

UNIVERSITATEA “POLITEHNICA” BUCUREȘTI

-Facultatea de Electronică, Telecomunicații și Tehnologia Informației –



TEHNOLOGII DEDICATE COMUNICAȚILOR INTERNET

CUPRINS:

1. INTRODUCERE
2. **TEHNOLOGIA WI-FI – autor, Trancă Ioan-Alexandru, 454A**
 - 2.1. INTRODUCERE
 - 2.2. ECHIPAMENTE STANDARD
 - 2.2.1. ACCES POINT
 - 2.2.2. ADAPTOR WIRELESS
 - 2.2.3. ROUTER WIRELESS
 - 2.2.4. NETWORK BRIDGE
 - 2.2.5. ANTENE ȘI CONECTORI
 - 2.3. STANDARDELE DE COMUNICAȚIE WI-FI IEEE 802.11
 - 2.3.1. 802.11a
 - 2.3.2. 802.11b
 - 2.3.3. 802.11g
 - 2.3.4. 802.11n
 - 2.4. SECURITATE ȘI METODE DE CRIPTARE
 - 2.4.1. WIRED EQUIVALENT PRIVACY – WEP
 - 2.4.1.1. METODE DE AUTENTIFICARE
 - 2.4.2. WI-FI PROTECTED ACCESS
 - 2.5. CONCLUZII
 - 2.6. REFERINȚE BIBLIOGRAFICE
3. **TEHNOLOGIA ISDN – autor, Dicu Mario-Lucian, 453A .**
 - 3.1. INTRODUCERE
 - 3.2. CONFIGURAȚII
 - 3.3. PUNCTE DE REFERINȚĂ
 - 3.4. TIPURI DE COMUNICAȚII SUPORTATE
 - 3.5. SPECIFICAȚII ISDN
 - 3.5.1. LAYER 1
 - 3.5.2. LAYER 2
 - 3.5.3. LAYER 3
 - 3.6. CONCLUZII
 - 3.6.1. APLICAȚII
 - 3.6.2. LUMEA REALĂ
 - 3.7. REFERINȚE BIBLIOGRAFICE
4. **TEHNOLOGIA DSL – autor, Enache Elena, 455A**
 - 4.1. INTRODUCERE
 - 4.2. VOCE ȘI DATE
 - 4.3. FUNCȚIONARE
 - 4.4. ECHIPAMENTE
 - 4.5. SETĂRI STANDARD ȘI PROCEDURI DE CONECTARE
 - 4.6. PROTOCOALE ȘI CONFIGURAȚII

- 4.7. TEHNOLOGII DSL
 - 4.8. METODE DE TRANSMISIE
 - 4.9. CONCLUZII
 - 4.10. REFERINȚE BIBLIOGRAFICE
5. **TEHNOLOGIA ATM – autor, Niculescu Bogdan, 454A .**
- 5.1. INTRODUCERE
 - 5.2. STRUCTURA CELULEI ATM
 - 5.3. TRANSFERUL TRUNCHIURILOR PBX ÎN ATM
 - 5.4. PARAMETRI DE CALITATE ATM
 - 5.5. APLICAȚIILE MODULUI DE TRANSFER
 - 5.6. MAPAREA PROTOCOLULUI
 - 5.7. CONCLUZII
 - 5.8. REFERINȚE BIBLIOGRAFICE
6. **TEHNOLOGIA MPLS – autor, Ghiță Ana-Maria, 455A**
- 6.1. INTRODUCERE
 - 6.2. CONCEPTE DE RUTARE ȘI COMUTARE
 - 6.3. CONCEPTE MPLS ȘI TERMINOLOGIE
 - 6.3.1.FORWARDING-UL BAZAT PE IP
 - 6.3.2.FORWARDING-UL BAZAT PE FEC
 - 6.3.3.FORWARDING-UL BAZAT PE MPLS
 - 6.3.4.ROUTERE CU COMUTARE DE ETICHETĂ – LSR
 - 6.3.5.MPLS PESTE IP STANDARD
 - 6.3.6.DISTRIBUȚIA DE ETICHETE LDP
 - 6.3.7.LABEL SWITCH PATH – LSP
 - 6.4. QUALITY OF SERVICE
 - 6.5. CONCLUZII
 - 6.6. REFERINȚE BIBLIOGRAFICE
7. **TEHNOLOGIA VoIP – autor, Dochie Oana-Andreea, 454A .**
- 7.1. INTRODUCERE
 - 7.2. VoIP vs. REȚEAUA DE TELEFONIE PUBLICĂ
 - 7.2.1.DEZAVANTAJELE REȚELEI DE TELEFONIE
 - 7.2.2.DIFERENȚA ÎNTRE COMUTAREA DE CIRCUIT ȘI COMUTAREA DE PACHETE
 - 7.2.3.AVANTAJE VoIP
 - 7.3. DESCRIEREA TEHNOLOGIEI VoIP
 - 7.3.1.PROTOCOLUL IP
 - 7.3.2.CARACTERISTICI VoIP
 - 7.3.2.1.INTÂRZIAREA/LATENȚA
 - 7.3.2.2.JITTERUL
 - 7.3.2.3.COMPRESIA VOCH
 - 7.3.2.4.ECOUL
 - 7.3.2.5.PIERDEREA DE PACHETE
 - 7.3.2.6.DETECȚIA ACTIVITĂȚII VOCH

7.4. PROTOCOALE DE TRANSPORT

7.4.1. PROTOCOLUL DE TRANSPORT ÎN TIMP REAL

7.4.2. PROTOCOLUL DE CONTROL RTP (RTCP)

7.5. SEMNALIZAREA VoIP

7.5.1. SEMNALIZAREA ÎNTRE RUTERE ȘI PBX-URI

7.5.2. PROTOCOALE ȘI STANDARDE

7.5.3. PROTOCOLUL H.323

7.5.4. SESSION INITIATION PROTOCOL (SIP)

7.5.5. SERVERE SIP

7.6. SECURITATEA REȚELELOR VoIP

7.6.1. PROTOCOALE DE TELEFONIE VULNERABILE

7.6.2. CERINȚE DE SECURITATE ÎN REȚELELE BAZATE PE TELEFONIE IP

7.7. CONCLUZII

7.8. REFERINȚE BIBLIOGRAFICE

8. CONCLUZII

9. REFERINȚE BIBLIOGRAFICE

1. INTRODUCERE

„La început a fost cablul..”

Se întâmpla în anul 1858 când omenirea era pe punctul de a face un pas istoric. Se simțea nevoia de o comunicare mult mai simplă, foarte rapidă, lucru ce părea imposibil de realizat între Europa și America cu sistemele de comunicații existente la acea vreme.

Având în vedere raportarea la timpul istoric a acestei manifestări, în vecinătatea revoluției industriale, era totuși evidentă găsirea unei soluții, umanitatea deja având la dispoziție resursele atât logistice cât și științifice ce stăteau la baza realizării unui sistem de comunicații între cele două continente puternic dezvoltate.

Astfel, la data de 28 Iulie 1866 a fost inaugurat primul sistem de comunicații de anvergură ce lega cele două continente. Existaseră și în anii precedenți câteva încercări similare dar toate fuseseră catalogate drept eșecuri, cablul cedând fizic de mai multe ori.

Acest sistem de comunicații a rămas în istorie, sub numele de „Cablul Atlantic”, ca stând la baza genezei erei informatice ce avea să influențeze definitiv societatea începând cu secolul XX.

Sistemul inaugurat în 1866 lega Insula Valentia din vestul Irlandei cu provincia Newfoundland din Canada. Dispunea de un cablu cu o lungime de 4260km ce era alcătuit din șapte fire de cupru învelite fiecare în câte trei învelișuri de gutta-percha, greutatea finală a cablului fiind de circa 550kg/km.

Cablul inaugurat în 1866 putea transmite opt cuvinte/minut și era de 50 de ori mai rapid decât cel pe care se bazase sistemul încercat în 1858. Cu timpul, performanțele sale au crescut, ajungând la începutul secolului al XX-lea la o viteză de 120 cuvinte/minut.

Acesta a fost doar începutul a ceea ce astăzi se numește sistem de comunicații „world wide” sau World Wide Web.

În prezent, vitezele de comunicație sunt amețitoare în comparație cu cele de la începutul secolului. Evoluția tehnologică și mai ales explozia erei informatice au dus la progrese uimitoare în ultima decadă. Dacă în 1858 viteze precum 0.2 cuvinte/minut și Cablul Transatlantic păreau realizări incredibile ale vremii, prezentul ne oferă o gamă largă de sisteme de comunicații.

Noile tehnologii utilizate în comunicațiile Internet oferă atât viteze foarte mari cât și o serie de caracteristici și funcționalități ce le fac foarte ușor de folosit și la îndemâna oricui.

(www.atlantic-cable.com, http://en.wikipedia.org/wiki/Atlantic_cable;))



Fig. 1: Secțiune transversală a cablului utilizat în 1866
(http://www.electrledge.com/greymatter/images4/cable_atlantic.jpg)

2. TEHNOLOGIA WI-FI

2.1. INTRODUCERE

În ultimii zece ani, întregul mapamond a devenit mult mai mobil. Ca urmare a acestei tendințe, nici metodele clasice de rețelistica nu puteau rămâne aceleași, trebuiau să se conformeze noului stil de viață pe care omenirea începuse să-l adopte. Dacă toți utilizatorii de aplicații internet și nu numai ar trebui să fie conectați fizic la rețelele din care fac parte, gradul de mobilitate ar scădea dramatic. S-a căutat o soluție care să confere utilizatorilor mobilitate cât se poate de mare dar care să și păstreze performanțe asemănătoare tehnologiilor de conectare cu fir folosite până la momentul respectiv. Astfel au apărut mai multe soluții fără fir, una dintre cele mai importante fiind tehnologia Wi-Fi cunoscută și sub numele de tehnologia 802.11.

Cu ajutorul acestei tehnologii se urmărește apropierea mobilității rețelelor de calculatoare cu acces la Internet de gradul la care a ajuns în prezent mobilitatea telefoniei fără fir.

(802.11® Wireless Networks: The Definitive Guide, published by O'REILLY, 2002 by Matthew Gast, pag. 14)

Wi-Fi reprezintă o marcă înregistrată a consorțiului Wi-Fi Alliance menită a îmbunătăți interoperabilitatea rețelelor locale de calculatoare fără fir construite pe baza standardelor IEEE 802.11. Aplicațiile comune ale Wi-Fi înglobează Internet și acces la telefonie Voice over IP, posibilitatea de conectare altor echipamente cum ar fi DVD player-e, camere digitale sau console dedicate jocurilor. Wi-Fi folosește atât tehnologia radio de propagare cu o singură purtătoare și spectru propagat în succesiune directă, DSSS (direct sequence spread spectrum) cât și cea cu purtătoare multiplă și multiplexare cu divizare ortogonală a frecvenței, OFDM (Orthogonal Frequency Division Multiplexing). Aceste tehnologii au stat și la baza dezvoltării celorlalte tehnologii fără fir cum ar fi HomeRF și Bluetooth. În anul 1985, Comisia Federală de Comunicații (FCC) a făcut posibilă folosirea tehnologiei wireless fără brevet în SUA, urmând ca mai târziu și alte țări să adopte această directivă.

Tehnologia precursoră Wi-Fi a fost inventată în anul 1991 de către o echipă de ingineri de la NCR Corporation/AT&T în Nieuwgraven, Olanda. Purta numele WaveLAN și oferea viteze aflate între 1Mbit/s și 2Mbit/s.

Tehnologia Wi-Fi a apărut în anul 1997 ca brand al Wi-Fi Alliance, un consorțiu alcătuit din mai multe companii ce și-au dedicat o parte din activitate cercetării și găsirii unei posibilități de asigurare a interoperabilității produselor wireless bazate pe familia de standarde IEEE 802.11. Wi-Fi Alliance certifică produsele după un set de reguli și proceduri de testare bine stabilite urmând ca producătorii de echipamente wireless care au primit certificarea lor să poată marca pe ambalajele produselor logoul Wi-Fi. În momentul de față, toate sistemele de operare de largă utilizare (Windows, Mac OS, Solaris, Linux) sunt configurate să suporte tehnologia de conectare wireless la Internet sau alte echipamente. Conexiunea este realizată prin intermediul unei antene care trebuie să se afle în raza de acțiune a unui access-point sau a mai multor access-point-uri interconectate-hotspot.

Hotspot-urile pot acoperi o suprafață variabilă, în funcție de mediul înconjurător. Pot acoperi suprafața unei singure camere dacă aceasta are pereții opaci pentru undele electromagnetice sau pot ajunge până la câțiva kilometri pătrați. Wi-Fi poate asigura și conexiuni în mod peer-to-peer (rețele fără fir ad-hoc) ceea ce conferă echipamentelor posibilitatea coexistenței directe între ele. De-a lungul timpului tehnologia Wi-Fi a evoluat foarte mult, ajungând în prezent să poată oferi un gateway securizat pentru rețelele de calculatoare, firewall, server DHCP, sisteme de protecție și multe alte funcții. (<http://en.wikipedia.org/wiki/Wi-fi>)

2.2. ECHIPAMENTE STANDARD

2.2.1. ACCES POINT

Aceste echipamente permit conectarea unuia sau mai multor dispozitive cu funcționalități wireless să fie conectate la o rețea locală adiacentă cu fir.

Un acces point este un echipament asemănător cu un hub având funcția de a realiza schimbul de date dintre dispozitivele wireless conectate la acces point și rețeaua cu fir la care acesta este conectat. Astfel se asigură posibilitatea comunicării între echipamentele fără fir și echipamentele cu fir conectate la rețeaua locală. Acest tip de echipament s-a bucurat de o popularitate foarte mare la începutul anilor 2000 fiind prima soluție ce putea oferi mobilitate și un acces simplu și ușor, fără fir, utilizatorilor de calculatoare din întreaga lume.

Cu toate acestea, odată cu progresul tehnologic și tendința prezentului de a adopta soluții cât mai mobile, access point-urile s-au dovedit a fi limitate. Suportă maxim 30 de conexiuni și acoperă o arie cu o rază de circa 100m, aceasta putând fi totuși extinsă folosind repetoare și reflectoare care pot duce semnalul până la câțiva kilometri. (http://en.wikipedia.org/wiki/Wireless_access_point)

Aproape toate access-point-urile dispun de o interfață TCP/IP putându-se face astfel configurări de bază cum ar fi setarea IP-ului, gateway sau netmask. În funcție de nivelul de complexitate hardware și software se pot face și alte configurări la nivel de bază.

Depinzând de piața țintă pentru care au fost construite, unele acces point-uri pot oferi și server DHCP sau NAT (network address translation).

(802.11® *Wireless Networks: The Definitive Guide*, published by O'REILLY, 2002 by Matthew Gast, cap. 14)

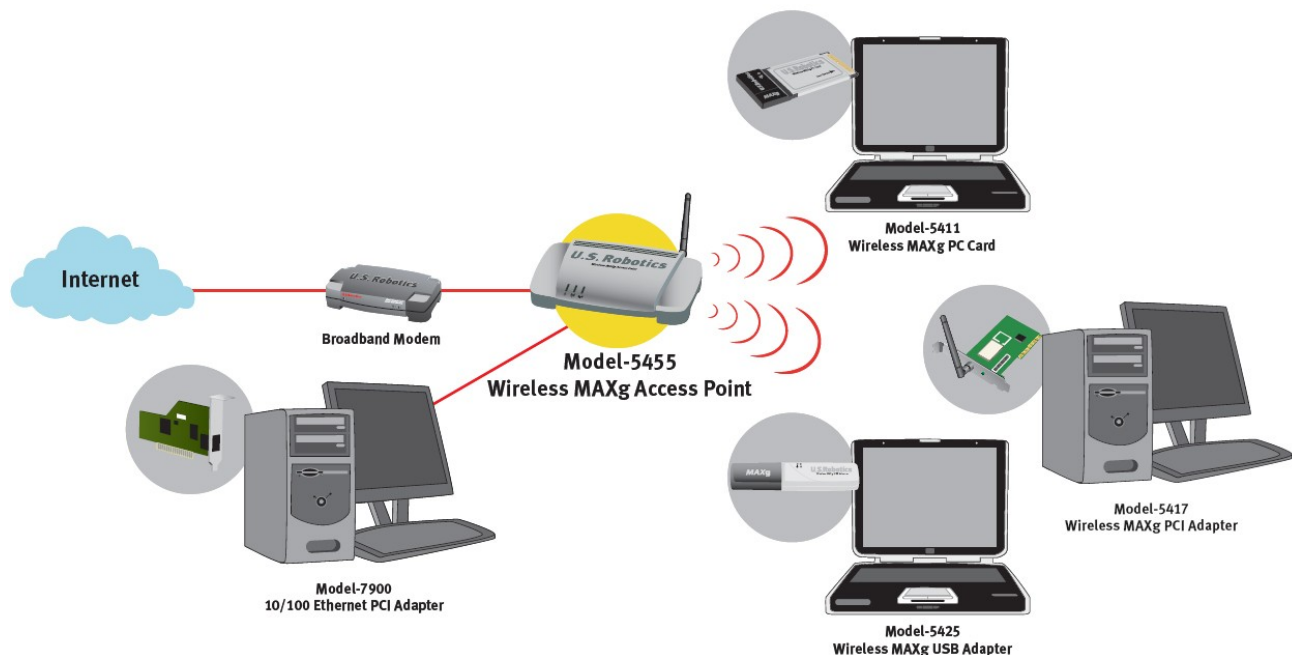


Fig. 2: Diagrama de conexiune la internet via Access Point
(<http://www.usr.com/images/products/5455/5455-diagram.jpg>)

2.2.2.ADAPTOR WIRELESS

Adaptoarele wireless permit echipamentelor ce nu au fost concepute cu posibilitatea de conectare la o rețea wireless să poată fi conectate la un access point sau router wireless în raza căruia se află. Aceste adaptoare se pot conecta la dispozitive prin porturi de conectare interioare cum ar fi PCI, miniPCI sau exterioare, USB. Majoritatea laptop-urilor actuale sunt echipate cu adaptoare interne.

2.2.3.ROUTER WIRELESS

Routerele wireless înglobează într-un singur echipament un access point, un switch ethernet și un firmware intern pentru aplicații de tip router ce oferă servicii precum routare IP, NAT și DNS, printr-o interfață WAN. Un router wireless permite conectarea echipamentelor cu fir sau fără fir să se conecteze la o rețea metropolitană prin intermediul unui modem prin cablu sau DSL. Toate cele trei echipamente înglobate de către router pot fi configurate printr-o singură aplicație. Această aplicație este de obicei un server web integrat sau în unele cazuri, Apple's AirPort, poate fi o aplicație ce rulează pe un calculator de tip desktop.

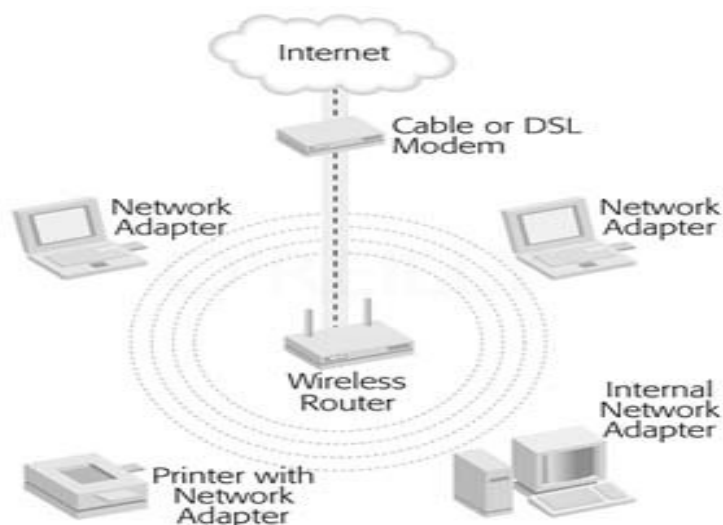


Fig. 3: Diagrama de conexiune la Internet via Router wireless
(http://www.oreilly.com/catalog/homenetmm/figs/I_1_tt12.png)

2.2.4.NETWORK BRIDGE

Network bridge-ul wireless, asemenea Access Point-ului conectează o rețea cu fir la o rețea fără fir dar spre deosebire de AP care conectează cele două rețele la nivel de date, network bridge-ul poate asigura și legătura dintre două rețele cu fir aflate la distanță.

Majoritatea access-point-urilor 802.11 aflate pe piață oferă posibilitatea configurării unui network bridge iar pentru cele care nu suportă network bridge, problema se rezolvă printr-un upgrade de firmware. (802.11® *Wireless Networks: The Definitive Guide*, published by O'REILLY, 2002 by Matthew Gast, cap. 2.2.2)

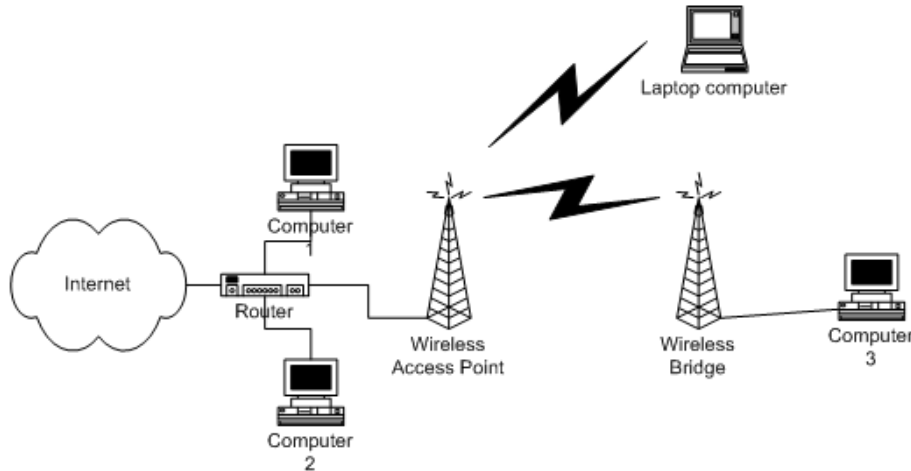


Fig. 4: Diagrama de conexiune prin Network Bridge
(<http://ask-leo.com/images/wireless-remotelaptop.png>)

Pe lângă toate aceste echipamente descrise mai sus, există și o serie dispozitive dedicate extinderii razei de acțiune a rețelelor wireless. Aceste repetoare permit semnalului să acopere o arie mai mare cu precizarea ca toate echipamentele care vor fi conectate la rețeaua Wi-Fi prin intermediul repetoarelor de semnal vor suferi latențe directe proportionale cu numărul de hopuri.
(<http://en.wikipedia.org/wiki/Wi-fi>)

2.2.5.ANTENE ȘI CONECTORI

Majoritatea echipamentelor tehnologiei Wi-Fi aflate în comerț, indiferent de complexitatea lor, folosesc conectori de anten de tipul RP-SMA (conectori RF coaxiali) sau RP-TNC (versiune a conectorilor BNC dedicată deomeniului microundelor). Adaptoarele wireless PCI folosesc de obicei tot conectori SMA. Majoritatea plăcilor sau echipamentelor de recepție wireless prin USB dispun de o antenă internă, proiectată direct pe circuitul imprimat. Există și câteva dispozitive USB care dispun de conector SMA.
(<http://en.wikipedia.org/wiki/Wi-fi>)



Fig. 5: Conector RP-SMA



Fig. 6: Conector RP-TNC

(<http://elara.ie/elara/graphics/I251210.jpg>)

2.3. STANDARDELE IEEE 802.11

IEEE 802.11 reprezintă un set de standarde dedicate comunicațiilor de tip wireless între calculatoare. Acest set de standarde a fost dezvoltat de comitetul de standarde **IEEE LAN/MAN (IEEE 802)** și a fost proiectat să funcționeze pe orice bandă publică de frecvență cuprinsă între 2.5GHz și 5GHz.

Cu toate că în prezent termenii “802.11” și “Wi-Fi” reprezintă același lucru, în trecut Wi-Fi Alliance a folosit termenul “Wi-Fi” pentru un set de standarde diferite față de cele actuale putând astfel certifica produsele înainte de defintivarea amendamentelor IEEE 802.11.

Familia 802.11 include tehnici de modulație ce au la bază același protocol, cele mai populare standarde din această familie fiind **802.11b** și **802.11g**. Aceste două standarde reprezintă amendamente la cel original, 802.11a fiind acceptate și recunoscute în întreaga lume.

La început, rețelele ce aveau la bază cele două standarde, **802.11b** și **802.11g**, prezentau un grad de securitate îngrijorător de scăzut în special pentru instituțiile guvernamentale.

Astfel a apărut standardul **802.11i** menit să îmbunătățească securitatea datelor.

802.11n este ultimul alăturat familiei 802.11, este conceput pe baza unor tehnici de modulație încă foarte noi și care încă mai sunt în faza de testare cu toate că deja au fost realizate și comercializate în serii limitate produse construite conform primelor rezultate ale acestei noi tehnici de modulație.

Celelate standarde ale familiei **802.11, c-f, h și j** nu reprezintă decât niște amendamente la standardele originale cu rolul de a aduce, unele modificări sau corecții pe lângă specificațiile clasice ale acestora.

Standardele 802.11b și 802.11g folosesc Banda ISM (Industrial, Scientific and Medical Band) de 2.4GHz dar datorită acestei alegeri, în unele cazuri s-au înregistrat interferențe cu telefoanele fără fir sau cu cuptoarele cu microunde. Cu toate că și dispozitivele **Bluetooth** operează în aceeași bandă de frecvență, acestea nu interferează cu echipamentele 802.11b/g deoarece folosesc tehnici de propagare diferite. În timp ce 802.11b/g folosesc DSSS (Direct Sequence Spread Spectrum), dispozitivele **Bluetooth** folosesc metoda FHSS (Frequency Hopping Spread Spectrum).

2.3.1.802.11a

802.11a a fost primul standard dedicat comunicațiilor wireless între calculatoare. Folosește banda U-NII de 5GHz, bandă ce oferă 8 canale disponibile, față de cele 3 oferite de banda ISM. A fost lansat în octombrie 1999 și are o rată de transfer nominală de 23Mbit/s și o rată de transfer maximă de 54Mbit/s.

Folosind o purtătoare de înaltă frecvență, distanța maximă de emisie este mică în comparație cu distanța maximă de emisie în cazul standardelor b/g, aceasta fiind de aproximativ 120m în mediu deschis. În cazul în care sunt prezente și alte obstacole, cum ar fi pereții unei camere, raza de acțiune a echipamentelor bazate pe acest standard este drastic diminuată, ajungând la maxim 35m.

Această tehnologie folosește patru tipuri de modulație OFDM, în funcție de rata de transfer asigurată: 6-9Mbit/s-BPSK, 12-18Mbit/s-QPSK, 24-36Mbit/s-16QAM și 48-54Mbit/s – 64QAM.

2.3.2.802.11b

802.11b a fost lansat în octombrie 1999 ca un amendament la predecesorului său, 802.11a. Funcționează pe o frecvență centrală de 2.4GHz având rata de transfer nominală de 4.5Mbit/s iar rata de transfer maximă de 11Mbit/s. Cu toate că nu este la fel de performantă ca tehnologia ei predecesoare, tehnologia 802.11b a fost prima tehnologie standard recunoscută și acceptată pentru rețelele de calculatoare de tip wireless.

Dezavantajul acestei tehnologii a fost acela că echipamentele dezvoltate pe baza ei au suferit interferențe cu celelate dispozitive ce funcționează în aceeași banda de frecvență.

Folosește ca tehnică de modulare metoda DSSS și prezintă o rază maximă de emisie în mediu deschis este de cca. 140m iar în mediu închis ajunge la maxim 38m.

2.3.3.802.11g

În iunie 2003 a apărut al treilea standard de modulare a transmisiilor wireless de date. La fel ca și 802.11b, această tehnologie a fost dezvoltată tot pentru banda de 2.4Ghz dar spre deosebire de predecesorul ei, rata de transfer a fost mult îmbunătățită, având o rată de transfer nominală de 19Mbit/s iar cea maximă ajungând până la 54Mbit/s.

Cu toate ca a fost acceptată și recunoscută ca fiind tehnologia standard a momentului în ianuarie 2003, 802.11g a oferit și compatibilitate hardware cu tehnologia precedentă 802.11b. Astfel, echipamentele mai vechi, concepute pe baza tehnologiei 802.11b puteau totuși să se conecteze la noile Access Point-urile sau alte echipamente ce emiteau folosind standardul 802.11g.

Din vara anului 2003 toate produsele de tip wireless dual-band au devenit dual-band/tri-mode înglobând toate cele trei standarde, a,b și g într-un singur adaptor sau acces point. Asemenea produselor conforme standardelor 802.11b, și echipamentele 802.11g suferă interferențe cu celelate dispozitive ce funcționează în aceeași bandă de frecvență.

802.11g folosește ca tehnică de modulare metoda OFDM și prezintă o rază maximă de emisie în mediu deschis este de cca. 140m iar în mediu închis ajunge la maxim 38m.

În 2003 a fost creat documentul oficial ce atestă existența comună a celor opt standarde de comunicație wireless, **802.11a,b,d,e,g,h,i,j** sub acronimul **802.11REVma**. Pe 8 martie 2007, **802.11REVma** a fost redenumit în **IEEE 802.11-2007** acesta fiind singurul document oficial ce conține toate datele și caracteristicile standardelor analizate.

2.3.4.802.11n

802.11n reprezintă ultimul amendament propus pentru a îmbunătăți performanțele și caracteristicile tehnologiilor ce folosesc standardele anterioare. Acest standard este încă în stadiul de dezvoltare/testare, una dintre cele mai importante funcționalități care se doresc a fi introduse odată cu acesta fiind MIMO (Multiple Input Multiple Output).

Lansarea lui oficială este estimată undeva în 2009, va funcționa în ambele bande de frecvență, atât în 2.4GHz cât și în banda de 5GHz și va avea o rată de transfer nominală de 74Mbit/s iar cea maximă de 248Mbit/s. Raza de acțiune în mediu deschis va fi de circa 250m iar în mediu închis de maxim 70m.

2.4.SECURITATE ȘI METODE DE CRIPTARE

La începuturile tehnologiei Wi-Fi/802.11 s-a dorit oferirea accesului liber la acces point-uri pentru oricine care se afla în raza acestora în ideea popularizării rețelelor wireless.

Odată cu popularizarea rețelelor wireless și datorită creșterii numărului de utilizatori de laptopuri rețelele au devenit supraîncărcate și astfel s-a luat decizia dezvoltării unor metode de a acorda accesul la acces point numai unei liste de utilizatori, “white-list”. În acest sens, s-a dezvoltat un sistem de securitate și criptare a rețelelor astfel încât utilizatorii se puteau conecta numai pe baza unei adrese MAC valide și conform anumitor standarde de criptare.

Aceste metode au fost destul de ineficiente, criptanalistului fiindu-i relativ ușor să afle SSID-ul (Service Set Identifier) și adresa MAC a utilizatorilor deja conectați. (<http://en.wikipedia.org/wiki/Wi-fi>)

2.4.1.WIRED EQUIVALENT PRIVACY (WEP)

WEP este un algoritm de securitate dedicat rețelelor wireless IEEE 802.11/Wi-Fi. Datorită faptului că rețelele wireless transmit datele prin intermediul undelor electromagnetice, acestea sunt expuse mult mai mult atacurilor informatice în comparație cu rețelele clasice, prin cablu.

WEP a fost introdus ca standard în 1999 și asigură atât confidențialitatea datelor, cu ajutorul cifrului RC4 cât și verificarea integralității datelor transmise cu ajutorul unui cod CRC-32. Acest standard este din ce în ce mai rar folosit din 2004 până în prezent dar totuși va fi prezentat și va rămâne ca referință pentru celelalte mecanisme de criptare apărute ulterior.

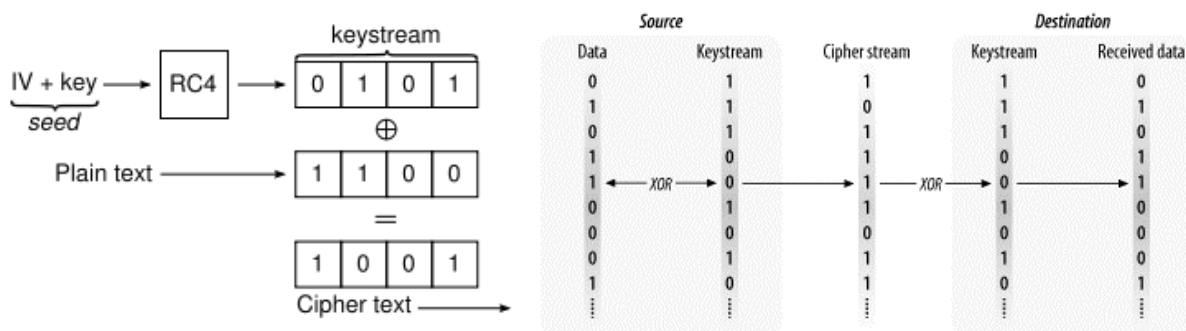


Fig. 7: Algoritm de criptare WEP

(<http://upload.wikimedia.org/wikipedia/commons/thumb/4/44/Wep-crypt-alt.svg/305px-Wep-crypt-alt.svg.png>; 802.11 © *Wireless Networks: The Definitive Guide*, published by O'REILLY, 2002 by Matthew Gast, pag. 97)

Metoda standard de criptare WEP pe 64 de biți folosește o cheie pe 40 de biți concatenată cu un vector de inițializare de 24 de biți (IV-initalization vector) pentru a forma cheia de trafic RC4. Odată cu lansarea WEP-64, Guvernul SUA a impus restricții în tehnologia criptografiei limitând lungimea maximă a cheilor publice la 64 de biți. După anularea acestor directive s-a putut dezvolta și un algoritm WEP extins, pe 128 de biți cu o cheie publică pe 104 biți.

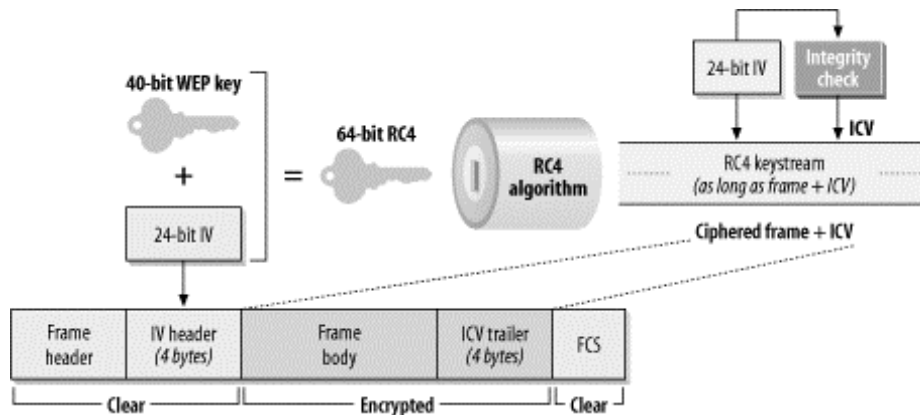


Fig. 8: Mecanismul de criptare WEP-64

(802.11 © Wireless Networks: The Definitive Guide, published by O'REILLY, 2002 by Matthew Gast, pag. 99)

Cheia algoritmului de criptare WEP-128 este întotdeauna introdusă de utilizator ca un șir de 26 de caractere Hexazecimale. Fiecare caracter reprezintă 4 biți ai cheii de unde rezultă lungimea maximă a cheii de 104 biți. Adăugând cei 24 de biți ai vectorului de inițializare se obține așa-zisul cifru WEP-128.

Este disponibil și un algoritm de criptare WEP pe 256 de biți care dispune de o cheie pe 232 de biți la care se adaugă vectorul de inițializare pe 24 de biți. În acest caz cheia este introdusă ca 58 de caractere Hexazecimale.

Lungimea cheii nu este singura limitare majoră a securității WEP. Spargerea unui cifru lung necesită interceptarea foarte multor pachete. Acest lucru era foarte greu posibil realizat cu metodele mai vechi folosite în tehnologia transmisiunii informației dar, odată cu progresul tehnologic, au apărut diverse metode active de simulare a traficului necesar pentru spargerea chiar și a unui cifru pe 256 de biți, astfel metodele de criptare WEP fiind depășite.

Pe lângă cele amintite mai sus, WEP mai prezintă unele puncte slabe, cum ar fi coliziunea pachetelor cu vectorul de inițializare. Probabilitatea de a se întâmpla acest lucru este direct proporțională cu lungimea cheii.

2.4.1.1. METODE DE AUTENTIFICARE

WEP poate folosi două metode de autentificare, **OSA (Open System Authentication)** și **SKA (Shared Key Authentication)**.

În cazul autentificării **OSA**, utilizatorul nu trebuie să se identifice cu user și parolă față de access point, astfel orice utilizator, indiferent de cheia WEP asociată se poate autentifica pe Acces Point după care urmând faza de asociere cu acesta. După autentificare și asociere, cifrul WEP poate fi utilizat pentru criptarea cadrelor de date, din acest moment, utilizatorul trebuie să dețină cheia pentru a se putea conecta.

În cazul autentificării **SKA**, WEP este utilizat pentru autentificare după care urmează patru etape de negociere între client și Acces Point:

- Stația-client trimite o cerere de autentificare către Acces Point;

- Acces Point-ul trimite înapoi un mesaj text pentru a verifica dacă clientul deține cheia WEP corespunzătoare;
- Clientul primește mesajul și va trebui să-l cripteze cu cheia WEP corespunzătoare după care îl va trimite înapoi Acces Point-ului.
- Acces Point-ul decriptează mesajul primit de la client și îl compară cu textul inițial pe care el i l-a trimis clientului. În funcție de rezultat, Acces Point-ul va trimite înapoi un mesaj de acordare sau neacordare a accesului la rețea al stației-client.

După autentificare și asociere, cifrul WEP poate fi folosit pentru criptarea cadrelor de date.

Cifrul WEP reprezintă o metodă de criptare ce asigură un grad de protecție de o complexitate medie fiind foarte ușor de descifrat cu unele tool-uri software cum ar fi AirSnort (necesită accesul la 5-10 milioane de pachete criptate pentru a descifra cheia WEP în mai puțin de o secundă) sau Air Crack (are o rată de succes de 50% la 40.000 de pachete văzute).

(http://en.wikipedia.org/wiki/Wired_Equivalent_Privacy; 802.11 ® *Wireless Networks: The Definitive Guide*, published by O'REILLY, 2002 by Matthew Gast, cap 5; *Metode Criptografice – note de curs prof.dr. ing. Adriana Vlad-UPB*)

2.4.2. WI-FI PROTECTED ACCESS (WPA)

Wi-Fi Protected Access (**WPA și WPA2-IEEE 802.11i**) reprezintă un ansamblu de sisteme dedicat asigurării unei mai bune securități a rețelelor wireless.

WPA a fost creat ca răspuns la problemele serioase întâmpinate de cheia WEP și implementează majoritatea standardelor 802.11i. Această metodă a fost concepută să funcționeze chiar și în cazul plăcilor de interfață ale rețelelor construite înainte de apariția metodelor de criptare WPA printr-un simplu upgrade de firmware. **WPA2** implementează ultima generație de standarde dar nu funcționează pe unele sistemele mai învechite.

Există două tipuri de metode WPA, un set dedicat uzului personal și un altul dedicat companiilor. Metodele WPA dedicate companiilor necesită folosirea unui server de autentificare prin standardul IEEE 802.1X ce distribuie o cheie diferită fiecărui client.

Setul de metode WPA pentru uz personal folosește o cheie prestabilită, PSK(Pre-Shared Key), fiecare client primind aceeași parolă.

Modul PSK a fost proiectat pentru rețelele care nu necesită un grad de securitate comparabil cu cel oferit de serverele de autentificare 802.1X. Fiecare utilizator va trebui să introducă o simplă parolă pentru a avea acces la rețeaua wireless. Această parolă poate fi în format ASCII sau Hexazecimal.

Securitatea poate fi îmbunătățită prin adăugarea unei funcții de derivare a cheii, PBKDF2. De obicei, parolele cele mai întâlnite fiind foarte ușor de spart, se recomandă parole de cel puțin 20 de caractere aleatoare iar cele pentru o securitate foarte bună, parole de cel puțin 33 de caractere.

(http://en.wikipedia.org/wiki/Wi-Fi_Protected_Access, http://en.wikipedia.org/wiki/Pre-shared_key)

2.5.CONCLUZII

2.5.1.AVANTAJE

Tehnologia **Wi-Fi** permite realizarea de rețele locale foarte comode, la un preț mai mic decât cel al rețelelor locale prin cablu.

Avantajul major al acestor rețele îl reprezintă lipsa cablurilor, astfel, rețeaua putând fi extinsă chiar și acolo unde în mod normal cablurile nu pot ajunge.

În prezent rețelele locale de tip Wi-Fi sunt într-o continuă expansiune, acest lucru datorându-se în special noilor chipset-uri Wi-Fi dedicate calculatoarelor portabile, la un preț ce se află într-o continuă scădere.

Un alt avantaj al acestei tehnologii îl reprezintă interoperabilitatea dintre diferitele branduri de echipamente wireless dedicate Wi-Fi aflate pe piață. Toate echipamentele dedicate acestei tehnologii necesită certificarea Wi-Fi Alliance, astfel, spre deosebire de echipamentele din telefonie mobilă, echipamentele Wi-Fi vor funcționa și vor putea opera între ele, oriunde în lume, indiferent de ce firmă au fost produse.

În prezent, rețelele de tip Wi-Fi sunt foarte răspândite, de la hotspot-uri publice până la rețele wireless de uz personal sau organizațional.

Standardul de securitate WPA este unul foarte sigur în prezent, în special dacă parolele utilizate sunt foarte lungi iar extensia sa, WPA2 încă nu a prezentat nicio slăbiciune.

S-au dezvoltat și o serie de protocoale dedicate îmbunătățirii serviciilor oferite prin intermediul acestei tehnologii wireless cum ar fi aplicații pentru eliminarea latențelor nedorite în cazul transmisiilor video sau audio sau mecanisme pentru controlul consumului de energie electrică.

2.5.2.DEZAVANTAJE

Un prim dezavantaj al acestei tehnologii îl reprezintă inconsistența canalelor de transmisiune utilizate pe suprafața Globului. Transmisiunile Wi-Fi ocupă 5 canale în banda de frecvență de 2.4 GHz dar de fapt doar o parte din acestea nu se suprapun, trei în SUA, canalele 1, 6, 11 și patru în Europa, canalele 1, 5, 9, 13.

Un alt aspect îngrijorător al acestei tehnologii îl reprezintă puterea consumată de echipamentele aferente, durata de viață a bateriilor fiind destul de scăzută.

Rețelele wireless necriptate nu oferă securitatea datelor cu excepția celor care sunt proiectate să folosească metode de securitate specializate, cum ar fi VPN sau HTTPSsecure.

În cazul rețelelor necriptate și fără măsuri de securizare a datelor, toate informațiile transmise sau primite pot fi citite sau copiate.

Un alt dezavantaj al acestor rețele îl reprezintă raza de acțiune limitată. Odată cu viitorul standard 802.11n, acest dezavantaj va fi eradicat, raza de acțiune extinzându-se foarte mult atât în mediu închis cât și în mediu deschis.

(<http://en.wikipedia.org/wiki/Wi-fi>; 802.11 ® *Wireless Networks: The Definitive Guide, published by O'REILLY, 2002 by Matthew Gast*)

2.6.REFERINȚE BIBLIOGRAFICE

- *802.11 ® Wireless Networks: The Definitive Guide*, published by O'REILLY, 2002 by Matthew Gast
- www.wikipedia.org
- www.ieee.org
- www.oreilly.com
- Note de curs Metode Criptografice – prof. dr. ing. Adriana Vlad – U.P.B.
- www.wi-fi.org

3. TEHNOLOGIA ISDN

3.1. INTRODUCERE

Rețea cu servicii digitale integrate (ISDN) este un model specific rețelei telefonice cu comutație de circuite, proiectat să permită transmisia de voce și de date printr-un banal cablu de cupru, rezultând o îmbunătățire dramatică a calității și a vitezei, față de cele oferite în sistemele analogice. Într-un mod și mai larg, ISDN este un set de protocoale folosite pentru stabilirea și întreruperea conexiunilor telefonice, cât și pentru funcționalități complexe pentru utilizatorul serviciului telefonic. Originea termenului vine din limba germană, "Integriertes Sprach- und Datennetz" ("rețea integrată de voce și date").

Într-o videoconferință, ISDN se ocupă simultan de voce, de video și de transmisia text între un terminal individual și grupul de sisteme aflat în conferință.

Sunt două puncte de vedere în lumea ISDN. Cel mai comun punct de vedere este cel al utilizatorului final, care vrea o conexiune digitală în rețeaua telefonică/date de acasă, ale cărei performanțe ar fi mai bune decât o conexiune analogică prin modem convențional. Conexiunea tipică pentru end-user la internet este din acest punct de vedere, și discuția asupra performanțelor diferitelor modeme ISDN, tarife, sunt din această perspectivă.

Al doilea punct de vedere: cel al industriei de telefonie, unde ISDN este o tehnologie de core. Cele mai comune specificații electrice pentru semnalele electrice în fire este T1 sau E1. Pe o linie normală T1, semnalizarea este făcută cu bitii A&B pentru a indica „on-hook” sau „off-hook” și tonuri MF și DTMF pentru a codifica numărul destinației. ISDN este mult mai bun deoarece mesajele pot fi trimise mult mai repede decât încercând să codifice numerele în secvențe de ton (până la 100ms pe digit).

Este de asemenea folosit ca o tehnologie rețea-inteligentă intenționată să adauge noi servicii pentru rețeaua de telefonie publică (PSTN) acordând utilizatorilor acces direct la serviciile digitale circuit-switched end-to-end.

ISDN BRI (Basic Rate Interface) nu a reușit să câștige popularitatea ca o tehnologie de acces telefonic în America de Nord și rămâne un produs de nișă. Cu toate acestea, majoritatea modemurilor non-VoIP PBX folosesc linii T1 PRI (Primary Rate Interface) pentru a comunica cu un switch central Telco de clasă 5, înlocuind mai vechile linii bidirectionale Direct Inward Dialing (DID). PRI este capabil de Automatic Number Identification (ANI) în ambele direcții ca numărul de telefon al unei extensii, decât un număr principal de telefon al unei companii, poate fi trimis. Este încă foarte folosit în studiouri de înregistrare, când un actor de voce este într-un studio, dar regizorul și producătorul într-un studio în altă locație. ISDN este folosit pentru garanția sa de „real time”, și nu prin internet al serviciului, și calitatea audio superioară comparată cu POTS.

(<http://en.wikipedia.org/wiki/ISDN>; Cartea: CCNA Exam Prep 2 Exam 640-801)

3.2.CONFIGURAȚII

În ISDN există două tipuri de canale: B (de la "Bearer") și D (de la "Delta"). Canalele B sunt folosite pentru transmisiile de date (pot include și voce). Canalele D sunt folosite pentru semnalizare și control (dar nu este exclus să fie folosite și pentru date).

Există două tipuri de interfețe ISDN:

- Basic rate interface (BRI) — numit și Basic rate access (BRA) — constă în două canale de tip B, fiecare cu o bandă de 64 kbit/s, și un canal D cu o bandă de 16 kbit/s. Împreună aceste trei canale pot fi descrise de notația 2B+D.

- Primary rate interface (PRI) — numită și Primary rate access (PRA) — au un număr mai mare de canale de tip B precum și de un canal D cu o lățime a benzii de 64 kbit/s. Numărul de canale B dintr-un PRI variază de la țară la țară: în America de Nord și Japonia este de 23B+1D, cu o bandă însumată de 1.544 Mbit/s (T1); în Europa și Australia numărul de canale este de 30B+1D, având o bandă totală de 2.048 Mbit/s (E1).

Folosind tehnica codării cu marcarea inversărilor, datele apelului telefonic se transmit pe canale de tip (B), iar canalele de tip (D) sunt folosite pentru stabilirea apelului și administrarea legăturii create. După ce apelul a fost stabilit, între cele două părți ale apelului există o simplă legătură sincronă bidirecțională de 64 kbit/s care este menținută până la terminarea apelului. Pot coexista un număr maxim de apeluri câte canale de date sunt. Canalele Bearer pot fi și ele multiplexate într-un canal unic de capacitate mare printr-un proces numit "bonding" (grupare).

Canalul D poate să fie de asemenea folosit pentru a transmite și recepționa pachete X.25 precum și pentru conexiuni la rețeaua cu comutare de pachete X.25, adupă cum este specificat în standardul X.31. În lumea reală, X.31 a fost implementat ca serviciu comercial numai în Franța și Japonia. (<http://en.wikipedia.org/wiki/ISDN>)

3.3.PUNCTE DE REFERINȚĂ

Un set de puncte de referință sunt definite în standardul ISDN pentru a descrie anumite puncte dintre telco și echipamentul terminal ISDN al utilizatorului.

- R - definește punctul dintre un echipament ne-ISDN și terminal adaptator (TA) care are rolul de translator dinspre și înspre un astfel de dispozitiv
- S - definește punctul dintre un echipament ISDN (sau TA) și o terminație de rețea de tip 2 (NT-2)
- T - definește punctul dintre un echipament NT-2 și unul NT-1
- U - definește punctul dintre un echipament NT-1 și switch-ul telco.

Majoritatea dispozitivelor NT-1 înglobează și funcții NT-2, astfel punctele de referință S și T sunt în general înglobate într-un singur punct de referință numit S/T. În America de nord, dispozitivul NT-1 este considerat echipament al clientului final și întreținerea sa îi revine acestuia. Prin urmare, serviciu oferit clientului este interfața U. În alte locuri, dispozitivul NT-1 este întreținut de către operatorul telefonic, și serviciul oferit este interfața S/T.

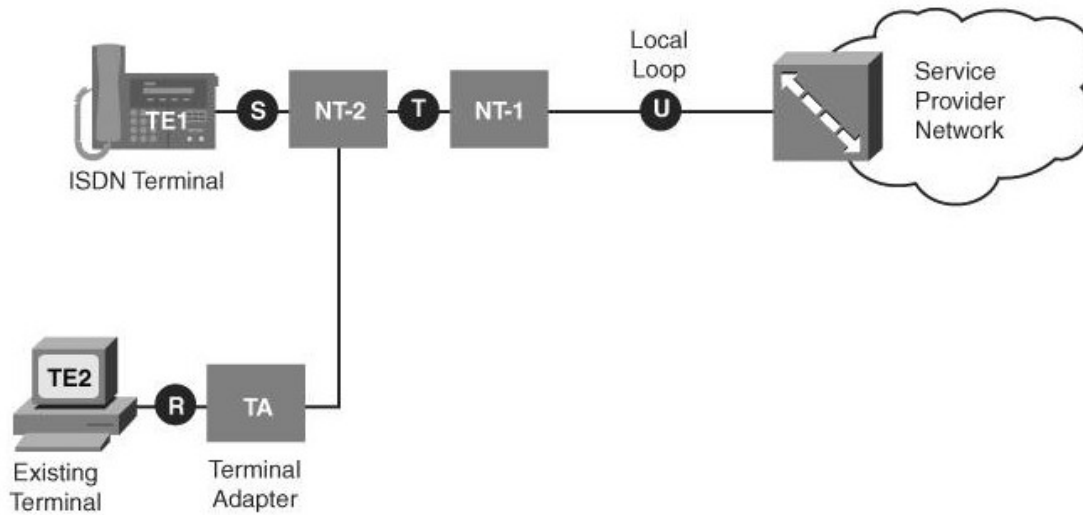


Fig. 9: Puncte de referință într-o rețea ISDN

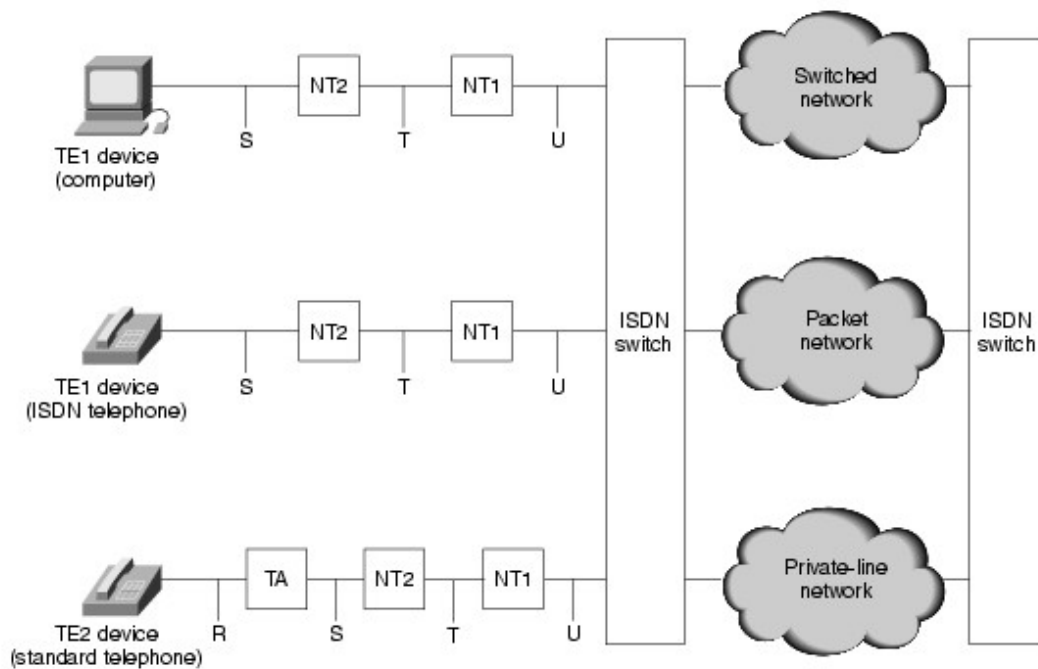


Figura 10: Exemplu de configurație ISDN ce ilustrează relația dintre Device-uri și Puncte de referință

(<http://en.wikipedia.org/wiki/ISDN>; Cartea: CCNA Exam Prep 2 Exam 640-801)

3.4. TIPURI DE COMUNICAȚIE SUPTATE

Printre tipurile de date care pot fi transmise prin aceste canale de 64 kbit/s sunt și apelurile telefonice cu modulație în puls (PCM), asigurând astfel acces la serviciile tradiționale de voce PSTN. Aceste informații pot fi schimbate între rețea și utilizator în momentul stabilirii apelului telefonic. În America de nord, ISDN este folosit în acest moment ca o alternativă la conexiunile analogice, utilizarea cea mai frecventă fiind cea de acces la internet. Totuși, câteva servicii care au fost proiectate să lucreze pe ISDN sunt acum transportate prin intermediul Internetului. În Europa, și mai ales în Germania, ISDN-ul a fost vândut cu succes ca un telefon cu capacități extinse față de telefonul analog POTS (Plain Old Telephone Service), care nu are, sau are puține astfel de capacități. Între timp, capacități care erau la început disponibile numai folosind un terminal ISDN (precum apel conferință, Call forwarding, Caller ID, etc.) sunt acum disponibile în mod curent și pentru telefoanele analogice, eliminându-se astfel avantajele ISDN-ului.

Alt avantaj al telefonului ISDN este posibilitatea unor convorbiri simultane (un apel per canal B), util în cazul unor familii numeroase. Totuși și acest avantaj începe să dispară odată cu reducerea costurilor telefoniei mobile, făcând ISDN-ul o tehnologie neatractivă pentru utilizatorul casnic.

Pentru o conexiune de date, în cazul unei linii analogice este nevoie de un modem, iar în cazul unei conexiuni ISDN este necesar un adaptor terminal (TA).

(<http://en.wikipedia.org/wiki/ISDN>)

3.5. SPECIFICAȚII ISDN

Această secțiune descrie specificațiile ISDN pentru Layer 1, Layer 2, and Layer 3.

3.5.1. LAYER 1

ISDN nivelul fizic (Layer 1) formatele frame-urilor diferă depinzând de ce frame este outbound (de la terminal la rețea) sau inbound (de la rețea la terminal). Ambele interfețe la nivelul fizic sunt în figura 3. Frame-urile sunt de lungime de 48 biti, din care 36 biti reprezintă data. Bitii unui frame ISDN la nivel fizic sunt folosiți după cum urmează:

- **F**—Oferă sincronizare
- **L**—Ajustează valoarea medie de bit
- **E**—Asigură rezoluția când mai multe terminale pe o magistrală pasivă cer un canal
- **A**—Activează echipamentele
- **S**—Nu este folosit
- **B1, B2, și D**—Au grijă de datele utilizatorului

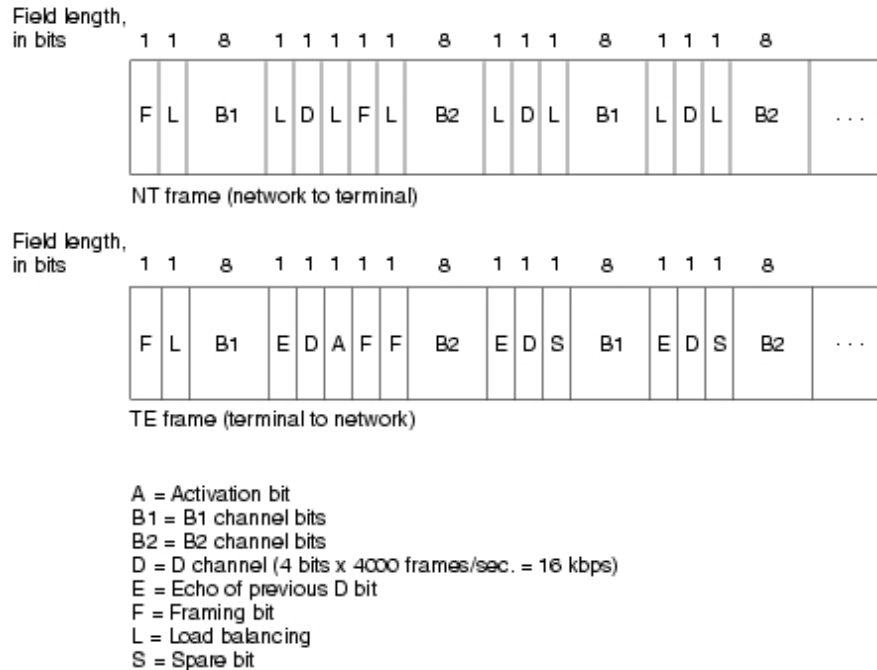


Figura 11: Frame ISDN Nivel Fizic difera in functie de directia lor

Mai multe echipamente ISDN pot fi fizic conectate la un circuit. In aceasta configurare, coliziuni pot rezulta daca doua terminale transmit simultan. De aceea ISDN are implementat metode de determinare a starii legaturii. Cand un NT primeste un bit D de la TE, el trimite inapoi bitul in urmatoarea pozitie a bitului E. TE se asteapta ca urmatorul bit E sa fie acelasi ca bitul D trimis. Terminalele nu pot transmite in canalul D decat daca intai detecteaza un numar specific de 1 (care indica "no signal") corespunzator unei prioritati prestabilite. Daca TE detecteaza un bit in canalul E (echo) care este diferit de biti sai D, el opreste transmitia imediat. Aceasta tehnica simpla asigura ca numai un singur terminal poate transmite mesajul D la un moment dat.

Dupa o transmisie cu succes a unui mesaj D, terminalul are prioritatea scazuta fiind nevoie sa detecteze un numar mai mare de 1 la rand inainte de a transmite. Terminalele nu pot sa-si mareasca prioritatea pana cand toate terminalele de pe aceeași linie nu au avut oportunitatea de a trimite un mesaj D. Conexiunile telefonice au prioritate mai mare decat toate celelalte servicii, si informatia de semnalizare are o prioritate mai mare decat informatia de nonsemnalizare.

3.5.2.LAYER 2

Layer 2 al protocolului de semnalizare ISDN este Link Access Procedure, canalul D (LAPD). LAPD este similar cu High-Level Data Link Control (HDLC) și Link Access Procedure, Balaced (LAPB). După cum indică și acronimul LAPD, acest layer este folosit prin canalul D pentru a asigura că informația de control și semnalizare curge și este primită corect.

Formatul frame-ului LAPD (figura 4) este foarte asemnător cu cel al HDLC; ca și HDLC, LAPD foloseste frame-uri de supervizare, informare, si nenumerotate. Protocolul LAPD este specificat in ITU-T Q.920 si ITU-T Q.921.

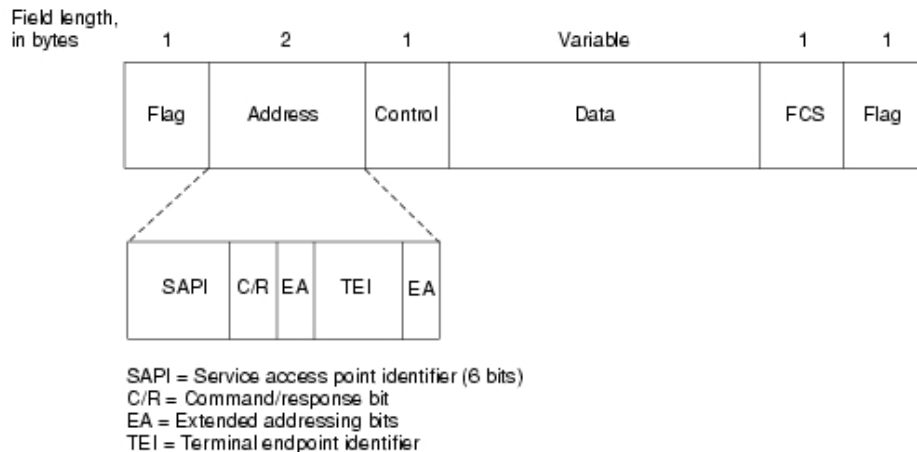


Figura 12: Frame Formatul LAPD este similar cu cel al HDLC si LAPB

Câmpurile Flag-ul și de control LAPD sunt identice cu cele ale HDLC. Câmpul de adresă LAPD poate fi de 1 sau 2 octeți lungime. Dacă bitul de adresă extinsă a primului octet este setat, atunci lungimea este de 1 octet, dacă nu este setat atunci adresa este de 2 octeți. Primul octet al câmpului adresă conține identificatorul de acces la service (SAPI), care identifică portalul la care serviciile LAPD sunt furnizate Layer-ului 3. Bitul de C/R indică dacă frame-ul conține o comandă sau un răspuns. Câmpul pentru Terminal Endpoint Identifier (TEI) identifică unul sau mai multe terminale. Un câmp TEI plin de 1 indică un broadcast.

3.5.3.LAYER 3

Două specificații de Layer 3 sunt folosite pentru semnalizarea ISDN: ITU-T (fost CCITT) I.450 (de asemenea cunoscut ca ITU-T Q.930) și ITU-T I.451 (cunoscut și ca ITU-T Q.931). Împreună, aceste protocoale suportă conexiuni user-user, circuit-switched, și packet-switched. O varietate de call-establishment, call-termination, informații, și alte mesaje sunt specificate inclusiv SETUP, CONNECT, RELEASE, USER INFORMATION, CANCEL, STATUS și DISCONNECT. Aceste mesaje sunt funcțional similare cu cele furnizate de către protocolul X.25.

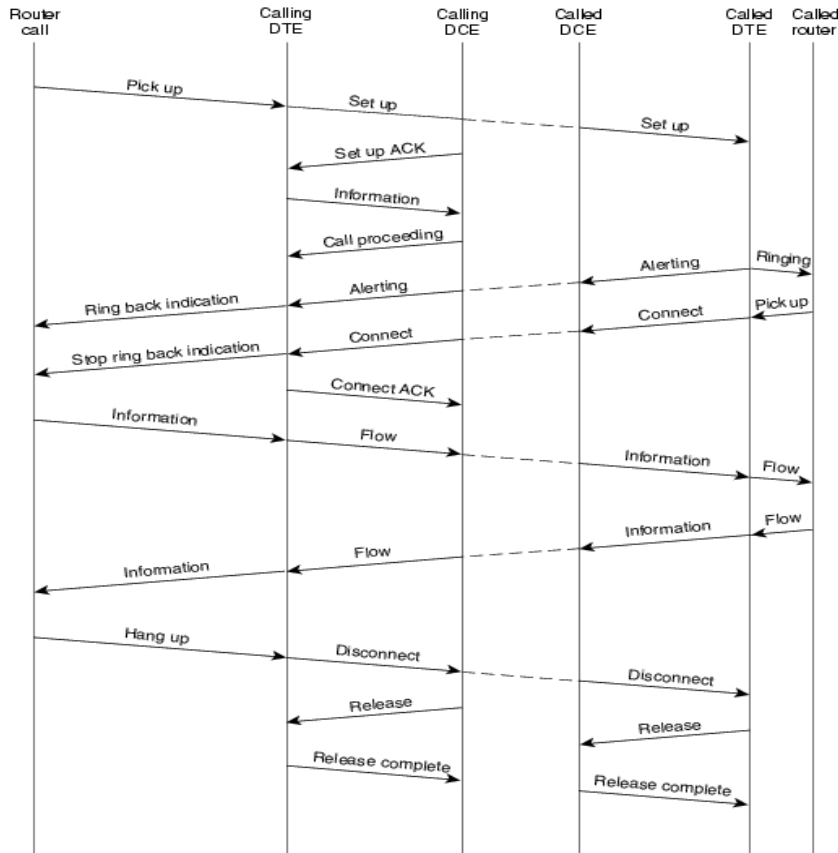


Figura 13: Un Apel Circuit-Switched ISDN se propagă prin diferite stadii până la destinație.

(http://www.cisco.com/univercd/cc/td/doc/cisintwk/ito_doc/isdn.htm)

3.6. CONCLUZII

3.6.1. APLICATII

Standardizarea aplicatiilor este searata de standardele ISDN, dar aceste aplicatii vor fi importante pentru succesul pe viitor al ISDN-ului. In momentul de fata se fac cercetari pentru video-telefonie, voce low-res, sunet high-res.

3.6.2. LUMEA REALA

Pe masura ce ISDN este folosit, putini oameni isi inlocuiesc conexiunea telefonica clasica, cu una ISDN. Trend-ul pentru moment este de a promova intreaga retea ISDN intr-un singur pachet, cu echipamentele NT1, TA si TE1. Un exemplu ar fi Pipeline 25, de la Ascend, care furnizeaza solutii ISDN pentru conexiuni ethernet, folosind IP. Are un NT1 integrat si are prize pentru telefon pentru telefoanele POTS clasic.

4. TEHNOLOGIA DSL

4.6. INTRODUCERE

DSL sau **xDSL** este o familie de tehnologii care asigură transmisii digitale prin intermediul cablurilor rețelei de telefonie fixă. DSL a fost inițial definit de la Digital Subscriber Loop, dar recent s-a adoptat Digital Subscriber Line ca un termen mai marketing-friendly pentru cea mai populară versiune a DSL, ADSL.

În mod normal, viteza de download a serviciilor DSL pentru consumatori variază de la 512kbps până la 24000kbit/s, depinzând de tehnologia DSL, condițiile liniilor și nivel implementat. În mod normal, viteza de upload este mai mică decât viteza de download pentru Asymmetric Digital Subscriber Line (ADSL) și egală cu viteza de download pentru Symmetric Digital Subscriber Line (SDSL).

(http://en.wikipedia.org/wiki/Digital_subscriber_line)

4.7. VOCE ȘI DATE

Unele variante ale conexiunilor DSL, cum ar fi ADSL și very high speed DSL (VDSL), funcționează în mod normal divizând frecvențele utilizate într-o singură linie telefonică în două benzi primare. Datele ISP sunt purtate pe banda de înaltă frecvență (25kHz sau mai mare) unde vocea este purtată pe banda de frecvențe mici (4kHz sau mai jos). Utilizatorul de obicei instalează un filtru la fiecare telefon. Acestea filtrează frecvențele înalte de la telefon, în așa fel încât telefonul trimite și primește numai frecvențe joase. (vocea umană). Modemul DSL și echipamentul telefonic normal pot fi folosite simultan fără nici o interferență între ele.

(http://en.wikipedia.org/wiki/Digital_subscriber_line)

4.8. FUNCȚIONAREA

Linia locală a rețelei publice de telefonie locală (POTS) a fost inițial proiectată să transmită comunicații prin voce și semnalizare, din moment ce conceptul de comunicații de date pe care îl știm astăzi nu exista. Din motive economice, sistemul telefonic în mod normal lasă să treacă datele audio între 300 și 3400 Hz care se crede că este intervalul necesar pentru ca vocea să fie inteligibilă corect.

În centrala telefonică vocea este în general digitizată într-un stream de 64kbit/s în forma unui semnal de 8 biți folosind o rată de sample 8000Hz, conform teoriei lui Nyquist – orice semnal mai sus de 4000Hz nu este lăsat să treacă de către rețeaua de telefonie (și trebuie să fie blocat de filtru pentru a provoca efectele de aliere).

Legile fizicii – în special limita Shannon – limitează viteza de transmisie. Pentru o perioadă lungă de timp s-a crezut că o linie telefonică conventională nu poate fi împinsă mai sus de limita de 9600bit/s.

Legatura locală care conectează centrala telefonică de abonați este capabilă să poarte frecvențe mult mai mari de 3.4kHz limita superioară a POTS. Depinzând de lungimea și de calitatea legaturii, limita superioară poate fi de zeci de MHz. DSL preia avantajul acestei lățimi de banda nefolosite a legaturii locale și creează canale de 4312.5Hz lățime între 10 și 100kHz, depinzând de cum este configurat sistemul. Alocarea canalelor continuă la frecvențe din ce în ce mai mari (pana la 1.2MHz pentru ADSL) până când noile canale nu sunt utilizabile. Fiecare canal este evaluat pentru folosință în același fel ca și un modem analog ar fi pe o conexiune POTS. Cu cât mai multe canale utilizabile cu atât mai mare lățimea de banda, de aceea distanța și calitatea liniei este un factor (cu cât distanța este mai mică cu atât mai mare viteza DSL). Canalele utilizabile sunt împărțite în două benzi de frecvență pentru trafic upstream și downstream, bazat pe o rație preconfigurată. Aceasta segregare reduce interferențele. Odată ce un grupurile de canale au fost împărțite în două benzi de frecvențe diferite, canalele sunt legate într-o pereche de circuite virtuale, una pentru fiecare direcție. Ca și la modemurile analogice, trancivererele DSL monitorizează constant calitatea fiecărui canal și îl vor adăuga sau scoate din serviciu depinzând dacă sunt utilizabile sau nu.

Deoarece DSL operează la mai mult de 3.4kHz (limita vocii), nu poate fi trecut printr-o bobină de încărcare, care sunt în esență filtre care blochează frecvențele non-voce. Și sunt plasate la distanțe regulate în linii doar pentru servicii POTS. Un semnal DSL nu poate trece printr-o bobina de încărcare instalată corect și funcțională, cum nici un serviciu de voce să fie menținut după o oarecare distanță fără asemenea bobine. Unele zone care sunt în zona pentru servicii DSL nu sunt alese pentru plasamentul bobinelor de sarcină. Din această cauză companiile de telefonie încearcă să înlăture bobinele de sarcină pe circuitele de cupru care pot lucra fără ele. Și conditionând liniile să nu mai fie nevoie de ele prin folosirea fibrei în zona sau nod FTTN.

Mai mulți factori au contribuit la popularizarea tehnologiei DSL:

- Până la sfârșitul anului 1990. Costul procesoarelor de semnal era prohibitiv. Toate formele de DSL folosesc procesoare de semnal complexe, și algoritmi care să înlăture limitările existente în perechile de fire torsadate.
- Linie DSL poate fi desfășurată peste un cablu existent, incluzând chiar și costul echipamentului tot este mai ieftin decât instalarea de fibră optică pe aceeași rută și distanță.

Cele mai multe implementări rezidențiale și firme mici de DSL primesc frecvențe mici pentru serviciul POTS, pentru că cu ajutorul filtrelor și splitterelor serviciile existente de voce să fie în continuare utilizabile și să funcționeze independent de serviciul DSL. Chiar dacă și comunicațiile POTS, incluzând fax-ul și modemurile analogice, pot folosi cablurile cu DSL. Doar un modem DSL poate folosi linia în același timp. Pentru a folosi mai multe calculatoare în același timp legatura este nevoie de un router care să stabilească conexiuni între modemul DSL și rețeaua din care fac parte computerele.

Odată ce canalele de upload și download sunt stabilite, sunt folosite pentru a conecta linia abonatului la un serviciu cum ar fi un ISP.

(http://en.wikipedia.org/wiki/Digital_subscriber_line)

4.9. ECHIPAMENTE

Echipamentul din partea clientului a conexiunii constă într-un modem DSL. Care convertește informația din semnale digitale folosite de calculatoare într-un semnal de voltaj pentru gama de frecvență care este folosită de linia telefonică.

Pentru unele variante de DSL (de exemplu HDSL), modemul este conectat direct la calculator printr-o interfață serială, folosind protocoale ca RS-232 sau V.35. În alte cazuri (în special ADSL), este comun ca echipamentul clientului să integreze un nivel mai mare de funcționalitate, cum ar fi rutarea, firewall, sau alte aplicații specifice hardware și software. În acest caz tot echipamentul este numit DSL router sau DSL gateway.

Unele forme de tehnologie DSL necesită instalarea de filtre speciale pentru a separa sau împărtăși semnalul DSL de frecvența joasă pentru voce. Separarea se poate face fie la punctul de demarcație, fie cu filtre instalate la prizele telefonice în perimetrul clientului.

În schimb, un multiplexor digital de acces la linie (DSLAM) finalizează circuitul DSL și le agreghează, unde sunt trimise către rețeaua de transport. În cazul ADSL, componenta vocală este de asemenea separată la acest pas, ori de un filtru integrat în DSLAM ori de un echipament specializat instalat înaintea lui. DSLAM termină toate conexiunile și recuperează informația digitală inițială.

(http://en.wikipedia.org/wiki/Digital_subscriber_line)

4.10. SETĂRI TIPICE ȘI PROCEDURI DE CONECTARE

Primul pas este conexiunea fizică. În partea clientului, modemul DSL este conectat la o linie telefonică. Compania telefonică se conectează la celălalt capăt printr-un DSLAM, care concentrează un număr mare de conexiuni individuale DSL într-o singură cutie. Locația DSLAM este în funcție de compania de telecomunicații, dar nu poate fi plasată prea departe de utilizator datorită atenuării, pierderea datelor datorită rezistenței electrice mari întâlnite între DSLAM și modemul utilizatorului. Este normal ca și câteva strazi să fie conectate la același DSLAM. Când modemul DSL este pornit, trece printr-o procedură de sincronizare. Procesul actual variază de la modem la modem dar poate fi descris în general ca:

- Modemul face un self-test
- Modemul verifică și conexiunea dintre el și computer. Pentru variantele rezidențiale aceasta este de obicei protul Ethernet sau USB; în modele mai rare se folosește și portul FireWire. De asemenea unele variante folosesc conexiuni seriale sincrone.
- Modemul încearcă să se sincronizeze cu DSLAM-ul. Datele pot fi primite de către computer numai după ce modemul și DSLAM-ul s-au sincronizat. Procedura de sincronizare este relativ rapidă dar foarte complexă, include teste pentru ca ambele părți să optimizeze performanța potrivit liniei folosite.

(http://en.wikipedia.org/wiki/Digital_subscriber_line)

4.11. PROTOCOALE ȘI CONFIGURAȚII

Multe tehnologii DSL implementează un mod de transfer asincron ATM peste stream-ul de biti low-level pentru a permite adaptarea unui număr de tehnologii diferite în același link.

Implementările DSL pot crea rețele bridged sau rutate. În configurația bridge, grupul de abonați se pot conecta efectiv într-un singur subnet. Cele mai vechi implementări ale DHCP pentru a furniza detalii ca adresa de IP spre echipamentul abonaților, cu autentificare folosind adresa de MAC sau un hostname stabilit. Mai târziu implementările folosesc mai des PPPoE sau PPPoA, în timp ce autentificarea se face cu un userid și o parolă folosind mecanisme PPP pentru a furniza setările de rețea.

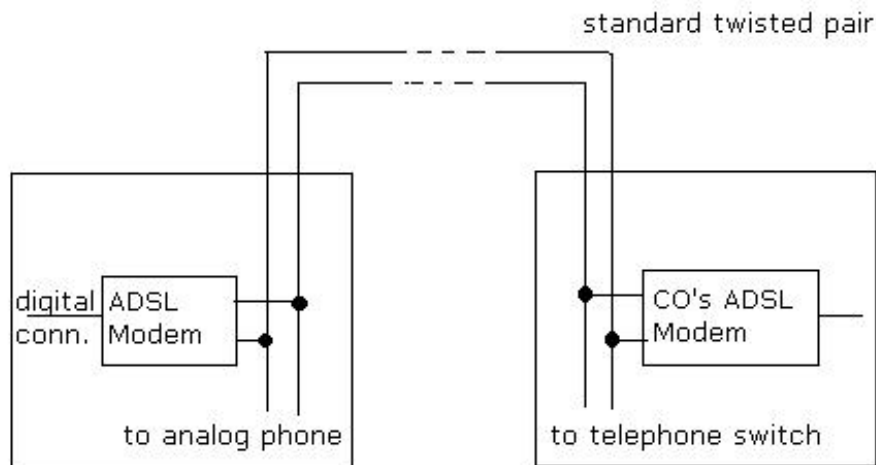


Fig. 14: Modem ADSL conectat la bucla locală

4.12. TEHNOLOGII DSL

Limitările legate de lungimea liniilor între telefoane și subscrieri sunt mai restrictive la rate de transmisie mai mari. Tehnologii ca de exemplu VDSL oferă o viteză foarte ridicată, putând oferi servicii „triple play” (internet de mare viteză, televiziune, și telefonie). Tehnologii ca GDSL pot crește în continuare viteza de transmisie a DSL.

Exemple de tehnologii DSL:

- High Data Rate Digital Subscriber Line (**HDSL**)
- Symmetric Digital Subscriber Line (SDSL), versiunea standardizată a lui HDSL
- Asymmetric Digital Subscriber Line (ADSL), o versiune a DSL cu o viteză mai mică de upload
- ISDN Digital Subscriber Line (IDSL)
- Rate-Adaptive Digital Subscriber Line (RADSL)
- Very High Speed Digital Subscriber Line (VDSL)
- Very High Speed Digital Subscriber Line 2 (VDSL2), o versiune îmbunătățită a lui VDSL
- Symmetric High-speed Digital Subscriber Line (G.SHDSL), o înlocuire standardizată pentru SDSL de către International Telecommunication Union Telecommunication Standardization Sector

- Powerline Digital Subscriber Line (PDSL), o soluție de comunicații de înaltă viteză, care modulează datele de mare viteză pe distribuția existentă de electricitate
- UDSL
- Etherloop Ethernet Local Loop
- GDSL Gigabit DSL, bazată pe tehnologia MIMO
(http://en.wikipedia.org/wiki/Digital_subscriber_line)

4.13. METODE DE TRANSMISIE

Metodele de transmisie diferă în funcție de piață, regiune, carieră și echipament.

- 2B1Q: Two-binary, one-quaternary, folosită pentru IDSL și HDSL
- CAP: Carrierless Amplitude Phase Modulation -dezaprobată în 1996 pentru ADSL, folosită pentru HDSL
- DMT: Discrete Multitone Modulation, cea mai folosită, cunoscută și ca OFDM
- OFDM: Orthogonal Frequency-Division Multiplexing

(http://en.wikipedia.org/wiki/Digital_subscriber_line)

4.14. CONCLUZII

O arie largă de servicii rezidențiale sau din clasa business se pregătesc să treacă la tehnologia DSL, care va fi suportată de următoarea generație DSLAM pentru a oferi o suită de capacități de servicii de calitate (QoS). (http://en.wikipedia.org/wiki/Digital_subscriber_line)

4.10. REFERINȚE BIBLIOGRAFICE

- http://en.wikipedia.org/wiki/Digital_subscriber_line
- *Burstein, Dave (2002). DSL. John Wiley and Sons, New York. ISBN 0-471-08390-9. pp 53-86*
- *Lechleider, Joseph, High Bit Rate Digital Subscriber Lines: A Review of HDSL Progress, IEEE Journal 9:6 (August 1991) pp 769-84*
- *B. Lee, J. Cioffi, et al, Gigabit DSL, IEEE Transaction on Communication, Sep, 2007, pp 1689-1692*

5. TEHNOLOGIA ATM

5.6. INTRODUCERE

Este cea mai răspândită tehnologie de telecomunicații, bazată pe standarde bine definite, pentru transportul de date, video și voce la viteze foarte înalte și se utilizează de obicei în arterele principale ale rețelelor (backbone). ATM a căpătat o răspândire largă din cauza flexibilității înalte de susținere a unei game largi de tehnologii, cum ar fi Frame Relay, IP, DSL și altele. Tehnologia ATM se poate folosi pentru interconectarea nodurilor, iar în anumite cazuri și pentru conectarea clienților.

Structura unei rețele ATM:

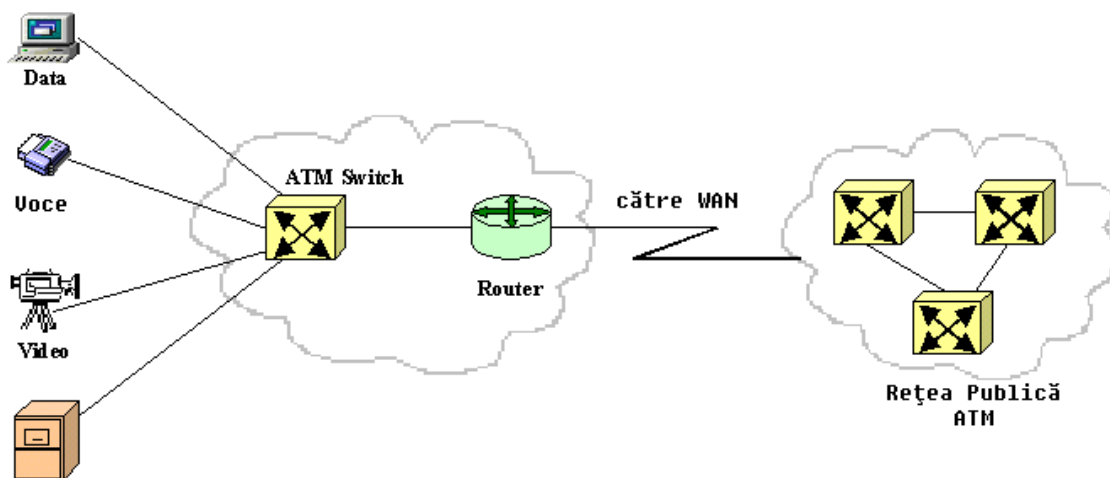


Fig 15 (http://www2.rad.com/networks/2004/atm/intro/devices_files/image001.gif)

ATM este o tehnologie de comutare a celulelor (de aceea ea se mai numește uneori (Cell Relay) și de multiplexare, ceea ce combină avantajele comutării de circuite (viteză garantată și întârziere constantă) și pe cele ale comutării de pachete (flexibilitate și eficiență în caz de trafic discontinuu). La intrarea în comutatoarele din rețeaua ATM toate datele se despart în porțiuni de 48 octeți, cărora li se adaugă 5 octeți de antet care conține date de serviciu. Astfel se formează celule ATM de 53 octeți, care se transmit prin rețea. La ieșire din rețea antetele se aruncă și datele ajung la destinație sub forma inițială. Tehnologia ATM permite utilizarea unei lățimi de bandă de la câțiva megabiți pe secundă până la zeci de gigabiți pe secundă.

ATM se definește un mod de transfer asincron, pentru a-l deosebi de alte tehnologii sincrone, cum ar fi TDM (Time Division Multiplexing). În cazul TDM fiecărui utilizator i se atribuie un anumit interval de timp, care îi aparține și în care nu poate transmite nimeni altul. Dacă o stație are de transmis mai multe date, ea poate transmite doar în intervalul de timp rezervat ei, chiar dacă altă stație nu are nimic de transmis în același interval de timp, și ale cărei intervale rămân neutilizate. În cazul ATM, intervalele de timp sunt disponibile la cerere în dependență de trafic, iar selectarea destinației se efectuează prin descifrarea adreselor cuprinse în fiecare celulă de informație ATM.

Câmpul de 4 biți corespunzător identificatorului fluxului generic (GFI) este folosit pentru reglarea fluxului de informații într-o rețea ATM. Câmpul de 8 biți corespunzător identificatorului căii virtuale (VPI Virtual Path Identifier) reprezintă jumătate dintr-un identificator de conexiune care cuprinde două părți. Acest câmp identifică o cale virtuală care poate reprezenta un grup de cuvinte virtuale existente pe același traseu.

GFC = Generic Flow Control CLP = Cell Loss Priority

VPI = Virtual Path Identifier HEC = Header Error Control

VCI = Virtual Circuit Identifier NMI = Network Node Interface

PTI = Payload Type Identifier UNI = User Network

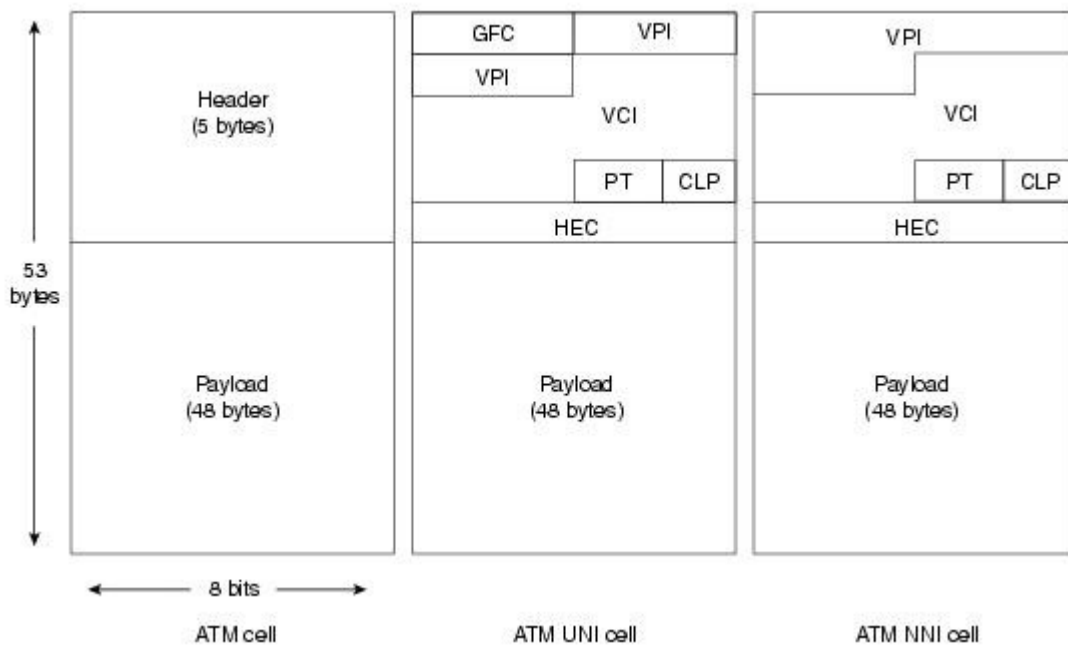


Fig. 16 (http://www2.rad.com/networks/2004/atm/intro/cellbase_files/image001.gif)

Câmpul identificatorului canalului virtual (VCI) este a doua jumătate a identificatorului de conexiune (ce cuprinde două părți) transmis în antetul ATM. Câmpul VCI de 8 biți identifică o conexiune între două terminale (stații) ATM între care se realizează o aplicație. Canalele virtuale multiple pot fi transportate în cadrul unei căi virtuale unice.



Fig. 17 (<http://www.cisco.com/univercd/illus/c/06/ct842706.jpg>)

Câmpul tipul informației utile (PTI) specifică tipul informației transportate în zona de 48 octeți informaționali ai celulei ATM. Câmpul de 3 biți specifică tipul informațiilor utile adică sunt informații de gestiune sau date utilizator. Celelalte câmpuri suplimentare vor primi utilizări viitoare.

Câmpul Prioritatea Celulelor Pierdute de 1 bit indică importanța celulelor. Dacă bitul este 1 celula poate fi eliminată de un comutator în caz de congestionare a traficului. Dacă celula poate fi eliminată, bitul corespunzător câmpului primește valoarea zero. Câmpul Controlului Erorilor de Antet (HEC) are 8 biți și reprezintă rezultatul unui cod redundant ciclic (CRC) calculat pentru antetul celulei ATM. Câmpul asigură capacitatea de detectare a erorilor de un bit și a unor anumite erori de biți multipli ce pot apărea în antetul celulei ATM de 40 de biți. Modul de transfer asincron (ATM) se folosește pentru a expedia și semnal pe lângă alte tipuri de trafic WAN, dar nu ușor, tehnica nu este flexibilă și nici ieftină.

Celulele sunt pregătite de transmisie astfel încât să se păstreze ordinea lor:

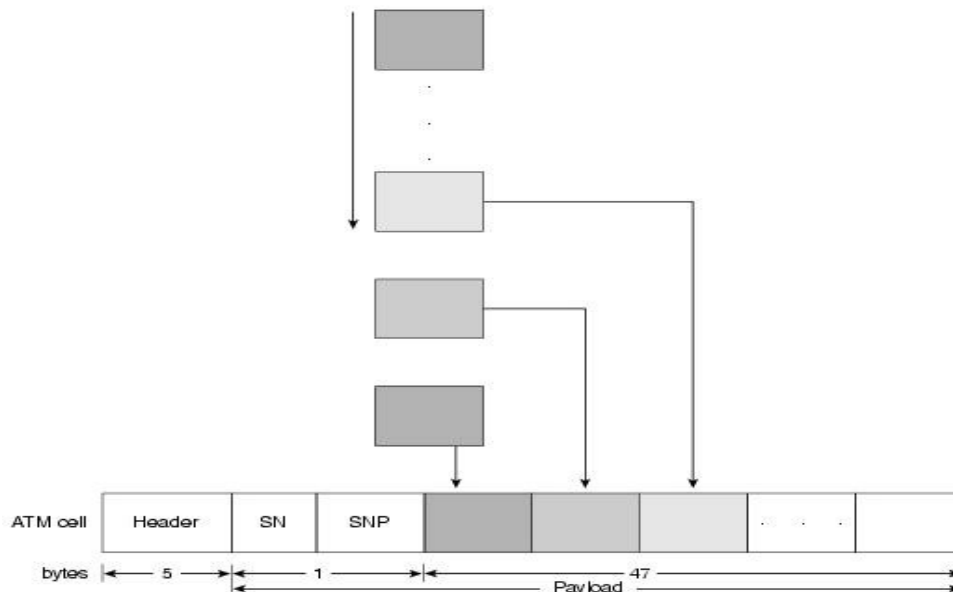


Fig. 18 (<http://www.cisco.com/univercd/illus/c/08/ct842708.jpg>; <http://www2.rad.com/networks/2004/atm/main.htm>)

5.8. TRASFERUL TRUNCHIURILOR PBX IN ATM

PBX(Private Branch Exchange)

Sunt cunoscute două principale metode de abordare a operării tradiționale în rețelele PBX: prima metodă constă în utilizarea liniilor particulare pentru a conecta centrale de corporații (PBX); a doua metodă înseamnă conectarea fiecărei centrale PBX la rețeaua publică vocală și abonarea la un serviciu de rețea privată virtuală (VPN). Rețelele vocale private cer întreținerea tabelor de rutare prin rețea, în fiecare PBX. Cu rețelele private virtuale (VPN), tabelele de rutare din PBX sunt gestionate de serviciul cerut.

În fiecare caz, trunchiurile PBX vocale pot fi transferate în ATM. Totuși, furnizarea suportului optim pentru trunchiuri are nevoie de interpretarea semnalelor inter-PBX, cum este cazul semnalizărilor prin SS7 "Siganline System 7" din America de Nord.

Interpretarea acestor semnalizări aduce și avantaje. Apelurile tip semnale de date sau fax pot fi îndrumate diferit față de apelul vocal. Rutarea apelului poate fi optimizată pentru a îmbunătăți disponibilitățile rețelei și costurile. Planul de apelare poate fi întreținut central. Apelurile sigure, apelurile internaționale pot fi comprimate pentru a oferi o eficiență mai bună în rețea.

Sunt însă și două probleme majore. Există destul de multe sisteme de semnalizare vocale tip SS7, utilizate în întreaga lume. În plus, nu sunt încă mecanisme care să permită rețelelor ATM să traducă aceste sisteme de semnalizare foarte diverse și nici nu este clar când vor apărea.

O altă problemă tehnică este întârzierea adresării pe durata procesului de transmitere a semnalului vocal de la un capăt la altul. Întârzierea poate apărea când se adaptează semnalul vocal în fluxul de celule ATM și la ieșirea din rețeaua ATM, acolo unde celulele trebuie memorate temporar în buffer-e, pentru a minimiza efectele jitter-ului de rețea. Dacă un apel este dirijat prin centrale PBX intermediare, aceste întârzieri componente se adună, deoarece la fiecare joncțiune traficul trebuie convertit de la formatul celulă ATM în semnal vocal și apoi invers, în celule.

5.4. PARAMETRII DE CALITATE ATM

Tehnica ATM are un așa-numit parametru de calitate (QOS) - toleranță la variația întârzierii unei celule (CDVT) - proiectat să mențină variația în întârziere dintre celule la minimum. Parametrul "întârzierea celulei în tranzit" (CTD) este o combinație între întârzierea de propagare și cea de procesare în nodul unei rețele. Întârzierea la nivelul unui nod este determinată de procesarea cozilor de așteptare de comutare și de rutare.

Testarea semnalului vocal prin ATM nu este încă edificatoare, pentru a înțelege setările optime ale acestor parametri și ceea ce se întâmplă într-un mediu fizic real. Cu alte cuvinte, nu s-a demonstrat că "merge".

Ecoul este un aspect controversat, o altă problemă tehnică, care poate fi ușor depistat de utilizatorii "orientați" pe semnalul de date, implicați probabil cu implementarea rețelelor ATM. Toate telefoanele analogice produc ecou, care devine semnificativ (supărător) dacă întârzierea cap-la-cap sare de 32 de milisecunde. Pentru a evita această problemă în rețelele vocale, operatorii plasează compensatoare de ecou cât mai aproape posibil de fiecare abonat. Compensatoarele de ecou sunt necesare și în rețelele ATM, deci trebuie să căutăm un echipament dotat cu caracteristici de compensare integrală a ecoului.

Pentru a fi eficient, semnalul vocal pus în seama ATM-ului are nevoie de clasa de serviciu cu rata binară variabilă (VBR) în timp real. Un echipament local de abonat (CPE) trebuie să îndeplinească minimum trei funcții: detecția pauzei în dialog, compensarea/anularea ecoului,

compresia (optional), și acesta ar fi doar începutul. Pentru că saltul calitativ s-ar vedea doar când s-ar susține caracteristicile rețelelor private virtuale (VPN) sau când s-ar rezolva problemele de semnalizare.

Problema este în principal cauzată de pierderea, ignorarea standardelor CPE. Soluțiile de azi care facilitează transportul vocii prin rețeaua ATM sunt în general particulare. Forumul ATM mai are pe cap multe standarde de elaborat, chiar și în ceea ce privește conversia în celule ATM. Cât timp standardele nu sunt finalizate, nu prea este de ales altceva decât varianta CBR - rata binară constantă - sau decât emularea de circuite.

5.5.APLICAȚIILE MODULUI DE TRANSFER

Maparea protocolelor LAN în rețelele ATM, ca și dezvoltarea API-ATM (Application Program Interface - Asynchronous Transfer Mode) sunt două dintre cele mai importante aplicații .

Dar ATM-ul este o tehnologie universală - se simte ca la ea acasă și în rețele LAN și în rețele WAN - deci orice aplicație poate fi în cele din urmă o aplicație ATM. Orice aplicație, mai nouă sau mai puțin nouă, trebuie să exploateze caracteristicile ATM-ului.

În realitate, peste 95 de procente din aplicațiile ATM care vor rula în anii următori sunt scrise deja. Mai mult, este vorba despre aplicațiile critice de business din LAN-urile care deja operează și care vor trebui să ruleze sub emblema ATM, pentru a-i certifica succesul.

Se cunosc două căi de strămutare a unei aplicații de LAN într-o rețea ATM. Unu: aplicația poate fi mapată în ATM la nivelul de protocol, cu un driver special software de LAN special, care controlează adaptorul ATM în sistemul clientului. Vânzătorii de adaptoare oferă clienților un software de emulare LAN. Doi: aplicațiile pot fi legate direct la ATM, mai bine decât printr-un protocol LAN, via middleware (driverul WinSock/Windows - Microsoft). Cum va arăta un astfel de software matur este încă o enigmă.

5.6.MAPAREA PROTOCOLULUI

Maparea de protocol pentru aplicațiile LAN este tocmai ceea ce a aprobat Forumul ATM în standardul numit Versiunea 1 - Emularea LAN-ATM (LANE). LANE operează la nivelul 2 - MAC/OSI (controlul accesului la mediu) și va fi folosită, în prima fază, pentru operarea în rețea ATM la nivel de workgroup.

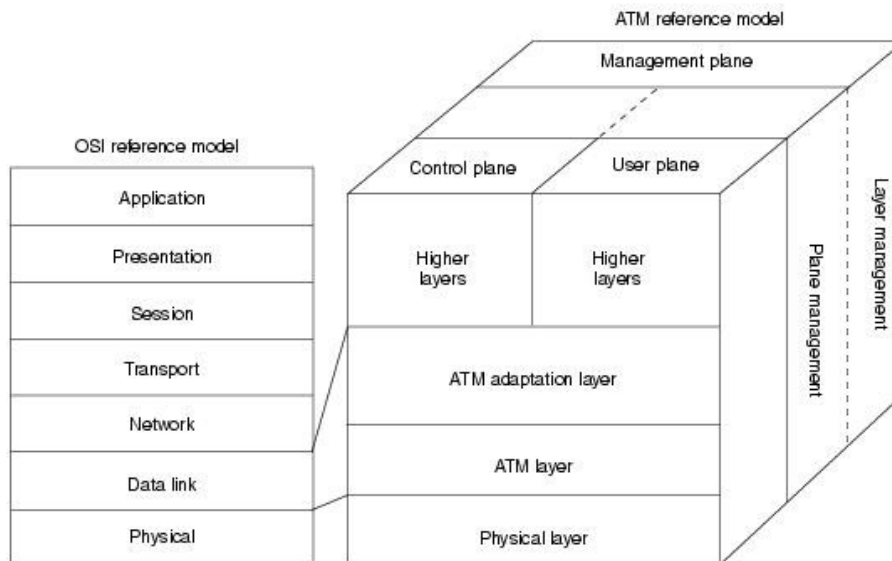


Fig. 19 (<http://www.cisco.com/univercd/illus/c/07/ct842707.jpg>
http://www.cisco.com/univercd/cc/td/doc/cisintwk/ito_doc/atm.htm#wp1020715)

Pentru operarea în rețeaua de întreprindere, exista două activități care folosesc emularea la nivelul 3 - OSI (REȚEA). Deoarece aici intră în discuție procesul de rutare, aceste două standarde proiect ne vor schimba cunoștințele despre routerele din rețelele noastre.

Prima opțiune este standardul Multiprotocol - ATM (MPOA - Multiprotocol over ATM), deja conturat de Forum. Cisco Systems, Newbridge Networks sunt cei mai decizi suporteri ai standardului MPOA.

Folosind MPOA, protocoalele LAN actuale sunt mapate în adrese ATM de către un server de dirijare. Serverul este un fel de server de directoare, care "știe" adresele ATM ale stațiilor ATM care rulează aplicații LAN sau care "vede" punctele de contact ATM cele mai oportune în preluarea stațiilor LAN.

A doua opțiune pentru protocoalele de nivel 3 este interfața privată integrată, pentru accesul rețea-la-rețea (Integrated Private Network-to-Network Interface, I - PNNI), mai adecvată vederilor IBM sau BayNetworks.

Cu I-PNNI, propriul protocol de rutare ATM este pus să transporte informații de adresare și topologie despre LAN-urile tradiționale sau despre stațiile LAN emulate ATM din rețelele ATM. La limita rețelei ATM, această informație este utilizată pentru a transpune informații de dirijare în protocoalele tradiționale de nivel 3, cum sunt RIP (Routing Informațion Protocol) sau Open Shortest Path First.

Maparea unui protocol în ATM înseamnă interceptarea conexiunii pe care curge o aplicație LAN, după ce a fost creat un număr oarecare de niveluri pentru protocoale LAN, de către un software de client sau de server.

De exemplu, LANE operează la nivelul MAC și emulează servicii pentru oricare aplicație LAN. Protocolul MPDA, care furnizează servicii și la nivelul 2 și la 3, ar putea emula caracteristicile unor protocoale ca IP.

Valoarea mapării de protocoale este dată de faptul că, de multe ori, poate fi utilizată pe aplicațiile existente. Se înlocuiește pur și simplu un driver de cartelă-interfață de rețea cu un SW bazat pe ATM și

care susține standardul de mapare a protocoalelor utilizate. Nu este nevoie de o recompilare a codului sursă și nici nu se impun schimbări ale aplicațiilor.

Maparea unui protocol protejează întreaga stivă de protocoale de aplicații, inclusiv antetul acesteia; astfel, legarea stațiilor ATM cu cele tradiționale LAN se poate face ușor: pur și simplu se extrage antetul ATM adăugând mesajului "LAN" și ceea ce rămâne poate fi remis rețelei locale.

5.7. CONCLUZII

Tehnologia ATM este ideala pentru conexiunile la rețele de dimensiuni mari de tip WAN, unde este nevoie de suport pentru aplicații de timp real și servicii integrate (voce, imagine, date, text).

Utilizarea tehnologiei de comutare a celulelor într-un mediu LAN asigură avantaje deosebite față de tehnologia de partajare a mediului utilizată de rețelele FDDI, inel, Ethernet. Un prim avantaj este obținerea unui acces complex de banda de transfer la comutatoarele ATM pentru stațiile ATM; alt important avantaj este că dispozitivele accesate pot opera la viteze de transfer diferite.

Se prezintă un comutator ATM ce este utilizat pentru trei viteze separate de operare. Stațiile de lucru (ST) se pot conecta la comutator la viteze de transfer de 25 Mb/s pentru realizarea conexiunii într-o rețea de comunicații sau pentru a forma o rețea locală mai mare. Tehnologia ATM este caracterizată prin mod de operare asincron și funcționare bazată pe conexiuni.

Celulele ATM sunt multiplexate și transmise prin linkuri la comutatoarele ATM printr-un flux unic de celule. Multiplexarea celulelor ATM se realizează prin transfer asincron, fiind transmise numai atunci când există date de transmis spre deosebire de cazul multiplexării tradiționale cu diviziune în timp când se transmit octeți de sincronizare sau supraviețuire când nu sunt date de transferat.

Privitor la tehnologia orientată pe conexiuni se poate spune că între stațiile (terminalele) ATM se realizează o conexiune. Se specifică o cale de transmisie între comutatoarele ATM și stațiile (terminalele) ATM, permițându-se folosirea antetului corespunzător celulelor ATM în procesul de rutare pe calea specificată în cadrul unei rețele ATM. Modelul arhitectural de referință al protocolului ATM are trei niveluri: nivelul fizic, nivelul ATM și nivelul de adaptare ATM.

Rutarea celulelor ATM între comutatoarele ATM se bazează pe intrările tabelului de rutare pentru fiecare comutator, care cuprind Identificatorul Căii Virtuale (VPI) și numărul de port.

Rutarea curentă a celulelor ATM depinde de modul de stabilire a unei conexiuni configurată la cerere sau prestabilită. Tipul prestabilit de conexiune este cunoscut sub numele de conexiune virtuală permanentă (PVC Permanent Virtual Connection), iar cel de-al doilea tip este cunoscut ca fiind conexiune comutată virtuală (SVC Switched Virtual Connection).

Prin prezentarea structurii antetului celulei ATM rezultă că există două câmpuri VCI (Identificatorul canalului virtual) și VPI (Identificatorul căii virtuale) ce asigură 256 căi virtuale, fiecare cale permițând 216 (65536) conexiuni virtuale.

5.8. REFERINȚE BIBLIOGRAFICE:

- http://www.cisco.com/univercd/cc/td/doc/cisintwk/ito_doc/atm.htm#wp1020715
- <http://www.rad.com/Home/0,6583,5847,00.html>
- *traducere Cisco CCNA 4*

6. TEHNOLOGIA MPLS

6.1. INTRODUCERE

Comutarea Multiprotocol cu Etichete (Multi Protocol Label Switching) reprezintă o nouă arhitectură în care nodurile terminale adaugă o etichetă unui pachet IP ce identifică drumul spre destinație, iar pachetele sunt direcționate pe baza etichetei, fără inspectarea header-ului initial. MPLS reprezintă ultimul pas făcut în evoluția tehnologiilor de comutare/rutare pentru Internet, folosind o soluție ce integrează atât controlul rutării IP, cât și comutarea de la nivelul legăturii de date (nivelul 2 din modelul OSI). Mai mult, MPLS oferă bazele unor servicii de rutare avansate, rezolvând o serie de probleme:

- se adresează problemelor privind scalabilitatea, legate de modelul IP-over-ATM;
- reduce complexitatea operațiilor din rețea;
- facilitează apariția de noi posibilități de rutare, ce îmbunătățesc tehnicile de rutare IP existente;
- oferă o soluție standardizată, ce are avantajul interoperabilității între diversi furnizori de produse și servicii.

Esenta MPLS-ului este generarea unei etichete „label” scurte, de dimensiune fixă, care se comportă ca o reprezentare simplificată a header-ului pachetului IP. Este la fel cum codul poștal este o formă simplificată pentru adresa unei case, a unei străzi și a unui oraș în adresa poștala, folosind această etichetă pentru a lua o decizie în procesul de forward. Pachetele IP au un câmp în header-ul lor care conține adresa spre care pachetul este rutat. Procesul tradițional de rutare într-o rețea procesează această informație la fiecare router, într-o cale a pachetului prin rețea (rutare pas cu pas).

În MPLS, pachetele IP sunt încapsulate cu aceste etichete de către primul dispozitiv MPLS pe care-l întâlnesc de cum intra în rețea. Router-ul MPLS din margine (edge-router) analizează conținutul header-ului IP și selectează o etichetă potrivită cu care să încapsuleze pachetul.

Cel mai mare avantaj al MPLS-ului vine tocmai din faptul că în contrast cu rutarea IP convențională, această analiză poate să nu se bazeze numai pe adresa destinație care este purtată de header-ul IP, ci și pe alte elemente. La fiecare dintre nodurile ulterioare din rețea, eticheta MPLS (și nu header-ul IP) se folosește pentru a lua decizia de forwarding pentru un pachet. În final, pe parcurs ce pachetele MPLS etichetate parasesc rețeaua, un alt edge router elimină etichetele

În terminologia MPLS, nodurile sau router-ele care manipulează pachetele se numesc *Label Switched Routers (LSR)* – routere cu comutare de etichete. Derivarea acestor termeni este evidentă: router-ele MPLS forward-ează pachetele, luând decizii de comutare bazate pe eticheta MPLS. Aceasta ilustrează un alt concept cheie în MPLS. Router-ele IP convenționale conțin „tabele de rutare” care sunt interogate folosind un header IP dintr-un pachet pentru a decide cum să forward-eze acest pachet. Aceste tabele sunt construite de către protocoale de rutare IP (cum ar fi RIP, OSPF), care poartă informația IP destinație sub forma de adrese IP. În practică observăm că acest forwarding (inspectarea header-ului IP)

și planurile de control (generarea tabelor de rutare) sunt strâns cuplate. Întrucât forwarding-ul MPLS este bazat pe etichete, este posibilă separarea clară a planului de forward-are (bazat pe eticheta) de planul de control pentru protocolul de rutare. Prin separarea acestora două, fiecare poate să fie modificat independent. Cu o astfel de separare, nu mai avem nevoie să schimbăm mașina care face forwarding-ul, de exemplu, pentru a migra spre o nouă strategie de rutare în rețea.

Suita de protocoale TCP/IP (și în special protocolul IP) este acum fundamentul pentru multe rețele publice (Internet-ul) și private (Intranet-uri) de date. Viitoarea convergență a vocii, datelor și rețelelor multimedia se așteaptă să fie în mare măsură bazată pe protocoale IP, ducând la necesitatea de îmbunătățiri din punct de vedere tehnic și operațional.

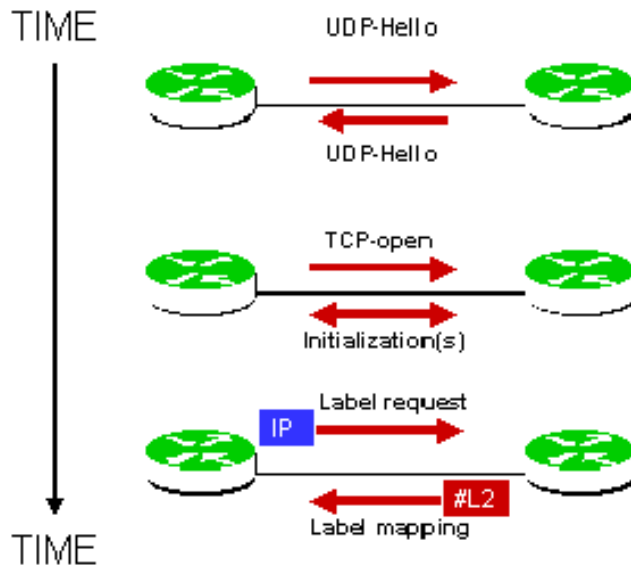


Fig. 20: Modul de lucru MPLS

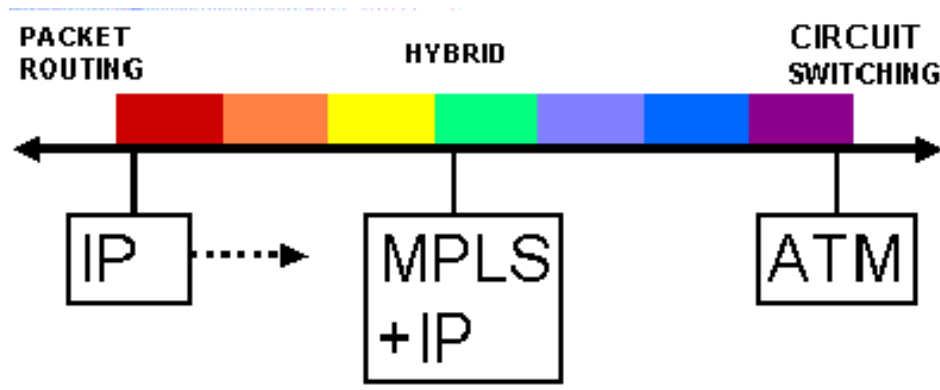


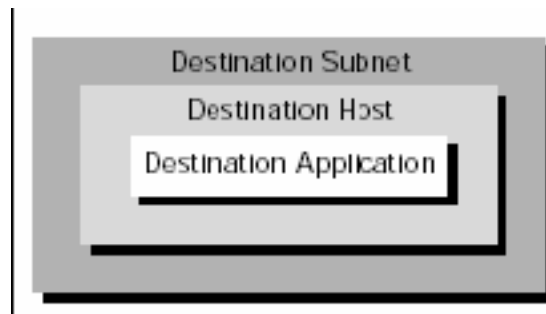
Fig. 21: Cel mai bun din cele două lumi

6.2. CONCEPTE DE RUTARE ȘI COMUTARE

Conceptele de baza care se aplica în orice tehnologie de comutare:

- **Rutarea** este un termen folosit pentru a descrie acțiunile care trebuie luate într-o rețea pentru a muta pachetele prin ea. Vorbim astfel de pachete care vor fi „rutate” de la „a” la „b”, sau despre ele ca fiind rutate printr-o rețea sau între rețele. Pot fi multe routere într-o rețea conectate într-o oarecare manieră arbitrară. Pachetele înaintează prin rețea fiind trimise de la o mașină la alta până la destinația lor. Protocoalele de rutare (de exemplu RIP, OSPF) permit fiecărei mașini să înțeleagă care alta mașină este „următorul hop” pe care un pachet îl va urma spre destinația sa. Router-ele folosesc protocoalele de rutare pentru a construi tabele de rutare. Când ele primesc un pachet și trebuie să ia o decizie de forwarding, router-ele „inspectează” tabela de rutare, folosind adresa IP destinație a pachetului ca un index, și astfel obțin identitatea mașinii din „următorul hop”. Construcția tabelor și folosirea lor pentru inspectarea în momentul forwarding-ului sunt operații separate logic. Figura de mai jos ilustrează aceste funcții care pot apărea într-un router.
- **Comutarea** este folosită în general pentru a descrie transferul de date de la un port de intrare la un port de ieșire al unei mașini, în care selecția portului de ieșire este bazată pe informația de nivel 2 (de exemplu ATM VPI/VCI).
- **Componenta de control** construiește și menține o tabelă de forwarding pentru nodul folosit. Ea funcționează cu componentele de control de la alte noduri pentru a distribui informația de rutare cu acuratețe, asigurându-se de asemenea că procedurile locale consistente sunt folosite pentru crearea tabelor de forwarding. Protocoalele de rutare standard (de exemplu OSPF, BGP și RIP) sunt folosite pentru schimbul informației de rutare între componentele de control. Componentele de control trebuie să reacționeze atunci când apar schimbări în rețea (cum ar fi o cadere de legătură), dar nu sunt implicate în procesarea pachetelor individuale.
- **Componenta de forwarding** realizează forwarding-ul pachetului. Folosește informația din tabela de forwarding (cea care este menținută de router), informație care este transportată de pachet și împreună cu un set de proceduri locale ia decizia de forwarding. Într-un router convențional, un algoritm de comparație bazat pe potrivirea cea mai lungă, compară adresa destinație din pachet cu intrările din tabela de forwarding, până când obține cea mai bună potrivire. Mai important, procesul total de decizie trebuie să fie repetat la fiecare nod de-a lungul căii de la sursă la destinație. Într-un LSR, un algoritm de swapping al etichetelor (cu potrivire exactă), folosește eticheta din pachet și o tabelă de forwarding bazată pe etichete, pentru a obține o „nouă” etichetă și interfața de ieșire pentru pachet.
- **O tabelă de forwarding** este setul de intrări într-o tabelă care oferă informații pentru a ajuta componenta de forwarding să-și efectueze funcția de switching (comutare). Tabela de forwarding trebuie să asocieze fiecare pachet cu o intrare (în mod tradițional adresa destinație), care oferă instrucțiuni înspre ce și unde se întreprinde în continuare pachetul.

- **O clasa de echivalenta pentru forwarding** (*Forwarding Equivalence Class- FEC*) care este definita ca orice grup de pachete care poate fi tratat într-o maniera echivalenta pentru scopuri de forwarding. Un exemplu de FEC este setul de pachete de unicast a caror adrese destinatie se potrivesc prefixului unei adrese IP particulare. Un alt FEC este setul de pachete a caror adrese sursa și destinatie este la fel. FEC-urile pot fi definite la diferite nivele. Figura de mai jos ilustreaza acest lucru:



O eticheta este un identificator relativ scurt, de lungime fixa, nestructurat, care poate fi folosit în asistarea procesului de forwarding. Etichetele sunt asociate cu un FEC în timpul procesului de unire. Etichetele sunt în mod normal locale unei singure legaturi de date și nu au semnificatie globala (așa cum are adresa). Etichetele sunt analog cu DLCI-urile folosite în rețele Frame Relay, sau cu VPI/VCI-urile din mediile ATM. Întrucât ATM este o tehnologie care deja folosește câmpuri scurte de dimensiune fixa pentru realizarea deciziilor de switching, comutarea de etichete este considerata o modalitate eficienta de implementare a IP-ului „peste” ATM. Etichetele sunt legate cu un FEC (și astfel capata semnificatie), ca rezultat a unor evenimente care indica necesitatea unei legaturi.

Aceste evenimente pot fi divizate în doua categorii:

- **legaturi determinate de date** care apar atunci când începe transferul de trafic, este trimis la LSR și este recunoscut ca un candidat pentru comutarea de etichete. Legarile etichetelor sunt stabilite doar atunci când este nevoie, rezultând astfel mai putine intrari în tabela de forwarding. Etichetele sunt asignate fluxurilor de trafic IP individuale și nu pachetelor singulare. Într-o retea ATM, aceasta poate duce la folosirea unui numar substantial de circuite virtuale, ceea ce poate limita scalabilitatea rețelei;
- **legaturi determinate de control** care sunt stabilite ca rezultat al activitatii planului de control și sunt independente de date. Legaturile etichetei pot fi stabilite ca raspuns la actualizarea rutelor sau receptia mesajelor RSVP. Legatura etichetei determinata de control este mai scalabila decât cele determinate de date, și din acest motiv se folosește în MPLS.

6.3. CONCEPTE MPLS SI TERMINOLOGIE

Conform tehnologiei MPLS, trecerea pachetelor dintr-o retea in alta (forwarding) este bazata pe etichete(*label*), care sunt atribuite pachetelor atunci cand acestea din urma intra in retea, si sunt extrase, atunci cand pachetele parasesc reseaua. Etichetele se pun in fata pachetului, iar nodurile din reseaua MPLS, forwardeaza pachetele /celulele bazandu-se pe valoarea etichetei (nu pe informatia IP). MPLS permite sa avem decizii de forwarding bazate pe: Traffic Engineering, multicast, VPN, QoS, etc.

6.3.1. FORWARDING-UL BAZAT PE IP

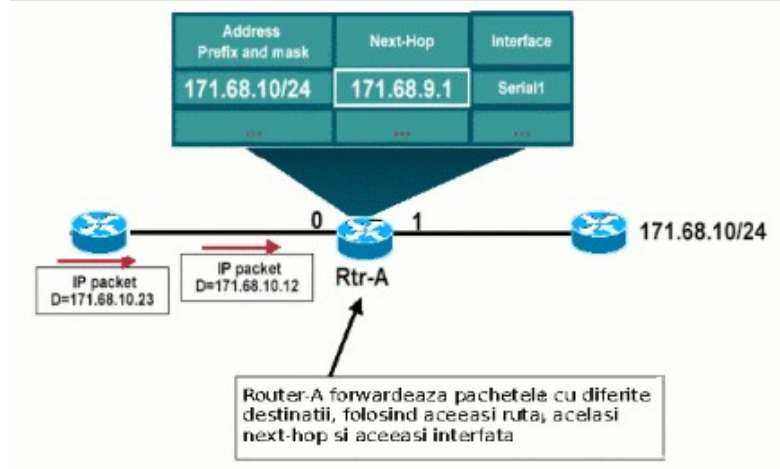
Caracteristici:

- Forwarding-ul este facut in mod independent la fiecare hop;
- Decizia de rutare este bazata pe header-ul pachetului si pe algoritmul de rutare (tabela de rutare);
- Fiecare ruter (hop) IP foloseste propria instanta a algoritmului de rutare;
- Fiecare hop IP isi face propriile decizii de rutare.

6.3.2.FORWARDING-UL BAZAT PE FEC (Forwarding Equivalence Class)

Caracteristici:

- Pachetele sunt organizate pe grupuri de pachete care sunt forward-ate in aceeași maniera (spre aceeași cale, aplicându-le același “tratament”);
- Forwardarea propriuzisa a unui pachet consta in: asignarea pachetului catre un FEC, determinarea urmatorului hop, pentru fiecare FEC.



6.3.3.FORWARDING-UL BAZAT PE MPLS

Caracteristici:

- MPLS utilizeaza FEC;
- Nodurile MPLS asigneaza eticheta (label) fiecarui FEC;
- Forwarding-ul MPLS este facut in mod asemanator atat in switchurile ATM, cat si in rutare. Cu toate acestea, in cazul switchurilor ATM, numarul de ordine din cozile de asteptare sunt date de valoarea etichetei VCI (Virtual Circuit Identifier), pe cand la routere, acest numar de ordine este dat bitii "Exp" din headerul etichetei;
- Switchurile ATM nu au capacitatea de a analiza headerele de nivel 3 retea;
- Etichetele pot fi distribuite cu ajutorul mai multor protocoale printre care: LDP (Label Distribution Protocol), RSVP (Resource Reservation Protocol), PIM (Protocol Independent Multicast), BGP (Border Gateway Protocol).

6.3.4. ROUTERELE CU COMUTARE DE ETICHETA (LABEL SWITCH ROUTERS) LSR

Exista doua categorii de LSR. La marginea retelei, este nevoie de clasificatori de pachete foarte performanti, care pot sa aplice sau sa elimine etichetele respective. Acestea sunt router-ele MPLS de edge – de margine. Cealalta categorie de LSRuri sunt cele de core. LSR-ul de core trebuie sa fie capabile sa proceseze la latimi de banda extrem de mari pachetele etichetate.

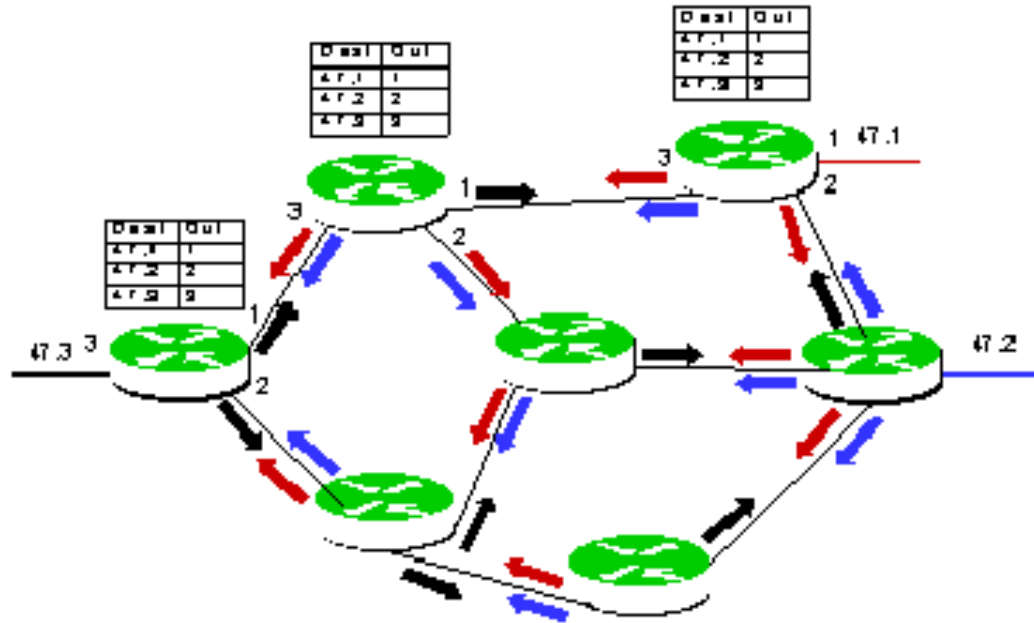
Pot fi realizate din switchuri ATM sau din routere. Routerule LSR "de margine" (Edge-LSR) realizeaza introducerea si extragerea etichetei, atunci cand pachetele patrund, respectiv parasesc reseaua MPLS. Pentru schimbul informatiei de rutare, toate LSR-urile folosesc protocoalele existente de rutare IP. De asemenea toate LSR-urile folosesc LDP.

Formatul etichetei si lungimea acesteia depind de incapsulare, acest lucru va fi negociat de perechile de routere prin interfetele ATM ale acestora.

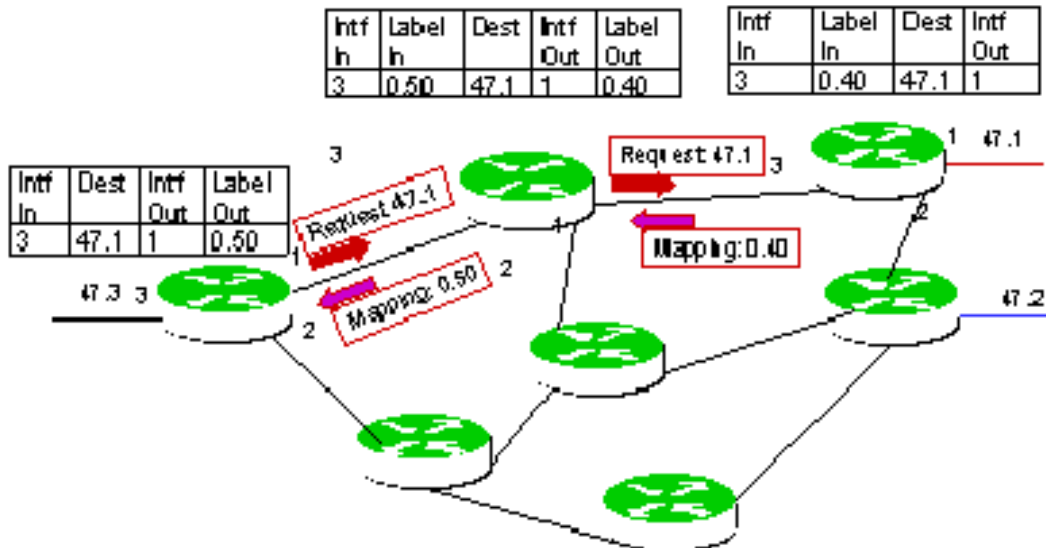
Deasemenea este permisa existenta simultana a mai multor etichete. In acest caz, etichetele sunt ordonate intr-o stiva de etichete (Label Stack).

LSR-urile MPLS executa forwarding-ul pachetelor pe baza valorii etichetei aflata pe prima pozitie din stiva de etichete.

6.3.5. MPLS PESTE IP STANDARD



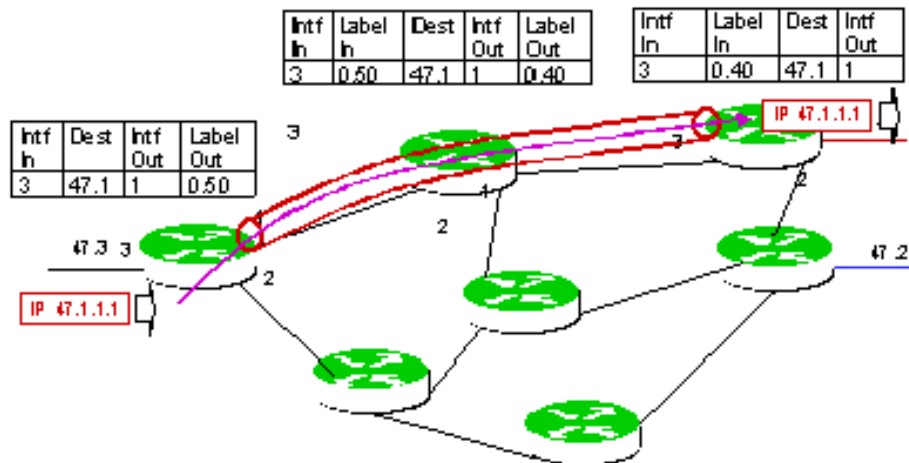
6.3.6. DISTRIBUTIA DE ETICHETE LDP



Caracteristicile de baza ale LDP:

- furnizeaza un mecanism de “descoperire” a LSR, pentru a permite LSR-urilor sa se descopere unul pe altul si sa se stabileasca o comunicare intre ele
- Se definesc 4 tipuri de mesaje:
 1. Discovery
 2. Adjacency
 3. Label Advertisement
 4. Notification
- Ruleaza pe protocolul TCP (cu exceptia Discovery)

6.3.7. LABEL SWITCHED PATH, LSP



(<http://hermes.etc.upt.ro/teaching/tart/>; <ftp.utcluj.ro/pub/users/tarc/t/>; www.wikipedia.com)

6.4. QUALITY OF SERVICE

- Multi cred ca QoS este puterea principala a MPLS
- Este o neintelegere
- Comparat cu alti factori (VPN, Traffic Engineering), QoS nu este partea cea mai puternica a MPLS
- MPLS QoS intro retea MPLS este bazat in realitate pe IP QoS
- Acesta se poate motiva prin faptul ca MPLS -ul nu este un end-to-end protocol
- ISP -urile vand servicii IP si nu MPLS.
- Acest lucru insa nu inseamna ca MPLS -ul nu are un rol major in QoS.
- Dinpotriva el poate oferi QoS pe o varietate mare de echipamente (ATM)
- Doua modele de QoS suportate se MPLS
- Integrated Serviced
- Diferentiated Services

6.5. CONCLUZII

Rețelele de tip MPLS satisfac cerințele unei infrastructuri de rețea puternice prin oferirea unei soluții standard care satisface următoarele

- Crește performanțele de dirijare ale pachetelor prin rețea: MPLS îmbunătățește și simplifică dirijarea pachetelor prin rutare folosind comutarea la nivelul 2. Modelul MPLS este simplu, ceea ce permite o implementare ușoară. MPLS crește performanțele deoarece înlocuiește rutarea tradițională cu comutare la viteze mult mai mari.
- MPLS asigură scalabilitatea rețelei: MPLS poate fi folosită pentru a rezolva problemele de congestie care apar în rețele tip mesh IP – ATM.
- Asigură integrarea IP-ATM într-o rețea, oferă legătura dintre IP și rețeaua ATM, MPLS poate reutiliza infrastructura rutelor/comutatoare ATM existente, realizând interconectarea eficientă a celor două componente.
- MPLS permite construirea de rețele interoperabile, facilitează integrarea IP- over-SONET și trecerea la comutarea optică
- MPLS ajută la construirea de VPN scalabile cu garantarea calității traficului QoS

6.6. REFERINȚE BIBLIOGRAFICE:

- <http://hermes.etc.upt.ro/teaching/tart/>
- <ftp.utcluj.ro/pub/users/tarc/t>
- www.wikipedia.com
- <http://www.ietf.org/html.charters/mpls-charter.html>
- <http://www.mpls-experts.com/default.asp?page=pages/howmplsworks.asp&v=>

7. TEHNOLOGIA VOIP

7.1. INTRODUCERE

VoIP (Voice Over IP) reprezintă un protocol optimizat pentru prin care se pot purta convorbiri telefonice, se pot trimite faxuri, se pot organiza conferințe audio/video peste o rețea bazată pe protocolul IP ce reușește să asigure o anumită calitate a serviciului și cu un raport cost/beneficii superior.

(<http://en.wikipedia.org/wiki/VoIP>)

Multe dintre companiile actuale folosesc o rețea de telefonie tradițională, proiectată în jurul PBX-urilor. Un PBX (Private Branch Exchange) este un sistem de telefonie privată în interiorul companiei, care comută apelurile interne între utilizatori - pe linii locale. În același timp, un anumit număr de linii telefonice externe sunt distribuite între toți utilizatorii. Folosind PBX, costurile telefonice sunt mai mici, deoarece nu mai este necesar să existe o linie telefonică externă separată pentru fiecare utilizator. PBX-ul este conectat la PSTN (Public Switched Telephone Network) pentru apeluri externe către utilizatorii de telefoane fixe sau mobile, sau către utilizatorii dintr-un birou aflat la distanță, care este echipat, de asemenea, cu un PBX. Când compania are foarte mult trafic telefonic între birourile aflate la distanță, o linie închiriată poate reduce semnificativ costurile.

Toate companiile din dețin astăzi, de asemenea, o rețea de calculatoare. Calculatoarele din birourile locale sunt conectate într-un LAN, folosind switch-uri LAN. Ruterele conectează acest LAN la Internet sau, printr-o linie închiriată, la birourile aflate la distanță. Folosind tehnologii de securitate ca IPsec sau VPN, utilizatorii aflați în birourile din teritoriu, în birourile de acasă sau cei care călătoresc se pot conecta la Intranetul companiei. În acest mod, ei sunt capabili să folosească aplicații, instrumente și informații ca și cum ar fi utilizatori locali. Folosirea a două rețele separate pentru comunicațiile telefonice pe de o parte și comunicațiile de date pe de altă parte este scumpă și redundantă.

Folosind telefonie IP, apelurile telefonice interne sunt menținute local și au loc prin LAN-ul companiei, necesitând numai o infrastructură de rețea pentru apeluri locale. În același mod, apelurile între filiale diferite pot avea loc prin infrastructura existentă de rețea IP folosită pentru comunicațiile de date. În fine, apelurile către utilizatorii externi cu telefoane tradiționale sunt rutate pe rețeaua telefonică publică (PSTN) tradițională. Această arhitectură de rețea este bazată pe modelul Cisco AVVID Architecture for Voice, Video and Integrated Data.

*(“A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000 - editia pdf - paginile 34-35, 38-39
http://www.cisco.com/global/RO/media/smbcube/techsols_eseminars/VoIP.swf)*

O soluție de telefonie IP necesită de obicei trei tipuri de componente de rețea: un **Voice Gateway**, **software-ul Call Manager** și **telefoane IP**. Voice Gateway conectează rețeaua locală la rețeaua tradițională PSTN, astfel încât comunicarea telefonică să fie posibilă între telefoanele IP și telefoanele externe tradiționale. Acest rol poate fi îndeplinit, de asemenea, de un ruter special. Switch-urile LAN care pot comuta atât traficul de voce cât și pe cel de date, folosesc tehnologia Quality-of-Service, pentru a asigura transmisia de voce clară și de înaltă calitate prin rețea. Software-ul Call Manager oferă servicii specializate, centralizate pentru procesarea vocii către telefoane,

gateway-uri și servicii adiționale. El acționează ca un nucleu inteligent al rețelei și îndeplinește funcții ca: administrarea utilizatorilor, servicii de agendă telefonică și translatarea numărului de telefon într-o adresă IP. În final, telefoanele specializate IP sunt aparatele pe care utilizatorii finali le au pe birouri. Acestea transformă datele în voce și invers. Există diverse tipuri de telefoane în funcție de serviciile disponibile. Unele telefoane includ caracteristici suplimentare cum ar fi acces la agenda telefonică, sistem de conferință și chiar acces la informații pe web.

http://www.cisco.com/global/RO/media/smbcube/techsols_eseminars/VoIP.swf

7.2. VoIP VERSUS REȚEAUA DE TELEFONIE PUBLICA

7.2.1. DEZAVANTAJELE REȚELEI DE TELEFONIE

Cu toate că rețeaua publică de telefonie funcționează satisfăcător pentru scopul ei inițial, apare totuși un nou tip de rețea, unde **vocea este o aplicație peste rețeaua de date**. Acest fenomen s-a întâmplat din mai multe motive:

- **Cantitatea de date a depășit cantitatea de voce, ca trafic primar, în multe rețele concepute pentru voce.** În momentul de față, datele se află peste rețeaua care a fost concepută pentru traficul de voce. Ele însă au diferite caracteristici, cum ar fi lărgimea de bandă variabilă și o nevoie de lărgime de bandă mai mare. În curând, rețelele de voce vor rula peste rețelele de date. Traficul va fi diferențiat în acel moment prin aplicații și nu prin circuite fizice.
- **Rețeaua publică de telefonie nu poate crea și lansa servicii destul de rapid.** PSTN-ul este construit pe o infrastructură, unde doar producătorii de echipamente PSTN dezvoltă aplicații pentru acel echipament. Este foarte dificil pentru o companie să satisfacă toate nevoile unui client și de aceea este nevoie de o infrastructură deschisă, unde mai mulți producători pot pune la dispoziție diverse aplicații. Deci, în rețelele tradiționale de telefonie serviciile noi nu pot fi introduse sau sunt greu de implementat datorită constrângerilor din felul în care rețelele tradiționale de telefonie sunt construite.
- **Aplicațiile D/V/V (Date/Voce/Video) nu se pot executa pe această infrastructură în modul în care este creată acum.** Cu o singură linie analogică (56kb) nu putem avea acces la date (Internet, de exemplu), acces la telefonie și acces la video. Este nevoie de un acces de bandă largă, cum ar fi DSL-ul (Digital Subscriber Line), cablul sau wireless-ul (rețelele fără fir).
- **Arhitectura rețelei de voce nu este destul de flexibilă pentru a transporta datele.**

(“A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000 - editia pdf - paginile 24-26)

http://www.cisco.com/global/RO/media/smbcube/techsols_eseminars/VoIP.swf

Este de asemenea important de remarcat că apelurile comutate în circuit necesită un **circuit permanent** de 64Kbps între cele două echipamente telefonice. În momentul convorbirii între două persoane, conexiunea de 64kbps nu poate fi folosită în alte scopuri. Când se vorbește, toți cei 64Kbps a lărgimii de bandă sunt folosiți, iar când este liniște și nu se vorbește, se consumă în continuare tot 64Kbps. Orice ar face cele două persoane, atât timp cât linia este ocupată, se țin ocupați și cei 64Kbps. Dacă un comutator pică sau cineva taie fibra, apelul ia sfârșit.

Comaniile de telefonie au mers drum lung pana au putut oferi servicii de tipul apel în așteptare, căsuță vocală sau robot telefonic. Dar aceste servicii nu se pot integra în rețeaua locală de

acasă sau de la locul de muncă. Aceste servicii sunt „blocate” pe comutatorul companiei de telefonie. Aici intervine VoIP, care este un standard deschis noilor implementări. Pentru VoIP, oricine poate crea propria aplicație, pentru a manevra apelurile de voce într-un mod particular. Acest lucru nu ar fi posibil pe telefonul de acasă sau pe PBX-ul de la locul de muncă. Sistemele de telefonie tradițională sunt sisteme închise, care nu permit (cel puțin nu ușor) să fie create aplicații terțe.

(“A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000 - editia pdf - paginile 14,16,18-19)

7.2.2. DIFERENȚA ÎNTRE COMUTAREA DE CIRCUIT ȘI COMUTAREA DE PACHETE

Modelul de comutare în circuit se „sparge” într-un nou model în care sunt interfețe open-standard. Un nivel va purta vocea (cel fizic), nivelul de control al apelului va fi separat de cel fizic, iar nivelul aplicație va permite crearea unor servicii noi.

Nivelul de infrastructură - Infrastructura comutației de pachete înlocuiește infrastructura comutației de circuit în acest nou model. Această infrastructură va fi cel mai probabil de tip IP, deși acest model funcționează chiar și peste ATM. IP-ul este de dorit, deoarece el transportă pur și simplu datele cap-la-cap, fără să intereseze conținutul.

Protocolul de transmisiune a datelor în timp real (**RTP-Real-Time Transport Protocol**) a fost proiectat pentru a permite receptorului să compenseze jitter-ul și nesecvențialitatea, introduse de rețeaua IP. RTP poate fi folosit pentru orice fel de flux de date de timp real, ca de exemplu vocea și video-ul. RTP definește un mod de formare a pachetelor IP care să transporte date izocrone și cuprinde: informații despre tipul de date transportat, mărci de timp (time stamps), numere de secvența (sequence numbers).

Alt protocol, **RTCP (Real-Time Control Protocol)**, este cel mai adesea folosit cu RTP, fapt ce permite transportul unor informații cu privire la calitatea transmisiunii (evoluția jitter-ului, media pachetelor pierdute etc.) și de asemenea poate conține informații despre identitatea participanților.

RTP și RTCP nu au nici o influență asupra comportamentului unei rețele IP; ele nu controlează calitatea serviciului în nici un fel. Rețeaua poate pierde, întârzia sau amesteca un pachet RTP la fel ca pe orice pachet IP. RTP nu trebuie confundat cu protocolul RSVP (Resource Reservation Protocol – protocol de rezervare a resurselor). RTP și RTCP permit receptorilor să compenseze jitter-ul introdus de rețea prin memorarea și secvențierea potrivită, și să dea mai multe informații despre rețea, pentru ca utilizatorul să ia deciziile potrivite cu privire la metodele de corecție care trebuie aplicate (redundanța, codecurile cu rată de transfer scăzută și altele).

RTP este utilizat peste UDP și IP și este notat de obicei cu: RTP/UDP/IP.

Astăzi, toate protocoalele de semnalizare VoIP folosesc RTP/UDP/IP ca mecanism de transport pentru traficul de voce.

În rețelele IP, pierderea de pachete nu este ceva anormal. De fapt, TCP/IP a fost conceput pentru a se folosi de pierderile de pachete și în acest fel să controleze fluxul pachetelor. Dacă se pierde un pachet, acesta este retransmis. ITU-T recomandă că o întârziere bidirecțională să nu fie mai lungă de 150ms. În rețelele Cisco VoIP, această întârziere este maxim 120ms.

Unul din cele mai importante avantaje ale IP-ului este ca rețelele IP pot converge bazându-se pe cea mai bună rută. Înseamnă de asemenea că există posibilitatea ca vocea (pachetizată în IP) să ia mai multe căi pentru aceeași destinație.

Nivelul de control – În prezent, H.323 este cel mai folosit protocolul de control al apelurilor. H.323 nu este însă văzut ca fiind foarte robust pentru rețelele PSTN. Pentru aceste rețele sunt folosite alte protocoale, cum ar fi MGCP (Media Gateway Control Protocol) și SIP (Session Initiation Protocol).

Nivelul aplicație – Fără aplicațiile corespunzătoare, infrastructura rețelei este construită degeaba.

(“A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000 - editia pdf - paginile 26-30)

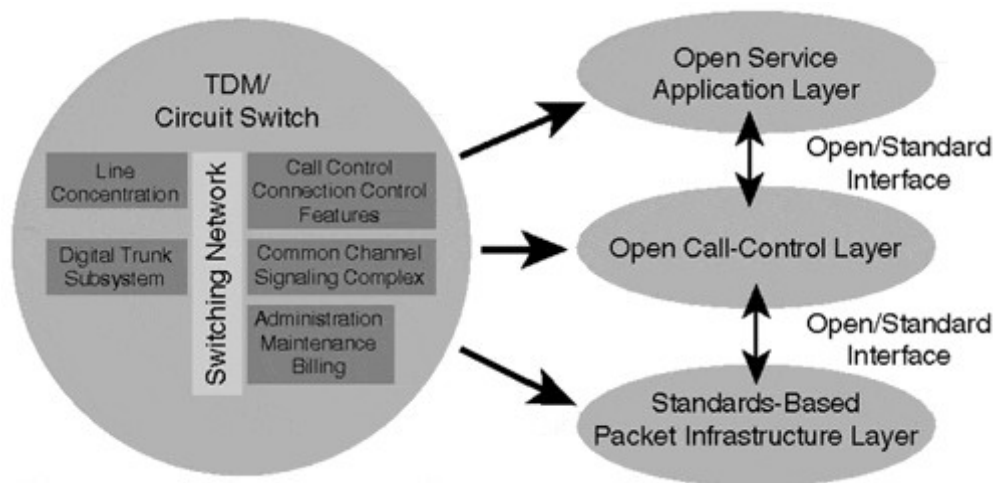


Figura 1 - (*“A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000 - editia pdf - pag 27*)

Figura schematizează interacțiunea dintre cele trei nivele (layere): de control, de aplicație și de infrastructura

7.2.3. AVANTAJE VoIP

Primul și probabil cel mai important avantaj este o **reducere semnificativă a costurilor**, deoarece acum este nevoie ca doar o singură rețea să fie cumpărată și administrată, iar costurile de comunicații sunt mult mai mici. În Statele Unite, unde costurile telefonice sunt deja mai mici decât în Europa, companiile care folosesc telefonía IP pot să își reducă factura telefonică la 50% sau chiar 30% din suma inițială. În rețelele tradiționale de telefonie, un producător este selectat pentru a construi întreaga rețea de telefonie, oferind ofertantului de telefonie hardware special, aplicații soft, sisteme de operare proprii, training și dezvoltarea viitoare a serviciilor. Aceasta leagă ofertantul de telefonie de producător pentru o perioadă lungă de timp deoarece l-ar costa foarte mult pe acesta să înlocuiască echipamentele speciale sau să lase o terță parte să implementeze servicii (echipamentele producătorului sunt speciale și astfel trebuie mai mult timp pentru o terță parte să dezvolte servicii noi decât pentru echipa de dezvoltare proprie a producătorului). Comparând cu rețelele tradiționale de telefonie, echipamentele de telefonie sunt combinații de echipamente standard de calcul produse în masa și care sunt astfel mai ieftine decât echipamentul dedicat pe care sunt construite rețelele tradiționale de telefonie. Dar avantajul principal pentru un ofertant de servicii, care construiește o

infrastructura de telefonie bazata pe IP, este posibilitatea de a folosi producători diverși pentru a construi diferitele părți ale rețelei de telefonie, precum și facilitatea de înlocuire și adăugare de elemente în rețea. Standardele IP sunt mai deschise și mai flexibile decât standardele telefonice și permit ofertantului care are telefonie IP, ca parte a infrastructurii, să implementeze noi facilități și noi servicii mai rapid.

Mai mult, Voice-over-IP face posibilă introducerea unor aplicații noi cum ar fi mesageria unificată, centre de comunicații bazate pe web și a unor capabilități îmbunătățite de servire a clienților. Rețeaua de comunicații integrată devine de asemenea mai ușor administrabilă și scalabilă, deoarece schimbările, mutările și adăugările la rețeaua de telefonie IP sunt implementate ușor și rapid. Caracteristicile și funcțiile sunt programabile prin interfețe grafice standard pentru utilizatori, în timp ce PBX-urile tradiționale au adesea caracteristici - bazate pe tehnologii proprietare - care sunt dificil de programat și necesită contractare cu terți. În final, calitatea sunetului prin telefonia IP disponibilă astăzi s-a îmbunătățit dramatic în ultimii câțiva ani, făcând din Voice-over-IP o tehnologie foarte performanta.

(“A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000 - editia pdf - paginile 95-96)

Spre deosebire de telefonia tradițională care este limitată la utilizarea, la recomandarea ITU, a schemei de codec G.711 și de a transporta astfel voce la 64kbps, rețelele de telefonie IP pot utiliza algoritmi de codare sofisticată care permit ca vocea să fie transmisă la rate mai mici precum 32kbps, 16kbps, 8kbps, etc.

Când se face designul unei rețele bazate pe telefonie IP, diferiți parametri, alții decât cei de securitate și confidențialitate, trebuie luați în calcul. Aceștia includ:

- **Calitatea vocii** – Fără o calitate corespunzătoare a vocii, soluțiile bazate pe telefonia IP nu pot fi adoptate. Calitatea vocii în telefonia IP este în funcție de mai mulți factori precum latența (întârzierea), jitter-ul (variația întârzierii), pierderea de pachete și altele. În rețelele de telefonie tradiționale aceste probleme sunt rezolvate de mult sau nu există deloc.
- **Calitatea serviciilor (Quality of service QoS)** – Combinația a mai multor parametri, calitatea serviciilor este o grijă majoră pentru rețelele bazate pe telefonia IP. Când un abonat dorește să efectueze un apel, acesta trebuie să aibă rezervată o lărgime de bandă corespunzătoare. Dacă au loc transferuri mari de date în același timp, trebuie prioritizat traficul de voce față de traficul de date pentru a evita cozile, latența sau pierderi de pachete. Chiar dacă întreaga rețea este congestionată aceasta nu trebuie să afecteze traficul de voce. Pentru a prioritiza traficul și a rezerva lărgime de bandă, rețelele bazate pe telefonia IP trebuie să utilizeze soluții bazate pe calitatea serviciilor (*quality of service - QoS*). Din nefericire nu toate soluțiile bazate pe telefonie IP pot menține o calitate a serviciilor (de exemplu telefonia pe Internet).
- **Disponibilitatea** – Situata pe locul al doilea ca importanta în telefonia IP după calitatea vocii, disponibilitatea este un parametru obligatoriu. Disponibilitatea trebuie menținută asemănător cu cea din rețelele de telefonie tradițională. De exemplu o rețea de telefonie tradițională are disponibilitatea 99,999%. Aceasta înseamnă o perioadă de nefuncționare de 5 minute pe an. Operatorii de telefonie care doresc să se bazeze pe tehnologia de telefonie IP trebuie să aibă serviciul disponibil exact cum este el azi în rețelele tradiționale 99,999 % din timp.
- **Extensibilitatea** – O rețea bazata pe telefonia IP trebuie să poate fi extinsa pentru a suporta sute de mii de conexiuni/apeluri concurente pentru a păstra posibilitatea de creștere odată cu cererea.

<http://en.wikipedia.org/wiki/VoIP>

http://www.networkgeneral.com/uploads/files/wp_Implement_VoIP3-crpd.pdf;

7.3. DESCRIEREA TEHNOLOGIEI VoIP

7.3.1. PROTOCOLUL IP

Modelul de Referință OSI (engl.: Open Systems Interconnection - Reference Model), pe scurt: OSI, al organizației International Organization for Standardization, numită și ISO, este o structură de comunicare ierarhică foarte des folosită într-o rețea. Modelul OSI folosește 7 așa-numite straturi pentru a transmite și primi date eficient și rapid. Fiecare strat are funcții clar definite. Internetul se bazează pe acest model.

La nivelul 3, în stiva arhitecturală a tehnologiei VoIP se află evident protocolul IP, întrucât ideea elaborării tehnologiei a fost tocmai aceea de a transporta voce peste o rețea care folosește la nivelul 3 acest protocol.

Protocolul IP este responsabil pentru livrarea pachetelor (datagramelor) între terminalele implicate în comunicație. Este un protocol **fără conexiune**, ceea ce înseamnă că nu stabilește o conexiune prin rețea înainte de începerea transmisiei. Rezulta așadar ca acest lucru va cădea în sarcina protocoalelor de nivel superior.

De asemenea, protocolul IP **nu oferă garanții** în ceea ce privește siguranța livrării, nu efectuează control de flux și detecții sau corecții de erori. Aceasta înseamnă că o datagramă poate să ajungă la destinație înaintea uneia trimisă înaintea ei, sau după una trimisă după ea, poate ajunge la destinație eronată, sau poate să nu mai ajungă deloc. Totuși, protocolul IP reușește să se achite de sarcina să, aceea de a ascunde nivelelor superioare rețeaua, care pot să își îndeplinească atribuțiile independent de configurația rețelei, și practic fără a ști de existența ei (întrucât protocoalele de deasupra IP-ului sunt cap-la-cap, adică stabilesc comunicația direct între terminale).

Este important de reținut că pentru a transmite voce peste o rețea nesigură, cel mai mult deranjează lipsa de garanții a IP-ului în ceea ce privește păstrarea secvențialității, deoarece este evident ca este inacceptabil să se redea segmentele de voce la recepție în alta ordine decât au fost transmise, dar în schimb se acceptă o pierdere a pachetelor de voce pe un interval de timp de 100ms, sau cu atât mai ușor o eronare a lor. În schimb, faptul că protocolul nu lucrează cu confirmări este chiar un avantaj, deoarece contează foarte mult ca pachetele să ajungă la recepție într-un interval de timp critic, mult mai mult decât corectitudinea lor absolută.

(Note de curs RC – Stefan Stăncescu

http://ro.wikipedia.org/wiki/Protocol_pentru_Internet

http://fpce9.fizica.unibuc.ro/telecom/internet_prot_ip.htm)

7.3.2. TERMENI IMPORTANTI CARACTERISTICI VoIP

7.3.2.1. ÎNTÂRZIAREA / LATENȚA

Întârzierea sau latența la VoIP reprezintă intervalul de timp, între primul sunet al vorbitorului și până când ajunge la urechea ascultătorului.

Întârzierea determina apariția a două probleme majore: ecou și suprapunerea vorbitorilor. Ecoul devine o problema importanta în momentul în care timpul de întoarcere devine mai mare de 50ms. Ecoul este perceput ca o problema semnificativa a calității transmisiei prin rețele, sistemele VoIP trebuie să implementeze echipamente specifice reducerii ecoului.

Suprapunerea vorbitorilor devine semnificativă dacă întârzierea pe o singură cale este mai mare de 250 ms. Întârzierea cap la cap este așadar restricția majora care influențează întârzierea în rețelele cu comutare de pachete.

Sursele care influențează întârzierea apelurilor VoIP sunt:

- **întârzierea de acumulare (întârzierea algoritmică)** – este datorată necesității grupării eșantioanelor vocale într-un cadru ce va fi procesat de codorul de semnale vocale. Această întârziere este influențată de tipul codorului utilizat și poate varia de la simpla perioada de eșantionare la (0,125ms) pana la mai multe ms.
- **întârzierea de procesare** – este determinată de procesul actual de codificare și grupare într-un pachet a eșantioanelor codificate pentru transmiterea prin rețea. Depinde de viteza de procesare precum și de algoritmul folosit. Frecvent, cadrele codoarelor de semnale vocale multiple sunt grupate într-un singur pachet pentru a evita supra-încărcarea rețelei. De exemplu 3 cadre din G.729, echivalente cu 30ms de convorbire, pot fi grupate și împachetate într-un singur pachet.

(“A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000 - editia pdf - pag 120-121)

7.3.2.2. JITTERUL

Jitterul este variația între doi timpi de sosire a pachetului. Acesta apare doar în rețelele bazate pe pachete. În aceste rețele, este de așteptat ca transmițătorul să trimită eficient pachetele de voce în intervale regulate (de exemplu, să trimită un cadru la fiecare 20 ms). Aceste pachete de voce pot întârzia de-a lungul rețelei și să nu ajungă chiar în acel interval de timp propus. Aceasta diferența între momentul când este așteptat să sosească pachetul și când sosește cu adevărat se numește jitter.

Jitterul și întârzierea totala nu sunt același lucru, cu toate ca jitterul în exces într-o rețea de pachete poate crește întârzierea totala. Acest lucru se întâmpla, deoarece cu cat avem mai mult jitter, cu atât trebuie bufferul să fie mai mare, pentru a compensa natura nepredictibilă a rețelei de pachete.

Îndepărtarea fluctuației necesită gruparea pachetelor și memorarea lor un timp suficient care să permită ajungerea la destinație a pachetelor cele mai lente pentru a fi rearanjate în secvența corecta. Aceasta determina o întârziere suplimentara.

Cele 2 obiective: reducerea întârzierii și înlăturarea fluctuației au determinat apariția diferitelor scheme de adaptare a mărimii bufferului instabil, pentru a determina timpul necesar eliminării fluctuațiilor în rețea. Această adaptare are scopul explicit de a minimiza mărimea și întârzierea bufferului instabil asigurându-se simultan un flux de date optim prin rețea.

(“A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000 - editia pdf - paginile 121-122)

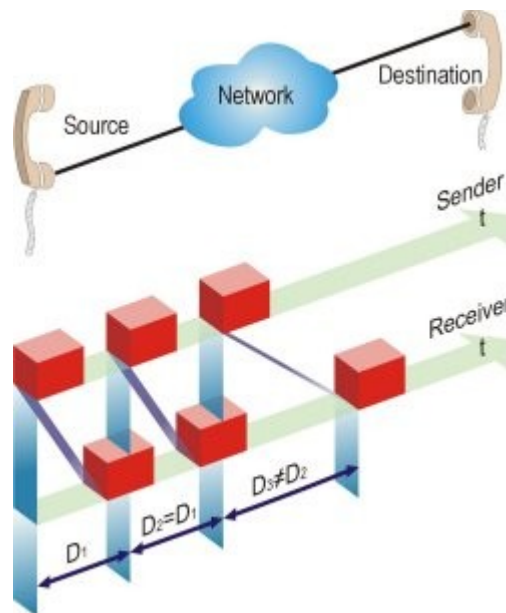


Figura 2 (<http://archive.evaluationengineering.com/archive/articles/0503voip1.jpg>)

În figura se vede ca timpul necesar ca primele două pachete să ajungă la destinație este $D_1=D_2$. Al treilea pachet are însă o întârziere. De aceea avem nevoie de un buffer de jitter.

7.3.2.3. COMPRESIA VOCHI

ITU-T a standardizat CELP (Code Excited Linear Prediction Compression), MP-MLQ PCM (Multipulse, Multilvel Quantization) și ADPCM (Adaptive Differential Pulse Code Modulation) în recomandările sale din seriile G. Cele mai populare standarde de codare a vocii sunt G.711, G.726 / G.727, G.728 / G.729

(“A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000 - editia pdf - paginile 123-124)

7.3.2.4. ECOUL

Ecoul este un fenomen care poate deveni foarte deranjant în timpul unei conversații. Să ne auzim vocea proprie în receptor în timp ce vorbim este ceva obișnuit, însă să auzim vocea noastră după o întârziere mai mare de 25 ms, este supărător.

Ecoul în rețelele telefonice este datorat reflexiei semnalului transmis, reflexie generată de circuitul hibrid care convertește semnalul între un circuit cu 4 fire (2 perechi transmițător - receptor) și un circuit cu 2 fire (o singura pereche transmițător - receptor). Aceste fenomene determină auzirea propriei voci de către persoana care vorbește. Ecoul este prezent chiar și în rețelele telefoniei convenționale cu comutare de circuite. Totuși este acceptabil deoarece întârzierile din rețea sunt mai mici de 50 ms și ecoul este mascat de tonul generat de fiecare telefon. Ecoul devine o problemă în rețelele care transmit semnalele vocale în pachete, deoarece pentru acestea întârzierea este de cele mai multe ori mai mare de 50 ms. Deci pentru a obține rezultate satisfăcătoare se utilizează

întotdeauna metode de reducere a ecoului. Standardul ITU G165 definește cerințele pe care echipamentele de reducere a ecoului trebuie să le îndeplinească prin specificația G.IEC. Ecoul se propaga din rețelele telefonice în rețelele cu comutare de pachete. Echipamentele de reducere a ecoului compara datele vocale recepționate din rețea cu datele vocale ce vor fi transmise. În rețelele telefonice hibride ecoul este anulat prin intermediul unui filtru digital introdus pe calea de transmisie în rețeaua cu comutare prin pachete.

(“A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000 - editia pdf - paginile 125-126)

7.3.2.5. PIERDEREA DE PACHETE

Pierderea pachetelor cu informații poate fi o problema acuta și este influențata de tipul rețelelor utilizate.

Deoarece rețelele IP nu garantează întreținerea informațiilor, acestea sunt uzual expuse la o frecvența mult mai mare a pachetelor pierdute decât rețelele ATM. În rețelele IP actuale, toate cadrele cu semnale vocale sunt tratate ca date. În cazul apariției unor vârfuri de sarcina sau a aglomerării rețelelor, cadrele vocale vor fi transmise în același fel ca și cadrele de date.

Cadrele de date sunt independente în timp deci pachetele pierdute pot fi recuperate printr-un proces de retransmitere. Pachetele vocale nu pot fi tratate în aceeași maniera.

Programele utilizate pentru transmiterea vocii prin rețele tratează problema cadrelor pierdute prin diverse metode:

- interpolarea pachetelor vocale pierdute prin reactivarea ultimului pachet primit în intervalul de timp în care se presupune ca s-a pierdut un pachet; aceasta schema este o metodă care umple intervalul de timp dintre cadrele vocale neînvecinate. Se poate aplica cu succes daca frecvența cadrelor pierdute este mică.
- Trimiterea de informații suplimentare daca se utilizează lățime de banda mare. Aceasta metodă reproduce și trimite pachetul “n” de informații simultan cu pachetul “n+1”. Are avantajul ca este capabila să corecteze exact pachetele pierdute, dar utilizează lățime de banda mare și determina o întârziere semnificativa în transmiterea datelor.
- Utilizarea unei metode mixte prin folosirea unui codor cu lățime de banda mai mica pentru a furniza informații suplimentare transmise simultan cu pachetul “n+1”. Aceasta metoda reduce lățimea de banda necesara transmisiei, dar nu rezolva problema întârzierii.

(“A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000 - editia pdf - pag 126-127)

7.3.2.6. DETECȚIA ACTIVITĂȚII VOCHI

Când se folosește VoIP, banda irosit se poate folosi în alte scopuri, inasa doar atunci când detecția activității vocii este activata (VAD – Voice Activity Detection). VAD detectează amplitudinea vocii în decibeli (dB) și se decide când se va opri trimiterea vocii.

De obicei, când VAD detectează o scădere a amplitudinii vocii, mai așteaptă un anumit interval de timp pana când oprește amplasarea cadrelor în pachete. Acest interval de timp este de obicei 200ms. VAD întâmpina inasa anumite probleme în determinarea sfârșitul sau începutul unei conversații și în a distinge vocea de sunetul de pe fundal. Acest lucru înseamnă ca daca suntem intr-

o încăpere cu zgomot, VAD s-ar putea să nu poată recunoaște diferența între sunetul de fundal și voce. În acest caz, VAD se dezactivează singur la începutul conversației.

(“A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000 - editia pdf - pag 127)

7.4.PROTOCOALE DE TRANSPORT

Datorita tipului traficului, UDP/IP a fost utilizat pentru a transporta vocea, insa pentru tine pas cu cerintele actuale, s-a folosit pentru trafic în timp real protocolul RTP.

7.4.1. PROTOCOLUL DE TRANSPORT ÎN TIMP REAL (RTP)

Oferă servicii de livrare completa a datelor cu caracteristici de timp real, cum ar fi audio și video. Aplicațiile de regulă folosesc RTP peste UDP pentru a profita de serviciile acestuia din urmă. RTP suportă transferul datelor către multiple destinații utilizând distribuția multicast oferită de rețea.

RTP nu furnizează nici un mecanism de a asigura furnizarea la timp a pachetelor sau să asigure alte garanții QoS; nivelele inferioare vor oferi toate aceste garanții. Nu garantează livrarea sau prevenirea livrărilor out-of-order (deci nu păstrează secvențialitatea) și nici nu se bazează pe faptul că rețeaua este fiabilă și furnizează pachetele în secvență. Numerele de secvență incluse în RTP permit receptorului să reconstruiască secvența de la transmițător. În afară de aceasta reconstituire, cu ajutorul numerelor de secvență se va putea determina locația adecvată a unui pachet (de exemplu în procesul de decodare video), fără a fi necesar să se decodeze pachetele în secvență.

(“A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000 - editia pdf - pag 130)

7.4.2. PROTOCOLUL DE CONTROL RTP (RTCP)

RTCP transmite periodic de pachete de control către fiecare participant la sesiune, utilizând același mecanism de distribuție ca cel al pachetelor de date.

RTCP realizează patru funcții:

- Feedback pentru calitatea distribuției datelor
- transportă un identificator de nivel transport pentru o sursă RTP numit „canonical name” sau CNAME. Pentru că pot apărea conflicte, sau restartari de programe, receptorul solicită CNAME pentru a păstra legătura cu ceilalți participanți și pentru a realiza sincronizarea audio-video
- suportă un număr mare de participanți
- furnizează informații de control al sesiunii

(“A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000 - editia pdf - pag 131)

7.5. SEMNALIZAREA VoIP

Semnalizarea VoIP este de cele mai multe ori folosită în trei arii distincte: semnalizare de la PBX la ruter, semnalizare între rutere și semnalizare de la ruter la PBX.

7.5.1. SEMNALIZAREA ÎNTRE RUTERE ȘI PBX-URI

Când se face semnalizarea de la PBX la ruter, utilizatorul ridică receptorul și în acel moment se semnalizează începerea convorbirii. Conexiunea între PBX și ruter apare ca o linie principală pentru PBX, care la rândul său semnalizează ruterul despre aceasta linie. În momentul în care aceasta linie este descoperită, PBX-ul transmite digiturile formate către ruter în același mod cum acestea ar fi direcționate către un switch al unei companii de telefonie sau alt PBX. Interfața de semnalizare a PBX-ului spre ruter poate fi una oarecare din metodele din metodele de semnalizare folosite pentru a descoperi o linie principală, cum ar fi semnalizările FXS, FXO, E&M sau T1/E1.

PBX-ul transmite pe urma digiturile formate către ruter, descoperă linia principală către ruter și transmite digiturile formate. Ruterul mapează digiturile formate către o adresa de IP și inițiază o cerere de stabilire a unui apel Q.931 spre ruterul la distanță. Între timp, acest canal de control este folosit pentru a iniția un flux audio RTP, iar protocolul RSVP poate fi folosit pentru a garanta calitatea.

Când ruterul la distanță primește o cerere de apel Q.931, acesta semnalizează o cerere de linie către PBX. După ce PBX-ul confirmă aceasta cerere, ruterul transmite digiturile formate către PBX și semnalizează o confirmare a apelului către ruterul inițial.

(“A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000 - editia pdf - pag 172)

(“QoS for Voice Over IP Solutions Guide”, Cisco Press; editia pdf, pag 49-51)

7.5.2. PROTOCOALE ȘI STANDARDE

În arhitecturile de rețele fără conexiune, cum ar fi cele IP, responsabilitatea pentru stabilirea sesiunii și semnalizarea o au stațiile de la cap. De exemplu, un agent H.323 este adăugat la ruter pentru a suporta fluxurile de audio și de semnalizare. Protocolul Q.931 este folosit pentru stabilirea și pentru terminarea apelului între agenții H.323 sau stațiile de cap. H.225 este în principiu același lucru cu Q.931.

Protocolul RTCP asigură transferul fiabil al informației din momentul în care s-a stabilit fluxul audio. Un protocol fiabil orientat pe sesiune cum ar fi TCP este folosit între stațiile cap pentru a transporta canalele de semnalizare. RTP, care este peste UDP, este folosit pentru transportul fluxului audio în timp real. RTP folosește UDP ca un mecanism de transport deoarece are o întârziere mai mică decât TCP și pentru că traficul de voce tolerează pierderi mici și nu poate fi exploata în acest caz retransmisiunea.

Semnalizarea de control H.245 este folosită pentru a negocia capacitățile și folosirea canalului. H.245 oferă posibilitatea schimburilor capacităților între stațiile cap, astfel încât să fie stabilite codecurile și ceilalți parametri asociați apelului între cele 2 capete. În H.245 va fi negociat canalul audio.

H.323 este unul din cele mai răspândite protocoale VoIP în ziua de azi. El este unul din cele mai vechi și stabile protocoale actuale.

SIP (Session Initiation Protocol) este mult mai recent decât H.323 și de aceea nu se bucura de o asemenea răspândire ca H.323. Totuși, datorita scalabilității, interoperabilității și simplității sale, acesta va deveni tot mai predominant.

(“A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000 - editia pdf - pag 164-166)

7.5.3. PROTOCOLUL H.323

H.323 este un set de standarde care definește componentele, protocoalele și procedurile necesare pentru a se putea furniza servicii multimedia (audio, video și date) pe rețele bazate pe IP.

Un sistem H.323 este un ansamblu de componente (hardware și software) care implementează specificațiile H.323 referitoare la transmiterea de multimedia peste o rețea IP.

- **terminalele H.323**
- **gateway-urile (GW)**
- **gatekeeper-e (GK)**
- **unitățile de control multipunct (MCU-uri)** – controler multipunct (MC) și procesor multipunct (MP)

Gatekeeper-ele pot lipsi dintr-un sistem H.323, ele fiind componente opționale.

Semnalele audio conțin vorbirea digitizată și codificată, eventual comprimată. Fiecare din aceste semnale este însoțit de un semnal de control al fluxului audio.

Semnalul video conține imagini în mișcare digitizate și codificate. Acesta este transmis cu un debit maxim posibil și este și el însoțit de un semnal de control al fluxului video.

Semnalele de date pot conține documente, fișiere, etc. Semnalele pentru controlul conexiunii sunt folosite pentru schimbul de capacități, deschiderea și închiderea canalelor logice, controlul modului de comunicație și alte funcții care sunt parte a controlului comunicației. Semnalele pentru controlul apelului sunt folosite pentru stabilirea apelului, eliberarea lui și alte funcții.

În cazul vocii, terminalul H.323 este în general un telefon IP. În cazul video, terminalul H.323 este un terminal de videoconferință. H.323 este răspândit și pe calculatoarele personale. O aplicație foarte obișnuită a protocolului H.323 poate fi găsită în software-ul de la Microsoft, NetMeeting, care permite transmisiunea atât a vocii cât și video.

Gateway-ul realizează conversia între formatele transmisiunilor și între procedurile folosite pentru comunicație. El se va ocupa de stabilirea apelului și de închiderea conexiunii atât în partea dinspre rețeaua IP (cu comutație de pachete), cât și în partea de rețea cu comutație de circuite. Gateway-ul poate efectua și conversia între formatele folosite în cele două tipuri de rețele pentru fluxurile audio, video și de date. În general, scopul unui gateway (atunci când nu operează ca o unitate de control multipunct) este de a ascunde caracteristicile unui terminal LAN pentru rețeaua cu comutație de circuite, și reciproc.

Un terminal H.323 poate comunica cu un alt terminal H.323 din același LAN direct, fără participarea unui gateway. Acesta poate fi omis dacă nu este necesară comunicația cu un terminal din rețeaua cu comutație de circuite. Este posibil ca un apel între două terminale din același LAN să treacă prin gateway, dacă se vrea evitarea unui ruter sau a unei porțiuni din rețeaua IP cu banda prea mică. Gateway-ul poate avea caracteristicile unui terminal H.323 sau unitate de control multipunct (MCU) spre rețeaua IP, și ale unui terminal sau MCU cu comutație de circuite, către rețeaua cu comutație de circuite. Alegerea între rolurile de terminal și MCU este a celui care implementează sistemul.

Este posibil ca un gateway să opereze la începutul unui apel ca un terminal, dar după aceea, prin semnalizări H.245 să devină MCU pentru acel apel care la început a fost punct-la-punct. Gatekeeper-ele știu care capete sunt terminale și care sunt gateway-uri, deoarece acest lucru este specificat când un capăt se înregistrează la un gatekeeper.

La gateway se pot conecta mai multe terminale H.323, deoarece numărul acestora nu este standardizat. De asemenea, numărul de conexiuni către rețeaua cu comutație de circuite, numărul de conferințe independente simultane, funcțiile de conversie în domeniul audio/ video/ date și includerea funcțiilor pentru legături multipunct nu sunt supuse standardizării.

Un gateway poate fi conectat la un alt gateway printr-o rețea cu comutație de circuite, pentru a oferi suport de comunicație între două terminale care nu sunt în același LAN.

(http://moicane.referate.bubble.ro/prezentare_voip/)

(“A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000 - editia pdf - pag 164-169)

7.5.4. SESSION INITIATION PROTOCOL (SIP)

SIP (Session Initiation Protocol) este un protocol de control VoIP la nivel aplicație, bazat pe codificarea ASCII, care poate fi utilizat la stabilirea, întreținerea și terminarea apelurilor între două sau mai multe noduri terminale.

Ca și alte protocoale Voice over IP, SIP este construit să ofere funcțiile de semnalizare și administrare a sesiunii din cadrul unei rețele de telefonie bazată pe pachete. Semnalizarea permite transportul informației de apel în perimetrul rețelei. Administrarea sesiunii oferă capacitatea de control a proprietăților unui apel capăt-la-capăt.

Caracteristici SIP:

- Suportă rezoluția adresei, maparea numelui și redirectarea apelului;
- Determină capacitățile media ale punctului terminal destinație: prin protocolul SDP (Session Description Protocol), SIP determină nivelul cel mai scăzut al serviciilor comune între două puncte terminale
- Determină disponibilitatea punctului terminal destinație: dacă un apel nu poate fi încheiat din cauza indisponibilității punctului terminal destinație, SIP determină dacă partenerul apelat este angajat deja într-un apel și nu răspunde după mai multe încercări. În acest caz, SIP întoarce un mesaj care indică motivul pentru care punctul destinație nu a fost disponibil;
- Stabilește o sesiune între punctele terminale, inițiatorul și destinația: dacă un apel poate fi realizat, SIP stabilește o sesiune între punctele terminale. De asemenea, SIP suportă modificări în timpul apelului, cum ar fi adăugarea unui alt punct terminal la o conferință sau modificarea caracteristicilor media sau a unui codec;

- Gestionează transferul și încheierea apelurilor: SIP suportă transferul apelurilor de la un punct terminal la altul. În timpul transferului unui apel SIP stabilește o sesiune între punctul terminal transferat și un nou punct terminal (specificat de cel care face transferul) și încheie sesiunea între punctul terminal transferat și punctul terminal care a făcut transferul. La finalul unui apel SIP încheie sesiunile stabilite între toți participanții.

7.5.5. SERVERE SIP

Serverele SIP sunt formate din următoarele echipamente:

- Server proxy - recepționează mesajele SIP și le înaintează spre următorul server SIP din rețea. Serverul proxy este un echipament intermediar ce primește cererile SIP de la un client și le înaintează în numele clientului. Serverele proxy pot oferi funcții precum autentificarea, autorizarea, controlul accesului la rețea, rutarea, retransmisia în siguranță a cererii și securitatea.
- Server de redirectare - oferă clientului informația despre următoarea sau următoarele destinații intermediare din ruta unui mesaj. Cu această informație, clientul contactează următoarea destinație server sau direct un UAS.

(“A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000 - editia pdf - pag 180,181)

7.6. SECURITATE IN REțeleLE VOIP

Securitatea și confidențialitatea sunt cerințe obligatorii în orice rețea de telefonie. Rețelele bazate pe telefonie IP, introduc probleme de securitate cu care rețelele tradiționale de telefonie nu se confruntă. Factorii de risc asociați cu rețelele bazate pe telefonie IP sunt mult mai mari în comparație cu rețelele tradiționale de telefonie.

7.6.1. PROTOCOALELE DE TELEFONIE IP VULNERABILE

Protocoale de semnalizare - efectuează managementul sesiunii și sunt responsabile pentru :

- Localizarea unui utilizator – Posibilitatea de a localiza abonatul apelat
- Stabilirea sesiunii – Posibilitatea de a determina disponibilitatea abonatului apelat cât și a dorinței sale de a participa la apel. Abonatul apelat poate să accepte, respingă sau să redirecționeze un apel către alta locație sau serviciu.
- Negocierea începutului sesiunii – Posibilitatea părților participante în comunicare de a negocia un set de parametri care să fie utilizați în timpul sesiunii, aceștia incluzând tipul codecului, mediului, rata de transfer, etc.
- Modificarea unei sesiuni – Posibilitatea de a schimba parametrii unei sesiuni în timpul unei convorbiri precum codarea audio, adăugarea și/sau eliminarea unor participanți, etc.
- Terminarea unei sesiuni – Posibilitatea de a termina un apel (și sesiunea)

Protocoale de transport media - responsabile pentru digitizarea, codarea (și decodarea), împachetarea, pachetizarea, recepția și ordonarea vocii și a eșantioanelor de voce.

(Note de curs RC – Stefan Stăncescu)

<http://www.networkworld.ro/?page=node&id=2610>

7.6.2. CERINȚE DE SECURITATE ÎN REȚELE BAZATE PE TELEFONIE IP

Telefonia IP este foarte interesantă pentru hackeri și phreakeri. Câteva din caracteristicile telefoniei IP permit unui hacker / phreaker să încerce să compromită și/sau să controleze diferite aspecte ale unei rețele bazate pe telefonie IP.

Riscurile de securitate ale unei rețele de telefonie IP sunt mult mai mari decât cele ale unei rețele telefonice obișnuite. Sunt combinații ale mai multor factori diferiți care trebuie evaluate înaintea oricărei implementări de rețele bazate pe telefonie IP. Factorii cei mai vulnerabili sunt următorii:

- utilizarea protocolului IP – telefonia IP utilizează protocolul IP ca mijloc de transport pentru voce și mostenește toate problemele de securitate ale protocolului IP
- rețelele IP sunt ușor de accesat și permit mai multor persoane să exploreze probleme de securitate
- informația de semnalizare și vocea folosesc aceeași rețea – în orice rețea de telefonie IP informația de semnalizare și vocea sub forma de pachete împart același mediu de transmisie. În rețeaua clasică de telefonie, singurul loc al rețelei în care semnalizarea și vocea împart conexiunea este partea de legătură de la abonat către centrală, iar apoi informația de semnalizare este transportată pe o altă rețea separată fizic de voce (rețeaua SS7). În telefonia IP separarea fizică între informația de semnalizare și vocea sub formă de pachete nu este disponibilă, crescând astfel riscurile de securitate.
- vocea și datele folosesc aceeași rețea – deși mai multe tehnologii sunt utilizate pentru a separa virtual vocea de date când împart aceeași rețea IP, precum *virtual LAN (VLAN)*, aceste tehnologii și alte măsuri pot fi ocolite și eliminate, crescând astfel riscul de intruziune.
- nici o autoritate nu controlează mediul IP - în unele cazuri nu este posibilă determinarea nivelului de securitate pe care o impun diferiți provideri în rețelele lor bazate pe telefonie IP, făcând aceste rețele să fie un factor de risc potențial și un punct de atac raivoitori
- accesul fizic – în telefonia IP accesul fizic la fire, rețea sau componentele rețelei este considerat un risc major – de exemplu, dacă o persoană neautorizată obține acces la un fir care conectează telefonul IP al unui abonat la rețea, atacatorul poate să efectueze apeluri pe costul abonatului și să permită abonatului să efectueze apeluri fără a interveni interferențe.
- informația de semnalizare și pachetele de voce pot fi capturate (cu echipamente simple în rețea, software specializat, sniffer, etc) alterate, blocate și modificate.
Atacuri cu succes ale informației schimbate între participanții la apeluri pot duce la:
 - Localizarea unui apel, găsirea sursei unui apel și a găsirea destinației tuturor numerelor formate
 - Capturarea unui apel, dirijarea unui participant sau a unor participanți la un apel către un nod care nu reprezintă destinația inițială
 - Probleme de disponibilitate (denial of service)
 - Breșe de confidențialitate (posibilitatea de a înregistra o conversație, apartenența la o conversație accidentală, etc)

http://www.cisco.com/warp/public/cc/so/cuso/epso/sqfr/safip_wp.pdf
<http://csrc.nist.gov/publications/nistpubs/800-58/SP800-58-final.pdf>
<http://www.networkworld.com/reviews/2004/0524voipsecurity.html>

7.7. CONCLUZII

Tehnologia Voice Over IP a revolutionat modul in care oamenii comunica. Dezvoltarea VoIP a insemnat in primul rand una din primele strategii complete prin care erau unificate elementele de voce, date si comunicatii video.

Adoptarea sistemului VoIP precum si a aplicatiilor corelate s-a dezvoltat rapid, numai in anul 2006 s-a reportat un trafic de peste un miliard de minute de telefonie IP, dintre care aprox. 382 milioane – convorbiri locale, 614 milioane convorbiri la distanta si aproape 83 milioane convorbiri internationale (conform iLocus, care afirma ca este singurul grup de cercetare capabil sa monitorizeze si sa măsoare astfel de date). Prognozele pentru 2008 estimează că doar in SUA vor exista aproximativ 24 de milioane de utilizatori.

Avantajele implementarii tehnologiei VoIP sunt evidente: in ultimii doi ani, rezultatele au inceput sa apara si in cadrul aspectelor financiare, integrarea retelelor ducand la scăderea costurilor de investitii și îmbunătățind productivitatea.

În ultima perioada, organizațiile specializate doresc să creeze strategii unificate ale comunicațiilor. Acestea stabilesc practic un sistem integrat de interfețe pentru toate serviciile de comunicație. În viitor, se dorește ca pe baza acestui model, să se dezvolte integrarea ambelor componente: real time și non realtime a serviciilor de comunicare.

Unele din aplicațiile integrate in cadrul strategiei comune de comunicații sunt: tehnologiile VoIP, audioconferința IP, video conferința, mesageria integrata, mesageria instant, blog-urile, chat-urile, toate acestea fiind adunate in jurul unui concept de „legare” a userilor de timp in orice moment.

Elementul intrinsec in cadrul arhitecturii tip „unified communications” il reprezinta Real Time Communications DashBoard (RTCD), ce consta in funcționalitatea a doua elemente: un desktop si software mobil folosit de client prin care se ofera diferite nivele de funcționalitate.

Astfel, folosind aplicatii Web bazate pe limbaje tip XML cum ar fi Web Service Description Language sau Simple Objects Acces Protocol se pot realiza schimburi între diferite platforme de aplicații din cadrul organizațiilor.

De asemenea, trebuie să permită integrarea cu celelalte sisteme de management din cadrul organizației iar soluțiile oferite trebuie să se bazeze pe interfețe friendly user. Suplimentar este necesar să se ia in considerare si implementarea noțiunii IPAM (IP address management) în contextul dezvoltarii tehnologiei VoIP. La ora actuală, multe, daca nu majoritatea organizațiilor gestionează manual adresele IP. in condițiile unei dezvoltari continue si tot mai complexe această formă primară de gestiune va fi tot mai greu de realizat. Protocolul IPAM reprezintă noțiuni complexe de voce si date din cadrul unei rețele, prin folosirea recent definitului mecanism ENUM care folosește structurile DNS și sistemele de numerotare telefonice.

În concluzie, VoIP reprezintă un set complex de aplicații de date, voce și multimedia în cadrul unui număr mare de organizații. Succesul implementării unor astfel de solutii trebuie privit ca o corelare între procesele de performanță, monitorizare și management proactiv prin VoIP si pentru toate aplicatiile integrate real time din cadrul organizatiei.

<http://www.networkworld.ro/?page=node&id=12193>
<http://www.voip-news.com/blog/20061228/voip-statistics>
<http://www.webwire.com/ViewPressRel.asp?aId=27988>

7.8. REFERINȚE BIBLIOGRAFICE

- <http://en.wikipedia.org/wiki/VoIP>
- [“A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000](#)
- http://www.cisco.com/global/RO/media/smbcube/techsols_eseminars/VoIP.swf
- [Note de curs RC – Stefan Stăncescu](#)
- http://ro.wikipedia.org/wiki/Protocol_pentru_Internet
- http://fpce9.fizica.unibuc.ro/telecom/internet_prot_ip.htm
- [“QoS for Voice Over IP Solutions Guide”, Cisco Press](#)
- http://moicane.referate.bubble.ro/prezentare_voip/
- <http://www.networkworld.ro>
- http://www.cisco.com/warp/public/cc/so/cuso/epso/sqfr/safip_wp.pdf
- <http://csrc.nist.gov/publications/nistpubs/800-58/SP800-58-final.pdf>
- <http://www.networkworld.com/reviews/2004/0524voipsecurity.html>
- <http://www.voip-news.com>
- <http://www.webwire.com/ViewPressRel.asp?aId=27988>

8. CONCLUZII

Ca o concluzie generală a celor enunțate în paginile anterioare ar fi faptul ca cele șapte tehnologii tratate în această lucrare au influențat într-un mod deosebit dezvoltarea rețelei globale de calculatoare, în ultimii ani, Internetul devenind cel mai important mijloc de informare.

La sfârșitul anului 2007 un procent de circa 19% din populația totală a Globului avea acces la Internet, conform statisticii efectuate de <http://www.internetworldstats.com/stats.htm> . Acest studiu relevă amploarea pe care a capatat-o acest mijloc media în ultimii ani.

Dacă Radioului i-au trebuit 38 de ani să ajungă la un nivel de acoperire foarte ridicat și Televiziunii aproximativ 13 ani, Internetul a câștigat acest teren în numai 4 ani.

Statisticile arată că într-un viitor nu foarte îndepărtat, acoperirea globală a Internetului va crește foarte mult, direct proporțional cu creșterea numărului utilizatorilor de calculatoare, creștere ce poate fi asemănată cu creșterea numărului de tranzistoare din interiorul circuitelor integrate, dată de legea lui Moore.

La baza acestui succes social al comunicațiilor Internet, stau foarte multe inovații tehnologice fără de care Internetul ar fi fost și în ziua de astăzi o poveste.

De la cablul de cupru întins de-a lungul Atlanticului în 1866 și până în prezent, tehnologia a evoluat într-un ritm foarte alert. Ceea ce în urmă cu 20-30 de ani părea de domeniul fantasticului pentru orice om, fie el om de știință sau un simplu consumator, în prezent, lucrurile imaginate în trecut sunt accesibile pe piață, cu un cost rezonabil, astfel încât majoritatea populației globale poate avea acces la ultimele inovații în materie de telefonie mobilă sau automatizări și calculatoare.

Toate aceste lucruri au fost posibile numai datorită studiilor și cercetării amănunțite a oamenilor de știință ai secolului trecut, ai prezentului și de ce nu, ai viitorului. Progresul tehnologic este inerent. Societatea actuală prezintă o serie de necesități ce nu pot fi neglijate. Astfel, se caută dezvoltarea de tehnologii care să poată satisface aceste nevoi și mai ales de a oferi servicii de calitate, performante, fără depuneri de efort suplimentare din partea consumatorului, toate la un preț redus și competitiv.

În materie de tehnologii dedicate comunicațiilor Internet, viitorul apropiat rezervă o serie de îmbunătățiri semnificative, nu numai în domeniul rețelelor clasice dar mai ales în domeniul rețelelor wireless.

9. REFERINȚE BIBLIOGRAFICE

1. *802.11 ® Wireless Networks: The Definitive Guide*, published by O'REILLY, 2002 by Matthew Gast
2. www.wikipedia.org
3. www.ieee.org
4. www.oreilly.com
5. Note de curs Metode Criptografice – prof. dr. ing. Adriana Vlad – U.P.B.
6. www.wi-fi.org
7. CCNA Exam Prep 2 Exam 640-801
8. www.cisco.com
9. Burstein, Dave (2002). DSL. John Wiley and Sons, New York. ISBN 0-471-08390-9. pp 53-86
10. Lechleider, Joseph, High Bit Rate Digital Subscriber Lines: A Review of HDSL Progress, IEEE Journal 9:6 (August 1991) pp 769-84
11. B. Lee, J.Cioffi, et al, Gigabit DSL, IEEE Transaction on Communication, Sep, 2007, pp 1689-1692
12. www.rad.com
13. Cisco CCNA 4
14. <http://hermes.etc.upt.ro/teaching/tart/>
15. www.mpls-experts.com
16. www.ietf.org

17. A Systematic Approach to Understanding the Basics of Voice Over IP – Voice over IP Fundamentals” – Cisco Press, 2000
18. Note de curs RC – Stefan Stăncescu
19. “QoS for Voice Over IP Solutions Guide”, Cisco Press
20. www.networkworld.ro
21. <http://www.voip-news.com>
22. www.webwire.com
23. www.networkworld.com