

УДК 004.056.5:004.7

ПРОВЕДЕНИЕ ИНФОРМАЦИОННОЙ АТАКИ НА ЛОКАЛЬНУЮ ИНФОРМАЦИОННУЮ СЕТЬ

ЦЫМБАЛОВ А. Д., ГРИНКЕВИЧ А. В.

Белорусский государственный университет информатики и радиоэлектроники
(г. Минск, Республика Беларусь)

E-mail: grimjoy66@gmail.com

Аннотация. В работе рассмотрен один из сценариев проведения информационной атаки, такой, как сканирование ЛИС на всем диапазоне сети класса С для получения информации об организации сети, системе защиты информации, обнаружения уязвимостей.

Abstract. This paper considers one of the scenarios for conducting an information attack, such as scanning a LIC over the entire range of a class C network to obtain information about the network organization, information security system, and vulnerability detection.

В работе рассмотрен один из сценариев проведения информационной атаки, такой, как сканирование ЛИС на всем диапазоне сети класса С для получения информации об организации сети, системе защиты информации, обнаружения уязвимостей.

В качестве атакуемой ЛИС примем усредненные значения, полученные при проведении анализа на 5 разных ЛИС, результаты сканирования представлены в таблице 1.

Таблица 1. Результаты анализа безопасности ЛИС

| Результаты опыта ЛИС | Диапазон сканирования ЛИС СПО | Кол-во обнаруженных ресурсов ЛИС | Количество обнаруженных уязвимостей | Кол-во удачно эксплуатированных уязвимостей |
|----------------------|-------------------------------|----------------------------------|-------------------------------------|---|
| Сеть № 1 | 256 хостов | 49 | 5 | 3 |
| Сеть № 2 | 256 хостов | 59 | 6 | 4 |
| Сеть № 3 | 256 хостов | 55 | 4 | 4 |
| Сеть № 4 | 256 хостов | 53 | 4 | 3 |
| Сеть № 5 | 256 хостов | 48 | 3 | 3 |
| Итого | 1280 | 264 | 22 | 17 |
| Ср. значение | 256 | 52,8~53 | 4,4~4 | 3,4~3 |

Предположим что в начальный момент времени $P_z = 1$, а $P_a = 0$. Представим

$$P_z = 1 - P_{ia} = 1 - \sum_{i=1}^N N \times P_s \times P_u. \quad (1)$$

где P_z – вероятность работоспособности ЛИС;
 P_s – вероятность найти хотя бы одну уязвимость в ЛИС, которую можно эксплуатировать;
 P_u – вероятность что обнаруженные уязвимости будут удачно эксплуатированы СПО;
 P_{ia} – вероятность проведения удачной информационной атаки на ресурсы ЛИС;
 N – диапазон адресов поиска уязвимости;
 P_s – рассчитываем по формуле локальной теоремы Муавра-Лапласа.

$$P_s = P_n(m) \approx \frac{1}{\sqrt{n \times p \times q}} \times \varphi(x) = \frac{1}{\sqrt{n \times p \times q}} \times \varphi\left(\frac{m - n \times p}{\sqrt{n \times p \times q}}\right). \quad (2)$$

где m – количество ресурсов на которых обнаружена уязвимость, примем ранее высчитанное усредненное значение $m = 4$;
 n – диапазон сканирования ресурсов сети, $n = 256$;

p – вероятность того, что на сканируемом диапазоне будет обнаружена хотя бы одна уязвимость которую можно эксплуатировать

$$p = \frac{m}{n} = \frac{17}{256} \approx 0,0664. \quad (3)$$

q – вероятность того, что не будет обнаружена хотя бы одна уязвимость, которую можно использовать на диапазоне сканирования ЛИС

$$q = 1 - p \approx 0,934. \quad (4)$$

P_u рассчитываем по формуле Бернулли

$$P_u = C_n^m \times p^m \times q^{n-m}, \quad (5)$$

где m – количество ресурсов на которых обнаружена уязвимость, примем ранее высчитанное усредненное значение $m = 4$;

n – диапазон сканирования ресурсов сети, $n = 256$;

p – вероятность того, что выявленную уязвимость получится эксплуатировать $p = 0,5$;

q – вероятность того, что выявленную уязвимость не получится эксплуатировать $q = 1-p = 0,5$.

Проведем расчеты для нашей усредненной сети для определения изменений зависимости P_z от количества ресурсов ЛИС при проведении атаки. Результаты расчета представлены в табл. 2.

Таблица 2. Зависимости P_z от количества определенных сетевых ресурсов ЛИС

| Кол-во рес-ов ЛИС | 3 | 5 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 | 15 |
|-------------------|--------|--------|--------|--------|--------|--------|--------|--------|--------|--------|
| P | | | | | | | | | | |
| P_s | 0,0008 | 0,0042 | 0,0317 | 0,054 | 0,0863 | 0,1295 | 0,1826 | 0,242 | 0,3011 | 0,3485 |
| P_u | 0,75 | 0,75 | 0,75 | 0,75 | 0,75 | 0,75 | 0,75 | 0,75 | 0,75 | 0,75 |
| P_z | 0,9995 | 0,9960 | 0,9522 | 0,9085 | 0,8375 | 0,7318 | 0,5874 | 0,4077 | 0,2064 | 0,0158 |

Изобразим зависимость вероятности работоспособности (неудачи НСД) ЛИС от количества верно определенных ресурсов при сканировании на рис. 1.

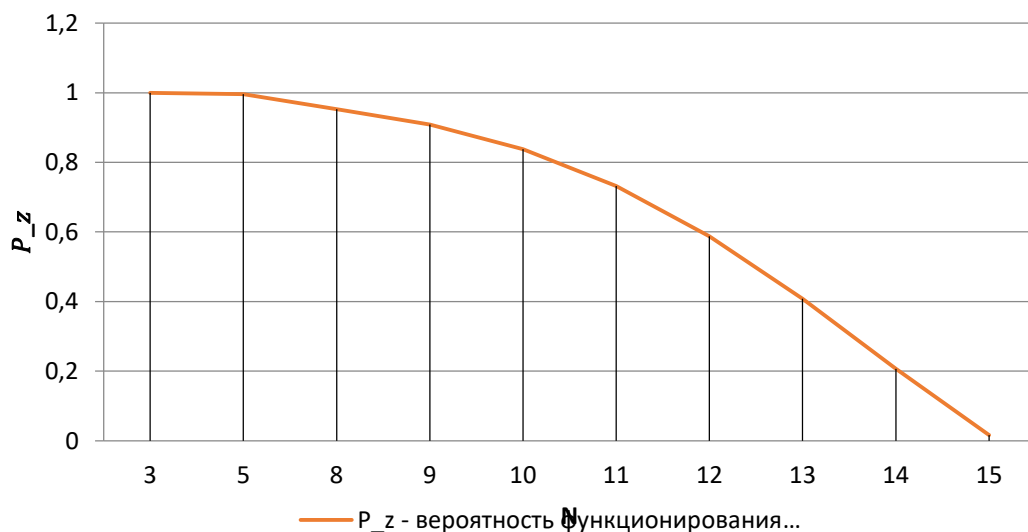


Рис. 1. Зависимость P_z от количества верно определенных ресурсов

Заключение

Анализ полученных результатов (рис. 1) показал, что вероятность удачного использования обнаруженной уязвимости P_u колеблется возле постоянной величины равной 0,75 соответственно с ростом обнаруженных уязвимостей вероятность проведения удачной информационной атаки увеличивается, а вероятность работоспособности ЛИС уменьшается и становится практически равной нулю при 15 верно определенных хостах, что является 28% от общего количества хостов ЛИС. Проведя анализ формул по которым проводился расчет, можно сделать вывод, что для уменьшения эффективности информационной атаки необходимо влиять на следующие параметры:

- 1 Количество верно обнаруженных хостов сети и определенных на них уязвимостей;
- 2 Вероятность верного определения параметров хостов и реально существующих уязвимостей;
- 3 Вероятность успешной эксплуатации выявленной уязвимости.

Список использованных источников

1. Вентцель, Е. С. Теория вероятностей: 7-е изд. / Е. С. Вентцель. – М.: Высшая школа, 2001. – 575 с.
2. Андрончик, А.Н. Защита информации в компьютерных сетях практический курс / Андрончик, А.Н., УГТУ-УПИ, 2008. – 248 с.