Семинар 10

socket/bind/listen/accept/connect/getaddrinfo udp client tcp client tcp server tcpdump, dig, whois, nslookup, curl bonus: python AF UNIX socket DPDK HTTP/2 vs QUIC TLS/SSL/Diffie-Hellman Что-то ручками настроить через ip addr / ip route? iptables

Excuse

Excuse

На слайдах места мало, поэтому часть кода пропущена

Полностью рабочий код (ещё и с обработкой ошибок) лежит на github))

Сокеты

Являются точкой соединения 2-х машин в сети

• сокетов всегда 2

- сокетов всегда 2
 - одина на одной стороне

- сокетов всегда 2
 - одина на одной стороне
 - второй на другой стороне

- сокетов всегда 2
 - одина на одной стороне
 - второй на другой стороне
- ullet всё есть файл (и сокет тоже) o с сокетом можно работать как с файлом

- сокетов всегда 2
 - одина на одной стороне
 - второй на другой стороне
- ullet всё есть файл (и сокет тоже) o с сокетом можно работать как с файлом
- любой сокет может работать и на чтение, и на запись

- сокетов всегда 2
 - одина на одной стороне
 - второй на другой стороне
- ullet всё есть файл (и сокет тоже) o с сокетом можно работать как с файлом
- любой сокет может работать и на чтение, и на запись
- сокеты не обязательно соединяют программы на разных машинах (socketpair)

```
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/socket.h>
int main() {
  int fd[2];
  socketpair(AF_UNIX, SOCK_STREAM, 0, fd);
  // write to fd[0]; read from fd[1]
  // ...
  // vice versa
  // ...
  close(fd[0]);
  close(fd[1]);
  return 0;
```

```
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/socket.h>
int main() {
  int fd[2];
  socketpair(AF_UNIX, SOCK_STREAM, 0, fd);
  // write to fd[0]; read from fd[1]
    char msg[] = "write to fd[0]\n";
    write(fd[0], msg, sizeof(msg));
    char buffer[1024];
    size_t len = read(fd[1], buffer, sizeof(buffer));
    write(1, buffer, len);
```

```
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/socket.h>
int main() {
 // ...
  // vice versa
    char msg[] = "and vice versa!\n";
    write(fd[1], msg, sizeof(msg));
    char buffer[1024];
    size_t len = read(fd[0], buffer, sizeof(buffer));
    write(1, buffer, len);
```

```
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/socket.h>
int main() {
 int fd[2];
 socketpair(AF_UNIX, SOCK_STREAM, 0, fd);
 // write to fd[0]; read from fd[1]
   char msg[] = "write to fd[0]\n";
   write(fd[0], msg, sizeof(msg));
   char buffer[1024];
   size_t len = read(fd[1], buffer, sizeof(buffer));
   write(1, buffer, len);
 // vice versa
   char msg[] = "and vice versa!\n";
   write(fd[1], msg, sizeof(msg));
   char buffer[1024];
   size_t len = read(fd[0], buffer, sizeof(buffer));
   write(1, buffer, len);
 close(fd[0]);
 close(fd[1]);
 return 0;
```

UDP

UDP: example

```
int main() {
  struct sockaddr_in server = {
    .sin_family = AF_INET,
    .sin_port = htons(8989),
    .sin_addr.s_addr = inet_addr("127.0.0.1"),
  };
  int server_len = sizeof(server);
  // if (socket_fd < 0) { ... }
  int socket_fd = socket(AF_INET, SOCK_DGRAM, 0);
  char buffer[] = "Hello, UDP!";
  // \text{ if } (sendto(...) == 0) { ... }
  sendto(
    socket_fd,
    buffer,
    sizeof(buffer),
    Θ,
    (struct sockaddr*)(&server),
    server len
  close(socket_fd);
```

UDP: example

Поднимаем udp-сервер (в отдельном терминале)

```
nc -u -l -p 8989
```

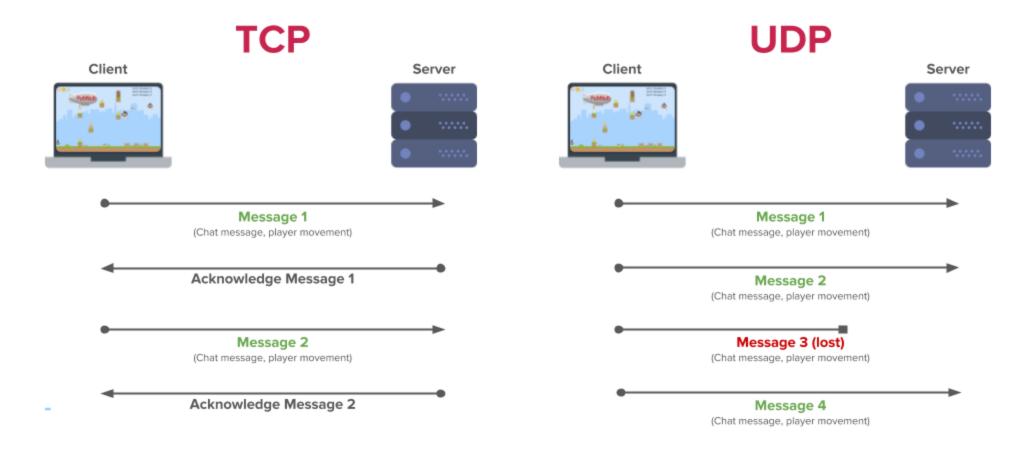
И запускаем программу

```
gcc main.c
./a.out
```

в терминале с udp-сервером будет выведено сообщение

TCP

TCP: TCP vs UDP



TCP: TCP vs UDP

TCP

UDP





TCP: example (client)

```
int main() {
   // if (socket_fd < 0) { ... }
    int socket fd = socket(AF INET, SOCK STREAM, 0);
    struct sockaddr_in addr = {
        .sin_family = AF_INET,
        .sin_port = htons(8989),
        .sin_addr.s_addr = inet_addr("127.0.0.1"),
   };
    // if (connect(...) < 0) { ... }
    connect(socket fd, (struct sockaddr*)(&addr), sizeof(addr));
    char msg[] = "this is message to tcp socket";
    printf("to server: \"%s\"\n", msq);
    write(socket fd, msq, sizeof(msq));
    char buffer[256];
    read(socket_fd, buffer, sizeof(buffer));
    printf("from server: \"%s\"\n", buffer);
    shutdown(socket_fd, SHUT_RDWR);
    close(socket_fd);
    return 0;
```

TCP: example (server)

```
int main() {
   // if (socket_fd < 0) { ... }
   int socket_fd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
    struct sockaddr_in addr = {
        .sin_family = AF_INET,
        .sin_port = htons(8989),
        .sin_addr.s_addr = INADDR_ANY,
   };
   // \text{ if } (bind(...) < 0) { ... }
   bind(socket_fd, (struct sockaddr*)(&addr), sizeof(addr));
    // if (listen(...) < 0) { ... }
    listen(socket_fd, SOMAXCONN);
   // if (client_fd < 0) { ... }
   int client_fd = accept(socket_fd, NULL, NULL);
    char buffer[256];
    read(client_fd, buffer, sizeof(buffer));
    printf("from client: \"%s\"\n", buffer);
    char msg[] = "message to client";
    printf("to client: \"%s\"\n", msg);
    write(client_fd, msg, sizeof(msg));
    // заканчиваем взаимодействие с клиентом
    shutdown(client_fd, SHUT_RDWR);
    close(client_fd);
   // закрываем сокет
    close(socket_fd);
    return 0;
```

Командочки, чтоб было проще жить

Командочки, чтоб было проще жить

- tcpdump
- dig
- whois
- nslookup
- curl

Ещё немного извращений (DPDK)

- 1. пакет поступает на сетевую карту
- 2. он копируется оттуда в основную память
- 3. далее требуется сообщить системе о появлении нового пакета и передать в специально выделенный буфер

чем больше пакетов приходится обрабатывать, тем больше на это уходит ресурсов (долго и дорого)

4. далее когда приложению требуется принять или отправить пакет, оно делает системный вызов, и происходит переключение контекста в режим ядра, а затем — обратно в пользовательский режим

очень дорого по ресурсам

Чтоб это сделать, нужно 'вывести' порты из-под управления ядра и 'передать' их DPDK

Алоритм обработки будет следующий

- 1. Поступившие пакеты попадают в кольцевой буфер (его устройство мы разберём в следующем разделе). Приложение периодически проверяет этот буфер на наличие новых пакетов.
- 2. Если в буфере имеются новые дескрипторы пакетов, приложение обращается к буферам пакетов DPDK, находящимся в специально выделенном пуле памяти, через указатели в дескрипторах пакетов.
- 3. Если в кольцевом буфере нет никаких пакетов, то приложение опрашивает находящиеся под управлением DPDK сетевые устройства, а затем снова обращается к кольцу.

Заинтересовавшихся отсылаю к статье

• Введение в DPDK: архитектура и принцип работы

QUIC

- 1. HTTP 1.1 text data over TCP
- 2. HTTP 2.0 (HTTP + SPDY)
- 3. HTTP 3.0 (HTTP + QUIC)

1. HTTP 1.1 - text data over TCP

- 1. HTTP 1.1 text data over TCP
- все данные в виде текста

- 1. HTTP 1.1 text data over TCP
- все данные в виде текста
- один запрос одно подключение (+попытка исправить с keep-alive)

- 1. HTTP 1.1 text data over TCP
- все данные в виде текста
- один запрос одно подключение (+попытка исправить с keep-alive)
- 2. HTTP 2.0 (HTTP + SPDY)

- 1. HTTP 1.1 text data over TCP
- все данные в виде текста
- один запрос одно подключение (+попытка исправить с keep-alive)
- 2. HTTP 2.0 (HTTP + SPDY)
- бинарные данные

- 1. HTTP 1.1 text data over TCP
- все данные в виде текста
- один запрос одно подключение (+попытка исправить с keep-alive)
- 2. HTTP 2.0 (HTTP + SPDY)
- бинарные данные
- мультиплексирование

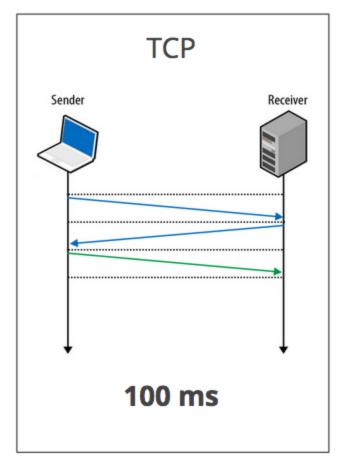
- 1. HTTP 1.1 text data over TCP
- все данные в виде текста
- один запрос одно подключение (+попытка исправить с keep-alive)
- 2. HTTP 2.0 (HTTP + SPDY)
- бинарные данные
- мультиплексирование
- одно подключение

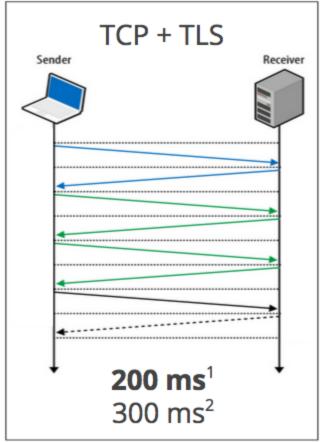
- 1. HTTP 1.1 text data over TCP
- все данные в виде текста
- один запрос одно подключение (+попытка исправить с keep-alive)
- 2. HTTP 2.0 (HTTP + SPDY)
- бинарные данные
- мультиплексирование
- одно подключение
- server push (отправка до запроса)

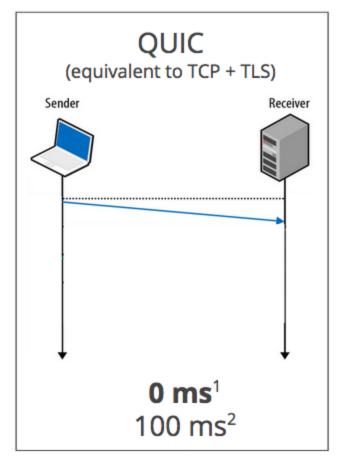
- 3. HTTP 3.0 (HTTP + QUIC)
- протокол поверх UPD!
- больше сжатия
- короткие заголовки
- ...

QUIC: сравнение

Zero RTT Connection Establishment







- 1. Repeat connection
- 2. Never talked to server before

QUIC: что почитать?

- Ультимативный гайд по HTTP. HTTP/1.1 vs HTTP/2
- Транспортный протокол QUIC приняли в качестве стандарта RFC 9000
- Quic or Google
- What Is HTTP/3 and How Does It Differ from HTTP/2?

TLS / SSL

TLS / SSL: а что? а зачем?

• HTTP

TLS / SSL: а что? а зачем?

- HTTP
- HTTPS

TLS / SSL: а что? а зачем?

- HTTP
- HTTPS <-- BOT TYT SSL

TLS / SSL: a как?

TLS / SSL на пальцах: Алгоритм Diffie-Hellman

- 1. Алиса и Боб выбирают общие параметры: основание g (допустим, 5) и большое простое число р (допустим, 23).
- 2. Алиса генерирует свой секретный ключ а (допустим, 6) и вычисляет свой публичный ключ: $A = g^a \mod p = 5^6 \mod 23 = 15625 \mod 23 = 8$
- 3. Боб генерирует свой секретный ключ b (допустим, 9) и вычисляет свой публичный ключ: $B = g^b \mod p = 5^9 \mod 23 = 1953125 \mod 23 = 11$
- 4. Алиса и Боб обмениваются публичными ключами: Алиса отправляет свой ключ а (8) Бобу, а Боб отправляет свой ключ в (11) Алисе.
- 5. Алиса вычисляет общий секретный ключ s = B^a mod p = 11^6 mod 23 = 1771561 mod 23 = 9
- 6. Боб вычисляет общий секретный ключ s = A^b mod p = 8^9 mod 23 = 134217728 mod 23 = 9.

TLS / SSL на пальцах: Алгоритм Diffie-Hellman

- 1. Алиса и Боб выбрали g и большое простое число р
- 2. Алиса придумала а и вычислила

```
A = g^a \mod p = 5^6 \mod 23 = 15625 \mod 23 = 8
```

3. Боб придумал b и вычислил

```
B = g^b \mod p = 5^9 \mod 23 = 1953125 \mod 23 = 11
```

- 4. Алиса и Боб обменялись а и в
- 5. Алиса считает $s = B^a \mod p = 11^6 \mod 23 = 1771561 \mod 23 = 9$
- 6. Боб считает $s = A^b \mod p = 8^9 \mod 23 = 134217728 \mod 23 = 9$.

Очевидно, что

```
B^a mod p = (g^b \mod p)^a \mod p = (g^b)^a \mod p = (g^a)^b \mod p
= A^b \mod p
```

TLS / SSL: сертификаты

- а как проверить, что ресурс тот?
- как проверить, что ресурс 'доверенный'?

TLS / SSL: сертификаты

• а ещё есть Let's Encrypt, который делает это бесплатно



TLS / SSL: что почитать?

- Что такое TLS
- Алгоритм Diffie-Hellman: Ключ к безопасному общению
- Использование Let's Encrypt для внутренних серверов

FAQ

FAQ

(FU! у меня не работает!!!)

FAQ: а как тестить проще?

- есть netcat и nc
- а ещё есть python

FAQ: только что работало, а сейчас не работает...

Попробуй запустить netstat -tulpn

Возможно какой-то процесс уже / всё ещё слушает этот порт

FAQ: периодически получаю 'bind: Address already in use'

```
Если netstat -tulpn не дал результатов,
можешь запустить netstat -a -o -n | grep <port>
Пример: netstat -a -o -n | grep 8989
Возможно на порту висит ТІМЕ_WAІТ и придётся подождать пару-тройку минут
Подробнее про ТІМЕ_WAІТ
```

- BOT TYT
- и ещё здесь

А что почитать?

- 1. man 2 socket
- 2. man <я_не_знаю_что_это_и_зачем>
- 3. Полезные трюки при работе с netcat
- 4. Используем tcpdump для анализа и перехвата сетевого трафика
- 5. CS144, Introduction to Computer Networking
- 6. Introduction to TCP/IP by Yonsei University

Спасибо!)