

АНАЛИТИЧЕСКОЕ МОДЕЛИРОВАНИЕ ПРОЦЕССА РЕАЛИЗАЦИИ DDoS-АТАКИ ТИПА HTTP-flood

Г.А. Остапенко, М.В. Бурса, Е.Ф. Иванкин

В работе на основе использования аппарата теории сетей Петри-Маркова производится моделирование процесса реализации DDoS-атаки типа HTTP-flood, в результате которого получена зависимость вероятности реализации атаки от времени

Ключевые слова: DDoS-атака типа HTTP-flood, сети Петри-Маркова

Среди всего множества сетевых атак DDoS-атаки занимают немаловажное место, при помощи них пали крупнейшие и известнейшие компании такие, как Yahoo!, eBay, Amazon.com, CNN.com и целый ряд менее известных. Последствием таких атак является невозможность соединения пользователя с сервером, а следовательно, и невозможность получения пользователем необходимой ему информации. Особенностью DDoS-атак является то, что атаке подвергаются очень мощные серверы. Злоумышленник посредством метода грубой силы тем или иным способом, зачастую с помощью крупной сети, находящейся под его контролем, пытается «забить» канал атакуемого сервера [1-4].

Наиболее распространенной DDoS-атакой является атака типа HTTP-flood. В ее основе лежит отправка HTTP-запросов GET. Данная flood-атака также может быть направлена на уязвимые места сервера, занятые выполнением ресурсоемких задач. В результате, как и при DDoS-атаках другого типа, сервер становится неспособным к обработке запросов, т.к. не успевает обрабатывать запросы, посредством которых его атакуют.

Смоделируем [1-2] данную атаку с помощью сети Петри-Маркова. Граф данной сети для данной атаки представлен на рис. 1.

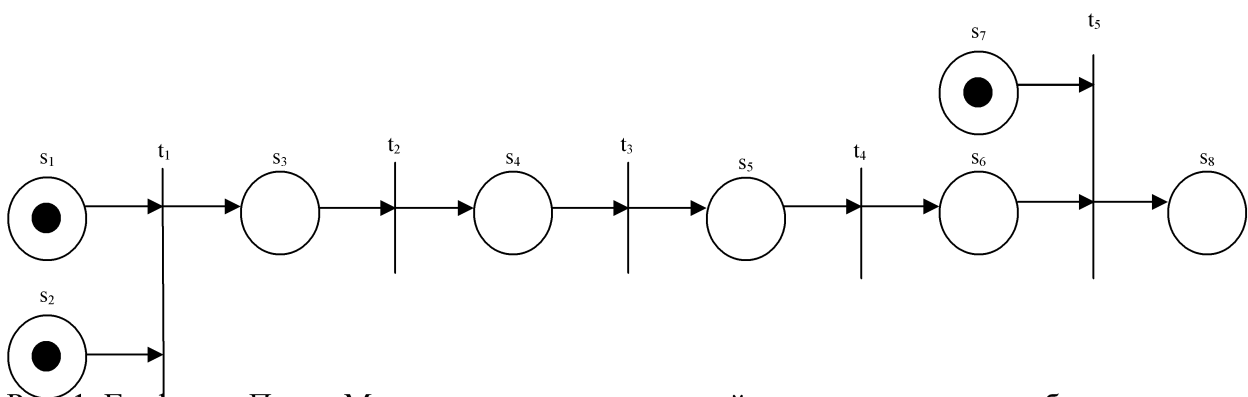


Рис. 1. Граф сети Петри-Маркова для распределенной атаки типа «отказ в обслуживании»

Обозначения элементов этой сети s_6 – вновь захваченные хосты становятся атакуемыми хостами; s_7 – L (легитимный пользователь) готов; t_5 – атакующие хосты начинают по команде А отправлять запросы R, ресурсы R начинают истощаться, легитимный пользователь получает сбой в подключении к атакуемому ресурсу R; s_8 – результат – ресурсы R истощены, ресурс недоступен, пользователь не может получить необходимую информацию.

приведены ниже, s_i – позиции, t_i – переходы:

s_1 – атакующий А готов;

s_2 – R (атакуемый ресурс) готов;

t_1 – А сканирует сеть для поиска управляющих хостов;

s_3 – хосты-зомби найдены;

t_2 – А отправляет хостам вредоносное ПО и управляющие запросы;

s_4 – захваченные хосты становятся управляющими хостами;

t_3 – управляющие хосты сканируют сеть для поиска хостов, которые будут осуществлять атаку;

s_5 – хосты, которые будут осуществлять атаку, найдены;

t_4 – А посредством управляющих хостов направляет вредоносное ПО и управляющие запросы найденным хостам;

Так как в данной сети достаточно рассмотреть процесс перехода из начального состояния s_1 в конечный переход t_6 , то элементы матрицы, определяющие логические функции срабатывания сети, без учета направленности дуг графа, могут быть записаны следующим образом:

$$v_{s_1 t_5} =$$

	t_1	t_2	t_3	t_4	t_5
s_1	1	0	0	0	0
s_2	1	0	0	0	0
s_3	$s_1 t_1 \cup s_2 t_1$	1	0	0	0
s_4	0	1	1	0	0
s_5	0	0	1	1	0
s_6	0	0	0	1	1
s_7	0	0	0	0	1
s_8	0	0	0	0	$s_6 t_5 \cap s_7 t_5$

Для данной сети Петри-Маркова имеет место следующая система интегро-дифференциальных уравнений:

$$\begin{aligned}\Phi_{s_1 t_1}(t) &= \pi_{11} \int_0^t f_{s_1 t_1}(\tau) d\tau, \\ \Phi_{s_2 t_1}(t) &= \pi_{21} \int_0^t f_{s_2 t_1}(\tau) d\tau, \\ \Phi_1(t) &= \int_0^t f_{s_1 t_1}(\tau)(1 - \Phi_{s_2 t_1}(\tau)) + f_{s_2 t_1}(\tau)(1 - \Phi_{s_1 t_1}(\tau)) d\tau, \\ \Phi_{s_3 t_2}(t) &= \pi_{32} \int_0^t f_{s_3 t_2}(\tau) \Phi_1(t - \tau) d\tau, \\ \Phi_{s_4 t_3}(t) &= \pi_{43} \int_0^t f_{s_4 t_3}(\tau) \Phi_{s_3 t_2}(t - \tau) d\tau, \\ \Phi_{s_5 t_4}(t) &= \pi_{54} \int_0^t f_{s_5 t_4}(\tau) \Phi_{s_4 t_3}(t - \tau) d\tau,\end{aligned}$$

$$\Phi_{s_5 t_4}(t) = \pi_{54} \int_0^t f_{s_5 t_4}(\tau) \Phi_{s_4 t_3}(t - \tau) d\tau,$$

$$\Phi_{s_6 t_5}(t) = \pi_{65} \int_0^t f_{s_6 t_5}(\tau) \Phi_{s_5 t_4}(t - \tau) d\tau,$$

$$\Phi_{s_7 t_5}(t) = \pi_{75} \int_0^t f_{s_7 t_5}(\tau) d\tau,$$

$$\Phi_2(t) = \int_0^t f_{s_6 t_5}(\tau) (1 - \Phi_{s_7 t_5}(\tau)) + f_{s_7 t_5}(\tau) (1 - \Phi_{s_6 t_5}(\tau)) d\tau.$$

Полагаем, что плотности вероятностей являются гамма-зависимостями и имеют вид:

$$f_{s_{ij} t_j} = t^{k_{ij}-1} \frac{e^{-\frac{t}{\theta_{ij}}}}{\Gamma(k_{ij}) \theta_{ij}^{k_{ij}}}.$$

Так как расчет посредством Петри-Маркв. В результате будет применения прямого и обратного получено среднее время τ перемещения по преобразования Лапласа является весьма сети Петри-Маркова из начальной позиции громоздким, имеет смысл применить до конечного перехода и вероятность этого пуассоновское приближение для перемещения: плотностей распределения вероятностей времени перемещения в переходы сети

$$\tau_1 = \frac{\tau_{11}^2 + \tau_{11} \tau_{21} + \tau_{21}^2}{\tau_{11} + \tau_{21}},$$

$$\tau_{65} = \frac{nT}{k},$$

$$\tau_2 = \tau_1 + \tau_{32} + \tau_{43} + \tau_{54} + \tau_{65},$$

$$\tau = \frac{\tau_2^2 + \tau_2 \tau_{75} + \tau_{75}^2}{\tau_2 + \tau_{75}},$$

$$\tau = \frac{\left(\frac{\tau_{11}^2 + \tau_{11} \tau_{12} + \tau_{12}^2}{\tau_{11} + \tau_{12}} + \tau_{32} + \tau_{43} + \tau_{54} + \tau_{65} \right)^2 + \left(\frac{\tau_{11}^2 + \tau_{11} \tau_{12} + \tau_{12}^2}{\tau_{11} + \tau_{12}} + \tau_{32} + \tau_{43} + \tau_{54} + \tau_{65} \right) \tau_{75} + \tau_{75}^2}{\frac{\tau_{11}^2 + \tau_{11} \tau_{12} + \tau_{12}^2}{\tau_{11} + \tau_{12}} + \tau_{32} + \tau_{43} + \tau_{54} + \tau_{65} + \tau_{75}}.$$

$$P(t) = 1 - e^{-\frac{1}{\tau} t}.$$

Описание временных характеристик посредством атакующих хостов распределенной атаки типа «отказ необходимо одновременно отправить в обслуживании» зависит от как минимум максимальное количество конфигурации системы и сети. Среднее запросов, которые заполняют сетевой время запуска и настройки программы-канал атакуемого ресурса. сканера сети $\tau_{11} = \tau_{43} = 10,5$ с. Среднее

время пересылки и обработки Без применения мер защиты от данной атаки время перехода пакетов $\tau_{32} = \tau_{54} = 0,1$ с. Среднее атакуемого ресурса в недоступное время приведения атакуемого ресурса в состояние стремится к нулю, тогда среднее состояние недоступности равно время перехода по всей сети $\tau = 21,3$ с. среднему времени отправления подготовки Зависимость вероятности реализации и отправки одного пакета, т.е. атаки от времени представлена $\tau_{65} = 0,01$, так как для реализации атаки на рис. 2.

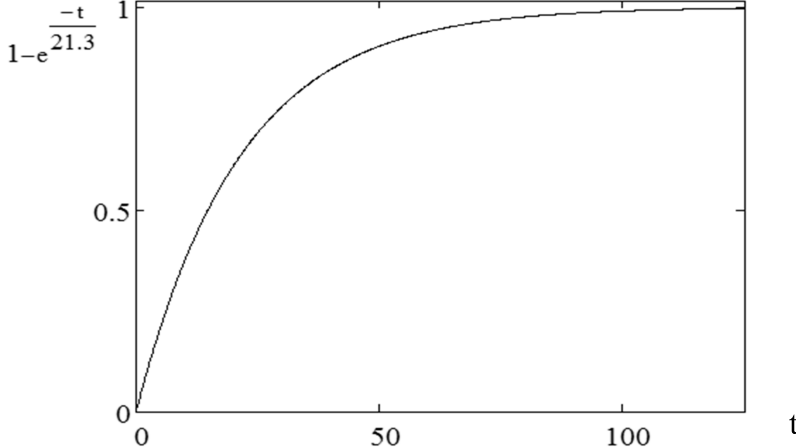


Рис. 2. Зависимость вероятности реализации DDoS-атаки типа HTTP-flood от времени

Таким образом, полученные данные демонстрируют, что среднее время реализации распределенной атаки типа «отказ в обслуживании» занимает незначительное время. Следовательно, для уменьшения опасности реализации атак данного типа необходимо использовать программные средства контроля входящего потока информации и средства защиты от DDoS-атак.

Литература

1. Игнатъев В.М., Ларкин Е.В. Сети Петри-Маркова. – Тула: Тул. Гос. ун-т, 1997, -163 с.
2. Радько Н.М., Скобелев И.О. Риск-информационно-телекоммуникационных систем при

реализации угроз удаленного и непосредственного доступа. – М.: РадиоСофт, 2010, -230 с.

3. Бурковский В.Л., Дорофеев А.Н. Организация управления глобальными транзакциями в гетерогенной информационной среде // Системы управления и информационные технологии. 2004. №1(13). С. 92-98.

4. Шмельков Е.А., Юрасов В.Г., Попова Л.Г. Исследование возможности прогнозирования загруженности портала с целью повышения информационной безопасности и доступности портала // Информация и безопасность. 2012. Т. 15. №2. С. 285 – 286.

Воронежский государственный технический университет
Voronezh state technical university

ANALYTICAL MODELLING OF IMPLEMENTATION PROCESS OF DDoS-ATTACK SUCH AS HTTP-flood

G.A. Ostapenko, M.V. Bursa, E.F. Ivankin

In this paper is simulating the process of implementation of DDoS-attack such as HTTP-flood which resulted in the dependence of the probability of an attack on the time

Key words: DDoS-attack such as HTTP-flood, Petri nets and Markov chains