

4. Verkkokerros

- **sovelluskerros**
 - ‘asiakas’
- **kuljetuskerros**
 - ‘end-to-end’
- **verkkokerros**
 - ‘deliver packets given to it by its customers’
- **siirtoyhteyskerros**
- **peruskerros**

8/27/2003

1

4.1 Verkkokerros toimittaa

kuljetuskerroksen paketit lähettäjän koneelta vastaanottajan koneelle

- **Pakettien reititys = mitä reittiä kuljetetaan**
 - **Reititysalgoritmin** avulla selvitetään reitit
 - **Reitittämiä/kytkimiä**, jotka nopeasti ohjaavat paketin sisään- ja ulosmenoportista oikeaan ulosmenoporttiin
 - Tarvitaan tieto siitä, minne porttiin paketti ohjataan
- **Piirikytkentäisissä ja virtuaalipiiriverkoissa yhteydenmuodostus (call setup);**
 - ei Internetissä

8/27/2003

2

- **Yksikäsitteiset osoitteet verkon koneille**
 - Verkkojen verkossa globaali osoite
- **Kuljetus hyvin heterogeenisten verkkojen läpi?**
 - eri teknologiat, eri protokollat, eri omistajat
 - Internetissä yhteinen verkkoprotokolla, jota kaikkien on käytettävä

8/27/2003

3

connection-oriented ~ connectionless

- **yhteydetön (Internet, 30 vuoden kokemus)**
 - aliverkot ovat luonnostaan epäluotettavia
 - tehtävä: bittien kuljetus
 - operaatiot: send packet, receive packet
 - virheen tarkistus, vuonvalvonta isäntäkoneille
- **yhteydellinen (puhelin 100 vuoden kokemus)**
 - muodostetaan yhteys, neuvotellaan parametrit (palvelunlaatu (QOS), kustannus)
 - kaksisuuntainen kuljetus, paketit järjestyksessä
 - vuonvalvonta, virhevalvonta

8/27/2003

4

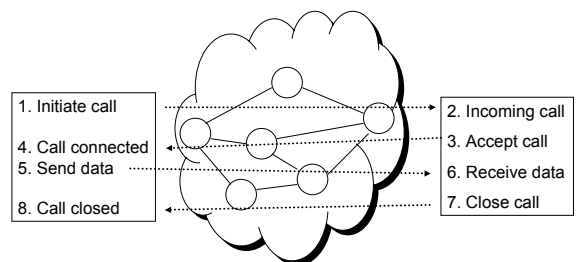
Virtuaalipiiri (virtual circuit)

- **Pakettikytkentäinen verkko voidaan toteuttaa kahdella tavalla**
 - **datasähkeverkkona**
 - jokainen paketti käsitellään ja reititetään erikseen
 - pakettien järjestys voi muuttua
 - **virtuaalipiiriverkkona ~ piirikytkentä**
 - signaalointiprotokolla
 - ensin yhteyden (virtuaalipiirin) muodostus
 - sitten pakettien lähettämisen yhteyttä pitkin
 - lopuksi yhteyden purku
 - atm, X.25

8/27/2003

5

Virtuaalipiiri = yhteydellinen palvelu



8/27/2003

6

4.2. Reititys

- **(hajautettu) päätöksenteko reitistä**
 - yhteydellinen: alussa
 - yhteydetön: jatkuvasti
- **jatkuvaa muutosta verkossa**
 - rikkoutuvat komponentit, muuttuva topologia, kuormitus vaihtelee
- **ristiriitaisia vaatimuksia reititykselle**
 - optimaalisuus /reiluus (fairness)
- **reitityksen suorituskyky**
 - mean packet delay, network throughput

8/27/2003

7

Reititysalgoritmi

- **Päättää, mikä reitti valitaan**
 - Pyrkii löytämään mahdollisimman hyvän reitin ('pienin kustannus') lähdekoneelta kohdekoneelle eli tarkemmin lähdereitittimeltä kohdereitittimelle
- **Globaali vai hajautettu reititysalgoritmi**
 - Laskennassa käytössä täydellinen tieto koko verkosta
 - Millään solmulla ei ole tietoa koko verkon tilasta
- **Dynaaminen vai staattinen reititysalgoritmi**
 - Dynaaminen huomaa verkon muutokset ja muuttaa reititystä
 - Staattinen reititys muuttuu hyvin harvoin
- **Kuormituksen huomioon ottava vai ei**

8/27/2003 • Nykyalgoritmit eivät ota kuormitusta huomioon

8

Tulvitus (flooding), (Kurose-Ross: broadcast)

- saapunut paketti lähetetään kaikkiin muihin ulosmenoihin paitsi siihen mistä tuli
 - => verkko täyttyy pian paketeista
- eri tapoja tulvituksen lopettamiseen
 - käsitellään harjoituksissa
- käyttö
 - tietyissä erityistilanteissa tilanteissa hyödyllinen
 - käsitellään harjoituksissa

8/27/2003

9

Internetin reititysalgoritmit

- **linkkitilareititys (link state routing)**
 - Dijkstran algoritmi
 - edellyttää täydellistä tietoa koko verkosta
- **etäisyysvektorireititys (vector state routing)**
 - Iteratiivinen, asynkroninen ja hajautettu

8/27/2003

10

Dijkstran algoritmi

- **'lyhyin' reitti yhdestä solmusta muihin**
 - $A \rightarrow \{\text{muut solmut}\}$
- **kaariin liittyvä kustannus**
 - kapasiteetti (bps)
 - viive: hyppyjä, aikaa
 - raha
 - virhetodennäköisyys

8/27/2003

11

Merkintöjä ja alustuksia

- $D(v)$ = tähän asti tutkituista reiteistä lähtösolmusta A solmuun v halvin kustannus eli lyhyin pituus
- $c(i,j)$ = kaaren (i,j) kustannus (≥ 0). Jos solmun i ja j välillä ei ole kaarta, $c(i,j)$ on ääretön
- Aluksi kaikille solmuille v $D(v) = c(A,v)$
 - A:han kaarella yhdistetyille = kaaren kustannus
 - Muille ääretön

8/27/2003

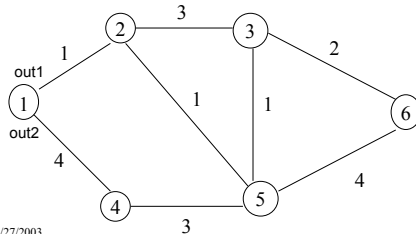
12

Algoritmi: kun lähtösolmu on solmu 1

1. $N := \{1\}$; $D(1) := 0$; $D(j) := c(j,1)$ ($j < > 1$);
2. while vielä N:ään kuulumattomia solmuja do
3. etsi solmu w , joka ei vielä ole joukossa N ja jonka $D(w)$ on pienin N:ään kuulumattomista soluista
4. $N := N \cup \{w\}$
5. kaikille muille N:ään kuulumattomille solmuille v $D(v) := \min\{D(v), D(w) + c(w,v)\}$
6. end while
7. end

Esimerkki

- Tarkastellaan esimerkkinä verkkoa



8/27/2003

14

1. $N = \{1\}$; $D(1) := 0$; $D(2) := 1$;
 $D(3) :=$ ääretön, $D(4) := 4$;
 $D(5) :=$ ääretön, $D(6) :=$ ääretön

3. pienin $D(v)$ on solmulla 2 (=1)

4. $N = \{1, 2\}$

5. $D(3) := 1 + 3 = 4$, $D(4) = 4$, $D(5) := 1 + 1 = 2$,
 $D(6) =$ ääretön

3. pienin $D(v)$ on nyt solmulla 5 (=2)

4. $N = \{1, 2, 5\}$

5. $D(3) := 1 + 2 = 3$, $D(4) := 4$, $D(6) := 4 + 2 = 6$

3. pienin $D(v)$ solmulla 3 (=3)

4. $N = \{1, 2, 3, 5\}$

5. $D(4) := 4$, $D(6) := 2 + 3 = 5$;

3. Pienin $D(v)$ solmulla 4 (=4)

4. $N = \{1, 2, 3, 4, 5\}$

5. $D(6) := 5$

4. $N = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$

Löydetyt reitit ja kustannukset

- 1 -> 2 : 1
- 1 -> 2 -> 5 -> 3: 3
- 1 -> 4: 4
- 1 -> 2 -> 5: 2
- 1 -> 2 -> 5 -> 3 -> 6: 5

Solmu	linkki	kustann.
2	1	1
3	1	3
4	2	4
5	1	2
6	1	5

Solmulle 1

8/27/2003

17

Reititystaulu

- Kukin reitin pitää kirjata reittitiedoista
 - minne paketti seuraavaksi lähetetään

Kohde	minne lähetetään
Abc	reititin D, ulosmeno 2
...
Xyz	reititin T, ulosmeno 3

- reitittimien tietojen hankinta ja ylläpito?

8/27/2003

• erityisen nopeasti muuttuvassa hyvin isossa verkossa

Reititystietojen keruu

- kukin reititin kerää 'kustannustietoja' omasta ympäristöstään
 - esim. viiveet naapurireitittimiin
- ja vaihtaa tietoja muiden reitittimien kanssa
 - tai lähettää tiedot reitittimelle, joka keskitetysti laskee parhaat reitit
- kukin laskee esim. Dijkstran algoritmilla parhaat reitit koko verkosta
 - tai saa tarvitsemansa reititystiedot ne laskeneelta

8/27/2003

19

Linkktilareititys (Link State Routing)

• reitittimen tehtävät

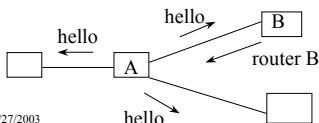
- selvitettävä naapurit ja niiden osoitteet
- mitattava etäisyys / kustannus naapureihin
- koottava tietopaketti ko. tiedoista
- lähetettävä tietopaketti kaikille reitittimille
- laskettava lyhin reitti kaikkiin muihin reitittimiin esim. Dijkstran algoritmilla

8/27/2003

20

Naapurien löytäminen

- reititin lähettää jokaiseen kaksipisteyhteyteen HELLO-paketin
- linjan toisessa päässä oleva reititin vastaa ja lähettää nimensä
 - router ID
 - nimien oltava yksikäsitteisiä koko verkossa



8/27/2003

21

Etäisyyden mittaaminen

• kaikille naapureille ECHO-paketti

- vastaanottajan palautettava paketti välittömästi

• => kiertoviive (round-trip-time)

- dynaaminen etäisyyssmitta

• pitäisikö ottaa kuormitus huomioon?

- kello käynnistetään, kun paketti viedään jonoon
- kello käynnistetään, kun paketti lähtee
- kuormitus mukana kuvaa todellista tilannetta
- jos kuormitus mukana => reititys muuttaa kuormitusta => reititys suosii huonoa reittiä

8/27/2003

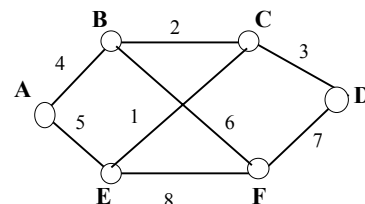
22

Tietopaketin kokoaminen

- muodostus
 - tietyin aikavälein
 - kun muutoksia havaittu
- sisältö
 - reitittimen tunnus
 - paketin järjestysnumero
 - paketin ikä
 - 'etäisyydet' kuhunkin reitittimen naapuriin
 - Erilaisia etäisyyssmittoja => eri reittejä eri liikenteelle

8/27/2003

23



B
seq
age
A 4
C 2
F 6

B:n generoima tietopaketti

Tietopaketin jakelu

- **käytetään tulvitusta** (n. 10 minuutin välein)
 - pidetään kirjaa jo nähdyistä paketeista
 - reititin A, paketti 145
 - => paketti lähetetään korkeintaan kerran
 - **paketissa elinaikalaskuri** (age, time-to-live)
 - väärät ja vanhentuneet tiedot katoavat aikanaan, vaikka reititin itse olisikin vikaantunut
- **tietopaketit kuitataan**
 - linjavirheiden takia
- **autentikointi paketteja vaihdettaessa**

8/27/2003

25

Reittitaulun laskeminen

- **kukin reititin laskee omat reittitaulunsa**
- **kaikki tarvittava tieto on saatu tietopakettien avulla**
 - kukin linkki molempiin suuntiin
- **laskeminen Dijkstran algoritmilla**
 - lyhyin reitti kuhunkin muuhun reitittimeen
 - isoissa verkoissa voi olla muisti- ja laskenta-aikaongelmia

8/27/2003

26

ongelmia

- **väärin toimiva reititin**
 - kertoo väärää tietoa
 - ei välitä tietopaketteja
 - väärentää tietopaketteja
 - laskee reitit väärin
- **isossa verkossa aina joku toimii väärin**
 - tavoitteena rajata ongelmat pienelle alueelle

8/27/2003

27

Käyttö

- **paljon käytetty nykyisissä verkoissa**
 - Internetin OSPF-protokolla
 - ISO:n IS-IS -protokolla

8/27/2003

28

Etäisyysvektoreititys (distance vector)

- **Arpanetin alkuperäinen reititysalgoritmi**
 - vieläkin käytössä Internetissä useassa protokollassa: RIP;BGP, Novell IPX, ISO IDR
- **kullakin reitittimellä etäisyystaulu = reititystaulu**
 - kullekin verkon reitittimelle
 - **ulosmenolinja**
 - **aika/etäisyys kohteeseen**
 - hyppyjen lkm
 - arvioitu viive
 - jononpituus
 - jokin mitattavissa oleva

8/27/2003

29

reititystaulun ylläpito

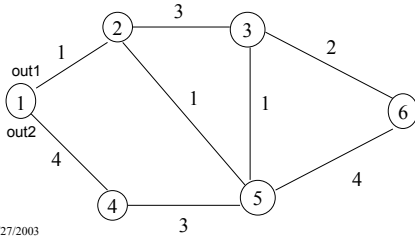
- **tietojen vaihto naapurireitittimien kanssa**
 - tietyn aikavälein
 - tilan vaihtuessa
- **lasketaan uudet reititaulut ('etäisyystaulut')**
 - 'kustannus' naapuriin (*tietää/arvioi itse*) + naapurin ilmoittama 'kustannus' kohteeseen
 - kullekin solmulle valitaan pienimmän 'kustannuksen' reitti

8/27/2003

30

Esimerkki

- Tarkastellaan esimerkkinä verkkoa



8/27/2003

31

Solmun 3 etäisyystaulun päivitys

	3	2	5	6	uusi 3
1	-	1			=> 4 (2)
2	3		1		=> 2 (5)
4	-		3		=> 4 (5)
5	1	1		4	=> 1 (5)
6	2		4		=> 2 (6)

8/27/2003

32

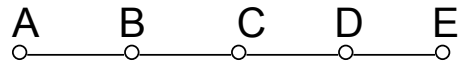
Ongelma: tietojen muuttumisnopeus

- tietojen muuttamiseen kuluu aikaa
- reagoi melko nopeasti hyviin uutisiin
 - uusi nopea reitti löytynyt/linkki jälleen pystyssä
 - tieto etenee joka vaihdossa yhden hypyn
- reagoi hitaasti huonoihin uutisiin
 - linkki nurin => etäisyys ääretön
 - joka vaihdossa ‘paras arvio’ huononee yhdellä
 - **count - to - infinity** -ongelma

8/27/2003

33

Hyvät uutiset etenevät nopeasti:



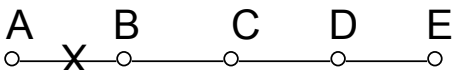
Aluksi yhteys A:han on poikki ja sitten linkki AB toimii taas:

	B	C	D	E
Etäisyys A:han	ääretön	ääretön	ääretön	ääretön
	1	ääretön	ääretön	ääretön
	1	2	ääretön	ääretön
	1	2	3	ääretön
	1	2	3	4

8/27/2003

34

Huonot uutiset etenevät hitaasti:



Toimiva linkki katkeaa välillä AB:

	B	C	D	E
Etäisyys A:han	1	2	3	4
	3	2	3	4
	3	4	3	4
	5	4	5	4
	5	6	5	6
	7	6	7	6
	7	8	7	8

8/27/2003

35

‘Split horizon with poisoned reverse’

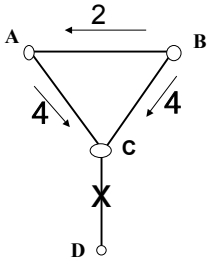
- ratkaisu ‘count -to-infinity’-ongelmaan
 - reititystietoja vaihdettaessa
 - ilmoitetaan etäisyys reitittimeen X äärettömäksi sille naapurille, jonka kautta tämä reitti kulkee
 - muille kerrotaan oikea etäisyys
 - tieto etenee yhden hypyn joka vaihdolla!

8/27/2003

36

ratkaisu ei toimi aina!

(etäisyys



Linkki CD katkeaa, A ja B ilmoittavat C:lle, ettei D:hen pääse (etäisyys ääretön)

C päättelee (oikein), että D:tä ei voi saavuttaa

Mutta A kuulee B:lta, että sillä on etäisyys 2 D:hen => A:n oma etäisyys D:hen := 3 ja tämä reitti ei kulje C:n kautta! => kerrotaan C:lle.

8/27/2003

Hierarkkinen reititys

• reitityksen skaalautuvuus

– isossa verkossa runsaasti reitittämiä (Internet: miljoonia)

- reititystaulut suuria
- reittien laskeminen raskasta
- tietopakettien kuluttavat linjakapasiteettia

• hallinta-autonomia => autonominen järjestelmä AS

– organisaatio päättää omista asioistaan

- myös reitityksestä
 - oma sisäinen reititystapa

8/27/2003

38

Reitityshierarkia

• Ylimmällä tasolla AS

- sama reititys AS:n sisällä
 - tehokkuus tärkeää
- reititys AS:ien välillä
 - 'poliittinen asia'

• AS:n sisällä alueita

- jaetaan reitittimet ryhmiin (alueet, regions)
- kukin reititin tuntee kaikki alueensa sisällä
- tietää mikä reititin hoitaa liikenteen muihin alueisiin

8/27/2003

39

Hierarkkisen reitityksen ongelmat

• reitin pituus kasvaa

- aina ei voida käyttää optimaalista reittiä
- yleensä siedettävä

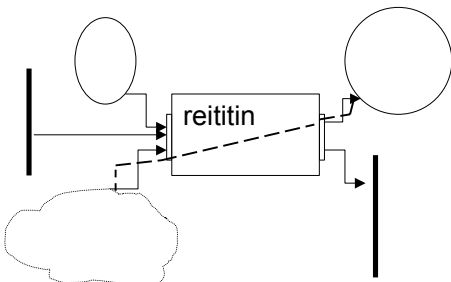
• hierarkiatasojen määrä

- suorituskyky
- hallinto

8/27/2003

40

4.3. Reititin (Router)



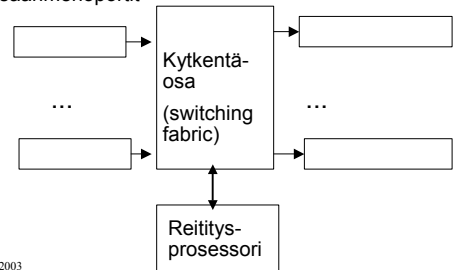
8/27/2003

41

Reitittimen rakenne

sisäänmenoportit

ulostuloportit

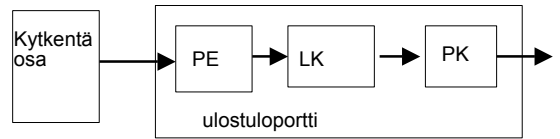
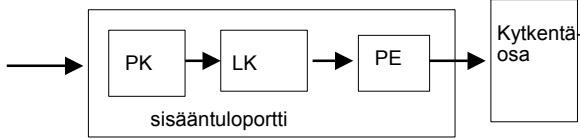


8/27/2003

42

• Portit

- **peruskerroksen toiminnot (PK)**
 - fyysisen siirtoyhteyden pää
- **linkkikerroksen toiminnot (LK)**
 - virhetarkistukset, vuonvalvonta,
 - MAC-kerroksen toiminnot
- **pakettien edelleenohjaaminen (PE)**
 - datapaketit kytkentäverkon kautta oikeaan ulostuloporttiin
 - valvontapakettit (RIP, OSPF) reititysprosessorille



Vastaavasti kukin ulostuloportti tallettaa sen kautta eteenpäin lähtevät paketit ja suorittaa niille linkkikerroksen ja peruskerroksen vaatimat toimenpiteet.

Käytännössä useita portteja on yhdistetty yhdeksi linjakortiksi (line card) reitittimen sisällä.

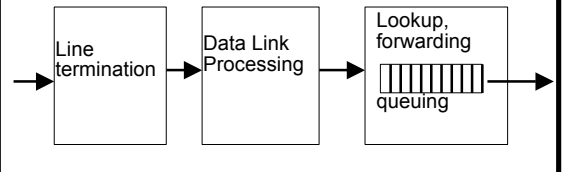
• Reititysprosessori

- suorittaa reititysprotokollaa
 - RIP, OSPF, BGP, ..
- päivittää reititystauluja
- hallinta- ja ylläpitotoimintoja

• KytKentäosa

- yhdistää paketin sisääntuloportit ulostuloportteihin
- paketti siirtyy oikeaan verkkoon
- täysin reitittimen sisällä

45



Sisääntuloportin toiminta

Etsitään reititystaulusta kohdeosoitetta vastaava ulosmenoportti.

Yleensä kopio reititystaulusta talletettu porttiin ja reititysprosessori päivittää sitä. Näin kukin portti pystyy itse etsimään oikean ulosmenoportin.

Muuten paketti ohjataan reititysprosessorille, joka etsii reititystaulusta oikean portin (portti on pelkkä verkkokortti).

• Runkolinjareitittimiltä vaaditaan hyvin suuria nopeuksia

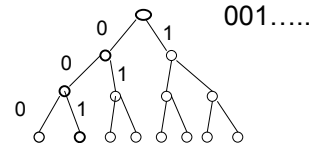
- miljoonia hakuja sekunnissa
- pitäisi pystyä toimimaan linjan nopeudella
 - OC48-linkki => 2.5 Gbps
 - jos paketin koko 256 tavua => noin miljoona hakua sekunnissa
- erilaisia tekniikoita
 - talletetaan reititaulun alkiot puurakenteina

8/27/2003

47

Osoitteen

1. bitti
2. bitti
3. bitti
- jne



Kun $n = 32$ ei ole tarpeeksi nopea nykyisiin runkoreitittimiin!

- content addressable memory (CAM)
- välimuistin käyttö

Kytkeäosa

• Kytkeä muistin kautta

- portit tavallisia käyttöjärjestelmän I/O-laitteita
- keskeytys ilmoittaa paketin saapumisesta
- CPU kopioi paketin sisääntuloportista muistiin
- CPU tutkii osoitteen ja reitistystaulusta etsii vastaavan ulosmenoportin
- CPU kopioi paketin muistista tähän ulosmenoporttiin
- muistin saant nopeus rajoittaa toimintaa

• nykyiset reitittimet

- käyttävät linjakortin omia prosessoreita

8/27/2003 • Memory shared multiprocessors

49

• Kytkeä väylän kautta

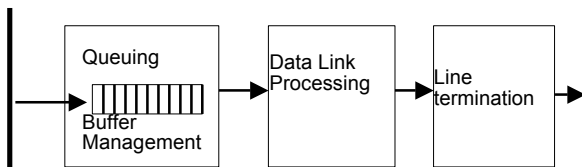
- sisääntuloportit siirtävät paketin väylän kautta suoraan oikeaan ulosmenoporttiin
- vain yksi paketti kerrallaan voi kulkea väylässä
- jos väylä on varattu, paketti joutuu odottamaan
- väylän nopeus rajoittaa kytkeänopeutta
 - Gbps nopeudet riittävät LANeille ja yritysverkoilla

• Kytkeä kytkeäverkon kautta

- ristikkäinkytkin (crossbar switch)
- 2N väylää, jotka yhdistävät N sisääntuloporttia N:ään ulosmenoporttiin
- voivat tukkeutua => odotusta sisääntuloportissa
 - Cisco 12000: 64 Gbps

Ulosmenoportit

Ulosmenoportti lähettää paketin taas seuraavaan verkkoon



8/27/2003

51

Jonotus reitittimessä

• Sekä sisäänmeno- että ulostuloporttiin voi syntyä jonoa

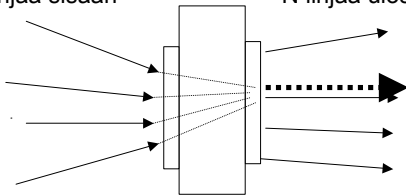
- näissä jonoissa reititin voi kadottaa paketteja, kun puskuritila ei enää riitä
- se kummassa jonossa paketit katoavat, riippuu kytkimen ja linjan nopeuden suhteista
- jonoa voi syntyä myös, koska useasta lähteestä pyritään samaan kohteeseen

8/27/2003

52

N linjaa sisään

N linjaa ulos

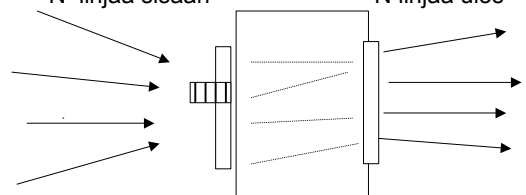


Kytkeä toimii riittävällä nopeudella, joten sisääntulossa ei tarvitse jonottaa.

Yhdelle linjalle liian paljon liikennettä => ulosmenoportin puskuritila täyttyy ja paketteja katoaa!

N linjaa sisään

N linjaa ulos



Jos kytkin ei toimi tarpeeksi nopeasti, sisääntuloportteihin syntyy jonoja.

Esim. Ristikkäinkytkimessä paketti joutuu odottamaan, jos samaan kohteeseen on menossa useita paketteja. Jonottava paketti voi tukkia tien myös muilta saman portin paketeilta, jotka muuten voisivat edetä kytkimessä.

(head-of-the-line-blocking)

4.4. Internetworking

- **verkot erilaisia: nyt (ja aina?)**
 - palvelu: yhteydellinen / yhteydetön
 - osoittaminen: yksitasoinen / hierarkkinen
 - monilähetys/yleislähetys
 - paketin koko
 - toiminnot:
 - palvelulaatu (qos), virheiden käsittely, vuonvalvonta, ruuhkanvalvonta, turvaus ja laskutus
 - protokolla

8/27/2003

55

- **ongelmana on erilaisten toiminnallisuuden yhteensopivuus**
 - luotettavuus
 - ruuhkan valvonta
 - kuittaukset
 - toimitusaikatakuut

8/27/2003

56

Yhteydettömien verkkojen yhdistäminen

- **verkkokerroksen protokollien oltava (lähes) samoja**
- **osoittaminen**
 - IP: 32-bittinen osoite
 - OSI: puhelinnumeron kaltainen osoite
- osoitteiden yhteensovittaminen?
- globaaliosoitteavaruus? standardi?

8/27/2003

57

Pakettien paloittelu (fragmentation)

- **kaikissa verkoissa paketilla jokin maksimikoko**
 - laitteisto (TDM-viipaleen pituus)
 - käyttöjärjestelmä (käytetty puskurinkoko)
 - protokolla (pituuskentän bittien lukumäärä)
 - standardinmukaisuus
 - virheistä johtuvan uudelleenlähetysten vähentäminen
 - tasapuolisuuden tavoite
- **48 tavua (atm) => 65515 tavua (IP)**

8/27/2003

58

Liian iso paketti verkkoon

- **liian iso paketti paloitellaan yhdyskäytävässä**
- **missä paketti kootaan?**
 - samassa verkossa, missä paloiteltiin
 - kaikki paketit ohjattava samaan yhdyskäytävään
 - jatkuvaa pilkkomista ja kokoamista!
 - vasta määränpäässä
 - pieni pakettikoko => lisää yleisrasitetta
 - kaikkien solmujen kyettävä kokoamaan paketteja

8/27/2003

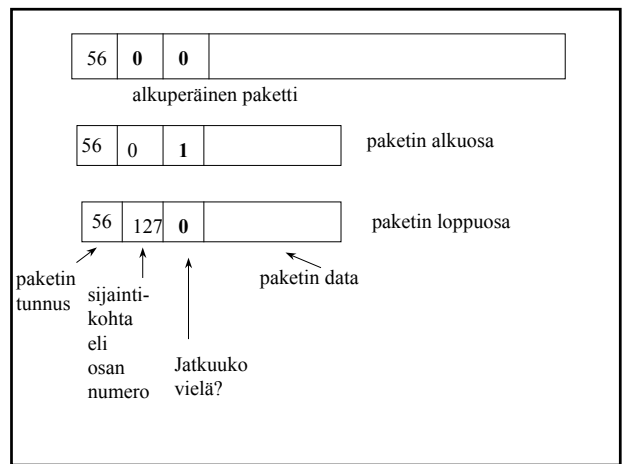
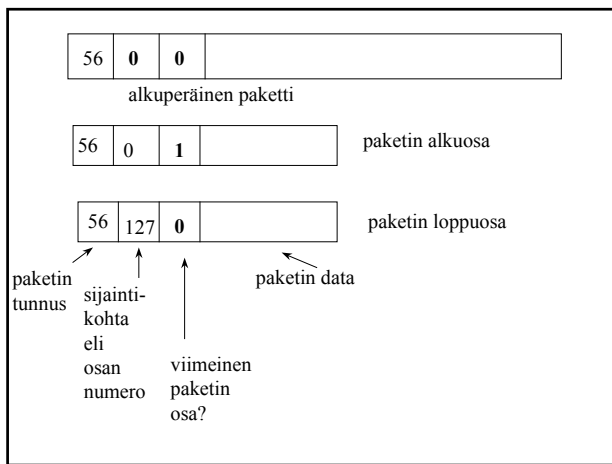
59

Pakettien kokoaminen

- **edellyttää palojen 'numerointia'**
 - on tiedettävä, minkä paketin mikä osa on kyseessä
- **kaikissa paloissa alkuperäisen paketin tunniste + sijainti paketissa**
 - sijainti: pakettiin kuuluvan ensimmäisen tavun sijainti alkuperäisessä paketissa
- **lisäksi tieto, onko pala paketin viimeinen**
 - tai tiedettävä paketin pituus

8/27/2003

60



4.5. Internetin verkkokerros

• Internet

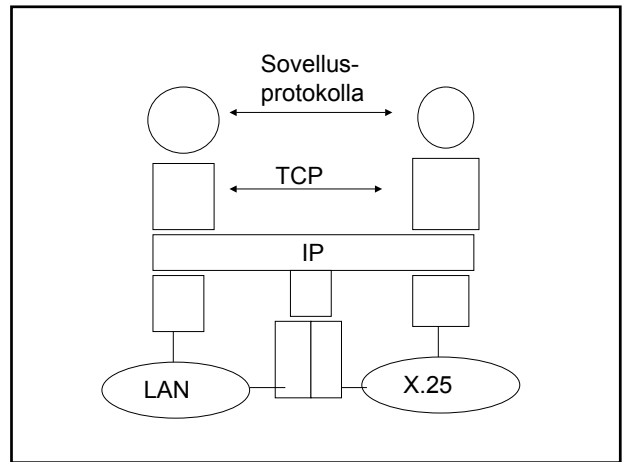
- on kokoelma ‘itsenäisiä’ aliverkkoja eli autonomisia järjestelmiä (AS, Autonomous Subsystem)
- joita yhdistää runkolinjat

• IP-protokolla

- verkkotason protokolla, joka pitää Internetin koossa
- tavoite: kuljettaa paketti (datasähke, **datagram**) lähteestä kohteeseen yli kaikkien välissä olevien erilaisten verkkojen

8/27/2003

63



IP kuljettaa lähdekoneelta kohdekoneelle

• Tässä tehtävässä tarpeen:

- Osoitteet (lähettäjä, vastaanottaja)
- tieto kuljetuskerroksen protokollasta
- liian ison datasähkeen paloittelu
- ‘eksyneiden’ pakettien hävittäminen (time-to-live)
- tarkistukset (checksum)

• Hyviä (?) lisäominaisuuksia

- kuljetuspalvelun eriyttäminen (type of service)
- lisäpiirteitä: lähdereititys, tieto kuljetusta reitistä,

8/27/2003

65

IP-protokolla

• IP-datasähke

- otsake
- dataosa

• otsake

- 20 tavun kiinteä osa
 - tunnistetiedot, pituustiedot, tarkistusbitit (-summa)
 - osoitteet, minkä kuljetusprotokollan sanoma
 - liian pitkän paketin paloittelu ja kokoaminen
 - erilaisen palvelun tarjoaminen eri sovelluksille
- vaihtelevan mittainen valinnainen osuus
 - lisäoptioita

8/27/2003

66

versio	otsak. pituus	TOS	datasähkeen pituus	
Tunniste			Flag	Siirtymä
Elinaika	protokolla	otsakkeen tarkistussumma		
Lähettäjä IP-osoite				
Vastaanottajan IP-osoite				
Optiot (jos on käytössä)				
data				

IPv4 - datasähke

IP-otsakkeen kentät

- **Versio IPv4 (IPv6)**
- **IHL**
 - otsakkeen pituus vähintään viisi 32 bitin sanaa (20-60 tavua)
- **type of service (8 bittiä)**
 - kertoo halutun palvelun
 - nopeus, luotettavuus, kapasiteetti
 - ääni <-> tiedostonsiirto
 - yleensä ei käytössä (käytössä uusissa Cisco-reitittimissä)

8/27/2003

68

Type of service -bitit:

- **presedence-kenttä (3 bittiä)**
 - sanoman **prioriteetti** 0-7
 - 0 normaali
 - 7 verkon valvontapaketti
- **D-bitti, T-bitti, R-bitti**
 - mikä on tärkeää yhteydessä
 - D: viive (Delay),
 - T: läpimeno (Throughput)
 - R: luotettavuus (Reliability)
- lisäksi vielä **2 käyttämätöntä bittiä**

8/27/2003

69

IP-otsakkeen kentät jatkuvat

- **Datagram length**
 - koko datasähkeen pituus
 - maksimi 65535 tavua
 - maksimipituus vielä riittävä, mutta tulevaisuuden nopeille verkoille jo ongelma
 - yleensä koko **576 -1500 tavua**
- **Identification**
 - datasähkeen numero
 - kaikissa saman datasähkeen osissa sama tunnus

8/27/2003

70

IP-otsakkeen kentät jatkuvat: liput

- **DF- bitti (Don't fragment)**
 - kieltää paloittelun
 - esim. jos vastaanottaja ei kykene kokoamaan datasähkettä
- **MF-bitti (More fragments)**
 - ilmoittaa, onko datasähkeen viimeinen osio vai tuleeeko vielä lisää
- Lisäksi yksi käyttämätön bitti

8/27/2003

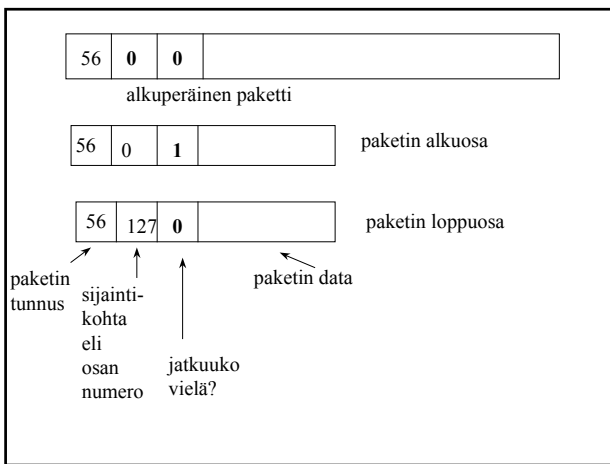
71

IP-otsakkeen kentät jatkuvat

- **Fragment offset**
 - osion paikka datasähkeessä
 - osioiden oltava 8 tavun monikertoja (paitsi viimeisen)
 - 13 bittiä => korkeintaan 8192 osiota yhdessä datasähkeessä

8/27/2003

72



IP-otsakkeen kentät jatkuvat

• Time to live

- rajoittaa paketin elinaikaa
- maksimi 255 sekuntia
- vähenee
 - joka hypyllä reitittimestä toiseen
 - myös odottaessaan reitittimessä (ei yleensä)
 - paketti hävitetään, kun laskuri menee nolille

• Protocol

- mille kuljetuskerrokselle kuuluu
 - esim. TCP- tai UDP-siirtoon kuuluva

8/27/2003

74

IP-otsakkeen kentät jatkuvat

• Header checksum

- tarkistussumma lasketaan vain otsakkeelle
- 16-bitin sanat lasketaan yhteen yhden komplementin aritmetiikalla
- laskettava uudestaan joka reitittimessä

• Source address, Destination address

- kohteen ja lähettäjän osoitteet muodossa
 - verkon numero ja isäntäkoneen numero
- = IP-osoite

8/27/2003

75

IP-otsakkeen kentät jatkuvat

• Options

- vaihtelevan mittaisia
 - 1. tavu kertoo option koodin
 - voi seurata pituuskenttä
 - datakenttiä
 - täytettä jotta 4 tavun monikertoja
- käytössä 5 optiota
 - mutta reitittimet eivät välttämättä ymmärrä

8/27/2003

76

Optiot

- **Security**
 - datasähkeen luottamuksellisuus ja salassapidettävyys
- **Strict source routing**
 - datasähkeen kuljettava tarkalleen annettua reittiä
- **Loose source routing**
 - kuljettava ainakin annettujen reitittimien kautta
- **Record route**
 - reitin varrella olevat reitittimet liittävät tunnuksensa
- **Timestamp**
 - tunnuksen lisäksi liitettävä myös aikaleima

8/27/2003

77

4.5. IP-osoitteet

- **jokaisella verkon isäntäkoneella ja reitittimellä on oma yksikäsitteinen osoite muotoa**
 - verkon numero
 - isäntäkoneen (liitäntäkortin) numero
- **osoite on 32-bittinen**
 - osoitteen luokasta riippuen bitit jaetaan verkon numeroon ja isäntäkoneen numeroon eri tavoin
- **osoitteet palvelun tarjoajille jakaa ICANN**
(The Internet Corporation for Assigned Names and Numbers)
 - nämä puolestaan jakavat muille

8/27/2003

78

osoitteet merkitään yleensä desimaalimuodossa

- kukin osoitteen neljästä tavusta kirjoitetaan desimaalilukuna (0-255)
 - luvut erotetaan pisteellä
- esim.
- heksadesimaaliosoite C0 29 06 14 on 192.41.6.20
eli C0 => 192, 29 => 41, 06 => 6, 14 => 20
- pienin osoite on 0.0.0.0 ja suurin 255.255.255.255

8/27/2003

79

	0	8	16	24	31
A:	0	verkko-os.		koneosoite	
B:	10	verkko-osoite		koneosoite	
C:	110	verkko-osoite		koneos.	
D:	1110	monilähetysosoite			
E:	11110	varattu tulevaan käyttöön			

IP-osoitteiden muodot

(alkuperäinen luokallinen osoitus)

IP-osoitteiden luokat

- **A-luokka hyvin isoille verkoille**
 - 7 bittiä verkko-osoitteeseen, 24 bittiä isäntäkoneille
 - 126 verkkoa, 16 miljoonaa konetta/verkko
- **B-luokka keskikokoisille verkoille**
 - 14 bittiä verkoille, 16 bittiä koneille
 - 16382 verkkoa, 65528 konetta/verkko
- **C-luokka pienille verkoille**
 - 21 bittiä verkoille, 8 bittiä verkon koneille
 - noin 2 miljoonaa verkkoa, 254 konetta/verkko

8/27/2003

81

Osoiteluokkien ongelmia

- **verkon kasvu => ongelmia**
 - C-luokan verkossa max 256 osoitetta
 - liian vähän useimmille yrityksille => tarvitsevat B-luokan osoitteen tai monta C-luokan verkko-osoitetta
 - B-luokan verkkoja liian vähän (max 16382) ja niissä liian paljon osoitteita (max 65536)
 - 100000 verkkoa jo 1996!
 - useassa B-verkossa alle 50 konetta
- => **B-luokan osoitteita tuhlaantuu ja osoitteista pulaa**

8/27/2003

82

reititustaulujen koon kasvaminen

- reitittimien tunnettava kaikki verkot
- => laskennan monimutkaisuus,
- => tietojenvaihto vie paljon resursseja

8/27/2003

83

CIDR (Classless InterDomain Routing)

- verkko-osa voi olla minkä tahansa kokoinen (ei vain 8,16,24 bittiä)
- a.b.c.d/x, jossa x ilmoittaa verkko-osan bittien lukumäärän
 - esim. yritykselle, jolla 2000 konetta varataan 2048 = 2^{11} koneosoitetta, jolloin verkko-osaa varten jää 21 bittiä
 - C-luokan verkkoja
 - yritys voi itse vielä jakaa koneosoitteen 11 bittiä aliverkko-osoitteeksi ja koneosoitteeksi

8/27/2003

84

CIDR-idea jatkuu

- jaetaan osoitteet neljään osaan, kukin osa varataan yhdelle maanosalle (Eurooppa, Pohjois-Amerikka, Etelä-Amerikka, Aasia+Pasific)
 - kullekin noin 32 miljoonaa osoitetta
 - 320 miljoonaa jää vielä varastoon
- reititetään myös maanosien mukaan
 - osoitteet: 194.0.0.0 - 195.255.255.255 Eurooppaan
- => pienemmät reititystaulut

8/27/2003

85

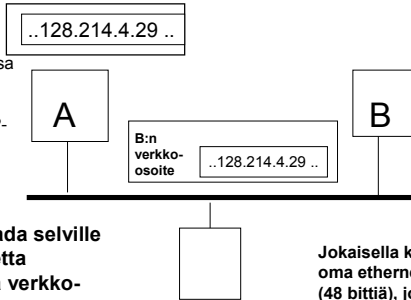
Muita Internet-verkkokerroksen protokollia

- Näitä käsitellään Tietoliikenne II –kurssilla:
 - ICMP (Internet Control Message Protocol)
 - reitittimien ja isäntäkoneiden kommunikointiin esim. virhetilanteissa
 - Reititysprotokollat:
 - RIP (Routing Information Protocol): etäisyysvektoreititys
 - OSPF (Open Shortest Path First): linkkilareititys
 - BGP (Border Gateway Protocol): eri AS:ien välinen reititysprotokolla
 - IPv6
 - uudempi versio IP-protokollasta
 - ARP (Address Resolution Protocol)
 - protokolla lähiverkon koneen verkko-osoitteen selvittämiseksi
 - DHCP (Dynamic Host Configuration Protocol)
 - Automaattinen IP (mm)-osoitteiden allokointi koneille + muuta konfigurointia

8/27/2003

86

IP-paketissa on vain vastaanottajan IP-osoite



Pitää saada selville IP-osoitetta vastaava verkko-osoite.

Yleislähetystenä kysely: 'Kenen IP-osoite?'

Jokaisella koneella oma ethernet-osoite (48 bittiä), jota käytetään MAC-kehysessä

DHCP

- mm. dynaaminen IP-osoitteiden jakelu niitä tarvitseville koneille
 - kone lähettää yleislähetystenä kyselyn DHCP DISCOVER
 - DHCP-välittäjäagentti lähettää paketin DHCP-palvelimelle, jonka IP osoitteen tietää
 - Osoite voi olla voimassa vain rajallisen ajan, jonka jälkeen uudistettava

8/27/2003

88

Verkkokerros

- reititys
 - staattinen/dynaaminen, tulvitus
 - reititystaulu; Dijkstra
 - etäisyysvektoreititys, linkkilareititys, hierarkinen reititys
 - reititin
- IPv4
 - IP-kehys (datagrammi)
 - Paloittelu, elinaika, protokollakenttä
 - IP-osoite

8/27/2003

89