





# Nebenläufige und verteilte Programme cs2301

Th. Letschert
TH Mittelhessen Gießen
University of Applied Sciences

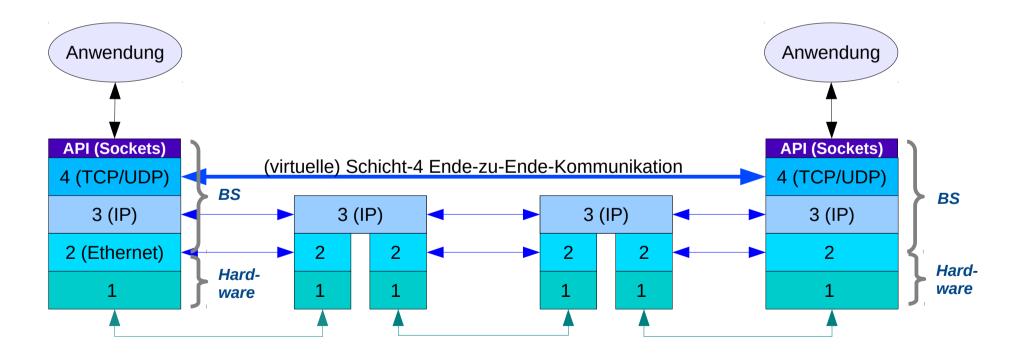
# Klassische Netzwerkprogrammierung

- Socket-I/O
- TCP-Kommunikation
- UDP-Kommunikation
- Server-Architektur: Nebenläufigkeit im Server

# **Socket-Programmierung**

### **Sockets im Betriebssystem**

- standardisierte Betriebssystem-Schnittstelle für Kommunikation
- ursprünglich nur eine von mehreren APIs und nur in Unix-Varianten verfügbar
   (Verteilte Anwendungen bestanden bis dahin auch aus Treiber-Programmen für Netzadapter)
- nach dem Siegeszug des Internets allgemeine verfügbare und weitgehend standardisierte BS-API für Netz-Kommunikation auf TCP-/UDP-Ebene



# **Socket-Programmierung**

### **Sockets in Programmiersprachen**

- Adapter-Bibliotheken, speziell für C++, vereinfachten ab Ende der 1980 den Umgang mit der Socket-API.
  - (C-Programmierer bevorzug(t)en den Umgang mit der BS-API)
- Beginnend mit Java wurden sprachspezifische Adapter-Bibliotheken der BS-Socket-API in die Standard-Bibliotheken von Mainstream-Programmiersprachen übernommen.

### **Netzwerk-Programmierung / Socket-Programmierung**

- "Netzwerk-Programmierung" = Programmierung auf der (BS- / Sprach-) Socket-API gelegentlich auch: Client-Server-Programmierung
- Älteste Art der Entwicklung verteilter Anwendung
- Immer noch wichtig und die Basis aller verteilten Anwendungen
- Für die Anwendungsentwicklung werden zunehmend auf Technologien mit einer höheren Abstraktionsstufe entwickelt.

### TCP/IP

### **IP**: Netzprotokoll

- Ungesicherte paket-orientierte Kommunikation
- duplex
- Endpunkt-Identifikation: IP-Adresse

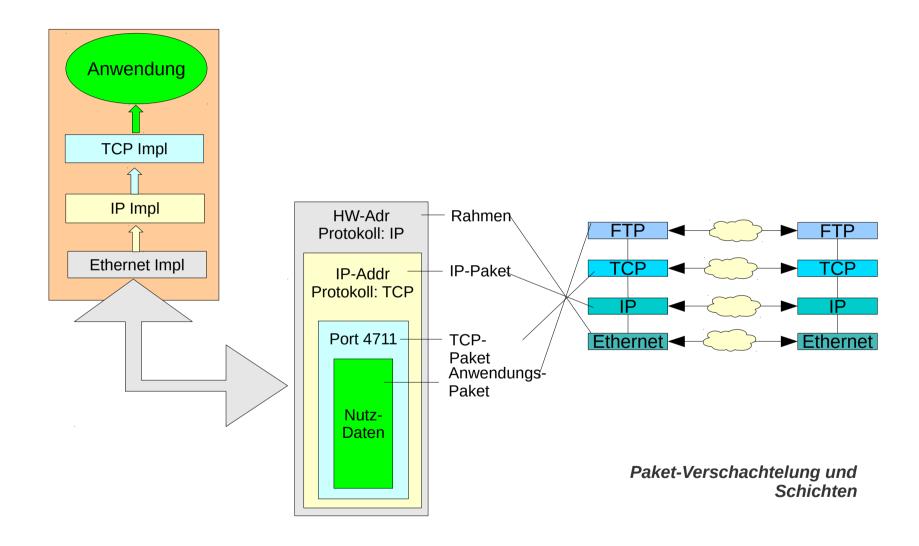
#### **UDP: Ende-zu-Ende-Protokoll**

- Ungesicherte Paket-Kommunikation
- Anwender-Schnittstelle zu IP
- Endpunkt-Identifikation: IP-Adresse + UDP-Port

#### **TCP: Ende-zu-Ende-Protokoll**

- Daten-Strom-Kommunikation
- Gesichert
- Endpunkt-Identifikation: IP-Adresse + TCP-Port

# TCP/IP



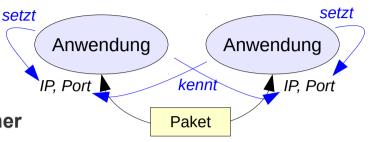
### TCP/IP

#### **UDP-Kommunikation**

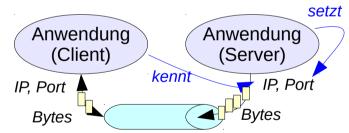
- Datenpakete zu IP-Adresse/Port senden, von IP-Adresse/Port empfangen
- Kommunikation symmetrisch (Die Kommuniaktions-Partner können die gleichen Operationen ausführen)

#### TCP: Ende-zu-Ende-Protokoll

- Verbindung von IP-Adress/Port zu IP-Adress/Port herstellen
- Verbindung als bidirektionalen Bytestrom nutzen
- Kommunikation asymetrisch
  - Ein "passiver" Partner erwartet Verbindungswünsche
  - Ein "aktiver" Partner stellt Verbindung her
  - Senden / empfangen ist symtrisch.



UDP- Kommunikation: Pakete packen und versenden



TCP- Kommunikation: Verbindungen aufbauen Bytes senden

### Socket

### SAP (Service Access Point) Verbindungsendpunkt der Schicht-4:

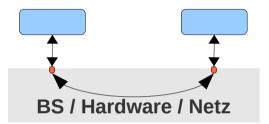
SAP ~ Socketadresse = IP-Adresse + Port-Nummer entsprechend der Konzeption von TCP und UDP

### eigenen SAP bereitstellen

- Socket als SAP erzeugen
- Socket an Socketadresse binden
- Kommunikation / Verbindungswünsche an Socket erwarten

#### fremden SAP nutzen

- Socket erzeugen
- Daten via eigenen Socket an fremde Socketadresse senden
- eigenen Socket mit fremder Socketadresse verbinden



### **Java-Sockets**

### Klassen der Socket-API

#### Socket

Kommunikations-Schnittstelle bei verbindungsorientierter Kommunikation (TCP)

#### **ServerSocket**

Schnittstelle für die Annahme von Verbindungswünschen (TCP)

### **DatagrammSocket**

Kommunikations-Schnittstelle bei verbindungsloser Kommunikation (UDP)

#### **Diverse Hilfsklassen**

DatagramPacket Datenpaket bei UDP (verbindungsloser) Komm.

InetAddress
 Umschlag-Klasse für IP-Adressen

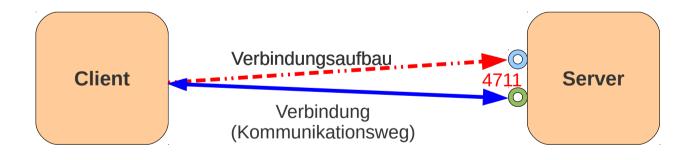
SocketAddress IP-Adress + Port

- ...

# Verbindungsorientierte Kommunikation

Server: Stelle Port zur Verfügung, Akzeptiere Verbindung vom Client

- Server: Erzeuge Server-Socket
  ServerSocket serverSock = new ServerSocket (4711);
  eigene Adresse setzen (IP/Port, IP-Adr. meist implizit)
- Server: Erwarte Verbindungswunsch
  Socket sock = serverSock.accept();



**4711**: Port an dem Verbindungswünsche angenommen werden.

: Server-seitiger Endpunkt für Verbindungswünsche

: Server-seitiger Endpunkt der aufgebauten Verbindung.

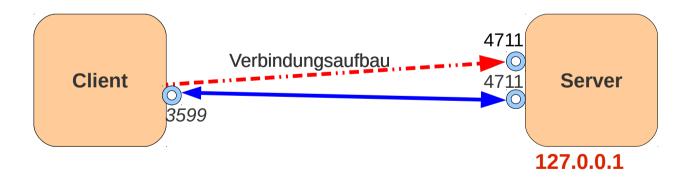
# Verbindungsorientierte Kommunikation

### **Client: Stelle Verbindung zum Server her**

- Client verbindet sich

```
Socket socket = new Socket("127.0.0.1", 4711);
```

fremde Adresse setzen (IP/Port), eigene Adresse meist implizit)



Der Client gibt die Serveradresse an. Die eigene Adresse wird implizit gesetzt.

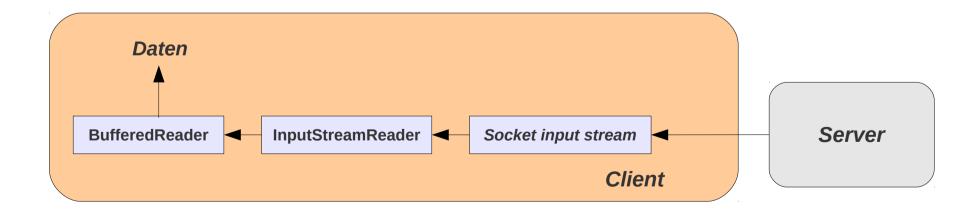
Beim Verbindungsaufbau wird die Client-Adresse dem Server bekannt gegeben.

Die Anwendung muss sich nicht um die Adressen der Clientseite (z.B.: 3599) kümmen.

# Verbindungsorientierte Kommunikation

### **Client: Empfängt Daten**

- Stelle Verbindung zum Server her
  Socket sock = new Socket("127.0.0.1", 4711);
- Erzeuge InputStreamReader aus dem Eingabestrom der Verbindung
  InputStreamReader stream = new InputStreamReader(sock.getInputStream());
- Erzeuge einen BufferedReader
  BufferedReader reader = new BufferedReader(stream);
- Lies
  String msg = reader.readLine();



# Verbindungsorientierte Kommunikation

#### **Server: Empfängt Daten**

Verbindungsaufbau durch Client

```
Socket serverSock = new ServerSocket(4711);
Socket sock = serverSock.accept();
```

Erzeuge InputStreamReader aus dem Eingabestrom der Verbindung

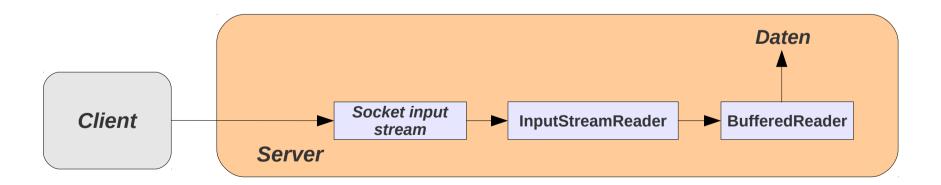
```
InputStreamReader stream = new InputStreamReader(sock.getInputStream());
```

Erzeuge einen BufferedReader

```
BufferedReader reader = new BufferedReader(stream);
```

Lies

```
String msg = reader.readLine();
```

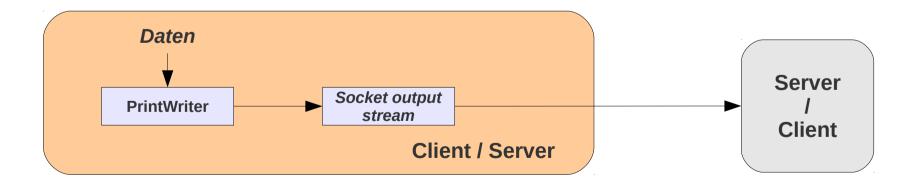


# Verbindungsorientierte Kommunikation

#### **Client / Server: Sendet Daten**

- Erzeuge Printwriter aus dem Ausgabestrom der Verbindung
PrintWriter writer = new PrintWriter(sock.getOutputStream());

- Schreibe (Sende)
writer.println(''Hallo Du da, alles klar?'')



# Sockets erzeugen

#### Mit Konstruktoren

Der entfernte Rechner und der entfernte Port müssen mindestens angegeben werden

Der entfernte (oder eigene) Rechner kann angegeben werden

als String (Rechner-Name oder *dotted-decimal* IP-Adresse) oder als Objekt vom Typ InetAddress

Der Port ist Bereich 1 bis 65535 (1 bis 1023 auf Unix für *root* reserviert)

Der entfernte Rechner muss am angegebenen Port auf Verbindungen warten

Ein Socket kann immer nur mit einem anderen verbunden sein

# Sockets erzeugen

#### **Binden**

```
public ServerSocket(int port) throws IOException
public ServerSocket(int port, int backlog) throws IOException
public ServerSocket(int port, int backlog, InetAddress bindAddr) throws IOException
```

Der eigene Port muss mindestens angegeben werden (0 ~ irgendein freier Port)

Der eigene Rechner kann angegeben werden

als Objekt vom Typ InetAddress

wird keine Adresse angegeben dann bindet sich der Socket an den Port bei allen verfügbaren IP-Adressen (Schnittstellen) des Rechners

Ankommende Verbindungswünsche werden bei Bedarf gepuffert, backlog setzt Puffergröße

Über einen ServerSocket können sich viele Clients mit einem Server verbinden

An einen Port (pro IP-Adresse) kann nur ein ServerSocket gebunden sein

accept blockiert bis ein Verbindungswunsch eintrifft und liefert dann ein Socket-Objekt das zur Kommunikation genutzt werden kann

# Verbindungsorientierte Kommunikation

**Beispiel: Echo-Server** 

```
import java.io.BufferedReader;
import java.io.IOException;
import java.io.InputStreamReader;
import java.io.PrintWriter;
import java.net.ServerSocket;
import java.net.Socket;
import java.io.IOException
import scala.util.{ Try, Success, Failure }
object EchoServer_Main extends App {
 val ECHO_PORT = 4713;
 val serverSockTry = Try[ServerSocket] {
    new ServerSocket(ECHO_PORT)
  serverSockTry match {
    case Failure(e) => e.printStackTrace()
    case Success(serverSocket) => TCPServer(serverSocket)
}
```

```
object TCPServer {
  def apply(serverSock: ServerSocket): Unit = {
    while (true) {
      try {
        val sock = serverSock.accept();
        val pw = new PrintWriter(sock.getOutputStream()):
        val stream = new InputStreamReader(sock.getInputStream());
        val reader = new BufferedReader(stream);
        val msa = reader.readLine():
        val response = "Echo: "+ msq;
        pw.println(response);
        pw.flush();
        reader.close();
        pw.close();
        sock.close();
      } catch {
        case e: IOException => /* continue */
```

# Verbindungsorientierte Kommunikation

**Beispiel: Echo-Client** 

```
import java.io.BufferedReader;
import java.io.IOException;
import java.io.InputStreamReader;
import java.io.PrintWriter;
import java.net.Socket;

import scala.util.{ Try, Success, Failure }

object EchoCient_Main extends App {
  val ECHO_PORT = 4713;
  val ECHO_HOST = "127.0.0.1"

  val sockTry = Try[Socket] {
    new Socket(ECHO_HOST, ECHO_PORT)
  }

  sockTry match {
    case Failure(e) => e.printStackTrace()
    case Success(socket) => TCPClient(socket)
  }
}
```

```
object TCPClient {
  def apply(sock: Socket): Unit = {
    trv {
      val pw = new PrintWriter(sock.getOutputStream());
      val stream = new InputStreamReader(sock.getInputStream());
      val reader = new BufferedReader(stream);
      pw.println("Hallo");
      pw.flush();
      val response = reader.readLine();
      println("Received from Server: "+ response);
      reader.close();
      pw.close();
      sock.close();
    } catch {
        case e: IOException => e.printStackTrace()
```

# **User Datagram Protocol**

- UDP verbindungsloses IP-Transport-Protokoll (Schicht-4)
- UDP ist paketorientiert, Paket = Datagramm ~ IP-Paket
- keine Fehler- / Fluss-Kontrolle
- schneller / einfacher als TCP
- im LAN oft ausreichend sicher

# **UDP Nutzung via Socket-API**

- Paket-orientierte Kommunikation (statt Strom-orientiert)
- Pakete senden / empfangen (statt Bytes schreiben / lesen)
- Symmetrische Struktur (statt Client vs. Server)

# **UDP-Unterstützung in Java**

#### Klasse DatagrammPaket

- Zum Senden und Empfangen von Datenpaketen
- beinhaltet Daten (Byte-Array)
  - theoretische maximale Paketgröße: 65536 Bytes
  - realistische (Netz-unterstützte) Größe: 8192 Bytes
- beinhaltet Socket-Adresse (IP + Port)
- Konstuktor auf der Empfangsseite (Adresse ergibt sich empfangenem Paket):
  - DatagramPacket (byte [] data, int length)
- Konstruktor auf der Sendeseite
  - DatagramPacket (byte [] data, int length, InetAddress address, int port)

### **Klasse DatagramSocket**

- kann zum Senden und Empfangen verwendet werden

# **Verbindungslose Kommunikation**

**Beispiel: Echo-Server** 

```
import java.io.IOException
import java.net.DatagramPacket
import java.net.DatagramSocket
import java.net.InetAddress

import scala.util.{ Try, Success, Failure }

object UDPEchoServer_Main extends App {
  val ECHO_PORT = 4713

  val dtgrmSocketTry = Try[DatagramSocket] {
    new DatagramSocket(ECHO_PORT)
  }

  dtgrmSocketTry match {
    case Failure(e) => e.printStackTrace()
    case Success(dtgrmSocket) => UDPServer(dtgrmSocket)
  }
}
```

```
object UDPServer {
def apply(dtgrmSocket: DatagramSocket): Unit = {
  try {
    println("Server ready")
    // data: receive and send:
    val buf = new Array[Byte](256)
    val rcvpkt = new DatagramPacket(buf, buf.length)
    while (true) {
           dtgrmSocket.receive(rcvpkt);
           println( "Server got " +
                    new String(rcvpkt.getData(), 0,
                    rcvpkt.getLength());
           val clientAdr = rcvpkt.getAddress();
           val clientPort
                                 = rcvpkt.getPort();
           println("From host " +
                    clientAdr.getHostAddress() +
                    " at Port "+clientPort);
           val sndpkt = new DatagramPacket(
                    buf.
                    buf.length,
                    clientAdr.
                    clientPort):
           dtgrmSocket.send(sndpkt);
   } catch {
     case e: IOException => e.printStackTrace()
}
```

# **Verbindungslose Kommunikation**

**Beispiel: Echo-Client** 

```
import java.net.DatagramPacket
import java.net.DatagramSocket
import java.net.InetAddress
import java.net.SocketException
import scala.util.{ Try, Success, Failure }
object UDPEchoClient_Main extends App {
 val ECHO PORT = 4713
 val host = "127.0.0.1";
 val port = ECHO_PORT;
 val dtgrmSocket = new DatagramSocket()
 val serverAddress = InetAddress.getByName(host);
 val msg = "Hello, is someone out there?";
 val buf = msq.getBytes();
 val pkt = new DatagramPacket(buf, buf.length, serverAddress, port);
 dtarmSocket.send(pkt);
 dtgrmSocket.receive(pkt);
 println("Client received: " +new String(pkt.getData()));
```

### Klassen

### java.net.DatagramPacket

- Umschlag um zu sendende / zu empfangende Daten als Byte-Array
- Enthält Adresse (IP + Port) des Ziels der Sendung / des Senders

### java.net.DatagramSocket

- Verbindung mit lokaler Adresse (IP + Port)
- Via DatagramSocket kann zu unterschiedlichen Zielen gesendet werden (Ziel-Adress-Info steckt im Paket nicht im Socket)
- UDP-Ports im Bereich 1 bis 65,536, völlig unabhängig von TCP-Ports.

#### java.net.InetAddress

- Umschlag-Klasse für IP-Adresse
- Enthält Routinen zur Adressauflösung, z.B.: public static InetAddress getByName(String host) throws UnknownHostException

# DatagramPacket Konstruktoren

– Empfängerseite:

```
public DatagramPacket( byte[] data, int length)
```

- Senderseite:

# **Datagramme senden**

Daten in Bytes konvertieren und in Byte-Array speichern

Erzeuge DatagramPacket aus:

- Byte-Array
- Anzahl der zu sendenden Bytes (i.d.R. Länge des Arrays)
- IP-Adresse als InetAddress-Objekt
- Port-Nr

Erzeuge DatagramSocket

aktiviere dessen send-Methode mit DatagramPacket als Argument

# Datagramme empfangen

Erzeuge DatagramSocket-Objekt mit lokalem Port (+ eventuell IP-Adresse) über den (die) empfangen werden soll

receive aufrufen mit leerem DatagramPacket-Objekt blockiert bis Daten-Paket eintrifft

Leeres DatagramPacket-Objekt wird bei Empfang gefüllt

Mit den DatagramPacket-Methoden:

- getPort()
- getAddress()

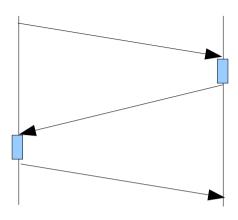
kann festgestellt werden woher die Daten kommen und

- getData()
- getLength()

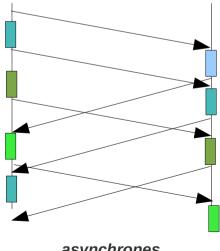
liefern die empfangenen Daten als Byte-Array und dessen Länge

# Synchrone / Asynchrone Kommunikation

- synchrones Request-Response Protokoll
   Neue Anfragen erst nach Antwort auf die vorhergehende
   Einsatz
  - Neue Anfragen hängen von der Antwort ab
  - Kurze Bearbeitungszeit + geringe Netz-Latenz (LAN)
  - Einfachheit vor Performanz
- asynchrones Request-Response Protokoll
   Anfragen und Antwort entkoppelt
   Einsatz
  - Anfragen und Antworten sind nicht eng gekoppelt (z.B. HTTP-Gets)
  - Latenz im Netz groß (WAN)
  - Performanz vor Einfachheit



synchrones Protokoll



asynchrones Protokoll

# Verbindungen und Sitzungen

### **Verbindung (Connection)**

- Schicht-4 Konzept
- Fehler-/Flusskontrolle erfordert Verbindung
   Verbindung = Information über den Zustand der Kommunikation
   z.B. Welches Datenpaket wurde gesendet ist aber noch noch nicht bestätigt

### Sitzung (Session)

- Anwendungskonzept
- "logische" Verbindung der Kommunikationspartner für die Dauer einer Interaktion
   Stand der Diskussion der Partner auf Anwendungsebene
   z.B. Mit welchem Account hat sich der Partner identifiziert
- OSI-Modell: Session-Layer (so praktisch nie realisiert, Sitzungen werden von der Anwendung verwaltet)

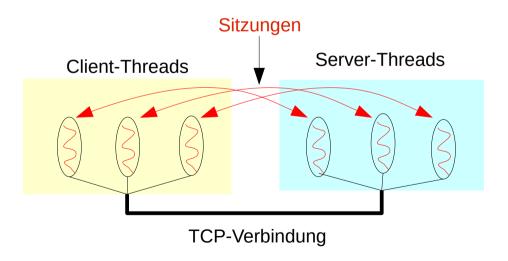
# Verbindungen und Sitzungen

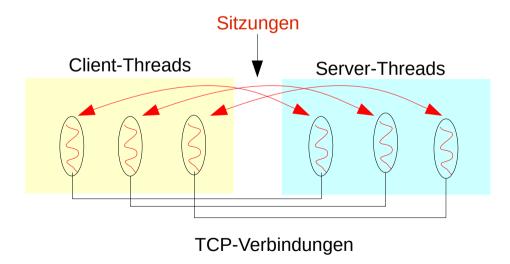
### ohne Multiplexing der Sitzungen

Jede Beziehung *Client (Thread) – Service-Provider (Thread) (Session / Sitzung)* hat ihre eigene Verbindung

### mit Multiplexing der Sitzungen

Eine gemeinsame Verbindung für jede Beziehung Client – Service-Provider





### **Dienste**

#### zustandsloser Dienst (stateless service)

- Dienst wird ohne Zustandsinformation im Server ausgeführt, jede Anfrage enthält alle Informationen, die notwendig sind, um sie auszuführen
- Beispiel:
  - einfache Dienste,
  - NFS
  - HTTP (ohne Cookies, etc.)

#### zustandsbehafteter Dienst (stateful service)

- Anfragen werden in Zustand ausgeführt,
- Zustand
  - Verbindungs-/Sitzungs -Zustand: Protokoll wickelt FSM (endlichen Automat) ab
  - dauerhafter Zustand: Zustand dauerhaft (über die Dauer einer Sitzung hinaus)
  - Zustand Absturz-resistent
- Beispiel:
  - Telnet / FTP: Sitzungszustand
  - Naming-Services: Absturz-resistent

# Nebenläufigkeit – Concurrency Model

#### **Threads und Nachrichten-Verabeitung**

- iterativer Server: behandelt eine Nachricht nach der anderen
- nebenläufiger Server: behandelt mehrere Nachrichten gleichzeitig einfacher mit Threads zu realisieren

### Threads und Verbindungen

- Ein Thread für viele Verbindungen: möglich aber in Java lange Zeit (d.h. bis ca 2005) komplex und unüblich
- pro Verbindung ein Thread: üblich (bei Hobbyprogrammen) und einfach

### **Threads und Sitzungen**

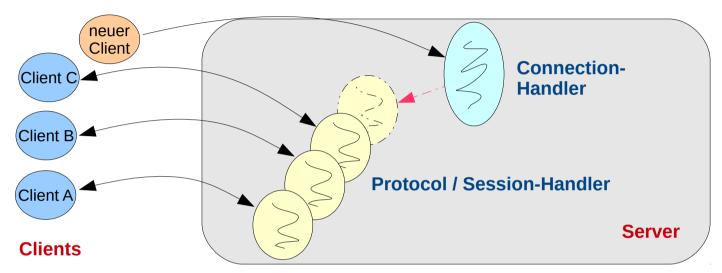
- Wenn jede Sitzung einen zugeordneten Thread hat, dann kann dieser die Zustandsinformationen der Sitzung verwalten.
- Oft aber nicht immer ist jeder Sitzung eine Verbindung zugeordnet. Aber es kann Sitzungen ohne Verbindungen und Verbindungen ohne Sitzungen geben

# Nebenläufigkeit – Concurrency Model

#### **Ziele**

- Skalierbarkeit: Fähigkeit des Servers sich an zunehmende Zahl von Clients anzupassen
- Geringe Latenz:
  - Kurze Zeit bis zur Annahme eines Verbindungswunschs
  - Kurze Zeit bis zur Reaktion auf eine Nachricht
- Effizienz
  - geringer Ressourcenverbrauch:CPU, Speicher, Threads, ...

# **Beispiel**



übliches Szenario der Implementierung es zustandsbehafteten Protokolls und / oder eines auf Verbindungen basierenden Protokolls mit Threads. Ein Thread behandelt eine Sitzung und/oder eine Verbindung.

```
do for ever {
   handle = accept new connection;
   thread = get SessionThread(handle);
   thread.start(handle);
}
```

Connection-Handler

```
while (! finished) {
  msg = handle.getMsg();
  answer = preform service
  handle.send(answer)
}
```

Session-Handler

### **Iterativer Server**

behandelt eine Anfrage komplett ab bevor die nächste betrachtet wird

- WS-Strategie
  - Warteschlange für eintreffende Anfragen
  - Ignorieren

### geeignet für

- Dienste mit kurzen Bearbeitungszeiten
- unregelmäßig und eher selten angefragte Dienste

#### **Vorteil**

- einfach
- kein Thread- / Prozess-Overhead

#### **Nachteil**

- eventuell schlechte Nutzung der Plattform-Fähigkeiten mehrere CPU's, asynchroner DMA-Transfer, ...
- schlechte Antwortzeiten / Verlust von Anfragen
- eventuell Sende-Wiederholung bei Time-out -> Problemverschärfung

#### Struktur

```
do forever:
```

```
retrieve request
perform service
send response
```

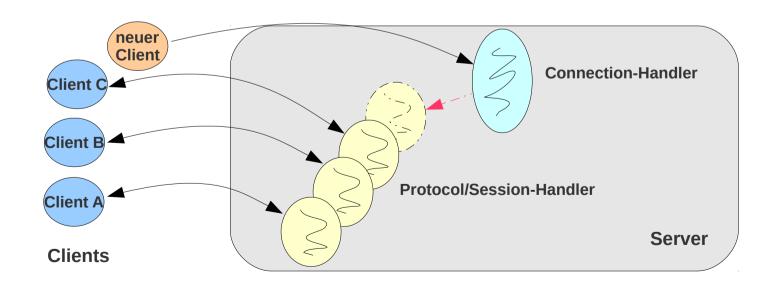
# Nebenläufiger Server: Thread pro Session / Verbindung

```
do forever {
    handle = accept new connection;
    thread = getSessionThread(handle);
    thread.start();
}
```

```
while ( ! finished ) {
    msg = handle.getMsg();
    answer = preform service
    handle.send(answer)
}
```

#### **Connection-Handler**

Verbindungs- /Protokoll-Handler



```
object FactorizationServer_Main extends App {
                                                                                                         Nebenläufiger Server:
  val serverPort = 4713; // port at which the server accepts requests
                                                                                                            Beispiel Faktorisierungs-
  val serverSocket = new DatagramSocket(serverPort); // my socket
                                                                                                           Server (UDP)
                                                                                                           zustandsloses Request-
  val buf = new Array[Byte](256) // receive buffer
                                                                                                           Response Protokoll
 val rcvpkt = new DatagramPacket(buf, buf.length) // receive packet
                                                                                                           Session = [Abfrage +
                                                                                                           Bearbeitung + Antwort1
  while (true) {
                                                                                                           Verbindungslos
   println("server waits for msq")
   serverSocket.receive(rcvpkt)
                  = new String(rcvpkt.getData(), 0, rcvpkt.getLength(), "UTF-8");
   val clientAdr = rcvpkt.getAddress()
   val clientPort = rcvpkt.getPort()
   println(s"server received msq $msqEphemeral from $clientAdrEphemeral at port $clientPortEphemeral")
   Future {
     val value = msq.toLong
                                                                                               arbeitet mit Threadpool:
     val result = Factorization.factors(value)
                                                                                               Threads werden im Voraus
                                                                                               erzeugt.
     val resultS = new StringBuilder
     result.foreach { factor => resultS.append("" + factor + " ") }
                                                                                               Achte auf konkurrierende
     val buf = resultS.toString().getBytes();
                                                                                               Zugriffe im Main- und
                                                                                               Handler-Thread!
     // create packet and send it:
     val sndpkt = new DatagramPacket(buf, buf.length, clientAdr, clientPort);
     serverSocket.send(sndpkt);
   } onComplete {
     case Success(_) => println("request was successfully processed")
     case Failure(t) => println(s"processing request failed because of $t")
                                                         import java.net.{ DatagramPacket, DatagramSocket, InetAddress }
                                                         import scala.concurrent.{Future, ExecutionContext}
                                                         import scala.util.{Success, Failure}
                                                         import ExecutionContext.Implicits.global
```

# Threads erzeugen / aufspannen (Thread Spawning)

### **Erzeugungs-Strategien**

- Im Voraus erzeugen (eager spawning)
- Bei Bedarf erzeugen (on demand spawning)

#### **Im Voraus erzeugte Threads**

- bei Start erzeugen und in einem Pool platzieren
- vermeidet Erzeugungs-/Vernichtungs-Overhead
- erfordert Thread-Verwaltung
- Größe des Thread-Pools
  - ~ Zahl der CPUs
  - ~ Last
  - ~ dynamisch variabel
    - ~ Last
    - ~ aktuelle Länge der Warteschlange der Anfragen

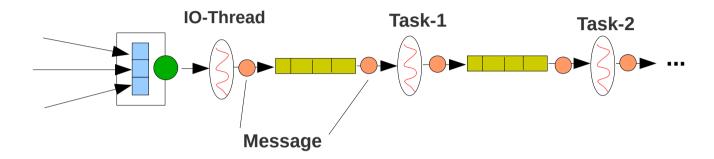
# Threads erzeugen / aufspannen (Thread Spawning)

### Bei Bedarf erzeugen (on demand spawning)

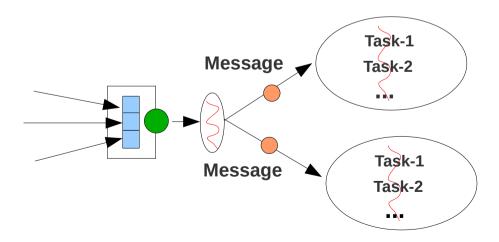
- Vorteil
  - Ressourcen-Schonung
- Nachteil
  - Schlecht konfigurierbar
  - Performance ProblemeDenial-of-Service Attacken leicht möglich
  - längere Reaktionszeit

# Threads erzeugen / aufspannen (Thread Spawning)

Task-basierte Thread-Zuteilung: pro Aufgabe ein Thread



Nachrichten-basierte Thread-Zuteilung: pro Nachricht / Session / Verbindung ein Thread



### **Threading-Strategie**

#### ein Thread

- Ereignisse annehmen
- Bedienen der Ereignisse
- andere Aktivitäten

#### zwei Threads

- Ereignisse annehmen / Ereignisse bedienen
- andere Aktivitäten

#### **Thread-Pool**

- Thread: Ereignisse annehmen
- Thread-Pool: Ereignisse bedienen

#### Mehrere Threads / Thread-Pools

- Thread: Ereignisse annehmen
- Thread(-Pool) A: Ereignisklasse A
- Thread(-Pool) B: Ereignisklasse B
- etc.

Schlecht: skaliert nicht

OK bei 1-Prozessor System (welcher Server ist das noch?)

Anpassbar an System

Ereignisbehandlung konfigurierbar (Wichtigkeit, ...)

# Thread-Erzeugung und Thread-Aufgaben

### **Thread-Erzeugung**

Wann / Wie werden Threads erzeugt

#### Thread vs. Task

Welche Aufgaben werden den Threads zugeteilt

### Thread vs. I/O Ereignis

welche(r) Thread(s) bearbeiten I/O-Ereignisse