

Stephan Rupp
Masterstudium Informations- und Kommunikationstechnik

www.dhbw-stuttgart.de

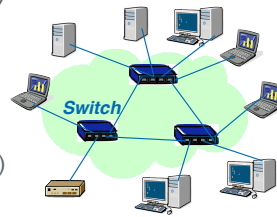
Ethernet

- **Netzwerke: Beispiele, Adressierung**
- Funktionsweise
- Operationen auf Layer 2 und Layer 3
- Ethernet Switches
- Systeme auf Layer 2 und Layer 3
- Protokolle

Netzwerke

Lokale Netze (Local Area Networks)

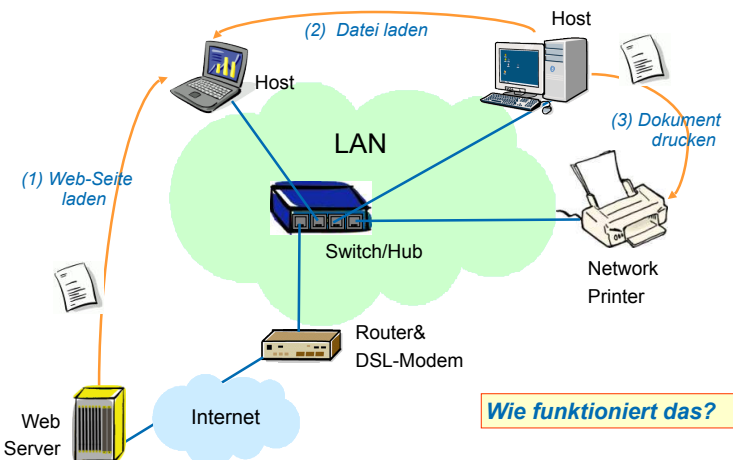
- Arbeitsplatz
- Zuhause
- Telekommunikationsnetze
- Automatisierungstechnik
- Transport (Schiene, Luft, Wasser)
- Medizintechnik



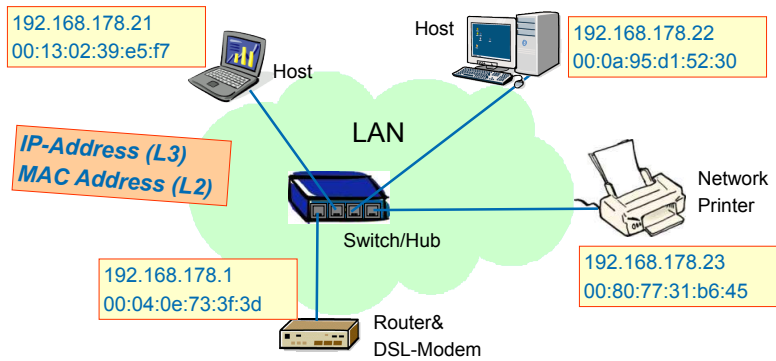
Lokales Netz = IP Subnetwork

- Teil des Internet bzw. privaten IP-Netzes
- Telekommunikationsnetze
 - Basis für IP-basierte Dienste
 - Verkehrs-Aggregation über "Carrier Ethernet"

Beispiel: Heimnetz



Adressen im Heimnetz

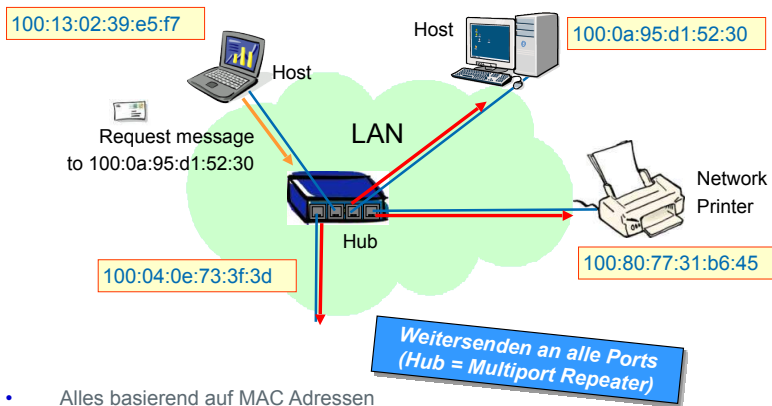


Inhalt

Ethernet

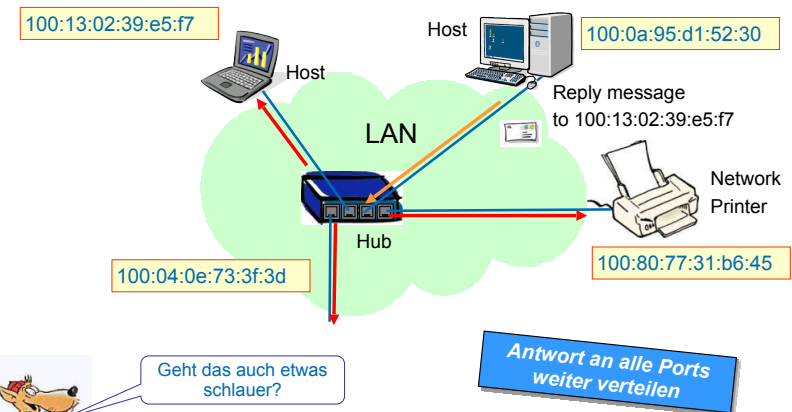
- Netzwerke
- Funktionsweise: vom Hub zum Switch
- Operationen auf Layer 2 und Layer 3
- Ethernet Switches
- Systeme auf Layer 2 und Layer 3
- Protokolle

Funktionsweise Hub (1) – Anfrage

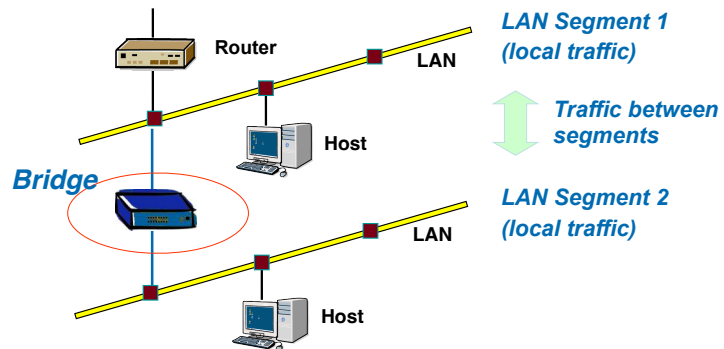


- Alles basierend auf MAC Adressen
- Hub = Multiport Repeater

Funktionsweise Hub (2) – Antwort

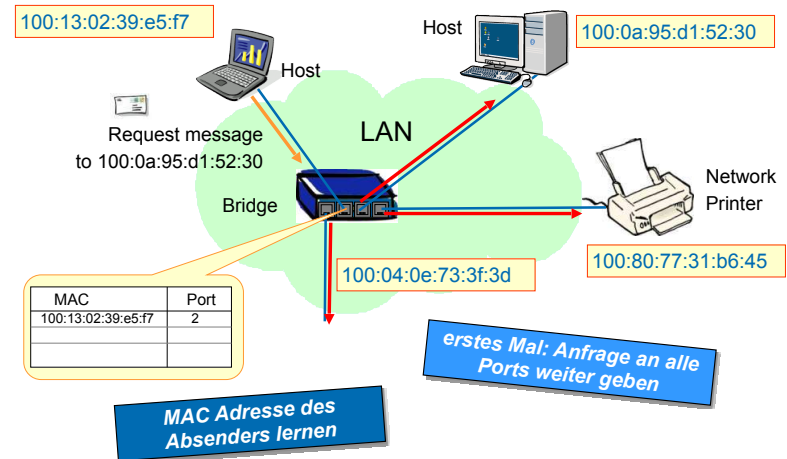


Vom Hub zur Bridge

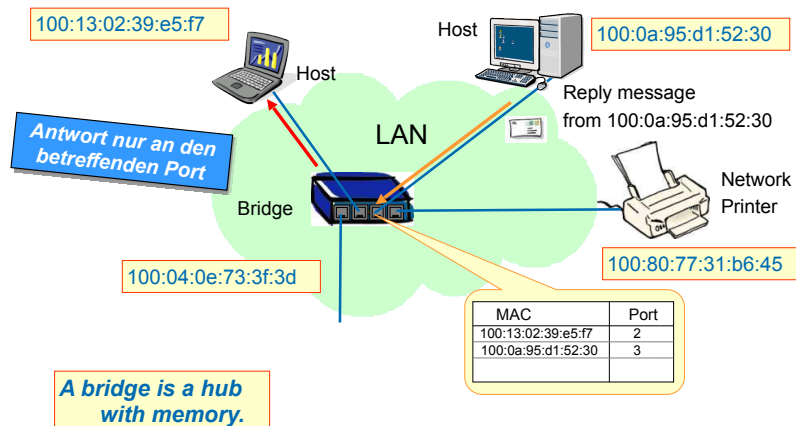


- Ein Hub "lötet" zwei LAN Segmente zusammen: jede Nachricht wird an alle Ports weiter verteilt
- Eine Bridge "überspannt" zwei LAN Segmente: nur Nachrichten an Empfänger im jeweiligen Segment werden übermittelt

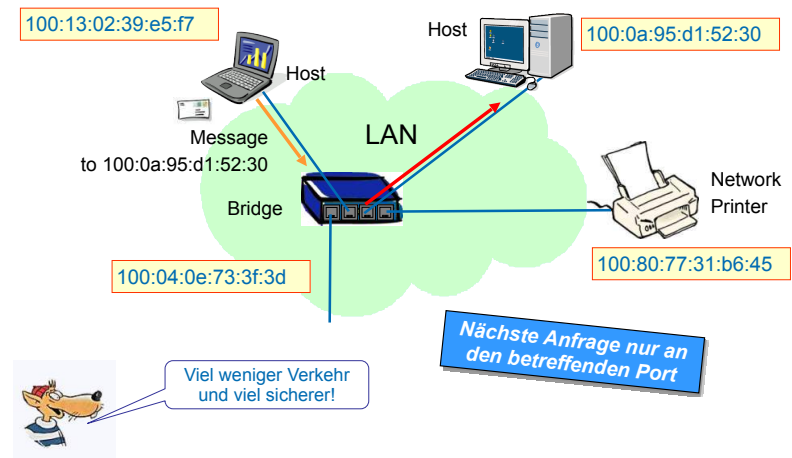
Funktionweise der Bridge – 1. Anfrage

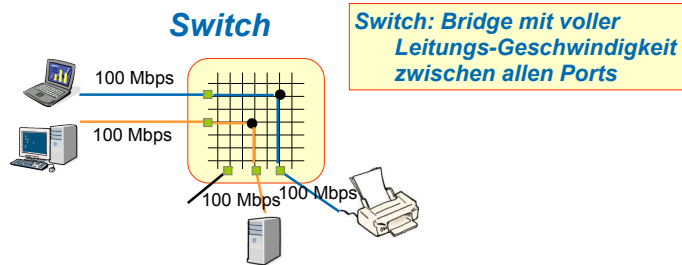


Funktionweise der Bridge – Antwort



Funktionweise der Bridge – 2. Anfrage

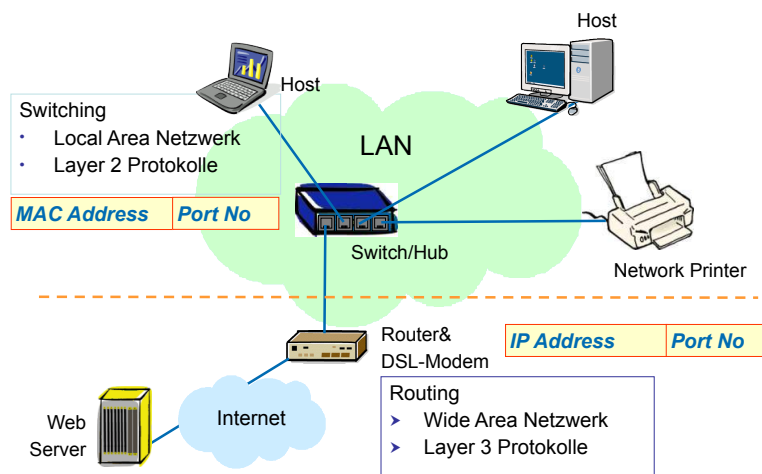




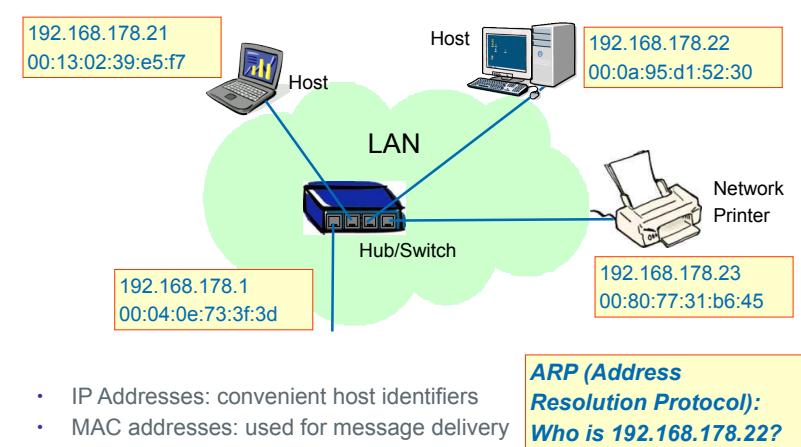
Ethernet

- Netzwerke
- Funktionsweise
- Operationen auf Layer 2 und Layer 3
- Ethernet Switches
- Systeme auf Layer 2 und Layer 3
- Protokolle

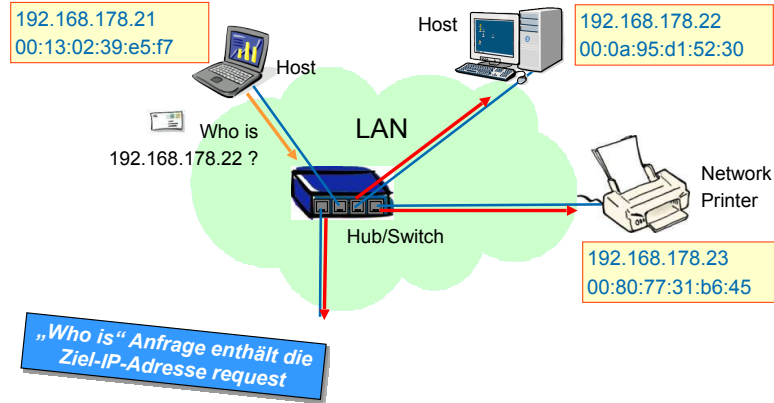
Switching (L2) und Routing (L3)



IP Adressen als Host Identifier

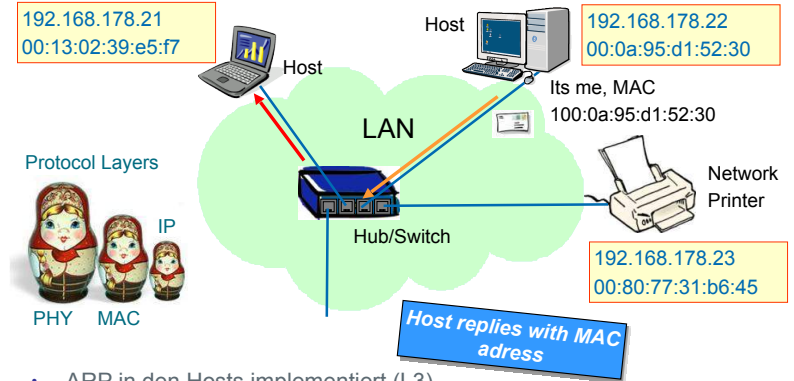


Address Resolution Protocol (1)



17

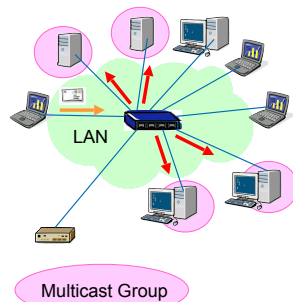
Address Resolution Protocol (2)



- ARP in den Hosts implementiert (L3)
- löst IP-Adressen in MAC-Adressen auf
- Nur MAC-Adressen werden für die Zustellung verwendet (L2)

18

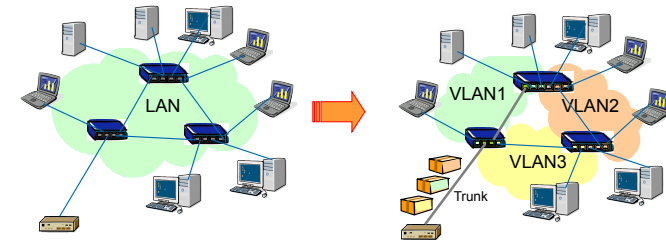
Mehr Tricks: Multicast



- Nachricht an alle Mitglieder der Multicast-Gruppe weiterleiten
- Multicast = "Einer an Viele"
 - Broadcast = "Einer an Alle"
 - Unicast = "Einer an Einen"
- Multicast Adresse = Identifiziert eine Multicast Gruppe (Adress-Tabelle, Verteiler)

19

Noch mehr Tricks: Virtuelles LAN

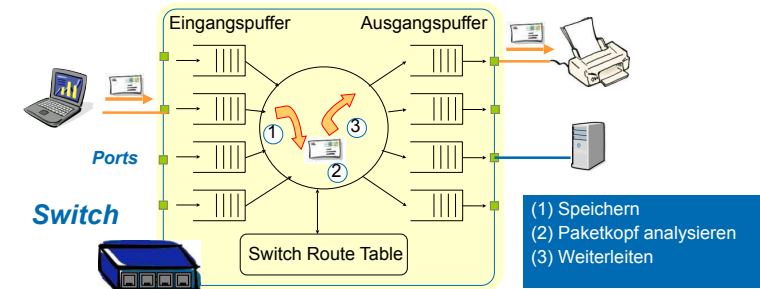


- Ports und Ethernet-Frames werden gruppiert (Tag = Markierung, Farblecks)
- Segmentierung in einzelne, unabhängige Netze (LAN)
- Durch Aufteilung entsteht eine Umgebung mit reduzierter Komplexität.

20

Ethernet

- Netzwerke
- Funktionsweise
- Operationen auf Layer 2 und Layer 3
- **Ethernet Switches**
- Systeme auf Layer 2 und Layer 3
- Protokolle

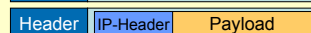


Nachricht:

- Ethernet Rahmen (Frame)



- IP Paket (im Ethernet Rahmen)

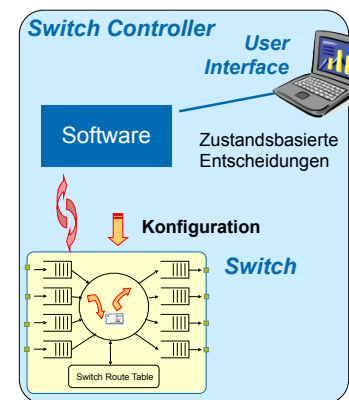


Nachrichtenverarbeitung basiert auf Informationen im Paketkopf:

- MAC Adressen im Ethernet Paketkopf (Header)
- Option: Informationen im IP Paketkopf (Header)
- ebenso: VLAN tags, Quality of Service tags, ...

Grenzen: Keine zustandsbasierten Entscheidungen möglich

- Sequenznummern für Rahmen oder Pakete
- Session IDs (Sitzungs-IDs) von Datenströmen
- Routen von IP-Paketen



Switch Controller:

- Konfigurationsparameter
- Benutzerschnittstelle (Command Line, GUI, MMI)
- Zustandsbasierte Entscheidungen

Implementierung:

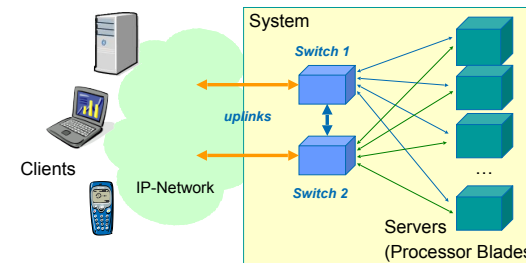
- Software auf separatem Mikroprozessor
- setzt Register im Switch
- Kann für komplexe Routing – Aufgaben als Multi-Core CPU realisiert werden

Inhalt

Ethernet

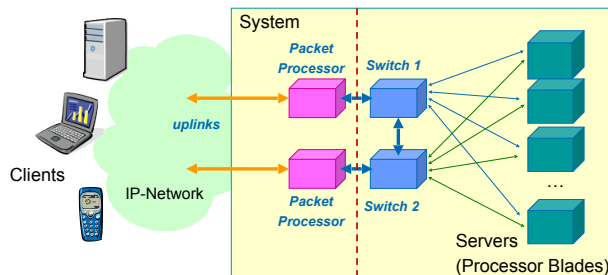
- Netzwerke
- Funktionsweise
- Operationen auf Layer 2 und Layer 3
- Ethernet Switches
- Systeme auf Layer 2 und Layer 3
- Protokolle

Layer 2 Systemarchitektur



- System: Server Farm (Pizza-Boxen plus Switch, bzw. Server Blades)
- Switches: in einfacher oder redundanter Konfiguration (Stern bzw. Doppel-Stern Topologie)
- Server direkt auf Layer 3 adressierbar (Switches = Layer 2, transparent)

Layer 3 Systemarchitektur



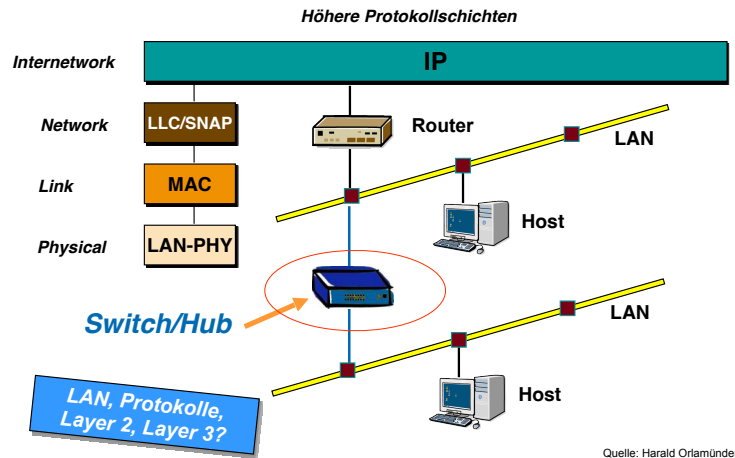
- Vorgelagerte Paket-Prozessoren terminieren Layer 3
- Anwendungen: Load Balancing, SSL Entlastung, Verschlüsselung, Verarbeitung von TK-Sessions, Schutz (Fire Wall, Deep Packet Inspection, Anti-Virus), Routers, ...
- Optionen: Redundanz zur Erhöhung der Verfügbarkeit im Fehlerfall

Inhalt

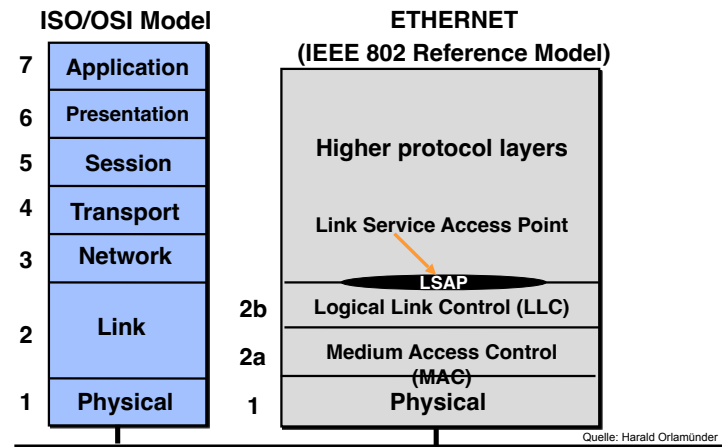
Ethernet

- Netzwerke
- Funktionsweise
- Operationen auf Layer 2 und Layer 3
- Ethernet Switches
- Systeme auf Layer 2 und Layer 3
- Protokolle

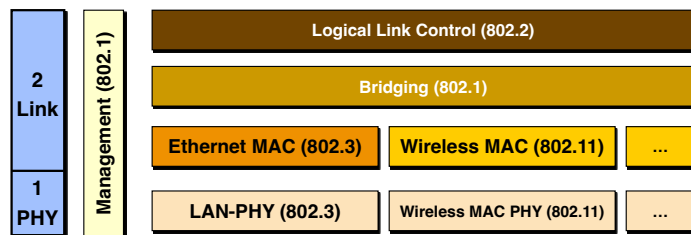
Local Area Networks (LAN)



LAN - Protokolle



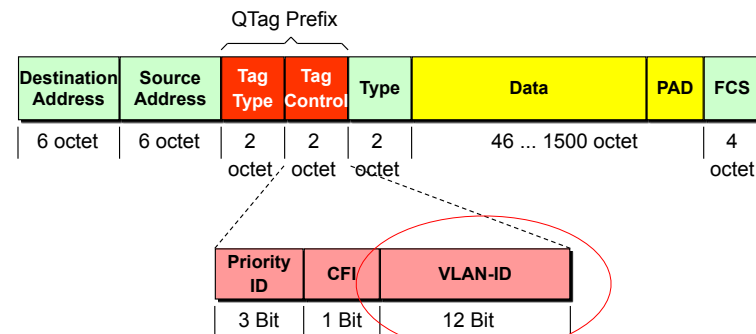
Local Area Network – IEEE Standards



- Ebenfalls verfügbar zur Implementierung von Switches:
 - IEEE Referenzmodell
 - Verschiedene physikalische Layer (Coax, Copper Pairs, optical fibre), Übertragungs-Modi (half duplex, full duplex) und Geschwindigkeiten
 - Klassifikation zB. 10 BASE-5, 100 BASE-FX, ...

Quelle: Harald Orlamünder

VLAN – Rahmenformat



CFI Canonical Format Identifier
FCS Frame Check Sequence
PAD Padding

Konfigurierbarer Switch:

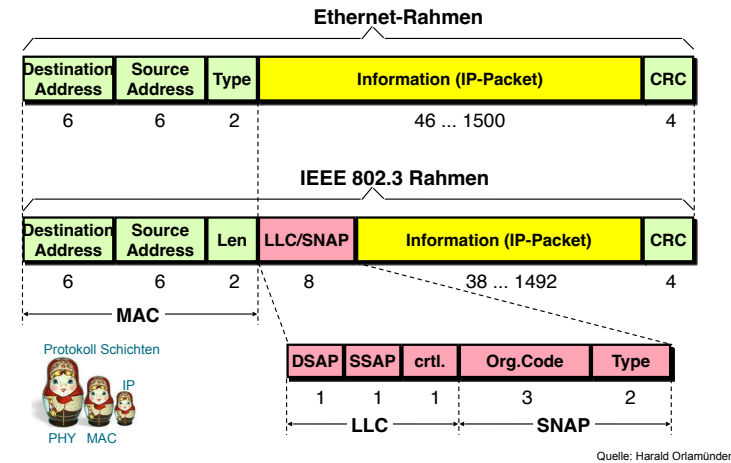
- hat eigene IP Adresse zum Anschluss eines Terminals zur Konfiguration
- Konfiguration über CLI (Command Line Interface), SNMP, TELNET

Ethernet/Bridging Protokolle (Layer 2)

- Link aggregation (802.3ad), VLANs (802.1Q), Spanning Tree (802.1D, 802.1w), QoS (802.1p), Flow control (802.3x), GVRP, GMRP

IP Routing Protokolle (Layer 3)

- OSPFv2, RIPv2, VRRP, IGMP snooping, IPv4 forwarding, DiffServ, ARP, ICMP
- DCHP Client/Server: Empfang/Verteilung lokaler IP Adressen



Eine Demonstration der Funktionsweise des Address Resolution Protokolls (ARP) gibt es unter: <https://www.youtube.com/watch?v=A7nih6SANYs>

Bemerkungen:

- ARP ist ein sogenanntes "zustandsloses" Protokoll, d.h. das Protokoll kümmert sich nicht darum, ob eine Anfrage oder eine Antwort zur gleichen Transaktion gehören oder nicht
- Diese Eigenschaft macht ARP sehr leicht verwundbar gegen Lauschangriffe (Mithören bzw. Mitverfolgen aller Sessions, wie FTTP, VoIP, etc, sowie verwundbar gegen aktive Angriffe (Manipulierte Daten, Man in the Middle)
- Die Verwundbarkeit ist begrenzt auf das LAN bzw. IP-Subnetz
- Es gibt jedoch Angriffsmöglichkeiten auf allen Ebenen.

Quelle: Harald Orlamünder

ENDE Teil 1

Ethernet

Stephan Rupp
Masterstudium Informations- und Kommunikationstechnik

www.dhbw-stuttgart.de

1

Ethernet basierte Feldbusse

- **Vom Multiport-Repeater zum Ethernet-Switch**
- Ethernet-Switches: Funktionsweise und Leistungsmerkmale
- Anforderungen im industriellen Einsatz
- Lösungsansätze für den industriellen Betrieb
- Realisierungsbeispiele

2

Ethernet basierte Feldbusse

- **Vom Multiport-Repeater zum Ethernet-Switch**
- Ethernet-Switches: Funktionsweise und Leistungsmerkmale
- Anforderungen im industriellen Einsatz
- Lösungsansätze für den industriellen Betrieb
- Realisierungsbeispiele

3

Evolutionärer Ansatz seit den 80-er Jahren

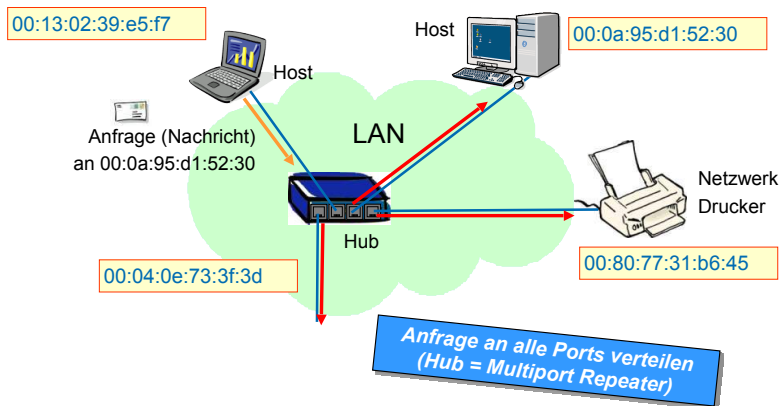
- Basisdefinition der beiden Layer 2-Protokollschichten MAC (Medium Access Control, IEEE 802.3) und LLC (Logical Link Control, IEEE 802.2),
- bei Bedarf ergänzt um höhere Steuerungsprotokolle (IEEE 802.1 unter anderem mit den Spanning Tree Protokollen, VLAN oder portbasierender Zugangskontrolle),
- ergänzt um anwendungsorientierte Erweiterung (IEEE 802.4 und höher).

Zwanglose Handhabung von Erweiterungen

- IEEE 802.11 definiert z.B. Wireless LAN MAC (als Ergänzung zu 802.3 LAN MAC), inklusive passender schnurloser Layer 1 Protokollschichten
- Link Aggregation (802.3ad), VLANs (802.1Q), Spanning Tree (802.1D, 802.1w), QoS (802.1p), Flusskontrolle (802.3x), sowie GVRP (Dynamic VLAN Registration) und GMRP (Dynamic L2 Multicast Registration)

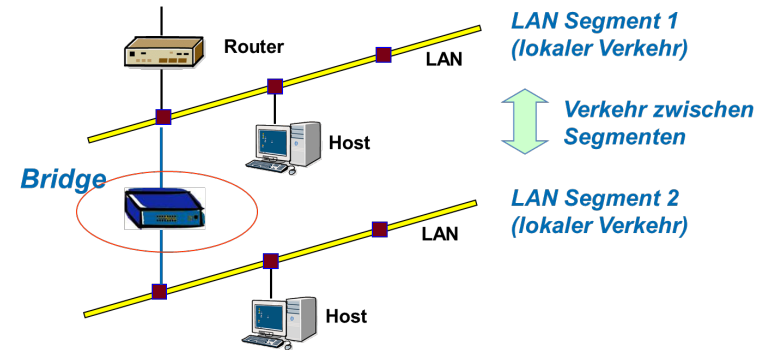
4

Netzwerk mit MAC Adressen



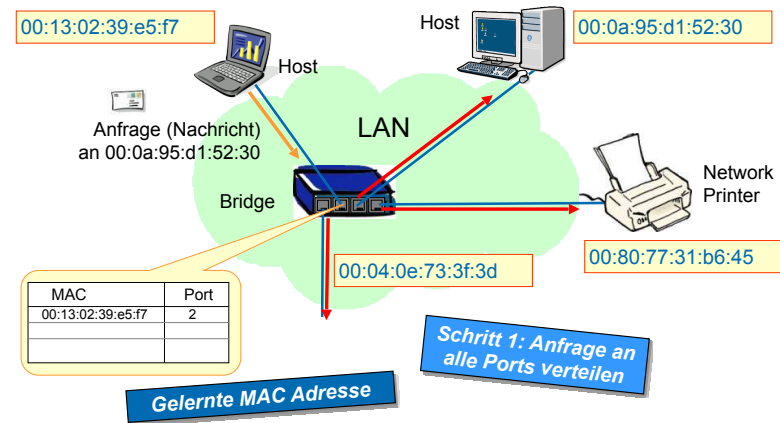
5

Verkehrsfluss in LAN-Segmenten



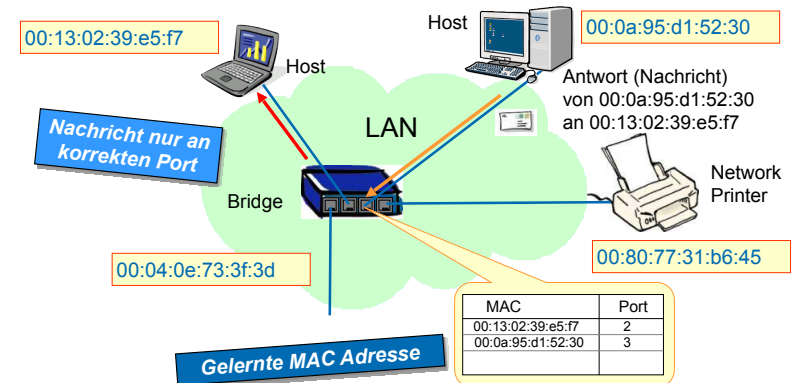
6

Lernen von MAC-Adressen (1)



7

Lernen von MAC-Adressen (2)



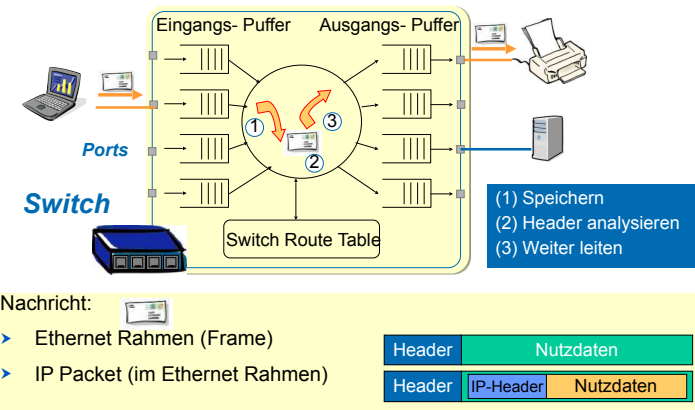
8

Inhalt

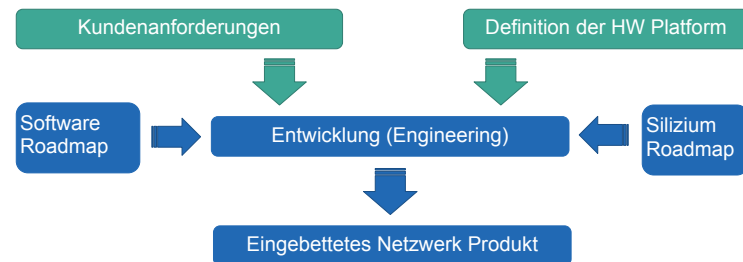
Ethernet basierte Feldbusse

- Vom Multiport-Repeater zum Ethernet-Switch
- **Ethernet-Switches: Funktionsweise und Leistungsmerkmale**
- Anforderungen im industriellen Einsatz
- Lösungsansätze für den industriellen Betrieb
- Realisierungsbeispiele

Nachrichten speichern und weiterleiten



Switches für den industriellen Einsatz

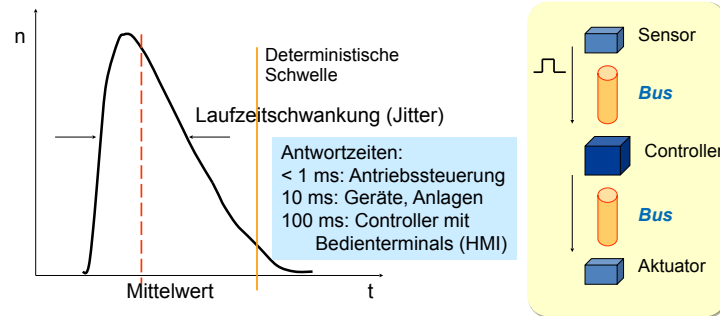


Quelle: Kontron

Inhalt

Ethernet basierte Feldbusse

- Vom Multiport-Repeater zum Ethernet-Switch
- Ethernet-Switches: Funktionsweise und Leistungsmerkmale
- **Anforderungen im industriellen Einsatz**
- Lösungsansätze für den industriellen Betrieb
- Realisierungsbeispiele



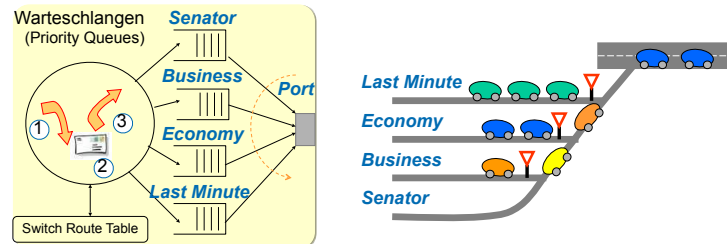
- Echtzeit = definierte Antwortzeiten
- Hohe Systemverfügbarkeit mit hinreichend kurzen Umschaltzeiten

Ethernet basierte Feldbusse

- Vom Multiport-Repeater zum Ethernet-Switch
- Ethernet-Switches: Funktionsweise und Leistungsmerkmale
- Anforderungen im industriellen Einsatz
- **Lösungsansätze für den industriellen Betrieb**
- Realisierungsbeispiele

Vorfahrt für Prozessdaten

- Verkehrsklassen mit Priorisierung (Quality of Service)

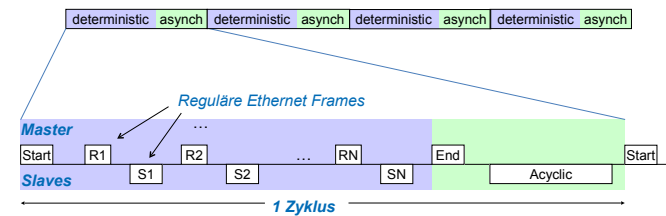


- Überschaubarer Verkehr bei Prozessdaten (Menge, Zyklus)
- Interferenz mit Verkehr niedriger Klassen ist unvermeidlich, jedoch planbar (abhängig von maximaler Paketlänge, Übertragungsrate und Netztopologie)

Orchestrierung – deterministischer Bus

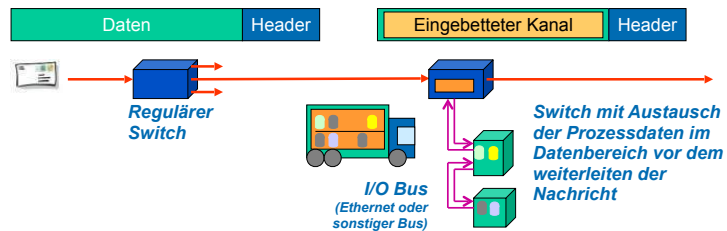


- Zeitmultiplex zwischen Prozessdaten und allen anderen Daten
- Bus-Master organisiert die Kommunikation der Prozessdaten zwischen Sendern und Empfängern.



Eingebetteter Kanal

Prozessdaten als gemeinsames Telegramm im Datenbereich

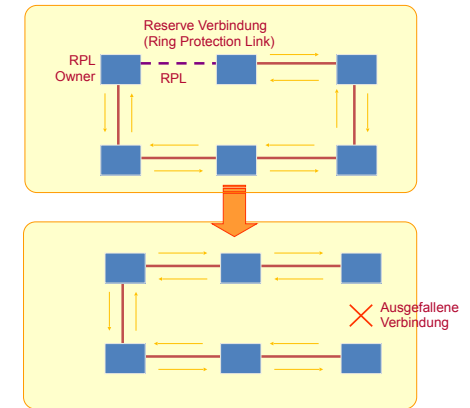


DEMO

- Standard Ethernet Rahmen
- Topologie: Verkettung aller Teilnehmer in einem Busabschnitt, ein Telegramm für alle anstelle einzelner Nachrichten
- Austausch der Prozessdaten beim weiterleiten des Ethernet Rahmens (erfordert spezielle Hardware für alle Teilnehmer)

Ringredundanz

- Sternförmige Verkabelung ist nicht praktikabel, lineare Topologie
- Ring mit Reserveverbindung (Ring Protection Link), die bei Verlust einer Verbindung aktiviert wird
- Überwachung des Betriebs durch Redundanz-Manager (RPL-Owner)
- Umschaltung auf die neue Topologie im Fehlerfall unter 500 ms



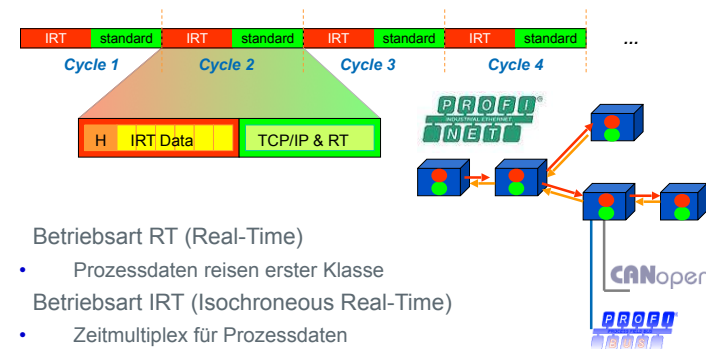
Inhalt

Ethernet basierte Feldbusse

- Vom Multiport-Repeater zum Ethernet-Switch
- Ethernet-Switches: Funktionsweise und Leistungsmerkmale
- Anforderungen im industriellen Einsatz
- Lösungsansätze für den industriellen Betrieb
- **Realisierungsbeispiele**

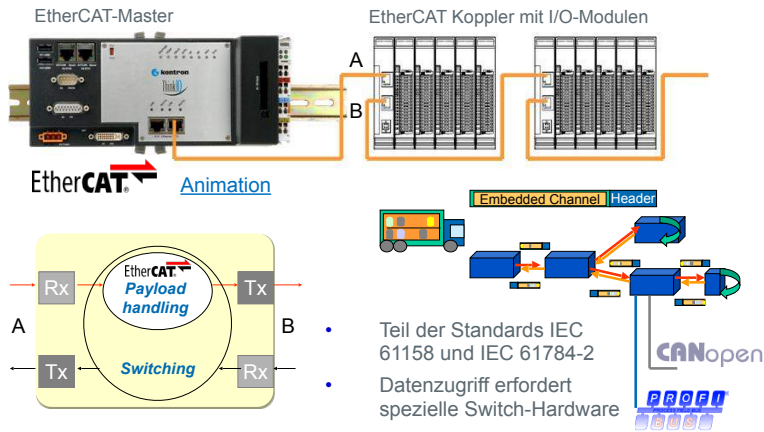
Profinet – Klassen und Zeitmultiplex

- Bestandteil von IEC 61158 und IEC 61784-2



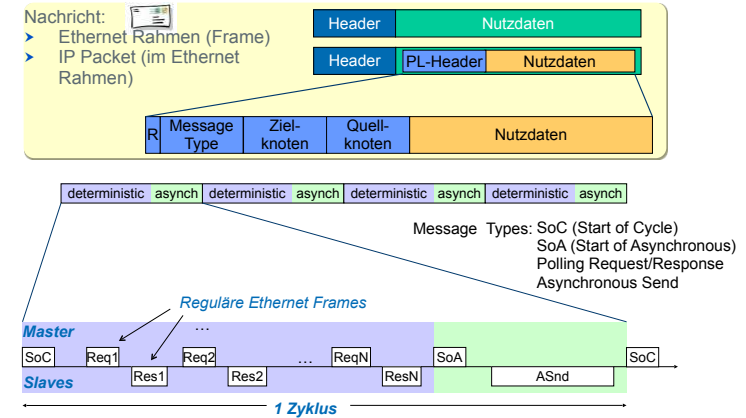
- Betriebsart RT (Real-Time)
 - Prozessdaten reisen erster Klasse
- Betriebsart IRT (Isochronous Real-Time)
 - Zeitmultiplex für Prozessdaten
 - Zeitmultiplex erfordert spezielle Switch-Hardware

Ethercat – Eingebetteter Kanal



Ethernet POWERLINK

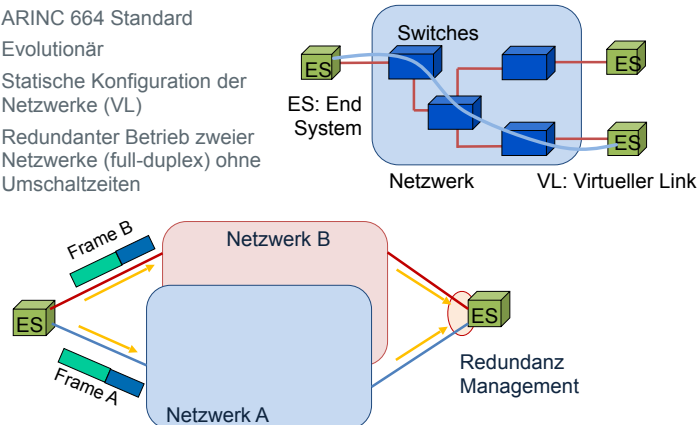
Orchestrierung in Layer 3



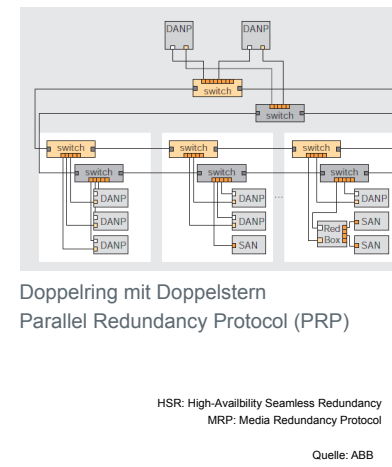
AFDX

Avionics Full-Duplex Switched Ethernet

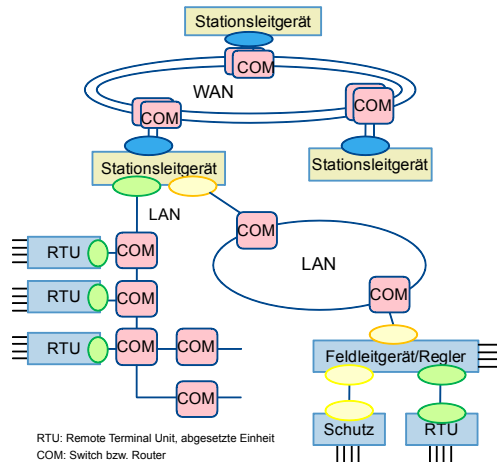
- ARINC 664 Standard
- Evolutionär
- Statische Konfiguration der Netzwerke (VL)
- Redundanter Betrieb zweier Netzwerke (full-duplex) ohne Umschaltzeiten



Elektrische Schaltanlagen



Netztopologien



Fernwirken (Wide Area Network, IP/Ethernet):

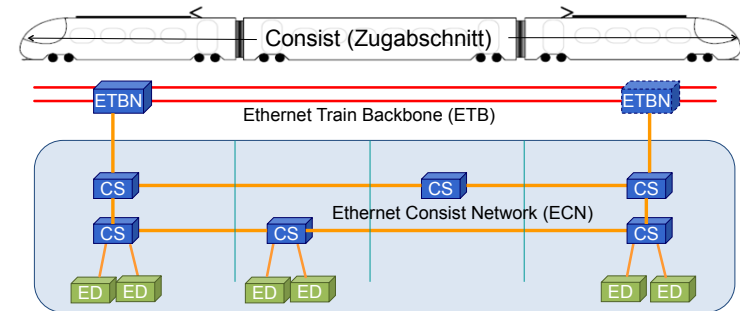
- redundante Verbindungen
- Doppelstern
- Doppelring

Lokales Netz (Local Area Network, Ethernet):

- einfache und redundante Verbindungen
- Baumstruktur
- Ringstruktur

TCN – Train Communication Network

- IEC Norm 61375-1, Erweiterung auf 61375-4 (Ethernet Consist Network) und 61375-2-5 (Ethernet Train Backbone) in Arbeit, evolutionär



Besonderheit: dynamische Netzkonfiguration auf L3 basierend auf URIs

ETBN: Ethernet Train Backbone Node (Router)

CS: Car Switch, Consist Switch (Ethernet Switch)

ED: End Device

Zusammenfassung

- Ethernet hat eine beispiellose Erfolgsgeschichte, nicht zuletzt wegen seines evolutionären Ansatzes.
- Ethernet ist als Feldbus zunehmend im Einsatz
 - Profinet, Ethercat, Ethernet Powerlink, Ethernet/IP, Sercos III, ...
 - AFDX (Avionik), TCN (Bahnfahrzeuge), elektrische Schaltanlagen (IEC61850, MRP, HRS, PRP), ...
- Anforderungen im industriellen Einsatz
 - Echtzeit = definierte Antwortzeiten
 - Verfügbarkeit (Redundanz für den Fehlerfall)
 - Die Anforderungen sind auf evolutionäre oder proprietäre Weise erfüllbar.
- Anforderungen auf Systemebene
 - Funktionale Sicherheit (Protokolle auf Anwendungsebene)
 - Schutz der Vertraulichkeit, Integrität und Authentizität.

Kommunikationssysteme

ENDE Teil 2

Ethernet basierte Feldbusse

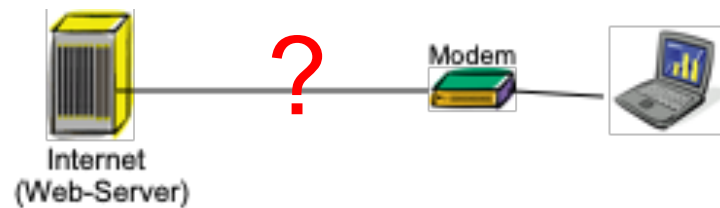
Stephan Rupp
Masterstudium Informations- und Kommunikationstechnik

www.dhbw-stuttgart.de

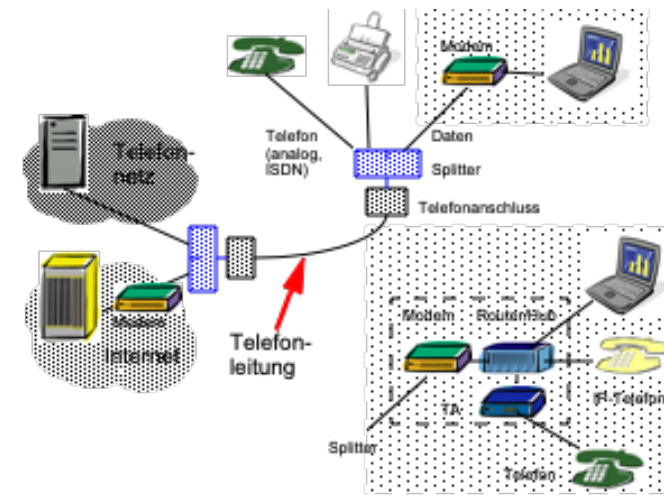
Kommunikationssysteme - Einführung

- **Netze**
- Leitungsvermittlung, Paketvermittlung
- geografische Ausprägung: Lokales Netz und Weitverkehrsnetz (Zugangsnetz, Metronetz, Kernnetz)
- Netztypen: Telefonnetz, CaTV-Netz, Mobilfunknetz, Satelliten

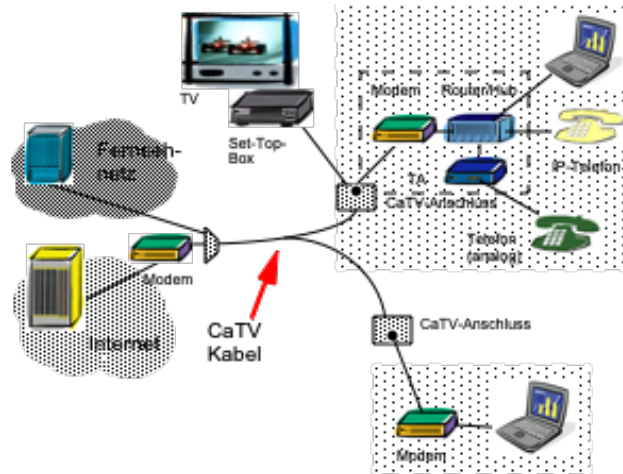
Was wissen wir über Netze?



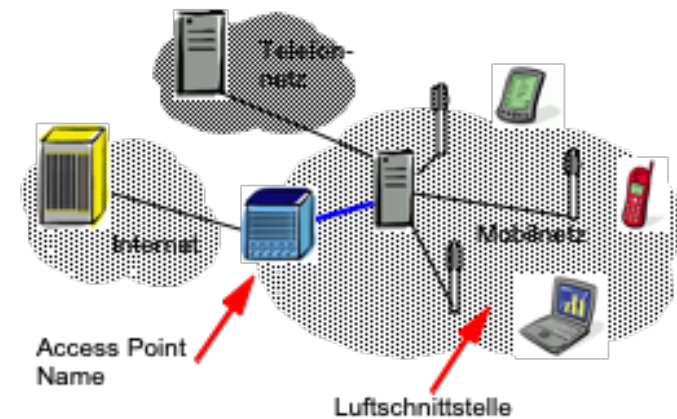
DSL - Was steckt dahinter?



CaTV - Was steckt dahinter?

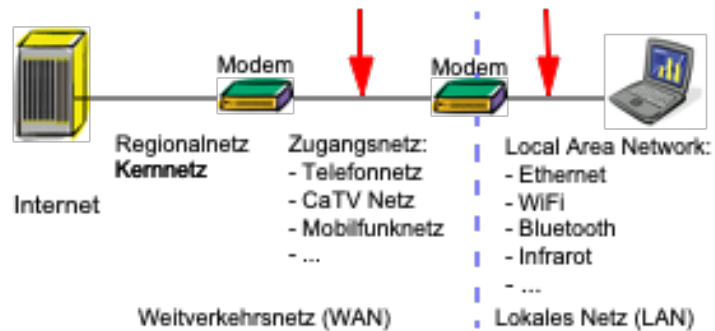


Händi - Was steckt dahinter?



Das Strickmuster erkennen

Vereinfachung durch Abstraktion



Strickmuster

Adressräume als Netze

Schichtenmodell

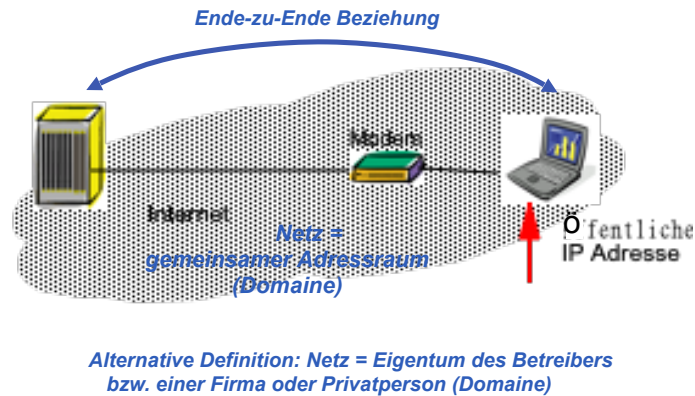
- Leitungen und Luft
- Modem-Schicht: Punkt-zu-Punkt Verbindungen
- Netzschicht: Zustellung von Paketen bzw. Vermittlung von Verbindungen
- Anwendungsschicht: Ende-zu-Ende Beziehung, vom Netz sieht man nichts mehr

Funktionen, z.B. Mobilitätsverwaltung

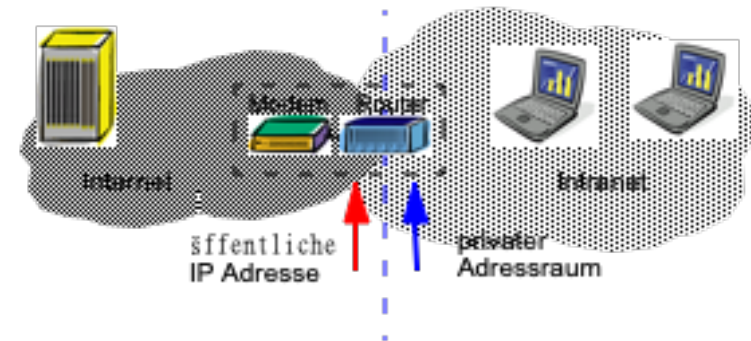
- gleiche Funktionen
- viele unterschiedliche Implementierungen

Geografische Netzausprägung

Netze als Wölkchen



Adressräume spannen Netze auf

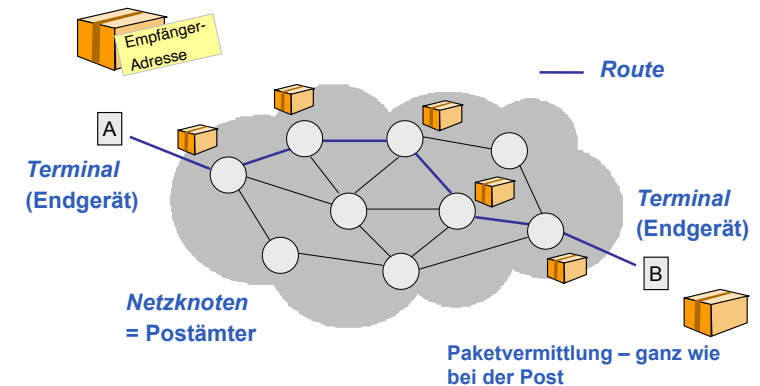


Das Händi als Modem

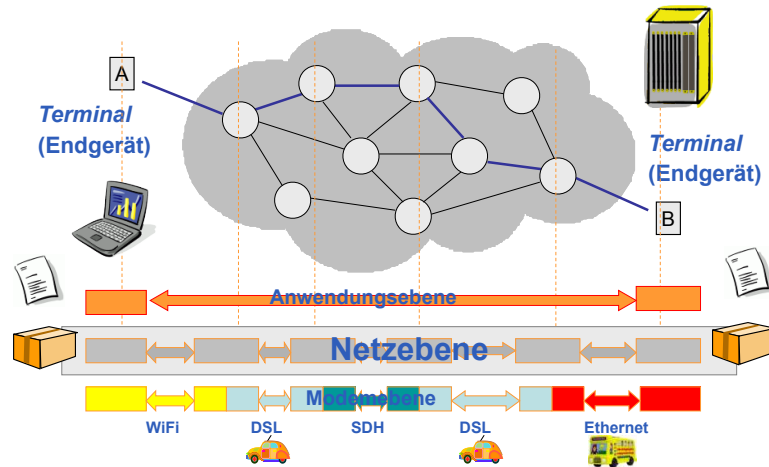
In welchem Netz befindet sich das Gerät?



Schichtenmodell – Netzebene

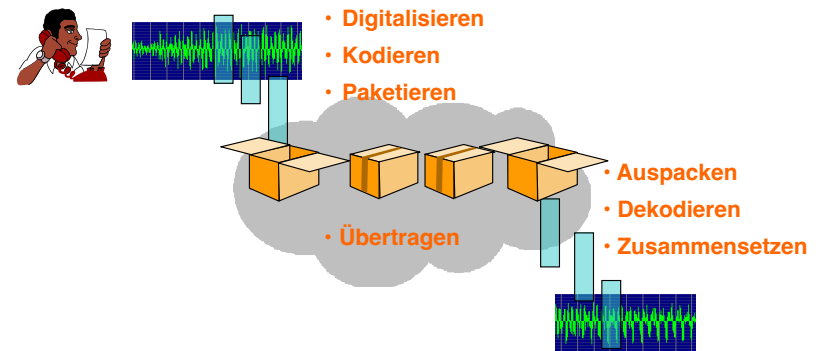


Schichtenmodell



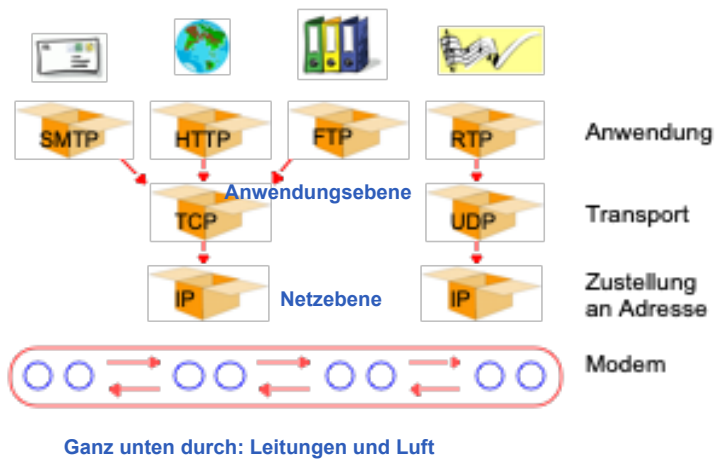
13

Anwendungsebene - Sprachpakete



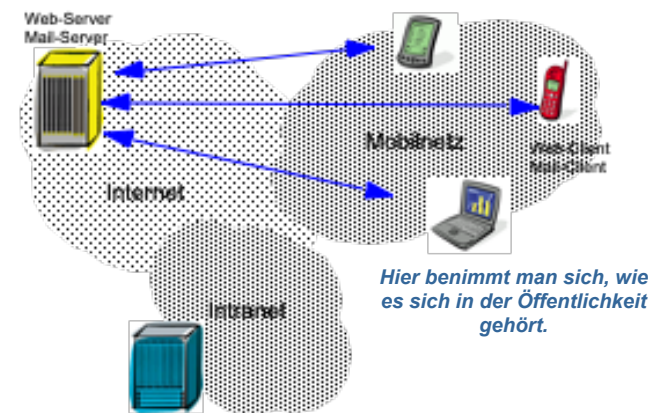
14

Schichtenmodell - Internet



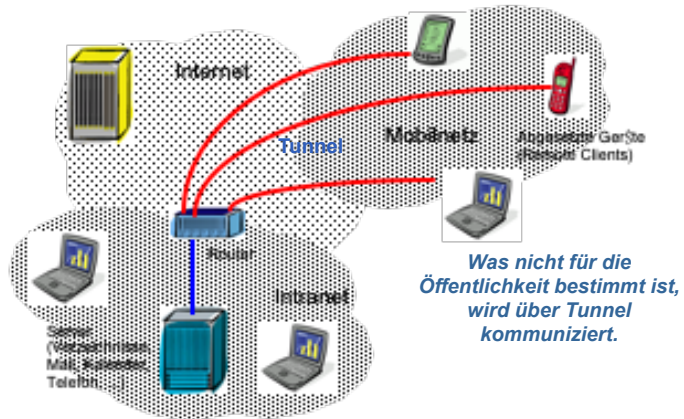
15

Öffentlicher Verkehr



16

Privater Verkehr: Tunnel (VPN)



Inhalt

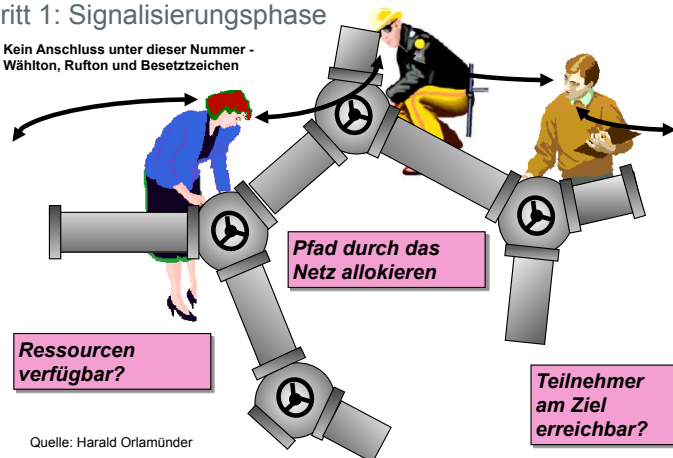
Technik der Netze - Einführung

- Netze
- **Leitungsvermittlung, Paketvermittlung**
- geografische Ausprägung: Lokales Netz und Weitverkehrsnetz (Zugangsnetz, Metronetz, Kernnetz)
- Netztypen: Telefonnetz, CaTV-Netz, Mobilfunknetz, Satelliten

Leitungsvermittlung

Schritt 1: Signalisierungsphase

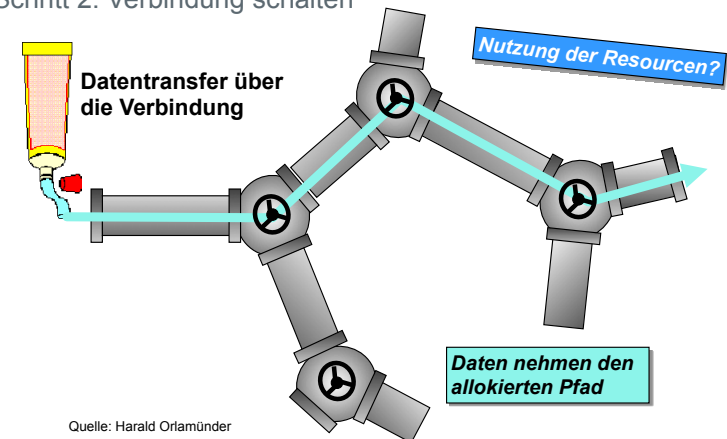
Kein Anschluss unter dieser Nummer - Wählen, Rufton und Besetztzeichen



Quelle: Harald Orlamünder

Leitungsvermittlung

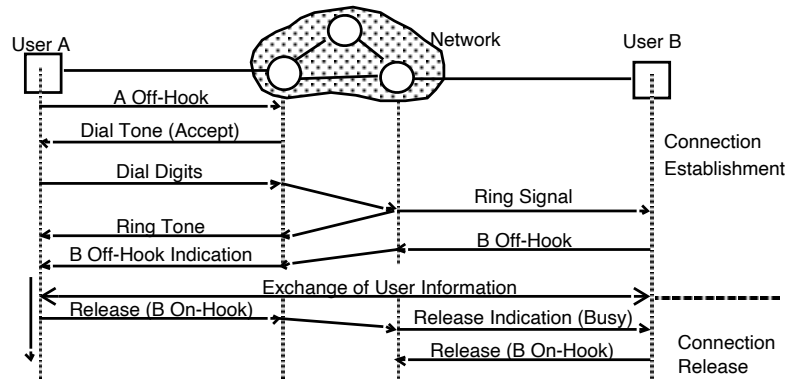
Schritt 2: Verbindung schalten



Quelle: Harald Orlamünder

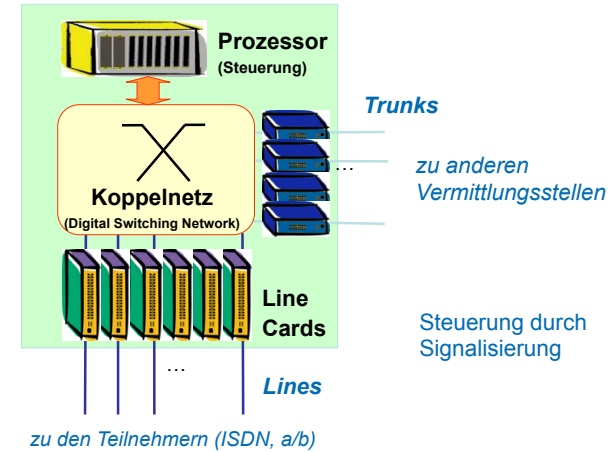
Leitungsvermittlung

Noch einmal: Schritt 1 und Schritt 2



21

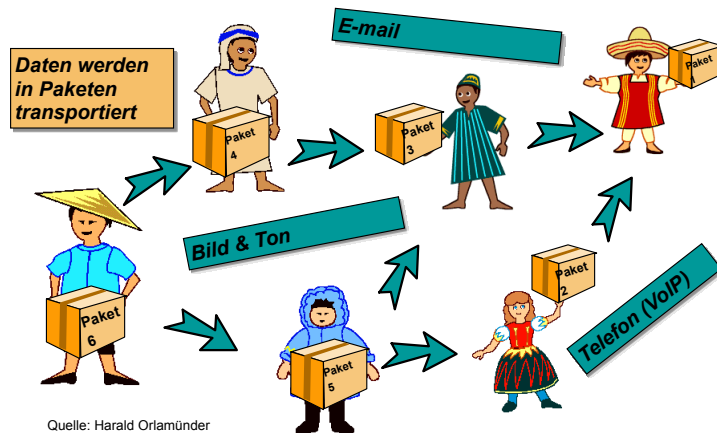
Aufbau eines Vermittlungssystems



22

Paketvermittlung

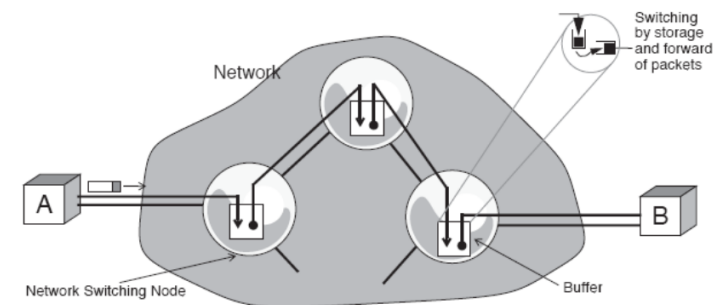
„Fein geschnitten und in Stücken“



Quelle: Harald Orlamünder

23

Postamt: Storage & Forward Routing



Quelle: Gerd Siegmund

24

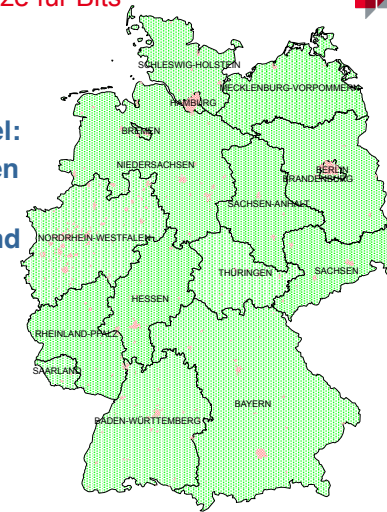
Inhalt

Technik der Netze - Einführung

- Netze
- Leitungsvermittlung, Paketvermittlung
- **geografische Ausprägung: Lokales Netz und Weitverkehrsnetz (Zugangsnetz, Metronetz, Kernnetz)**
- Netztypen: Telefonnetz, CaTV-Netz, Mobilfunknetz, Satelliten

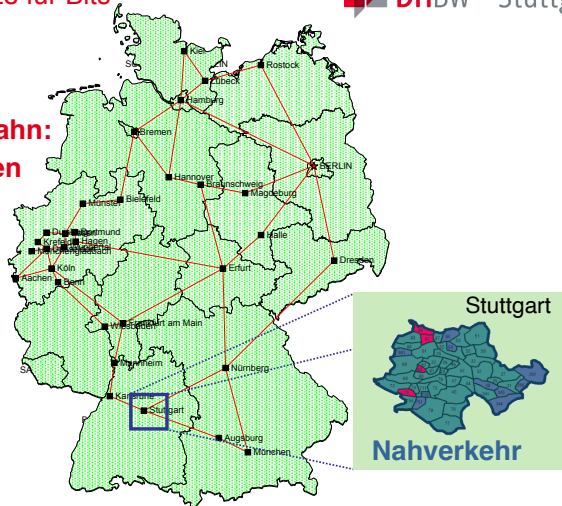
Verkehrsnetze für Bits

Ein Beispiel: die grössten Städte in Deutschland



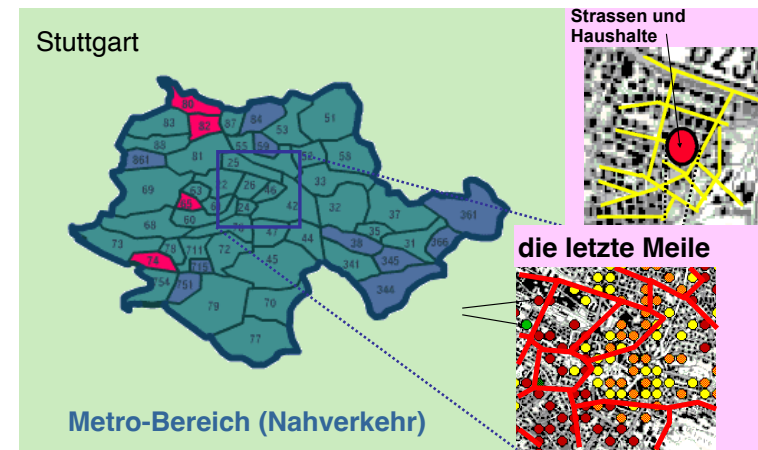
Verkehrsnetze für Bits

Datenautobahn: zwischen den grössten Städten

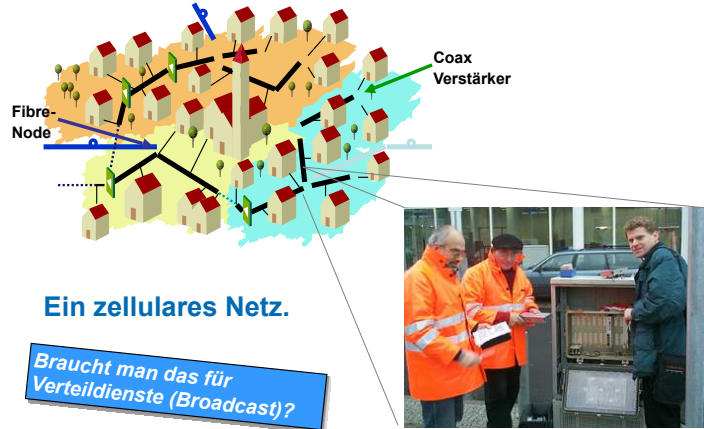


Nahverkehr und letzte Meile

Stuttgart

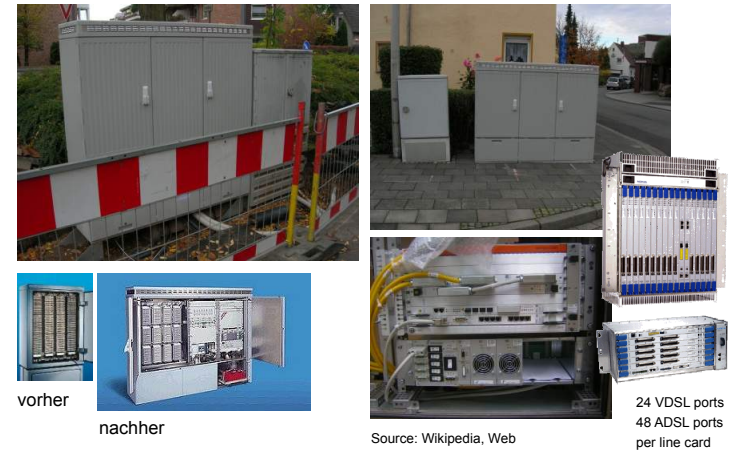


Zum Beispiel Kabel-TV Netze

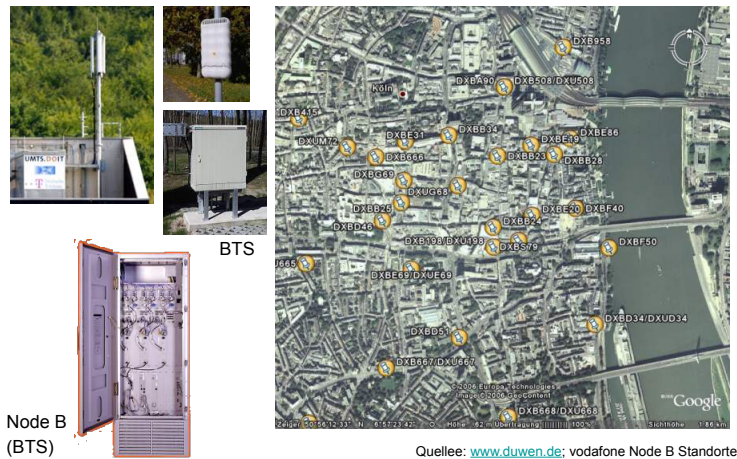


Quelle: Alcatel

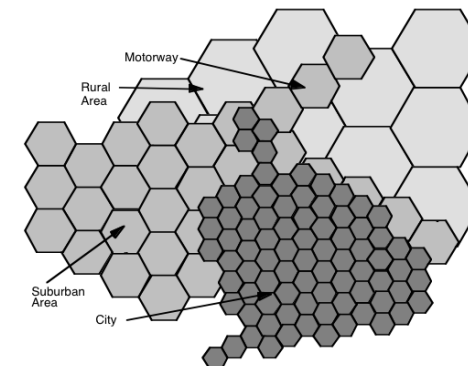
Zum Beispiel DSL-Netze



Zum Beispiel Mobilfunk



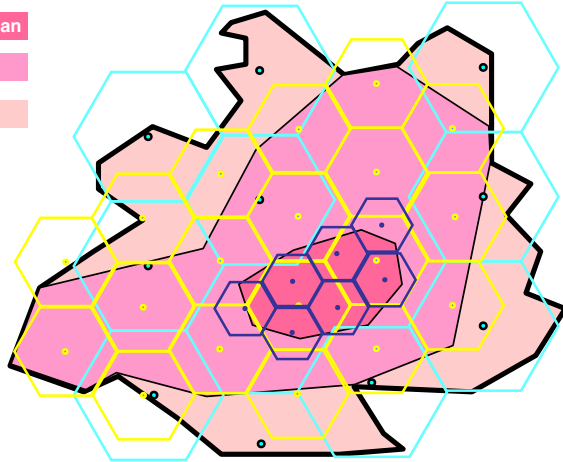
Zellulare Netzstruktur



Grösse der Zellen ist abhängig von der Verkehrsdichte (bzw. Teilnehmerdichte)

Beispiel: Verkehrsdichte im Metronetz

dense urban
urban
rural

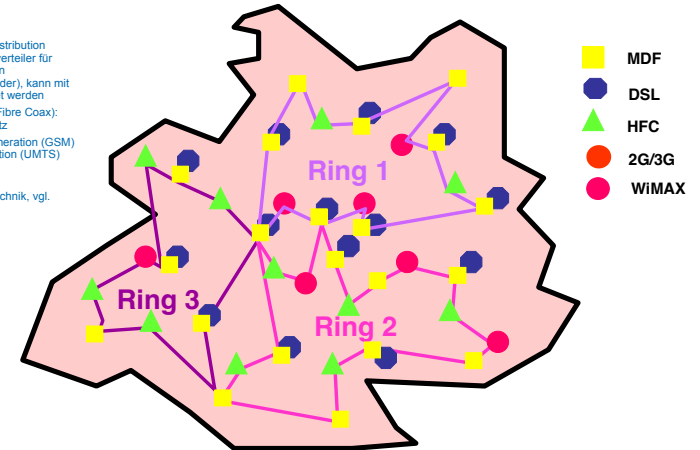


33

Glasfaserringe als Zubringer

Legende:

- MDF (Main Distribution Frame): Hauptverteiler für Telefonleitungen (Kupferdoppelader), kann mit DSL aufgerüstet werden
- HFC (Hybrid Fibre Coax): CaTV Verteilnetz
- 2G/3G: 2. Generation (GSM) bzw. 3. Generation (UMTS) Mobilfunk
- WiMAX: neue Funkzugangstechnik, vgl. WLAN



34

Beispiel: Metronetz Stuttgart



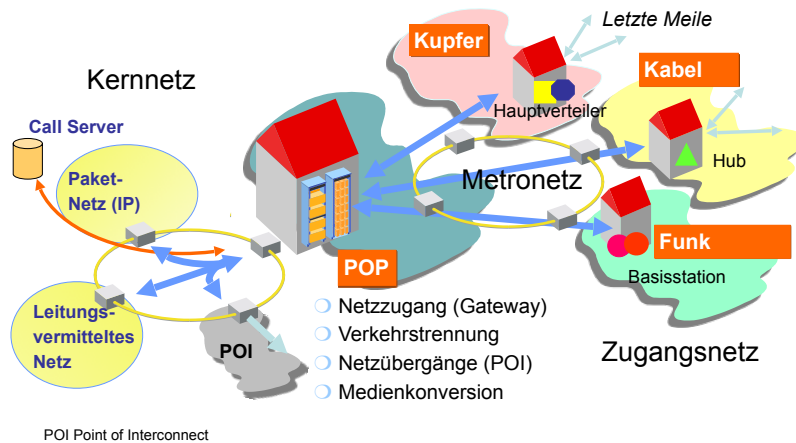
35

Inhalt

Technik der Netze - Einführung

- Netze
- Leitungsvermittlung, Paketvermittlung
- geografische Ausprägung: Lokales Netz und Weitverkehrsnetz (Zugangsnetz, Metronetz, Kernnetz)
- Netztypen: Telefonnetz, CaTV-Netz, Mobilfunknetz, Satelliten

36



37

- Die Netze sind sehr unterschiedlich ausgebaut.
- Datenautobahnen (Back-Bones) sind reichlich vorhanden.
- Im Nahverkehr (City-Ringe, Metronetze) gibt es Glasfaser-Infrastruktur in allen größeren Städten.
- In der letzten Meile gibt es unterschiedliche Technologien, die in Deutschland sehr unterschiedlich genutzt werden:
 - Kupferdoppelader (Telefon, DSL)
 - CaTV-Netze (Kabelmodem, Kabeltelefon)
 - Mobilfunk der 2., 3. und 4. Generation (GSM/GPRS, UMTS, LTE): weiteres Wachstum durch Telematik, Maschinen, Internet der Dinge.
 - Hot-Spots (WiFi) für massives Datenaufkommen bzw. hohe lokale Verkehrsdichten

38

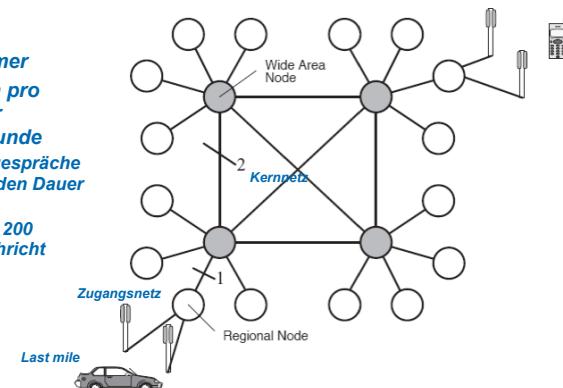
Gymnastik

Netzdesign

39

Nutzung:

- 50 Mio. Teilnehmer
- 2 Transaktionen pro Teilnehmer in der Hauptverkehrsstunde
 - 50% Telefongespräche mit 100 Sekunden Dauer und 64 kBit/s
 - 50% SMS mit 200 Bytes pro Nachricht

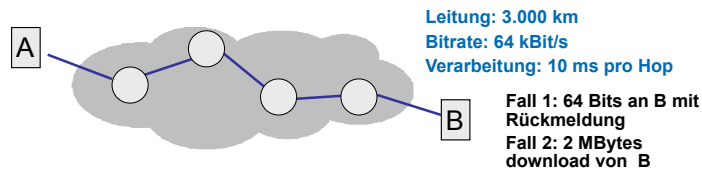


Struktur:

- 16 Regionen mit eigenem regionalen Access Point (Regional Node)
- 4 Regionale Access Points pro Weitverkehrsknoten (Wide Area Node)

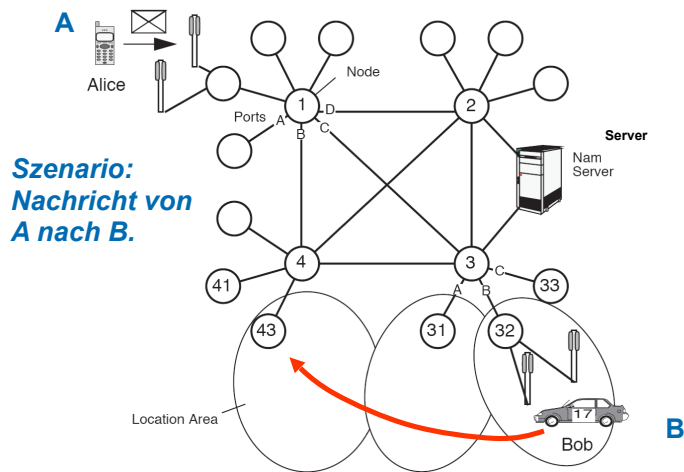
40

- Wie viele Daten pro Teilnehmertransaktion?
- Wie viel Verkehr pro Teilnehmer im Mittel?
- Wie viel Verkehr an den Schnittstellen 1 und 2? (Annahme: geschlossenes System mit gleichmässiger Verteilung)
- Bonus-Stretch: "Der hat aber eine lange Leitung"
 - Verzögerungen und Reaktionszeiten (Latency, Round-Trip-Delays) bedingt durch Propagation Delay (Ausbreitungsgeschwindigkeit), Transmission Delay (Bitrate) und Processing Delay (Storage & Forwarding bzw. allgemein die Bearbeitung von Transaktionen).



Gymnastik

Mobilität



- A (Alice) schickt eine Nachricht an B (Bob, Adresse 17 an Knoten 32) – Was passiert im Netz (Routing-Tabellen in den Knoten)?
- B ist mobil und hat sich zum Knoten 43 bewegt – Was passiert nun?
- Wie kann man Nachrichten an mobile Nutzer zustellen? Was sind die Unterschiede zum Festnetz?
- B hat sein Händi ausgeschaltet – Was passiert nun mit an ihn verschickten Nachrichten?
- Wie kann man ausgeschaltete Geräte berücksichtigen und Nachrichten trotzdem zustellen?
- Der falsche Bob: Mallory kennt die Adresse von Bob, empfängt dessen Nachrichten und verschickt Nachrichten auf dessen Kosten. Warum ist das im Festnetz kein Problem? Was kann man dagegen tun?
- Das falsche Netz: Eine Basisstation in der Aktentasche ist der stärkste Sender in der Nähe und nimmt Nachrichten von Alice entgegen. Was kann man dagegen tun?

ENDE Teil 3

Weitverkehrsnetze

Stephan Rupp
Masterstudium Informations- und Kommunikationstechnik

www.dhbw-stuttgart.de

Internet - Das Netz der Netze

- **Historie**
- Protokolle
- Adressierung im Internet
- IP-Netze
- Standardisierung

Internet Historie - ARPANET



1969

4 Rechner sind verbunden:

- > Los Angeles
- > Stanford
- > Santa Barbara
- > Salt Lake City

Mitte der 1960er Jahre:

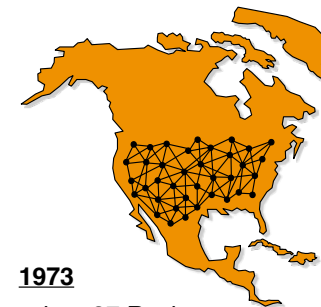
ein militärisches Experiment mit dem Ziel einer zuverlässigen Kommunikation.

Aus dieser Forderung resultiert der verbindungslose Betrieb.
Gefördert durch die DARPA (Defence Advanced Research Projects Agency)
das:

ARPANET

(Advanced Research Project Agency Network)

Internet - Forschungsnetz & TCP/IP



1973

schon 37 Rechner sind verbunden

1972/73

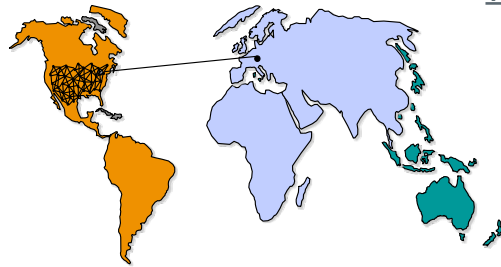
Das Netz wird für Universitäten und Forschungszentren geöffnet.

1982

Eine neue Protokoll-Generation wird eingeführt:
TCP/IP

(Transmission Control Protocol/
Internet Protocol)

Internet - NSFNET



1986

Das ARPANET wird an die NSF (National Science Foundation) übergeben und wird zum

NSFNET

1989 Die Universität in Dortmund wird als erster Rechner in Deutschland an das Netz angeschlossen.

1989

Das ARPANET stellt seinen Betrieb ein

Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

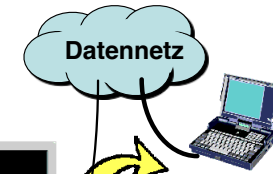
5

Master, T3M40404.1, 2022

5

Die Geschichte der Rechner-Technik

Große Maschinen, nicht vernetzt,
Eingabe: Lochkarten,
Ausgabe: Drucker



Weitere
Miniaturisierung,
Vernetzung wird
Standard

Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

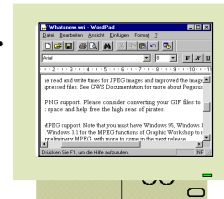
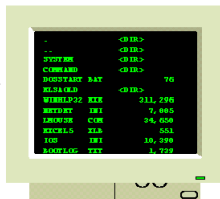
6

Master, T3M40404.1, 2022

6

Die Geschichte der Rechner-Bedienung

“Batch“-Betrieb,
Ausgabe auf
Drucker, mit
zeitlicher
Verzögerung



Interaktiver Betrieb,
benutzerfreundlich
durch
Fenster-Technik
(graphische
Benutzeroberflächen)

Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

7

Master, T3M40404.1, 2022

7

Die Rolle der Beteiligten

Die ehemaligen Studenten der
Forschungsprojekte
gehen in die Industrie und zu
Netzbetreibern und werden
Entscheidungssträger



.... sie bringen ihr Know-how
bezüglich Datennetzen und dem
Internet ein und beeinflussen
die weitere Entwicklung der
Telekommunikation.

Quelle: Harald Orlamünder

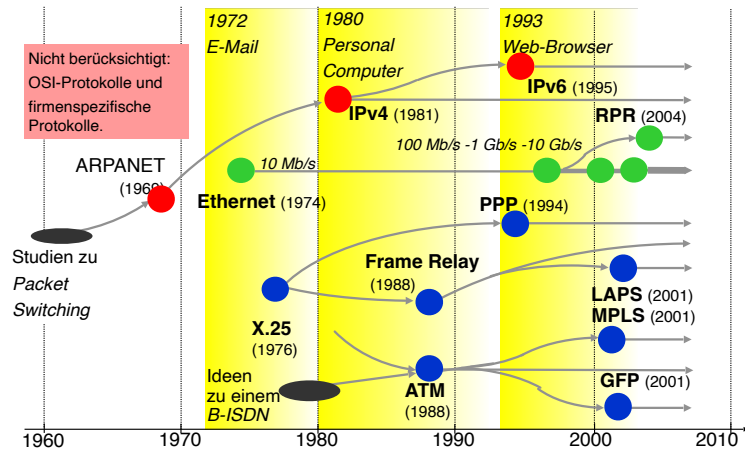
Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

8

Master, T3M40404.1, 2022

8

Die Entwicklung der Paket-Protokolle



Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

9

Master, T3M40404.1, 2022

9

Inhalt

Internet - Das Netz der Netze

- Historie
- **Protokolle: IPv4, IPv6, TCP, UDP, Schicht 2 Protokolle**
- Adressierung im Internet
- IP-Netze
- Standardisierung

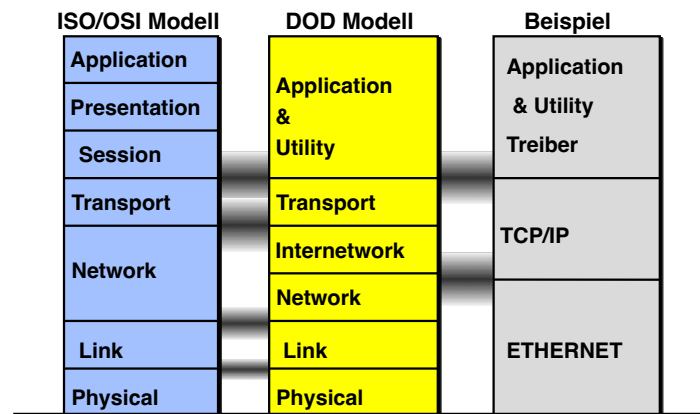
Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

10

Master, T3M40404.1, 2022

10

Vergleich der Protocol-Stacks



DOD = Department of Defence (Amerikanisches Verteidigungsministerium)

Quelle: Harald Orlamünder

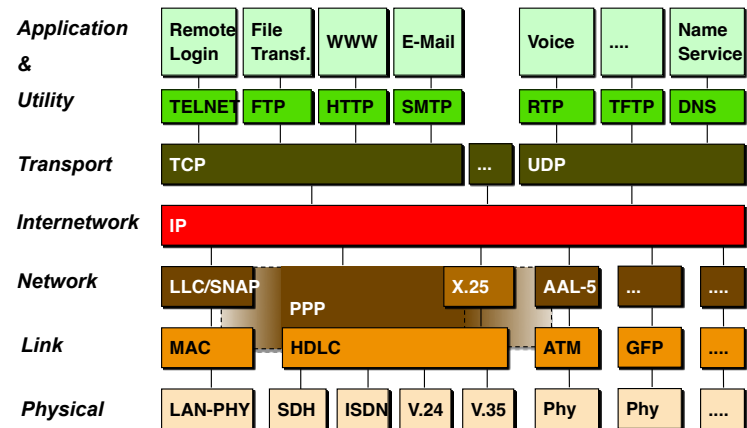
Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

11

Master, T3M40404.1, 2022

11

TCP-IP Protocol Stack



Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

12

Master, T3M40404.1, 2022

12

Das wichtigste Protokoll ist das

Internet Protocol (IP)

RFC 791 *Internet Protocol, DARPA Internet Program Protocol Specification*
J.Postel, September 1981

als gemeinsame Schicht mit den Zusatzprotokollen:

Internet Control Message Protocol (ICMP),

RFC 792 *Internet Control Message Protocol* (J.Postel, September 1981)

Address Resolution Protocol (ARP),

RFC 826 *Ethernet Address Resolution Protocol: Or converting network protocol addresses to 48.bit Ethernet address for transmission on Ethernet hardware* (D.C.Plummer, November 1982)

Reverse Address Resolution Protocol (RARP)

RFC 903 *Reverse Address Resolution Protocol*
(R. Finlayson, T. Mann, J.C. Mogul, M. Theimer, Juni 1984)

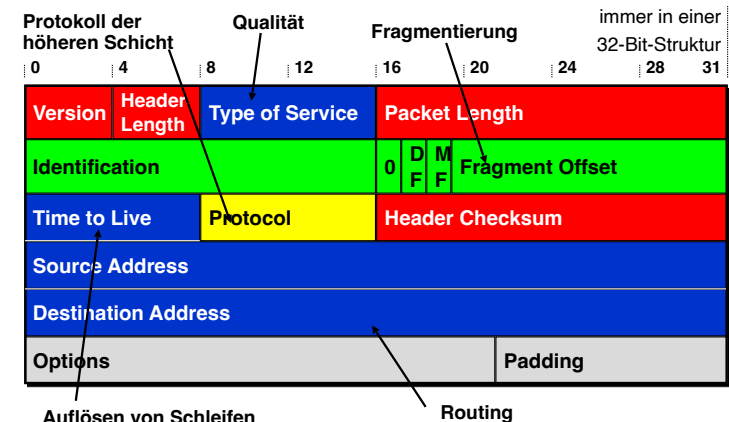
Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

13

Master, T3M40404.1, 2022

13



Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

14

Master, T3M40404.1, 2022

14

- Das gegenwärtige Internet Protokoll - Version 4 - wurde 1981 entwickelt. Seit dieser Zeit läuft es gut im Internet, war aber nie für ein so großes Netz wie es das heutige Internet darstellt, gedacht.
- Es gibt einige Defizite im Protokoll die z.B. Sicherheit, Mobilität und Qualität betreffen. Sie werden heute über Zusatzprotokolle abgewickelt (Mobile-IP, IPsec,...).
- 1991 wurde mit den Arbeiten zu einer neuen Version - Version 6 - begonnen, die alle neuen Ideen beinhalten und die Version 4 ersetzen sollte.

(IP Version 5 war für das „Stream Protocol“ (ST) reserviert, das keine Bedeutung erlangte.)

Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

15

Master, T3M40404.1, 2022

15

- **1991:** Das IAB (Internet Activities Board, heute: Internet Architecture Board) beginnt mit Studien zum Wachstum des Internet.
- **1994:** Eine Arbeitsgruppe in der IETF veröffentlicht den RFC 1752: The Recommendation for the IP Next Generation Protocol
- **1996:** In 5 RFCs werden die Details von IPv6 nieder gelegt. (RFC 1883, 1884, 1885, 1886, 1933)
- **1998:** Ein neuer Satz von RFCs wurde veröffentlicht, 4 der Ursprungs-RFCs wurden ersetzt und die Struktur des Paketkopfes sowie die Adressierung geändert. (Am wichtigsten ist RFC 2460: IPv6 Specification)

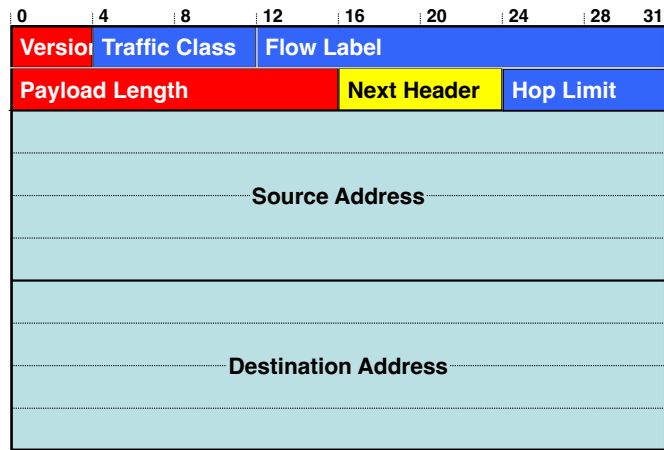
Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

16

Master, T3M40404.1, 2022

16



Quelle: Harald Orlamünder

1. Kommunikation zwischen Hosts in verschiedenen Protokoll-Welten.



2. Kommunikation zwischen IPv6-Hosts über ein IPv4-Zwischennetz



3. Kommunikation zwischen IPv4-Hosts über ein IPv6-Zwischennetz

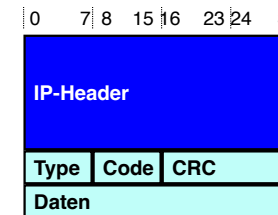


Quelle: Harald Orlamünder

- IPv6 ist nicht die beste Lösung für ein neues Protokoll.
- IPv6 alleine reicht nicht aus, es werden zusätzliche Protokolle in „Version 6“ benötigt.
- Es gibt Übergangszeit der „Migrations-Szenarien“ mit all ihren Nachteilen.
- Trotzdem: wegen der erwarteten Adressknappheit wird IPv6 eingeführt werden, Start 2012.
- Treiber für die Einführung sind:
 - Mobilfunk (3G) wegen der „Always-On-Eigenschaft“.
 - Der Asiatisch-Pazifische-Raum wegen der wenigen IPv4-Adressen, die dort registriert sind
 - Europa, politisch motiviert für eine neue Generation Internet.

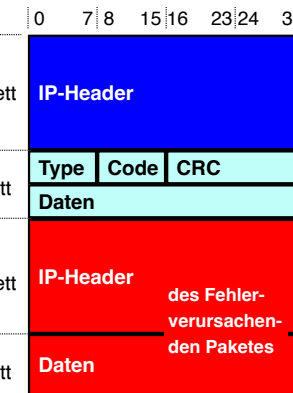
Quelle: Harald Orlamünder

ICMP-Anfrage und -Antwort



Protokoll zur Überwachung und Fehlerbehandlung des IP selbst.

ICMP-Fehlermeldung



Quelle: Harald Orlamünder

Internet Control Message Protocol

Typ	Code	Bedeutung
00	00	Echo request
08	00	Echo reply
09	00	Router advertisement
0A	00	Router solicitation
0D	00	Timestamp request
0E	00	Timestamp reply
F2	00	Address Mask request
F3	00	Address Mask reply
03	00	Network unreachable
.....		Fehlermeldungen : Ziel unerreichbar
03	0F	Precedence cutoff in effect
04	00	Source Quench
05	00	Redirect for Network
05	01	Redirect for Host
05	02	Redirect for Type of Service and Network
05	03	Redirect for Type of Service and Host
0B	00	Time to live equals zero during transit
0B	01	Time to live equals zero during reassembly
0C	00	IP Header bad
0C	01	required option missing
		Fehlermeldungen : Parameter

z.B. für „PING“
benutzt

Quelle: Harald Orlamünder

Transportprotokolle - TCP und UDP

Die beiden wichtigsten Protokolle der Transportschicht sind das verbindungsorientierte

Transmission Control Protocol (TCP)

RFC 793 *Transmission Control Protocol, DARPA Internet Program Protocol Specification* (J.Postel, August 1980)

RFC 2581 *TCP Congestion Control* (M.Allman, V.Paxson, W.Stevens; April 1999)

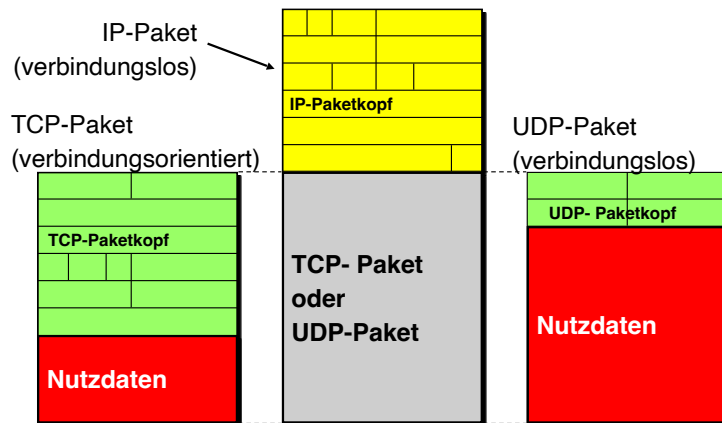
und das verbindungslose

User Datagram Protocol (UDP)

RFC 768 *User Datagram Protocol* (J.Postel, September 1981)

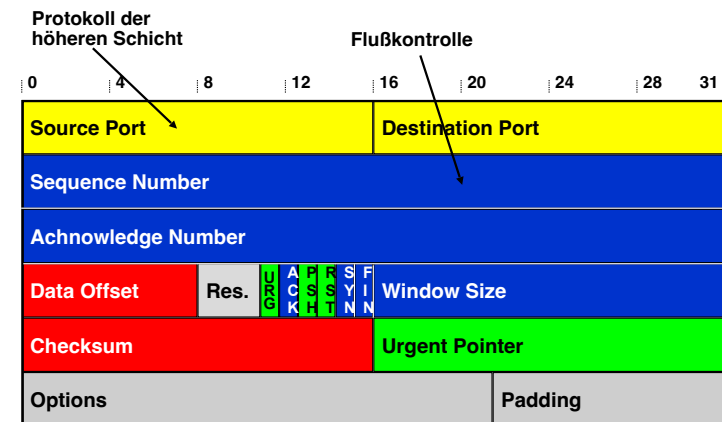
Quelle: Harald Orlamünder

IP transportiert TCP oder UDP



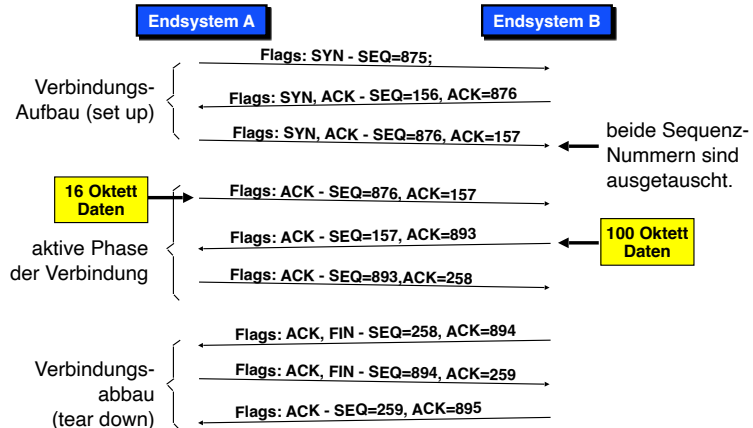
Quelle: Harald Orlamünder

TCP Protokollkopf



Quelle: Harald Orlamünder

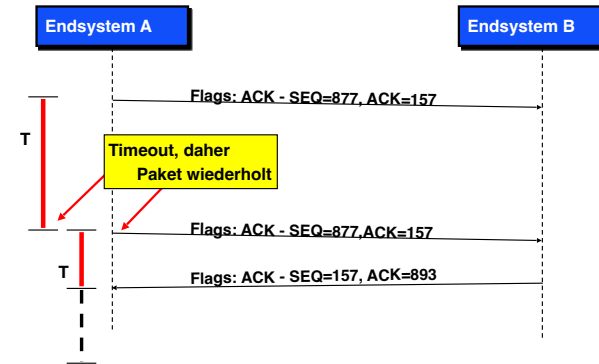
Verbindungen mit TCP



Quelle: Harald Orlamünder

25

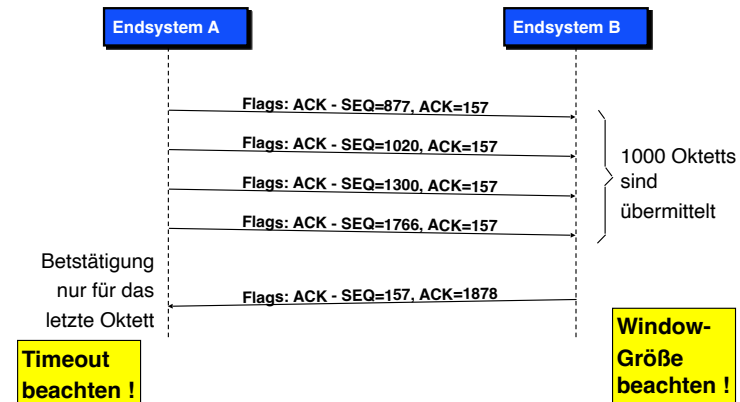
TCP - Timeout



Quelle: Harald Orlamünder

26

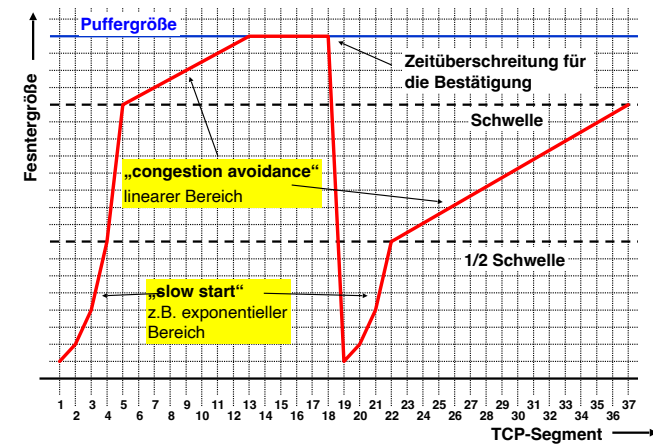
TCP - Bestätigung für mehrere Pakete



Quelle: Harald Orlamünder

27

TCP Ablauf der Flußkontrolle



Quelle: Harald Orlamünder

28

TCP - Kritische Punkte der Flußkontrolle DHBW Stuttgart

Aufgrund der Flußkontrolle nicht geeignet für Echtzeit-Anwendungen (Beschränkung der Bandbreite im Fall von Engpässen im Netz).

- Echtzeit-Anwendungen nutzen UDP.

Die Bandbreite wird nicht „fair“ zwischen den Benutzern aufgeteilt.

- Verbindungen mit kurzen Paketverzögerungszeiten erhalten mehr Bandbreite.

„Pump-Effekt“ bei der Bandbreite aufgrund des Flußkontroll-mechanismus.

- Das System nähert sich langsam der bereitgestellten Kapazität im Netz an und startet im Fehlerfall (Überschreiten der spezifizierten Quittungszeit) von vorne (Startlevel).

Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

29

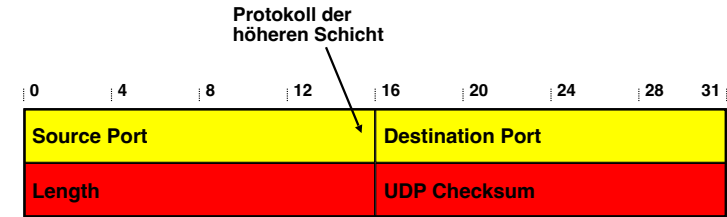
Master, T3M40404.1, 2022

29

UDP - Protokollkopf DHBW Stuttgart

Nur eine kleine Erweiterung des IP Protokolls:

- Schutz des UDP-Protokollkopfes durch eine Prüfsumme (CRC).
- Auswahl des richtigen Dienstes (=höhere Schichten)



Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

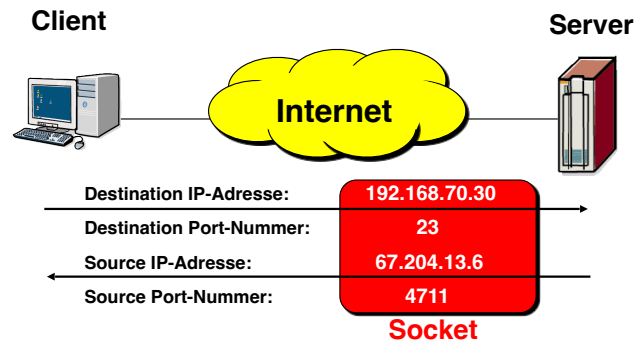
30

Master, T3M40404.1, 2022

30

Socket Definition DHBW Stuttgart

Das Tupel aus **IP-Adresse** und **Port-Nummer** wird „Socket“ genannt (Steckverbinder für Anwendungen).



Quelle: Harald Orlamünder

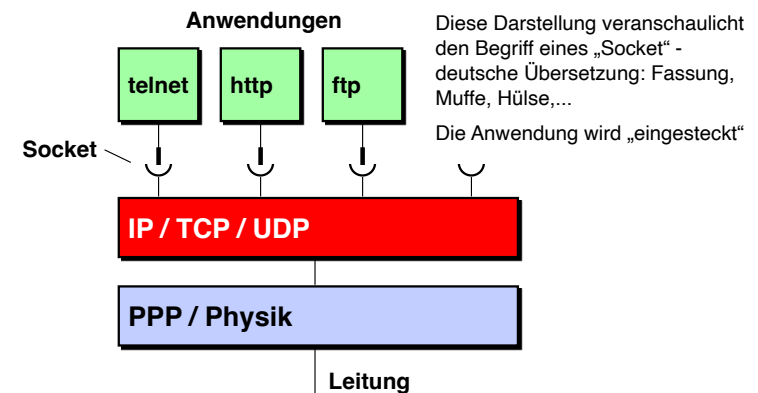
Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

31

Master, T3M40404.1, 2022

31

Socket Anwendung DHBW Stuttgart



Quelle: Harald Orlamünder

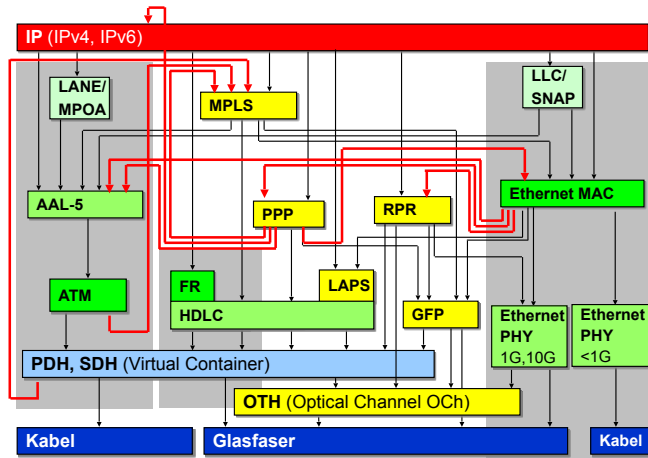
Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

32

Master, T3M40404.1, 2022

32

Die heutige Protokollvielfalt



Quelle: Harald Orlamünder

33

Schicht-2-Protokolle

IP-Pakete können über viele Übertragungsmedien übertragen werden.

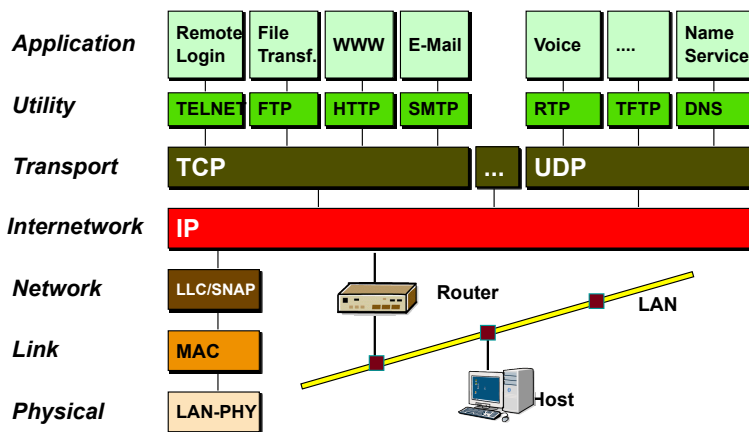
Dazu werden jeweils verschiedenen Schicht-1- und Schicht-2-Protokolle eingesetzt:

- **Local Area Networks** - mit Medium Access Control (Ethernet, Token Ring, ...)
- **Point-to-Point-Protokoll** über verschiedene Medien (RFC 1661 The Point-to-Point Protocol, W.Simpson, Juli 1994)
- **Nutzung von ATM, MPLS** (Classical IP over ATM, MPLS, MPOA, ...)

Quelle: Harald Orlamünder

34

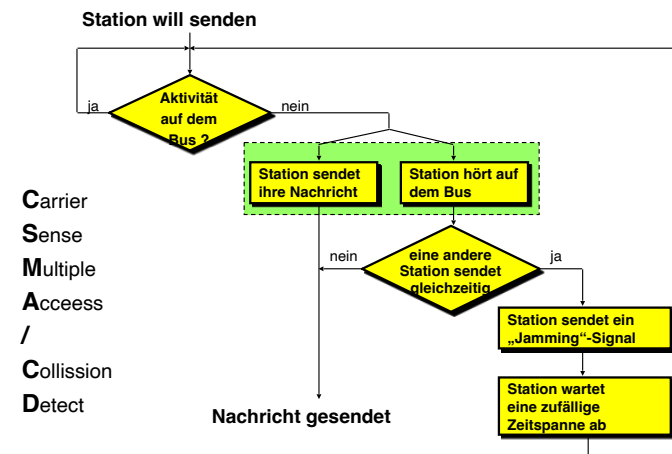
Local Area Network als Transport von IP



Quelle: Harald Orlamünder

35

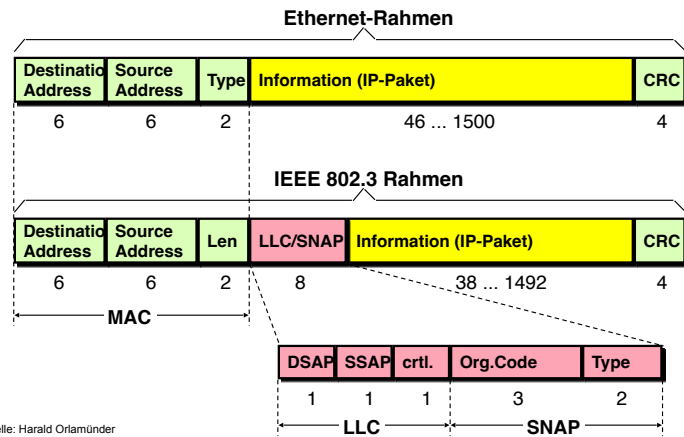
Local Area Network CSMA/CD Ablauf



Quelle: Harald Orlamünder

36

Ethernet- und IEEE 802.3-Rahmenstruktur



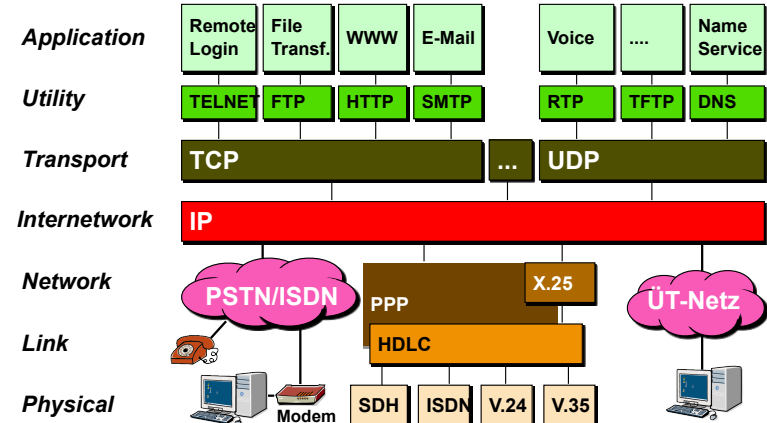
Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

37

Master, T3M40404.1, 2022

37



Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

38

Master, T3M40404.1, 2022

38

Das PPP besteht aus drei Komponenten:

- Eine Methode um Paket-Daten entsprechend verpackt zu übertragen - **PPP Encapsulation**. Dabei wird von einer bidirektionalen Vollduplex-Übertragung ausgegangen.
- Ein Protokoll um die Übertragungsstrecke auf- und abzubauen, zu konfigurieren und zu testen, das **Link Control Protocol (LCP)**.
- Ein entsprechendes Steuerprotokoll, um verschiedene Schicht-3-Protokolle auf- und abzubauen und zu konfigurieren, das **Network Control Protocol (NCP)**.

Quelle: Harald Orlamünder

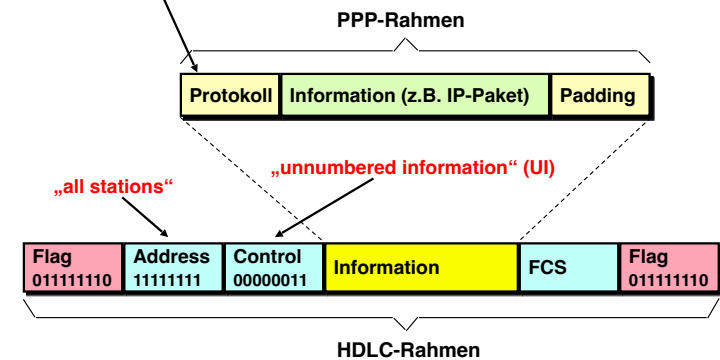
Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

39

Master, T3M40404.1, 2022

39

Kennzeichnet das entsprechende, transportierte Protokoll (Network Layer Protocol, Link Control Protocol, Network Control Protocol, ...)



Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

40

Master, T3M40404.1, 2022

40

Internet - Das Netz der Netze

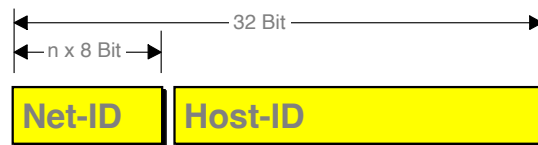
- Historie
- Protokolle
- **Adressierung im Internet: IP-Adressen, Domains, URLs**
- IP-Netze
- Standardisierung

Die Internet-Architektur kann bezüglich Namen und Adressen als dreistufige Struktur angesehen werden:

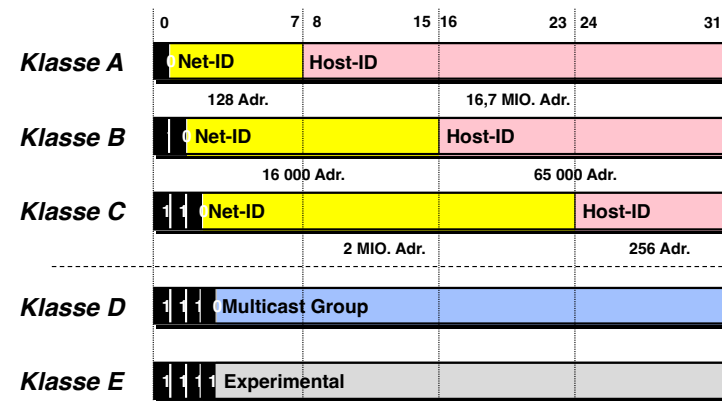
- die **IP-Adressebene** erlaubt es, Geräte im Internet (Hosts und Router) anzusprechen und einen Weg zwischen solchen Geräten ausfindig zu machen.
z.B.: **192.168.70.30**
- die **DNS-Namensebene** erlaubt es, ein System im Internet anzusprechen, das eine Anwendung bietet (Host-System).
z.B.: **www.dhbw-stuttgart.de**
- die **Ressourcen-Ebene** erlaubt es, verschiedenste Internet Ressourcen anzusprechen (Uniform Resource Locator (URL)/ Uniform Resource Name (URN)/Uniform Resource Indicator (URI).
z.B.: **http://dhbw-stuttgart/news/983010.htm**

Die IPv4 Adresse:

- ist 32 Bit lang (> 4x10E9 Adressen);
- ist strukturiert in einen "Network Identifier" (Net-ID) und einen "Host Identifier" (Host-ID);



- wird im „dotted-decimal“ Format geschrieben, z.B.:
192.168.70.30
- wird von verschiedenen Organisationen verwaltet

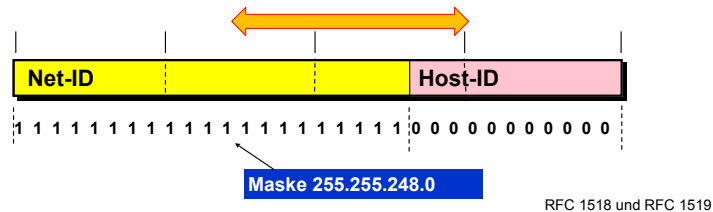


Strukturierung verursacht Adress-Knappheit!

RFC 1020

Classless Inter Domain Routing (CIDR)

- Jedes Netz erhält eine Serie von aufeinanderfolgenden Class C Adressen und eine „Maske“.
- Die Maske zeigt an, welcher Teil der Adresse die „Net-ID“ bildet.
- Beispiel: ein Netz, das 2048 Adressen benötigt, erhält 8 Class C Adressen und eine Maske „255.255.248.0“.



RFC 1518 und RFC 1519

Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

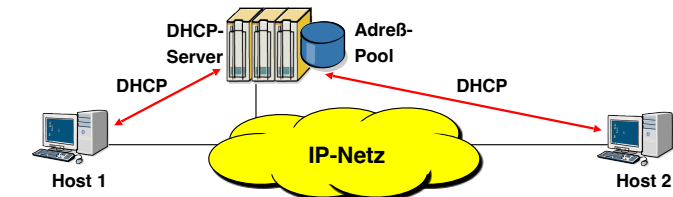
45

Master, T3M40404.1, 2022

45

Dynamic Host Configuration Protocol (DHCP)

- Der einzelne Host hat keine feste IP-Adresse, sondern beim Einloggen erhält er dynamisch eine aus einem Pool.
- Erweiterung des alten BOOT-Protokolls (BOOTP).



Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

46

Master, T3M40404.1, 2022

46

Network Address Translator (NAT) für Intranets

- Der NAT ist eine Einheit, die interne (lokale) IP-Adressen (z.B. von innerhalb eines Intranets) in externe (globale) IP-Adressen übersetzt.
- Lokale IP-Adressen sind nicht eindeutig und können in anderen Intranets wiederverwendet werden.
- Der Mechanismus ist natürlich nur dann brauchbar, wenn mehr lokale als globale Adressen benötigt werden. (Problem wenn Extern-Verkehr überwiegt !)
- Einige Adressblöcke sind für Intranets reserviert:

10.0.0.0 – 10.255.255.255	1x Class A
172.16.0.0 – 172.31.255.255	16x Class B
192.168.0.0 – 192.168.255.255	256x Class C

RFC 1631 und RFC 1918

Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

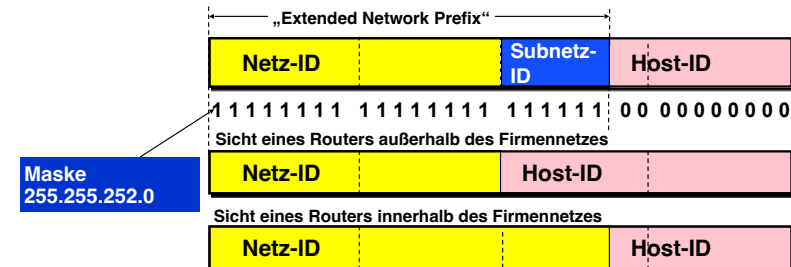
47

Master, T3M40404.1, 2022

47

Große Intranets wollen ihren internen Bereich ebenfalls strukturieren. Die IP-Adresse wird dazu in drei Teile zerlegt:

- Net-ID - vom Internet benutzt,
- Subnet-ID - vom Intranet für Netzstruktur benutzt,
- Host-ID - vom Intranet für Hosts benutzt.



Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

48

Master, T3M40404.1, 2022

48

IPv6 – Addressing - Allgemein

Die IPv6-Adresse ist: **128 Bit** lang ($>3 \times 10^{38}$ Adressen) oder genau:
340 282 366 920 938 463 463 374 607 431 768 211 456

Der Adressraum ist so gross, dass selbst mit einer strukturierten Adresse mehr als 1500 Adressen pro m² Erdoberfläche zur Verfügung stehen.

strukturiert (nur die „Aggregable Global Unicast Address“ ist im Detail spezifiziert);

die letzten 64 Bit werden „**Identity**“ genannt
(sie bleiben auch bei Wechsel des Providers erhalten);

wird im hexadezimalen „**colon**“-**Format**, geschrieben,
(8 Anteile je 16 Bits) z.B.:

108F:0:0:0:8:800:200C:417A

Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

49

Master, T3M40404.1, 2022

49

Domain Name System - Allgemeines

Für eine bessere „Lesbarkeit“ wurde das „Domain Name System“ erfunden. Es besteht aus hierarchischen Strukturen für Nutzer und Hosts. Die „Top Level Domain“ (TLD) kennzeichnet Kategorien oder Länder

Host
www.dhbw-stuttgart.de
Top Level Domain

generic TLDs (gTLD)

- .com = Commercial
- .net = Administrative Organisations
- .org = other Organisations
- .int = international Organisations
- .edu = Education (de facto nur USA)
- .gov = Government (nur USA)
- .mil = Military (nur USA)

➔ **76% aller Domains**

country code TLDs (ccTLD)

- .de = Germany
- .fr = France
- .uk = United Kingdom
- .at = Austria
- .au = Australia
-

Code gemäß ISO 3166

➔ **24% aller Domains**

Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

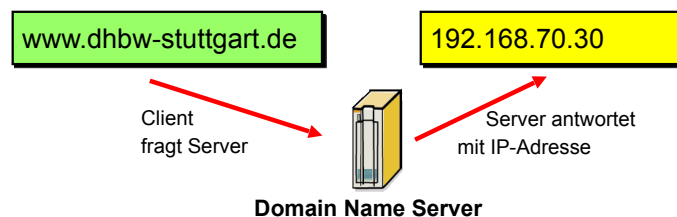
50

Master, T3M40404.1, 2022

50

Prinzip des Domain Name Server

Zum Routen der Pakete muss eine Übersetzung zwischen dem Namen nach dem Domain Name System und der 32-Bit-IP-Adresse durchgeführt werden.



Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

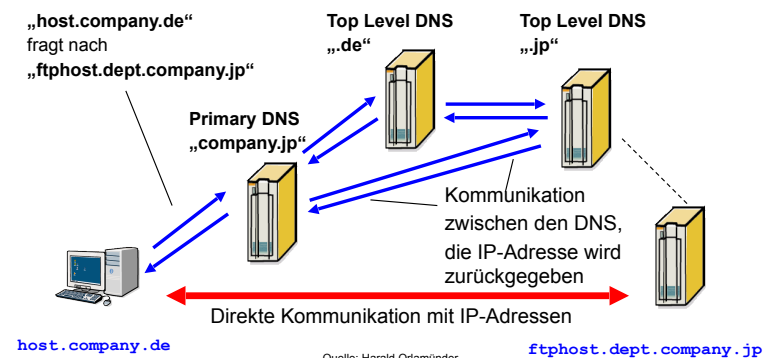
51

Master, T3M40404.1, 2022

51

DNS-Anfrage über mehrere Server

Falls der „Primary Domain Name Server“ die Adresse nicht über-setzen kann, werden weitere Domain Name Server hinzugezogen:



Quelle: Harald Orlamünder

Kommunikationssysteme, Teil 4, S. Rupp

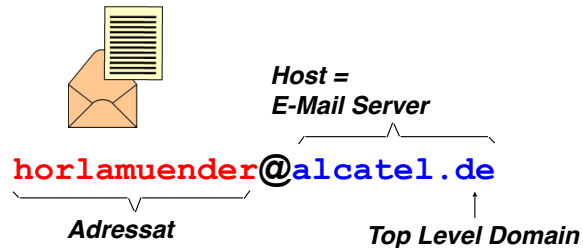
52

Master, T3M40404.1, 2022

52

E-Mail Adressen sind Namen

- Eine E-Mail-Adresse (die in Wirklichkeit ein Name ist) korrespondiert mit dem Domain Name System.
- Nur der angesprochene Host (also der E-Mail-Server) kennt die einzelnen Adressaten.



Quelle: Harald Orlamünder

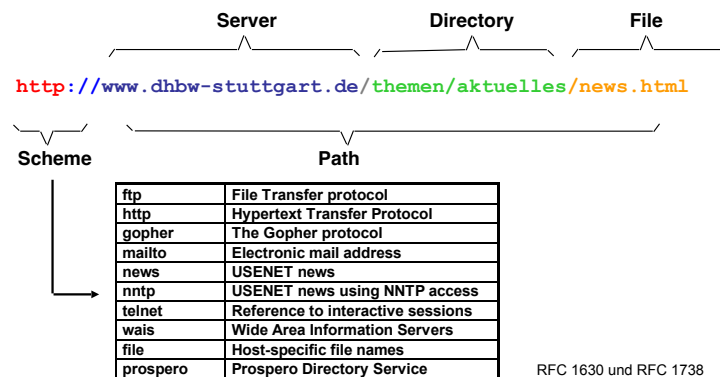
URI / URL / URN - Definitionen

- Der **Universal Resource Identifier** (URI) ist ein Konzept: „to encapsulate a name in any registered name space, label it with the name space and producing a member of the universal set“.
- Der **Uniform Resource Locator** (URL) ist ein URI „which refers to objects accessed with existing protocols“.
- Sein Aufbau entspricht folgendem Schema :
<scheme>:<scheme specific part>
- Der **Uniform Resource Name** (URN) ist ein Versuch „to define more persistent names than any URL“

Quelle: Harald Orlamünder

Uniform Resource Locator - Format

Ein URL gibt Objekten im Internet einen Namen, z.B.:



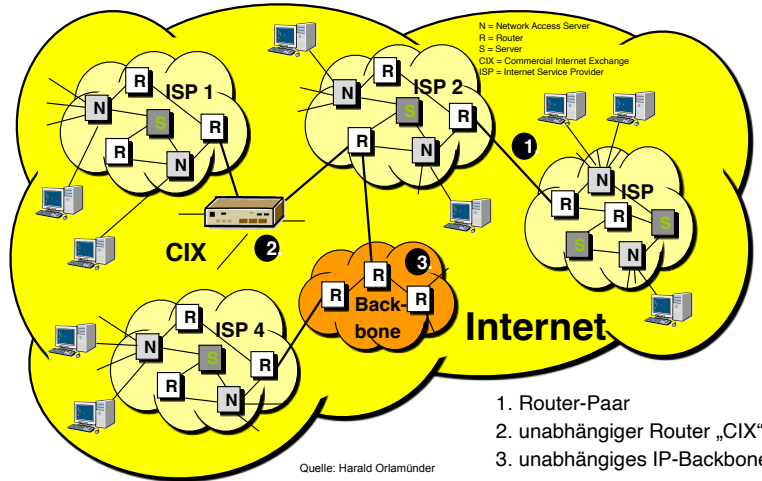
RFC 1630 und RFC 1738

Quelle: Harald Orlamünder

Inhalt

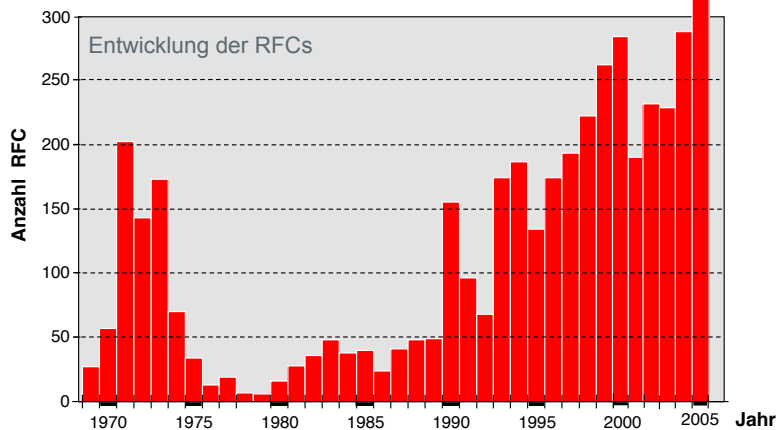
Internet - Das Netz der Netze

- Historie
- Protokolle
- Adressierung im Internet: IP-Adressen, Domains, URLs
- **IP-Netze: Netzstrukturen, Routing, Netzelemente**
- Standardisierung



Internet - Das Netz der Netze

- Historie
- Protokolle
- Adressierung im Internet
- IP-Netze
- **Standardisierung**



ENDE Teil 4

Internet

Literaturempfehlung: Harald Orlamünder, Paket-basierte Kommunikations-Protokolle: Hüthig
Telekommunikation; Auflage: 1 (2005) ISBN-13: 978-3826650468

Stephan Rupp
Masterstudium Informations- und Kommunikationstechnik

www.dhbw-stuttgart.de

1

Sicherheit

- **Begriffe: Vertraulichkeit, Integrität, Verfügbarkeit**
- Bedrohungen
- Schutzmaßnahmen
- Identitätsnachweise
- Geheimniskrämerei
- Verfügbarkeit
- Hochverfügbare Systeme

2

Sichere Systeme – ganz abstrakt**Vertraulichkeit (Confidentiality):**

- Information sollte nicht unerwünscht an Dritte gelangen (z.B. Fernmeldegeheimnis, Schutz personenbezogener Daten, firmenvertrauliche Daten)
- Angriffe: Mithören, „Datendiebstahl“
- Lösungen: Zugangskontrolle, Authentisierung, Autorisierung, Verschlüsselung

Integrität (Integrity):

- Unversehrtheit
- Information sollte nicht verfälscht sein
- Angriffe: Identitätsdiebstahl; manipulierte Daten
- Lösungen: Prüfsummen, Signatur

3

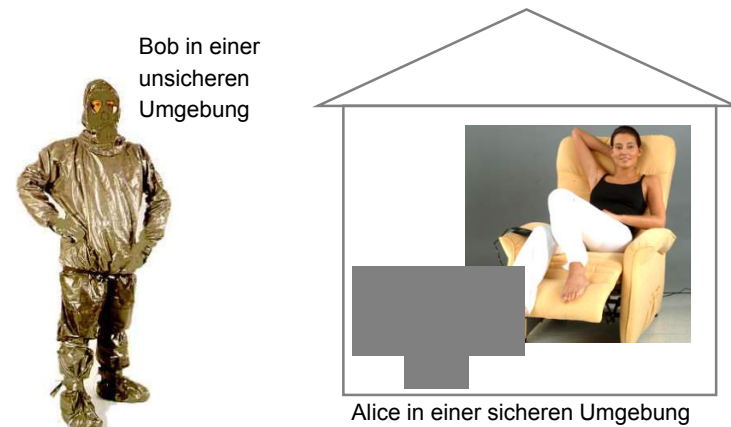
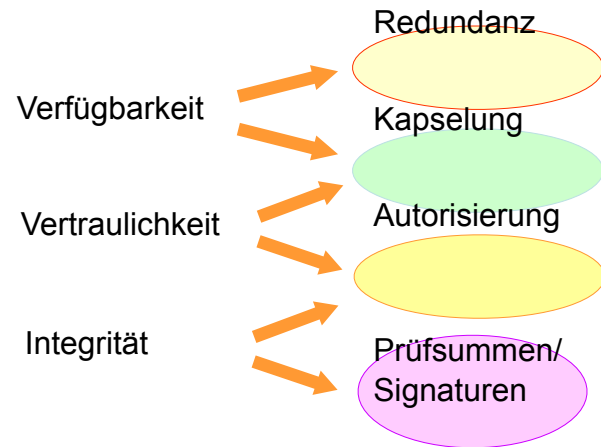
Sichere Systeme – ganz abstrakt**Verfügbarkeit (Availability):**

- Anwendungen bzw. Dienste sollten für autorisierte Nutzer jederzeit verfügbar sein
- Angriffe auf die Systemverfügbarkeit müssen verhindert oder abgewehrt können (Lastabwehr, Denial of Service, schädliche Software)
- Nicht jede Software ist vertrauenswürdig!
- Lösungen: Redundanz, Kapselung und Sicherheitsmodell (Rollen, Rechte und Pflichten definieren, umsetzen und einfordern)

CIA
(für die Fans von
Eiselsbrücken)

Englisch - Deutsch
Security = Sicherheit
Safety = funktionale Sicherheit

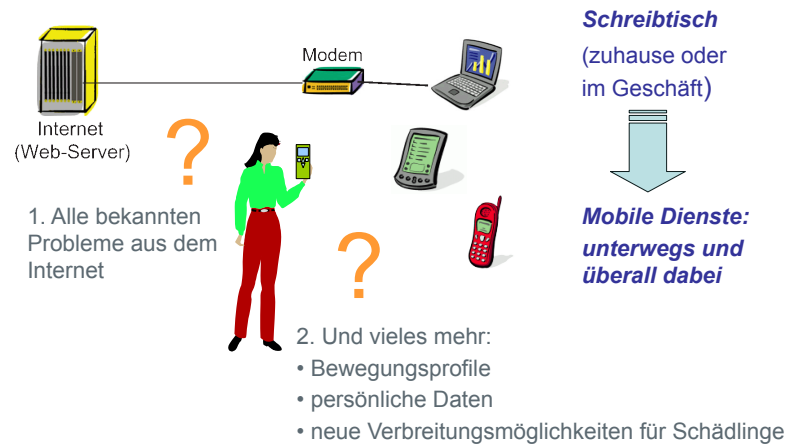
4



Sicherheit

- Begriffe: Vertraulichkeit, Integrität, Verfügbarkeit
- **Bedrohungen: Risiken und Nebenwirkungen**
- Schutzmaßnahmen
- Identitätsnachweise
- Geheimniskrämerei
- Verfügbarkeit
- Hochverfügbare Systeme

Die Probleme wandern mit.



Passive Angriffe

- Mithören
- Identitätsdiebstahl
- Passwörter ausspionieren
- Verhaltensmuster und Nutzerprofile erstellen
- Datenklau
- **bleiben völlig unbemerkt**



Aktive Angriffe

- Eingriff in die Kommunikation
- Manipulation von Daten
- Verbindung entführen
- Boykott (Denial of Service)
- Geräte manipulieren (Daten stehlen, Malware, Vandalismus)
- mit falscher Identität agieren
- Übertölpeln von Nutzern (z.B. Passwörter stehlen)

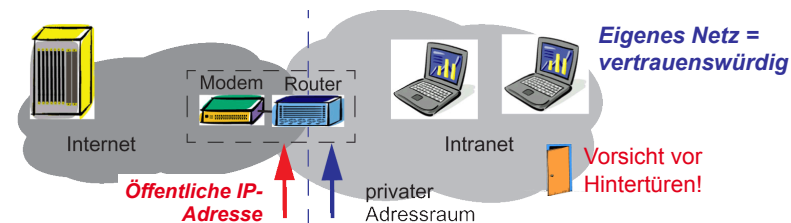
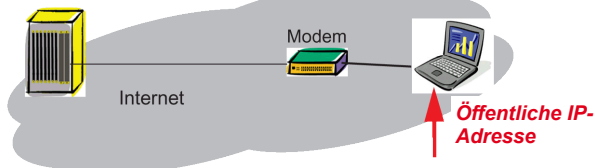


Sicherheit

- Begriffe
- Bedrohungen
- **Schutzmaßnahmen: Verhaltensregeln, die eigenen 4 Wände, der Vorraum**
- Identitätsnachweise
- Geheimniskrämerei
- Verfügbarkeit, Hochverfügbare Systeme

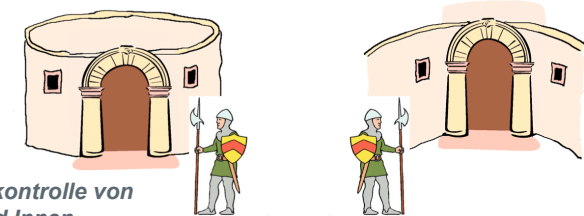
Verhaltensregeln

Öffentliches oder fremdes Netz = nicht vertrauenswürdig

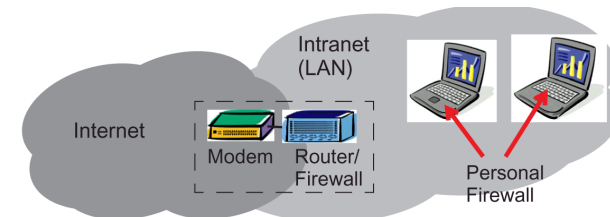


Die eigenen 4 Wände

Stadt



Firewall



Mehrstufige Kapselung

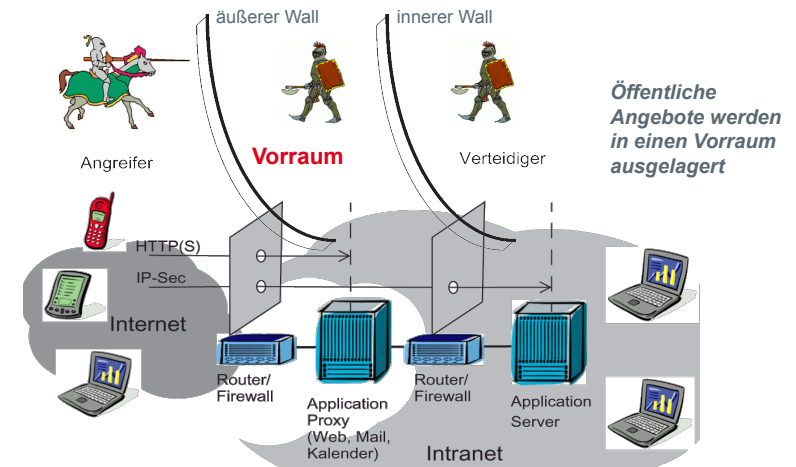


Vorraum:
Marktplatz und
Lobby

Burg Falkenstein, Luftbild von Westen

13

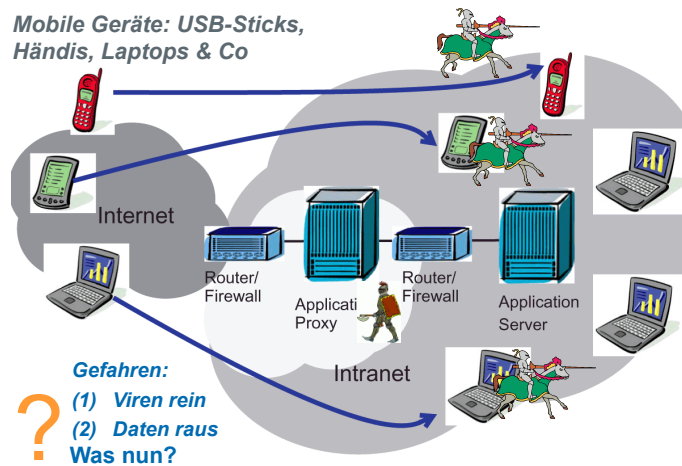
Vorraum



14

An der Firewall vorbei ins Intranet

**Mobile Geräte: USB-Sticks,
Händis, Laptops & Co**



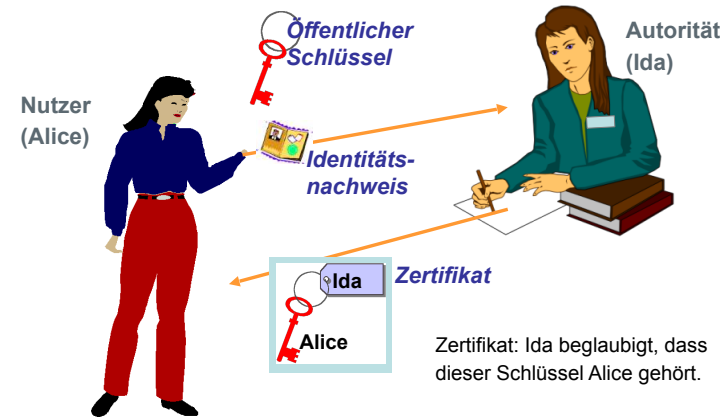
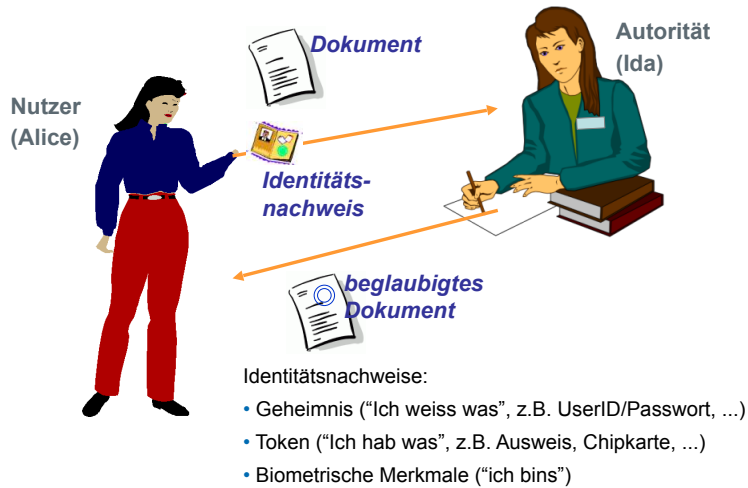
15

Inhalt

Sicherheit

- Begriffe
- Bedrohungen
- Schutzmaßnahmen
- **Identitätsnachweise: Authentisierung, Zertifikate, Signaturen**
- Geheimniskrämerei
- Verfügbarkeit, Hochverfügbare Systeme

16



Ursprungsnachweise für

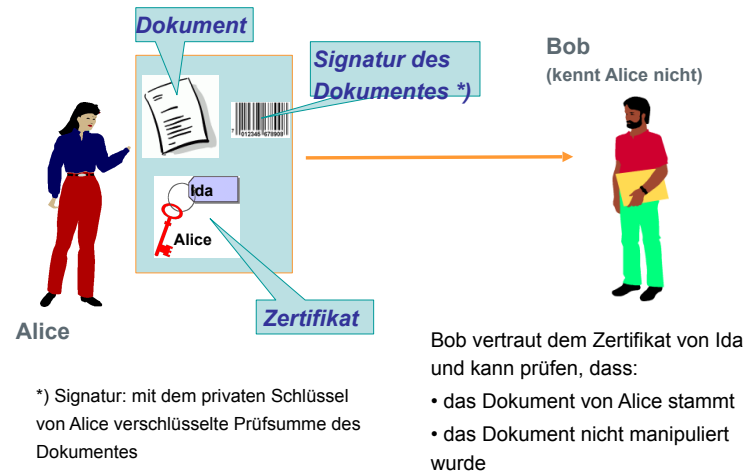
- Dokumente (digitale Signatur, verschlüsselte Dokumente)
- Software aus vertrauenswürdigen Quellen
- signierte E-Mail (Vermeidung von Spam und Manipulation)

Aufbau verschlüsselter Verbindungen

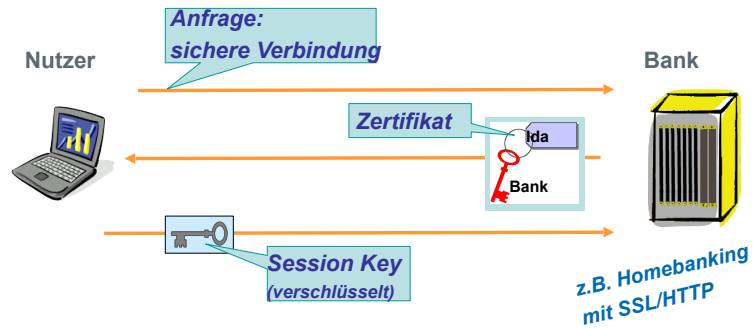
- z.B. für Secure Socket Verbindungen (https, SSL)

Identitätsnachweise für

- Server bzw. Clients für verschlüsselte Verbindungen
- RAS Token (Shared Key im Token)
- SIM-Karten, Kabelmodems (personalisierte Auslieferung)

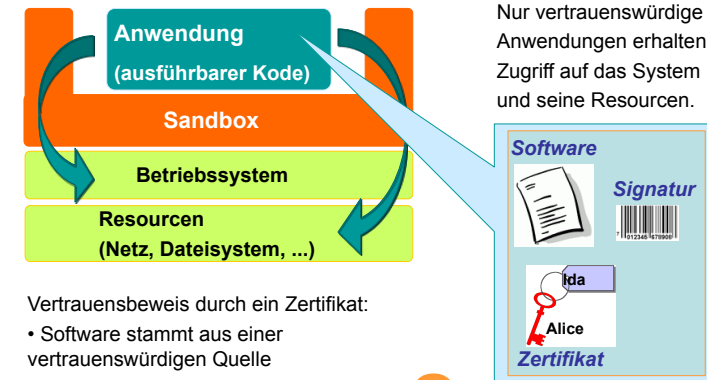


Aufbau verschlüsselter Verbindungen



Der Nutzer entnimmt dem Zertifikat den öffentlichen Schlüssel der Bank. Mit dem öffentlichen Schlüssel verschlüsselt er einen symmetrischen Session Key, den er der Bank übermittelt. Der Session Key wird nun für den Austausch verschlüsselter Dokumente verwendet.

Kapselung von Software



Nur vertrauenswürdige Anwendungen erhalten Zugriff auf das System und seine Ressourcen.

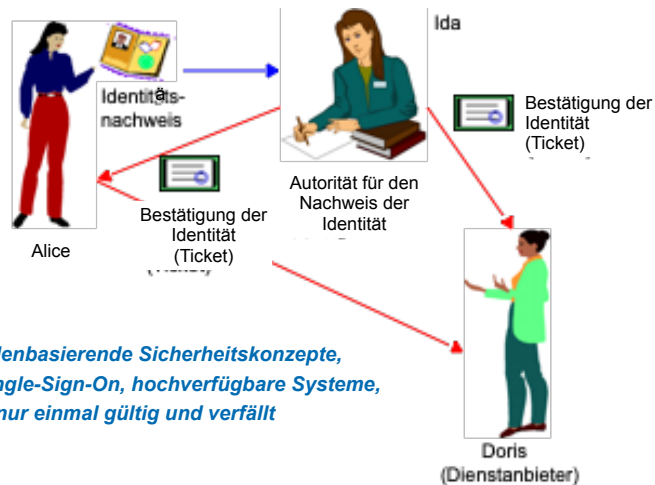
Vertrauensbeweis durch ein Zertifikat:

- Software stammt aus einer vertrauenswürdigen Quelle
- Software wurde nicht manipuliert.



Signierte Trojaner?

Tickets bzw. Token als Eintrittskarte

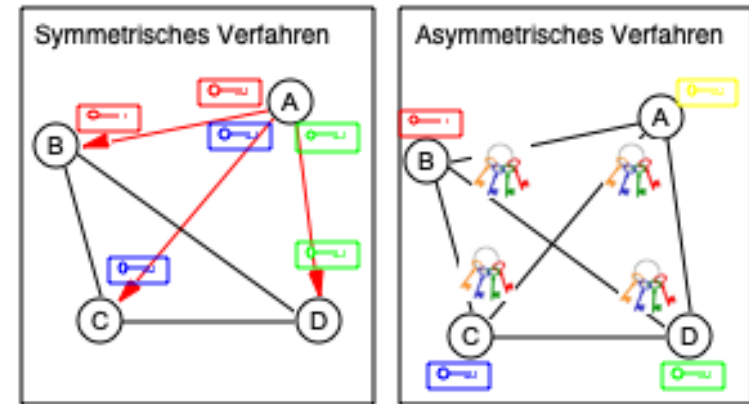
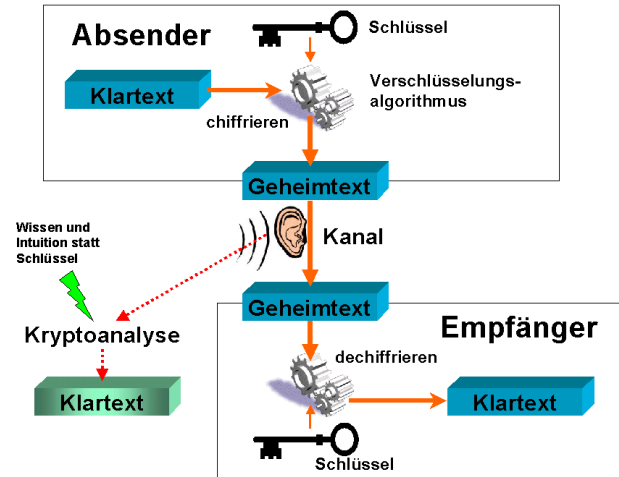


Für rollenbasierende Sicherheitskonzepte, z.B. Single-Sign-On, hochverfügbare Systeme, Ticket nur einmal gültig und verfällt

Inhalt

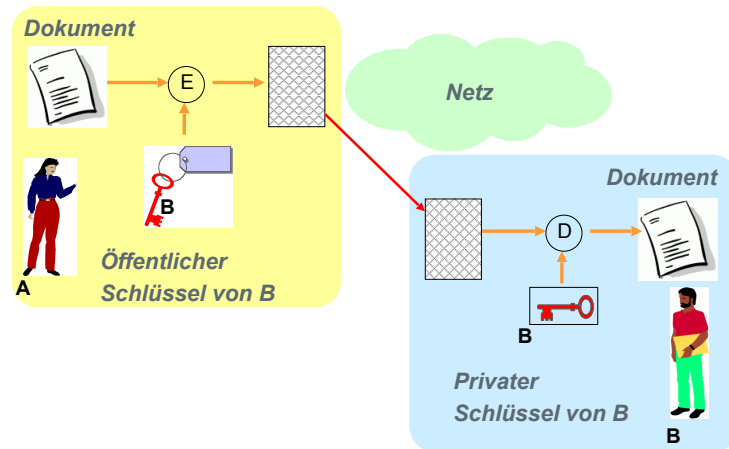
Sicherheit

- Begriffe
- Bedrohungen
- Schutzmaßnahmen
- Identitätsnachweise
- **Geheimniskrämerei: Verschlüsselung symmetrisch und asymmetrisch, Hashfunktionen**
- Verfügbarkeit, Hochverfügbare Systeme

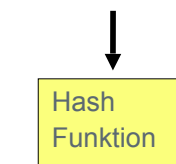


Schnelle Verfahren, aber Verteilung der Schlüssel problematisch

Langsam, aber Schlüsselverteilung gelöst



Nachricht
bzw. Dokument



128 Bit/ 160 Bit
Ergebnis

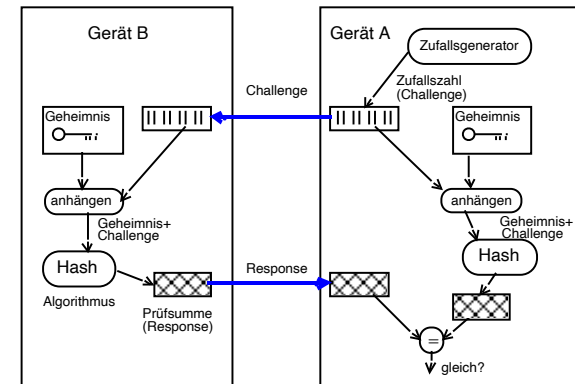
Hashfunktion (auch *message digest*):

- generiert eine Prüfsumme fixer Länge,
- aus der das Eingangsdocument nicht rekonstruierbar ist und
- die sich bei kleinsten Änderungen im Eingangsdocument ändert.

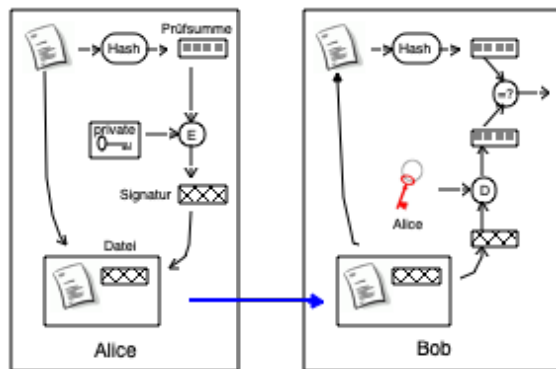
Prüfsumme (*hash*) lässt sich als Integritätsnachweis für Nachrichten und Dokumente verwenden, sowie in Kombination mit einem privaten Schlüssel als Ursprungsnachweis (z.B. Signatur bzw. message authentication codes).

Gymnastik

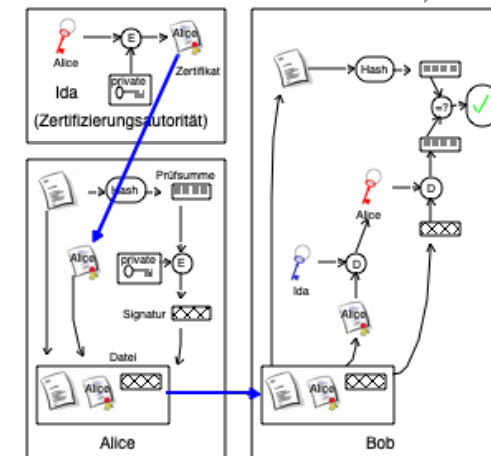
authentisieren,
verschlüsseln und signieren



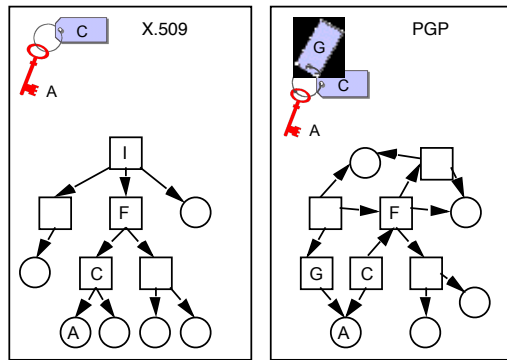
- Worin liegt der Vorteil gegenüber einfachem Authentisieren mit User-ID und Passwort? (Hinweis: was wird im Klartext übermittelt? Was wird beim nächsten Mal im Klartext übermittelt?)



- Wie funktioniert das? (Hinweis: E=Encryption/Verschlüsselung, D=Decryption/Entschlüsselung)
- Woher bekommt Bob den öffentlichen Schlüssel von Alice und woher weiß er, dass es der korrekte Schlüssel ist?



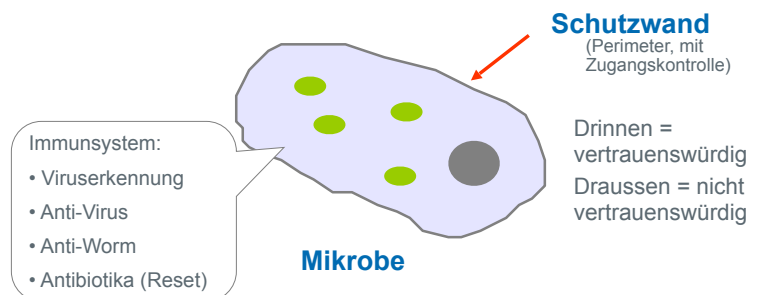
- Was ist der Unterschied zum Verfahren auf der letzten Seite? Vorteile?



- Zertifikate nach dem X.509 Standard benötigen streng hierarchische Vertrauensbeziehungen.
- Zertifikate nach PGP (bzw. GnuPG) sind da flexibler.
- Was wären die Vorteile bzw. Nachteile im Vergleich der Verfahren?

Sicherheit

- Begriffe
- Bedrohungen
- Schutzmaßnahmen
- Identitätsnachweise
- Geheimniskrämerei
- **Verfügbarkeit: Redundanz + Kapselung**
- Hochverfügbare Systeme



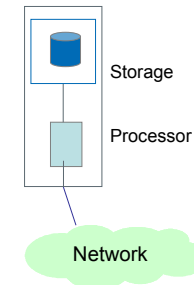
Kapselung = Perimeter-basierender Schutz
(ein fundamentales Konzept und ganz alter Hut)

Inhalt

Sicherheit

- Begriffe
- Bedrohungen
- Schutzmaßnahmen
- Identitätsnachweise
- Geheimniskrämerei
- Verfügbarkeit
- **Hochverfügbare System: Lösungsansätze**

Redundanz: Grundlagen



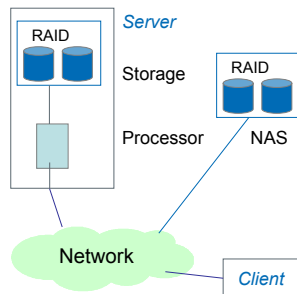
Zu schützen:

- Zustände (States) im Prozessor
- Daten im Speicher

Lösungen:

- Zustände: Der Anwendungssoftware überlassen (z.B. Kapselung von Transaktionen, Journal-Files) bzw. dem Anwender überlassen (zwischendurch Speichern)
- Daten im Speicher: Back-ups
- Reicht für Desktop-PCs (nicht wirklich hochverfügbar)

Redundante Speicher



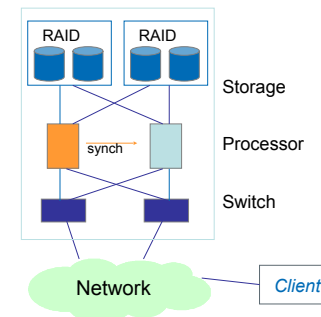
Zu schützen:

- Daten im Speicher

Lösung:

- Redundante Speichermedien (lokales RAID bzw. Network Attached Storage mit RAID)
- Back-ups
- Reicht für kleine Netze (nicht wirklich hochverfügbar)

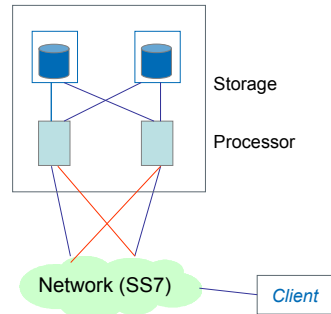
Doppelt genäht hält besser



Systemarchitektur

- Redundante Switches (Ethernet)
- Redundante Prozessoren mit synchronisiertem Arbeitsspeicher
- Redundanter Speicher
- Gleicher Standort
- Erweiterbar mit mehr Prozessoren und Speicher
- Reicht für Systeme mittlerer Größe ohne Disaster-Recovery
- Fail-Over bzw. Switch-Over für Wartung/Updates
- Schutz vor instabiler bzw. bössartiger Software (Anwendung, OS, Middleware)?

„Mated-Pairs“ in TK-Netzen

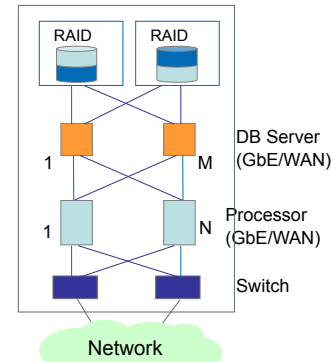


Systemarchitektur

- Redundante Prozessoren mit redundantem Speicher
- Netz unterstützt Fail-Over (Fehlerpfad wird vorkonfiguriert)
- Spezialfall der 2N Redundanz
- Wird teuer für viele Systeme (2N)

- Reicht für Systeme mittlerer Grösse ohne Disaster-Recovery
- Netz muss Fehlerpfade unterstützen
- Schutz vor instabiler bzw. böartiger Software?

Einer Extra: N+1 Redundanz

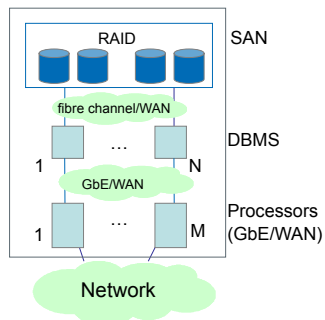


Systemarchitektur

- Redundanter Speicher (RAID, persistente Daten)
- M+1 redundante Datenbank-Server mit synchronisiertem Arbeitsspeicher
- N+1 redundante Prozessoren
- SW-Architektur auswärts skalierbar für grosse, verteilte Systeme

- Konzept: Trennung der Daten von der Anwendung (Data Base Servers), Ausfall eines Prozessors/DB Servers ohne Datenverlust
- Systeme mittlerer Grösse

N+k Redundanz mit Speichernetzen

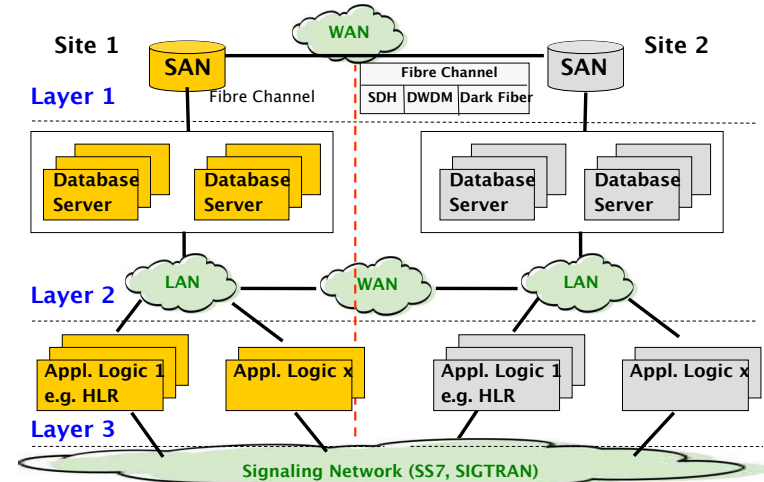


Systemarchitektur

- Redundante Speicher
- Redundantes Datenbank Management System (DBMS)
- Redundante Prozessoren
- Geographische Redundanz über Hochgeschwindigkeitsnetze
- Virtualisierung der Ressourcen von (Speicher und Prozessor)
- Unterstützt N+k für Prozessor, DBMS und Speicher

- Reicht für grosse, verteilte Systeme mit höchster Verfügbarkeit
- Anwendung/Watchdog benötigt für Recovery
- Schutz vor instabiler bzw. böartiger Software?

Beispiel: N+k Redundanz im Kernnetz



Characteristic	Typical High Availability Systems	Redundancy by Distributed Storage Networks
Unit Cost	High (Proprietary HW and standby redundant policy)	Low (Commercial off-the-shelf HW and optimised redundancy policy)
Typical Architecture	Mated-pair	Load-sharing peers
Local Fault Tolerance	$2 \times N$	$N + k$
Geographical Redundancy	$4 \times N$	$N + k$
Disaster Recovery Time	Minutes -> Hours	Instant

- Gleiche Gefahren wie für isolierte Systeme.
- Das Potential für Schaden ist wesentlich höher.

Jedoch:

- Kann für den Schutz viel mehr investiert werden als in isolierte Systeme.

ENDE Teil 5

Sichere Kommunikation

Sicher ist nur, dass nichts wirklich sicher ist.
Nicht einmal das ist sicher.
Joachim Ringelnatz

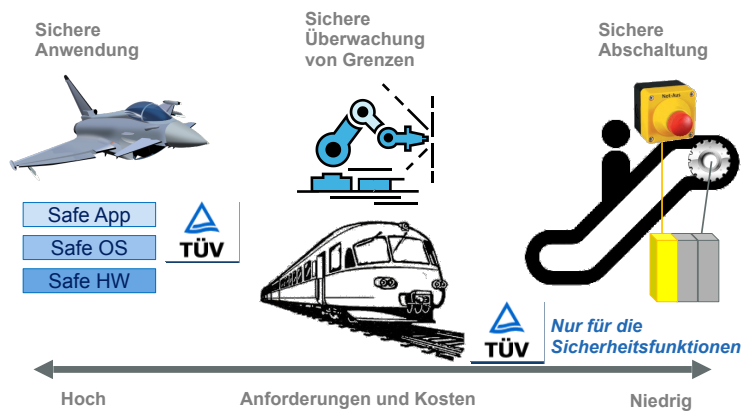
Stephan Rupp
Masterstudium Informations- und Kommunikationstechnik

www.dhbw-stuttgart.de

Funktionale Sicherheit

- **Lösungsansätze**
- Realisierungsbeispiel
- Methoden

Lösungsansätze

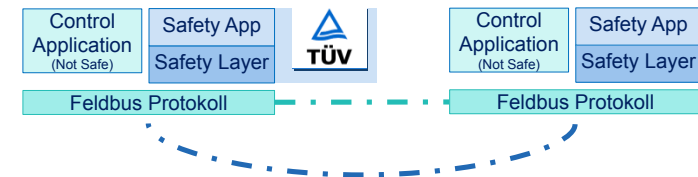


Im Mittelfeld

Sichere Abschaltung und Überwachung von Grenzen

Konzept:

- Nicht sichere Steuerung (Hauptprozessor)
- Sichere Überprüfung von Grenzen, Steuerung der Sicherheitsfunktionen durch sicheren Schaltkreis (Nebenprozessor bzw. CPU-Segment)



- Ethernet basierender Feldbus
- Mit eingebetteten Safety-Nachrichten (Tunnel bzw. Black Channel)
- Safety-Controller in einkanaliger bzw. zweikanaliger Ausführung

Safety Layer: Fehlerfälle und Sicherheitsmaßnahmen

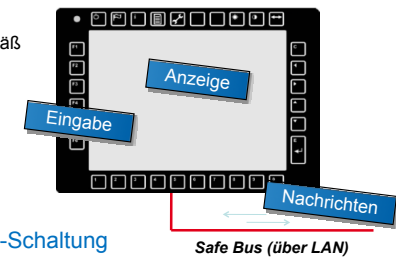
	Maßnahme			
Fehler	Sequenz Nummer	Watchdog	Connection ID	CRC (Prüfsumme) Berechnung
Unbeabsichtigte Wiederholung	x			x
Verlust	x	x		x
Eingefügte Nachricht	x			x
Inkorrekte Sequenz	x			x
Verfälschung				x
Unakzeptable Verzögerung		x		
Maskerade		x		x
Memory Fehler in Switches	x			x
Inkorrekte Weiterleitung zwischen Segmenten			x	

- Alle Komponenten sind auf erweiterten Temperaturbereich ausgelegt.
- Agiert als Feldbus Slave-Controller bzw. verfügt über eine Feldbus-Schnittstelle (zum Rücklesen von Nachrichten).
- Safety-Schaltkreis mit folgenden Funktionen
 - Überwachung von Spannungen
 - Überwachung von Temperaturen
 - Watchdog Timer
 - Failsafe Circuit
- Isolierter Aufbau mit getrennter Stromversorgung.
- Programmierschnittstelle (API) mit Safety-Funktionen.
- Kundenspezifische Safety-Anwendung, Zertifizierung zusammen mit der Kundenanwendung

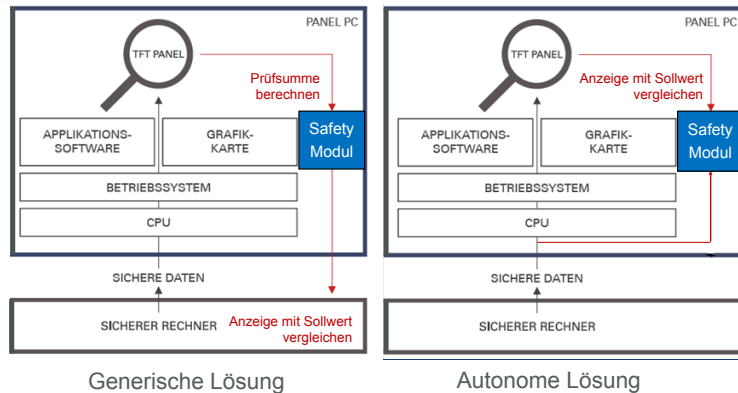
Funktionale Sicherheit

- Lösungsansätze
- Realisierungsbeispiel
- Methoden

- Ziel: Ehrliche Anzeige
 - Zeigt immer des korrekten Status gemäß der am Feldbus empfangenen Nachrichten
 - Sendet stets korrekte Nachrichten gemäß der Bedienelemente (Tasten, Bildschirm)
 - Geht andernfalls in den sicheren Zustand über.
- Konzept: Hauptprozessor & Safety-Schaltung
- Hauptprozessor
 - Nicht sicher (e.g. x86 processor with Linux)
 - Tunnel für Nachrichten des Safety Layers vom Feldbus an den Safety Processor
- Safety-Schaltung
 - Terminiert das Safety Protocol
 - Überprüft die Integrität der Anzeige (bzw. Eingaben) gegen Nachrichten am Bus
 - Initiiert ggf. den Übergang in den sicheren Zustand



Rücklesen



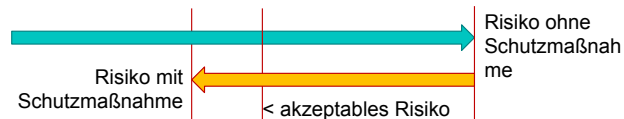
Funktionale Sicherheit

- Lösungsansätze
- Realisierungsbeispiel
- **Methoden**

- Ziel: Gefahren für Menschen und Umwelt durch Maschinen und Anlagen vermeiden.

Maschinen und Anlagen sind derart auszulegen, dass Fehler und Defekte keine Gefährdung nach sich ziehen.

- Risiko = Schadenshäufigkeit * Schadensausmaß



- Prinzip: Senkung des Risikos auf ein akzeptables Maß durch Sicherheitsmaßnahmen.

- Integrität (Unversehrtheit) der Funktion: Fehlfunktionen im Betrieb werden erkannt und vermieden (Beispiel: Bordcomputer).
- Sicherheit über den gesamten Lebenszyklus
 - Entwicklung, Prototypenfertigung, Nullserie
 - Serienfertigung, Installation, Inbetriebnahme
 - Betrieb mit Sicherheitsmaßnahmen
 - Reparaturen, Änderungen, Wartung, Fehlerbehebung
 - Stillsetzen, Entsorgen
- Fehlermodelle: systematisch (Software), zufällig (Hardware)
- Verwandter Begriff: Sicherheit (englisch: Security) im Sinne von Schutz der Vertraulichkeit, Integrität und Verfügbarkeit

vorwiegend systematische Fehler

besonders gefährvoller Bereich

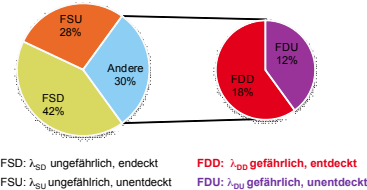
Safety Integrity Levels (SIL)

Level Rate tolerierbarer gefährlicher Fehler/ Stunde

- SIL 4 10^{-9} bis 10^{-8}
- SIL 3 10^{-8} bis 10^{-7}
- SIL 2 10^{-7} bis 10^{-6}
- SIL 1 10^{-7} bis 10^{-6}

Referenz für die Risikoakzeptanz:
Sterblichkeit für Jugendliche in Europa > 10^{-4}
pro Jahr (pro Person), d.h. > 10^{-8} pro Stunde

- Fehlerkategorien und Ausfallraten
- Ungefährliche Ausfälle (sicher, safe): λ_S
 - Entdeckte ungefährliche Fehler: λ_{SD}
 - Unentdeckte ungefährliche Fehler: λ_{SU}
- Gefährliche Ausfälle (dangerous): λ_D
 - Entdeckte gefährliche Fehler: λ_{DD}
 - Unentdeckte gefährliche Fehler: λ_{DU}



Sicherheitsanforderungen ...

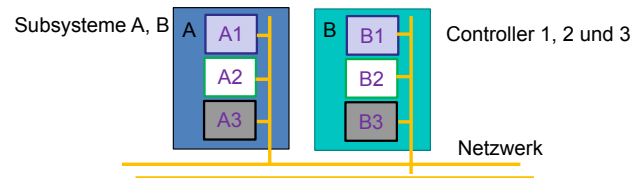
... und deren Umsetzung:

- Beschreibung der Anforderungen, Maßnahmen im Fehlerfall und der tolerierbaren Fehlerraten
- Erstellen des Sicherheitskonzepts
- Ausfalleffektanalyse (englisch: FMEA - Failure Modes and Effects Analysis)
- Für alle sicherheitsspezifischen Komponenten festzulegen:

Komponente:	Fehlermodell:	Anforderungen:	Maßnahmen:
Register, RAM	Daten/Adressen	DC > 90%	Speichertests
pc, stack pointer	Datenfehler	DC > 90%	Prüfsumme
Bus	Time Out	DC > 90%	Time out
...	...	...	...
- Diagnoseabdeckung (englisch DC – Diagnostic Coverage): Anteil der entdeckten gefährlichen Fehler ($\lambda_{DD} / (\lambda_{DD} + \lambda_{DU})$)

Hardware-Fehlertoleranz

- Mehrkanalige Ausführungen
 - fehlerhafter Zweig kann ignoriert werden
 - dadurch erhöhte Verfügbarkeit (z.B. Flugzeug vs. Rolltreppe)
 - Fehlererkennung (z.B. durch Prüfsummen, bzw. Mehrheitsvotum, beispielsweise 2 aus 3)
- Beispiel: Stellwerk, zweikanaliges System aus Subsystemen A und B mit diversitär aufgebauten Controllern (unterschiedliche Prozessoren und Betriebssysteme)



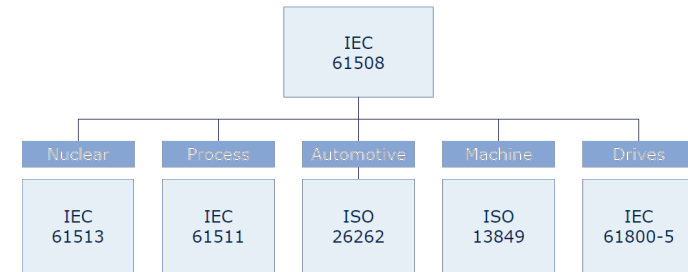
Einstufung mehrkanaliger Systeme

Anteil der sicheren Ausfälle (SFF)	Hardwarefehlertoleranz (redundante Kanäle)		
	0	1	2
< 60%	nicht erlaubt	SIL 1	SIL 2
60% bis 90%	SIL 1	SIL 2	SIL 3
90% bis 99%	SIL 2	SIL 3	SIL 4
> 99%	SIL 3	SIL 4	SIL 4

- Anteil der sicheren Ausfälle (englisch: SFF- Safe Failure Fraction): $(\lambda_S + \lambda_{DD}) / (\lambda_S + \lambda_{DD} + \lambda_{DU})$
- Weitere Definitionen:
 - Restfehlerrate (Residual Failure Rate): λ_{DU}
 - MTBDF (Mean Time Before Dangerous Failure): $1 / \lambda_{DU}$
 - MTBF (Mean Time Between Failure): $1 / \lambda = 1 / (\lambda_S + \lambda_{DD} + \lambda_{DU})$

Ausfallraten und MTBF (Mean Time Between Failure)

- Funktion: $R(t) = e^{-\lambda t}$ mit $1/\lambda = \text{MTBF}$
- Fehlfunktion: $P(t) = 1 - R(t) = \lambda t$ (Taylor Reihe $e^{-\lambda t}$ für $\lambda t \ll 1$)
- Zeitbezug: $\text{fit} = 1 / 10^9$ Stunden
- MTBF Berechnung für Systeme: durch Summation der Ausfallraten der Komponenten
- Verfügbarkeit: $(\text{Zeitintervall} - \text{Ausfallzeit}) / \text{Zeitintervall}$
- Ausfallzeit: Fehler plus Reparaturzeiten im Zeitintervall
- Redundanz erhöht die Verfügbarkeit des Gesamtsystems (Beispiel: RAID-System aus 2 Festplattenlaufwerken mit 90% Verfügbarkeit pro Tag)



- Bahnanwendungen: EN50126 (RAMS), EN50128 (Software), EN50129 (Systeme und Hardware), EN50159 (Kommunikationssysteme)
- Medizintechnik: IEC 62304 (Software), EN60601 (Geräte); ISO 14971 (Risikomanagement), ISO 13485 (Qualitätsmanagement), ISO 14155-1/2 (klinische Prüfung an Menschen)

- Unterschiedliche Lösungsansätze mit unterschiedlichem Aufwand
 - Für industrielle Steuerungen und zur Steuerung von Fahrzeugen ist eine Abgrenzung des sicherheitsrelevanten Bereiches möglich.
 - Die Steuerung der Sicherheitsfunktionen und Überwachung von Grenzen des Hauptcontrollers erfolgt durch den Safety-Controller.
- Für die Hardware findet sich ein Strickmuster mit Anpassungen an unterschiedliche Feldbusse, sowie mit anwendungsspezifischer Programmierschnittstelle (Safety-API).
- Die Zertifizierung erfolgt zusammen mit der kundenspezifischen Anwendung.
- Übersicht über die Methoden: Ziel ist die Restfehlerrate durch Aufdeckung gefährlicher Fehler zu minimieren.

ENDE Teil 6 – Funktionale Sicherheit (Safety)