

# AAL und CLIP

## 1 Dienstklassen

- Bild
- Eigenschaften von Kommunikation
    - empfindlich/unempfindlich gegen Jitter/Übertragungsdauerschwankung (zB Audio/Video)
    - Bitrate konstant/variabel (Telefon, burstartige Datenübertragung)
    - verbindungsorientiert/verbindungslos
    - sinnvolle/häufige Kombinationen (welche zu denen es Anwendungsbeispiele gibt) ergibt Klassen A-D (zB Jitter unempfindlich und konstante Datenrate kaum sinnvoll)
    - A = Standleitung emuliert, B = komprimiertes Audio/Video, C = FR, D = IP
    - Klassen auf AAL-Typen abgebildet
    - veraltet: heute meist AAL 5 und QoS-Klassen von ATM-Forum

## 2 QoS-Parameter

- Bild
- Bandbreite → PCR, SCR
  - Round-Trip-Delay =  $2 * \text{Signalauflaufzeit} \rightarrow \text{maxCTD}$
  - Jitter (Signal-Laufzeit-Differenzen) → CDVT
  - Fehlerrate: Verlust, Dupplizierung, Reihenfolgefehler, Verfälschungen → CLR
  - Sicherheit → höhere Schichten
  - Preis → Schärfe der QoS Parameter

## 3 QoS-Klassen (Theorie 2.1.1.1)

- Bild
- Parameter bei Aufbau einer ATM-Verbindung gefordert/geprüft
  - Neue Klasseneinteilung von ATM-Forum (ATM-Schicht)
  - Unterscheidung Verkehrs- / QoS-Parameter = Nutzungs-/ Leistungs-Zusicherung
  - Bei Überschreitung der Verkehrsparameter: Traffic Shaping oder verwerfen, ABR = Feedback
  - QoS-Klassen (ATM-Forum/ITU): Preis dominant → geeigneter QoS möglichst billig
    - CBR/DBR: konstante Bitrate und maximale Verzögerung garantiert  $\Rightarrow$  teuer
    - rt-VBR/SBR: statistische Bitrate und maximale Verzögerung garantiert  $\Rightarrow$  billiger wegen statistischer Ressourcenförderung
    - nrt-VBR/-: statistische Bitrate garantiert (keine Zeitgarantie)  $\Rightarrow$  billiger wegen Pufferungsfähigkeit
    - ABR/ABR: minimale Datenrate garantiert. Ungenutzte Ressourcen durch Feedback (round trip delay) verteilt  $\Rightarrow$  billiger wegen besserer Ressourcenausnutzung
    - UBR/-: Best-Effort mit einem "Hinweis" wieviel Daten man senden möchte.
    - $\rightarrow$ /ABT=ATM Block Transfer: Dynamische Anpassung der Bandbreite mit Garantie die Anpassung auch irgendwann anzunehmen. Qualität ist vergleichbar mit CBR  $\Rightarrow$  kaum realisiert /eingesetzt, komplex, teuer

## 4 Vorteile der Zellvermittlung gegenüber Paketvermittlung bzgl. QoS

### • kleine Zellen

- schnelle Bearbeitung  $\Rightarrow$  geringe Verzögerung
- kurze Belegung der Leitung  $\Rightarrow$  geringer Jitter möglich
- Retransmit auf Zellebene  $\Rightarrow$  geringer Ressourceneinverbrauch
- feste Zellgröße
  - vorhersehbare Bearbeitungszeit  $\Rightarrow$  vorhersegbarer QoS  $\Rightarrow$  Garantien möglich
  - einfache Speicher verwaltung  $\Rightarrow$  gut in Hardware zu implementieren  $\Rightarrow$  schnell
  - keine Fragmentierung nötig  $\Rightarrow$  geringere Komplexität
  - gute Parallelisierbarkeit, da Paketeende bekannt  $\Rightarrow$  schnell
- Nachteile
  - relativ hoher Overhead durch hohen Headeranteil  $\Rightarrow$  teuer

## 5 AAL

- Funktionen: Abbildung der Nutzinformationen auf Zellen, Dienstspezifische Aufgaben wie z.B. Ausgleich der Zellaufzügen, Fehlerkorrektur,...
- AAL-Header: bis zu 4 Bytes pro Zelle + höhere Schichten. Bei AAL 5 kein Header pro Zelle.
- Unterteilung (Theorie 2.1.2.1)
  - SAR = Segmentation And Reassembly Sublayer
    - \* Aufteilung / Zusammenfassung der Zellen
    - \* AAL-Zell-Header werden von dieser Schicht verwaltet
  - CS = Convergence Sublayer: dienstabhängig: ZB Sicherung, Jitterausgleich,...

## 6 AAL-Diensttypen

- AAL 1
  - Einsatzzweck: Konstante Datendate mit Erhaltung der Rate am Ziel. Takt kann aus Daten kommen oder von AAL-Schicht generiert werden.
  - Header (1 Byte): Sequenznummer, Sicherung der Sequenznummer
- AAL 2
  - Einsatzzweck: Variable Bitrate (von ITU nicht fertiggestellt)
  - Header (3 Bytes): Sequenznummer, Sicherung der Nutzdatenlänge
- AAL 3/4
  - Einsatzzweck: verbindungsorientierte und verbindungslose Datenkommunikation (3 und 4 wurde zusammengefaßt)
  - SAR-Header (4 Bytes): Sequenznummer, Sicherung der Nutzdaten und des Headers (CRC), Segmentierungsmarker (Beginn, Fortsetzung, Ende), Multiplexidentifikator, Nutzdatenlänge
  - CS-Header über mehrere Zellen (8 Bytes): Anfang/Ende-Markierung für Block, PAD-Berter auf durch 4 teilbare Gesamtanzahl, Längenanträgen, eigene Puffergröße mitteilen

- AAL 5

- wesentlich vereinfachtes AAL 3/4
- von neueren Protokollen fast durchgängig eingesetzt
- kein SAR-Header
- CS-Trailer (8 Bytes): 1 Byte für höhere Schicht, Länge (bis zu 65535 Octette), CRC

## 7 Probleme der Abbildung von IP auf ATM

Tafel

- Paket → Zellen: AAL 5
- verbindungslos → verbindungsorientiert: Verbindungsmanagement (Timeout, SVC)
- Adreßauflösung IP → ATM: ATMARP
- Broadcast: geht nicht

## 8 Classical IP over ATM - ATMARP

Bild

- RFC 2225: Classical IP and ARP over ATM
- In LAN funktioniert Adreßauflösung über Broadcast — bietet ATM nicht (kein Shared Medium)
- Lösung: ATMARP-Server
  - verwaltet Tabelle zur Abbildung IP → ATM-Adresse
  - andere Lösung: nur PVCs verwenden, dann fragt Client für alle PVCs das Gegenüber nach seiner IP-Adresse (InATMARP-Request/-Response)
- Jeder Client muß sich bei ATMARP-Server registrieren
  - Client baut Verbindung zu ATMARP-Server auf
  - ATMARP-Server fragt den Client mit InATMARP nach seiner IP-Adresse
  - regelmäßiger Refresh des Tabelleneintrags durch Client
- Senden eines Pakets (nur IP-Adresse des Empfängers bekannt aus Schicht 3)
  - Aufgabe an ATMARP-Server (ARP-Request)
  - ATMARP-Server antwortet mit ATM-Adresse (ARP-Response)
  - Aufbau eines SVC zu dieser ATM-Adresse
  - Datenübertragung
  - nach gewisser Idle-Time: Abbau der Verbindung
  - nach gewisser Idle-Time: Verwerfen des ARP-Cache-Eintrags
- InARP / InverseARP
  - Wann einfach?
    - ATM → IP  $\Rightarrow$  ATM-Adresse bekannt: frage direkt Ziel nach seiner IP-Adresse
  - Internetworking: Router hört um Grenze zu anderen CLIP-Netz (auch auf derselben ATM-Infrastruktur) zu überwinden