

MAS: Betriebssysteme

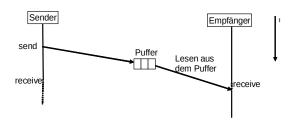
Kommunikation von Prozessen und Threads

T. Pospíšek



Gesamtüberblick

- 1. Einführung in Computersysteme
- 2. Entwicklung von Betriebssystemen
- 3. Architekturansätze
- 4. Interruptverarbeitung in Betriebssystemen
- 5. Prozesse und Threads
- 6. CPU-Scheduling
- 7. Synchronisation und Kommunikation
- 8. Speicherverwaltung
- 9. Geräte- und Dateiverwaltung
- 10.Betriebssystemvirtualisierung





Überblick

1. Einführung in die Grundbegriffe der Kommunikation

- 2. Lokale Kommunikation
- 3. Verteilte Kommunikation

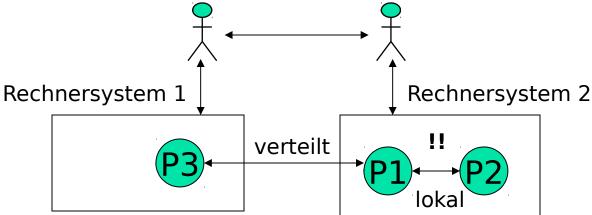


Zielsetzung

- Grundlegende Begriffe der Prozess-Prozess-Kommunikation im lokalen und verteilten Umfeld kennenlernen
- Beispielmechanismen zur Programmierung von Kommunikationsanwendungen kennenlernen

Motivation

- Kommunikation ist der Austausch von Informationen zwischen:
 - Menschen
 - Mensch und Maschine (Rechnersystem)
 - Maschinen: Zwischen Prozessen/Threads innerhalb einer Maschine (lokal) oder Rechner-übergreifend (verteilt)





Wichtige Aspekte

- Speicherbasierte versus
 nachrichtenbasierte Kommunikation
- Verbindungsorientierte versus verbindungslose Kommunikation
- Synchrone versus asynchrone Kommunikation
- Senderichtung im Kommunikationskanal: Halbduplex- versus Vollduplex-Betrieb, auch simplex möglich
- Varianten der Empfängeradressierung

Speicherbasierte und nachrichtenbasierte Kommunikation

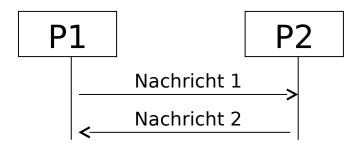


Speicherbasiert:

- Daten werden in einem gemeinsamen Speicher ausgetauscht oder "geshared"
 - Gleicher Adressraum, Shared Memory
 - Datenbank
 - Datei

Nachrichtenbasiert:

 Zwischen Prozessen/Threads werden Nachrichten ausgetauscht → einheitliches Protokoll



Verbindungsorientierte und verbindungslose Kommunikation



Verbindungsorientiert:

- Vor dem Datenaustausch wird eine logische Verbindung aufgebaut und danach wieder abgebaut
- Kommunikationspartner kennen Verbindungszustand

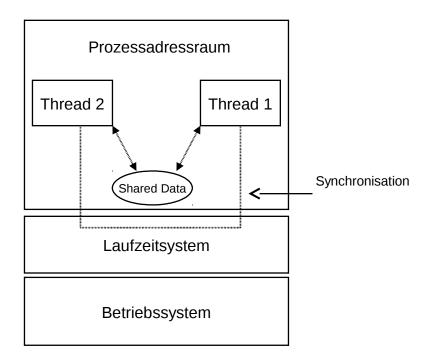
Verbindungslos:

- Daten werden ohne Verbindungsmanagement vom Sender zum Empfänger übertragen
- Senderadresse wird in der Nachricht mit übertragen

Speicherbasierte Kommunikation über einen Adressraum



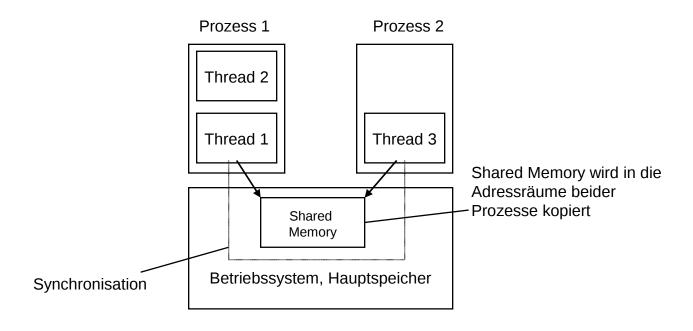
 Zwei Threads kommunizieren in einem Adressraum miteinander



Speicherbasierte Kommunikation Variante Shared Memory



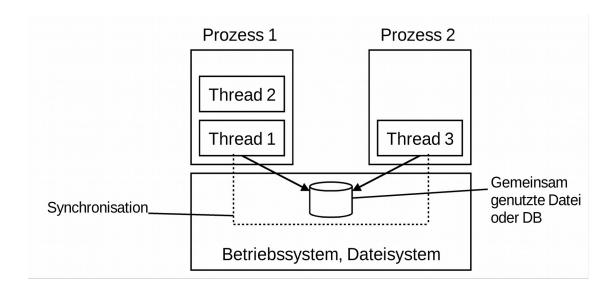
 Zwei Threads aus getrennten Adressräumen kommunizieren über Shared Memory







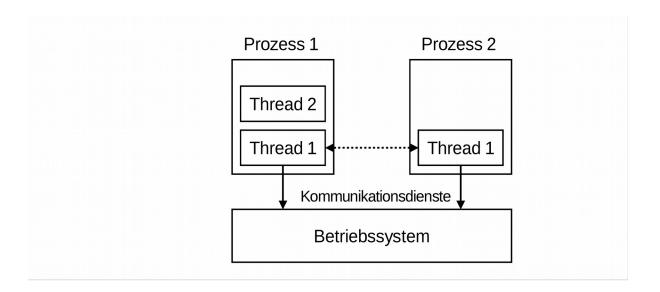
 Zwei Threads aus getrennten Adressräumen kommunizieren über Dateiaustausch





Nachrichtenbasierte Kommunikation über Kommunikationsdienste

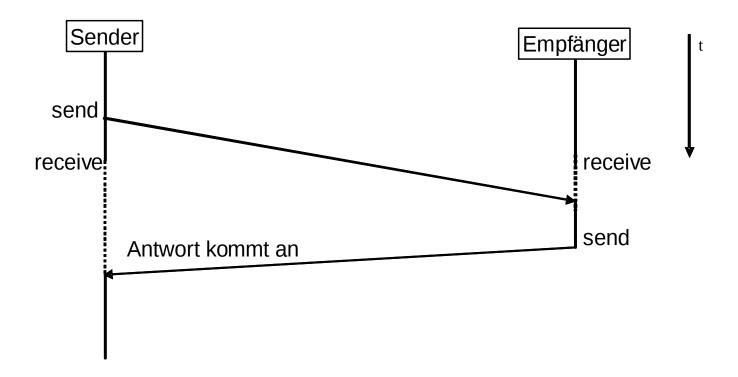
- Zwei Threads aus getrennten Adressräumen kommunizieren über Kommunikationsdienste
 - Z.B. über TCP oder UDP
 - Sockets-Schnittstelle





Synchron versus asynchron

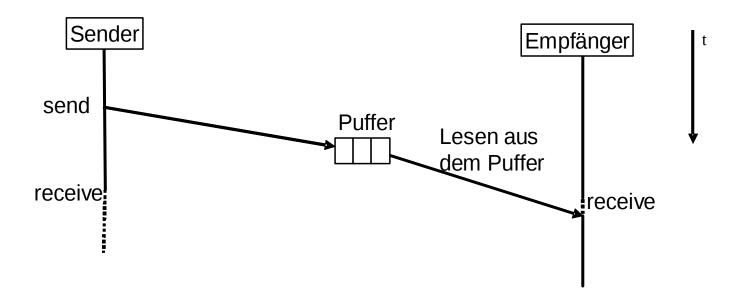
Synchrone Kommunikation ist blockierend





Synchron versus asynchron

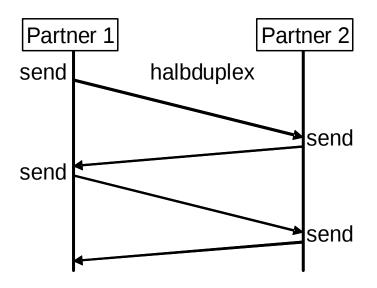
 Asynchrone Kommunikation ist beim Senden nicht blockierend

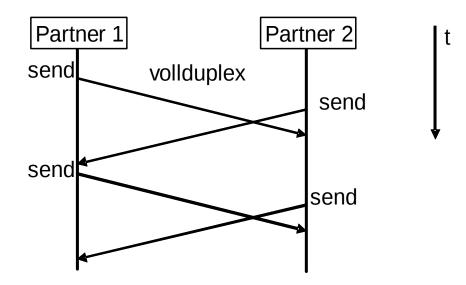




Halbduplex- versus Vollduplexbetrieb

- Halbduplex: Nur einer der Partner sendet zu einer Zeit (Wechselbetrieb)
- Vollduplex: beide Partner können unabhängig voneinander senden (Gegenbetrieb)
- Auch simplex möglich (nur in eine Richtung)

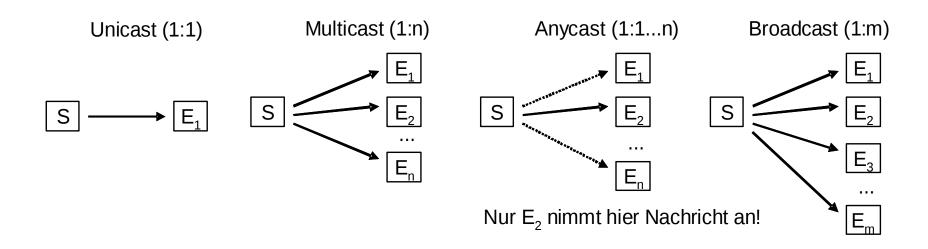






Varianten der Empfängeradressierung

- Unicast: nur ein Empfänger wird adressiert
- Alle anderen Varianten adressieren mehrere Empfänger





Überblick

- 1. Einführung in die Grundbegriffe der Kommunikation
- 2. Lokale Kommunikation
- 3. Verteilte Kommunikation



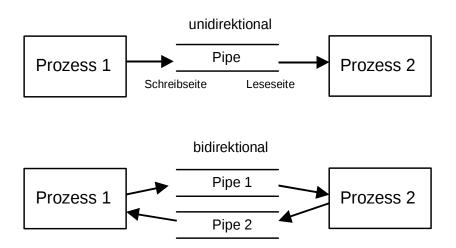
Beispiele

- Unter Unix (je nach Derivat) und Windows gibt es verschiedene IPC-Mechanismen:
 - Pipes und FIFO's (Named Pipes) als Nachrichtenkanal
 - Nachrichtenwarteschlangen (Message Queues)
 - Gemeinsam genutzter Speicher (Shared Memory)
 - Sockets via Loopback Netzwerk Interface
 - Dateien
- Vorhandene Synchronisationsmechanismen:
 - Semaphore, Mutexe, Signale, Datei-Locks



Pipes

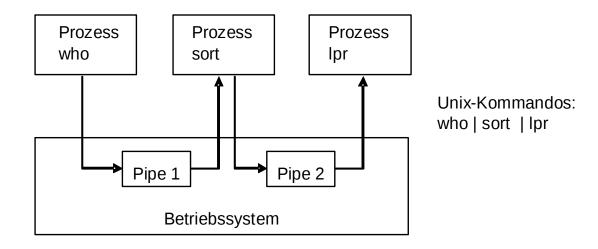
- Pipes: Spezieller unidirektionaler Mechanismus
- Unidirektionale und bidirektionale
 Kommunikation durch Nutzung mehrerer Pipes
- Bidirektionale Kommunikation über zwei Pipes kann sowohl halb- als auch vollduplex betrieben werden





Pipes unter Unix

- Pipes werden u.a. genutzt, um die Standardausgabe eines Prozesses mit der Standardeingabe eines weiteren Prozesses zu verbinden
- Beispiel in Unix: who | sort | lpr (vgl.: Stevens)





Pipes: Programmierung (1)

- Erzeugen einer Pipe:
 - Unter Unix mit dem Systemaufruf pipe() oder popen()
 - Unter Windows NT mit CreatePipe()
- Schließen einer Pipe:
 - Unter Unix mit dem Systemaufruf close() oder pclose()
 - Unter Windows NT mit closeHandle()
- Elternprozess erzeugt Pipe und vererbt sie an den Kindprozess
- Man kann Pipes blockierend (Normalmodus) und nicht blockierend einsetzen. Blockierend bedeutet:
 - Wenn die Pipe voll ist blockiert der Sendeprozess
 - Wenn die Pipe leer ist blockiert der Leseprozess
 - Sinnvoll für Erzeuger-Verbraucher-Problem



Pipes: Programmierung (2)

Beispielprogramm

```
int fds[2]
           // Filedescriptoren für Pipe
char *text = "Hi, wie geht es!\n";
char buffer[5];
pipe(fds);
if (fork() == 0) {
    // 1. Kindprozess, Standardausgabe auf Pipe-Schreibseite (Pipe-Eingang) legen
    // und Pipe-Leseseite (Pipe-Ausgang) schließen (wird nicht benötigt)
     dup2(fds[1], 1);
                          // 1 = Standardausgabe
    close(fds[0]);
     write (1, text, strlen(text)+1);
                                                                           Eltern-
                                                                                        Erzeugt
                                                                                        Pipe
                                                                           prozess
else{ // ... nächste Seite...
                                                                          Erzeugt zwei
                                                                          Prozesse
                                                                              Pipe
                                                 Kind-
                                                                                                            Kind-
                                                                                Hi, wie geht es!
                                               prozess
                                                                                                          prozess
                                                          Standardausgabe
                                                                                          Standardeingabe
                                                          über Pipe-Eingang
                                                                                          über Pipe-Ausgang
```



Pipes: Programmierung (3)

Beispielprogramm ...

```
else{
  if (fork() == 0) {
              // 2. Kindprozess, Pipe-Leseseite (Pipe-Ausgang) auf
              // Standardeingabe umlenken und Pipe-Schreibseite
              // (Pipe-Eingang) schließen
              dup2(fds[0], 0); // 0 = Standardeingabe
              close(fds[1]):
              while (count = read(0, buffer, 4))
                                                                    Eltern-
                                                                                Erzeugt
                    // Pipe in einer Schleife auslesen
                                                                                Pipe
                    buffer[count] = 0; // String terminieren
                                                                    prozess
                    printf("%s", buffer) // und ausgeben
              }
                                                                   Erzeugt zwei
                                                                   Prozesse
                                                                      Pipe
// ... nächste Seite ...
                                            Kind-
                                                                                                  Kind-
                                                                        Hi, wie geht es!
                                           prozess
                                                                                                prozess
                                                     Standardausgabe
                                                                                  Standardeingabe
                                                    über Pipe-Eingang
                                                                                  über Pipe-Ausgang
```



Pipes: Programmierung (4)

Beispielprogramm

```
else {
      // Im Vaterprozess: Pipe an beiden Seiten schließen und
      // auf das Beenden der Kindprozesse warten
      close(fds[0]);
      close[fds[1]);
      wait(&status);
      wait(&status);
exit(0);
                                                            Eltern-
                                                                       Erzeugt
                                                                       Pipe
                                                           prozess
                                                           Erzeugt zwei
                                                           Prozesse
                                                              Pipe
                                    Kind-
                                                                                         Kind-
                                                                Hi, wie geht es!
                                  prozess
                                                                                        prozess
                                            Standardausgabe
                                                                         Standardeingabe
                                            über Pipe-Eingang
                                                                         über Pipe-Ausgang
```



Überblick

- 1. Einführung in die Grundbegriffe der Kommunikation
- 2. Lokale Kommunikation
- 3. Verteilte Kommunikation



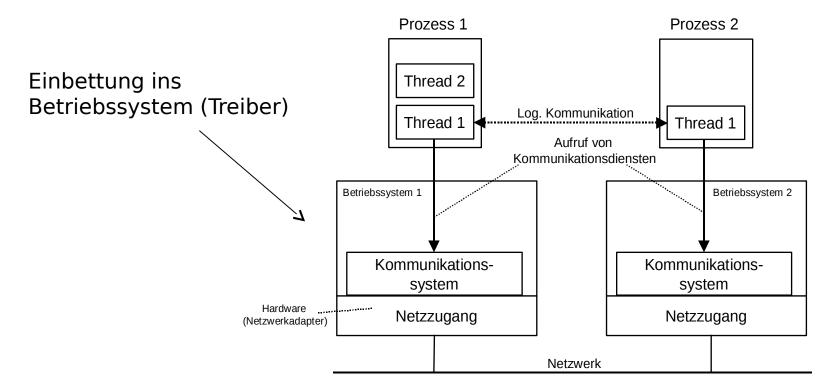
Netze

- Netze werden in verschiedensten Bereichen benötigt
- Beispiele für Netze:
 - Öffentlicher Fernsprechwählnetz
 - Funknetze (Wireless LAN)
 - Internet
 - Lokale Netze
 - ...
- Durch das Internet und durch mobile Netze erhöht sich der Grad der Vernetzung immens

Verteilte Kommunikation zwischen Prozessen/Threads

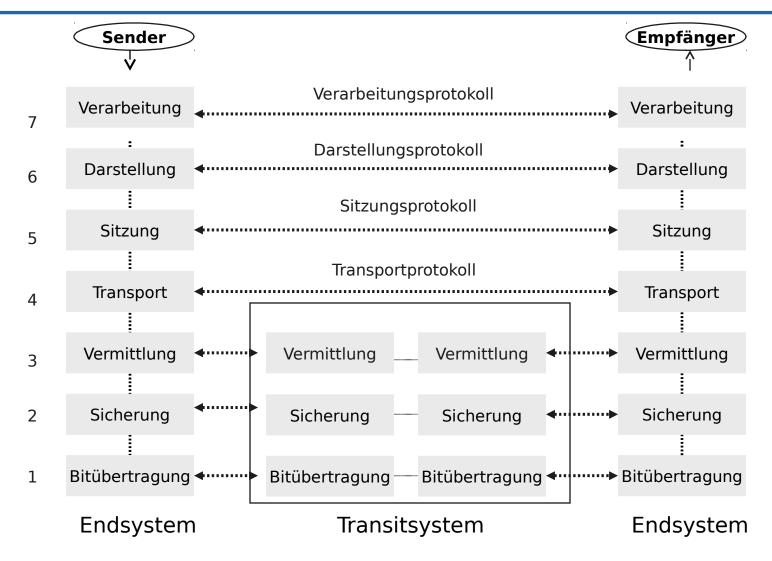


- Prozesse/Threads verschiedener Rechner kommunizieren
- Betriebssystem stellt Kommunikationssystem bereit
- Netzzugang erforderlich



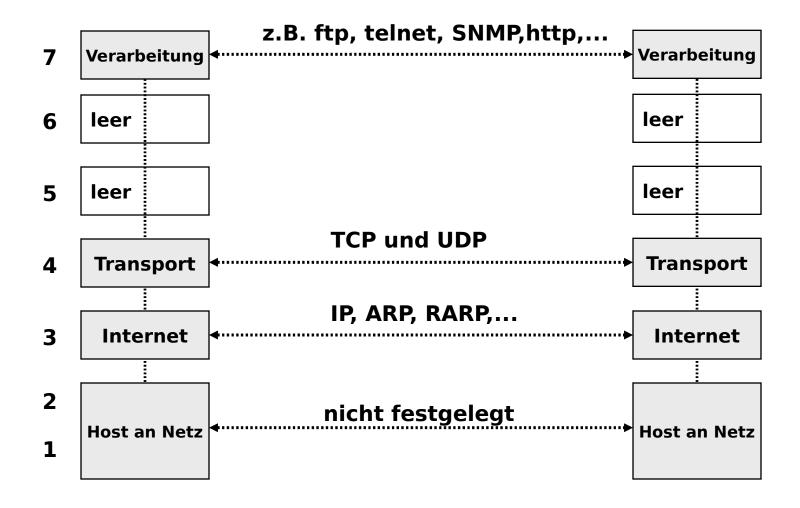
ISO/OSI-Referenzmodell: Protokolle und Dienste





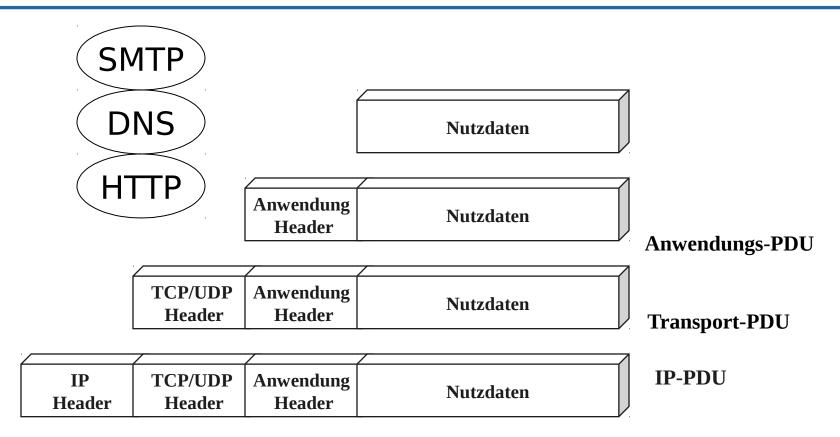


TCP-Referenzmodell





Protokolle



PDU = Protocol Data Unit

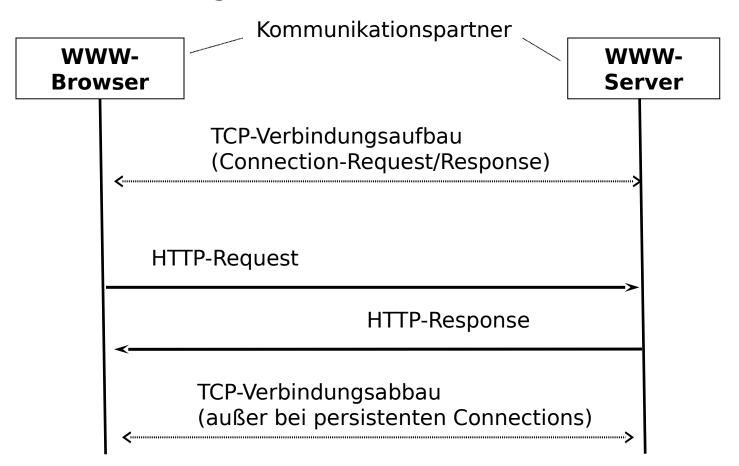
Protokolle sind über Regeln definiert

→ Kommunizierende Automaten

Kommunikation am Beispiel des HTTP-Protokolls



Verbindungsorientiert, nachrichtenbasiert





Zusammenfassung

- 1. Einführung in die Grundbegriffe der Kommunikation
- 2. Lokale Kommunikation
- 3. Verteilte Kommunikation → mehr dazu in den Vorlesungen Datenkommunikation und Verteilte Systeme



Gesamtüberblick

- ✓ Einführung in Computersysteme
- ✓ Entwicklung von Betriebssystemen
- ✓ Architekturansätze
- ✓ Interruptverarbeitung in Betriebssystemen
- ✓ Prozesse und Threads
- ✓ CPU-Scheduling
- ✓ Synchronisation und Kommunikation
- 8. Speicherverwaltung
- 9. Geräte- und Dateiverwaltung
- 10.Betriebssystemvirtualisierung