

О ПРИМЕНЕНИИ G-СЕТЕЙ ПРИ МОДЕЛИРОВАНИИ ПОВЕДЕНИЯ ВИРУСОВ И КОМПЬЮТЕРНЫХ АТАК И ПРОГНОЗИРОВАНИИ РАСХОДОВ ОТ НИХ В ИНФОРМАЦИОННЫХ СИСТЕМАХ И СЕТЯХ

В.В. Науменко, М.А. Матальцкий

В работе представлены методы и методики исследования в переходном режиме сетей массового обслуживания с отрицательными заявками и некоторыми особенностями, в том числе с доходами, применяемых при нахождении вероятностно-временных характеристик и доходов в информационных системах и сетях с учетом попадания в них вирусов или DDoS-атак на них.

Введение

При проектировании реальных объектов часто необходимо уметь моделировать их текущее поведение, находить различные характеристики, зависящие от времени. Обработка запросов в информационных системах и сетях (ИСС) может осуществляться по различным правилам. В таких случаях важной задачей является нахождение вероятностей состояний их моделей – марковских и произвольных сетей массового обслуживания (СеМО) с различными особенностями в переходном (нестационарном) режиме.

В данной работе рассматривается класс СеМО, который может применяться при моделировании поведения вирусов и компьютерных атак в ИСС в нестационарном режиме. А именно – сетей с положительными и отрицательными заявками (G-сетей массового обслуживания [1]), в которых заявки перед обслуживанием могут подвергаться нестандартным перемещениям (уничтожаться, не получив обслуживания).

Для многих ИСС часто приходится решать задачи, связанные с оценкой их производительности с учетом стоимости. Кроме того, при исследовании ИСС важной задачей является оценка стоимостных доходов, которые они получают от функционирования их различных подсистем, например, серверов.

При попадании вируса в ИСС из-за потери информации или ее искажения ИСС несет некоторые расходы или убытки. Для учета расходов и их прогнозирования в таких ИСС предложено использовать G-сети с доходами и некоторыми особенностями (сигналами\триггерами, сигналами со случайной задержкой). Доходами от переходов в ИСС могут являться онлайн-платежи, денежные переводы и т. п. пользователей систем интернет-банкинга и других схожих систем. Положительными заявками при этом являются запросы интернет-пользователей, а отрицательными заявками могут быть вирусы в таких ИСС или массовые запросы в случае DDoS-атаки на ИСС. Такие сети могут использоваться при прогнозировании доходов и потерь при использовании Web-серверов Nginx.

G-сети с различными особенностями и их вероятностно-временные характеристики

Пусть в систему массового обслуживания (СМО) S_i извне поступает поток положительных (обычных) заявок с интенсивностью λ_{0i}^+ и пуассоновский поток отрицательных заявок с интенсивностью λ_{0i}^- , $i = \overline{1, n}$. Все поступающие в сеть потоки заявок являются независимыми. Отрицательная заявка, поступающая в некоторую систему сети, в которой имеется одна положительная заявка, мгновенно уничтожает одну из них. После этого она сама сразу же выходит из сети, не получив в этой СМО обслуживания. В каждой СМО сети могут обслуживаться только положительные заявки. Каждая положительная заявка направляется в СМО S_i с вероятностью p_{0i}^+ , а отрицательная – с вероятностью p_{0i}^- , $\sum_{i=1}^n p_{0i}^+ = \sum_{i=1}^n p_{0i}^- = 1$, $i = \overline{1, n}$. Положительная заявка, которая получила обслуживание в СМО S_i , с вероятностью p_{ij}^+ направляется в j -ую СМО как положительная заявка, а с вероятностью p_{ij}^- – как отрицательная заявка и с вероятностью $p_{i0} = 1 - \sum_{j=1}^n (p_{ij}^+ + p_{ij}^-)$ уходит из сети во внешнюю среду, $i, j = \overline{1, n}$.

Состояние СеМО записывается в виде вектора $k(t) = (k, t) = (k_1, k_2, \dots, k_n, t)$, где $k_i(t)$ – число заявок в i -ой СМО сети, $i = \overline{1, n}$.

Основными задачами являются: нахождение нестационарных распределений вероятностей состояний $P(k, t)$, средних характеристик и ожидаемых доходов с целью их оптимизации.

Определим n -мерную производящую функцию

$$\Psi_n(z, t) = \sum_{k_1=0}^{\infty} \sum_{k_2=0}^{\infty} \dots \sum_{k_n=0}^{\infty} P(k, t) \prod_{i=1}^n z_i^{k_i}, \quad z = (z_1, z_2, \dots, z_n), \quad |z| < 1. \quad (1)$$

В работах [2; 3] выведена система разностно-дифференциальных уравнений (РДУ), которой удовлетворяют вероятности состояний такой сети. Доказано утверждение о выражении для производящей функции (1). Полагается, что такая СеМО функционирует в режиме высокой нагрузки. Как указано в монографии [4], ИСС довольно часто функционируют на определенных интервалах времени в режиме такой нагрузки. Показано, что производящую функцию можно представить в виде многократного сходящегося степенного ряда:

$$\Psi_n(z, t) = a_0(t) \sum_{l_1=0}^{\infty} \dots \sum_{l_n=0}^{\infty} \sum_{q_1=0}^{\infty} \dots \sum_{q_n=0}^{\infty} \sum_{r_1=0}^{\infty} \dots \sum_{r_n=0}^{\infty} \sum_{u_1=0}^{\infty} \dots \sum_{u_n=0}^{\infty} t^{\sum_{i=1}^n (l_i + q_i + r_i + u_i)} \times$$

$$\times \prod_{i=1}^n \left[\frac{(\lambda_{0i}^+)^n (\mu_i p_{i0} + \lambda_{0i}^-)^{q_i} \mu_i^{r_i+u_i} \left(\prod_{j=1}^n p_{ij}^+ \right)^{r_i} \left(\prod_{j=1}^n p_{ij}^- \right)^{u_i}}{l_i! q_i! r_i! u_i!} z_i^{\alpha_i+l_i-q_i-r_i+R-u_i-U} \right],$$

где $a_0(t) = \exp \left\{ - \sum_{i=1}^n (\lambda_{0i}^+ + \lambda_{0i}^- + \mu_i) t \right\}$.

Получены аналогичные результаты для открытой G-сети с положительными заявками и сигналами. Учет в моделях ИСС сигналов позволяет управлять нагрузкой в них. В СМО S_i извне поступает дополнительный поток сигналов, который является пуассоновским с интенсивностью λ_{0i}^- , $i = \overline{1, n}$. Поступающий сигнал мгновенно перемещает положительную заявку из i -ой СМО в j -ую СМО с вероятностью q_{ij} , в этом случае сигнал называют триггером; с вероятностью $p_{i0} = 1 - \sum_{j=1}^n q_{ij}$ сигнал может сработать как отрицательная заявка и уничтожить в СМО S_i положительную заявку. В работе [5] выведена система РДУ, которой удовлетворяют вероятности состояний такой сети. Доказано утверждение о выражении для производящей функции (1), с помощью которого получено соотношение для среднего числа заявок.

В [6] проведен анализ G-сети со случайной задержкой сигналов. Вероятность того, что положительная заявка обслужится в СМО S_i за время $[t, t + \Delta t)$, если в данной СМО в момент времени t имеется k заявок, равна $\mu_i^+(k) \Delta t + o(\Delta t)$. Положительная заявка, которая получила обслуживание в СМО S_i с вероятностью p_{ij}^+ направляется в СМО S_j снова как положительная заявка, а с вероятностью p_{ij}^- – как сигнал. Каждый поступающий сигнал активизируется в течение некоторого случайного интервала времени. Вероятность того, что поступивший в СМО S_i сигнал активизируется за время $[t, t + \Delta t)$, при условии, что в этой СМО в момент времени t имеется l неактивизированных сигналов, равна $\mu_i^-(l) \Delta t + o(\Delta t)$. По истечении времени активизации: либо с вероятностью q_{ij}^+ сигнал срабатывает как триггер, и перемещает положительную заявку из СМО S_i в СМО S_j , при этом данная заявка остается положительной; либо с вероятностью q_{ij}^- сигнал снова срабатывает как триггер, переместив одну положительную заявку из СМО S_i в СМО S_j , но при этом данная заявка в СМО S_j становится сигналом; либо с вероятностью $q_{i0} = 1 - \sum_{j=1}^n (q_{ij}^+ + q_{ij}^-)$ сигнал срабатывает как отрицательная заявка, которая, уничтожает положительную заявку в СМО S_i и покидает сеть.

Под состоянием сети в момент времени t будем понимать вектор $k(t) = (k, l, t) = ((k_1, l_1, t), (k_2, l_2, t), \dots, (k_n, l_n, t))$, который образует однородный марковский процесс со счетным числом состояний, где состояние (k_i, l_i, t) означает, что в момент времени t в СМО S_i находятся k_i положительных заявок и l_i неактивизированных сигналов, $i = \overline{1, n}$. В [6] получена система РДУ, которой удовлетворяют вероятности состояний такой G-сети.

Определим $2n$ -мерную производящую функцию

$$\Psi_{2n}(z, t) = \sum_{k_1=0}^{\infty} \dots \sum_{k_n=0}^{\infty} \sum_{l_1=0}^{\infty} \dots \sum_{l_n=0}^{\infty} P(k, l, t) \prod_{i=1}^n z_i^{k_i} z_{n+i}^{l_i}, \quad |z| < 1. \quad (2)$$

Предполагается, что $k_i(t) > 0$ и $l_i(t) > 0 \quad \forall t > 0, \quad i = \overline{1, n}$. Доказана теорема о выражении для производящей функции (2), с помощью которого получены соотношения для среднего числа положительных заявок и неактивизированных сигналов. В качестве применения полученных результатов описана модель компьютерной атаки и эффект проникновения вируса в компьютерную сеть.

Прогнозирование расходов в информационных сетях с помощью G-сетей с доходами

В работе [7] рассматривается G-сеть с учетом ее доходов и расходов при обслуживании положительных и отрицательных заявок. Вначале исследуется случай, когда доходы от переходов между состояниями сети являются детерминированными функциями, зависящими от состояний сети и времени. Получена система РДУ для ожидаемых доходов систем сети. Для каждой СМО она может быть представлена в общем виде

$$\frac{dV(k, t)}{dt} = -\Lambda(k)V(k, t) + \sum_{i,j=0}^n [\Phi_{ij1}(k)V(k + I_i - I_j, t) - \Phi_{ij2}(k)V(k - I_i - I_j, t)] + A(k), \quad (3)$$

где $V(k, t)$ – ожидаемый доход, который получает некоторая система сети за время t , если в начальный момент времени сеть находилась в состоянии k , $\Lambda(k)$, $\Phi_{ij1}(k)$, $\Phi_{ij2}(k)$ – некоторые ограниченные неотрицательные функции. В случае, когда доходы от переходов между состояниями сети не зависят от времени, для решения системы (3) с бесконечным числом дифференциальных уравнений предложено использовать алгоритм, основанный на применении модифицированного метода последовательных приближений, совмещенного с методом рядов. Это позволяет находить ожидаемые доходы систем сети за приемлемое процессорное время.

Пусть $v_m(k, t)$ – приближение ожидаемого дохода $v(k, t)$ на m -й итерации, $v_{m+1}(k, t)$ – решение системы (3), с помощью метода последовательных приближений:

$$v_{m+1}(k, t) = + \frac{A(k)}{\Lambda(k)} [1 - e^{-\Lambda(k)t}] + e^{-\Lambda(k)t} \left\{ V(k, 0) + \int_0^t e^{\Lambda(k)x} \sum_{i,j=0}^n [\Phi_{ij1}(k)v_m(k + I_i - I_j, x) - \Phi_{ij2}(k)v_m(k - I_i - I_j, x)] dx \right\}, \quad m = 0, 1, 2, \dots \quad (4)$$

Очевидно, что $v_m(k, 0) = v(k, 0)$, и пусть также $v_0(k, t) = v(k) = \lim_{t \rightarrow \infty} v(k, t)$.

Доказано, что последовательные приближения $v_m(k, t)$, $m = 1, 2, \dots$, сходятся при $t \rightarrow \infty$ к стационарному решению системы уравнений (3), если оно существует. Указаны случаи, когда такое решение существует и когда нет. Для практического применения рассматриваемого метода более важны следующие утверждения.

Теорема 1. *Последовательность $\{v_m(k, t)\}$, $m = 0, 1, 2, \dots$, построенная с помощью соотношения (4), при любом ограниченном по t нулевом приближении $v_0(k, t)$ сходится при $t \rightarrow \infty$ к единственному решению системы РДУ (3).*

Теорема 2. *Любое приближение $v_m(k, t)$, $m \geq 1$, представимо в виде сходящегося степенного ряда $v_m(k, t) = \sum_{l=0}^{\infty} d_{ml}(k)t^l$, коэффициенты которого удовлетворяют рекуррентным соотношениям:*

$$d_{m+l}(k) = \frac{[-\Lambda(k)]^l}{l!} \left\{ V(k, 0) - \frac{A(k)}{\Lambda(k)} + \sum_{u=0}^{l-1} \frac{(-1)^{u+1} D_{mu}(k)}{[\Lambda(k)]^{u+1}} u! \right\}, \quad l \geq 0,$$

$$d_{m+10}(k) = v(k, 0), \quad d_{0l}(k) = v(k, 0)\delta_{l0},$$

где $D_{ml}(k) = \sum_{i,j=0}^n [\Phi_{ij1}(k)d_{ml}(k + I_i - I_j) - \Phi_{ij2}(k)d_{ml}(k - I_i - I_j)]$, δ_{l0} – символ

Кронекера. Если $\Lambda(k) \geq 1$, то ряд для $v_m(k, t)$ сходится при любом конечном $t > 0$.

В [8] рассмотрена еще одна методика, основанная на применении многомерных z -преобразований. Введя в рассмотрение многомерные z -преобразования для ожидаемых доходов систем сети

$$\varphi_i(z, t) = \sum_{k_1=0}^{\infty} \sum_{k_2=0}^{\infty} \dots \sum_{k_n=0}^{\infty} v_i(k_1, k_2, \dots, k_n, t) z_1^{k_1} z_2^{k_2} \dots z_n^{k_n} = \sum_{\substack{k_i=0, \\ i=1, n}}^{\infty} v_i(k, t) \prod_{l=1}^n z_l^{k_l}, \quad |z| < 1, \quad i = \overline{1, n},$$

получены для них соотношения, на основе которых предложен алгоритм нахождения ожидаемых доходов в открытой G-сети.

Рассматривается также случай, когда доходы от переходов между состояниями G-сети являются случайными величинами с заданными моментами первых двух порядков [9]. Используя методику для нахождения ожидаемых доходов, основанную на использовании найденных приближенных и точных выражений для средних значений случайных доходов, получено выражение для ожидаемых доходов

$$v_i(t) = v_{i0} + \left[\lambda_{0i}^+ a_{0i} - \lambda_{0i}^- \bar{a}_{0i} - \mu_i \left(b_{i0} p_{i0} + \sum_{j=1}^n (a_{ij} p_{ij}^+ + c_{ij} p_{ij}^-) \right) + \sum_{j=1}^n \mu_j a_{ji} p_{ji}^+ + d_i \right] t, \quad i = \overline{1, n},$$

где a_{0i} , \bar{a}_{0i} , b_{i0} , a_{ij} , a_{ji} , c_{ij} , d_i – соответствующие математические ожидания.

В [10] исследована G-сеть с доходами и сигналами со случайной задержкой, когда доходы от переходов между состояниями сети являются СВ, а параметры сети зависят от времени. Получено также выражение для ожидаемых доходов и найдены дисперсии доходов.

В [11] проведен анализ G-сети с многолинейными системами, вероятностями переходов заявок между ними, зависящими от времени, и

случайными доходами от переходов между ее состояниями. Получено выражение для ожидаемых доходов. Рассмотрены частные случаи практического применения такой сети для случая сетевой DDoS-атаки ИСС. Сформулирована и решена оптимизационная задача, связанная с максимизацией доходов G-сети в переходном режиме по числу линий обслуживания заявок в многолинейных СМО.

Заключение

В данной работе приведены выражения для многомерных производящих функций вероятностей состояний G-сетей, включая сети с сигналами и сети со случайной задержкой сигналов в случае, когда они функционируют в условиях высокой нагрузки. С помощью этих выражений можно находить вероятности состояний и среднее число заявок в системах в виде многократных рядов в переходном режиме.

Представлены методы нахождения ожидаемых доходов в системах G-сетей с доходами с вышеуказанными особенностями в случаях, когда доходы от переходов между их состояниями являются детерминированными функциями, зависящими от состояний сети и времени или случайными величинами с заданными моментами первого и второго порядков. В первом случае они основаны на получении систем РДУ для ожидаемых доходов и использовании предложенных способов решения этих систем. Во втором случае найдены приближенные соотношения для ожидаемых доходов систем. С помощью полученных результатов были решены задачи максимизации ожидаемых доходов в G-сетях по числу линий обслуживания в системах.

Разработанные методы позволяют повысить эффективность и качество проектирования различных ИСС и других объектов, моделями которых являются вышеуказанные СеМО. В частности, полученные результаты, позволяют моделировать поведение вирусов в ИСС, проводить прогноз расходов ИСС при DDoS-атаках, и управлять нагрузкой в ИСС.

Список литературы

1. Gelenbe, E. Product form queueing networks with negative and positive customers / E. Gelenbe // *Journal of Applied Probability*. – 1991. – Vol. 28. – P. 656–663.
2. Науменко, В.В. Анализ сети с положительными и отрицательными заявками в переходном режиме / В.В. Науменко, М.А. Матальцкий // *Вестник ГрГУ. Сер. 2. Математика, физика, информатика, вычислительная техника и управление*. – 2013. – № 3 (159). – С. 135–142.
3. Matalytski, M. Non-stationary analysis of queueing network with positive and negative messages / M. Matalytski, V. Naumenko // *Journal of Applied Mathematics and Computational Mechanics*. – 2013. – Vol. 12, № 2. – P. 61–71.
4. Вишневский, В.М. Теоретические основы проектирования компьютерных сетей / В.М. Вишневский. – М. : Техносфера, 2003. – 506 с.

5. Matalytski, M. Investigation of G-network with signals at transient behavior / M. Matalytski, V. Naumenko // Journal of Applied Mathematics and Computational Mechanics. – 2014. – Vol. 13, Is. 1. – P. 75–86.
6. Матальцкий, М.А. Анализ G-сети со случайной задержкой сигналов в переходном режиме и ее применение / М.А. Матальцкий, В.В. Науменко // Вестник ГрГУ. Сер. 2. Математика, физика, информатика, вычислительная техника и управление. – 2014. – № 1 (170). – С. 135–147.
7. Науменко, В.В. Анализ доходов в марковских G-сетях методом последовательных приближений / В.В. Науменко // Вестник ГрГУ. Сер. 2. Математика, физика, информатика, вычислительная техника и управление. – 2014. – № 1 (170). – С. 125–134.
8. Matalytski, M. Application of a z-transforms method for investigation of Markov G-networks / M. Matalytski, V. Naumenko // Journal of Applied Mathematics and Computational Mechanics. – 2014. – Vol. 13, Is. 1. – P. 61–73.
9. Науменко, В.В. Анализ марковских сетей с доходами, положительными и отрицательными заявками / В.В. Науменко, М.А. Матальцкий // Информатика. – 2014. – № 1 (41). – С. 5–14.
10. Науменко, В.В. Исследование и применение G-сети с доходами и сигналами со случайным временем активизации / В.В. Науменко, М.А. Матальцкий // Вестник ГрГУ. Сер. 2. Математика, физика, информатика, вычислительная техника и управление. – 2014. – № 3 (180). – С. 142–152.
11. Науменко, В.В. Анализ и оптимизация G-сети с многолинейными системами и доходами / В.В. Науменко // Информационные процессы. – 2014. – Т. 14, № 4. – С. 295–306.

Науменко Виктор Викторович, старший преподаватель кафедры стохастического анализа и эконометрического моделирования факультета математики и информатики Гродненского государственного университета имени Янки Купалы, кандидат физико-математических наук, victornn86@gmail.com

Матальцкий Михаил Алексеевич, заведующий кафедрой стохастического анализа и эконометрического моделирования факультета математики и информатики Гродненского государственного университета имени Янки Купалы, доктор физико-математических наук, профессор, m.matalytski@gmail.com