0(s, x))) - P(\beta(\lambda - \lambda\eta_0(s, x) + s))$. Тогда

$$\begin{aligned}
 M e^{-s\tau^0(x)} &= e^{-sx} \left[\frac{\lambda(1 - \lambda\beta_1)}{\pi_0 s} \Phi(s, x) + 1 - \lambda\beta_1 \right], \\
 - \left. \frac{\partial M e^{-s\tau^0(x)}}{\partial s} \right|_{s=0} &= x + \frac{\lambda(1 - \lambda\beta_1)}{\pi_0} \lim_{s \rightarrow 0} \left\{ \left[-s \frac{\partial \Phi(s, x)}{\partial s} + \Phi(s, x) \right] / s^2 \right\}, \\
 \left. \frac{\partial^2 M e^{-s\tau^0(x)}}{\partial^2 s} \right|_{s=0} &= x^2 - 2 \frac{\lambda(1 - \lambda\beta_1)}{\pi_0} \lim_{s \rightarrow 0} \left\{ \left[s \frac{\partial^2 \Phi(s, x)}{\partial s^2} - \Phi(s, x) \right] / s^2 \right\} \\
 &+ \frac{\lambda(1 - \lambda\beta_2)}{\pi_0} \lim_{s \rightarrow 0} \left\{ \left[s^2 \frac{\partial^2 \Phi(s, x)}{\partial s^2} - 2 \left(s \frac{\partial \Phi(s, x)}{\partial s} - \Phi(s, x) \right) \right] / s^3 \right\}.
 \end{aligned}$$

Так как

$$\lim_{s \rightarrow 0} \left[s \frac{\partial \Phi(s, x)}{\partial s} - \Phi(s, x) \right] = 0, \quad \lim_{s \rightarrow 0} \left[s^2 \frac{\partial^2 \Phi(s, x)}{\partial s^2} - 2 \left(s \frac{\partial \Phi(s, x)}{\partial s} - \Phi(s, x) \right) \right] = 0,$$

то по правилу Лопиталья получаем

$$\begin{aligned}
 M\tau^0(x) &= x - \frac{\lambda(1 - \lambda\beta_1)}{2\pi_0} \lim_{s \rightarrow 0} \frac{\partial^2 \Phi(s, x)}{\partial s^2}, \\
 M[\tau^0(x)]^2 &= x^2 - \frac{\lambda(1 - \lambda\beta_1)}{\pi_0} \lim_{s \rightarrow 0} \frac{\partial^2 \Phi(s, x)}{\partial s^2} + \frac{\lambda(1 - \lambda\beta_1)}{3\pi_0} \lim_{s \rightarrow 0} \frac{\partial^3 \Phi(s, x)}{\partial s^3}.
 \end{aligned}$$

Непосредственным дифференцированием можно показать, что

$$\begin{aligned}
 \left. \frac{\partial^2 \Phi(s, x)}{\partial s^2} \right|_{s=0} &= - \frac{\pi_0 \beta_2}{(1 + \lambda\beta_1)(1 - \lambda\beta_1)^3} [1 + 2\lambda a_0(x)], \\
 \left. \frac{\partial^3 \Phi(s, x)}{\partial s^3} \right|_{s=0} &= P'''(1) \beta_1^3 (1 + 3\lambda a_0(x) + 3\lambda^2 a_0^2(x))
 \end{aligned}$$

$$+ P'(1) \{ 2\beta_1\beta_2[1 + \lambda a_0(x)]^2 + 2\lambda\beta_1^2 b_0(x) + 2\lambda a_0(x)\beta_1\beta_2[1 + 2\lambda a_0(x)] + \beta_1\beta_2[1 + 3\lambda a_0(x) + 3\lambda^2 a_0^2(x)] + \lambda\beta_1^2 b_0(x) \} + P'(1) \{ \beta_3[1 + 3\lambda a_0(x) + 3\lambda^2 a_0^2(x)] + 3\lambda\beta_2 b_0(x) \}.$$

С помощью выражений для $P'(2)$, $P''(1)$, $P'''(1)$,

$\partial^2 \Phi(sx)/\partial^2 s$ и $\partial^3 \Phi(sx)/\partial^3 s$ после в принципе несложных алгебраических преобразований находятся $M\tau^0(x)$ и $M[\tau^0(x)]^2$.

ЛИТЕРАТУРА

1. А. А. Шахбазов. Доказательство эргодичности некоторых специальных процессов обслуживания. *Теория вероятностей и мат. статист.*, 5, 1974, № 10, 167—173.
2. M. Schäl. Markov renewal process with auxiliary paths. *Ann. Math. statistics*, 41, 1970, 1640—1623.
3. A. G. Paks. Some conditions for ergodicity and recurrence of Markov chains. *Oper. Res.*, 17, 1969, 1058—1064.

Высший экономический институт
Кафедра математики София

Поступила 18. 7. 1977;
в переработанном виде 2. 10. 1978