Архитектурные аспекты сетевой безопасности

Юрий Литвинов yurii.litvinov@gmail.com

15.05.2019г

Сетевая безопасность

- Почти все сервисы требуют авторизации и обеспечения безопасности
- Аутентификация установление личности (точнее, идентичности) участника взаимодействия
 - Обычно взаимна
- Авторизация установление прав на выполнение операции
- Шифрование обеспечение конфиденциальности передаваемой информации
- Также важны:
 - ▶ Целостность злоумышлениик ничего не поменял
 - ▶ Актуальность злоумышленник не проиграл старое сообщение

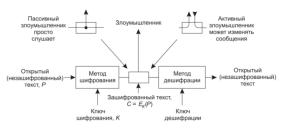
Некоторые соображения

- Основные уязвимости в современных системах не технические по характеру
- Большинство попыток взлома изнутри организации
- Сетевая безопасность игра против живого, умного и часто хорошо оснащённого противника
 - Задача средств безопасности не сделать взлом невозможным, а сделать его нерентабельным
- За протоколами безопасности стоит большая наука
 - Придумать свой хитрый шифр или протокол аутентификации в общем случае очень плохая идея
- tradeoff между безопасностью и удобством использования



Шифрование

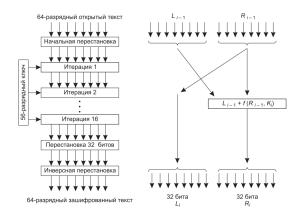




- Алгоритм шифрования считается известным, секретен только ключ
- Усложнение алгоритма шифрования не всегда повышает криптостойкость

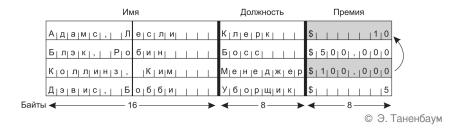
Шифрование с симметричным ключом

- Data Encryption Standard (DES, Triple DES)
- Advanced Encryption Standard (AES, он же Rijndael)



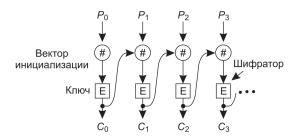
Режимы шифрования, ЕСВ

- ▶ Electronic Code Book один ключ применяется ко всем блокам
 - ▶ Быстро, надёжно, но не криптостойко



Режимы шифрования, СВС

- Cipher Block Chaining хог-им следующий блок с зашифрованным предыдущим перед шифровкой
 - Более криптостоек, не устойчив к ошибкам передачи
 - Initialization Vector (IV)

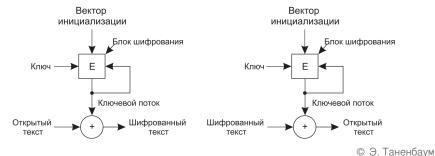


© Э. Таненбаум

7/38

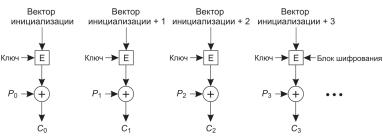
Режимы шифрования, SCM

- Stream Cipher Mode шифруем IV ключом снова и снова, генерируя ключ бесконечной длины
 - И хог-им его с шифруемым текстом
 - Устойчив к ошибкам передачи, довольно быстр
 - ▶ Уязвим к Keystream Reuse Attack (($P_0 \oplus K_0$) \oplus ($Q_0 \oplus K_0$))



Режимы шифрования, Counter Mode

- Counter Mode шифруем IV + і для каждого і-го блока
 - И хог-им его с шифруемым текстом
 - Для произвольного доступа к зашифрованным блокам



Шифрование с открытым ключом

Или почему нельзя отдать ключи от Telegram

- ▶ Алгоритм делится на две части, D и E, так, что D(E(P)) = P
- D очень сложно получить по Е
 - Например, найти простые сомножители огромного числа или дискретный логарифм по заданному модулю
- Е не ломается атакой "произвольного открытого текста"
- D (ключ от D) держится в секрете, Е выкладывается в открытый доступ
- Если Боб хочет послать Алисе сообщение, он берёт её открытый ключ E_A , шифрует им сообщение P и отправляет Алисе
- ▶ Алиса дешифрует сообщение, вычисляя $D_A(E_A(P))$
- У каждого пользователя своя пара ключей
- Алгоритмы: RSA, ElGamal, эллиптические шифры



Конкретно Telegram

- Криптопротокол MTProto
 - AES + Диффи-Хеллман
- "Секретные чаты" отключены по умолчанию
 - Для удобства позволяют только обмен "устройство-устройство"
- Без "секретных чатов" ничего секретного в Telegram нет
 - Коммуникации с сервером шифруются, но если сервер взломают, то всё
- "Атака присутствия"

Цифровые подписи, задачи

- Получатель может установить личность отправителя
- Отправитель не может отрицать, что он подписал сообщение
- Получатель не может сам подделать сообщение и сделать вид,
 что его послал отправитель

Цифровые подписи, реализация

Компьютер Алисы



Компьютер Боба

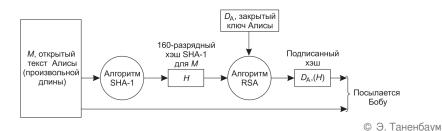
▶ Надо, чтобы D(E(P)) = P (это так для большинства криптосхем)

Линия связи

- Шифровать всё сообщение слишком медленно
- ▶ Message Digest-ы хорошие хеши сообщений
 - MD5, SHA-1
- ▶ Подписывается только хеш, это почти так же криптостойко, но в сотни раз быстрее

SHA-1

- Считается блоками по 512 бит, возвращает 160-битный дайджест
- Изменение в одном бите входа даёт совершенно другой выход
- **Е**сли известен P, очень сложно найти такой P', что MD(P') = MD(P)



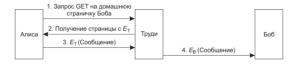
Атака дней рождения

Уважаемый господин декан,

Это [письмо | обращение] отражает мое [искреннее | откровенное] [мнение | суждение] о проф. Томе Уилсоне, являющемся [кандидатом | претендентом] на профессорскую должность в [настоящее время | этом году]. Я [знакома | работала] с проф. Уилсоном в течение [почти | около] шести лет. Он является [слабым | недостаточно талантливым] [исследователем | ученым], почти не известным в той области науки, которой он занимается. В его работах практически не заметно понимания [ключевых | главных] [проблем | вопросов] современности.

[Более | Кроме] того, он также не является сколько-нибудь [уважаемым | ценимым] [преподавателем | педагогом]. Его студенты дают его [занятиям | лекциям] [самые низкие | негативные] оценки. Он самый непопулярный [преподаватель | учитель] нашей кафедры, [славящийся | печально известный] своей [привычкой | склонностью] [высмеивать | ставить в неудобное положение] студентов, осмелившихся задавать вопросы на его [лекциях | занятиях].

Сертификаты

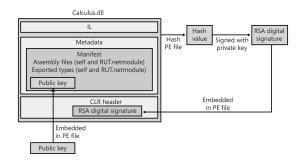


- ► Сертификат сообщение, подтверждающее идентичность ключа, подписанное Certificate Authority (стандарт X.509)
- ▶ Цепочка сертификатов СА верхнего уровня подписывает сертификаты СА уровнем ниже, чтобы они могли подписывать сертификаты пользователей
- Корневые сертификаты сертификаты, которым принято доверять
- Самоподписанные сертификаты не доверенные, используются для отладки



Применения сертификатов

- Протокол HTTPS, проверка идентичности сервера
- ▶ Подписывание кода (Windows SmartScreen, Apple Code Signing)
- Подписывание сборок, сильные имена сборок в .NET



© J. Richter

Сертификаты (2)

Настоящим удостоверяю, что открытый ключ

19836A8B03030CF83737E3837837FC3s87092827262643FFA82710382828282A

принадлежит

Роберту Джону Смиту

Университетская улица 12345

Беркли, СА 94702

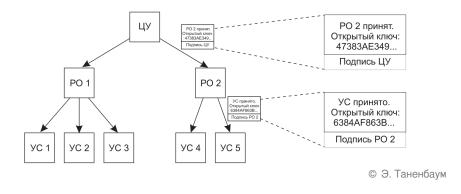
1958 род. 5 июля 1958Кг.

Электронный адрес: bob@superdupernet.com

Хеш SHA-1 данного сертификата подписан закрытым ключом Управления сертификации

- Подписанный у СА сертификат стоит денег (от \$7 до более \$200 в год, в зависимости от типа)
 - И требует идентификации личности (по паспорту или чему-то такому)
- Сертификаты всегда выдаются на фиксированное время
- Сертификат можно отозвать
- Куча несовместимых форматов: .pem, .p12, .pfx, .der, .cer, .crt

Certificate Authority

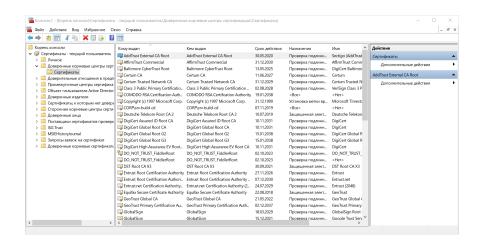


 https://letsencrypt.org/ — автоматически и бесплатно даёт сертификаты, но им почти никто не доверяет



Менеджер сертификатов, Windows

Snap-In в MMC

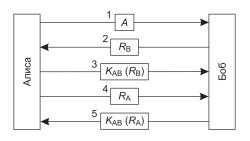


OpenSSL

- OpenSSL библиотека и набор инструментов для криптографии и работы с протоколами SSL/TLS
- Стандарт де-факто для работы с открытыми ключами, сертификатами и т.д.
- Как сгенерить самоподписанный сертификат:
 - openssl req -x509 -nodes -days 365
 - -newkey rsa:2048 -keyout privatekey.key
 - -out certificate.crt



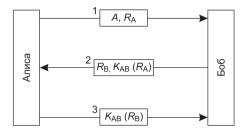
Аутентификация Challenge-Response с общим **КЛЮЧОМ**



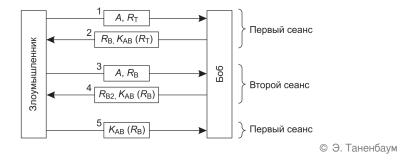
- $ightharpoonup R_B$ **nonce** (number used once), для предотвращения атаки повтором
- К_{AB} общий ключ



"Упрощённый" протокол



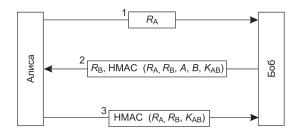
Зеркальная атака



Разработать корректный протокол аутентификации сложнее, чем это может показаться



Правильный протокол



© Э. Таненбаум

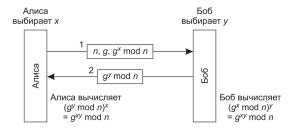
► HMAC — Hashed Message Authentication Code

Как на самом деле

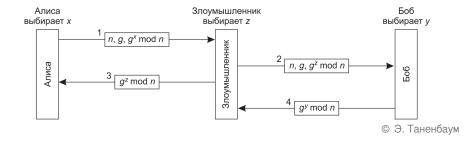
- Basic Authentication логин и пароль передаются нешифрованными в заголовке HTTP-запроса
- HTTPS обеспечивает безопасность
- Сервер возвращает Access Token
- Access Token предъявляется при каждом следующем запросе
 - Имеет ограниченное время жизни, но его можно продлять
- Пароли не хранятся на сервере, хранятся их хеши
 - Salt случайное число, дописываемое к паролю на стороне сервера, хранится вместе с хешем пароля
 - Если базу паролей украдут, узнать исходные пароли очень сложно



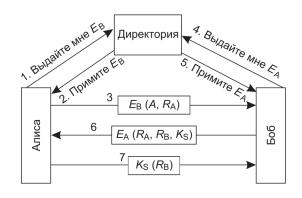
Алгоритм Диффи-Хеллмана



Атака "Man In The Middle"



Аутентификация с открытым ключом



- ► E_A, E_B открытые ключи Алисы и Боба
- $ightharpoonup R_A$, R_B nonce



OAuth 2

- Позволяет разрешить пользование ресурсом, не раскрывая хозяину ресурса логин и пароль пользователя
 - Логин по аккаунту в Google или аккаунту в VK
- Роли:
 - Client приложение, пытающееся получить доступ.
 - Resource Server сервер, хранящий защищённую информацию. К нему пытается получить доступ клиент
 - Resource Owner пользователь, владеющий защищённой информацией
 - Authorization Server сервер, выдающий клиенту токен на доступ к ресурсному серверу



Протокол

```
--(A)- Authorization Request -> Resource
Owner

--(C)-- Authorization Grant ---> Authorization
Client
--(C)--- Access Token -----> Resource
--(E)----- Access Token -----> Resource
Server

--(F)---- Protected Resource ---> Server
```

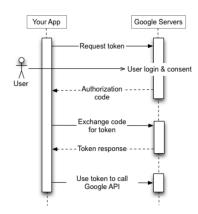
© RFC 6749

Детали

- Access Token выдаётся авторизационным сервером и посылается с каждым запросом, ограниченное время жизни
- ► Refresh Token выдаётся авторизационным сервером, используется для получения нового Access Token
- ▶ Scope к какой части ресурса даёт доступ Access Token

Пример: Google OAuth 2.0

- Google Developer Console,
 Client ID и Client Secret
- Scope
- Consent Screen



© https://developers.google.com



HTTPS

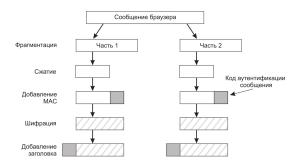


© Э. Таненбаум

- SSL (Secure Sockets Layer)
- ► HTTPS HTTP через SSL
- ▶ Порт 443
- Аутентифицируется только сервер

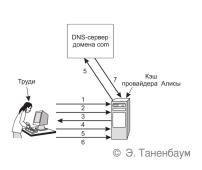
34/38

SSL, транспортный субпротокол



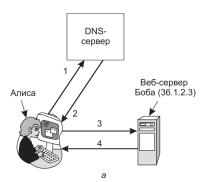
- Triple DES + SHA-1
- ▶ Или RC4 со 128-битным ключом + MD5
- TLS Transport Layer Security (продвинутый SSL)

DNS Spoofing

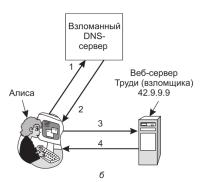


- Запрос foobar.trudy-the-intruder.com (чтобы trudy-the-intruder.com попал в кеш провайдера)
- Запрос www.trudy-the-intruder.com (чтобы получить следующий порядковый номер провайдера)
- 3. Запрос об адресе www.trudy-the-intruder.com к нашему DNS
- 4. Запрос к bob.com
- 5. Запрос о bob.com к DNS зоны com
- 6. Подделанный ответ o bob.com
- 7. Настоящий ответ, отвергнутый, потому что уже поздно

Результат



- 1. Мне нужен ІР-адрес Боба
- 2. 36.1.2.3 (ІР-адрес Боба) 3. GET index.HTML
- 4. Домашняя страничка Боба



- 1. Мне нужен ІР-адрес Боба
- 2. 42.9.9.9 (ІР-адрес Труди)
- 3. GET index.HTML
- 4. Подделанная взломшиком страница Боба

Как это всё отлаживать

И ломать

- Fiddler кроссплатфоренный отладочный прокси
 - Перехват HTTP-трафика
 - Man-In-The-Middle-атака с самоподписанными сертификатами
 - Расшифровка HTTPS-трафика на лету
 - Возможность модифицировать HTTP-пакеты, повторять пакеты и т.д.
- Wireshark когда Fiddler-а мало
 - Перехват пакетов на низком уровне
 - Умеет даже ставить себя как драйвер USB и читать USB-пакеты