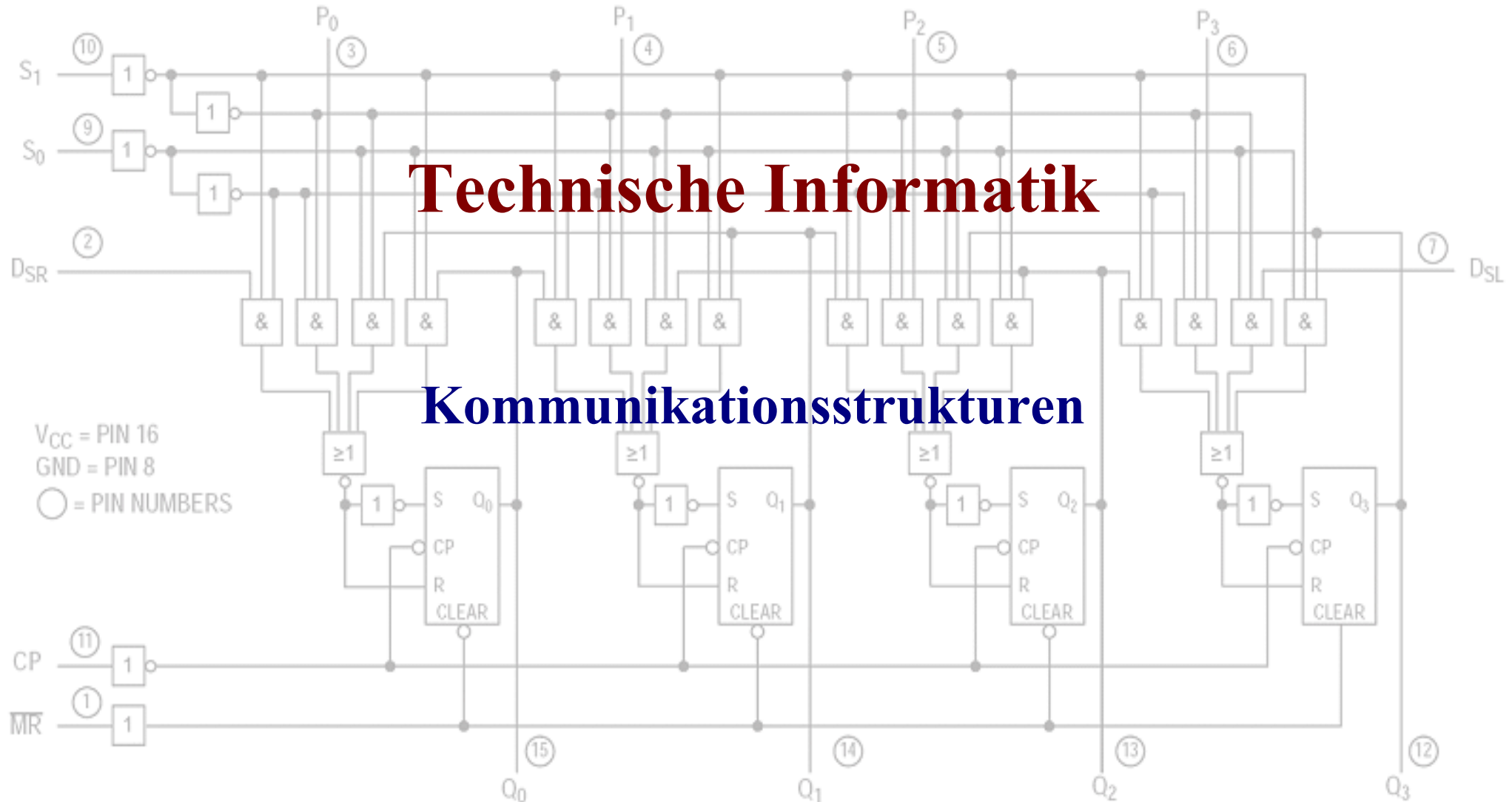


Technische Informatik

Kommunikationsstrukturen

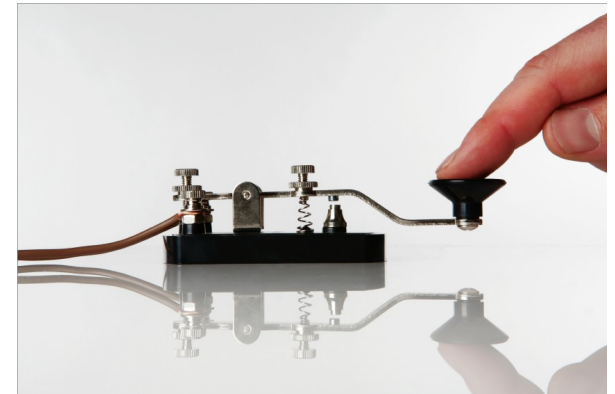


Eigenschaften von Kommunikationswegen

- Eine Form der Kommunikation: Der „Morse-Code“

.....

- Welche Anforderungen an Kommunikationsstrukturen gibt es?
- Welche charakteristischen Merkmale haben Kommunikationswege?



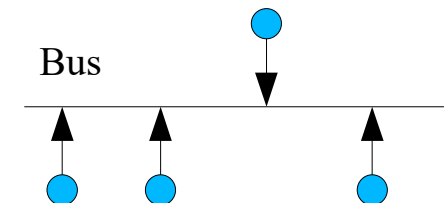
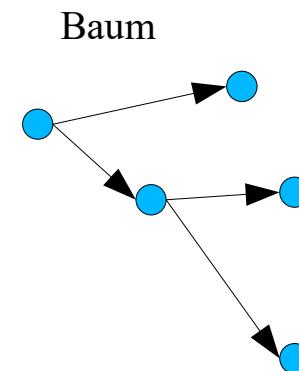
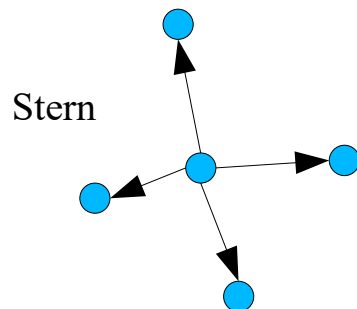
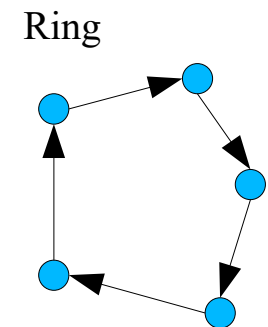
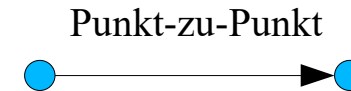
Eigenschaften von Kommunikationswegen

- Kommunikation = Nachrichtenübertragung
 - Dazu: Nachrichten bzw. Informationen müssen physikalisch dargestellt und interpretiert werden
- Übertragung
 - Erfordert ein Übertragungsmedium bzw. einen Träger:
 - Elektrisch, optisch, akustisch, drahtlos, ...
 - Die zu übertragenden Informationen müssen zunächst geeignet dargestellt werden
 - Daten-Codierung
 - Anschließend erfolgt physikalische / nachrichtentechnische Umsetzung
 - Leitungscodierung/Modulation
 - Signalpegel, Funkmodulation etc.

Eigenschaften von Kommunikationswegen

- Topologie:

- 1-zu-1, 1-zu-N (Multicast), 1-zu-alle (Broadcast)
- Punkt-zu-Punkt, Ring, Baum, Stern, Bus...
- Kommunikationsrichtung:
 - simplex: Immer nur in eine Richtung
 - duplex: In beide Richtungen, auch gleichzeitig
 - semiduplex: In beide Richtungen, aber nur abwechselnd

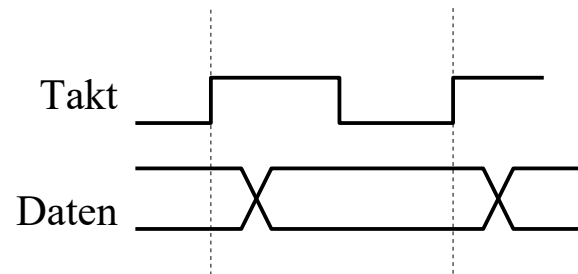
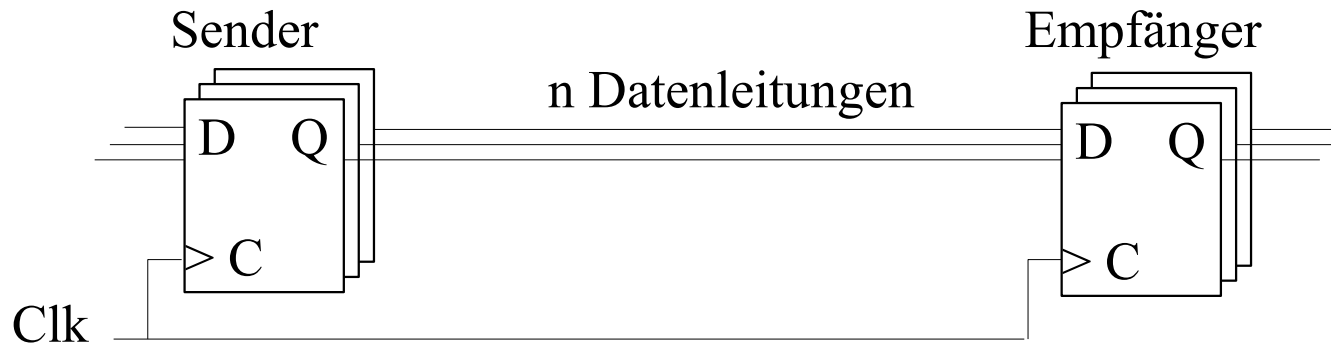


Eigenschaften von Kommunikationswegen

- Zeitverhalten:
 - Daten können synchron, asynchron oder isochron übertragen werden
 - Kenngrößen:
 - Datenrate (Datenmenge pro Zeit)
 - Latenz (Zeitverzug zwischen Sender und Empfänger)
- Datenflusskontrolle:
 - Handshaking
 - Master-Servant: Master kontrolliert alleine Buszugriff
 - Multi-Master: Erfordert Bus-Arbitrierung
 - Auf- und Abbau der Verbindung, ggf. im laufenden Betrieb: „hot plugging“
 - Ziel-Adressierung
 - Fehlererkennung und Korrektur

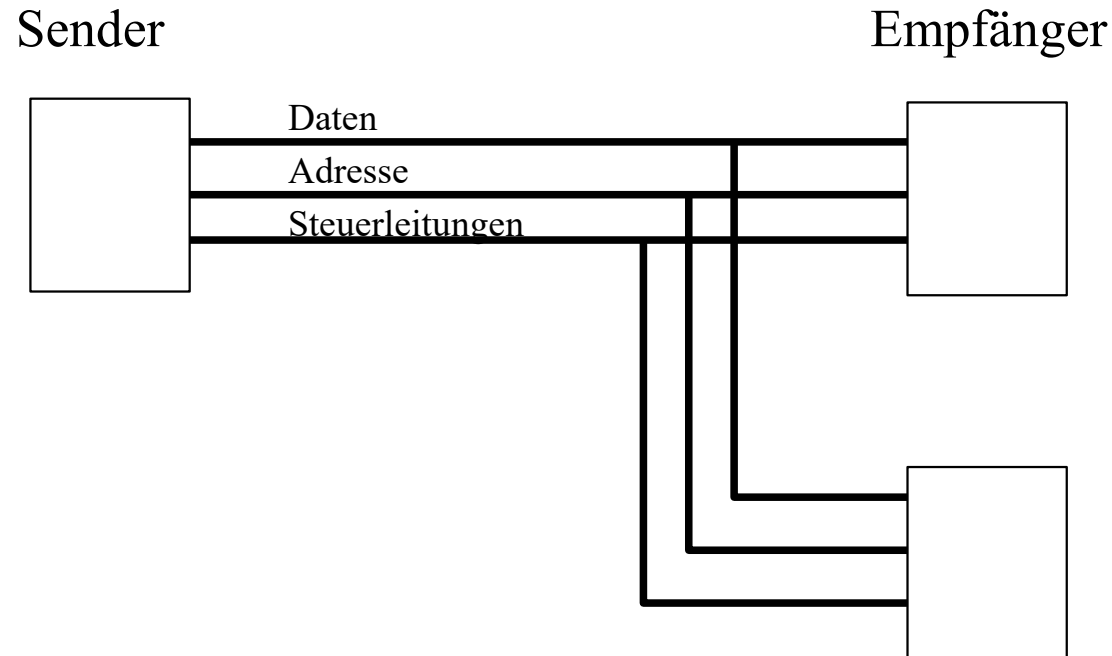
Synchrone Datenübertragung

- Ausgangspunkt: Schaltwerk mit Datenübertragung zw. Speicherelementen
- Hier:
 - n Datenbits werden taktsynchron von einem (Speicher-) Element zu einem anderen parallel übertragen. Datenübernahme mit steigender Taktflanke



Synchrone Datenübertragung

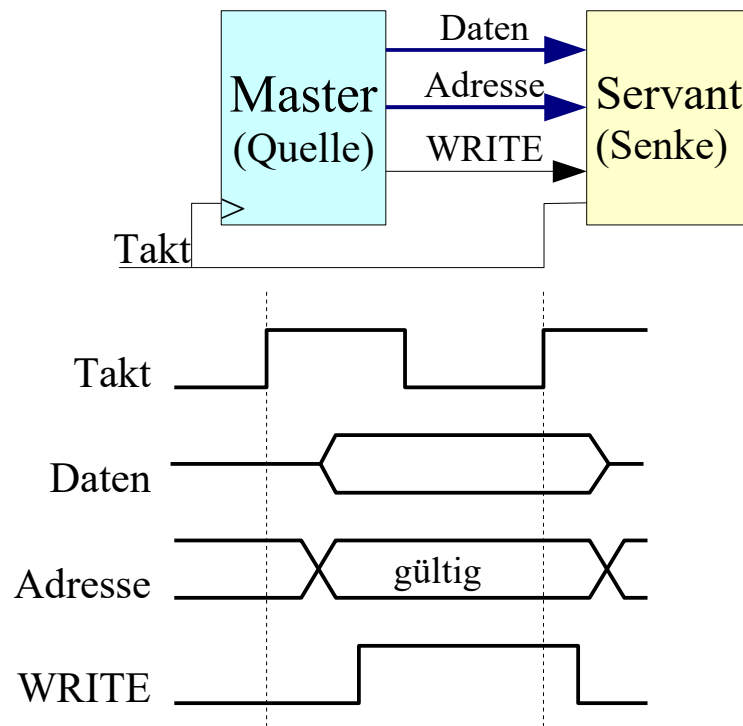
- Adressierung:
 - Mit zusätzlichen Adressleitungen können Daten unterschiedlichen Empfängern (oder innerhalb eines Empfängers unterschiedlichen Registern) zugeordnet werden.



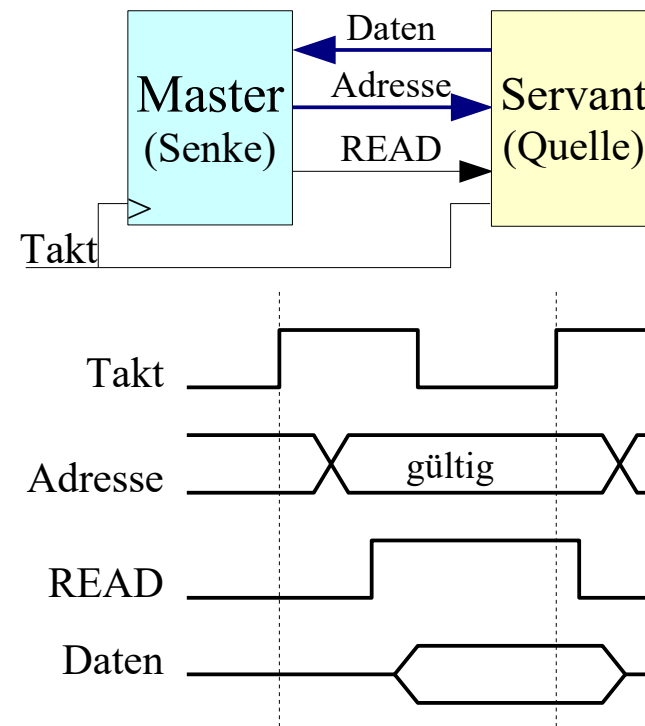
Synchrone Datenübertragung

- Bidirektionale synchrone Datenübertragung mit Handshake-Signalen (READ/WRITE)
 - Master-Write: Master setzt Adress-/Datenleitungen und signalisiert deren Gültigkeit mit dem WRITE-Signal. Datenübernahme durch Servant mit steigender Taktflanke
 - Master-Read: Master setzt nur Adress-Leitungen und fordert Servant mit READ-Signal auf, Daten bereitzustellen. Datenübernahme durch Master mit steigender Taktflanke

Master-Write



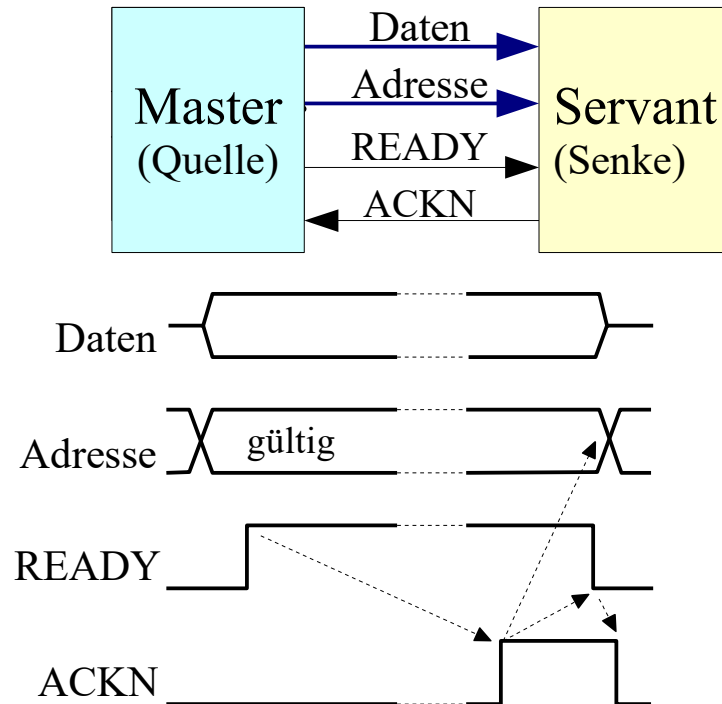
Master-Read



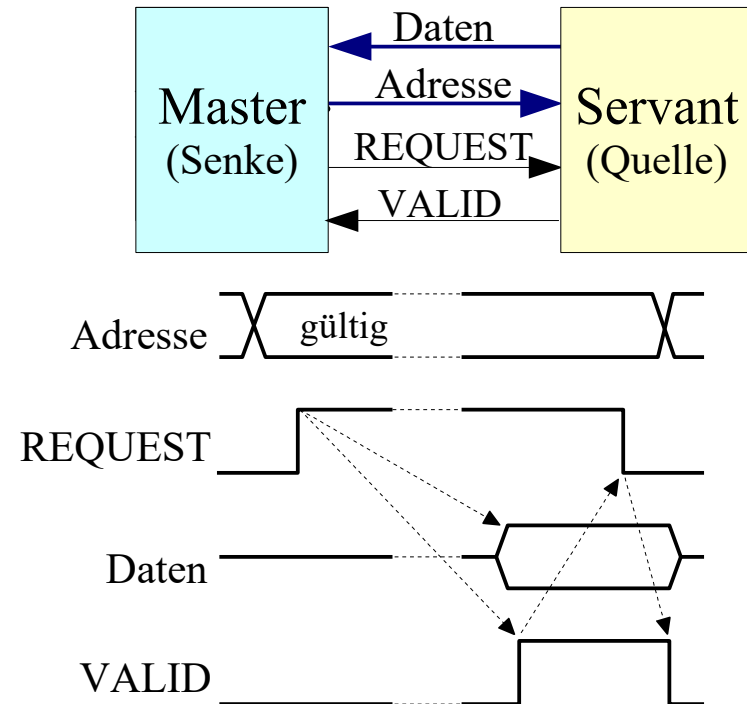
Asynchrone Datenübertragung

- Bidirektionale asynchrone Datenübertragung mit Handshake-Signalen
 - Master-Write: Master setzt Adress-/Datenleitungen und signalisiert deren Gültigkeit mit dem READY-Signal. Datenübernahme durch Servant, der diese anschließend durch ACKN bestätigt. Master nimmt daraufhin READY-Signal zurück.
 - Master-Read: Master setzt nur Adress-Leitungen und fordert Servant mit REQUEST-Signal auf, Daten bereitzustellen. Datenübernahme durch Master, sobald Servant VALID signalisiert. Master nimmt REQUEST zurück.

Master-Write



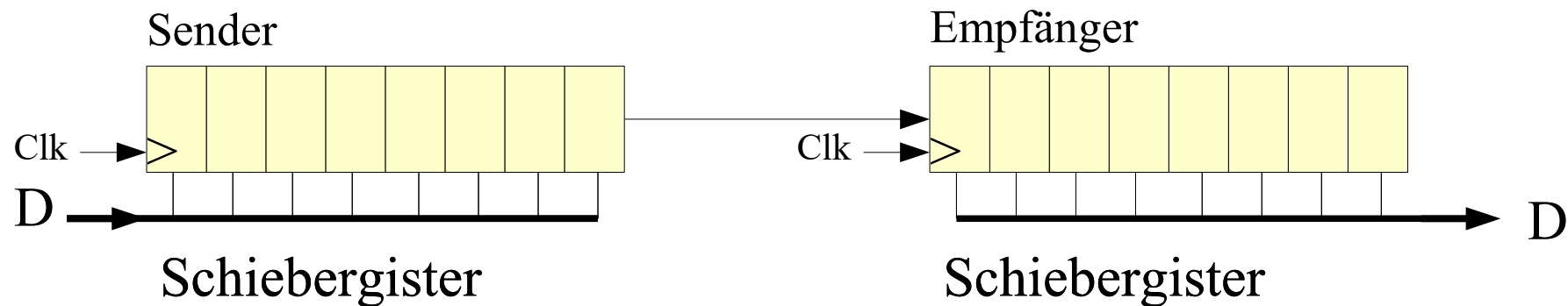
Master-Read



Serielle Datenübertragung

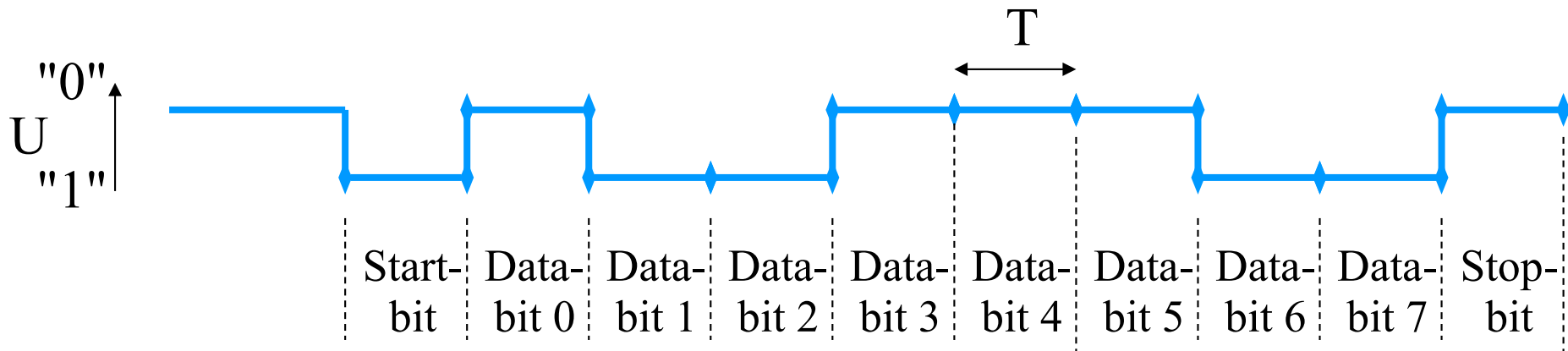
- Serielle Datenübertragung

- Datenwort (typisch: 8 Bit = 1 Byte) wird in ein Schieberegister geladen. Anschließend wird der Inhalt des Registers taktsynchron an den Empfänger übertragen
- Im Empfänger wird das Signal ebenfalls taktsynchron in ein Schieberegister geschoben. Nach N Takten liegt im Empfänger das Datenwort vor
- Auch bei serieller Datenübertragung: Adress- und Steuerinformationen, Handshake etc. ggf im Protokollframe abgebildet



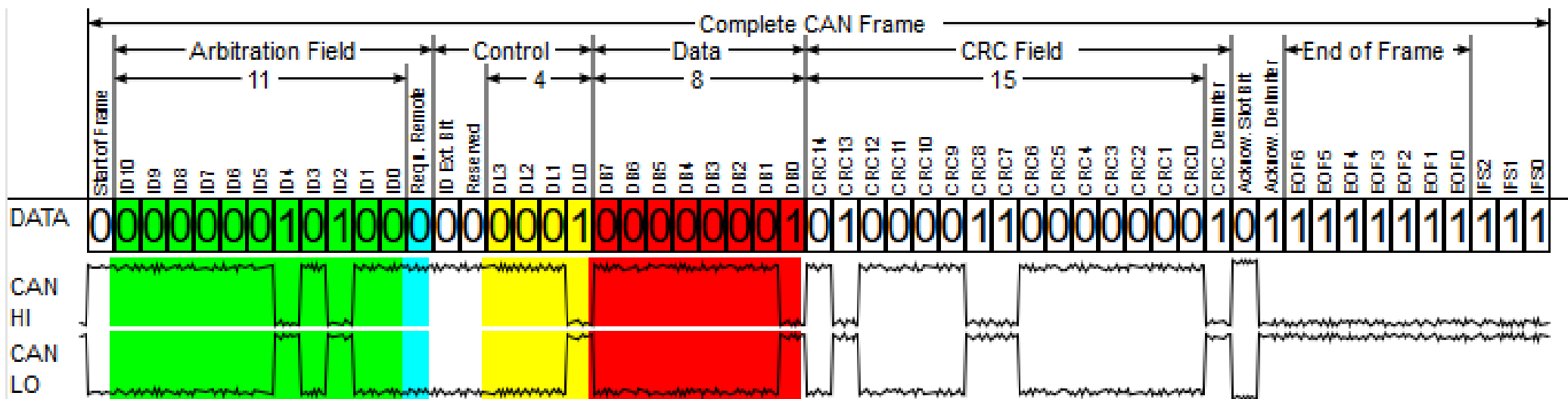
Serielle Datenübertragung

- Vereinbarung einer festen Datenrate
 - $T = \text{"Dauer eines Bits"}$ und zulässige Toleranz ΔT
- Vereinbarung eines Startsignals
 - "Jetzt geht's los"
- Vereinbarung der Paketlänge
 - "Synchronisationsrahmen"; Lesbarkeit trotz Toleranz ΔT
- Verfahren kompensiert Taktabweichungen zwischen Sender und Empfänger



Serielle Datenübertragung: CAN

- Beispiel für serielle Datenübertragung:
- Controller Area Network (CAN)
 - Multi-Masterfähiger Bus, Anwendung im Automobilbereich, aber auch Medizin-Automatisierungstechnik, Avionik, ...
 - Differentielle Datenleitungen (gespiegelte Signalpegel)
 - Nutzdaten werden in Frames „gepackt“, die Zusatzinformationen (Acknowledge, Fehler, etc.) enthalten

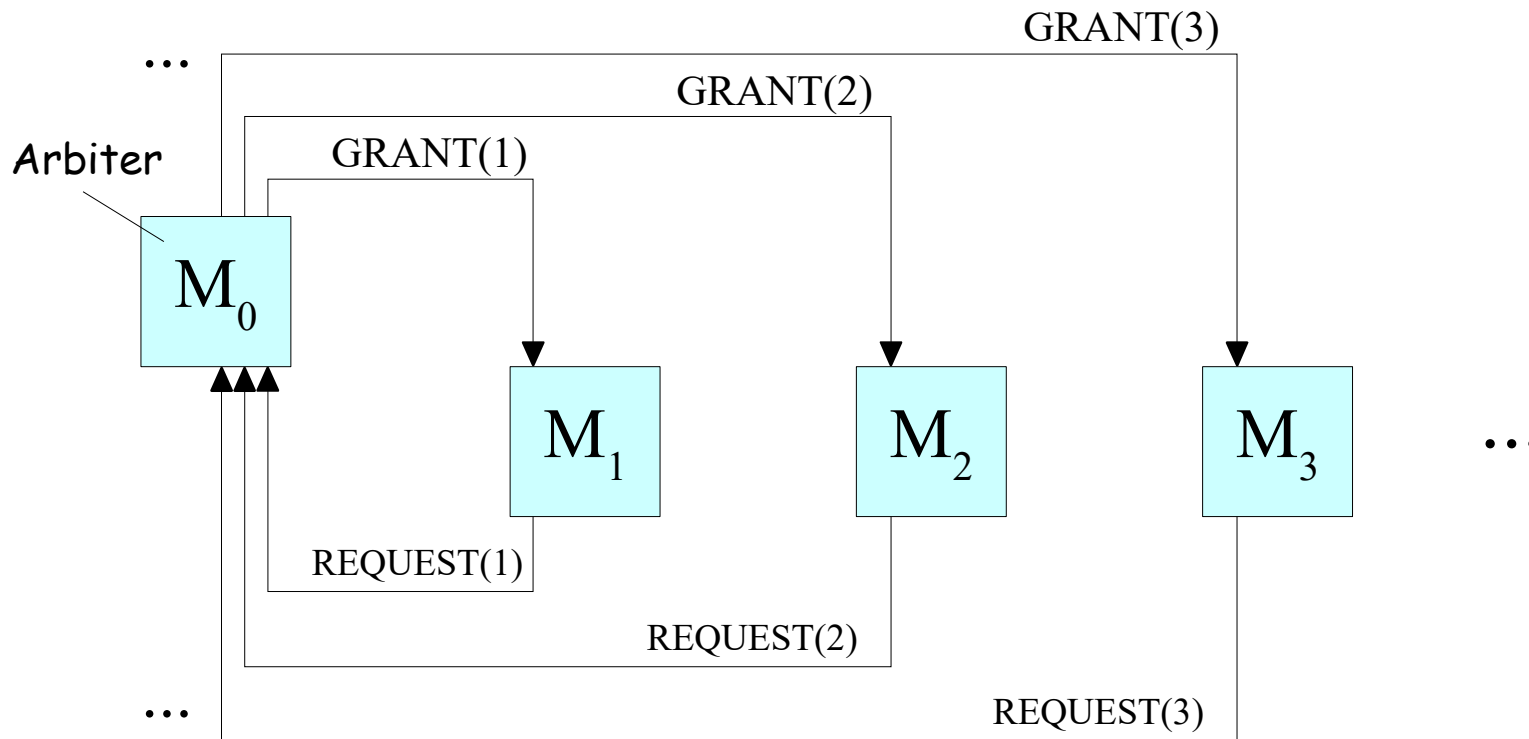


Arbitrierung

- Arbitrierung (arbiter = Schiedsrichter, Gebieter) regelt Buszuteilung, wenn mehrere Busmaster vorhanden sind:
 - Ein Master (Arbiter) nimmt Transfer-Anfrage von Teilnehmer entgegen
oder: Mehrere Master "verhandeln" über den Buszugriff
 - Arbiter weist den Bus gemäß den vorgegeben Kriterien zu
oder: Der "Sieger" der Verhandlungen reserviert den Bus für sich
 - Der aktive Bus-Teilnehmer signalisiert, dass er aktiv ist
 - Der aktive Bus-Teilnehmer erzeugt Zieladressen und schickt Daten mit den vereinbarten Protokollen
 - Die Kommunikation wird beendet und der Bus freigegeben
oder: Ein anderer Teilnehmer "beantragt" die Freigabe des Busses. Gemäß der vorgegeben Kriterien (Liste der Prioritäten, Wartezeiten, ..) wird der Antrag bearbeitet

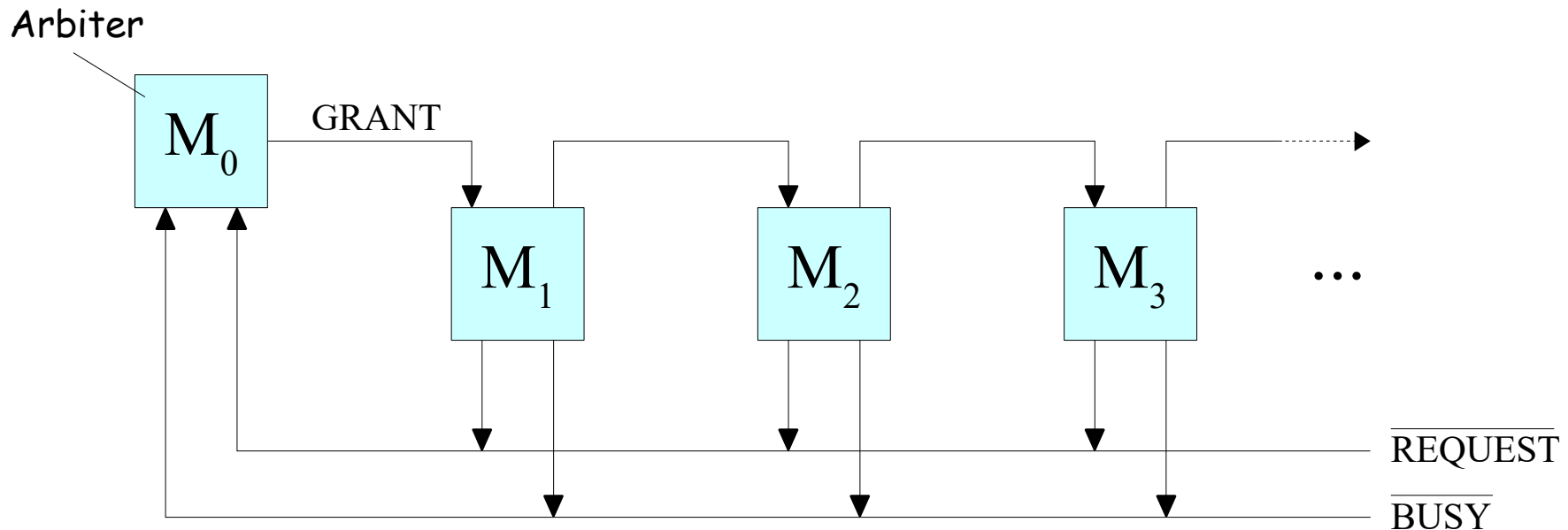
Zentrale Arbitrierung mit Stichleitungen

- Ablauf:
 - Master M_i setzt REQUEST(i)
 - Arbiter erteilt GRANT(i)



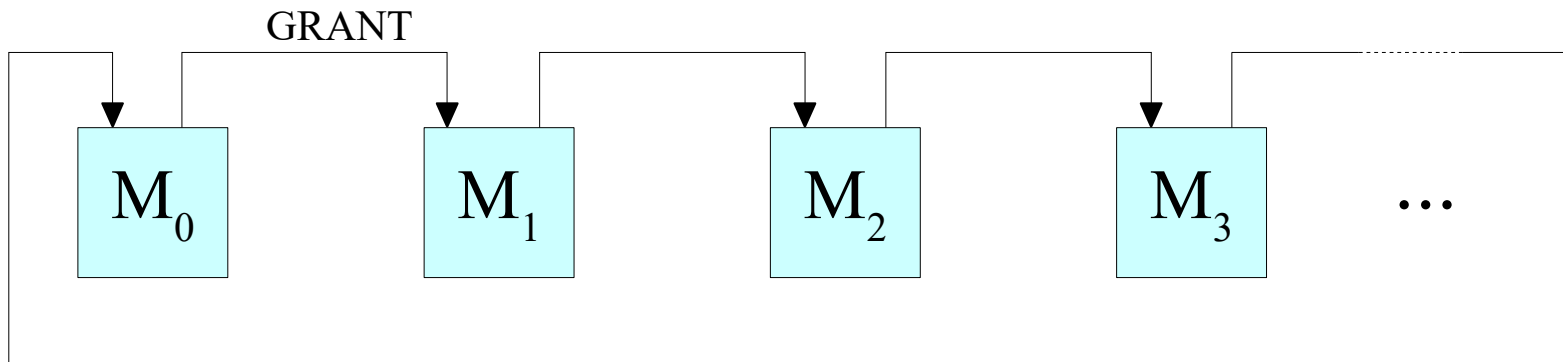
Zentrale Arbitrierung mit Daisy-Chain

- Ablauf:
 - Master M_i setzt REQUEST
 - Arbiter generiert GRANT (Zuteilungssignal), wenn Bus frei ist
 - GRANT wird von Master zu Master weitergereicht, bis M_i GRANT erhält
 - M_i setzt BUSY solange Bus benötigt wird



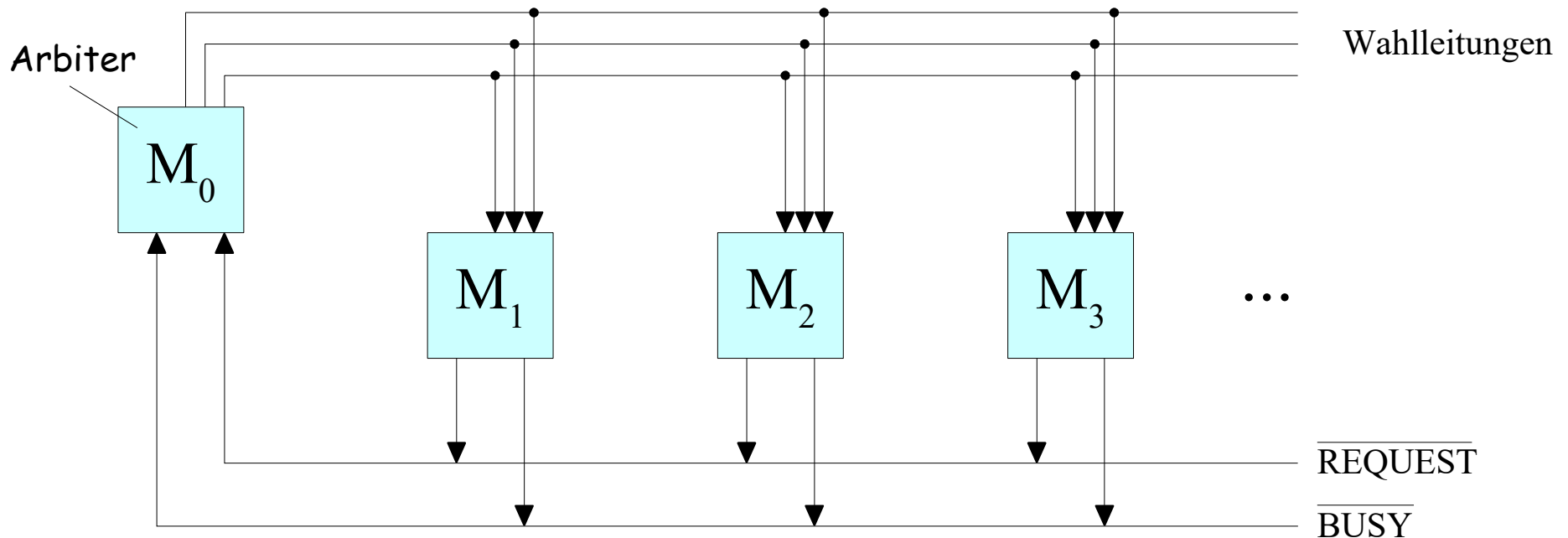
Dezentrale Arbitrierung mit Daisy-Chain

- Ablauf:
 - GRANT wird von Master zu Master weitergereicht
 - Master M_i behält GRANT solange Bus benötigt wird (Token-Ring)



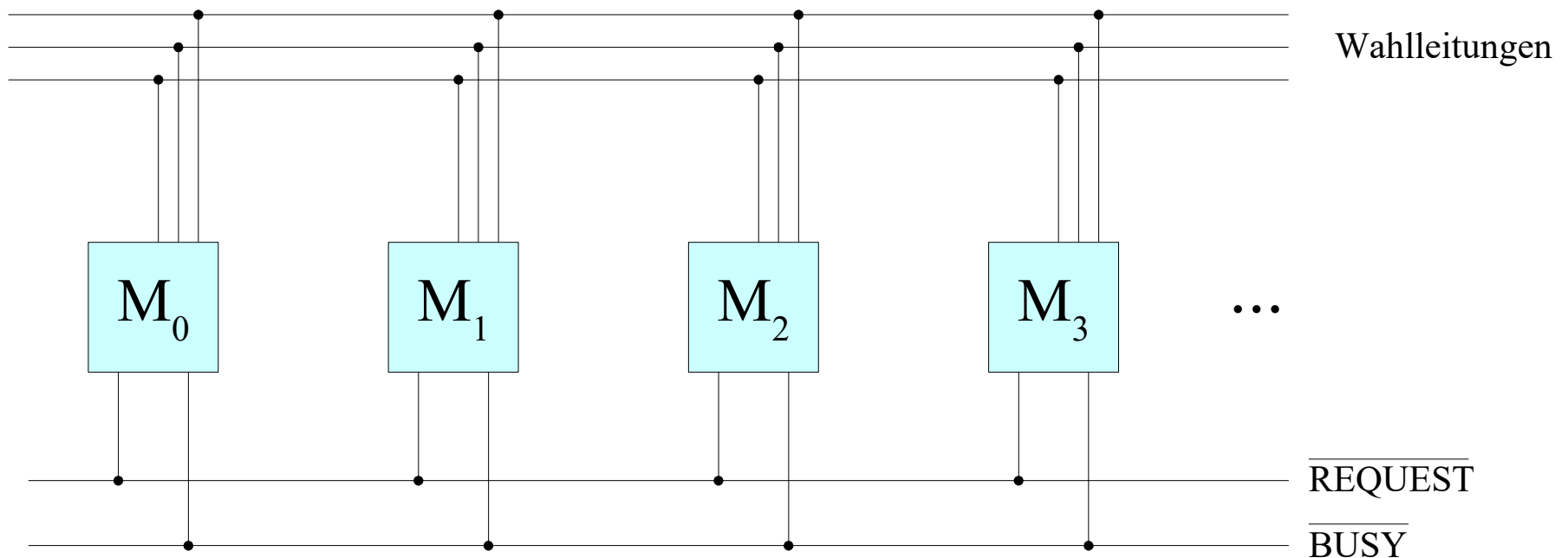
Zentrale Arbitrierung mit Polling

- Ablauf:
 - Master M_i setzt REQUEST
 - Arbiter sendet nacheinander die Gerätenummern aller Master
 - Wenn Gerätenummer von M_i anliegt, setzt M_i BUSY solange Bus benötigt wird



Dezentrale Arbitrierung mit Polling

- Ablauf:
 - Master M_i setzt REQUEST
 - Master, der zuletzt aktiv war, sendet nacheinander die Gerätenummern aller anderen Master
 - Wenn Gerätenummer von M_i anliegt, setzt M_i BUSY solange Bus benötigt wird



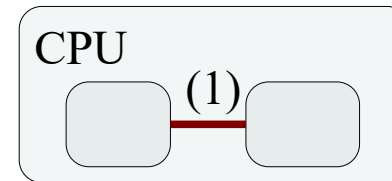
Asynchroner Bus-Zugriff

- Carrier Sense Multiple Access / Collision Detection (CSMA/CD)
- Prinzip:
 - Vor dem Senden wird geprüft, ob der Kanal für eine definierte Zeit frei ist. (Carrier Sense)
 - Falls dies der Fall ist, wird gesendet. Falls dabei eine Kollision auftritt (Collision Detection), wird Sendeversuch nach Ablauf einer zufälligen Zeitspanne wiederholt (Multiple Access)
- Varianten:
 - Collision Resolution (CSMA/CR)
 - Sendeversuch wird wiederholt, wenn Kollision mit einer höher-prioren Nachricht aufgetreten ist
 - Collision Avoidance (CSMA/CA)
 - In Funknetzen kann Kollision nicht sicher erkannt werden
 - Sendeversuch wird wiederholt, wenn Bestätigungssignal ausbleibt
- Beispiele:
 - CAN
 - WLAN

- In (vernetzten) Rechnersystemen findet Kommunikation auf unterschiedlichsten Ebenen statt
 - Innerhalb der CPU (μm)
 - Implementiert in Halbleiterstrukturen
 - höchster Datendurchsatz
 - keine Anforderungen an Standardisierung
 - Auf Board-Ebene (Motherboard) (mm)
 - Implementiert in gedruckten Schaltungen (PCB)
 - Gehäuse (m)
 - Feste Verkabelung, Stecksysteme
 - Standardisierung erforderlich
 - Netzwerkebene (km)
 - Elektrische, optische (Lichtwellenleiter) oder Funk (WLAN, Richtfunk, Satellit, ...)

Eigenschaften von Kommunikationswegen

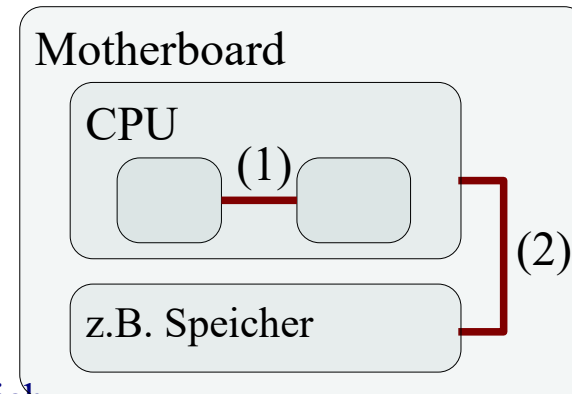
- Prozessor-Ebene
 - Interne, prozessorspezifische Schnittstellen zwischen CPU-Komponenten (Steuerwerk, Verarbeitungseinheit etc.)
 - Überwiegend als Parallelbus realisiert



Eigenschaften von Kommunikationswegen

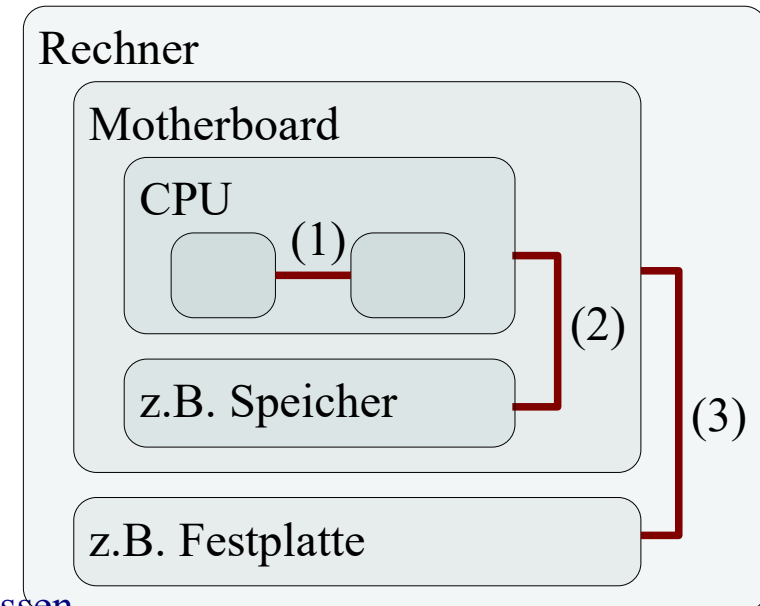
- Motherboard (CPU-Platine)

- Ggf. Prozessorspezifischer Chipset, auf unmittelbare Prozessorumgebung begrenzt
- Einheitliches Hardware-Übertragungsprotokoll
 - Parallel oder seriell
- Speicher-Bus
 - DDRx SDRAM (JEDEC-Standard)
- Weitere Peripherie-Komponenten
 - Proprietäre oder standardisierte Protokolle möglich
 - Media Interface, AGP Bus, FSB, SMBus, I2C, SPI, ...



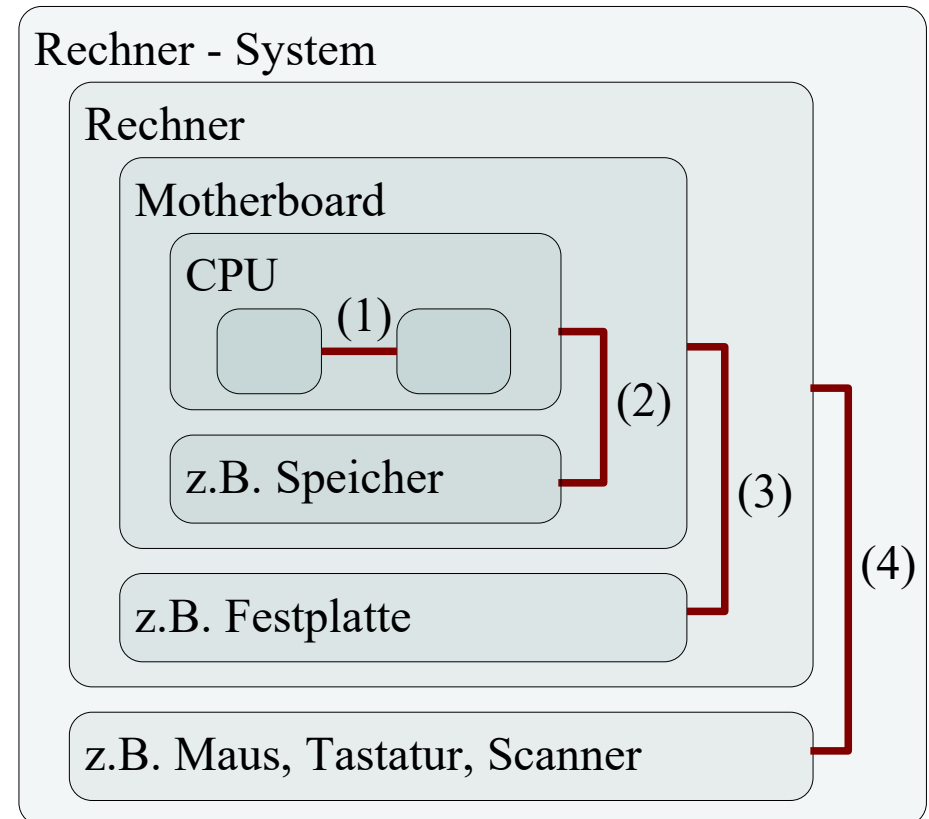
Eigenschaften von Kommunikationswegen

- Rechner-Ebene (Gehäuse)
 - Systembus, verschiedene Standards gebräuchlich, z.B.
 - VME (Versa Module Europe)
 - PCI (Peripheral Component Interconnect)
 - PCI-Express
 - SATA
 - Komplexere Bus-Arbitrierung und Hardware-Protokolle, z.B. auch
 - Gemeinsame Signalwege für Daten und Adressen
 - Blocktransfer: Adressen werden nur für das erste Wort erzeugt
 - Zunehmend serielle Kommunikationsprotokolle



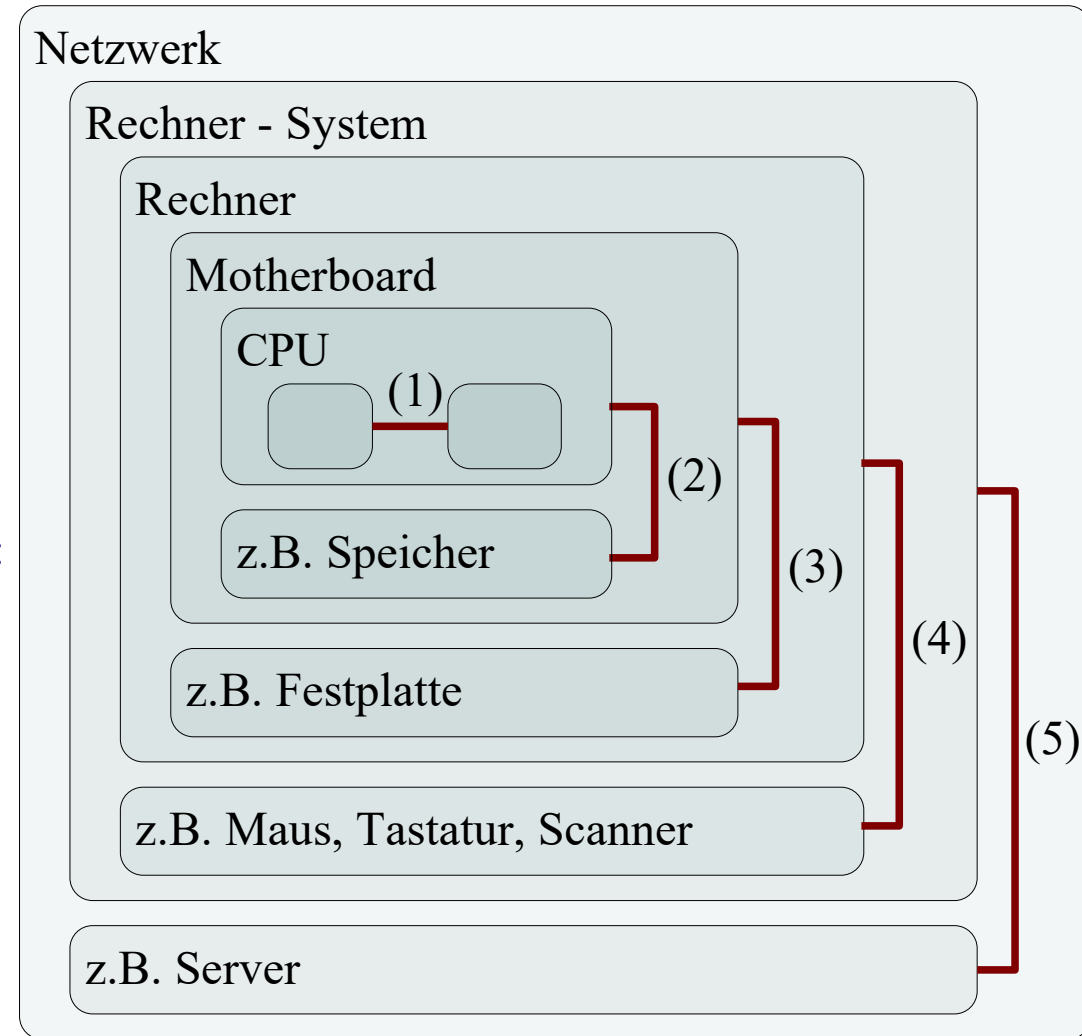
Eigenschaften von Kommunikationswegen

- Rechner-System
 - Peripherie-Bus, typische Standards:
 - SCSI (Small Computer System Interface)
 - Fibre Channel
 - USB (Universal Serial Bus)
 - Bluetooth
 - IEEE-488
 - Elektrische, optische und kabellose Übertragung gebräuchlich
 - Physikalische Ausdehnung begrenzt, aber deutlich über Gerätegehäuse hinaus
 - Serielle Datenübertragung



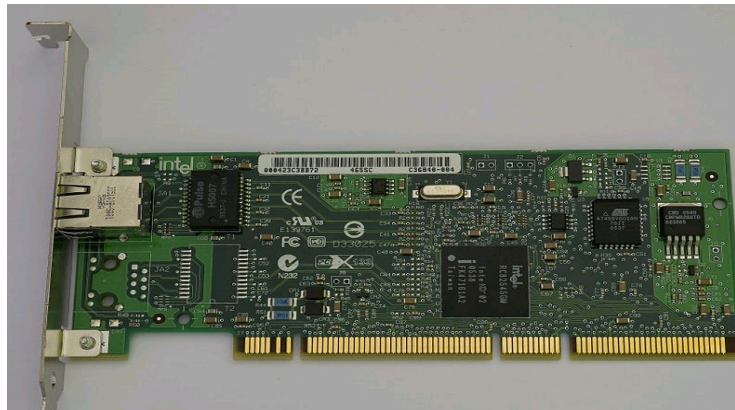
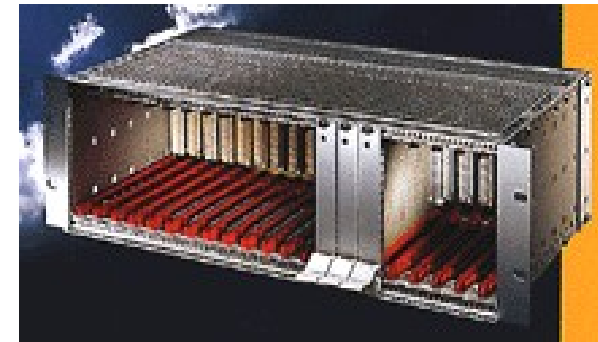
Übersicht

- Netzwerk-Ebene
 - Intersystem-Kommunikation
 - Ethernet, WLAN...
 - Telekommunikation
 - Industrie-Bus / Feld-Bus
 - Fahrzeugbusse (CAN, ...)
 - Zahlreiche Standards mit unterschiedlichen Anforderungsprofilen:
 - Hohe Datenrate
 - Echtzeitfähigkeit
 - Zuverlässigkeit
 - Sicherheit ...



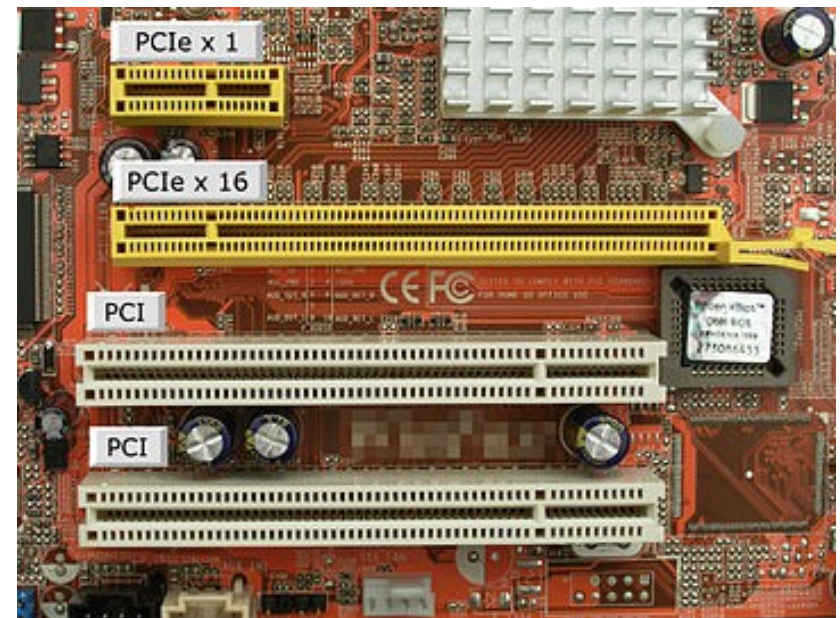
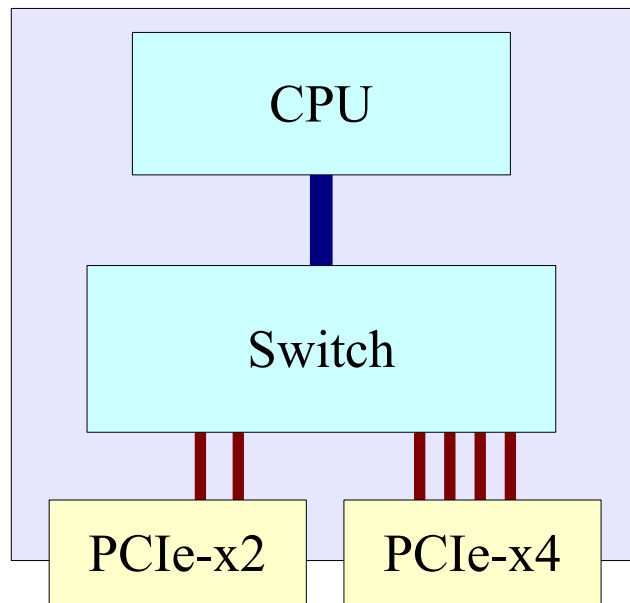
PCI-Bus

- Peripheral Component Interconnect Bus
- Heute durch PCI-Express weitgehend verdrängt
- Anwendungen:
 - PC, Workstation, Server, Industriesysteme
- Standardisierung:
 - PCI Special Interest Group,
 - PICMG (PCI Industrial Computer Manufacturers Group)
- Viele Anbieter für Hard- und Softwarekomponenten



PCI Express

- PCI Express (PCIe)
 - Serielle Punkt-zu-Punkt-Verbindung zwischen einem Knoten (Switch, befindet sich auf dem Motherboard) und den Komponenten (Einsteckkarten)
 - Jede Einsteckkarte kann eine oder mehrere Lanes (serielle, bidirektionale Datenleitung) verwenden (PCIe x1,..., PCIe x16)
 - Datenübertragungsrate bis zu 1969 MB/s je Lane
 - Hot-plugging ist möglich

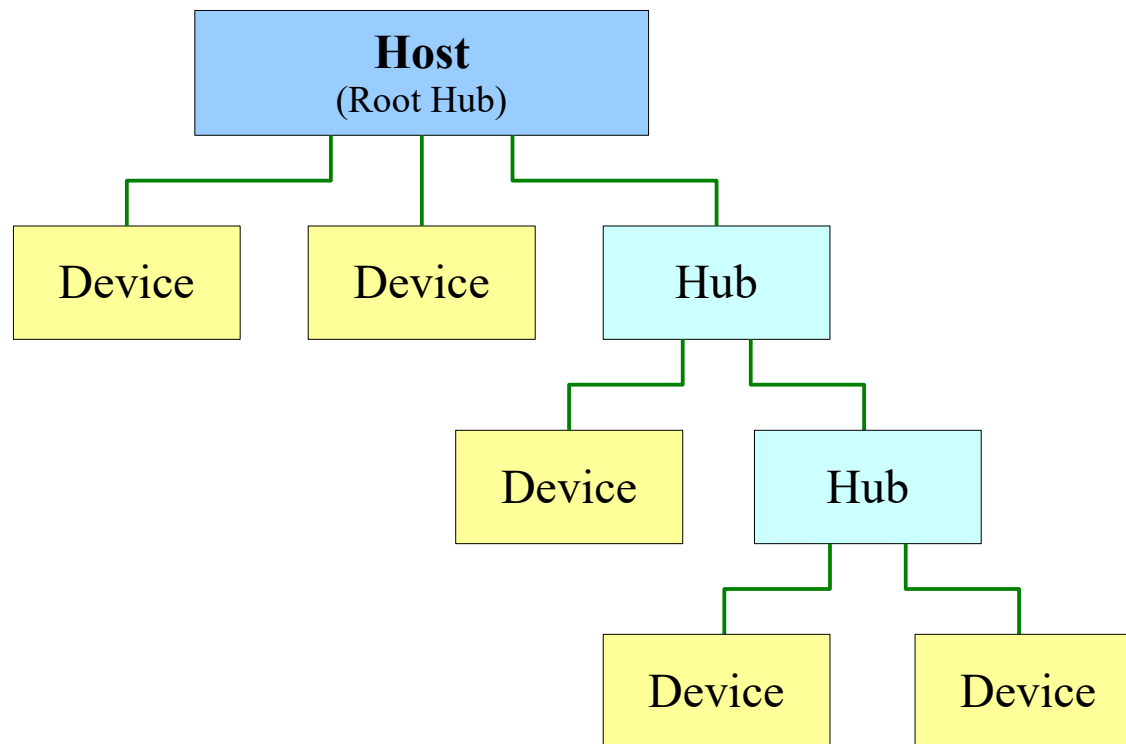


USB

- USB = **U**niversal **S**erial **B**us
 - Hardware Interface für low-speed Peripherals
 - Keyboard, Maus, Joystick, Scanner, Printer, Modem, ...
 - Unterstützt MPEG-1 and MPEG-2 Digital Video
 - "Core-Team": Compaq, Hewlett Packard, Intel, Lucent, Microsoft, NEC, Philips
 - USB definiert Ende 1995, praktisch in PCs seit 1997, ab 2000: USB 2.0, ab 2008: USB 3.0
 - Unterstützung seit Windows 98
 - Konkurrenz zu FireWire (IEEE 1394)?

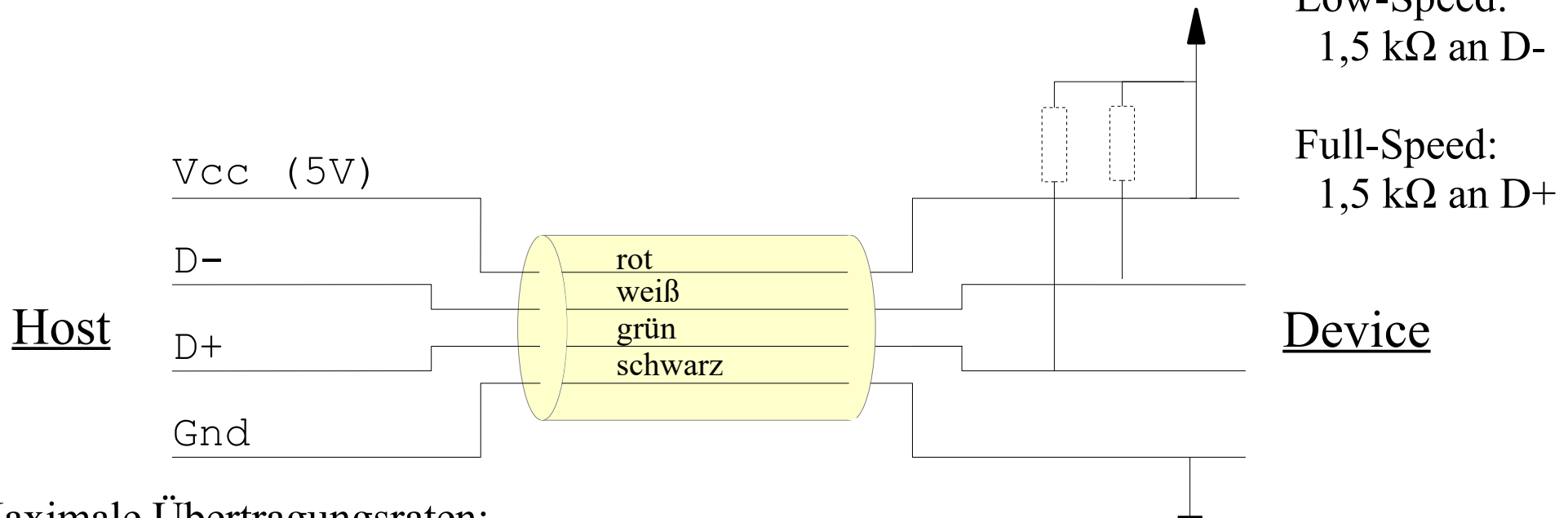


- Topologie:
 - Bis zu 127 Geräte in einem System
 - Leitungslänge max. 5 m zwischen Geräten
 - Kommunikation ausschließlich zwischen **Host** und **Device**



USB

- Differentielle Signalübertragung



- Maximale Übertragungsraten:

- Low Speed: 1,5 Mbit/s (USB 1.0)
- Full Speed: 12 Mbit/s (USB 2.0)
- High Speed: 480 Mbit/s (USB 2.0)
- Super Speed: 5 Gbit/s (USB 3.0)



- Integrierte Stromversorgung für periphere Geräte

- Eigenschaften der Signalübertragung (USB 2.0)
 - Kabel mit 4 Leitungen (VCC, D-,D+,Gnd)
 - Schnelle Geräte können volle Bandbreite nutzen
 - Langsame Geräte nutzen Subkanal mit 1,5 Mbit/s
 - System unterstützt "Hot Swap": Anschließen neuer Einheiten ohne Abschalten des Systems
- Transferarten
 - Control: Identifikation + Konfiguration
 - Interrupt: Reservierte Bandbreite, aber keine Übertragungsrate, Fehlerkorrektur
 - Bulk: Keine reservierte Bandbreite, Fehlerkorrektur
 - Isochron: Reservierte Bandbreite + garantierte Übertragungsrate / Latenzzeit, keine Fehlerkorrektur

- Geräteerkennung und Identifikation
 - Hot-Plugging möglich
 - Enumeration nach Anschließen des USB-Gerätes, der Host erfragt dabei u.a. die „Device Configuration“
 - Vendor-ID (VID)
 - Product-ID (PID)
 - Device-Class
 - usw.
 - Betriebssystem stellt passenden Treiber zur Verfügung (erfordert ggf. Treiber des Herstellers)
 - Geräteklassen
 - Human Interface Device (HID)
 - Mass Storage Device (MSD)
 - Audio
 - Communication (CDC)
 - usw.

- Anwendungskommunikation
 - Master-Servant-Prinzip: Host initiiert Kommunikation
 - Austausch von Datenpaketen, aufgeteilt in Frames und Microframes
 - Endpunkte als logische Datensenke / Datenquelle
 - Eindeutige Adressierung
 - Endpunkte und Host bilden eine „Pipe“
 - Datentransfer
 - Token Packet (kennzeichnet Inhalt)
 - Data Packet
 - Status Packet (Bestätigung, Fehlerkorrektur)