



} | Институт
Компьютерных
Технологий и
Информационной
Безопасности

Лабораторная работа №3

«Построение простейших графов атак»

по дисциплине

«Технологии и методы программирования в задачах защиты информации»

Разработал:

ассистент кафедры БИТ ЮФУ

Алексеев Дмитрий Михайлович

г. Таганрог, 2021

1. Цели и задачи работы	3
2. Графы атак	3
2.1 Общие сведения.....	3
2.2. Упрощенный граф атак	4
3. Ход работы	6
3.1. Порядок выполнения.....	6
3.2. Требования в программе	6
3.3. Требования к отчету.....	7
Список использованных источников	7

1. Цели и задачи работы

Графы атак являются одним из наиболее распространенным методом моделирования и анализа атак. Причиной этого является относительная простота построения таких графов, а соответственно высокая скорость моделирования. При этом, графы атак дают достаточно полную картину развития атаки и могут быть легко интерпретированы администратором или специалистом по безопасности. Существует значительное количество различных моделей атак.

Целью данной работы является практическое подкрепление теоретических знаний в области работы моделирования атак. В лабораторной работе необходимо разработать программу моделирования простейшего графа атак и визуализировать полученный граф.

2. Графы атак

2.1 Общие сведения

Академические исследования графов атак начались в середине 1990-х годов. Причиной интереса к графам атак является тот факт, что моделирование атак позволяет проводить верификацию безопасности системы без фактической проверки сетевых узлов и программного обеспечения, что позволяет существенно (в сотни раз) ускорить процесс анализа атаки, а также проверить предположения о различных контр-мерах в случае различного развития атак.

В настоящее время существует значительное количество моделей графов атак, как академических, так и применяемых в продукционных коммерческих системах анализа безопасности.

Определения: *граф атак* – это граф, представляющий всевозможные последовательности действий нарушителя для достижения целей. Целью атаки является реализация некоторой угрозы безопасности. Последовательности действий по достижению цели атаки называются *трассами атак*.

Например на рисунке 1 изображен простейший граф атаки (state enumeration graph) [1].

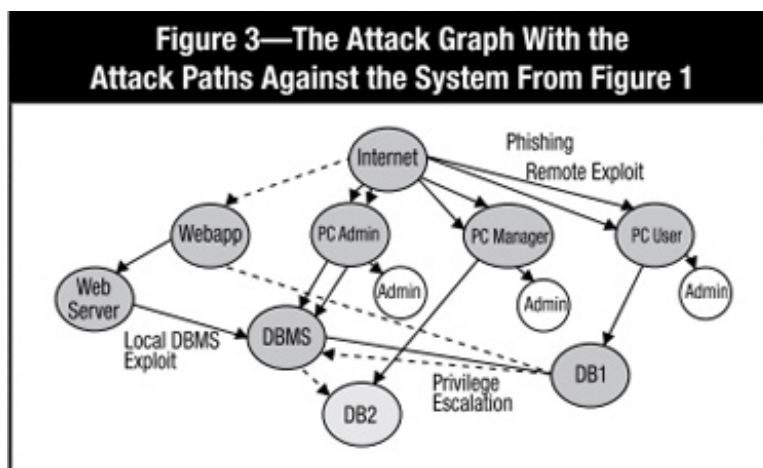


Рисунок 1 - Пример графа атак (по материалам [1])

Выделяют следующие виды графов атак:

State enumeration graph – в таких графах вершинам соответствуют тройки (s, d, a) , где s – источник атаки, d – цель атаки, a – элементарная атака; дуги обозначают переходы из одного состояния в другое;

Condition-dependency graph – вершинам соответствуют результаты атак, а дугам – элементарные атаки, приводящие к таким результатам;

Exploit dependency graph – вершины соответствуют результатом атак или элементарным атакам, дуги отображают зависимости между вершинами – условия, необходимые для выполнения атаки и следствие атаки.

Host-oriented graph – вершины соответствуют узлам, а дуги отображают действия (элементарные или комплексные) атакующего по распространению этапа атаки по локальной сети.

Выделяют также понятие этапа атаки. **Этап атаки** - некоторые законченные действия атакующего по достижению цели атаки. Действие может быть явно вредоносным (эксплуатацией уязвимости), так и легитимным действием – например, подключением к некоторому сетевому порту, записью файла и т.д.

2.2. Упрощенный граф атак

Моделируемый в лабораторной работе граф атак является упрощенным графом атак, предложенным в работе [3]. Данный вид графов является host-ориентированным графом, в котором узел отображает сетевой узел, а дуга действие атакующего по продвижению атаки от одного узла к другому. Для понимания полной модели в работе [3] необходимо ознакомиться с соответствующим лекционным материалом.

Для реализации предлагается следующая простая модель:

- 1) Сетевой узел идентифицируется IP-адресом.
- 2) Каждый сетевой узел принадлежит только к одной подсети, на границе которой находится только один маршрутизатор.
- 3) Каждый сетевой узел имеет связи – это логическая связь данного сетевого узла с другими:
 - считаем, что все узлы находящиеся внутри одной подсети имеют связь друг с другом;
 - связи между маршрутизаторами задаются явно;
 - некоторые узлы доступны из внешних подсетей (задается знаком +), некоторые узлы недоступны из внешних подсетей (задается знаком -).
- 4) Каждый сетевой узел содержит набор уязвимостей.
- 5) Каждая уязвимость идентифицируется уникальным идентификатором (произвольной тестовой строкой, например – V-012)
- 6) Каждый уязвимость определяется только одним параметром - *уровень доступа, который предоставляет уязвимость на данном узле* *root/user/dos/other*:

- *Root* – полномочия администратора;
- *User* – полномочия пользователя;
- *Dos* – нарушение работы системы;
- *Other* – другие нарушения целостности и доступности информации.

7) Требования для срабатывания уязвимости:

- Атакующий узел имеет связь с атакуемым узлом
- У злоумышленника на атакующем узле есть права root или user
- На атакуемом узле присутствует хотя бы одна уязвимость

Шаги работы метода моделирования:

- 1) По данным из файла сетевой топологии выделить набор узлов.
- 2) По данным из файла связей выделить набор связей всех узлов. Для этого построить матрицу переходов. Матрица переходов M – это квадратная матрица размера $N \times N$, где N – число всех узлов модели, такая что если $M[i,j] = 1$ – то между узлами i и j есть связь, если $M[i,j] = 0$ – то связи нет.
- 3) По данным из файла сетевой топологии и данным из файла с информацией об уязвимостях построить таблицу уязвимостей вида:

$$V[i] = L,$$

где L – максимальный уровень прав, который предоставляет уязвимость на узле i . Если:

- $L = 4$ – как минимум одна уязвимость, которая предоставляет права root
 - $L = 3$ – как минимум одна уязвимость, которая предоставляет user
 - $L = 2$ – как минимум одна уязвимость, которая предоставляет dos
 - $L = 1$ – как минимум одна уязвимость, которая предоставляет other
 - $L = 0$ – на узле нет уязвимостей
- 4) Выбрать начальную вершину для моделирования (в программе она должна вводиться с клавиатуры пользователем)
 - 5) Начиная с начального узла провести цикл обхода графа и вычислить трассы атак.
 - 6) Построить граф атаки и пометить на нем трассы атак.
 - 7) Вывести трассы атак в текстовом виде.

Предлагается следующий алгоритм обхода графа (студент может разработать свой алгоритм обхода графа):

1. Добавить начальный узел в список обрабатываемых узлов.
2. Из списка обрабатываемых узлов взять текущий узел.
3. Для текущего узла определить права атакующего.
4. Если права < 3 , то данный узел является конечным в трассе атаки, перейти к п.9. Иначе – к п.5.
5. Для текущего узла по матрице переходов найти все связанные вершины.
6. По таблице уязвимостей найти все связанные вершины, на которых есть уязвимости.

7. Добавить все данные вершины в список обрабатываемых узлов.
8. Записать трассу атаки.
9. Удалить текущий узел из списка обрабатываемых узлов.
10. Если в списке обрабатываемых узлов больше нет узлов – к п.11, если есть – к п.2

3. Ход работы

3.1. Порядок выполнения

- 1) Разработать программу моделирования простейшего графа атаки
- 2) Подготовить тестовые файлы
- 3) Провести моделирование
- 4) Получить результаты
- 5) Подготовить отчет

3.2. Требования в программе

Исходный код: на языке Python. Для построения графа использовать библиотеку NetworkX [3]. Для работы с матрицами лучше использовать библиотеку numpy.

Для работы программа должна использовать три файла: файл сетевой топологии, файл связей и файл с информацией об уязвимостях

Сетевая топология описывается текстовым файлом в формате:

```
<IP-адрес узла> : <ID-уязвимости>, <ID-уязвимости>, <ID-уязвимости> \n
<IP-адрес узла> : <ID-уязвимости>, <ID-уязвимости>, <ID-уязвимости> \n
```

Например:

192.168.134.1 : V-1, V-2, V-3
192.168.134.2 : V-3, V-4, V-5

Связи описываются текстовым файлом:

```
<IP-адрес маршрутизатора>:
> IP-адрес связанного маршрутизатора
> IP-адрес связанного маршрутизатора
+<IP-адрес узла>
+<IP-адрес узла>
```

здесь:

<IP-адрес маршрутизатора> - внешний IP-адрес маршрутизатора находящегося на границе подсети.

<IP-адрес связанного маршрутизатора> – внешний адрес маршрутизатора с которым связан данный.

<IP-адрес узла> - IP-адрес узла, который находится внутри данной подсети

+ - узел доступен для связанных маршрутизаторов

- - узел недоступен для связанных маршрутизаторов

Например:

192.168.1.5 :
> 192.168.1.6
> 192.168.1.7

+192.168.134.1 - 192.168.134.2

Информация об уязвимостях представляется текстовым файлом следующего формата:

<ID-уязвимости>:<Права>

здесь:

<ID-уязвимости> - уникальный идентификатор уязвимости

<Права> - права злоумышленника при эксплуатации данной уязвимости, права могут быть root/user/dos/other

Программа должна:

- 1) Запрашивать пути к файлам сетевой топологии, связей и файл с информацией об уязвимостях как аргументы командной строки
- 2) Строить граф сети с использованием NetworkX
- 3) Запрашивать начальный узел для атаки в форме IP-адреса (с клавиатуры)
- 4) Рассчитывать какие узлы достижимы из данного начального узла. Расчет производить в соответствии с п. 2.2.
- 5) На графе сети раскрашивать трассу атаки красным цветом.

3.3. Требования к отчету

Подготовить протокол, который должен включать :

- 1) Титульный лист.
- 2) Цель и задачи работы.
- 3) Файлы сетевой топологии, связей и файл с информацией об уязвимостях.
- 4) Исходный код программы
- 5) Скриншоты графов атак

Список использованных источников

[1] Baiardi F., Telmon C., Sgandurra D. Haruspex—Simulation-driven Risk Analysis for Complex Systems .- URL://<http://www.isaca.org/JOURNAL/ARCHIVES/2012/VOLUME-3/Pages/Haruspex-Simulation-driven-Risk-Analysis-for-Complex-Systems.aspx>

[2] Lippmann R.P., Ingols K.W., Piwowarski K. Practical Attack Graph Generation for Network Defense. –<http://www.ll.mit.edu/IST/pubs/70.pdf>

[3] NetworkX для удобной работы с сетевыми структурами [URL://https://habrahabr.ru/post/125898/](https://habrahabr.ru/post/125898/)

[4]

Установка

NetworkX

[URL://https://networkx.github.io/documentation/networkx-1.10/install.html](https://networkx.github.io/documentation/networkx-1.10/install.html)