Криптографические протоколы Лекция 2 Атаки на протоколы

Деркач Максим Юрьевич

December 1, 2020

Ссылки

```
http://journals.tsu.ru/pdm2/&journal_page=archive&id= 1139&article_id=18544
https://habr.com/ru/post/475218/
https:
//prosecco.gforge.inria.fr/personal/bblanche/proverif/
```

Определения

Определение 1

Атака - попытка проведения анализа сообщений протокола и(или) выполнения непредусмотренных протоколом действий в целях нарушения работы протокола и(или) получения информации, составляющей секрет участниов протокола.

Атака успешна, если нарушена безопасность проткола, в том числе:

- срыв выполнения протокола;
- получение секретной информации нарушителем;
- нарушение аунтефикации сторон.

Определения

Определение 2

Компрометация протокола - это ситуация, когда протокол не способен достичь тех целей, для которых он предназначен, причем противник получает преимущество только путем манипуляции протоколом.

Классификация атак

Классификация атак по типу направленности

- 1. атаки направленные на криптографические алгортмы;
- 2. атаки направленные на криптографические методы;
- 3. атаки направленные на криптографические протколы.

Классификация противников/атакующих

Противники подразделяются на следующих два класса

- пассивные противники они могут перехватывать сообщения, пересылаемые участниками протокола, и анализировать их;
- активные противники они могут делать то же, что и пассивые противники, а также:
 - 1. модифицировать или удалять перехваченные сообщения;
 - 2. генерировать новые сообщения и посылать их участникам протокола;
 - 3. выдавать себя за участников протокола.

1. Атака посередине (MitM):

Класс атак, в котором злоумышленник ретранслирует и изменяет сообщения, проходящие между участниками протокола, причем последние не знают о существование злоумышленника, считая, что общаются непосредственно друг с другом.

Пример: протокол Диффи-Хеллмана

Подтипы: **Атака подмены (Impersonation)** - попытка подменить одного пользователя другим. Нарушитель, выступая от имени одной из сторон и полностью имитируя ее действия, получает в ответ сообщения определенного формата, необходимые для подделки отдельных шагов протокола.

2. Атака с повторной передачей (Replay Attack):

Класс атак, в котором злоумышленник записывает сообщения, проходящие в одном сеансе протокола, а далее повторяет их в новом, выдавая себя за одного из участников нового сеанса.

Пример: Бесключевой протокол Шамира (Lect. 7)
Подтипы: Атака на основе новизны (freshness attack) в протоколах передачи ключей данная атака часто
применяется для повторного навязывания уже
использованного ранее сеансового ключа;
Атака отражением (Reflection Attack) Задержка
передачи сообщения (Forced Delay) - перехват
противником сообщения и навязывание его в более
поздний момент времени.

3. Атака подмены типа (Type Flaw Attack):

Класс атак, в котором злоумышленник используя переданные сообщения в легальном сеансе протокола, конструирует новое сообщение и передает его в новом сенасе по видом сообщения другого типа.

Пример: протоколы Wide-Mouth Frog, Деннинга-Сако, Yahalom, Отвея-Рисса (Lect. 7)

4. Комбинированная атака (Interleaving Attack) - подмена или другой метод обмана, использующий комбинацию данных из ранее выполненных протоколов, в том числе протоколов, ранее навязанных противником. Пример: NSPK (Lect. 5) Подтипы: Атака параллельного ceaнca (Parallel Session Attack) - класс атак, в котором злоумышленник инициируеет несколько одновременных сеансов протокола с целью использования сообщений из одного сеанса в другом.

5. Атака с известным сеаносвым ключом (Known Key Attack):

данная атака заключается в попытке получения информации о долговременном ключе или любой другой ключевой информации, позволяющей восстанавливать сеансовые ключи для других сеансов протокола.

6. Атака с известным разовым ключом (Short Term Secret Attack):

Классы атак, в котором злоумышленник получает доступ к временным секретам, используемых в протоколах.

7. Атака с неизвестным общим ключом (Unknown Key Share Attack):

Класс атак на протоколы с атака, при которой нарушитель С открывает два сеанса с А и В, выступая в первом случае от имени В, хотя последний может ничего не знать об этом. При этом в результате будет сформирован общий ключ между А и В, причем А будет уверен, что сформировал общий ключ с В, а В будет уверен, что сформировал общий ключ с С. Сам ключ может быть не известен С. Пример: NSPK (Lect. 5)

8. Атака с использованием специально подобранных текстов (Known Key Attack):

атака на протоколы типа «запрос — ответ», при которой противник по определенному правилу выбирает запросы с целью получить информацию о долговременном ключе доказывающего.

9. Атака на основе связывания (Binding Attack): Для криптографических протоколов, построенных на основе асимметричных шифрсистем, основной уязвимостью является возможность осуществления подмены открытого ключа одного из участников на другой открытый ключ с известной противнику секретной половиной этого ключа. В частности, это позволяет противнику узнавать содержание зашифрованных сообщений, отправляемых данному участнику.