# System-Programmierung 9: Sockets

CC BY-SA, Thomas Amberg, FHNW (soweit nicht anders vermerkt)

n u

#### Ablauf heute

<sup>2</sup>/<sub>3</sub> Vorlesung,

1/3 Hands-on,

Feedback.

Slides, Code & Hands-on: tmb.gr/syspr-9



#### **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 +/- 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.

10 271

#### 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\_INET*6) 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.

1 10

## **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.

n u

## 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 mit einem anderen Socket. (\*Linux: Library Calls.)

n 2/2

## 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.

 $\mathbf{n}|w$ 

### 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.

 $\mathbf{n}|w$ 

#### Socket Adressen

Der Struct sockaddr ist ein generischer Platzhalter: struct sockaddr {  $sa\_family\_t$   $sa\_family\_t$  // 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.

 $\mathbf{n}|w$ 

# Stream Sockets "Telefon" Analogie

socket() "installiert einen Telefonanschluss",
bind() "löst eine Nummer", macht adressierbar,
listen() "schaltet das Telefon ein", macht anrufbar.

connect() "ruft eine Nummer an", bzw. Adresse,
accept() "nimmt einen eingehenden Anruf an",
send() & recv() ist "reden & zuhören", bidirektional,
close() "beide hängen auf am Ende des Anrufs".

 $\mathbf{n}u$ 

#### Stream Sockets Ablauf

```
socket()<sup>1</sup>
bind()
listen()
accept()<sup>3</sup>
socket()<sup>2</sup>
connect()
read()
write()
vride()
close()

close()
```

- <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.

10 27

# 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. n|w

### Socket verbinden mit connect()

connect() verbindet zu einem Server bzw. Peer Socket:
int connect( // remote Socket fd, od. -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()*.

n w

# 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.

 $\mathbf{n}|w$ 

# Datagram Socket "Paketpost" Analogie

socket() "installiert einen Briefkasten",bind() "weist dem Briefkasten eine Adresse zu".sendto() "schickt ein Paket an einen Empfänger",recufrom() "wartet auf ein Paket, sieht Absender".

Die Pakete kommen in beliebiger Reihenfolge an. *close()* "gibt den Briefkasten wieder frei".

n u

## **Datagram Sockets Ablauf**

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

```
socket()¹
bind() socket()²
recvfrom() ← sendto()³
sendto() → recvfrom()
close() close()

1 Server, passiver Socket.
2 Client, aktiver Socket.
3 Auch mehrfach und in beide Richtungen, weil
recvfrom() 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 *restrict buf, // wie bei read()
size_t buf_len, // wie bei read()
int flags, // 0, oder Socket spezifisch
struct sockaddr *restrict source_addr,
socklen_t *restrict 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);
```

n w

#### **UNIX Domain Sockets**

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

Es gibt es sowohl Stream als auch Datagram Sockets.

Der Zugriff darauf ist über File Permissions geregelt.

socketpair() kreiert ein UNIX Domain Socket Paar.

Linux bietet einen abstrakten Socket Namespace.

w

#### 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.

 $\mathbf{n}|w$ 

#### 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. Sockets werden an genau einen File-Pfad gebunden. File open() funktioniert nicht auf Socket File-Pfad. Unbenutzte Sockets mit remove() entfernen.

## Hands-on, 30': UNIX Domain Sockets

Analysieren Sie diese Socket Beispiele bestehend aus: Header us xfr.h<sup>TLPI</sup>. Header ud ucase.hTLPI, Server us\_xfr\_sv.cTLPI, Server ud ucase sv.cTLPI. Client ud\_ucase\_cl.cTLPI. Client us\_xfr\_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.

#### **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, mit allen Permissions für owner, group und other.

Für connect() und sendto() ist Schreibzugriff nötig, zudem braucht es execute (Such-) Rechte in jedem Directory des Socket File-Pfads.

### UNIX Domain Datagram Sockets

UNIX Domain Datagram Sockets nutzen wie Stream Sockets File-Pfade als Adresse, z.B. /tmp/mysocket.

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 Datagram Paket-Grösse

Die maximale Grösse hängt von der Konfiguration ab.

Der Wert kann über die Socket Option SO SNDBUF mit set- / getsockopt() gesetzt bzw. abgefragt werden.

Beim Setzen eines Werts wird dieser verdoppelt (!), um Platz für die interne "Buchhaltung" zu schaffen:

```
setsockopt(fd, ..., S0_SNDBUF, ..., n);
```

getsockopt(fd, ..., SO\_SNDBUF, ..., &m); // 2\*n

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.

## Linux Abstract Socket Namespace

Der *abstract* Namespace ist ein Linux-spezifisches Feature um UNIX Domain Sockets an einen Namen zu binden, der nicht im File-System kreiert wird.

Ohne Pfadname keine Kollisionen, kein remove().

Um einen Namen im *abstract* Namespace zu kreieren, setzt man in *addr.sun\_path* den ersten *char* auf ' $\0$ '.

(Kein gutes API Design, ging wohl nicht anders.)

#### **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".

10 273

# 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 o.o.o.o Adr.: INADDR\_LOOPBACK, INADDR\_ANY

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

n|w

#### 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 m|w

## 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)

n w

# 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

 $\mathbf{n}|w$ 

## Hausaufgabe, 3h: Web Client und Server

Lesen Sie die Kapitel 4 bis 7 der HTTP Spezifikation https://tools.ietf.org/html/rfc2616

Lösen Sie die beiden folgenden Hands-on Aufgaben.

 $\mathbf{n}|w$ 

# Hands-on, 1h: 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"

"Host: tmb.gr\r\n"

"\r\n"

Hinweis: HTTP nutzt TCP als Transport-Protokoll.

Länge der Antwort ist im *Content-Length* Header.

# Hands-on, 1h: 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"
"Connection: close\r\n"
"Content-Length: 5\r\n"

"\r\n"

"hello"

 $\mathbf{n}|w$ 

#### Feedback?

Gerne im Slack oder an thomas.amberg@fhnw.ch

Programmierfragen am besten schriftlich.

Sprechstunde auf Voranmeldung:)

Slides, Code & Hands-on: tmb.gr/syspr-9





