

М. РИДЭЛЬ (Лейпциг)

УСЛОВИЯ СТАЦИОНАРНОСТИ В ОДНОКАНАЛЬНОЙ СИСТЕМЕ МАССОВОГО ОБСЛУЖИВАНИЯ

1. Введение. Эта работа основывается на работе [1]. Рассматриваем одноканальную систему массового обслуживания, в которой вызовы поступают поодиночно и обслуживаются в порядке их поступления. Обозначим моменты поступления k -го вызова в систему через t_k ($k = 1, 2, \dots$), а время его обслуживания через S_k . Введем функцию $K(t)$, называемую *загрузкой системы*, которая является суммой всех времен обслуживания вызовов, поступающих в систему на интервале $[0, t]$ (см. [1], стр. 2-3). Таким образом

$$K(t) = \sum_{k=1}^n S_k + K(0), \quad \text{если } t_n \leq t < t_{n+1}.$$

Характеристикой системы является так называемое *виртуальное время ожидания* $W(t)$: оно определяется как время, необходимое для освобождения системы от вызовов пришедших до момента времени t . Конечно, надо положить $W(0) = K(0)$.

В. Бенеш получил следующий результат о распределении виртуального времени ожидания:

Теорема 1.1. *Распределение $W(t)$ удовлетворяет уравнению*

$$P(W(t) \leq w) = P(K(t) \leq w + t) - \frac{\partial}{\partial w} \int_0^t R(t, u, w) P(W(u) = 0) du$$

pri $w > 0$

и уравнению

$$(1) \quad M \max(0, t + w - K(t)) = \int_0^{t+w} R(t, u, w) P(W(u) = 0) du$$

pri $-t \leq w \leq 0$,

где

$$(2) \quad R(t, u, w) = P(K(t) - K(u) \leq w + t - u \mid W(u) = 0).$$

Примем следующие предположения, которые будут использованы во всей работе, кроме теоремы 5.1 и следствия 5.1 (см. [1], стр. 49):

$$\overline{\lim_{t \rightarrow \infty}} \frac{MK(t)}{t} < \infty,$$

$$\lim_{t \rightarrow \infty} P(K(t) - K(0) \leq w) = 0 \quad \text{для всех } w.$$

уравнение

$$(3) \quad \tau - s = a(s)$$

при $\tau > 0$ имеет положительное решение, где $a(s)$ является абсциссой сходимости

$$\int_0^\infty \exp[-\tau t] M \exp[-s[K(t) - K(0)]] dt$$

и (2) зависит не только от $t - u$, а также от w , а именно $R(t, u, w) = R(t - u, w)$.

Надо заметить, что условие (3) выполняется, если (см. [1], стр. 55)

$$\overline{\lim_{t \rightarrow \infty}} \frac{P(K(t) = 0)}{t} > -\infty.$$

Обозначим через $s(\tau)$ наименьшее положительное решение уравнения (3). Интенсивность системы массового обслуживания ϱ определяется как предел:

$$\varrho = \lim_{s \rightarrow 0} \left(-\frac{a(s)}{s} \right).$$

Определение величины ϱ справедливо, так как этот предел существует. Кроме того нам понадобятся свойства функций $a(s)$ и $s(\tau)$.

Лемма 1.1. *Функция $a(s)$ при $s > 0$ непрерывна, убывающая и выпуклая. Функция $s(\tau)$ при $\tau > 0$ непрерывна и неубывающая.*

Доказательство см. [1], стр. 53-55.

2. Преобразование Лапласа для вероятности $P(W(t) = 0)$ и распределение первого периода занятости. Рассмотрим предположение, что

(4) $K(t) - K(0)$ и $W(0)$ независимы при $t > 0$.

Теорема 2.1. *Если (4) выполняется, то*

$$\int_0^\infty e^{-\tau t} P(W(t) = 0) dt = \frac{Me^{-s(\tau)W(0)}}{s(\tau)} \quad \text{при } \tau > 0.$$

В. Бенеш доказал эту теорему без предположения (4), а при предположении, что $W(0) = 0$ (см. [1], стр. 58, теоремы 4.4). Доказательство аналогично доказательству теоремы 4.3 в [1], стр. 57-58.

Пусть Z первый период занятости. Рассмотрим теперь предположение использовано Бенешем (см. [1], стр. 81). Система массового обслуживания исполняет слабое условие Маркова

$$(5) \quad M(\exp[-s[K(t)-t]] | Z = u) = \\ = M(\exp[-s[K(t)-K(u)-(t-u)]] | W(u) = 0), \quad \operatorname{Re}s > 0.$$

Получаем следующий результат о распределении первого периода занятости:

Теорема 2.2. *При выполнении условий (4) и (5) получаем $Me^{-\tau Z} = Ee^{-s(\tau)W(0)}$.*

Доказательство сразу следует из теоремы 2.1 и из теоремы 6.1 в [1], стр. 82.

3. Существование стационарного распределения виртуального времени ожидания. Мы исследуем существование стационарного распределения $F(x)$ виртуального времени ожидания, которое имеет следующее свойство:

$$P(W(t) \leq x) = P(W(0) \leq x) = F(x).$$

Теорема 3.1. *Пусть условие (4) выполнено. Для того, чтобы существовало стационарное распределение виртуального времени ожидания необходимо и достаточно, чтобы было $\varrho < 1$ и загрузка $K(t)$ являлась процессом с независимыми и стационарными приращениями. В этом случае получаем*

$$\varrho = \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{MK(t)}{t}.$$

Доказательство. Предположим сначала, что существует стационарное распределение. Тогда в силу теоремы 2.1 находим

$$(6) \quad Me^{-s(\tau)W(0)} = \frac{s(\tau)}{\tau} P(W(0) = 0).$$

Правая часть равенства (6) положительна, откуда получаем $P(W(0) = 0) > 0$. Если бы было $\varrho \geq 1$, мы бы получили противоречие при переходе к пределу при $\tau \rightarrow 0$. Таким образом следует $\varrho < 1$. Используя теорему 1.1 получим

$$(7) \quad \int_0^\infty \exp[-\tau t] \exp[-sW(t)] dt = \\ = \int_0^\infty \exp[-(\tau - s)t] M \exp[-s[K(t) - K(0)]] dt \times \\ \times \left(M \exp[-sW(0)] - s \int_0^\infty \exp[-\tau t] P(W(t) = 0) dt \right).$$

Уравнение (7) в силу существования стационарного распределения упрощается и получает вид

$$\int_0^\infty \exp[-\tau t] M \exp[-s[K(t) - K(0)]] dt = \frac{1}{\tau - s - a(s)}.$$

И так мы получаем равенство

$$M \exp[-s[K(t) - K(0)]] = \exp[ta(s)].$$

Отсюда следует, что загрузка $K(t)$ является процессом с независимыми и стационарными приращениями.

Оказывается, что стационарное распределение является и граничным распределением.

Теорема 3.2. *Пусть выполняется условие (4). Если существует стационарное распределение виртуального времени ожидания, то существует и граничное распределение и оба распределения равны.*

Доказательство. Из теоремы 11 в [2], стр. 42, следует, что

$$\lim_{t \rightarrow \infty} P(W(t) = 0)$$

существует. Отсюда и из теоремы 5.10 в [1], стр. 74, следует утверждение.

4. Предельное поведение вероятности $P(W(t) = 0)$. В этом разделе будем рассматривать существование предела в смысле (C, 1).

Теорема 4.1. *Если выполняется (4), то существует*

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \frac{1}{t} \int_0^t P(W(u) = 0) du = \max(0, 1 - \varrho).$$

Б. Бенеш доказал эту теорему без (4), но в предположении, что $W(0) = 0$. Доказательство аналогично доказательству теоремы 4.8 в [1], стр. 61.

Теорема 4.2. *Если*

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \frac{M \max(0, t - K(t))}{t} = A, \quad \lim_{t \rightarrow \infty} R(t, 0) = R > 0,$$

то

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \frac{1}{t} \int_0^t P(W(u) = 0) du = \frac{A}{R}.$$

Доказательство. Обозначим вероятность $P(W(t) = 0)$ через $m(t)$ и $M \max(0, t - K(t))$ через $F(t)$. Для заданного $\varepsilon > R > 0$ мы можем выбрать t_0 так, чтобы

$$(8) \quad |R - R(t, 0)| < \varepsilon \quad \text{при } t > t_0.$$

В силу теоремы 1.1 из уравнения (1) при $w = 0$ получаем

$$(9) \quad F(t) = \int_0^t m(u) R(t-u, 0) du.$$

Из (8) и (9) сразу следует

$$\begin{aligned} (R - \varepsilon) \frac{1}{t} \int_0^{t-t_0} m(u) R(t-u, 0) du &\leq \frac{F(t)}{t} \leq \\ &\leq \frac{t_0}{t} + (R + \varepsilon) \frac{1}{t} \int_0^t m(u) R(t-u, 0) du. \end{aligned}$$

После перехода к верхнему и нижнему пределам при $t \rightarrow \infty$ получаем утверждение.

Теорема 4.2 более общая чем теорема 5.2 в [1], стр. 67.

5. Суммарные времена простоев до момента t . Рассмотрим суммарные времена простоев в интервале $[0, t)$, который обозначим через $T(t)$, т.е.

$$T(t) = \int_0^t I(W(u) = 0) du, \quad \text{где } I(A(\omega)) = \begin{cases} 1, & \text{если } \omega \in A, \\ 0, & \text{если } \omega \notin A. \end{cases}$$

Траектории процесса $T(t)$ неубывающие и непрерывные. Имеем $0 \leq T(t) \leq t$.

Теорема 5.1. *Преобразование Лапласа распределения $T(t)$ удовлетворяет уравнению*

$$(10) \quad \begin{aligned} Me^{-stT(t)} &= 1 - s \int_0^t P(W(u) = 0) du + \dots + \\ &+ (-1)^n s^n \int_{0 < u_1 < \dots < u_n < t} P(W(u_1) = 0, \dots, W(u_n) = 0) du_1 \dots du_n + \dots \end{aligned}$$

Доказательство. Для заданного t процесс $T(t)$ является ограниченной случайной величиной. Таким образом распределение $T(t)$ определено своими моментами. Имеем

$$T^n(t) = \int_{[0,t]^n} I(W(u_1) = 0, W(u_2) = 0, \dots, W(u_n) = 0) du_1 du_2 \dots du_n,$$

итак

$$\begin{aligned} MT^n(t) &= \\ &= n! \int_{0 < u_1 < \dots < u_n < t} P(W(u_1) = 0, W(u_2) = 0, \dots, W(u_n) = 0) du_1 du_2 \dots du_n, \end{aligned}$$

откуда следует утверждение (10).

Обозначим через E_0 состояние системы массового обслуживания, когда обслуживающее устройство не работает по причине отсутствия вызовов. E_0 составляет однородное состояние Маркова, т.е.

$$(11) \quad P(W(u_n) = 0 | W(u_{n-1}) = 0, \dots, W(u_1) = 0) = \\ P(W(u_n) = 0 | W(u_{n-1}) = 0) = P(W(u_n - u_{n-1}) = 0 | W(0) = 0), \\ 0 < u_1 < u_2 < \dots < u_n.$$

Теорема 5.2. *При выполнении условия (11) имеем следующее уравнение:*

$$(12) \quad \int_0^\infty e^{-\tau t} M e^{-sT(t)} dt = \frac{1}{\tau} \left(1 - \frac{s \int_0^\infty e^{-\tau t} P(W(t) = 0) dt}{1 + s \int_0^\infty e^{-\tau t} P(W(t) = 0 | W(0) = 0) dt} \right).$$

Доказательство. В силу (1.1) и теоремы 5.1 получаем

$$(13) \quad M e^{-sT(t)} = 1 - s \int_0^t P(W(u) = 0) du + \dots + \\ + (-1)^n s^n \int_0^t P_{n-1}(u) * P(W(u) = 0) du + \dots,$$

где $P(t) = P(W(t) = 0 | W(0) = 0)$, и $P_n(t)$ является n -сверткой,

$$P_n(t) = \int_0^t P_{n-1}(t-u) P(u) du, \quad n = 2, 3, \dots, \quad P_1(t) = P(t).$$

Для заданного $s > 0$ мы можем выбрать τ так, что $s\Pi(\tau) < 1$ при $\tau > \tau_0$, где $\Pi(\tau)$ преобразование Лапласа $P(t)$, т.е.

$$\Pi(\tau) = \int_0^\infty e^{-\tau t} P(t) dt.$$

Пусть $\Pi_1(\tau)$ является преобразованием Лапласа или

$$\Pi_1(\tau) = \int_0^\infty e^{-\tau t} P(W(t) = 0) dt.$$

Отсюда ряд

$$1 - s\Pi_1(\tau) + s^2\Pi_1(\tau)\Pi(\tau) + \dots + (-1)^n s^n \Pi_1(\tau)\Pi^{n-1}(\tau) + \dots$$

сходится абсолютно, поэтому возможна замена порядка интегрирования и суммирования, что дает в силу (13) утверждение для $\tau > \tau_0$. Преобразование Лапласа левой части уравнения (12) имеет абсциссу сходимости ≤ 0 и в области существования является аналитическим. Правая часть есть аналитической функцией в области $\operatorname{Re}\tau > 0$. Итак в совместной части имеет место равенство.

Следствие 5.1. Если $W(0) = 0$ и выполняется условие (11), то

$$\int_0^\infty e^{-\tau t} M e^{-sT(t)} dt = \frac{1}{\tau} \frac{1}{1 + s \int_0^\infty e^{-\tau t} P(W(t) = 0) dt}.$$

Следствие 5.2. При выполнении (4) и (11), а также $W(0) = 0$, имеем

$$P(T(t) \geq x) = P(Z < t \mid W(0) = x),$$

где Z первый период занятости.

Замечание. Этот известный результат справедливый тоже без предположений (4) и (11).

Доказательство. Имеет место

$$\int_0^\infty e^{-\tau t} M e^{-sT(t)} dt = \int_0^\infty e^{-sx} d_x \left(\int_0^\infty e^{-\tau t} P(T(t) < x) dt \right).$$

Из следствия 5.1 и теоремы 2.1 получаем

$$\int_0^\infty e^{-\tau t} P(T(t) < x) dt = \frac{1 - e^{-s(\tau)x}}{\tau}.$$

В силу теоремы 2.2 следует утверждение.

Цитированная литература

- [1] V. E. Beneš, *General stochastic processes in the theory of queues*, Addison-Wesley, Reading, Mass., 1963.
- [2] A. A. Боровков, *Вероятностные процессы в теории массового обслуживания*, Москва 1972.

SEKTION MATHEMATIK
UNIVERSITÄT LEIPZIG
DDR-70 LEIPZIG

Поступило в редакцию 30. 5. 1974

M. RIEDEL (Leipzig)

WARUNKI STACJONARNOŚCI JEDNOKANAŁOWEGO SYSTEMU OBSŁUGI MASOWEJ

STRESZCZENIE

Praca niniejsza opiera się na pracy [1]. Rozpatruje się w niej jednokanałowy system obsługi masowej, w którym zgłoszenia następują pojedynczo i są obsługiwane

w kolejności zgłoszeń. System jest określony przez obciążenie $K(t)$, będące sumą wszystkich czasów obsługi zgłoszeń do systemu w przedziale $[0, t]$. Interesującą charakterystyką systemu jest tzw. wirtualny czas oczekiwania $W(t)$.

Otrzymano pewne wyniki, gdy spełnione są różne warunki stacjonarności. W rozdz. 2 podane jest przekształcenie Laplace'a dla prawdopodobieństwa $P(W(t) = 0)$ oraz rozkład pierwszego odcinka zajętości systemu. W rozdz. 3 przedstawiono główny rezultat pracy: Na to, aby istniał stacjonarny rozkład wirtualnego czasu oczekiwania, potrzeba i wystarcza, żeby zachodziła nierówność $\varrho < 1$ oraz żeby obciążenie systemu było procesem o niezależnych i stacjonarnych przyrostach. Jeśli istnieje rozkład stacjonarny, to istnieje także rozkład graniczny i oba te rozkłady są identyczne. W rozdz. 4 rozpatrzone jest graniczne zachowanie się prawdopodobieństwa $P(W(t) = 0)$. W rozdz. 5 badany jest sumaryczny czas postojów do momentu t , oznaczony przez $T(t)$. Zbadany jest także związek między rozkładem $T(t)$ i rozkładem pierwszego odcinka zajętości systemu.
