



# Systeme II

## 2. Multimedia

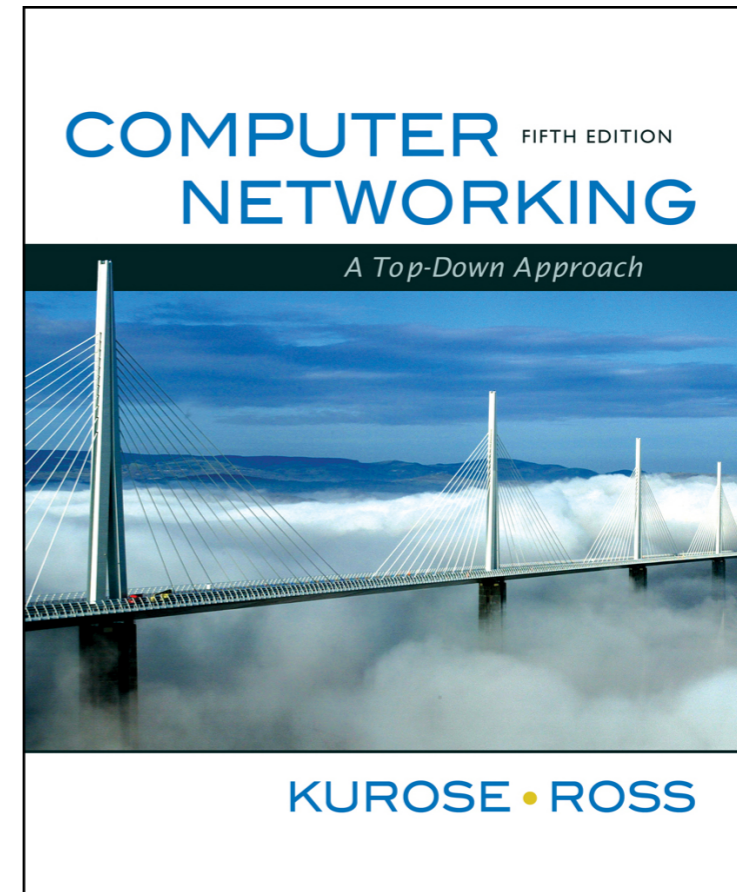
Christian Schindelhauer

Technische Fakultät

Rechnernetze und Telematik

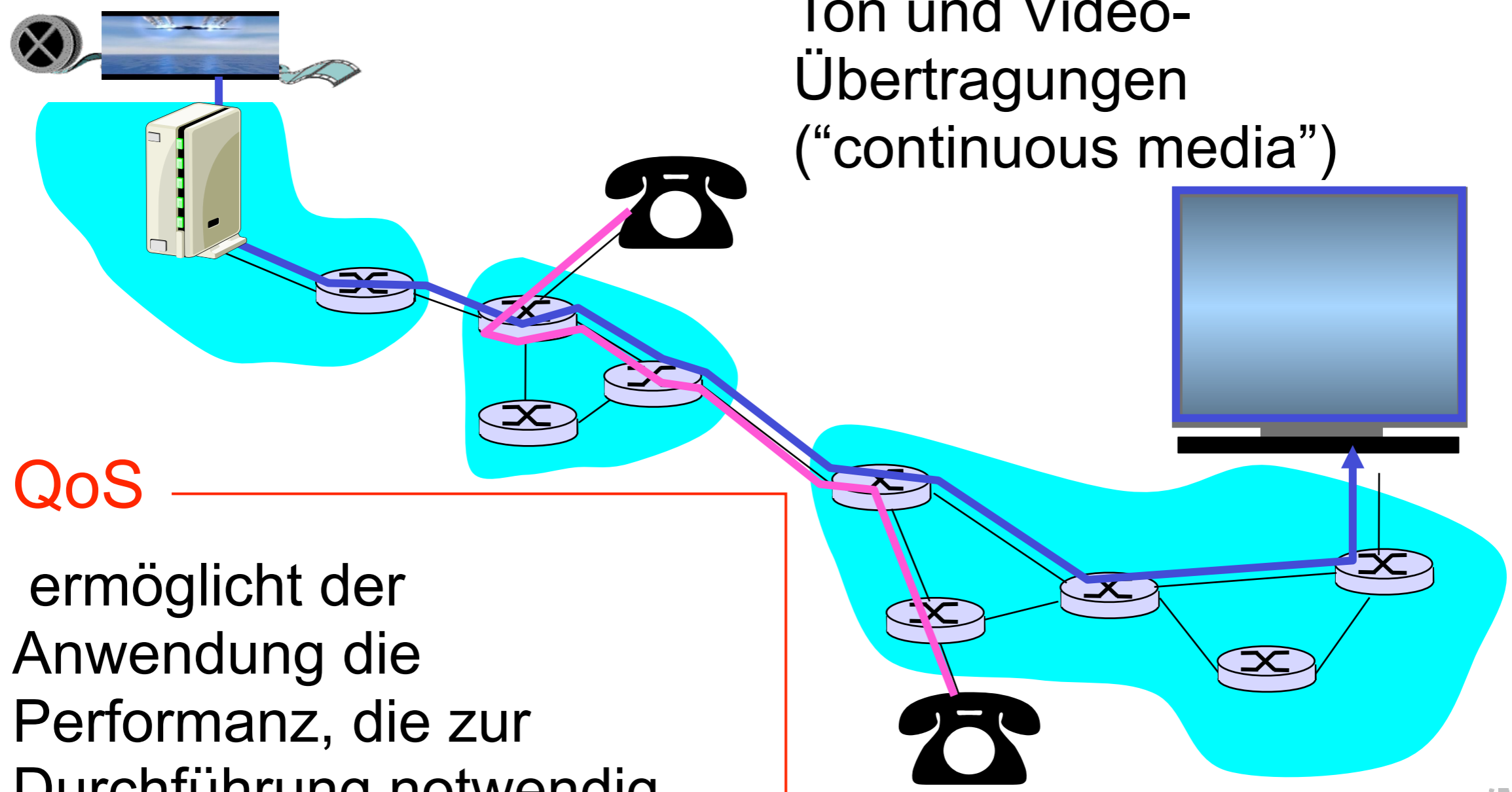
Albert-Ludwigs-Universität Freiburg

- Folien und Inhalte aus
  - Computer Networking: A Top Down Approach 5th edition.  
Jim Kurose, Keith Ross  
Addison-Wesley, April 2009.
  - Copyright liegt bei den Autoren Kurose und Ross



## Multimedia Anwendungen

Ton und Video-Übertragungen  
("continuous media")

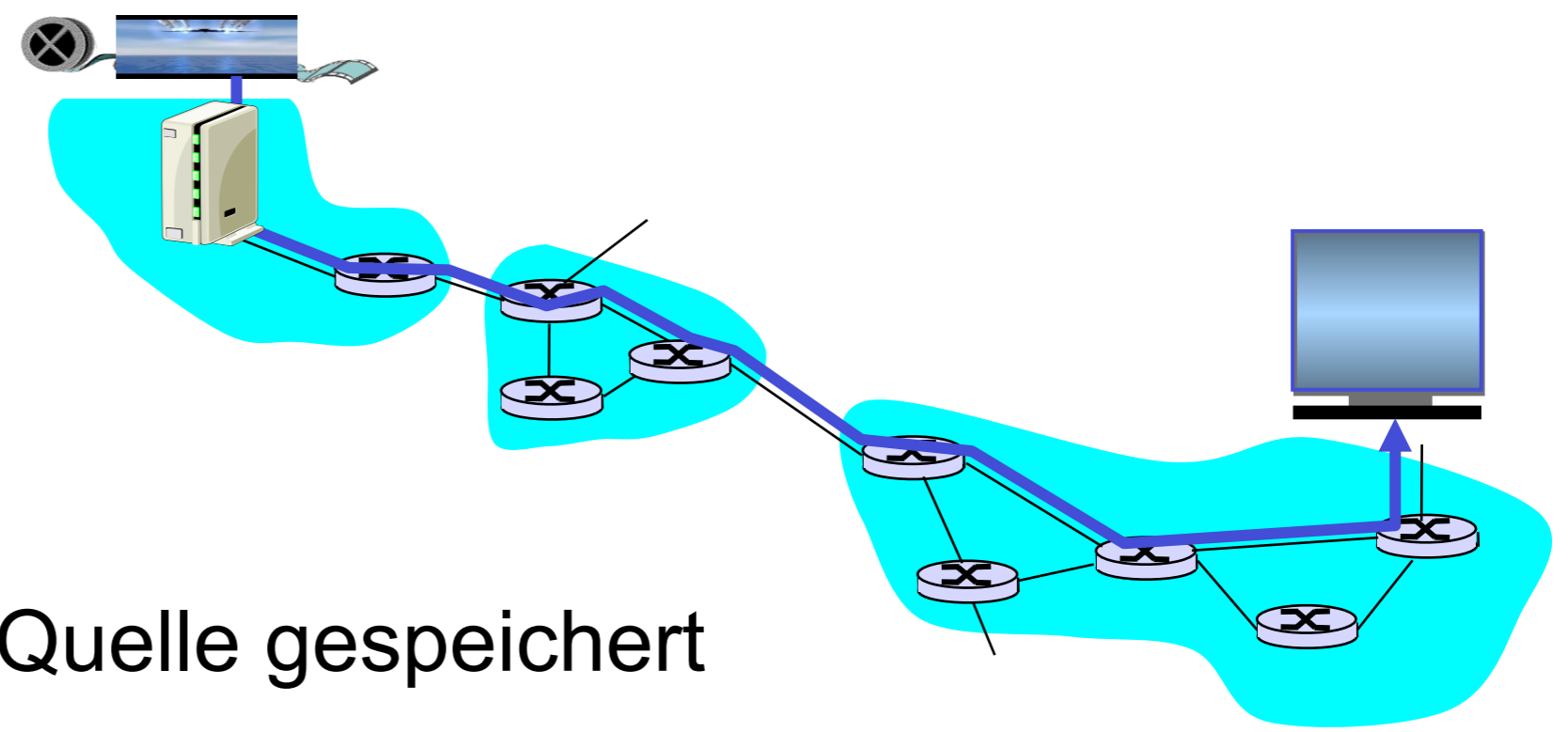


## QoS

ermöglicht der Anwendung die Performanz, die zur Durchführung notwendig

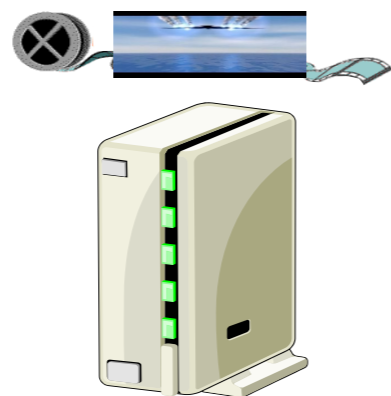
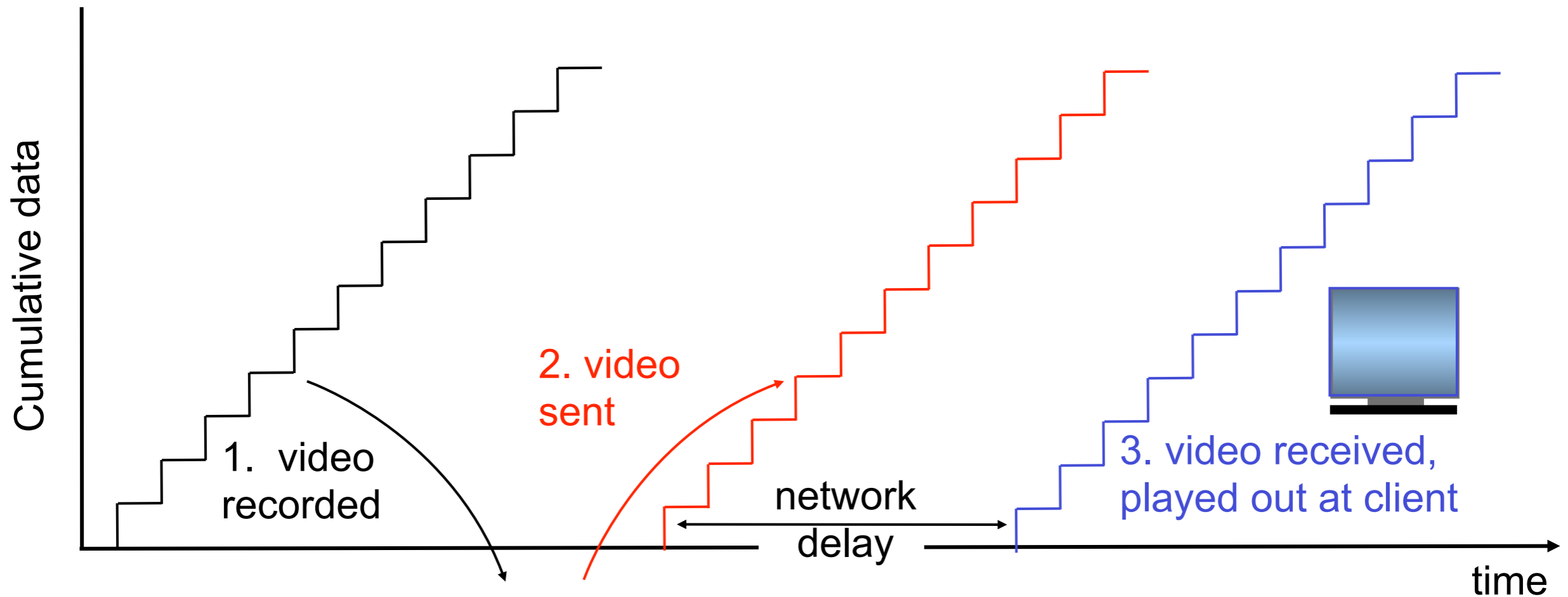
- Allgemeines
  - Klassifikation von Multimedia-Anwendungen
  - Erkennen der Bedürfnisse von Multimedia-Anwendungen
  - Best-Effort so gut wie möglich nutzen
- Protokolle und Architekturen
  - Protokolle für Best-Effort
  - Mechanismen für QoS
  - Architekturen für QoS

- Klassen
  - 1) Gespeicherte Ströme (stored streaming)
  - 2) Live Streams
  - 3) Interaktiv und Realtime
- Typische Eigenschaften
  - Verzögerungs-Empfindlichkeit (delay sensitive)
    - End-to-End Delay
    - Delay Jitter
      - Jitter ist die Veränderung des Paket-Delays innerhalb des Paketstroms
  - Toleranz von Paketverlusten:
    - seltene Verluste verursachen kleine Aussetzung
    - Gegenkonzept von Datenübertragung, die nicht Verluste toleriert, aber Delays



- **Stored streaming:**
  - Medium bei der Quelle gespeichert
  - Übertragung zum Client
- **Streaming**
  - Client spielt ab, bevor alle Daten angekommen sind

# Gespeicherte Ströme (stored streaming)



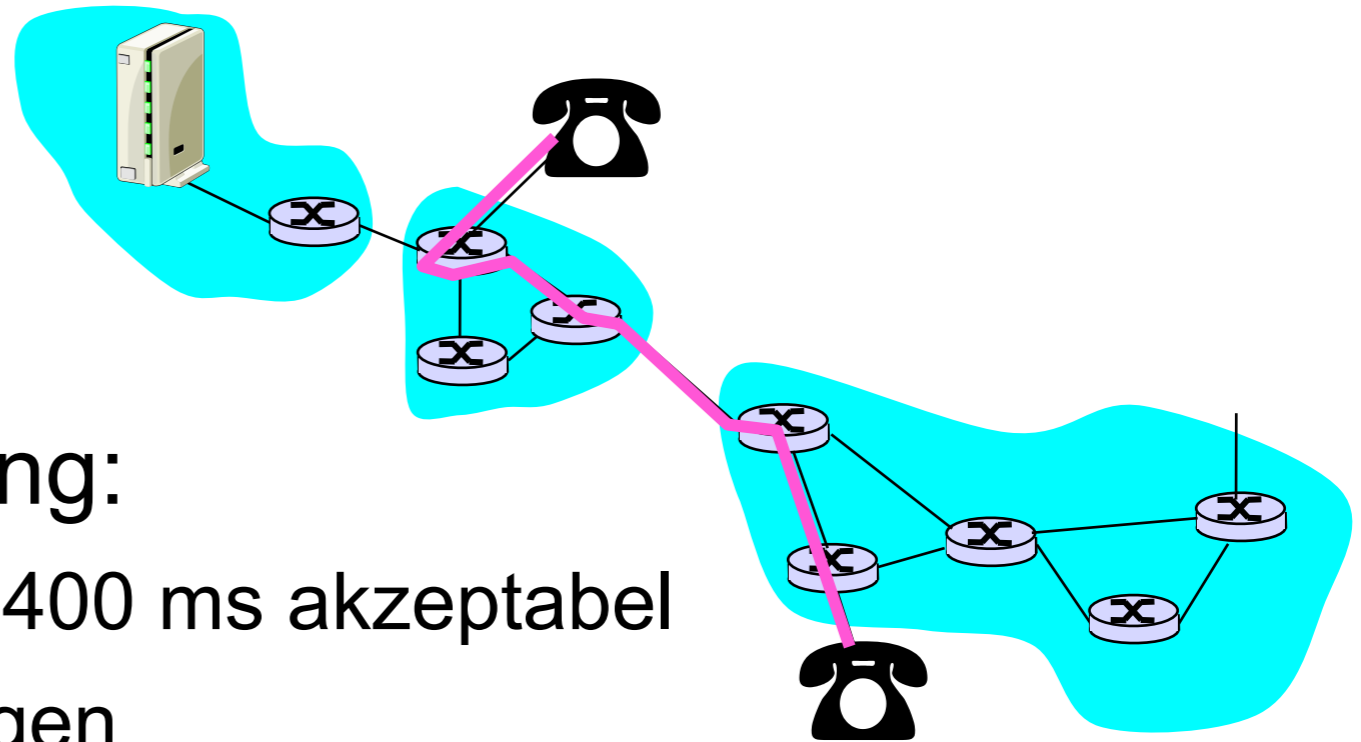
## ■ Streaming

- Client spielt ab, bevor alle Daten angekommen sind

- **Beispiele:**
  - Internet Radio
  - Sport Ereignis (Fußball..)
- **Streaming**
  - Wiedergabe-Puffer
  - Playback kann einige Zehntel Sekunden nach der Übertragung stattfinden
  - Dennoch Zeit-Constraints
- **Interaktion**
  - Vorspulen, Pause, und Zurückspulen möglich



- Anwendungen:
  - IP-Telefonie
  - Video-Konferenz
- Verzögerungsanforderung:
  - Audio: < 150 ms ist gut, < 400 ms akzeptabel
  - inklusive aller Verzögerungen
  - Anwendungsschicht und Netzwerk-Delay
- Größere Delays werden als Einschränkung empfunden
  - Initialisierung der Sitzung



- TCP/UDP/IP: “best-effort”
  - keine Garantien für Delay und Verlustraten
- Wie kann man QoS und Performanz erreichen?
  - Durch Methoden in der Anwendungsschicht
  - schwächen negative Einflüsse auf Delay und Verlust ab

- **Integration einer Service-Philosophie**
  - Fundamentale Veränderungen im Internet zur Reservierung von Bandweiten
  - benötigt neue, komplexe Software in Rechnern und Routern
- **Laissez-faire**
  - keine größeren Veränderungen
  - Mehr Bandweite soweit nötig
  - Verbreitung der Inhalte durch Multicast in der Anwendungsschicht
- **Differenzierte Service-Strategie**
  - kleine Veränderungen im Internet
  - Unterscheidung in erste und zweite Klasse-Pakete durch Priorisierung

- Analog-Sample-Rate
  - Telefon: 8,000 samples/sec
  - CD: 44,100 samples/sec
- Sample-Größe diskretisiert
  - z.B.  $2^8=256$  mögliche Werte
- Werte durch Bits dargestellt
  - 8 bits for 256 values
- Beispiel: 8,000 samples/sec, 256 Werte ergibt 64,000 bps
  - Receiver wandelt Bits zurück zum Analogsignal um
  - mit gewissen Qualitätseinbußen
- CD: 1.411 Mbps
- MP3: 96, 128, 160 kbps
- Internet Telephonie: 5.3 kbps oder mehr

- Video: Bildsequenzen mit konstanter Rate
  - z.B. 24 Bilder/sec
- Digitales Bild: Pixelfeld
  - Jedes Pixel wird durch Bits dargestellt
- Redundanzen
  - im Raum (innerhalb des Bilds, z.B. eintönige Flächen)
  - in der Zeit (von einem Bild zum nächsten, z.B. Standbilder)
- Beispiele:
  - MPEG1 (CD-ROM) 1.5 Mbps
  - MPEG2 (DVD) 3-6 Mbps
  - MPEG4 (Internet, < 1 Mbps)
- Forschung:
  - geschichtetes (skalierendes) Video
  - Schichten passen sich an die Bandweite an

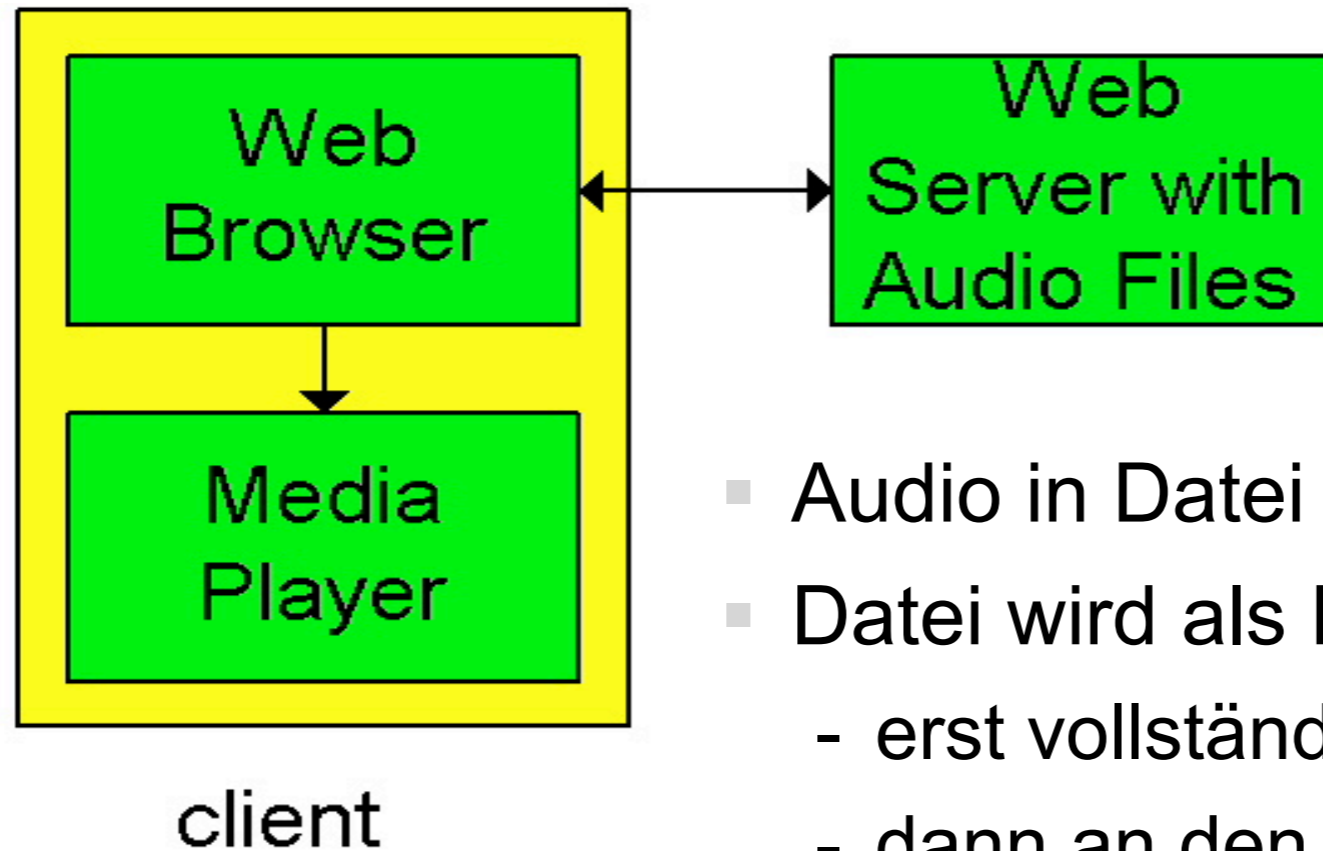
- Anwendungsschicht für Best-Effort-Service
  - Client-Puffer
  - UDP oder TCP
  - Verschiedene Kodierungsmethoden für Multimedia

## Media Player

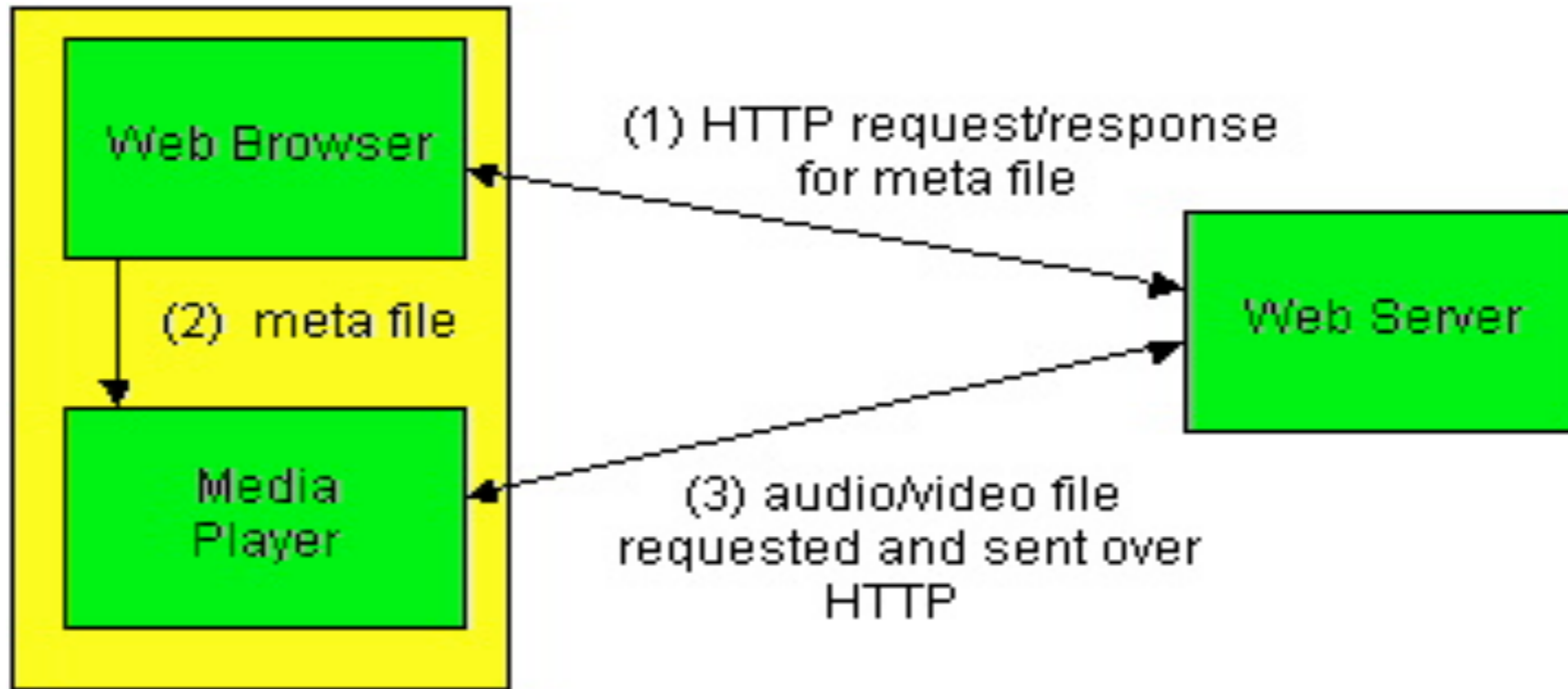
- jitter-Entfernung
- Dekomprimierung
- Fehlerbehandlung
- GUI

# Internet Multimedia

## Der einfachste Ansatz



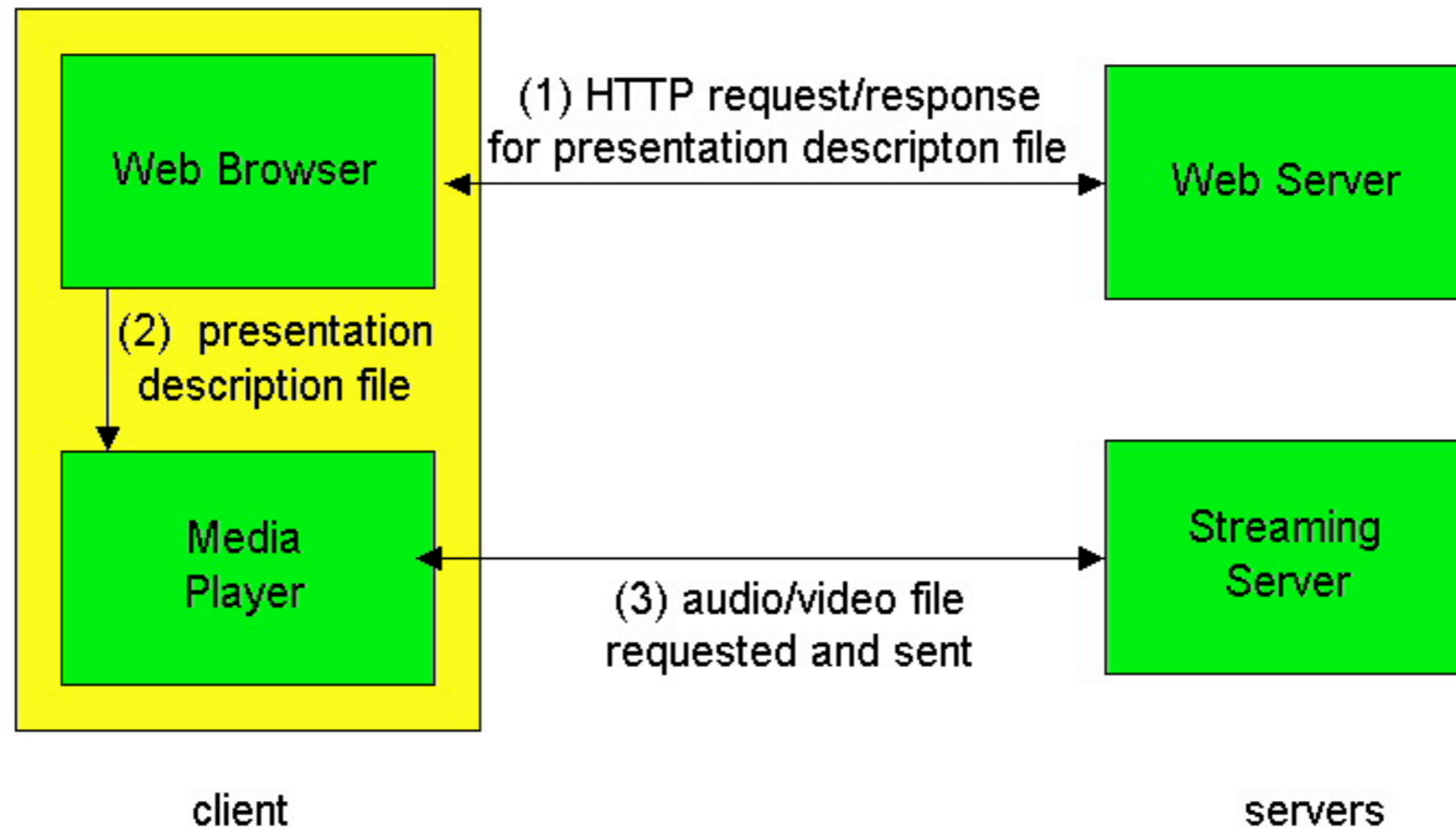
- Audio in Datei gespeichert
- Datei wird als HTTP-Objekt übertragen
  - erst vollständig empfangen
  - dann an den Player weiter gegeben
- Kein Audio oder Video-Stream
- Kein Pipelining
- Extrem lange Delay bis zum Spielbeginn



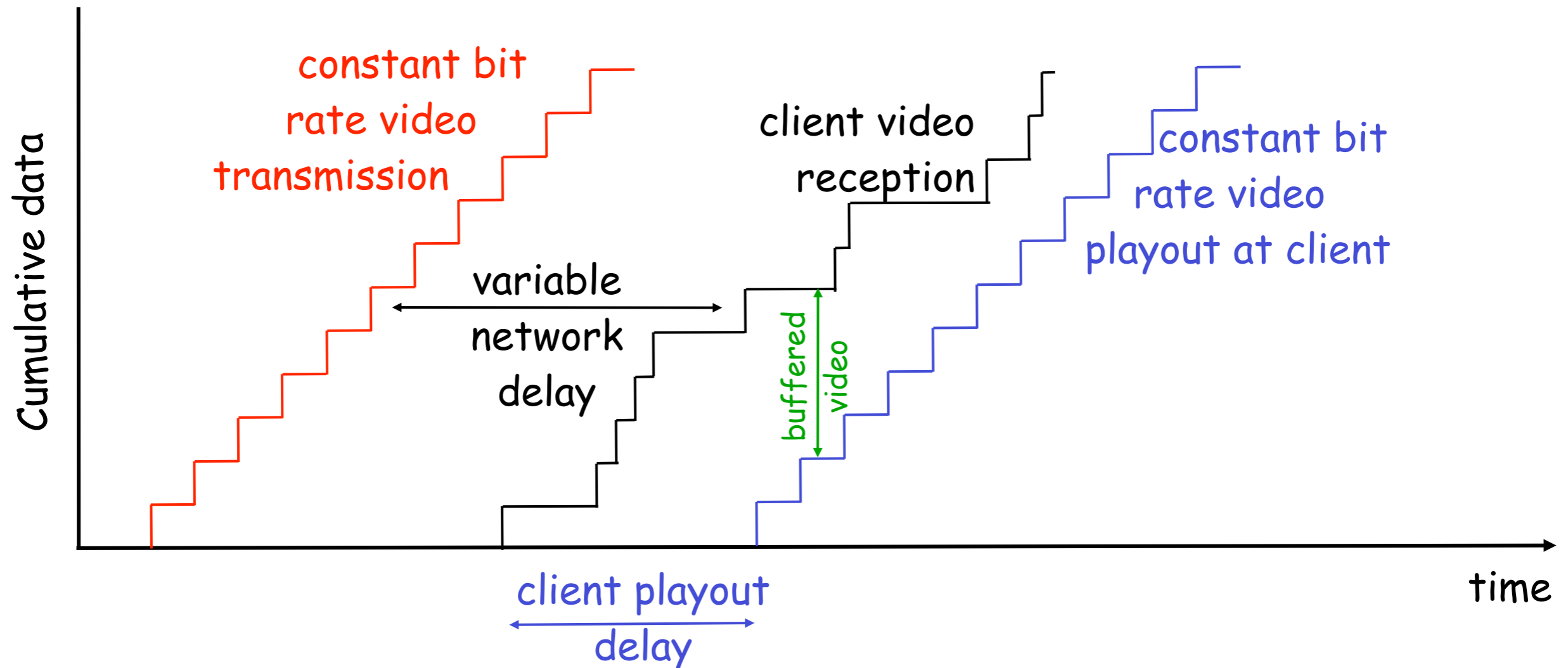
- Browser empfängt Metafile durch GET
- Browser startet Player
  - gibt Metafile weiter
- Player kontaktiert Server
- Server „stream“t Audio und Video zum Player



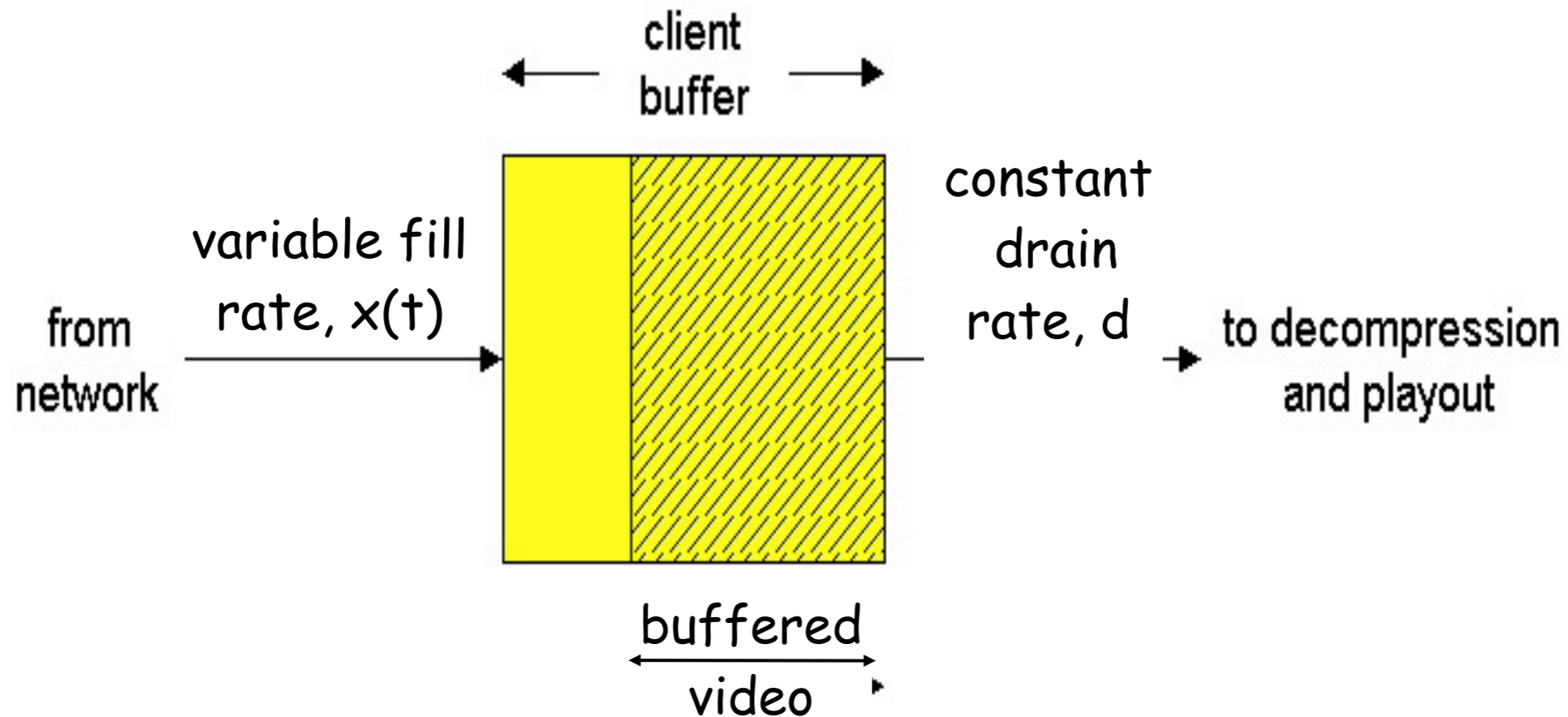
# Streaming von einem Streaming-Server



- Erlaubt Nicht-HTTP-Protokoll zwischen Server und Media-Player
- UDP oder TCP Medienübertragung (3)



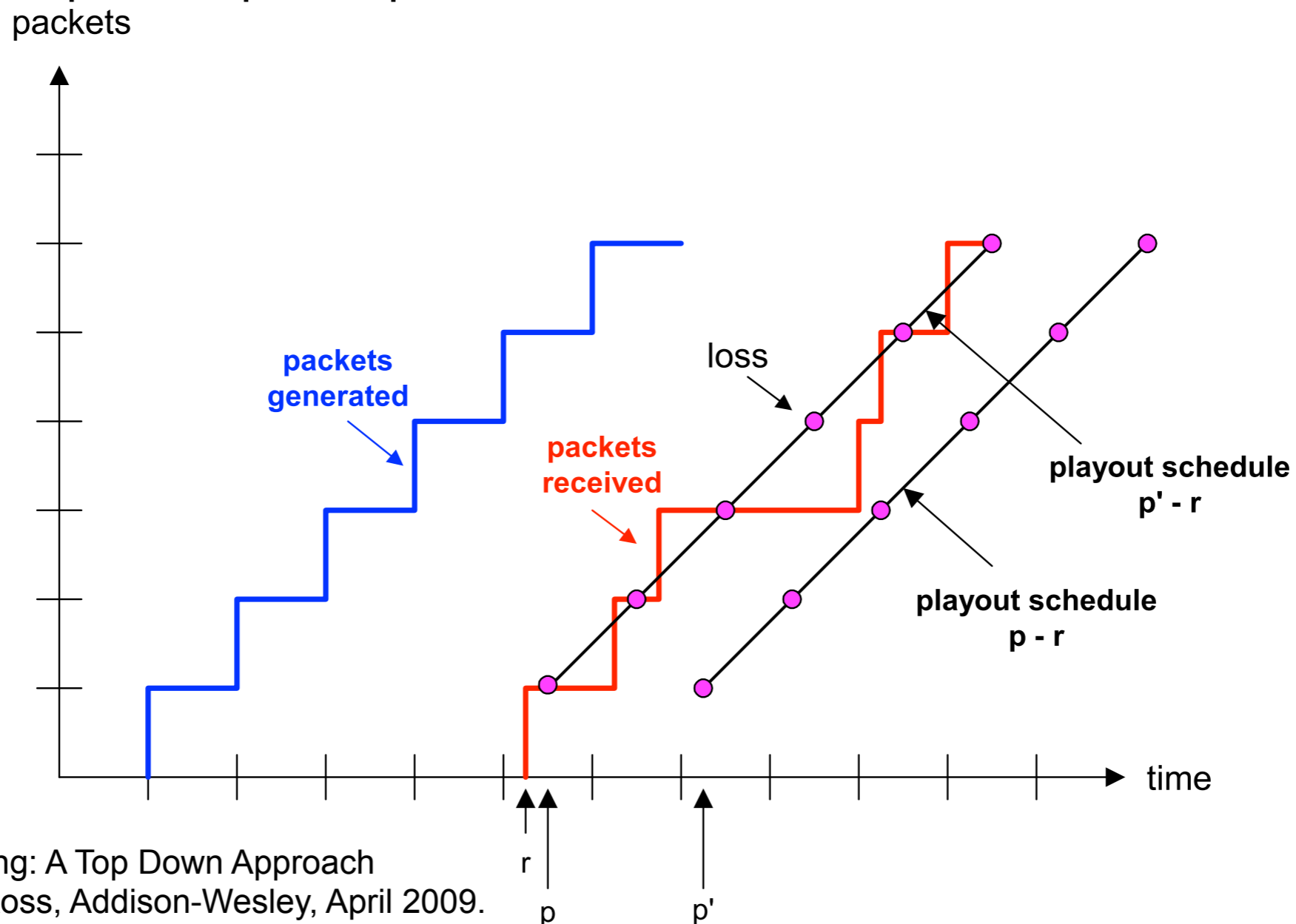
- Puffer auf der Client-Seite
  - Abspielverzögerung kompensiert Netzwerk-Delay und Delay-Jitter



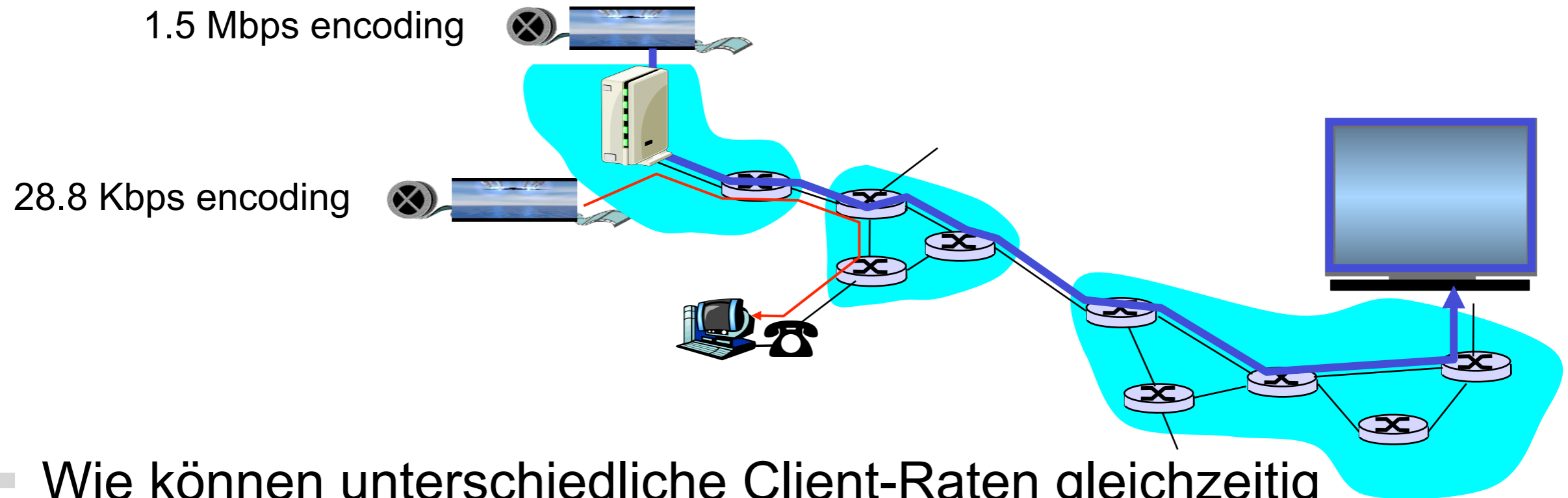
- Puffer auf der Client-Seite
  - Abspielverzögerung kompensiert Netzwerk-Delay und Delay-Jitter

# Fixed Playout Delay

- Sender erzeugt regelmäßig Pakete
- erstes Paket kommt zum Zeitpunkt  $r$
- erster Abspiel-Zeitpunkt:  $p$
- zweiter Abspiel-Zeitpunkt:  $p'$



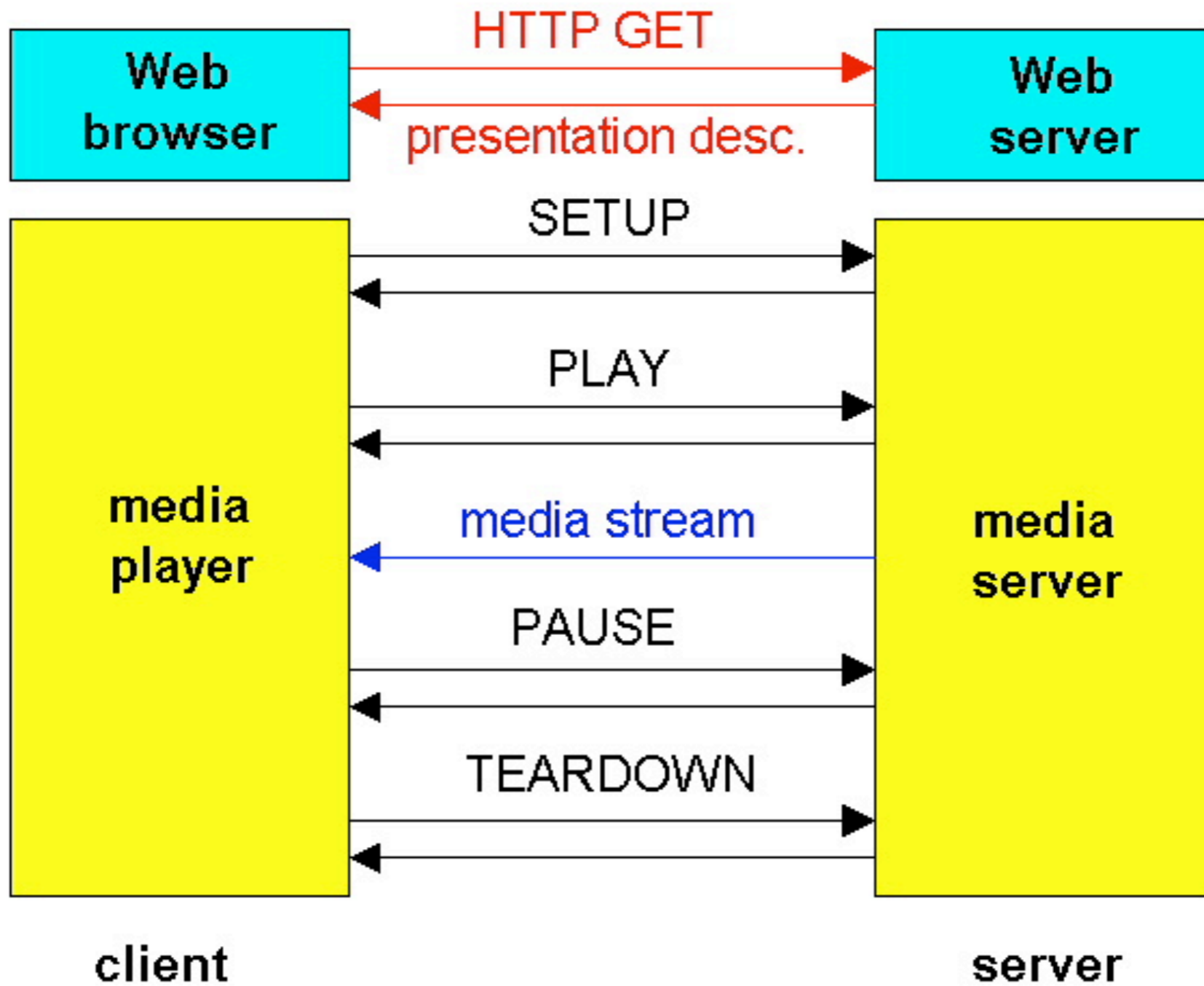
- UDP
- Server sendet an Client angepasste Datenrate
  - unabhängig von der Netzwerklast
    - Senderate = Kodierungs-Rate = konstante Rate
    - Dann ist Fill-Rate = konstante Rate - Paketverlust
  - Kurze Verzögerung für Wiedergabe (2-5 Sek.s) um Netzwerk Jitter zu kompensieren
- TCP
  - sendet auf maximal möglicher Datenrate bei TCP
  - Fill-Rate verändert sich wegen der TCP-Stauvermeidungsstrategie
  - größere Wiedergabe-Verzögerung:
    - gleichmäßig verändernde TCP-Auslieferungsrate
  - HTTP/TCP ist für Firewalls durchlässiger



- Wie können unterschiedliche Client-Raten gleichzeitig bedient werden?
  - 28.8 Kbps Modem
  - 100 Mbps Ethernet
- Der Server speichert und überträgt verschiedene Video-Kopien, die sich in der Kodierungsrate unterscheiden

- HTTP
  - zielt nicht auf Multimedia-Inhalte
  - keine Kommandos für Vorspulen, etc.
- RTSP (Real-Time Streaming Protocol): RFC 2326
  - Client-Server-Protokoll in der Anwendungsschicht
  - Benutzerkontrolle:
    - Rückspulen, Vorspulen, Pause, Resume, Neue-Position, etc...
- Was RTSP nicht leistet
  - keine Definition der Audio/Video-Kodierung über das Netzwerk
  - beschreibt nicht den Transport (UDP oder TCP)
  - beschreibt nicht wie der Media-Player Audio und Video puffert

# RTSP Operationen



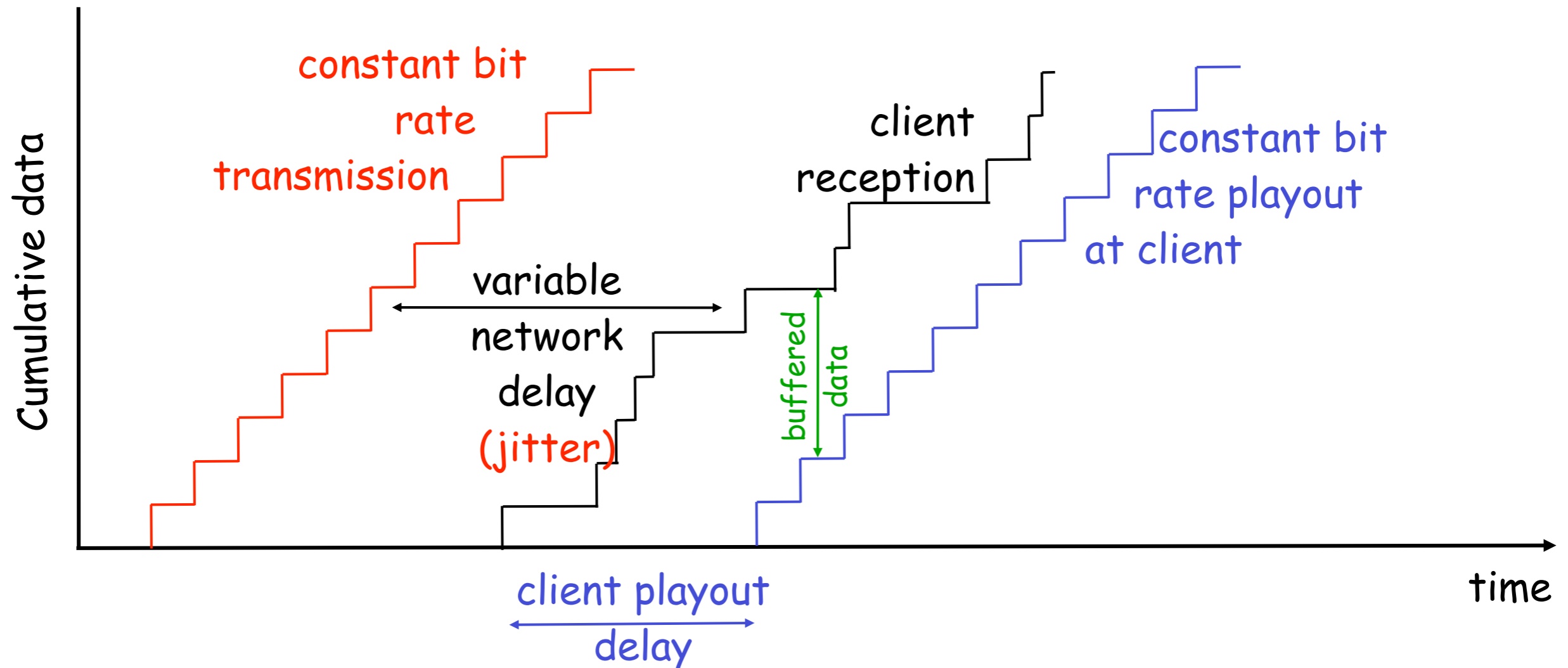


- PC-2-PC phone
  - Skype, iChat, SIP, ...
- PC-2-phone
  - Dialpad, Net2phone, Skype, FaceTime,...
- Video-Konferenz mit Webcams
  - Skype
  - Polycom
  - FaceTime
  - GoogleTalk

- Internet-Telefonie als Beispiel
- Audio: Reden und Schweigen wechseln ab
  - 64 kbps während des Redens
  - Pakete entstehen nur während dessen
  - 20 ms Pakete mit 8 Kbytes/sec: 160 bytes data
- Application Header kommt hinzu
- Daten und Header zusammen in UDP-Paket
- Anwendung sendet UDP Paket alle 20ms während Teilnehmer spricht

- IP-Pakete werden wegen Netzwerkstau verloren
  - Router Puffer läuft über
- Verzögerungs-Verlust (delay loss)
  - IP-Paket kommt zu spät zum Abspielen beim Empfänger an
  - Delays entstehen durch Verarbeitung, Warteschlangen im Netzwerk, Sender und Empfänger-Delays
    - Maximal tolerierter Delay 400 ms
- Verlust-Toleranz
  - hängt von der Stimmkodierung ab
  - Paketverlustraten von 1% bis 10% sind tolerierbar

# Delay Jitter

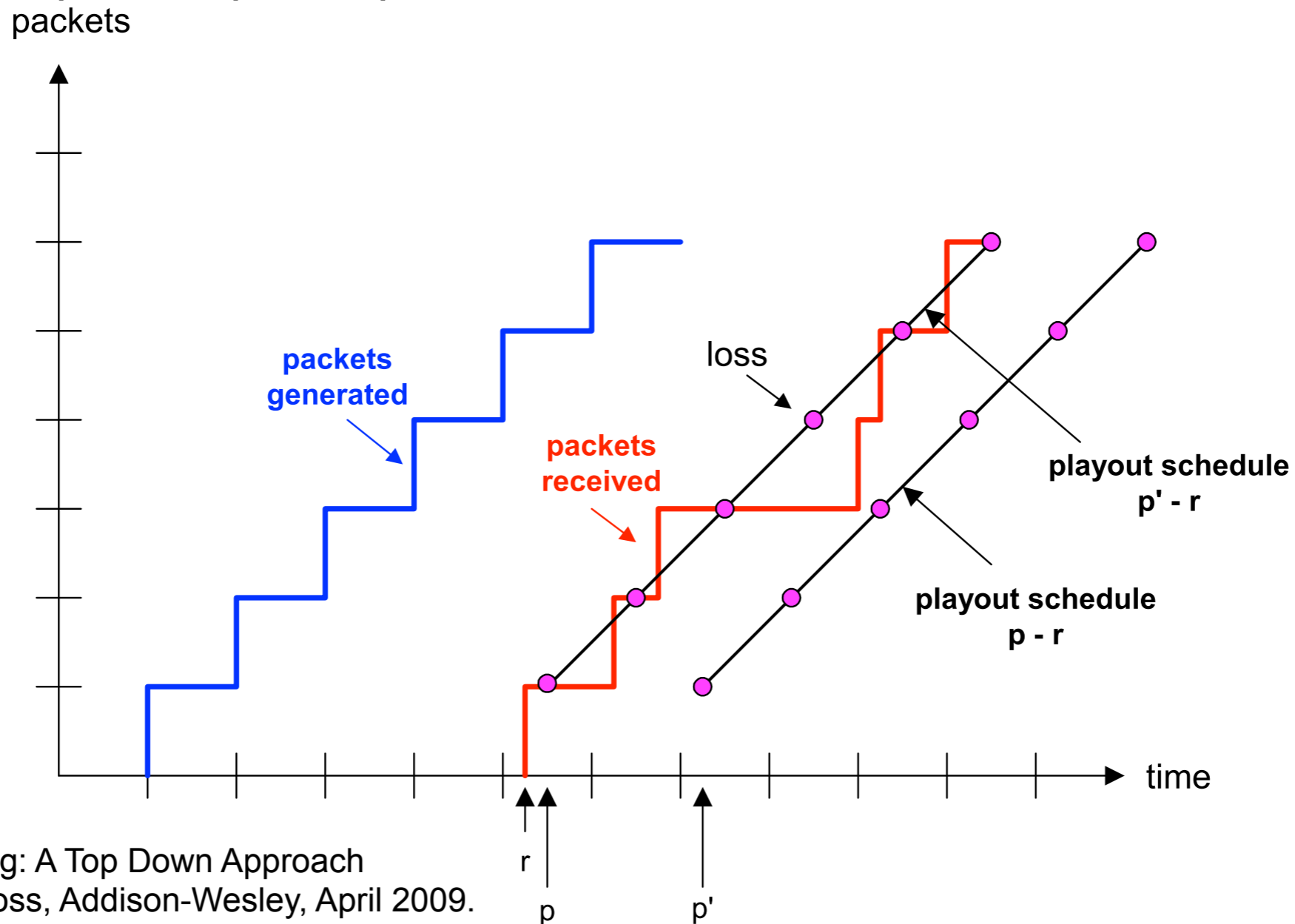


- Gesamtverzögerungen von zwei aufeinander folgenden Pakete kann um 20 ms variieren (transmission time difference)

- Empfänger versucht jedes Paket (chunk) genau  $q$  ms nach dessen Erzeugung abzuspielen
  - Chunk mit Zeitstempel  $t$  wird zum Zeitpunkt  $t+q$  abgespielt
  - Chunks, die nach  $t+q$  ankommen, werden übersprungen
- Tradeoff für die Wahl von  $q$ :
  - Großes  $q$ : seltener Paketverlust
  - Kleines  $q$ : bessere Interaktion

# Fixed Playout Delay

- Sender erzeugt Paket alle 20 ms wenn ein Tonsignal anliegt
- erstes Paket kommt zum Zeitpunkt  $r$
- erster Abspiel-Zeitpunkt:  $p$
- zweiter Abspiel-Zeitpunkt:  $p'$



- Ziel: minimiere Abspielverzögerung und halte Verlustrate niedrig
- Ansatz: Angepasste Abspiel Verzögerung
  - schätze Netzwerk-Verzögerung und passe die Abspielverzögerung nach jeder Sprechphase an
  - Stille wird verkürzt oder verlängert
  - Pakete werden immer noch alle 20 ms während Sprechzeit gesendet
- $t_i$  = Zeitstempel des  $i$ -ten Pakets
- $r_i$  = Zeitpunkt, wenn Paket beim Empfänger ankommt
- $p_i$  = Zeitpunkt, wenn Paket abgespielt wird
- $r_i - t_i$  = Netzwerkverzögerung (network delay)
- $d_i$  = Schätzung der Netzwerkverzögerung nach dem Empfangen des  $i$ -ten Pakets
- Dynamischer Schätzwert beim Empfänger
  - $d_i = (1-u) d_{i-1} + u (r_i - t_i)$
  - für Konstante, z.B.  $u = 0,01$

- Abschätzung für die mittlere Abweichung
  - $v_i = (1-u) v_{i-1} + u |r_i - t_i - d_i|$
- Für das erste Paket ist die Abspielzeit
  - $p_i = t_i + d_i + K v_i$
  - für eine positive Konstante  $K$
- Die Abspielzeit der anderen Pakete ergibt sich daraus



- Wie erkennt man die Sprechzeit
- Ohne Paketverlust ergibt sich das aus den Zeitstempel
  - Falls die Zeitdifferenz folgender Pakete größer ist als 20ms, dann beginnt die Sprechzeit einer neuen Redesequenz
- Ohne Verlust muss der Empfänger auf Zeitstempel und Sequenznummern achten
  - Falls Zeitdifferenz größer ist als 20 ms und Sequenznummern kontinuierlich, dann beginnt die Redesequenz

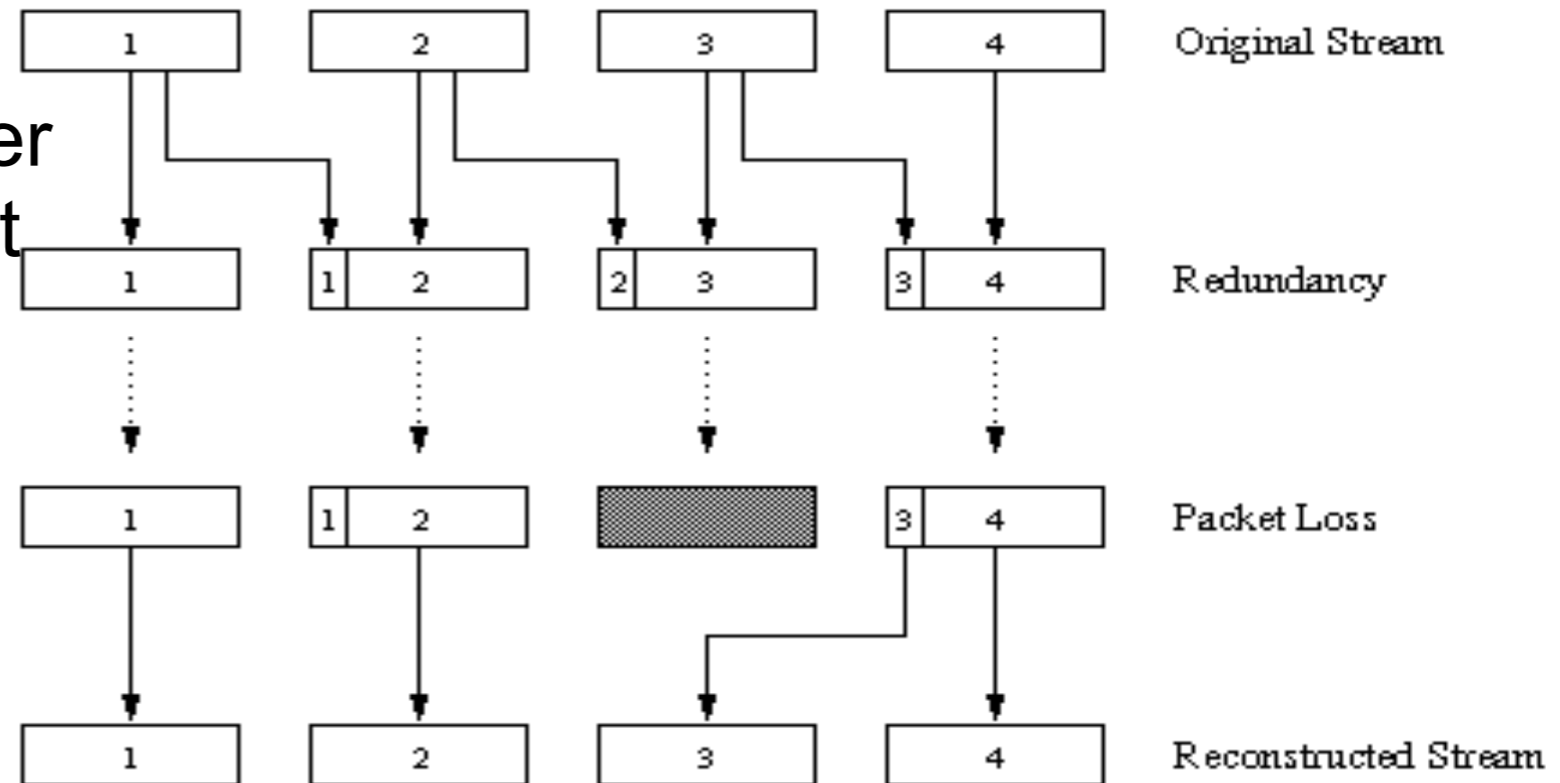
- Forward Error Correction (FEC)
  - für jede Gruppe von  $n$  Paketen werden durch Xor ein neues Paket erzeugt
  - sende diese  $n+1$  Pakete (Bandweite wird um  $1/n$  erhöht)
  - beliebige  $n$  Pakete können benutzt werden um ein verlorenes Paket zu rekonstruieren
- Abspielverzögerung
  - muss groß genug sein um alle  $n+1$  Pakete zu erhalten
- Tradeoff:
  - größeres  $n$  erzeugt kleineren Bandweitenverlust
  - größeres  $n$  erhöht Abspielverzögerung
  - größeres  $n$  sorgt dafür dass u.U.  $n-1$  Pakete verloren gehen

## ■ Zweites FEC Schema

- Audio-Strom mit geringerer Qualität wird mit geschickt

## ■ Niedrigere Auflösung liefert redundante Information

- z.B. nominaler PCM-Strom mit 64 kbps und redundanter Strom mit 13 kbps.



## ■ Sobald es einen nicht zusammenhängenden Verlust gibt, kann der Empfänger den Verlust verbergen

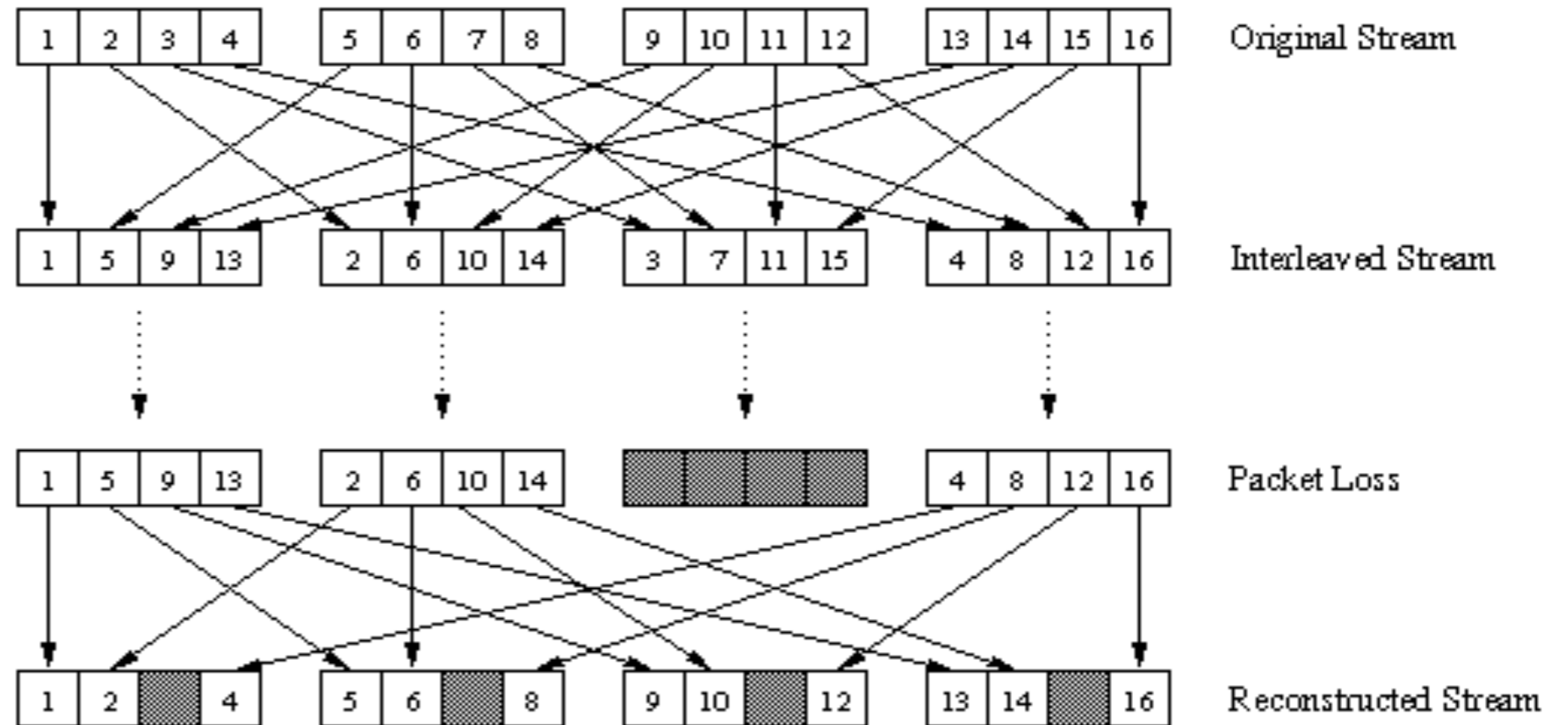
## ■ Interleaving

- Pakete werden in kleinere Einheiten unterteilt
- z.B. Einheiten von 5ms pro Paket

## ■ Pakete enthalten kleinere Einheiten von verschiedenen Paketen

## ■ Bei Paketverlust hat man immer noch die meisten Einheiten von jedem Paket

## ■ Keine Erhöhung der Redundanz



- Verwendung von UDP statt TCP um durch Stauvermeidung erzeugte Verzögerungen für zeitnah zu versendende Pakete zu vermeiden
- Empfängerseitig angepasste Abspielverzögerung um Verzögerung zu kompensieren
- Serverseitig wird die Strom auf die zur Verfügung stehende Bandweite zum Empfänger angepasst
  - Auswahl aus vorkodierten Raten
  - Dynamische Server-Kodierungsrate
- Verlustverarbeitung (Anwendungsschicht wegen UDP)
  - FEC, Interleaving, Fehlerkaschierung
- Content Distribution Networks
  - Inhalt wird in die Nähe des Empfängers gebracht

# Systeme II

## 2. Multimedia

Christian Schindelhauer

Technische Fakultät

Rechnernetze und Telematik

Albert-Ludwigs-Universität Freiburg