

Основы построения защищенных компьютерных сетей

Лекция 8 TLS + утечки памяти



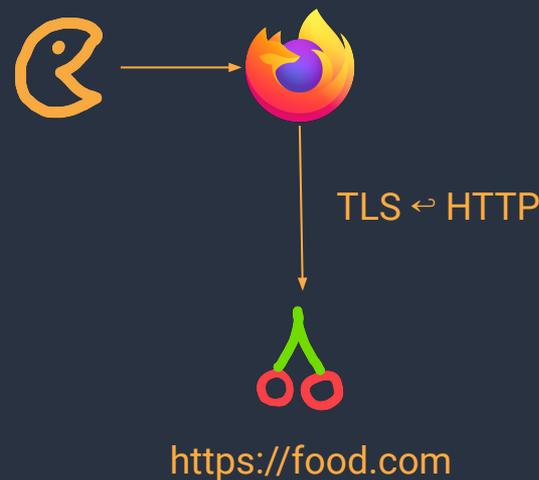
Семён Новосёлов

2024

БФУ
ИМЕНИ И. КАНТА

Протокол TLS (Transport Layer Security)

- Широко используемый протокол для защищенной передачи данных между узлами
- Подключение к большинству сайтов в настоящее время осуществляется по TLS



Версии TLS/SSL

SSL (Secure Sockets Layer)

- SSLv1: взломан сразу же после появления
- SSLv2: устарел (RFC6176), имеет слабости
 - использование MD5
 - атаки MiTM с навязыванием слабых наборов шифров
- SSLv3: взломан (POODLE + атаки на RC4)

TLS (Transport Layer Security) — стандартизованная версия SSL

- TLS 1.0 / TLS 1.1: устарели (RFC8996)
- TLS 1.2: безопасность зависит от набора шифров и мер защиты у клиента
- TLS 1.3: действующая версия

Криптоалгоритмы в TLS

- Цифровые подписи для проверки подлинности сервера
- Протокол Диффи-Хеллмана для выработки общего ключа
- Симметричное шифрование с выработанным общим ключом для защиты данных
- Хэш-функции для проверки целостности сообщений

Схема работы

1. Установка соединения (**handshake**)
 - 1.1. Согласование наборов криптоалгоритмов
 - 1.2. Проверка подлинности сторон
 - 1.3. Выработка сессионного ключа
2. Передача данных
 - 2.1. С шифрованием данных по сессионному ключу

Установка соединения (handshake)

1. Клиент подключается к серверу и посылает список поддерживаемых криптоалгоритмов:
 - 1.1. цифровые подписи
 - 1.2. хэш-функции
 - 1.3. симметричные шифры
 - 1.4. схемы обмена ключами
2. Сервер выбирает набор криптоалгоритмов и уведомляет клиента о выбранном наборе

Пример

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
303	18.844421	192.168.1.34	dyna.wikimedia.org	TCP	66	2052 → 443 [SYN] Seq=0 Win=64240 Len=0 MSS
305	18.920772	dyna.wikimedia.org	192.168.1.34	TCP	66	443 → 2052 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=4234
306	18.920826	192.168.1.34	dyna.wikimedia.org	TCP	54	2052 → 443 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=132096 Len
307	18.921119	192.168.1.34	dyna.wikimedia.org	TLSv1.3	571	Client Hello
308	18.996146	dyna.wikimedia.org	192.168.1.34	TCP	54	443 → 2052 [ACK] Seq=1 Ack=518 Win=41984 Len
309	18.997409	dyna.wikimedia.org	192.168.1.34	TLSv1.3	1414	Server Hello, Change Cipher Spec, Applicat
310	18.997593	dyna.wikimedia.org	192.168.1.34	TCP	1414	443 → 2052 [ACK] Seq=1361 Ack=518 Win=4249
311	18.997593	dyna.wikimedia.org	192.168.1.34	TLSv1.3	1182	Application Data, Application Data, Applic

Cipher Suites Length: 32

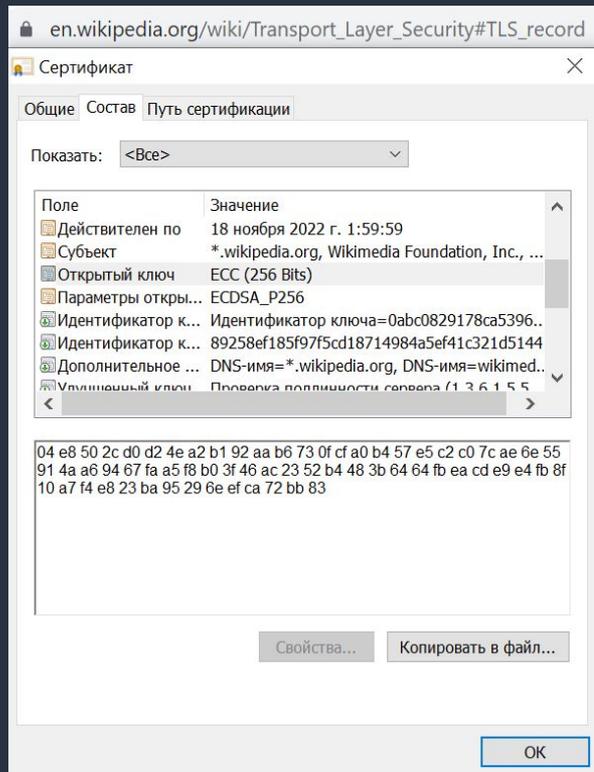
▼ Cipher Suites (16 suites)

- Cipher Suite: Reserved (GREASE) (0x6a6a)
- Cipher Suite: TLS_AES_128_GCM_SHA256 (0x1301)
- Cipher Suite: TLS_AES_256_GCM_SHA384 (0x1302)
- Cipher Suite: TLS_CHACHA20_POLY1305_SHA256 (0x1303)
- Cipher Suite: TLS_ECDHE_ECDSA_WITH_AES_128_GCM_SHA256 (0xc02b)
- Cipher Suite: TLS_ECDHE_RSA_WITH_AES_128_GCM_SHA256 (0xc02f)
- Cipher Suite: TLS_ECDHE_ECDSA_WITH_AES_256_GCM_SHA384 (0xc02c)

Handshake. Сертификаты

3. Сервер также посылает свой сертификат:
имя сервера + открытый ключ сервера + имя центра сертификации (CA)
+ подпись (CA)
4. Клиент проверяет полученный сертификат, используя встроенную базу ключей CA

Пример. Сертификат Википедии



Handshake. Выработка сессионного ключа

4. Если сертификат сервера действителен \Rightarrow выполняется один из вариантов:
 - 4.1. клиент и сервер вырабатывают сессионный ключ по протоколу Диффи-Хеллмана
 - 4.2. клиент выбирает случайное число \Rightarrow шифрует его по открытому ключу сервера \Rightarrow посылает серверу \Rightarrow сессионный ключ вырабатывается на основе случайного числа

Передача данных

- После выработки общего сессионного ключа данные передаются с использованием симметричного шифрования.

```
14... 14.048202 dyna.wikimedia.org      10.252.65.211      TLSv1.3      357 Application Data
<
> Transmission Control Protocol, Src Port: 443, Dst Port: 1302, Seq: 597, Ack: 810, Len: 31
v Transport Layer Security
  v TLSv1.3 Record Layer: Application Data Protocol: http-over-tls
    Opaque Type: Application Data (23)
    Version: TLS 1.2 (0x0303)
    Length: 26
    Encrypted Application Data: 549ad251a54ea082329097dd88d42ccb9c23df5cc4f47a52cbfe
    [Application Data Protocol: http-over-tls]
<
0030  00 53 7d 0b 00 00 17 03  03 00 1a 54 9a d2 51 a5  .S}... ..T..Q.
0040  4e a0 82 32 90 97 dd 88  d4 2c cb 9c 23 df 5c c4  N..2... .,.#.\.
```

Уязвимости и атаки в SSL/TLS

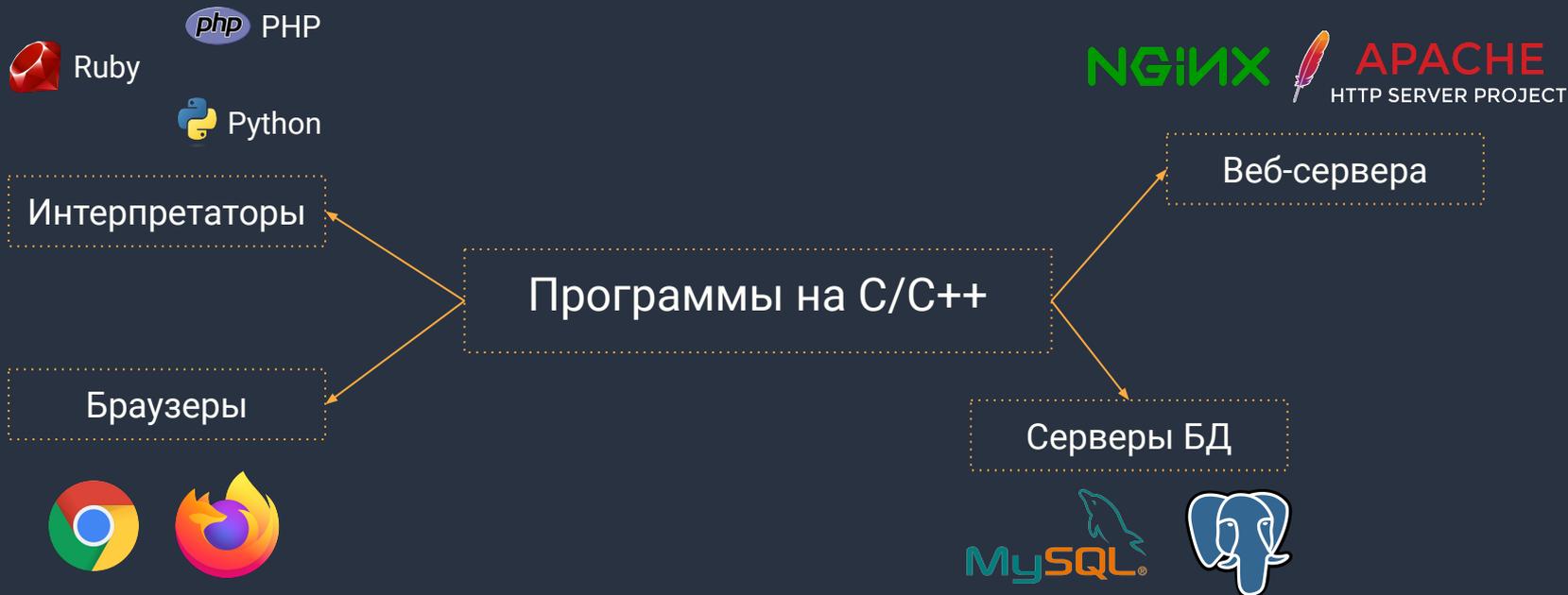
- POODLE (CVE-2014-3566)
- Heartbleed (CVE-2014-0160)
- Logjam (CVE-2015-4000)
- DROWN (CVE-2016-0800)
- Cloudbleed (2017)
- ...

Утечки данных из памяти

- Следствие чтения данных вне допустимого диапазона.
- Наиболее уязвимы программы на языках с прямым управлением памятью (C/C++)
- Самая известная уязвимость: **OpenSSL Heartbleed**.



В каких программах может встречаться?



Пример. Уязвимость Heartbleed

Где?

OpenSSL: широко распространённая библиотека

Что утекает?

кусочки по 64 Кб из зашифрованных соединений



Кого затронуло?

- Yandex
- Google
- банковские сайты
- (всех)

TLS. Расширение Heartbeat

Появление: февраль 2012 года

Функция: поддержание соединения в открытом состоянии (keep-alive)

Принцип работы:

- периодически посылаются пакеты с текстовой строкой
- сервер посылает в ответ пакет с той же самой строкой



Схема уязвимости



Уязвимый код

считывание размера
полезной нагрузки из
пришедшего пакета

```
unsigned int payload;  
unsigned int padding = 16; /* Use minimum padding */  
/* Read type and payload length first */  
hbtype = *p++;  
n2s(p, payload);  
p1 = p;  
//...  
/* Allocate memory for the response, size is 1 byte  
 * message type, plus 2 bytes payload length, plus  
 * payload, plus padding */  
buffer = OPENSSL_malloc(1 + 2 + payload + padding);  
bp = buffer;
```

```
/* Enter response type, length and copy payload */  
*bp++ = TLS1_HB_RESPONSE;  
s2n(payload, bp);  
memcpy(bp, p1, payload);  
bp += payload;  
/* Random padding */  
RAND_pseudo_bytes(bp, padding);  
r = dtls1_write_bytes(s, TLS1_RT_HEARTBEAT, buffer, 3  
+ payload + padding);
```

Уязвимый код

выделение памяти под ответный пакет.
Ошибка: нет проверки входных данных (payload).

```
unsigned int payload;
unsigned int padding = 16; /* Use minimum padding */
/* Read type and payload length first */
hbtype = *p++;
n2s(p, payload);
p1 = p;
//...
/* Allocate memory for the response, size is 1 byte
 * message type, plus 2 bytes payload length, plus
 * payload, plus padding */
buffer = OPENSSL_malloc(1 + 2 + payload + padding);
bp = buffer;
```

```
/* Enter response type, length and copy payload */
*bp++ = TLS1_HB_RESPONSE;
s2n(payload, bp);
memcpy(bp, p1, payload);
bp += payload;
/* Random padding */
RAND_pseudo_bytes(bp, padding);
r = dtls1_write_bytes(s, TLS1_RT_HEARTBEAT, buffer, 3
+ payload + padding);
```

Уязвимый код

копирование присланной нагрузки Heartbeat в пакет-ответ
Ошибка: если прислать меньше данных, чем указано в payload,
то копируются данные в памяти, лежащие после buffer

```
unsigned int payload;
unsigned int padding = 16; /* Use minimum padding */
/* Read type and payload length first */
hbtype = *p++;
n2s(p, payload);
p1 = p;
//...
/* Allocate memory for the response, size is 1 byte
 * message type, plus 2 bytes payload length, plus
 * payload, plus padding */
buffer = OPENSSL_malloc(1 + 2 + payload + padding);
bp = buffer;
```

```
/* Enter response type, length and copy payload */
*bp++ = TLS1_HB_RESPONSE;
s2n(payload, bp);
memcpy(bp, p1, payload);
bp += payload;
/* Random padding */
RAND_pseudo_bytes(bp, padding);
r = dtls1_write_bytes(s, TLS1_RT_HEARTBEAT, buffer, 3
+ payload + padding);
```

Уязвимый код

Формирование выходного пакета для последующей отправки данных

```
unsigned int payload;
unsigned int padding = 16; /* Use minimum padding */
/* Read type and payload length first */
hbtype = *p++;
n2s(p, payload);
p1 = p;
//...
/* Allocate memory for the response, size is 1 byte
 * message type, plus 2 bytes payload length, plus
 * payload, plus padding */
buffer = OPENSSL_malloc(1 + 2 + payload + padding);
bp = buffer;
```

```
/* Enter response type, length and copy payload */
*bp++ = TLS1_HB_RESPONSE;
s2n(payload, bp);
memcpy(bp, p1, payload);
bp += payload;
/* Random padding */
RAND_pseudo_bytes(bp, padding);
r = dtls1_write_bytes(s, TLS1_RT_HEARTBEAT,
buffer, 3 + payload + padding);
```

Эксплуатация

- В поле размера полезной нагрузки (payload) ставить большое значение (макс. 64 КБ)
- Фактически присылать меньше данных
- Сервер выдаст в ответ участок памяти процесса, лежащий после buffer
- Эксплойты есть в открытом доступе (www.exploit-db.com)

Что может утечь?

- секретные ключи TLS
- cookies
- логины
- пароли
- куски писем
- любые другие данные, которыми обменивается сервер и его клиенты



Уязвимость двусторонняя: сервер тоже может читать данные клиента

Исправление

```
if (1 + 2 + payload + 16 > s->s3->rrec.length)
    return 0; /* silently discard per RFC 6520 sec. 4
*/
```

Добавление проверки с фактически полученным размером данных

Как избежать подобных ошибок?

Очевидно: проверять корректность всех полученных извне данных.

Выполнять аудит кода с помощью инструментов **статического** и **динамического** анализа кода.

Статический анализ

Проверка исходного кода без запуска программы.

Недостатки: Много ложных срабатываний и много времени тратится на анализ отчётов.

Инструменты:



Использование инструментов статического анализа кода

CppCheck

```
cppcheck --enable=all main.c
```

Splint

```
splint -strict main.c
```

Динамический анализ кода

Анализ запущенной программы.

Для нахождения ошибок может использоваться следующая связка:



Фаззеры

Есть в составе **Metasploit**:

```
search auxiliary/fuzzers/
```

Утилиты из входящие в **Kali Linux**:

```
https://kali.tools/all/?category=fuzzer/
```

Использование динамических инструментов поиска ошибок памяти

Google Address Sanitizer

```
gcc -fsanitize=address -o main main.c
```

Valgrind

```
valgrind --tool=memcheck ./main
```

Замечание: **Valgrind** ищет только ошибки динамической памяти (переполнение стека/статических буферов не детектируются)

Пример уязвимой программы. Hexer

- Сервис, который висит на заданном порту
- При подключении запрашивает данные в формате:

[размер строки]
[строка]

- После получения данных выдаёт строку в формате hexdump.

Код функции main. Часть I

Занимаем за процессом, заданный в консоли порт:

```
int main(int argc, char *argv[]) {
    int sockfd, newsockfd, portno, cliilen;
    char buffer[256];
    struct sockaddr_in serv_addr, cli_addr;
    int n;

    if(argc < 2) {
        printf("Enter port number\n");
        return 1;
    }
    portno = atoi(argv[1]);

    sockfd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
    if (sockfd < 0) {
        perror("ERROR opening socket");
        return 1;
    }
}
```

```
/* Initialize socket structure */
bzero((char *) &serv_addr, sizeof(serv_addr));
serv_addr.sin_family = AF_INET;
serv_addr.sin_addr.s_addr = INADDR_ANY;
serv_addr.sin_port = htons(portno);

int timeout = 5 * 1000;
setsockopt(sockfd, SOL_SOCKET, SO_RCVTIMEO,
           (const char*)&timeout, sizeof timeout);

/* Now bind the host address using bind() call.*/
if (bind(sockfd, (struct sockaddr *) &serv_addr,
         sizeof(serv_addr)) < 0) {
    perror("ERROR on binding");
    return 1;
}
```

Код функции main. Часть II

Принимаем в основном потоке подключения клиентов:

```
/* Now start listening for the clients, here process will go in sleep mode
and will wait for the incoming connection */
listen(sockfd,5);
clilen = sizeof(cli_addr);
while (1) {
    newsockfd = accept(sockfd, (struct sockaddr *)&cli_addr, &clilen);
    if (newsockfd < 0) {
        perror("ERROR on accept");
        return 1;
    }
    /* Create child process */
    pid_t pid = fork();
    if (pid < 0) {
        perror("ERROR on fork");
        return 1;
    }
}
```

создаём форк
процесса для
обработки запроса
в отдельном потоке

Код функции main. Часть III

Если мы находимся не в основном потоке, то передаём обработку запроса функции `doprocessing()`.

```
if (pid == 0) {
    /* This is the client process */
    close(sockfd);
    int r = doprocessing(newsockfd, &cli_addr);
    printf("client process: done with code %d", r);
    return r;
}
else
{
    close(newsockfd);
}
} /* end of while */
printf("main: done");
return 0;
}
```

Функция обработки запроса

```
int doprocessing(int sock, struct sockaddr_in *addr) {
    banner(sock);
    //char hex[3000];
    char buf[128] = "";
    unsigned int buf_size;
    read_message(sock, addr, buf, &buf_size);

    int n = write(sock, "Your hexed string:\n", 19);
    if (n < 0) {
        perror("ERROR writing to socket\n");
        return 1;
    }
    write_hexdump(sock, buf, buf_size);

    printf("doprocessing: done\n");
    return 0;
}
```

Чтение данных от клиента

```
int read_message(int sock, struct sockaddr_in *addr, char *buf, int *buf_size) {
    char client[16] = "";
    inet_ntop(AF_INET, &addr->sin_addr, client, sizeof client);
    printf("Reading message from client %s ... \n", client);
    int n = read(sock, buf, 4);
    if (n < 0) {
        perror("ERROR reading from socket");
        return 1;
    }
    buf[n] = 0; *buf_size = atoi(buf);
    printf("-> Got message size: %i\n", *buf_size);

    int flag = 0; char *p = buf;
    while(1) {
        n = read(sock, p, 1);
        if (n < 0) break;
        if (flag && p[0] == '\n') break; // '\n\n' is end of message
        flag = (p[0] == '\n');
        p+=n;
    }
    p[-1]=0;
    return 0;
}
```

**нет проверки
размера входных
данных**

Отправка преобразованной строки клиенту

```
void write_hexdump(int sock, void *mem, unsigned int len) {
    unsigned int i, j, cols = 16;
    char str[64] = "";
    for(i = 0; i < len + ((len % cols) ? (cols - len % cols) : 0); i++) {
        if(i < len) {
            sprintf(str, "%02x ", 0xFF & ((char*)mem)[i]);
            write(sock, str, strlen(str));
        }
        else write(sock, " ", 3);
        if(i % cols == (cols - 1)) {
            for(j = i - (cols - 1); j <= i; j++) {
                if(j >= len)
                    write(sock, " ", 1);
                else if(isprint(((char*)mem)[j]))
                    write(sock, ((char*)mem)+j, 1);
                else
                    write(sock, ".", 1);
            }
            write(sock, "\n", 1);
        }
    }
}
```

**так как нет
проверки
корректности
размера данных,
клиенту
отправится кусок
памяти процесса**

Эксплуатация уязвимости

- Достаточно отправить строку меньше размера, чем указано
- В ответ отправится кусок памяти процесса

Дополнительно

- данные могут утекать также через уязвимости в железе.



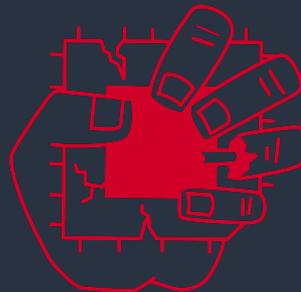
FORESHADOW



MELTDOWN



SPECTRE



ZombieLoad

Литература и ссылки

- Kenny Paterson. “TLS: A Real-World Secure Channel Protocol”
<http://cyber.biu.ac.il/wp-content/uploads/2018/02/lecture1-3.pdf>
- Google Address/Memory Sanitizer
 - <https://github.com/google/sanitizers/wiki/MemorySanitizer>
 - <https://github.com/google/sanitizers/wiki/AddressSanitizer>
- CWE-126: Buffer Over-read
 - <https://cwe.mitre.org/data/definitions/126.html>
- CWE-121: Stack-based Buffer Overflow
 - <https://cwe.mitre.org/data/definitions/121.html>
- Heartbleed
 - <https://heartbleed.com/>