

Т.А. ГРИГОРЯН

ОБ ОЦЕНКЕ ОБЪЕМА РАБОТЫ ИНТЕРНЕТ-СЕРВИСА ПРИ ЗАПРОСАХ К БАЗЕ ДАННЫХ

Объем работы модуля интернет-сервиса при запросах к базе данных оценивается в рамках модели $GI | G | 1 | \infty$ очереди. Для применения известных результатов модели найдена скорость сходимости накопленной работы к ее стационарной величине.

Ключевые слова: интернет-сервис, модель $GI | G | 1 | \infty$, скорость сходимости.

1. Интернет-сервис обслуживания запросов к многомерной базе данных – важная проблема в сфере управления и интерпретации многомерных данных [1-3].

Нами разработан и реализован модуль регистрации и обслуживания запросов к многомерной базе данных через интернет по заказу компании “Synergy International Systems” (8100 Boone Boulevard, Suite 230, Vienna, VA, 22182, USA).

Модуль получает запрос на языке XML [4] и помещает его в очередь. Осуществляется пакетная обработка запросов по дисциплине FIFO (first in-first out) одним процессором “Intel Pentium IV”, который формирует ответ с помощью языка MDX [3].

Основной элемент реализации заключается в оценке объема накопленной и невыполненной работы в моменты поступления запросов при обработке каждого пакета дисциплиной разделения времени процессора.

Поскольку накопленная и невыполненная работа инвариантна в классе консервативных дисциплин [5], то ее можно рассчитывать в рамках модели $GI | G | 1 | \infty$. Анализ стационарной работы осуществлен в теории очередей [6].

Однако для использования известных формул модели $GI | G | 1 | \infty$ необходимо определить скорость сходимости к стационарной работе, что и является целью настоящей работы.

2. Объект исследования. В одноканальную систему обслуживания с ожиданием в случайные моменты времени $\{t_n\}$, где $0 \leq t_1 \leq t_2 \leq \dots$, поступают одиночные вызовы. Вызовы пронумерованы в порядке поступления числами $1, 2, \dots$. Время обслуживания n -го вызова обозначим v_n , и пусть $u_n = t_n - t_{n-1}$, $t_0 = 0$. В момент $t = 0$ модель свободна от вызовов.

Последовательности $\{u_n\}$ и $\{v_n\}$ неотрицательных случайных величин (СВ) определены на одном и том же вероятностном пространстве $(\Omega, \mathfrak{F}, P)$.

Последовательности $\{u_n\}$ и $\{v_n\}$ независимы друг от друга и образуют последовательности независимых одинаково распределенных (НОР) СВ с функциями распределения (ФР) $A(t)$ и $B(t)$ на $[0, +\infty)$ соответственно.

Такую модель обозначают $G | G | 1 | \infty$ (см., напр. [6]).

Предполагаем $A(+0)=0$ и $B(+0)=0$.

Первое условие влечет

$$P(0 < t_1 < t_2 < \dots) = 1,$$

где P - знак вероятности.

Второе условие означает, что вероятность “мгновенного” обслуживания равна нулю.

Далее предполагаем

$$0 < \alpha_1 = M u_1 < +\infty, \quad 0 < \beta_1 = M v_1 < +\infty,$$

где M - знак математического ожидания.

С помощью α_1 и β_1 определяется загрузка модели $\rho_1 = \beta_1 / \alpha_1$.

Важнейшей характеристикой модели для приложений является накопленная и невыполненная работа (суммарное накопленное и невыполненное время обслуживания) $w(t)$ в момент времени t .

Эта характеристика инвариантна в классе консервативных дисциплин обслуживания. Напомним, что дисциплина обслуживания консервативна, если при ее использовании внутри модели работа не создается и не исчезает, а лишь привносится в модель извне поступлением вызовов (см. [5]).

Известно, что при $\rho_1 < 1$ и $t \rightarrow +\infty$

$$w(t) \Rightarrow w^*, \tag{1}$$

где \Rightarrow - знак слабой сходимости и $W^*(x) = P(w^* < x)$, $x \geq 0$ - собственная ФР, т.е. $W^*(+\infty) = 1$. Вид ФР W^* известен в литературе (см., напр. [6, 7]).

Величина w^* называется стационарной работой. Для того чтобы использовать формулы, определяющие ФР W^* или ее моменты, необходимо иметь оценки скорости сходимости в (1).

Настоящая работа посвящена этой проблематике.

3. Основной результат. Пусть

$$M u_1^2 < +\infty, \quad M v_1^4 < +\infty. \tag{2}$$

Из (2) следует конечность моментов $\alpha_k = M u_1^k$ при $k \leq 2$ и $\beta_m = M v_1^m$ при $m \leq 4$.

Обозначим

$$A = \frac{m_4 + 12m_2^2}{\alpha_1^2 (1 - \rho_1)^4}, \tag{3}$$

где моменты

$$m_k = M(v_1 - \beta_1)^k, \quad k=1-4,$$

определяются с помощью моментов β_k :

$$m_1 = m_3 = 0, \quad m_2 = \beta_2 - \beta_1^2, \quad m_4 = \beta_4 - 4\beta_3\beta_1 + 6\beta_2\beta_1^2 - 3\beta_1^4.$$

Обозначим через $w_y(t)$, $t \geq 0$, $y \geq 0$ накопленную и невыполненную работу в момент времени t при условии $w_y(0) = y$.

Для введенной выше $w(t)$ имеем $w(t) = w_y(t)$ ($y=0$ при всех $t \geq 0$).

Известно, что и для $w_y(t)$ с любым неслучайным $y > 0$ справедливо соотношение (1): при $\rho_1 < 1$ и $t \rightarrow +\infty$

$$w_y(t) \Rightarrow w^* \quad (\text{см. [6]}).$$

Теорема. Пусть $\rho_1 < 1$ и выполнены условия (2). Тогда при $x \geq \frac{\rho_1 \alpha_2}{\alpha_1}$ и $t > 0$ имеем

$$0 \leq P(w(t) < x) - P(w^* < x) \leq A/t, \quad (4)$$

а при $y > 0$, $x - y \geq \frac{\rho_1 \alpha_2}{\alpha_1}$ и $t > 0$:

$$-A \left(\frac{x - y - \frac{\rho_1 \alpha_2}{\alpha_1}}{1 - \rho_1} + t \right)^{-2} \leq P(w_y(t) < x) - P(w(t) < x) \leq 0. \quad (5)$$

Здесь константа $A > 0$ может быть выбрана из (3).

С накопленной и невыполненной к моменту t работой $w(t)$ тесно связана другая характеристика модели $G \square I \square G \square 1 \square \infty$ - суммарный простой прибора за промежуток времени $[0, t]$, обозначаемый через $I(t)$.

При $\rho_1 < 1$ и $t \rightarrow +\infty$ имеем

$$I(t) \Rightarrow I^*,$$

где $I^*(x) = P(I^* < x)$, $x \geq 0$ - собственная ФР (см. [8]).

Заменим условия (2) на

$$Mu_1^4 < +\infty, \quad Mu_1^2 < +\infty. \quad (6)$$

Из (6) следует конечность моментов α_k при $k \leq 4$ и β_m при $m \leq 2$.

Обозначим

$$B = \frac{n_4 + 12n_2^2}{\beta_1^2 (\rho_1 - 1)^4} \rho_1^4, \quad (7)$$

где моменты

$$n_k = M(u_1 - \alpha_1)^k, \quad k=1-4,$$

определяются с помощью моментов α_k :

$$n_1 = n_3 = 0, \quad n_2 = \alpha_2 - \alpha_1^2, \quad n_4 = \alpha_4 - 4\alpha_3\alpha_1 + 6\alpha_2\alpha_1^2 - 3\alpha_1^4.$$

Следствие. Пусть $\rho_1 > 1$ и выполнены условия (6). Тогда при $x \geq \frac{\beta_2}{\rho_1 \beta_1}$ и $t > 0$ имеем

$$0 \leq P(I(t) < x) - P(I^* < x) \leq \frac{B}{t}, \quad (8)$$

где константа $B > 0$ может быть выбрана из (7).

4. Доказательство теоремы. Пусть $H(t)$ - функция восстановления процесса $\{t_n\}$ (см. [9]).

При $t \geq 0$ обозначим через $N(t)$ случайное число восстановлений за $[0, t]$ процесса восстановления $\{t_n\}$, т.е. $N(t)$ есть случайное число поступивших за $[0, t]$ в модель вызовов. Тогда $H(t) = MN(t)$, $t \geq 0$.

Далее обозначим через $b(t)$, $t \geq 0$ суммарное время обслуживания поступивших за $[0, t]$ в модель вызовов.

Для $S(t) = b(t) - t$, $t \geq 0$ справедливо представление

$$S(t) = v_1 + v_2 + \dots + v_{N(t)} - t, \quad (9)$$

где $N(t)$ не зависит от последовательности $\{v_n\}$ НОР СВ.

При $t > 0$ докажем неравенство

$$M(S(t) + t - \beta_1 H(t))^4 \leq (m_4 + 12m_2^2) \left(\frac{t}{\alpha_1} + \frac{\alpha_2}{\alpha_1^2} \right)^2. \quad (10)$$

Пусть $\{\xi_n\}$ - последовательность НОР СВ, где $\xi_n = v_n - \beta_1$, $n \geq 1$.

Из представления (9) при $t > 0$ следует

$$M(S(t) + t - \beta_1 H(t))^4 = M(\xi_1 + \xi_2 + \dots + \xi_{N(t)})^4,$$

где, очевидно, $N(t)$ не зависит от $\{\xi_n\}$. Следовательно, при $t > 0$ имеем

$$\begin{aligned} M(S(t) + t - \beta_1 H(t))^4 &= \sum_{n \geq 1} P(N(t) = n) M(\xi_1 + \xi_2 + \dots + \xi_n)^4 = \\ &= m_4 \sum_{n \geq 1} n P(N(t) = n) + 6m_2^2 \sum_{n \geq 1} n(n-1) P(N(t) = n) = \\ &= (m_4 + 6m_2^2) H(t) + 6m_2^2 M(N(t))^2. \end{aligned} \quad (11)$$

Для $H(t)$, $t > 0$ имеет место неравенство Лордена [10]:

$$\frac{t}{\alpha_1} \leq H(t) \leq \frac{t}{\alpha_1} + \frac{\alpha_2}{\alpha_1^2}.$$

При $t > 0$ с помощью $H(t)$ оценивается $M(N(t))^2$:

$$M(N(t))^2 = 2H(t) * H(t) - H(t) \leq 2(H(t))^2 - H(t),$$

где * - знак свертки.

Применяя неравенство Лордена к правой части (11), с учетом полученных неравенств при $t > 0$ выводим

$$\begin{aligned}
M(S(t) + t - \beta_1 H(t))^4 &\leq m_4 H(t) + 12m_2^2 (H(t))^2 \leq \\
&\leq (m_4 + 12m_2^2) \left(\frac{t}{\alpha_1} + \frac{\alpha_2}{\alpha_1^2} \right)^2.
\end{aligned} \tag{12}$$

При выводе (12) также принято во внимание неравенство моментов

$$\alpha_2 \geq \alpha_1^2$$

и вытекающее из него неравенство

$$\frac{t}{\alpha_1} + \frac{\alpha_2}{\alpha_1^2} \leq \left(\frac{t}{\alpha_1} + \frac{\alpha_2}{\alpha_1^2} \right)^2, \quad t > 0.$$

Неравенство (10) (см.(12)) доказано.

Обозначим

$$\bar{S}(t) = \sup_{0 \leq u \leq t} S(u), \quad t > 0, \quad \bar{S} = \sup_{t \geq 0} S(t)$$

и при $x > 0$ и $t > 0$ запишем равенства

$$\begin{aligned}
0 \leq P(w(t) < x) - P(w^* < x) &= P(\bar{S} \geq x) - P(\bar{S}(t) \geq x) = \\
&= P(\bar{S}(t) < x, \bar{S} \geq x).
\end{aligned} \tag{13}$$

Равенство (13) является следствием известных формул модели GI □ G □ 1 □ ∞ (см. [7]):

$$P(w(t) < x) = P(\bar{S}(t) < x), \quad P(w^* < x) = P(\bar{S} < x), \quad x \geq 0. \tag{14}$$

Далее по неравенству Чебышева при $x > 0$, $t > 0$ имеем

$$P(\bar{S}(t) < x, \bar{S} \geq x) = \int_t^\infty P(S(u) \geq x) du \leq \int_t^\infty \frac{M(S(u) + u - \beta_1 H(u))^4}{(x + u - \beta_1 H(u))^4} du. \tag{15}$$

Используя оценку (10) и неравенство Лордена, при $x \geq \frac{\rho_1 \alpha_2}{\alpha_1}$ и $t > 0$ из (15)

получаем

$$P(\bar{S}(t) < x, \bar{S} \geq x) \leq (m_4 + 12m_2^2) \int_t^\infty \frac{\left(\frac{u}{\alpha_1} + \frac{\alpha_2}{\alpha_1^2} \right)^2 du}{\left(x - \rho_1 \frac{\alpha_2}{\alpha_1} + u(1 - \rho_1) \right)^4} = A \int_t^\infty \frac{\left(u + \frac{\alpha_2}{\alpha_1} \right)^2 du}{\left(\frac{x - \rho_1 \alpha_2}{\alpha_1} + u \right)^4} =$$

$$= A \int_{t+\frac{\alpha_2}{\alpha_1}}^{\infty} \frac{y^2 dy}{\left(\frac{x - \frac{\alpha_2}{\alpha_1}}{1 - \rho_1} + y \right)^4} < A \int_{t+\frac{\alpha_2}{\alpha_1}}^{\infty} \frac{dy}{\left(\frac{x - \frac{\alpha_2}{\alpha_1}}{1 - \rho_1} + y \right)^2} = A \left(\frac{x - \frac{\rho_1 \alpha_2}{\alpha_1}}{1 - \rho_1} + t \right)^{-1},$$

откуда, в силу (13), следует оценка (4). При этом в качестве константы $A > 0$ использована константа, определяемая равенством (3).

Теперь при $x > 0, y > 0, t > 0$ приступим к оценке разности

$$P(w_y(t) < x) - P(w(t) < x).$$

Имеем

$$\begin{aligned} 0 &\geq P(w_y(t) < x) - P(w(t) < x) = P(w(t) \geq x) - P(w_y(t) \geq x) = \\ &= -P(S(t) - \inf_{0 \leq u \leq t} S(u) < x, S(t) + y \geq x) \geq -P(x > S(t) \geq x - y) \geq \\ &\geq -P(S(t) \geq x - y). \end{aligned} \quad (16)$$

Неравенства (16) являются следствием (14). Поэтому при $t > 0, x > 0, y > 0$ имеем

$$P(w(t) < x, w_y(t) \geq x) = P(S(t) - \inf_{0 \leq u \leq t} S(u) < x, S(t) \geq x - y).$$

Как и выше, при $t > 0, x > 0, y > 0$ и дополнительном условии $x - y \geq (\rho_1 \alpha_2) / \alpha_1$ имеем

$$\begin{aligned} P(S(t) \geq x - y) &\leq \frac{M(S(t) + t - \beta_1 H(t))^4}{(x + t - \beta_1 H(t))^4} \leq \\ &\leq A \frac{\left(t + \frac{\alpha_2}{\alpha_1} \right)^2}{\left(\frac{x - y - \frac{\rho_1 \alpha_2}{\alpha_1}}{1 - \rho_1} + t \right)^4} < A \left(\frac{x - y - \frac{\rho_1 \alpha_2}{\alpha_1}}{1 - \rho_1} + t \right)^{-2}, \end{aligned}$$

откуда из (16) следует (5).

Теорема доказана.

5. Доказательство следствия. Если поменять местами последовательности $\{u_n\}$ и $\{v_n\}$, то получим новую модель GI $\square G \square 1 \square \infty$, загрузка которой из-за смены местами α_1 и β_1 равна $\beta_1 / \alpha_1 = 1 / \rho_1 < 1$, если $\rho_1 > 1$.

В силу известных формул модели GI $\square G \square 1 \square \infty$ (см. [8]) в новой модели GI $\square G \square 1 \square \infty$ ФР накопленной и невыполненной работы к моменту t и ее стационарной

ՓՐ совпадают с ՓՐ $P(I(t) < x)$ и $I^*(x)$ соответственно в первоначальной модели GI | G | 1 | ∞.

Поэтому при замене условий (2) на условия (6) в случае $\rho_1 > 1$ оценка (8) следует из оценки (4).

Константа В в (8), в силу (3)-(4), может быть выбрана как в (7).

Следствие доказано.

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. **Thomsen E.** OLAP Solutions, John Wiley&Sons, Inc.–2002. - 660 с.
2. **Snell J., Tidwell D., Kulchenko P.** Programming Web Services with SOAP, O'Reilly & Associates, Inc. -2002. -245 с.
3. **Spofford G.** MDX Solutions, John Wiley & Sons, Inc. -2001. -432 с.
4. **Harold E. R., Means W. S.** XML in a Nutshell, O'Reilly & Associates, Inc. -2002. -634 с.
5. **Клейнрок Л.** Вычислительные системы с очередями.-М.: Мир, 1979. -600 с.
6. **Гнеденко Б. В., Коваленко И. Н.** Введение в теорию массового обслуживания.-М.: Наука, 1987. -336 с.
7. **Боровков А. А.** Вероятностные процессы в теории массового обслуживания.-М.: Наука, 1973. -367 с.
8. **Prahu N. U.** Stochastic Storage Processes.-Springer-Verlag, New-York-Heidelberg-Berlin, 15. - 1980. -140 с.
9. **Кокс Д. Р., Смит В. Л.** Теория восстановления.-М.: Сов. Радио, 1967. -299 с.
10. **Lorden F.** On excess over the boundary. - Ann. Math. Statistics. -1979. -41, -С. 520-527.

ЕГУ. Материал поступил в редакцию 14.10.2003.

Տ.Ա. ԳՐԻԳՈՐՅԱՆ

ԻՆՏԵՐՆԵՏ ԾԱՌԱՅՈՒԹՅԱՆ ԱՇԽԱՏԱՆՔԻ ԾԱՎԱԼԻ ԳՆԱՀԱՏՈՒՄԸ ՏՎՅԱԼՆԵՐԻ ՀԵՆՔԻՆ ՀԱՐՅՈՒՄՆԵՐԻ ԴԵՊՔՈՒՄ

Ինտերնետ-սերվիս մոդուլի աշխատանքի ծավալը տվյալների հենքին հարցումների դեպքում գնահատվում է GI | G | 1 | ∞ հերթի մոդելի շրջանակներում: Մոդելի հայտնի արդյունքների օգտագործման համար գտնված է կուտակված աշխատանքի իր ստացիոնար արժեքին զուգամիտության արագությունը:

T.A. GRIGORYAN

ON ESTIMATION OF INTERNET-SERVICE WORK-VOLUME IN DATABASE REQUESTS

The work-volume of internet-service module in case of requests to the GI | G | 1 | ∞ model of queue is estimated. To use the known requests of the model, the rate of convergence of accumulated work to its stationary value is found.