



Kuljetuskerros

Kirja sivut: 280-301, 326-330



Kuljetuskerroksen tehtävä

- Kuljetuskerros yhdistää sovelluksia
 - Verkkokerros välittää viestejä koneelta toiselle
 - Kuljetuskerros lisää tarkemman osoitteen koneen sisällä
- Kuljetuskerros tarjoaa sovelluksille palveluita
 - Luotettava/epäluotettava tiedonsiirto
 - Viestinvälitys (datagrammi) tai tavuvirta (virtuaalinen yhteys)
- Kuljetuskerros toteutetaan eri protokollilla, jotka ovat vaihtoehtoisia
 - TCP tarjoaa luotettavan tavuvirran palveluna sovellukselle
 - UDP tarjoaa epäluotettavan viestinvälityksen palveluna



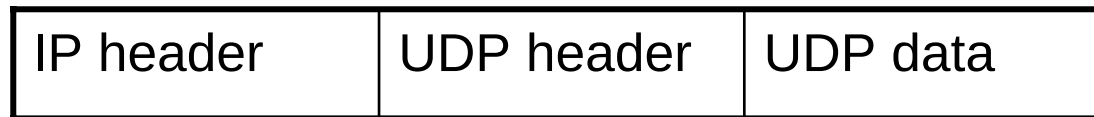
- User Datagram Protocol
- Standardi RFC-768
- Paketin syntaksi

Source port	Destination port
Length	UDP checksum
Data	

- Port on 16-bittinen numero, joka viittaa sovellukseen
- Tarkistussummaan lasketaan sekä otsake että data
 - Ei ole välttämätön



- UDP-viesti kapseloidaan IP-viestiin:



- UDP tarjoaa epäluotettavan datagrammi-orientoituneen kuljetuskerrosprotokollan
 - Olennainen lisäarvopalvelu IP:n päälle on porttiosoitteet
 - Kevyt, ei tilaa, ei yhteydenmuodostusta, helppo toteuttaa, nopea (ei uudelleenlähetystä)
- UDP-sovelluksia: DNS, Radius, NTP, SNMP, RTP (VoIP)



UDP-kaappaus (DNS)

```
23 riku@mole $ dig a tapas.nixu.fi @194.197.118.20
;; got answer:
;; QUESTIONS:
;;      tapas.nixu.fi, type = A, class = IN
;; ANSWERS:
tapas.nixu.fi.  3600    A      194.197.118.24
;; AUTHORITY RECORDS:
nixu.fi.        3600    NS      ns2.tele.fi.
nixu.fi.        3600    NS      ns.nixu.fi.
nixu.fi.        3600    NS      ns.tele.fi.
;; ADDITIONAL RECORDS:
ns2.tele.fi.    35619   A      193.210.19.190
ns.nixu.fi.     3600    A      193.209.237.29
ns.tele.fi.     555991  A      193.210.19.19
ns.tele.fi.     555991  A      193.210.18.18
;; Total query time: 88 msec
;; FROM: mole.nixu.fi to SERVER: 194.197.118.20
;; MSG SIZE sent: 31 rcvd: 175
24 riku@mole $
```



DNS-haku, Ethernet-kehys

```
ETHER: Packet 1 arrived at 11:19:24.80
ETHER: Packet size = 73 bytes
ETHER: Destination = 8:0:20:74:f1:2c, Sun
ETHER: Source      = 0:0:3b:80:e:93,
ETHER: Ethertype = 0800 (IP)
```



DNS-haku, IP-otsake

IP: Version = 4
IP: Header length = 20 bytes
IP: Type of service = 0x00
IP: xxx. = 0 (precedence)
IP: ...0 = normal delay
IP: 0... = normal throughput
IP: 0.. = normal reliability
IP: Total length = 59 bytes
IP: Identification = 35734
IP: Flags = 0x4 (do not fragment)
IP: Fragment offset = 0 bytes
IP: Time to live = 255 seconds/hops
IP: Protocol = 17 (UDP)
IP: Header checksum = 7e65
IP: Source address = 194.197.118.22
IP: Destination address = 194.197.118.20
IP: No options



DNS-haku, UDP-otsake

UDP: Source port = 38325
UDP: Destination port = 53 (DNS)
UDP: Length = 39
UDP: Checksum = E34A



DNS-haku, otsakkeet ja data

```
0: 0800 2074 f12c 0000 3b80 0e93 0800 4500
.. t.,...;.....E.
16: 003b 8b96 4000 ff11 7e65 c2c5 7616 c2c5
.;...@....~e..v...
32: 7614 95b5 0035 0027 e34a 000a 0100 0001
v....5.'.J.....
48: 0000 0000 0000 0574 6170 6173 046e 6978
.....tapas.nix
64: 7502 6669 0000 0100 0100
u.fi.....
```

- Tästä eteenpäin näytetään otsakkeista vain olennaiset kentät



DNS-vastaus otsakkeet

```
ETHER:  Packet size = 217 bytes
ETHER:  Destination = 0:0:3b:80:e:93,
ETHER:  Source      = 8:0:20:74:f1:2c, Sun
ETHER:  Ethertype = 0800 (IP)
IP:     Total length = 203 bytes
IP:     Flags = 0x4 (do not fragmnet)
IP:     Protocol = 17 (UDP)
IP:     Header checksum = 8ed6
IP:     Source address = 194.197.118.20
IP:     Destination address = 194.197.118.22
UDP:    Source port = 53
UDP:    Destination port = 38325
UDP:    Length = 183
UDP:    Checksum = AD48
```



DNS-vastaus otsakkeet ja data

```
0: 0000 3b80 0e93 0800 2074 f12c 0800 4500
...;..... t.,..E.
16: 00cb 7a95 4000 ff11 8ed6 c2c5 7614 c2c5
..z.@.....v...
32: 7616 0035 95b5 00b7 ad48 000a 8580 0001
v..5.....H.....
48: 0001 0003 0004 0574 6170 6173 046e 6978
.....tapas.nix
64: 7502 6669 0000 0100 01c0 0c00 0100 0100
u.fi.....
--- some reply data deleted ---
208: 087b db00 04c1 d212 124f
.{.....
```



- Transmission Control Protocol
- Standardi RFC-793
- Tarjoaa palveluna virtuaaliyhteyden, luotettavan tavuvirran
- Sovelluksen lähettämä tavuvirta jaetaan pienempiin lohkoihin, jotka välitetään IP-viesteinä
- Ominaisuuksia
 - Tarkistussummat, aikakatkaisu, vuonohjaus ruuhkatilanteissa
 - Datan järjestyksen seuraaminen, duplikaattien hylkääminen
- TCP on useimpien sovellusten käyttämä: SMTP, HTTP (WWW), NNTP (News),...



TCP-otsake

Source port number			Destination port number		
Sequence number					
Acknowledgment number					
Hdrlen	Reserv.	Flags		Window size	
TCP checksum			Urgent pointer		
Options (if any)					
Data (if any)					

- Portit edustavat lähetettävää ja vastaanottavaa sovellusta
- Sekvenssinumero on datan (jos on) ensimmäisen tavun numero sekvenssissä
- Kuittausnumero kertoo seuraavaksi odotettavan tavun numeron



- Liput (bittejä)
 - URG viestin urgent pointer osoittaa dataan, joka on aiheellista lukea ohi jonossa olevan datan
 - ACK ilmoittaa acknowledgment-numeron edustavan vastaanotetun datan määrää
 - PSH kertoo että tämän viestin jälkeen ei ole tulossa välittömästi uutta dataa, vaan datan voi väittää eteenpäin
 - RST resetoit yhteydet
 - SYN merkitsee yhteyden synkronointia avauksen yhteydessä
 - FIN sulkee yhteyden

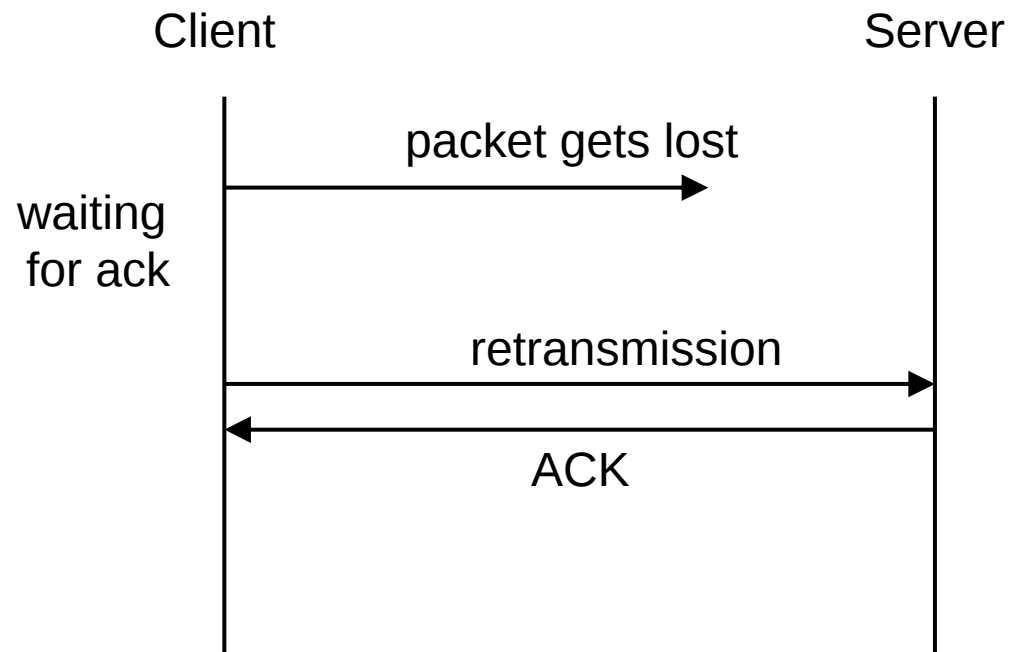


- Ikkunan koko kertoo montako tavua vastaanottaja on suostuvainen ottamaan vastaan, eli montako tavua lähettäjä voi lähettää odottamaan kuittausta
 - Tätä käytetään ruuhkanhallintaan
- Urgent pointer kiireellisen datan viimeiseen tavuun. Tätä käytetään esim. jos käyttäjä näppäilee interrupt-komennon kesken telnet-istunnon
- Optioita käytetään mm. selvittämään suurimman sallitun segmentin koko tai sopimaan lähetysikkunan käyttäytymisestä



TCP tietovuo

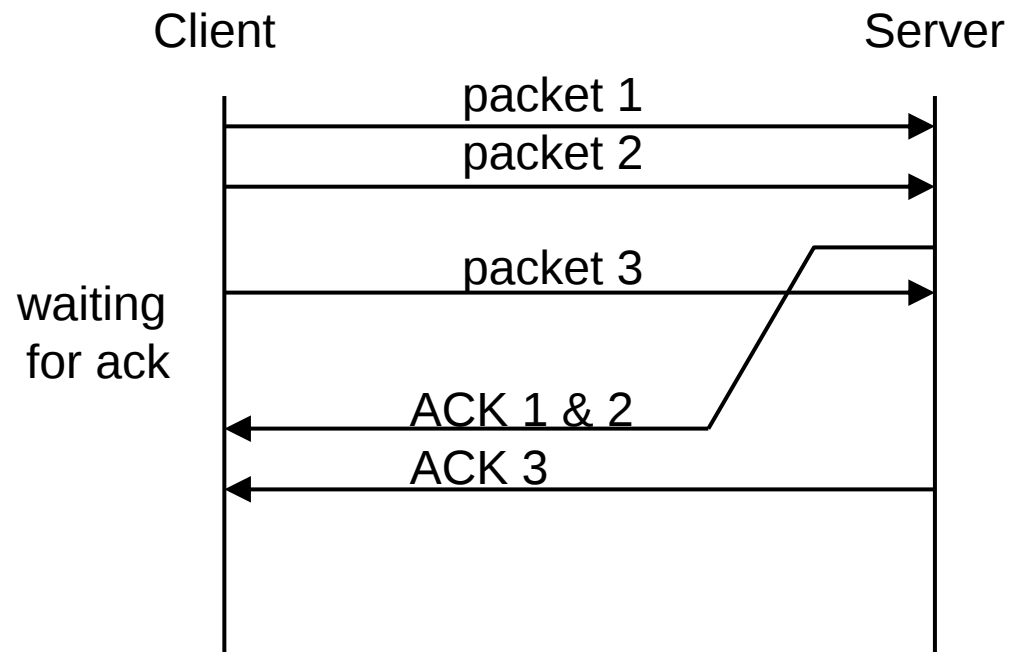
- Vastaanottaja lähettää kuittauspaketteja, joissa kerrotaan mihin tavuun saakka dataa on saatu
- Paketin kadotessa aikakatkaistu (timeout) saa sen lähtemään uudestaan





...TCP tietovuo

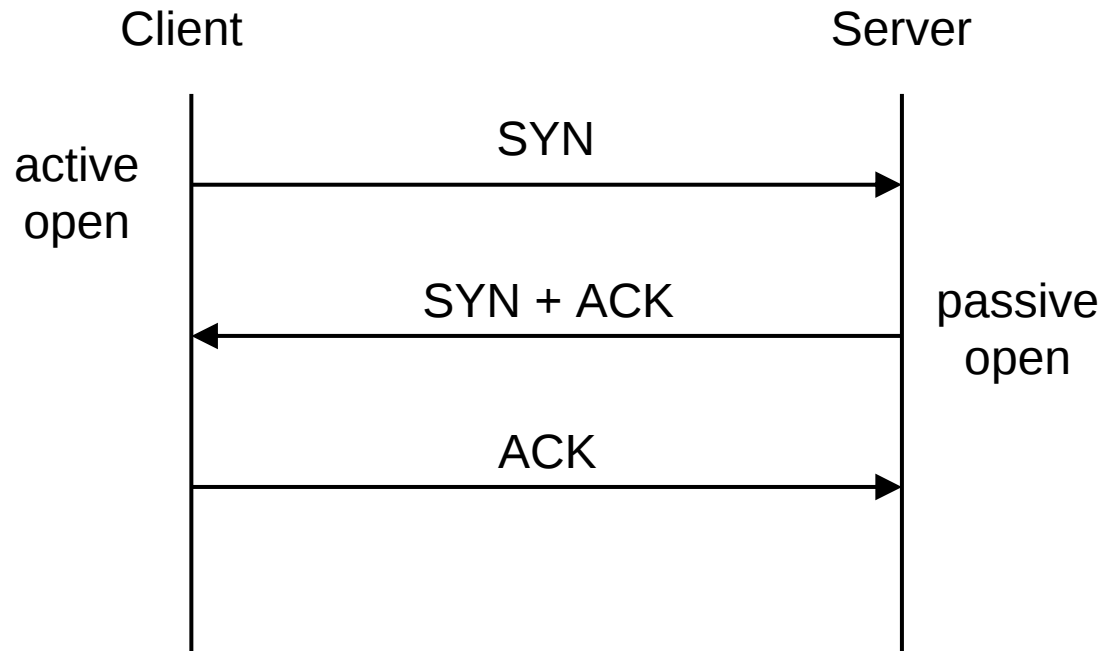
- Liukuva ikkuna edistää siirtokapasiteetin hyödyntämistä
- Ikkunan koko riippuu asetuksista, ruuhkan hallinnasta, muistin määrästä jne.





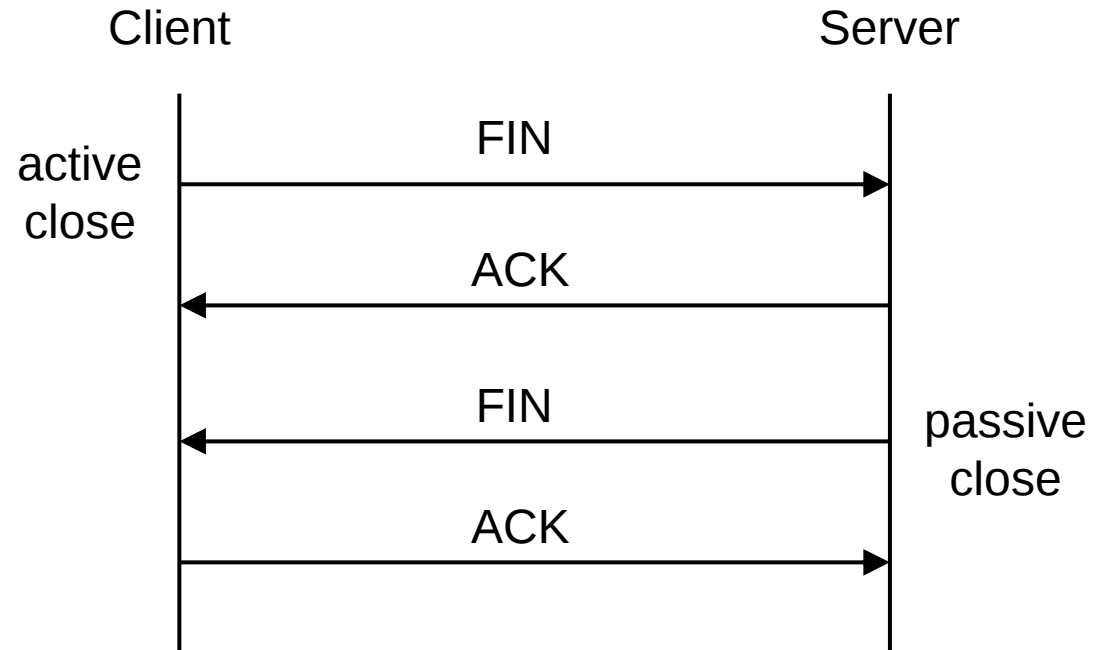
TCP-yhteyden avaus

- Tunnetaan nimellä “three-way handshake”





TCP-yhteyden sulkeminen



- Kumpi tahansa osapuoli voi aloittaa sulkemisen
- Yleensä sovellustason protokollaistunto suljetaan ensin
- Huomaa, että TCP-yhteys on itse asiassa kaksi simplex-yhteyttä



TCP:n puutteet

- Lähetyssikkunan koko
 - Standardin perusversiossa maksimikoko on 64 kt
 - $\text{Max bandwidth} = \text{max window size} / \text{round trip time}$
- Virheiden käsittely
 - TCP olettaa pakettien katoamisen johtuvan ruuhkasta verkossa
 - Internetin oletetaan koostuvan laadukkaista yhteyksistä
 - Ruuhkanhallinta (tarkemmin tietokoneverkot -kurssilla) toteutetaan pienentämällä lähetyssikkunaa, joka vähentää liikennettä
 - Nykyään pakettien katoaminen saattaa johtua myös radioliikenteen häiriöistä
 - Jolloin oikea ratkaisu olisi lähettää data uudestaan



Kaapattu SMTP-istunto

```
24 riku@mole $ telnet jalopeno 25
Trying 194.197.118.20 ...
Connected to jalopeno.
Escape character is '^]'.
220-jalopeno.nixu.fi ESMTP Sendmail 8.6.12/8.6.12 ready at
    Sat, 5 Oct 1996
11:24:29 +0300
220 ESMTP spoken here
QUIT
221 jalopeno.nixu.fi closing connection
Connection closed by foreign host.
25 riku@mole $
```



1. SYN asiakas->palvelin (Ethernet-otsake)

```
ETHER: Packet 1 arrived at 10:58:0.62  
ETHER: Packet size = 60 bytes  
ETHER: Destination = 8:0:20:74:f1:2c, Sun  
ETHER: Source      = 0:0:3b:80:e:93,  
ETHER: Ethertype = 0800 (IP)
```



1. SYN asiakas->palvelin (IP-otsake)

```
IP:  Version = 4
IP:  Header length = 20 bytes
IP:  Type of service = 0x00
IP:      xxx. .... = 0 (precedence)
IP:      ...0 .... = normal delay
IP:      .... 0... = normal throughput
IP:      .... .0.. = normal reliability
IP:  Total length = 44 bytes
IP:  Identification = 63629
IP:  Flags = 0x4 (do not fragment)
IP:  Fragment offset = 0 bytes
IP:  Time to live = 255 seconds/hops
IP:  Protocol = 6 (TCP)
IP:  Header checksum = 1188
IP:  Source address = 194.197.118.22, mole.nixu.fi
IP:  Destination address = 194.197.118.20, jalopeno.nixu.fi
IP:  No options
```



1. SYN asiakas->palvelin (TCP-otsake)

```
TCP: Source port = 35620
TCP: Destination port = 25 (SMTP)
TCP: Sequence number = 760886272
TCP: Acknowledgement number = 0
TCP: Data offset = 24 bytes
TCP: Flags = 0x02
TCP:      ..0. .... = No urgent pointer
TCP:      ...0 .... = No acknowledgement
TCP:      .... 0... = No push
TCP:      .... .0.. = No reset
TCP:      .... ..1. = Syn
TCP:      .... ...0 = No Fin
TCP: Window = 8760
TCP: Checksum = 0x17a1
TCP: Urgent pointer = 0
TCP: Options: (4 bytes)
TCP:      - Maximum segment size = 1460 bytes
```



1. SYN asiakas->palvelin (SMTP-ata)

SMTP: ""

- From now on only relevant portions of the headers will be displayed



2. SYN+ACK palvelin->asiakas

```
ETHER: Destination = 0:0:3b:80:e:93,  
ETHER: Source      = 8:0:20:74:f1:2c, Sun  
ETHER: Ethertype = 0800 (IP)  
IP:   Flags = 0x4 (do not fragment)  
IP:   Protocol = 6 (TCP)  
IP:   Source address = 194.197.118.20, jalopeno.nixu.fi  
IP:   Destination address = 194.197.118.22, mole.nixu.fi  
TCP:  Source port = 25  
TCP:  Destination port = 35620  
TCP:  Sequence number = 2371738143  
TCP:  Acknowledgement number = 760886273  
TCP:  Flags = 0x12 (ACK, SYN)  
TCP:  Options: (4 bytes)  
TCP:    - Maximum segment size = 1460 bytes  
SMTP:  ""
```



3. ACK asiakas->palvelin

```
ETHER: Destination = 8:0:20:74:f1:2c, Sun
ETHER: Source      = 0:0:3b:80:e:93,
ETHER: Ethertype = 0800 (IP)
IP:   Flags = 0x4 (do not fragment)
IP:   Protocol = 6 (TCP)
IP:   Source address = 194.197.118.22, mole.nixu.fi
IP:   Destination address = 194.197.118.20, jalopeno.nixu.fi
TCP:  Source port = 35620
TCP:  Destination port = 25 (SMTP)
TCP:  Sequence number = 760886273
TCP:  Acknowledgement number = 2371738144
TCP:  Flags = 0x10 (ACK)
TCP:  No options
SMTP:  ""
```



4. Data palvelin->asiakas

```
ETHER: Destination = 0:0:3b:80:e:93,  
ETHER: Source      = 8:0:20:74:f1:2c, Sun  
ETHER: Ethertype = 0800 (IP)  
IP:   Flags = 0x4 (do not fragment)  
IP:   Protocol = 6 (TCP)  
IP:   Source address = 194.197.118.20, jalopeno.nixu.fi  
IP:   Destination address = 194.197.118.22, mole.nixu.fi  
TCP:  Source port = 25  
TCP:  Destination port = 35620  
TCP:  Sequence number = 2371738144  
TCP:  Acknowledgement number = 760886273  
TCP:  Flags = 0x18 (ACK, PSH)  
SMTP: "220-jalopeno.nixu.fi ESMTP Sendmail 8.6.12/8.6.12  
      ready"
```



5. Kuittaus asiakas->palvelin

```
ETHER: Destination = 8:0:20:74:f1:2c, Sun
ETHER: Source      = 0:0:3b:80:e:93,
ETHER: Ethertype = 0800 (IP)
IP:   Flags = 0x4 (do not fragment)
IP:   Protocol = 6 (TCP)
IP:   Source address = 194.197.118.22, mole.nixu.fi
IP:   Destination address = 194.197.118.20, jalopeno.nixu.fi
IP:   No options
TCP:  Source port = 35620
TCP:  Destination port = 25 (SMTP)
TCP:  Sequence number = 760886273
TCP:  Acknowledgement number = 2371738258
TCP:  Flags = 0x10 (ACK)
SMTP:  ""
```



6. Data asiakas->palvelin

```
ETHER: Destination = 8:0:20:74:f1:2c, Sun
ETHER: Source      = 0:0:3b:80:e:93,
ETHER: Ethertype = 0800 (IP)
IP:   Flags = 0x4 (do not fragment)
IP:   Protocol = 6 (TCP)
IP:   Source address = 194.197.118.22, mole.nixu.fi
IP:   Destination address = 194.197.118.20, jalopeno.nixu.fi
TCP:  Source port = 35620
TCP:  Destination port = 25 (SMTP)
TCP:  Sequence number = 760886273
TCP:  Acknowledgement number = 2371738258
TCP:  Flags = 0x18 (ACK, PSH)
SMTP: "QUIT\r\n"
```



7. Kuittaus palvelin->asiakas (sisältää dataa)

```
ETHER: Destination = 0:0:3b:80:e:93,  
ETHER: Source      = 8:0:20:74:f1:2c, Sun  
ETHER: Ethertype = 0800 (IP)  
IP:   Flags = 0x4 (do not fragment)  
IP:   Protocol = 6 (TCP)  
IP:   Source address = 194.197.118.20, jalopeno.nixu.fi  
IP:   Destination address = 194.197.118.22, mole.nixu.fi  
TCP:  Source port = 25  
TCP:  Destination port = 35620  
TCP:  Sequence number = 2371738258  
TCP:  Acknowledgement number = 760886279  
TCP:  Flags = 0x18 (ACK, PSH)  
SMTP: "221 jalopeno.nixu.fi closing connection\r\n"
```



8. palvelin alkaa sulkea

```
ETHER: Destination = 0:0:3b:80:e:93,  
ETHER: Source      = 8:0:20:74:f1:2c, Sun  
ETHER: Ethertype = 0800 (IP)  
IP:   Protocol = 6 (TCP)  
IP:   Source address = 194.197.118.20, jalopeno.nixu.fi  
IP:   Destination address = 194.197.118.22, mole.nixu.fi  
TCP:  Source port = 25  
TCP:  Destination port = 35620  
TCP:  Sequence number = 2371738299  
TCP:  Acknowledgement number = 760886279  
TCP:  Data offset = 20 bytes  
TCP:  Flags = 0x11 (ACK, FIN)  
SMTP:  ""
```



9. asiakas kuittaa aiemman data ja sulkemisen

```
ETHER: Destination = 8:0:20:74:f1:2c, Sun
ETHER: Source      = 0:0:3b:80:e:93,
ETHER: Ethertype = 0800 (IP)
IP: Protocol = 6 (TCP)
IP: Source address = 194.197.118.22, mole.nixu.fi
IP: Destination address = 194.197.118.20, jalopeno.nixu.fi
TCP: Source port = 35620
TCP: Destination port = 25 (SMTP)
TCP: Sequence number = 760886279
TCP: Acknowledgement number = 2371738300
TCP: Flags = 0x10 (ACK)
SMTP: ""
```



10. asiakas alkaa sulkea myös

```
ETHER: Destination = 8:0:20:74:f1:2c, Sun
ETHER: Source      = 0:0:3b:80:e:93,
ETHER: Ethertype = 0800 (IP)
IP:   Protocol = 6 (TCP)
IP:   Source address = 194.197.118.22, mole.nixu.fi
IP:   Destination address = 194.197.118.20, jalopeno.nixu.fi
TCP:  Source port = 35620
TCP:  Destination port = 25 (SMTP)
TCP:  Sequence number = 760886279
TCP:  Acknowledgement number = 2371738300
TCP:  Flags = 0x11 (ACK, FIN)
SMTP:  ""
```



11.palvelin kuittaa sulkemisen

```
ETHER: Destination = 0:0:3b:80:e:93,  
ETHER: Source      = 8:0:20:74:f1:2c, Sun  
ETHER: Ethertype = 0800 (IP)  
IP:   Flags = 0x4 (do not fragment)  
IP:   Protocol = 6 (TCP)  
IP:   Source address = 194.197.118.20, jalopeno.nixu.fi  
IP:   Destination address = 194.197.118.22, mole.nixu.fi  
TCP:  Source port = 25  
TCP:  Destination port = 35620  
TCP:  Sequence number = 2371738300  
TCP:  Acknowledgement number = 760886280  
TCP:  Flags = 0x10 (ACK)  
SMTP:  ""
```



TEKNILLINEN KORKEAKOULU

Automatic Repeat Request



- Automatic repeat request on yleinen nimi joukolle tekniikkoja, joita mm. TCP hyödyntää
- ARQ-pohjaisia protokollia voidaan hyödyntää eri tasoilla ja niistä voidaan valita tarpeen mukaan sopiva
- Tämän esityksen tarkoitus on muistuttaa, että TCP:n käyttämä tapa ei ole ainoa vaihtoehto
 - Suunnittelija valitsee ratkaisun tilanteen mukaan



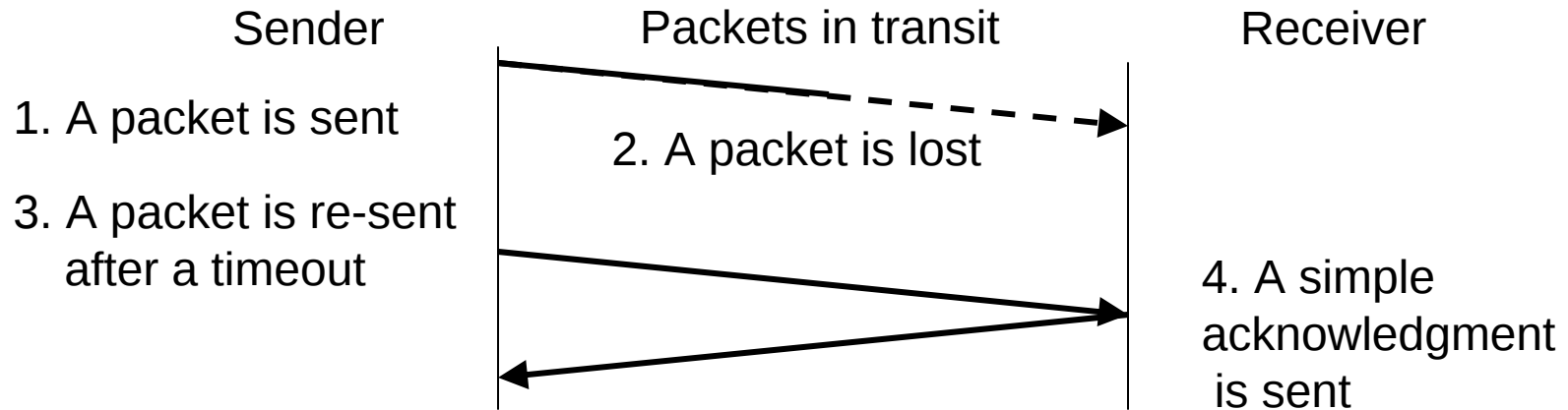
Tiedonsiirron luotettavuus uudelleenlähetyksillä

- Miten toteuttaa luotettava tiedonsiirto epäluotettavan kerroksen ylitse?
- Päästä päähän
 - Esim. TCP
- Vaihe vaiheelta
 - Esim. X.25, HDLC
- Eräs vastaus: ARQ
 - Automatic Repeat Request
 - ARQ on abstrakti konsepti tai periaate, ei protokolla itsessään
 - ARQ-tekniikkaa hyödynnetään useissa protokollissa
 - TCP, HDLC, Kermit, Xmodem...
 - ARQ-tekniikoita on kourallinen
 - Yhteistä on kadonnan datan korvaaminen lähettämällä se uudestaan



Basic ARQ

- Data (SDU) kapseloidaan paketeiksi (PDU), joissa on otsake ja tarkistussumma
 - Kutsutaan myös informaatiokehyksiksi
- Merkinantoa (signalointi) varten on ohjauskehyksiä (control frame), joissa ei siirretä ylemmän tason informaatiota
- Lisäksi mekanismi aikakatkaista (time-out) varten



- Mitä tapahtuu, jos kehys vastaanotetaan ja kuitataan sen jälkeen kun aikakatkaista on tapahtunut lähettäjän päässä?



ARQ ja sekvenssinumerot

- Lähettäjä ja vastaanottaja menettävät helposti synkronointinsa
 - Ongelma, johon kaikkien protokollien on otettava kantaa
- Synkronointi voidaan varmistaa lisäämällä kuhunkin kehykseen sekvenssinumero
- Teoriassa yksi-bittinen sekvenssinumero riittää yksinkertaiselle Stop-and-Wait ARQ:lle
 - Stop-and-Wait tarkoittaa, että vain yksi kehys kerrallaan on matkalla
 - Yksi sekvenssibitti ei riitä, mikäli verkko saattaa kopioida kehyksiä
 - Stop-and-Wait ei ole yleensä kovinkaan tehokasta
- Suurempi sekvenssinumeroavaruus sallii useiden kehysten olevan matkalla samanaikaisesti



ARQ:n ohjauskehykset

- Nämä kolme perusviestiä mahdollistavat joukon erilaisia ARQ-toteutuksia
 - Kaikki toteutukset eivät käytä kaikkia viestejä
 - Esim. pelkkä ACK riittää TCP:lle
- ACK, acknowledgment, kuittaus, positiivinen vastaus
- NAK, negative acknowledgment, negatiivinen vastaus
- ENQ, enquiry, tiedustelu



Miten Stop-and-Wait ARQ käsittelee kadonneet kehykset

- Vain yksi informaatio-kehys lähetetään kerrallaan
- Sääntö: vain informaatiokehykset kuitataan, ohjauskehyksiä ei kuitata
- Kun kehys katoaa,
 - Lähettäjä lähettää uudelleen aikakatkaisun jälkeen (ei ACK-viestiä) tai
 - ENQ-viestiin vastataan viimeksi lähetetyllä kehyksellä
 - Lähettäjä ei saa kuittausta ja lähettää ENQ-viestin
 - Vastaanottaja lähettää viimeksi lähettämänsä ACK-viestin
 - Nyt lähettäjä on tietoinen vastaanottajan tilasta ja tiedonsiirto on uudelleensynkronoitunut



Go-Back-N ARQ

- Riittävä numeroavaruus sekvenssinumeroille ja liukuva ikkuna
- Vastaanottaja kuittaa vain oikeassa järjestyksessä saapuvat kehykset
- Informaatiokehyksen kadotessa se ja kaikki sen jälkeen tulevat kehykset on lähetettävä uudelleen
 - Lähettäjä havaitsee kehyksen katoamisen aikakatkaisulla tai
 - Vastaanottaja lähettää NAK-viestin saadessaan kehyksen, joka ei ole paikallaan sekvenssissä
 - Vastaanottaja tarvitsee yhden kehyksen kokoisen puskurin
 - Lähettäjällä on oltava ikkunan suuruinen puskuri (kaikki lähetetyt kehykset, joista ei ole vielä tullut kuittausta)
- Jos ACK-ohjauskehys katoaa matkalla, myöhempi ACK riittää korvaamaan sen
- Go-Back-N ARQ:n toiminta on tehokkaampaa kuin Stop-and-Wait ARQ:n
 - Ikkunointi auttaa pitämään median täynnä dataa
 - Latenssi syö Stop-and-Wait ARQ:n tehoa huomattavasti
- TCP muistuttaa Go-Back-N ARQ:ta
 - TCP:ssä ei ole NAK-viestiä
 - TCP:n sekvenssinumerot kertovat siirretyistä tavuista, ei kehyksistä



Selective Repeat ARQ

- Vastaanottaja voi myös tyytyä lähettämään NAK-viestin puuttuvista kehyksistä, jolloin vain ne tarvitsee lähettää uudelleen
 - Vastaanottajalla on oltava riittävän suuri puskurimuisti
- Go-Back-N ARQ:ta tehokkaampi hyvin virheisillä siirtoteillä



- Kuljetuskerros tarvitaan yhdistämään sovelluksia
 - Verkkokerros välittää viestejä koneelta koneelle
 - Sovellus per kone ei ole toimiva abstraktio
- Kokonaisarkkitehtuurin olisi voinut tehdä toisinkin
 - TCP ja IP kuvastavat suunnittelijoiden maailmankuvaa, on tietokoneita ja tietokoneissa sovelluksia
 - Asian pohdinta ei ole tämän kurssin sisältöä, mutta MPLS:n ja HIP:n tapaiset tekniikat viittaavaat vaihtoehtoisten paradigmojen olemassaoloon