# System-Programmierung 9: Sockets

CC BY-SA 4.0, T. Amberg, FHNW (Soweit nicht anders vermerkt)
Slides: tmb.gr/syspr-9





#### Überblick

Heute geht's um *UNIX Domain* und *Internet Sockets*.

Welche Varianten der Datenübertragung es gibt.

Wie man die Socket Schnittstelle benutzt.

#### Sockets

Sockets sind ein IPC Mechanismus um zwischen zwei Programmen Daten auszutauschen, die beide auf dem selben Host oder durch ein Netzwerk verbunden sind.

Die erste Implementierung des *Socket API* erschien 1983 mit 4.2BSD, deshalb auch "Berkeley Sockets".

Heute wird diese Schnittstelle für UNIX und Internet Sockets auf fast allen Betriebssystemen unterstützt.

## Socket Verwendung

In einem typischen *Client-Server* Szenario nutzen Programme bzw. Anwendungen Sockets wie folgt:

Beide, Client und Server, kreieren einen Socket.

Der Server bindet seinen Socket auf eine wohlbekannte Adresse, so dass der Client ihn findet.

Kommunikation erfolgt uni- oder bidirektional.

#### Socket Domänen

Die *Domäne* (communication domain) eines Sockets bestimmt, wie eine Socket Adresse aussieht, und ob lokal oder über ein Netzwerk kommuniziert wird.

Heutige Betriebssysteme unterstützen mindestens die UNIX (*AF\_UNIX* bzw. *AF\_LOCAL*) Domäne auf dem Host, sowie die Domänen IPv4 (*AF\_INET*) und IPv6 (*AF\_INET6*) für *Internet Protocol* (IP) Netzwerke.

#### **Stream Sockets**

Stream Sockets (SOCK\_STREAM) sind zuverlässige, bidirektionale, verbindungsorientierte Byte Streams.

Zuverlässig: Bytes kommen entweder genau so an wie gesendet, oder Sender erhält eine Fehler-Notifikation.

Bidirektional: Datenübertragung in beide Richtungen, wie zwei Pipes, aber über ein Netzwerk. Deshalb auch verbindungsorientiert: verbunden mit einem Peer.

6

## Datagram Sockets

Datagram Sockets (SOCK\_DGRAM) sind Messagebasiert, verbindungslos und unzuverlässig.

Verbindungslos bedeutet, dass einzelne Messages verschickt werden, ohne dass eine Verbindung da ist.

*Unzuverlässig* heisst, Übertragung und Reihenfolge sind nicht garantiert, Mehrfachübertragung möglich.

## Socket System Calls

Der socket() System Call kreiert einen neuen Socket.

Mit bind() binden Server ein Socket an eine Adresse.

Mit listen() hört ein Server auf neue Verbindungen.

Mit accept() wird eine Verbindung angenommen.

Der connect() System Call erstellt eine Verbindung.

### Socket kreieren mit socket()

Socket kreieren mit Domäne domain und Typ type:

```
int socket( // liefert einen File Deskriptor
  int domain, // AF_UNIX oder AF_INET, AF_INET6
  int type, // SOCK_STREAM oder SOCK_DGRAM
  int protocol); // immer 0 für diese Typen
```

Im Fehlerfall liefert *socket() -1* und setzt *errno*.

## Socket an Adresse binden mit bind()

Socket sock\_fd an die Adresse sock\_addr binden:
int bind( // 0 bei Erfolg, sonst -1 und errno
 int sock\_fd, // von socket() erstellt
 const struct sockaddr \*sock\_addr,
 socklen\_t sock\_addr\_len);

Die Adresse hat je nach Domain einen anderen Typ, UNIX Domain Sockets verwenden einen Pfadnamen, Internet Sockets eine IP Adresse und einen Port.

#### Socket Adressen

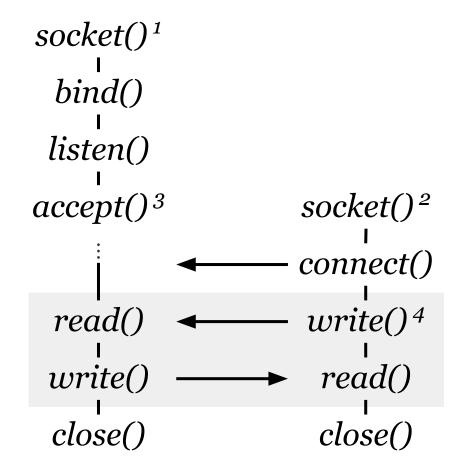
Der Struct sockaddr ist ein generischer Platzhalter:

```
struct sockaddr {
   sa_family_t sa_family; // AF_ Konstante
   char sa_data[14]; // Länge variiert
}
```

Der *sa\_family* Wert genügt, um *sa\_data* zu parsen.

Der sockaddr Typ wird nur für Type-casts benutzt.

## Stream Sockets Ablauf



- <sup>1</sup> Server, passiver Socket.
- <sup>2</sup> Client, aktiver Socket.
- <sup>3</sup> Accept blockiert, bis zum Connect.
- <sup>4</sup> Write kann von beiden Seiten initiiert werden, auch mehrfach.

#### Auf Connections hören mit *listen()*

Auf eingehende Connections hören mit *listen()*: int listen(int sock\_fd, int backlog);

Muss vor accept() und connect() aufgerufen werden.

Der *backlog* Parameter bestimmt die Anzahl *pending* Connections, die von *accept()* angenommen werden.

Im Fehlerfall liefert *listen() -1* und setzt *errno*.

# Connections annehmen mit accept()

Eingehende Connections annehmen mit accept():
int accept( // remote Socket fd, od. -1, errno
 int sock\_fd, // lokaler Socket File Deskr.
 struct sockaddr \*addr, // remote Adresse
 socklen\_t \*addr\_len); // Struct Grösse

Kreiert einen neuen Socket, der mit dem remote Peer / Client verbunden ist, der *connect()* aufgerufen hat.

Der Server Socket *sock\_fd* wird weiter verwendet.

### Socket verbinden mit connect()

```
connect() verbindet zu einem Server bzw. Peer Socket:
int connect( // 0 bei Erfolg, oder -1, errno
  int sock_fd, // lokaler Socket File Deskript.
  const struct sockaddr *addr, // remote Adr.
  socklen_t addr_len); // Struct Grösse
```

Falls *connect()* einen Fehler liefert, Socket schliessen mit *close()* und neuen Socket kreieren mit *socket()*.

## Lesen und Schreiben mit read()/write()

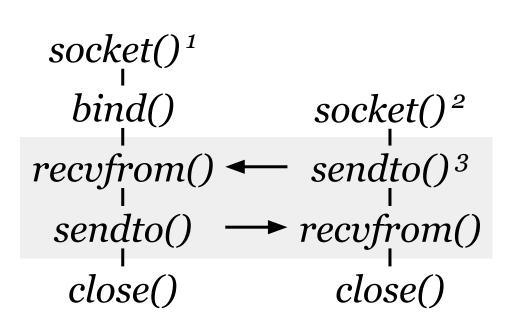
Sockets sind bidirektional, beide Seiten können mit read()/write() oder send()/recv() lesen/schreiben.

Das Verhalten ist vergleichbar mit dem von Pipes, falls ein Ende geschlossen wird, kommt am anderen *EOF* raus bei *read()*, bzw. *EPIPE* bei *write()*, wenn zuvor das *SIGPIPE* Signal ignoriert worden ist.

Mit *close()* schliesst man eine Verbindung.

# Datagram Sockets Ablauf

Bei Datagram Sockets entfällt *listen()* und *accept()*, sowie *connect()*, da diese verbindungslos sind.



- <sup>1</sup> Server, passiver Socket.
- <sup>2</sup> Client, aktiver Socket.
- <sup>3</sup> Auch mehrfach und in beide Richtungen, weil recufrom() die Adresse des Absenders liefert.

## Datagram empfangen mit recvfrom()

Datagram empfangen, blockierend, mit recvfrom(): ssize\_t recvfrom( // Resultat wie bei read() int socket\_fd, // Socket FD wie bei read() void \*buf, // wie bei read() size\_t buf\_len, // wie bei read() int flags, // 0, oder Socket spezifisch struct sockaddr \*source\_addr, socklen\_t \*source\_addr\_len);

## Datagram senden mit sendto()

Datagram senden an dest\_addr mit sendto(): ssize\_t sendto( // Resultat wie bei write() int sock\_fd, // Socket FD wie bei write() const void \*buf, // wie bei write() size\_t buf\_len, // wie bei write(), 0 ist OK int flags, // 0, oder Socket spezifisch const struct sockaddr \*dest\_addr, socklen\_t dest\_addr\_len);

#### **UNIX Domain Sockets**

UNIX Domain Sockets erlauben die Kommunikation zwischen zwei Prozessen auf demselben Hostsystem.

UNIX Domain Sockets nutzen File-Pfade als Adresse.

Der Zugriff darauf ist über File Permissions geregelt.

Es gibt sowohl Stream als auch Datagram Sockets.

## **UNIX Domain Datagram Sockets**

UNIX Domain Datagram Sockets übertragen Daten-Pakete zuverlässig, sequentiell und ohne Duplikate, im Gegensatz zu *Internet Domain* Datagram Sockets.

Pakete die grösser sind, als der bei *recvfrom()* mitgegebene Buffer werden abgeschnitten empfangen.

#### **UNIX Domain Socket Permissions**

File Permissions bestimmen, wer Lese- oder Schreib-Zugriff auf UNIX Domain Sockets bekommen kann.

bind() erzeugt einen Socket Eintrag im File-System, inklusive Permissions für owner, group und other.

Für *connect()* und *sendto()* ist Schreibzugriff nötig, zudem braucht es *execute* (Such-) Rechte.

#### **UNIX Domain Socket Adressen**

Struct für Socket Adresse in der UNIX Domain:

```
struct sockaddr_un {
   sa_family_t sun_family; // Immer AF_UNIX
   char sun_path[108]; // Null-terminierter
};
   // Socket File-Pfad
```

Die max. Länge von *sun\_path* ist Plattform-abhängig.

Deshalb beim Zuweisen strncpy() verwenden.

#### UNIX Domain Socket binden mit bind()

```
Socket sock_fd an die Adresse addr binden:
struct sockaddr_un addr;
memset(&addr, 0, sizeof(struct sockaddr_un));
addr.sun_family = AF_UNIX;
strncpy(addr.sun_path, "/tmp/mysock",
  sizeof(addr.sun_path) - 1);
int sock_fd = socket(AF_UNIX, SOCK_STREAM, 0);
bind(sock_fd, (struct sockaddr *) &addr,
  sizeof(struct sockaddr_un));
```

#### UNIX Domain Socket bind() Details

- Der File-Pfad addr.sun\_path muss schreibbar sein.
- UNIX Domain Sockets sind im RAM, nicht auf Disk.
- Bestehenden Pfad erneut binden gibt EADDRINUSE.
- File open() funktioniert nicht auf Socket File-Pfad.
- Unbenutzte Sockets mit remove() entfernen.

## Hands-on, 15': UNIX Domain Sockets

Analysieren Sie diese Socket Beispiele bestehend aus:

```
Header us_xfr.h<sup>TLPI</sup>, Header ud_ucase.h<sup>TLPI</sup>, Server us_xfr_sv.c<sup>TLPI</sup>, Server ud_ucase_sv.c<sup>TLPI</sup>, Client us_xfr_cl.c<sup>TLPI</sup>. Client ud_ucase_cl.c<sup>TLPI</sup>.
```

Builden Sie die Programme, und lassen Sie sie laufen.

Zeichnen Sie Sequenzdiagramme mit User, Client, Server, das den Ablauf / übertragene Daten zeigt.

# Socket Paar kreieren mit socketpair()

Unbenanntes Socket Paar kreieren mit socketpair():

```
int socketpair( // 0 oder -1, errno
  int domain, // nur für UNIX Domain AF_UNIX
  int type, // SOCK_DGRAM oder SOCK_STREAM
  int protocol, // 0
  int sock_fd[2]); // zwei verbundene Sockets
```

Typischerweise gefolgt von fork(), wie bei pipe().

Kein File-Pfad => "unsichtbar", bessere Security.

#### **Internet Domain Sockets**

Internet Domain *Stream Sockets* basieren auf dem *TCP* Protokoll. Sie bieten zuverlässige, bidirektionale Kommunikation mit Byte Stream Semantik.

Internet Domain *Datagram Sockets* basieren auf dem *UDP* Protokoll. Im Unterschied zu der UNIX Variante sind UDP Sockets nicht zuverlässig, garantieren keine Ordnung, es gibt Duplikate und "dropped packets".

# Netzwerk Byte Reihenfolge

Die Network Byte Order ist eine Konvention wie man Integer Werte in Bytes zerlegt und zwar "Big Endian".

Bei Big Endian schreibt man das MSB vor dem LSB:

addr: 3 (MSB) 2 1 0 (LSB)

Library Funktionen die IP Adressen ausgeben, liefern Resultate immer in Network Byte Order. Konstanten wie *INADDR\_ANY* müssen konvertiert werden.

# Byte Reihenfolge konvertieren

```
Konvertieren von Netzwerk zu Host Byte Order:
uint32_t ntohl(uint32_t netlong);
uint16_t ntohs(uint16_t netshort);
```

Konvertieren von Host zu Netzwerk Byte Order:
uint32\_t htonl(uint32\_t hostlong);
uint16\_t htons(uint16\_t hostshort);

Die Host Byte Reihenfolge kann je nach Hardware Plattform entweder Big oder Little Endian sein.

# Repräsentation von Daten

Nicht nur bei Adressen, auch bei allen anderen via ein Netzwerk gesendeten Daten ist das *Encoding* wichtig.

Bei TCP und UDP legt das die Anwendungsebene fest.

HTTP fordert z.B. US-ASCII für den Message Header, und via Content-Type beliebige Content Encodings.

Content vom Typ *application/json* würde z.B. gemäss JSON Standard mit UTF-8 Encoding übertragen.

#### IPv4 Internet Socket Adressen

```
IPv4 Internet Socket Adresse, z.B. 192.168.0.42
struct in_addr {
  uint32_t s_addr; // Network Byte Order
struct sockaddr_in {
  sa_family_t sin_family; // AF_INET
  in_port_t sin_port; // Network Byte Order
  struct in_addr sin_addr; // Internet Adresse
```

#### IPv6 Internet Socket Adressen

```
struct in6_addr {
  unsigned char s6_addr[16]; // IPv6 address
struct sockaddr_in6 {
  sa_family_t sin6_family; // AF_INET6
  in_port_t sin6_port; // Port Nummer
  uint32_t sin6_flowinfo; // IPv6 Flow Info
  struct in6_addr sin6_addr; // IPv6 Adresse
  uint32_t sin6_scope_id; // Scope ID
```

## Loopback und Wildcard Adressen

IPv4 Loopback 127.0.0.1 und Wildcard 0.0.0.0 Adr.: INADDR\_LOOPBACK, INADDR\_ANY

IPv6 Loopback (::1) und Wildcard (::) Adresse: in6addr\_loopback bzw. IN6ADDR\_LOOPBACK\_INIT, in6addr\_any bzw. IN6ADDR\_ANY\_INIT

#### Internet Socket Adressen Konvertieren

Von Punkt-Notation zu Binärformat konvertieren:
int inet\_pton( // Erfolg: 1, Fehler: 0 od. -1
 int addr\_family, // AF\_INET, AF\_INET6
 const char \*src, // IP Adr. in Punkt-Notation
 void \*dst); // IP Adresse im Binärformat

Von Binärformat zu Punkt-Notation konvertieren:
const char \*inet\_ntop( // dst od. NULL, errno
int addr\_family, // AF\_INET, AF\_INET6
const void \*src, // IP Adresse im Binärformat
char \*dst, socklen\_t size); // IP String 35

## Host Lookup mit *getaddrinfo()*

Lookup von host und service (mit hints) liefert result:
int getaddrinfo( // 0 bei Erfolg, sonst != 0
const char \*host, // Hostname od. IP Adresse
const char \*service, // Name od. Port Nummer
const struct addrinfo \*hints, // Bsp. unten
struct addrinfo \*\*result); // Liste, ai\_next

Nach Gebrauch, addrinfo Struct result freigeben: void freeaddrinfo(struct addrinfo \*result)

# Struct addrinfo

```
struct addrinfo { // hint* u. result, Rest = 0
  int ai_flags*; // Siehe Doku für AI_... Flags
  int ai_family*; // AF_UNSPEC, AF_INET(6)
  int ai_socktype*; // SOCK_STREAM, SOCK_DGRAM
  int ai_protocol*; // 0
  socklen_t ai_addrlen; // IP Adress-Länge
  struct sockaddr *ai_addr; // IP Adress-Struct
  char *ai_canonname; // Kanonischer Name
  struct addrinfo *ai_next; // "next" od. NULL
```

## Hands-on, 15': Internet Domain Sockets

Analysieren Sie dieses Socket Beispiel bestehend aus:

```
Header i6d_ucase.h<sup>TLPI</sup>,
Server i6d_ucase_sv.c<sup>TLPI</sup>,
Client i6d_ucase_cl.c<sup>TLPI</sup>.
```

Builden Sie die Programme, und lassen Sie sie laufen:

```
$ ./i6d_ucase_sv &
$ ./i6d_ucase_cl ::1 hello
```

## Challenge: Web Client und Server

Lösen Sie die beiden folgenden Hands-on Aufgaben.

Eventuell hilft dabei auch die HTTP Spezifikation

https://tools.ietf.org/html/rfc2616, Kapitel 4-7.

# Hands-on: Web Client

http\_client.!c

Schreiben Sie einen Web Client *my\_http\_client.c*, der folgenden HTTP Request an den Host *tmb.gr*, Port 80 sendet, die Antwort liest, und auf *stdout* ausgibt:

```
"GET /syspr HTTP/1.1\r\n"
```

Hinweis: HTTP nutzt TCP als Transport-Protokoll. Länge der Antwort ist im *Content-Length* Header.

<sup>&</sup>quot;Host: tmb.gr\r\n"

<sup>&</sup>quot;\r\n"

## Hands-on: Web Server

http\_server.!c

Schreiben Sie einen Web Server *my\_http\_server.c*, der einkommende HTTP Requests auf Port 8080 liest und folgende Antwort zum Client / Browser sendet:

```
"HTTP/1.1 200 OK\r\n"
```

<sup>&</sup>quot;Connection: close\r\n"

<sup>&</sup>quot;Content-Length: 5\r\n"

<sup>&</sup>quot;\r\n"

<sup>&</sup>quot;hello"

# Feedback oder Fragen?

Gerne in Teams, oder per Email an

thomas.amberg@fhnw.ch

Danke für Ihre Zeit.