

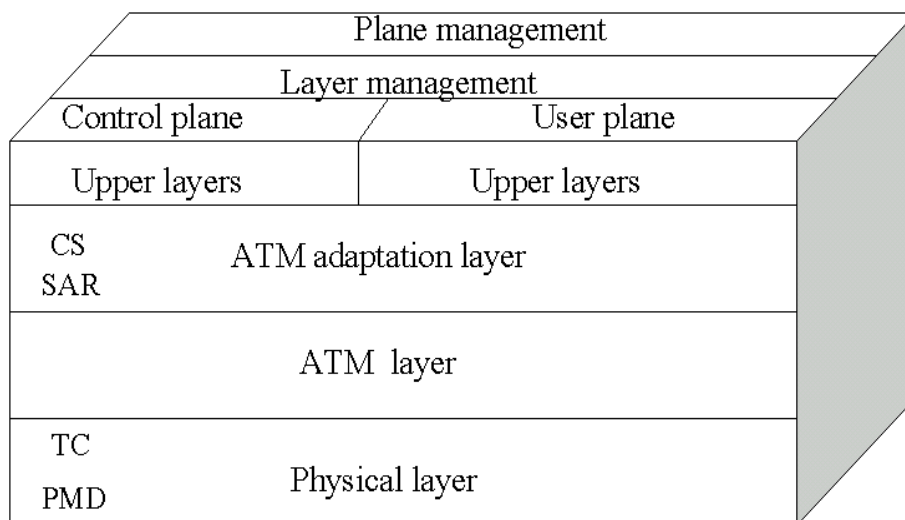
Projektování distribuovaných systémů

vypracované státnicové okruhy

1 Současné trendy vývoje komunikačních technologií: základy ATM (referenční model ATM, ATM buňka, AAL, signalizace, adresy, okruhy, QoS, kategorie služeb, CBR, VBR-rt, VBR-nrt, ABR, UBR, řízení provozu CAC, UPC, tvarování, směrování, IISP, PNNI)

Základní vlastnosti ATM:

- spojově orientovaná technologie
- ATM síť – soubor přepínačů propojených 2bodovými spoji
- data jsou rozděleny do ATM buněk o velikosti 53 bytů (z toho 5 bytů hlavička)
- přenosové rychlosti až 155 Mbit/s
- 2 typy rozhraní:
 - UNI (User Node Interface) – propojení směrovačů, hostitelských systémů s ATM přepínači
 - NNI (Network Node Interface) – vzájemné propojení přepínačů



ATM spojení:

- propojení virtuálními okruhy
- virtuální cesty (virtual path) VPI (identifikátor)
 - obsahují více virtuálních kanálů
- virtuální kanály (virtual channel) VCI (identifikátor)
- přepínání virtuálních cest / kanálů
- VPI a VCI mají pouze lokální význam (vztahuje se k lince)
- typy spojení:
 - PVC (Permanent Virtual Circuit): VPI/VCI nastavováno ručně
 - SVC (Switched Virtual Circuit): dynamické vytváření a rušení spojení (signalizační protokoly)
 - Soft PVC
 - PVC vytvářeno manuálně na úrovni UNI, dynamicky mezi NNI

- spojení typu Bod – Bod
 - jednosměrné nebo obousměrné
- spojení typu Bod – Multibod
 - jednosměrné
 - kořen a list (počátek, konec), připojování (join) a odpojování (leave) listů k doručovacímu stromu

ATM buňka

- přenášená data rozdělena do jednotlivých buněk
- velikost 53 bytů (48 bytů data, 5 bytů hlavička)
- použití buněk je z důvodu co nejmenšího zpoždění přenosu

AAL (ATM Adaptation Layers)

- adaptační vrstvy ATM, kvůli podpoře protokolů, které nejsou založeny na ATM
- definují, jak rozdělovat pakety vyšších vrstev do ATM buněk
- příklady „služeb“, které potřebují AAL – Gb Ethernet, IP, Frame Relay, SONET, UMTS ...
- **hlavní činnosti AAL:**
 - segmentace a skládání paketů vyšších vrstev
 - ošetření chyb přenosu
 - ošetření ztracených a špatně umístěných buněk
 - časování a řízení toku
- **typy AAL:**
 - *Type 1:*
podpora CBR, synchronní, spojově orientovaný, podpora T1, E1 a x64kbit/s emulace
 - *Type 2:*
VBR-RT, synchronní, spojově orientovaný, podpora Voice over ATM
 - *Type 3/4:*
VBR, asynchronní, spojově/nespojově orientovaný, podpora Frame Relay, X.25
 - *Type 5:*
podobné typu 3/4, podpora IP over ATM, Ethernet over ATM, SIMDS, LAN emulation (LANE), nejvíce rozšířený

Signalizace

- využívá virtuální kanál VPI/VCI = 0/5
- vytvářené spojení je potvrzované
- signalizační protokol zjednodušení Q.2931

Adresace

- identifikace zdrojových a cílových uzlů
- typy:
 - *Peer model*
 - využívání adresování i smerovacích protokolů „neseného“ protokolu (IP, OSPF)
 - složitější ATM přepínače
 - *Subnetwork (Overlay) model*

- nové adresní schéma
- existující protokoly operují nad ATM
- obdoba IP nad X.25 nebo IP nad PPP
- potřeba ARP (mapování IP adres na ATM adresy)
- oddělení ATM od vyšších protokolů
- 3 formáty adres:
 - NSAP E.164 (ITU)
 - DCC (Data Country Code) – státy
 - ICD (BSI) – organizace

QoS (Quality of Services)

QoS - vlastnost sítě, pomocí které je možné rozlišovat mezi různými třídami přenosů a chápat je diferencovaně.

Při vytváření spojení ATM sítí mohou aplikace specifikovat parametry, které se vztahují k charakteristice přenášeného provozu:

- *PCR (Peak Cell Rate)*
maximální okamžitá rychlost vysílání buněk
- *SCR (Sustained Cell Rate)*
rychlost vysílání měřená v dlouhodobém průměru
- *CLR (Cell Loss Ratio)*
poměrné množství buněk ztracených sítí z důvodu chyb nebo zahlcení
- *CTD (Cell Transfer Delay)*
zpoždění buňky mezi vstupním a výstupním bodem sítě
- *CDV (Cell Delay Variation)*
míra kolísání CTD
- *BT (Burst Tolerance)*
maximální velikost nárazového provozu, který může být zasílán maximální okamžitou rychlostí (PCR)
- *MCR (Minimum Cell Rate)*
minimální požadovaná rychlost

Třídy služeb

Důvod: různé požadavky na různé charakter přenosu.

CBR (Constant Bit Rate)

- konstatní rychlost přenosu
- garance max. přenosového zpoždění
- buňka vyhrazena pro CBR nemůže být použita jinak
- použití: vše co by jinak potřeboval samostatný „drát“ nebo generuje konstantní datový tok (nekomprimované video, zvuk...)

VBR (Variable Bit Rate)

- každý přenos dohodne kapacitu mezi MIN a MAX (kapacita do MAX rezervována)
- nevyužité buňky se mohou využít jinak
- RT-VBR (Real Time) – minimální nebo garantované zpoždění (kompr. obraz, zvuk)

- NRT-VBR (Non Real Time) – dávkové přenosy (transakční systémy, rezervační systémy)

ABR (Available Bit Rate)

- každý přenos dohodne kapacitu mezi MIN a MAX (kapacita MIN rezervována)
- vyšší než MIN je poskytnuta pouze, pokud jsou volné zdroje
- použití: propojení LAN sítí

UBR (Unspecified Bit Rate)

- žádné garance
- požadavky jsou prováděny až po provedení CBR, VBR a ABR
- jako „BestEffort“ z paketových přenosů
- použití FIFO pro data, která čekají na zpracování
- použití: aplikace tolerující nepravidelnost doručování a možnosti ztráty dat (IP, UDP, TCP)

Směrování

Směrovací protokoly:

- *IISP (Interim Inter-Switch Signaling protocol)*
jednoduchý protokol s manuálně konfigurovanými tabulkami v přepínačích, limitovaná rozlehlost sítě
- *P-NNI (Private NNI)*
směrování v privátních sítích, podpora QoS
hierarchie, link-state, stejný algoritmus jako používá OSPF
- *B-ICI (Broadband Inter-Carrier Interface)*
směrování ve veřejných sítích

CAC (Connection Admission Control)

„Funkce“, která zhodnotí dostupné místní zdroje a rozhodne jestli jsou dostačující pro přenos dat, tak aby byly splněny požadavky na QoS.

2 Multiprotokolové sítě nad ATM (klasické IP, RFC1483, RFC1577, NHRP), emulace LAN (LANE) a MPOA, MPLS

Protokoly L3 nad ATM

- přenos nativního protokolu přes ATM síť
- dva problémy:
 - zapouzdření paketu
 - resoluce adresy (IP – ATM)

tři řešení zapouzdření a resoluce adresy:

LANE (LAN Emulation)

- MAC protokol použitý pro realizaci transparentních LAN služeb nad ATM

Operace v původním režimu (native mode)

- **Classical IP and multiprotokol Encapsulation over ATM (Classical IP over ATM)**
 - založeno na protokolech definujících IP konektivitu nad ATM s použitím:
 - zapouzdření IP nad ATM (obecně protokol L3)
 - resoluce ATM adresy ze síťové adresy ATM

Tag Switching

- kombinuje výhody směrování s výkonností přepínání

Classical IP and multiprotokol Encapsulation over ATM

Classical IP and ARP over ATM (RFC1577)

- používá přepínané virtuální okruhy (SVCC) a permanentní virtuální kanály (PVCC)
- specifikuje mechanismus pro resoluci a vyhledávání adres
- velké bloky dat jsou „rozsekány“ na 48bytové kusy
- ATM použito k přímé náhradě propojení LAN segmentů (**LIS – Logical IP Subnets**, identické s konvenčními LAN subsítěmi) obsahujících stanice s IP adresami a směrovači
- systémy v různých LIS mají různé síťové adresy a mohou komunikovat pouze prostřednictvím směrovačů, i když jsou v téže ATM síti
- resoluce adres: ATMARP, InATMARP
 - v ATM neexistují broadcasty: řešeno ATMARP serverem, který obsahuje tabulku IP a ATM adres pro jednu síť
 - libovolný klient může získat ATM adresu zařízení a navázat tak přímo spojení
 - v každé LIS musí být směrovač, konfigurovaný jako ATMARP klient nebo lépe ve směrovači může běžet ATMARP server

Multiprotokol Encapsulation over ATM AAL5 (RFC1483)

- definuje zapouzdření různých typů PDU pro transport nad ATM
- zajišťuje i přenos jiných rámců než jsou IP pakety

- 2 možnosti jak to zařídit:
 - **LLC/SNAP zapouzdření** – různé protokoly mohou být přenášeny jedním ATM spojením a identifikovány standardním LLC/SNAP záhlavím
 - **Multiplexování** virtuálního spojení – přes ATM je přenášen pouze jeden protokol, který je implicitně dán při vytváření spojení

NHRP (Next Hop Routing Protocol)

- cílem je dosáhnout switchovaného provozu místo směrovaného
- 2 typy cest:
 - *přes routery*
potřeba IP adresy cíle na každém routeru -> složení celého paketu a „znovurozsekání“ -> složité
 - *přes ATM switche díky NHRP*
klient se dotáže NHRP serveru na ATM adresu cíle, poté je vytvořeno spojení přímo přes ATM síť (ATM switche)

LANE (LAN Emulation)

- důvod vzniku: použít „LAN-based“ aplikace v ATM sítích
- v ATM neexistuje broadcast, multicast, doručení datagramů podle MAC adresy
- konverzní vrstva LANE zajišťující převod nespojovaných služeb do spojovaného prostředí
 - emulace se týká pouze okrajů sítě, tzn. LANE se nachází jen u koncových uživatelů a aktivních prvků typu směrovač nebo ethernet switch
- **Komponenty sítě:**
 - *LEC (LANE Client)*
koncové zařízení
 - *LES (LANE Server)*
jen jeden pro každou emulovanou LAN, řídicí funkce (převody adres ...)
 - *BUS (Broadcast and Unknown Server)*
server, který se stará o rozesílání paketů typu broadcast a multicast
 - *LECS (LANE Configuration Server)*
jeden pro každou doménu, přiděluje konfigurační informace

MPOA (Multiprotokol over ATM)

- řeší zapouzdření a resoluci adres
- *MPOA server*
výpočetní zpracování (správa adres, topologické informace)
- *MPOA client*
provádí vlastní fyzické směrování paketů

MPLS (Multiprotocol Label Switching)

- značkování paketů a řízení jejich přenosu sítí
- switche se rozhodují podle značek, na konci jsou značky odebrány
- inteligence je soustředěna do hranových zařízení
- *Architektura:*
směrování, přepínání, řídicí komponenta, forwardovací tabulka, forwarding equivalence class, label

3 Principy VLAN

- rozdělení fyzicky propojených počítačů do logických segmentů, které fungují tak, jako by nebyli fyzicky propojené, vznik samostatné broadcastové domény
- mobilita uživatelů
- lepší bezpečnost a výkonnost (přenosy uvnitř VLAN jsou přepínané, mezi VLAN směrované)
- členství ve VLAN:
 - *podle portů (VLAN úroveň 1)*
 - neumožňuje mobilitu
 - nižší bezpečnost, izolovanost
 - nezkontroluje obsah rámce
 - *podle MAC adres (VLAN úroveň 2)*
 - předchozí registrace počítačů
 - počítače různých VLAN mohou být na jednom portu
 - mobilita uživatelů, vysoká bezpečnost
 - složitá administrace
 - *podle protokolu L3 a vyšší (VLAN úroveň 2)*
 - členství odvozeno od pole TYPE
 - pomalejší než předchozí typy -> musí se analyzovat paket
 - IP adresa je pouze použita na mapování do VLAN, není jinak zpracována
- **Trunk**
 - přenos více VLAN jednou linkou -> propojení lokálních sítí
 - rámce Ethernetu jsou označovány VLAN ID (tag)
- zapouzdření **IEEE 802.1Q**
 - až 4095 VLAN
 - všechny typy VLAN
 - dovoluje míchat klasické i VLAN přepínače
 - IEEE 802.1p přidává priority
- **GVRP (Generic Attribute Registration Protocol VLAN Registration Protocol)**
 - vytváření a propagace dynamických VLAN položek
 - GARP členové vytváří / ruší členství ve VLAN
 - VLAN přepínače propagují změny členství ve VLAN na všechny aktivní porty
- **GMRP (Group Multicast Registration Protocol)**
 - položky registrace skupin

4 IP QoS, IntServ, DiffServ, RSVP

QoS (Quality of Services)

- schopnost sítě zajišťovat lepší služby vybraným přenosům
- principy:
 - **Princip 1 – značkování paketů**
 - **Princip 2 – vzájemná izolace tříd**
 - mechanismus pro zařazení zdrojů podle požadavků na šířku pásma
 - kontrola dodržování dohodnutých rychlostí
 - označení paketů probíhá na okrajích sítě
 - **Princip 3**
 - při izolaci tříd využít zdroje co nejefektivněji
 - nepodporovat přenosy, které překračují kapacitu linky
 - **Princip 4**
 - Call Admission Proces – kontrola na vstupu
 - potřeby se deklarují předem
- **algoritmy rozvrhování:**
 - *FIFO*
 - *Prioritní rozvrhování* – třídám přiřazena různá priorita
 - *Round Robin (Cyklická obsluha)* – více tříd obsluhy, cyklické testování front
 - *Weighted Fair Queueing (WFC)* – zobecněný Round Robin, všechny stejnou prioritu
- **Token Bucket:**
 - mechanismus politiky
 - pověření spojeno s právem vysílat paket nebo množství dat
 - pokud neexistuje pověření vysílat, paket je zahozen
 - pověření jsou doplňovány stálou rychlostí

Best Effort (s maximálním úsilím)

- aplikace posílají data, kdy se jim zachce
- síť se snaží přenést data co nejlépe i když nemohou data doručit
- použití: doručování v IP sítích

Integrated Services (Integrované služby)

- aplikace předem oznámí síti své požadavky -> síť se rozhodne zda může požadavkům vyhovět (vstupní kontrola požadavků – **admission control**)
- v případě úspěchu jsou informovány všechny komponenty, aby pro přenos rezervovaly odpovídající prostředky -> rezervační protokoly (RSVP)
- IntServ rozlišují mezi kategoriemi aplikací:
 - *elastické aplikace*
bez požadavků na doručení (např. http, e-mail)
 - *Real Time Tolerant (RTT)*
požadováno omezení na max. zpoždění, občasná ztráta přijatelná (např. bufferované video)

- *Real Time Intolerant (RTI)*
požadována minimální odezva a rozptyl zpoždění (jitter) (např. videokonference)

Differentiated Services (Rozlišované služby)

- aplikace neoznamuje předem své požadavky na QoS
- použití rezervačních protokolů není nutné
- pakety jsou značkovány třídou přenosu (značkování probíhá na vstupu sítě)
- směrovače během přenosu čtou značku a podle ní řídí způsob zpracování paketu
- **klasifikace paketů:**
 - TOS (type of services – IPv4), Traffic Class (IPv6)
 - DSCP (DiffServ Codepoint) – 6bit značka
- **zpracování paketů:**
 - PHB (peer hop behaviour): směrovače zpracovávají pakety nezávisle na ostatních
 - *expedited forwarding (urychlené)*
pakety jsou odesílané průměrnou rychlostí, která se rovná alespoň stanovené rychlosti
 - *assured forwarding (zajištěné)*
4 třídy paketů, každé třídě přidělen určitý objem prostředků, každému paketu přiřazena jedna ze tří priorit zahození v případě zahlcení

RSVP (Resource reSerVation Protocol)

- rezervace zdrojů pro přenos
- hosti- požadavky na rezervaci
- směrovače – forward požadavků na rezervaci dalším směrovačům
- pracuje nad existujícím směrováním
- identifikace spojení:
 - IPv4 – cíl. adresa, protokolem, cíl. portem
 - IPv6 – IP adresa, flow label, cíl. IP adresa
- zpráva obsahuje **flowspec** (požadavky QoS) a **filterspec/session id**
- způsoby rezervace:
 - *fixed filter (FF)* - daný zdroj spojen s daným flowspec
 - *shared explicit filter* – více zdrojů s daným flowspec
 - wildcard filter – sdílí flowspec zdrojů mezi toky od různých zdrojů
- udržování rezervace zprávami PATH i RESV (15s-45s)
- nevýhody:
 - paměťově i procesorově náročné
 - spotřeba kapacity kanálu (pro zprávy PATH a RESV)

5 Protokol IPv6

přínos:

- rozšíření adresního prostoru (min. 65536 subsítí pro každého, třída A z IPv4 pro každou stranu)
- bezpečnost mezi koncovými uzly jako u IPSec
- bez překladu adres (NAT)
- rozšířitelnost, zlepšená funkčnost, zavedení streamů, plug'n'play

adresy:

- přiřazeny rozhraním, identifikátor uzlu může být jakékoliv rozhraní
- Broadcast není, Multicast – identifikátor více rozhraní
- posloupnost „0“ může být vypuštěna a nahrazena „:“
- za lomítkem je délka prefixu
- ::1 – localhost
- ::0 – nspecifikovaná adresa (používá se během inicializace)
- *link-local*:
 - unikátní na subsíti
 - vyšší část – fe80::/10
 - nižší část – identifikátor subsítě a rozhraní
 - nesmí forwardovat pakety
- *site-local*:
 - unikátní pro site
 - vyšší část – fec0::/10
 - nižší část – identifikátor subsítě a rozhraní
 - obdoba privátních adres v IPv4
 - bylo ZRUŠENO
- autokonfigurace:
 - interface ID – MAC adresa
 - link-local – horních 8 slabik ze směrovače

předpoklady fungování:

- IPv6 jako ostrovy v IPv4 síti, mezi nimi jsou tunely -> zapouzdření IPv6 do IPv4 (př. 6BONE)
- automatické tunelování:
 - *6to4*:
 - hraniční směrovače mají IPv4 adresu
 - speciální prefix 2002::/16, dalších 32 bitů je IPv4 adresa směrovače
 - *6over4*:
 - tunelování vykonávají koncové uzly

Systém jmených domén:

- přidány dva typy záznamů:
 - *AAAA* – jméno -> adresa
 - *PTR* – adresa -> jméno

6 IP multicast (IGMP, směrování, PIM sparse/dense mode)

- směrovací technologie – 1 zdroj, více cílů (1 data odeslány celé skupině)
- výhody: menší objem přenášených dat -> menší zatížení sítě
- Určení rozsahu doručování:
 - *Implicitní*
 - Použití link-local adresy
 - Neopustí podsítě
 - *Omezení rozsahu založené na TTL*
 - Multicast směrovače mají nastaven práh (TTL prah)
 - Jestliže je $TTL \leq TTL \text{ prah}$, je datagram zahozen
 - *Administrativní omezení*
 - Použití skupiny adres 239.0.0.0 až 239.255.255.255
 - Omezení na administrativní doménu
 - V IPv6 je rozsah součástí atributu uvedeného v adrese

IGMP

- protokol pro přihlašování do skupin

IGMPv1

- pouze registrace / uvolnění
- výzva posílána na 224.0.0.1, TTL=1
- odpověď: posílána jen jedním hostem ze skupiny na skupinovou adresu, pokud se nikdo neozve skupina neexistuje

IGMPv2

- připojení / odpojení ze skupiny zprávou
- host posílá zprávu o opuštění na 224.0.0.2 (all routers) -> zkrácení doby pro detekci prázdné skupiny
- směrovač reaguje specifickou výzvou aby zjistil jestli je skupina prázdná

IGMPv3

- podpora SSM (Source Specific Mcast)

Směrovací protokoly

DVMRP (Distance Vector Mcast Routing Protocol)

- hustý režim (dense mode)
- záplavové doručování
- explicitní připojení do subsítě
- source-based distribuční stromy

MOSPF (Mcast OSPF)

- hustý režim
- připojování pomocí Join
- není třeba šířit data záplavou od každého zdroje do každé subsítě

PIM-DM (Protocol Independent Mcast – Dense Mode)

- **hustý režim** = implicitně doručuje do všech subsítí
- libovolný směrovací protokol pro zajištění Reverse Path Forward (zjištění nejkratší cesty ke zdroji)
- routery používají záplavu s odřezáváním (flood and prune)

PIM-SM (Protocol Independent Mcast – Sparse Mode)

- **řídový režim** = použití explicitní Join zprávy pro připojení toku do subsítě
- RPF nezávislé na protokolu
- doručovací stromy se zavádí mezi příjemcem a RP (Rendezvous Point)

CBT (Core Based Tree)

- charakteristiky jako PIM-SM, ale efektivnější při hledání zdrojů
- vytváří infrastrukturu pro doručování Mcast zpráv
- komerčně se nepoužívá

7 Přenosy v reálném čase, základy IP telefonie, H.323, SIP, VoIP

RTP (Real Time Protocol)

- představuje pouze mechanismy
- protokolově neutrální
- oddělené řízení a data
- bezpečnost (šifrování, ověřování)
- **funkce:**
 - fragmentace / defragmentace, znovuospořádání (pokud je potřeba)
 - detekce ztrát, obnova
 - synchronizace uvnitř média (odstranění chvění zpoždění, vyrovnávání vzorkovacích hodin, synchronizace audia a videa, QoS zpětná vazba a adaptace rychlosti)
 - identifikace zdroje
- použití UDP, lib. port, RTCP = RTP+1
- nativní podpora ATM (AAL5)
- **řízení: RTCP (Real Time Control Protocol)**
 - QoS zpětná vazba
 - odhad členství
 - detekce smyček
- **Mixer:**
 - několik mediálních proudů na jeden nový (nové kódování)
 - redukuje požadovanou šířku pásma
 - jeví se jako nový zdroj s vlastním identifikátorem
- **Převodník:**
 - jeden mediální proud
 - může konvertovat kódování
 - transformace protokolu (nativní ATM – IP)
 - pro všechny pakety: zdroj. adresa = adresa translátoru

RTSP (Real Time Streaming Protocol)

vlastnosti:

- hrubá synchronizace (doladění – RTP sender report)
- virtuální prezentace = synchronizování přehrávání od několika serverů
- vyrovnávání zdrojů
- podpora ovládání zařízení
- vyrovnávací paměti (obdoba http)
- 1 TCP spojení na relaci

podobnosti s http:

- formát protokolu: text, MIME záhlaví, typ požadavek – odpověď
- stavové kódy, formát URL, bezpečnostní mechanismy

odlišnosti od http:

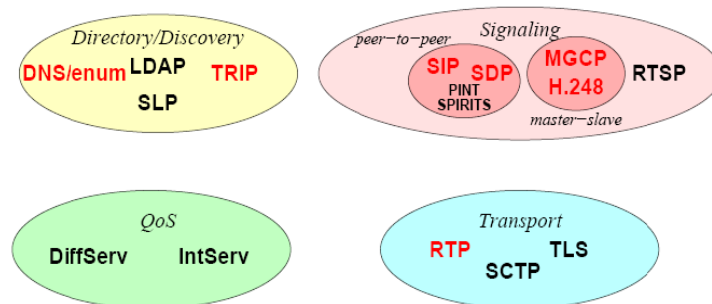
- stavový server, odlišné metody
- data přenášená mimo pásmo
- odstranění http chyb (požadavky s relativními cestami, kódování 8859-1)

VoIP, H.323, SIP

VoIP

- přenos hlasu přes IP síť
- postaveno na H.323 a SIP protokolech

architektura:



H.323

- určený pro přenos multimediální informace paketovými sítěmi
- zastřešující standard (H.225, H.245, H.255, RTP a další)
- kódování PER (Packet Encoding Rules)
- **entity:**
 - *terminál* – IP telefon
 - *brána* – komunikace se zařízeními v jiné komunikační síti
 - MGC (Media Gateway Controller) – signalizace
 - MG (Media Gateway) – směrování audio/video streamů
 - *konferenční jednotka* – MCU (Multipoint Controller Unit)
 - *gatekeeper* – centrální jednotka, překlad adres a řízení provozu

SIP (Session Initiation Protocol)

- protokol aplikační úrovně
- řídicí pro vytváření, modifikaci a ukončování spojení
- **komponenty:**
 - *User Agents* – SIP telefony
 - *SIP servery* (typicky realizováno vše v jednom):
 - registrar
příjem požadavků na registraci od uživatelů
 - proxy
přepíná signalizaci navazování spojení, transparentní vzhledem ke koncovým stanicím, přepínání hovorů, větvení
 - redirect
redirekce volání na ostatní servery
 - *SIP PSTN brány* (napojení na telefonní síť), *Aplikační servery* (médiá servery)

8 Síť typu P2P

Rozdělení

základní rozdělení:

- sdílející obsah
- vyhledávací obsah

jiné dělení:

- pro paralelní výpočty
- přístup k souborům a informacím
 - sdílení obsahu, vyhledávání ...
- kooperující
 - instant messaging, sdílené aplikace, hry

rozdělení podle decentralizace:

- *čisté P2P systémy*
 - člen = server i klient
 - bez centrálního serveru a směrovače
- *hybridní P2P*
 - centrální server pro udržování informací o členech
 - směrování pomocí převodu reference
- *kombinované*

Typy P2P

- **nestrukturované**
 - *Napster* (centralizované)
 - *Gnutella* (distribuované)
 - *Kazaa/FastTrack* (hierarchické)
- **strukturované**
 - *Chord* (uzly v kruhu)
 - *Pastry* (overlay síť – sousední členové propojeni virtuálními hranami)

Charakteristiky P2P sítí

- uzly jsou autonomní (bez administrace), velice odlišné
- dynamická síť (časté připojování / odpojování uživatelů)
- efektivní využívání zdrojů
- škálovatelnost (možnost replikace, geografická distribuovanost)
- jednoduchá administrace
- **aplikace:**
 - sdílení souborů (DC++, Gnutella, Kazaa, Napster, ...)
 - síťové hry
 - sdílené aplikace (ICQ, ...)
 - distribuované výpočty (seti@home, ...)

Anonymita

- ve většině sítí uživatelé vědí kde co je a kdo co požaduje

Freenet

- data jsou přenášena v opačném směru než dotaz
- není možné zjistit, je-li uživatel iniciátorem nebo pouze data přenáší dál nebo je spotřebovává

Strukturované P2P sítě

- druhá generace
- samoorganizující se struktura
- založeno na distribuované hashovací tabulce
 - ukládá páry (klíč, hodnota) - klíč je podobný jménu souboru, hodnota může být obsah souboru
 - cíl: efektivní vkládání, prohledávání, rušení párů (klíč, hodnota)
 - každý uzel ukládá do systému podmnožinu párů (klíč, hodnota)
 - základní operace: nalezení uzlu, který obsahuje klíč, mapování klíčů na uzly
- př. Chord, Pastry

Ostatní

BitTorrent

- Dělení souboru na kousky (16kB)
- stahování přes Web server

9 Spolehlivé skupinové doručování

- řeší problém mnohonásobného doručení téhož obsahu
- **použití:**
 - přenos dat v reálném čase
 - přenos objemných dat
 - opakovaný přenos dat
- **vlastnosti:**
 - *skalabilita* – tisíce až miliony příjemců
 - *heterogenita uzlů, kanálů i obsahu*
 - *spolehlivost* – odolnost proti ztrátě paketů
 - *ochrana proti zahlcení*
- **modely:**
 - *push*:
 - synchronní, všichni příjemci musí být před příjmem připraveni
 - *on demand*:
 - přenos se provádí cyklicky (karusel)
 - *streaming*:
 - přenos dat v reálném čase (audio, video)
 - přednost synchronizace před spolehlivostí

Scalable Reliable Multicast (SRM)

- data mají přiřazeno stálé jméno (id) – id zdroje a sekvenční číslo
- přenos pomocí IP multicastu, všichni účastníci ve stejné skupině, žádný rozdíl mezi vysílači a přijímači
- oprava dat:
 - požadavek na ztracená data je vysílán na skupinovou adresu s určitým zpožděním

Asynchronous Layered Coding (ALC)

- nevyžaduje zpětnou vazbu mezi vysílačem a příjemci
- netřeba explicitně vytvářet skupiny
- jednosměrné přenosy
- push model, on demand, streaming
- zabezpečení pomocí FEC kódů
- víceúrovňové přenosy (různé kvality v různých časech, příjemce se připojí k tomu, který mu vyhovuje)
- základy:
 - *Layered Coding Transport* – informace o probíhajícím přenosu
 - *FEC* – spolehlivost a škálovatelnost
 - *Congestion Control*
 - *Authentication* – kontrola integrity paketu, ověření pravosti zdroje

NACK Oriented Reliable Multicast (NORM)

- opakování požadavků při chybě
- příjemci relativně homogenní a musí mít srovnatelnou dobu zpracování
- rychlost přenosu přizpůsobena nejpomalejšímu příjemci
- složitější než ALC

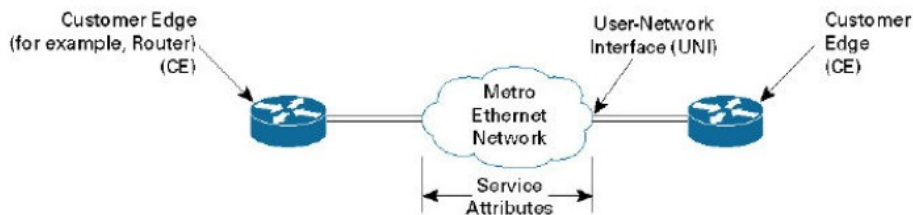
File Delivery over Unidirectional Transport (FLUTE)

- spolehlivý přenos hromadných (bulk) dat
- nad ALC
- přenos vlastních dat i meta informací o souboru (jméno, URI, velikost atd.) i typ přenášené informace (použitý kodek atd.)
- meta informace ve File Delivery Table (FDT) – XML reprezentace
- modely:
 - *pouze jednou*
 - jako push model, FDT doručena před souborem
 - *on demand*
 - soubory vysílány cyklicky, umístěné v karuselu, vysílány v náhodném pořadí
 - možnost opravy dat (v dalším cyklu)
 - statický karusel
 - dynamický karusel – musí se měnit instance FDT pro soubor

10 Vysokorychlostní sítě, Metro Ethernet, DQDB, DWDM, FibreChannel

Metro Ethernet Services

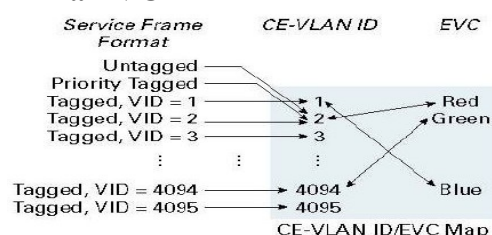
- integrace Ethernet služeb do všech sítí
- zaváděno poskytovatelem, nedotkne se uživatele
- umožňuje propojení více poskytovatelů



- typ a architektura uvnitř Metro sítě je „neviditelná“ (zákaznická síť je tak nezávislá na vývoji Metro sítě)
- **UNI (User Network Interface)**
 - fyzické rozhraní mezi zákazníkem a poskytovatelem (většinou ve vlastnictví poskytovatele)

Ethernet Virtual Circuit

- spojení 2 nebo více UNI (VPN na 2 vrstvě)
- servisní rámce přenášeny mezi UNI v EVC, nemohou do jiné EVC
- jedno UNI může být ve více UNI
- 2 typy:
 - Point-to-Point EVC
 - Multipoint-to-Multipoint EVC
 - propojení 2 nebo více UNI
 - Bcast a Mcast posílány do všech UNI v EVC
 - Unicast – 2 možnosti:
 - replikace do všech UNI (sdílený ethernet)
 - učení se MAC adresy (učící se mosty)
- **Custom Edge VLAN ID (CE-VLAN ID)**
 - identifikace UNI v EVC
 - odvozen od obsahu servisního rámce
 - CE-VLAN ID je totožný s 802.1Q (12bitů, VLAN ID není 0)
 - CE-VLAN ID je libovolný – bez 802.1Q, rámce s prioritou, implicitní VLAN
- **Mapování CE-VLAN ID na EVC**



- **CE-VLAN ID preservation**
 - Ponechání VLAN ID (propojení UNI ve více privátních VLAN sítích)
- **All-to-One Bundling Map**
 - V UNI pouze jedna EVC
 - Zavedení minimální konfigurace
 - Všechna CE-VLAN ID se napojí na jedno EVC v UNI
 - Dedikovaný privátní Ethernet

Distributed Queuing Dual Bus (DQDB)

- dvojitá sběrnice s rozprostřenou frontou (distribuovaná fronta)
- dvě jednosměrné sběrnice
- hlavní stanice řídí provoz sítě a generuje slova rámcové synchronizace každých 125ms, v tomto rytmu se „posouvají“ v síti volné časové intervaly o velikosti 53 bytů
- ve všech uzlech se průběžně vede evidence stavu sítě (délka front paketů)
- každá stanice tak má přehled o stavu sítě a ví kdy může vysílat
- tím je dosaženo vysokého využití přenosové kapacity blízké 100%
- až 500 uzlů, rozlehlost až 100km

Dense Wavelength Division Multiplexing (DWDM)

- přenášení optických signálů (každý jiné vlnové délky) po jednom optickém vlákně
- paralelní přenos jednotlivých signálů
- transparentní vůči přenášeným protokolům (SONET, Ethernet, ATM atd.)
- systém se skládá z:
 - vlnový multiplexer
 - vlnový zesilovač
 - vlnový přepínač (schopny podporovat až 256 vlnových kanálů o rychlosti 10Gb/s)
 - vlnové opakovače (EDFA (Erbium-Doped Fiber Amplifier), vzdáleny 10ky kilometrů a zvyšují intenzitu více světelných kanálů)

FibreChannel

- blokově orientované sériové rozhraní typu point-to-point
- chybějící podpora pro UTP
- slouží k přenosu dat mezi výkonnými úložnými zařízeními a servery na omezenou vzdálenost
- **rychlost:** 100, 200, 400 Mb/s, škálovatelnost až do 4 Gb/s
- **vzdálenost:** jednovláknové vlákno - do 10 km, twinax - do 100 m

11 PAN síť

- PAN – Personal Area Network
- dosah řádově metry, propojení zařízení jako laptop, PDA nebo mobilní telefon
- bezdrátové (IrDA, Bluetooth) i drátové (USB, FireWire)

Bluetooth

- standard IEEE 802.15.1, nejvíce rozšířená verze 1.2
- verze 2.0 EDR (Enhanced Data Rate) – až 2.1 Mb/s, větší výdrž baterií zařízení
- výkonné třídy:
 - *class 1* – 100mW, 100 m (max. teoretický dosah)
 - *class 2* – 10mW, 10 m
 - *class 3* – 2.5mW, 1 m
- rádiové vlny:
 - pásmo 2.4GHz
 - metoda FHSS, během 1 sekundy 1600 skoků mezi 79 frekvencemi s rozestupem 1MHz
 - rychlost okolo 720kb/s (i asymetrické rozdělení downloadu a uploadu)
- zařízení identifikována adresou BT_ADDR
- dubodová i mnohabodová síť (jedna stanice jako master, až 7 slave stanic, tzv. pikosítě)
- bezpečnost:
 - klíč spojení se odvozuje od PIN (buď vestavěný nebo zadávaný uživatelem)

IrDA

- přenos signálu infračerveným světlem
- infračervené LED diody – 780-950nm, přijímače jsou PIN fotodiody
- šíření podobné jako u viditelného světla (schopnost odrazu)
- výhody:
 - velká šířka pásma
 - žádný limit dostupným spektrem
- nevýhody:
 - dosah sítě (vysílací výkon je určen především citlivostí přijímače)
 - nízká rychlost

12 Ověřovací servery a ověřování, Kerberos, certifikáty

Ověřovací servery a ověřování

Ověřovací servery

- slouží k ověření pravosti uživatele
- lepší utajení klíčů
- KDC (Key Distribution Center) – databáze klíčů (indexovaná podle jmen uživatelů)

Ověřování

- schémata:
 - alespoň jedno tajemství a schopnost rozpoznat jeho správné použití
- ověřovací metody:
 - jednoduché (hesla)
 - přísné (založeny na šifrovacích metodách)

Přísné metody

- použití symetrických a nesymetrických kódů
- založené na ověřovacích serverech
- založené na protokolech s minimální znalostí
 - uživatel dokazuje svoji identitu odpovídáním na šifr. otázku serveru
M1: {R, ID}
M2: {C}K
M3: {f(C)}K
R ... požadavek, K ... tajný klíč, C ... náh. číslo, f(C) ... domluvená funkce

Kerberos

- zajišťuje ověřování uživatelů a požadovaných služeb
- architektura klient-server
- k ověřování využívá důvěryhodnou třetí stranu – ověřovací server AS
- prokazování identity pro každý požadavek
- prokazování heslem pouze jednou při přihlašování
- heslo se nepřenáší sítí a není uloženo ani v paměti
- každý klient a každá služba mají heslo
- všechna hesla jsou pouze v AS
- úroveň ochrany:
 - ověření při přihlášení
 - ověření každé zprávy
 - ověřování a šifrování každé zprávy

Funkce

- ověřovací server ověří pravost klienta
- na základě ověření, Ticket Granting Server poskytuje tickety pro přístup k požadovaným

serverům

- **tři fáze ověřování:**
 - získání pověření (credentials)
 - požadavek pověření na specifickou službu (ticket)
 - prezentace pověření koncovému serveru
- **ticket:**
 - obsahuje: jméno serveru, jméno klienta, IP adresu klienta, časové razítko, dobu života ticketu, náhodný relační klíč
 - omezen dobou života
 - šifrován klíčem serveru, kterému je určen

Kerberos databáze

- jméno uživatele a jeho privátní klíč
- pro uživatele generuje dočasné klíče (relační)
- citlivé informace v Kerberu, necitlivé v serveru HELIOS

Servery

- **Administrativní server:**
 - KDBM (Kerberos Database Management)
 - zajišťuje přístup do databáze Kerbera
 - klient může být kdekoli, server u databáze
- **Ověřovací server:**
 - pouze operace čtení nad databází
 - ověřování uživatelů
 - generování relačních klíčů
 - uživatelské programy – přihlašování, změna hesla, zobrazení ticketů, ničení ticketů

Certifikáty

- datová struktura identifikující jejího držitele
- uložena v souboru nebo přímo v zařízení
- **struktura:**
 - hlavička
 - údaje o subjektu:
 - jméno
 - e-mail
 - další údaje (rč, url, atd...)
 - veřejný klíč subjektu
 - veřejný klíč CA (certifikační autorita, důvěryhodná třetí strana)
 - podpis CA
- používané algoritmy:
 - *podpisové*
 - RSA, DSA, DH
 - *hashovací*
 - MD5, SHA-1, SHA-2