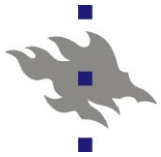


Tietoliikenteen perusteet

Kuljetuskerros

Kurose, Ross: Ch 3

Sisältöä

- Kuljetuspalvelut
- Yhteydetön kuljetuspalvelu, UDP
- Luotettavan kuljetuspalvelun periaatteet
- Yhteydellinen kuljetuspalvelu, TCP
- Ruuhkanhallinta TCP:ssä

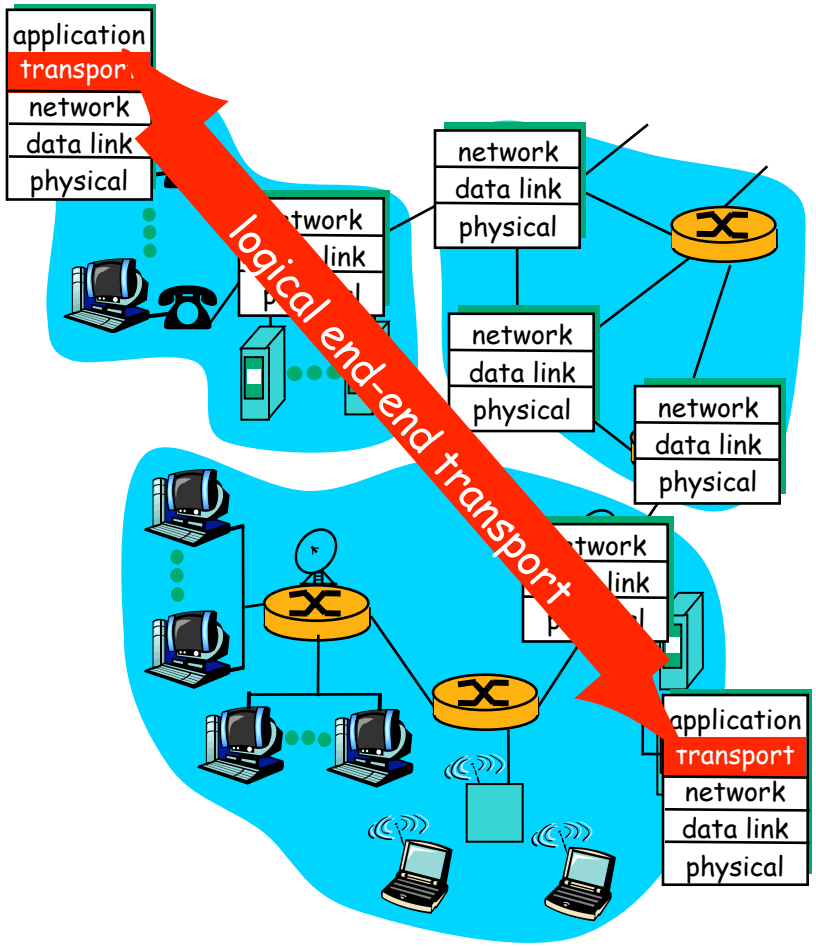
Oppimistavoitteet:
- Tuntea Internetin kuljetusprotokollien (UDP/TCP) toiminnallisuus ja periaatteet
-Osata luotettavan kuljetuspalvelun ja vuonvalvonnan periaatteet ja toteutukset
-Osata TCP-ruuhkanhallinnan

Kuljetuskerros

Kuljetuspalvelu

Kuljetuskerros

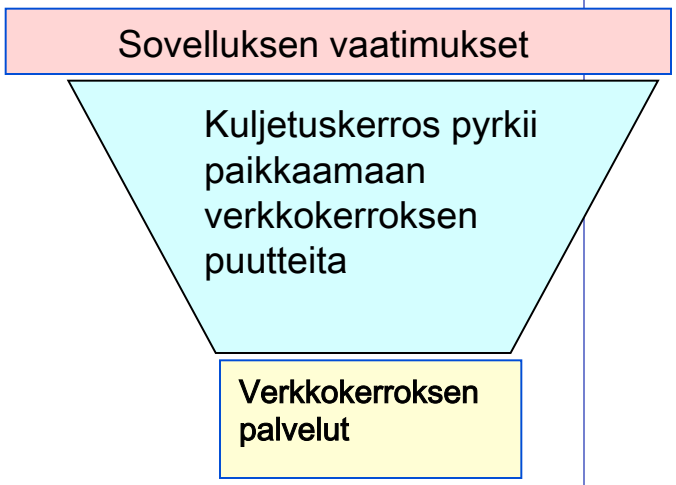
- Tarjoaa kuljetuspalvelun prosessien välille
- Vain isäntäkoneissa
  - **Lähetys**: Pilko sovelluskerroksen sanoma pienemmiksi segmenteiksi, jotka verkkokerros toimittaa perille.
  - **Vastaanotto**: Kokoa segmentit sanomaksi, jonka sovellus lukee.
- Verkkokerros reitittää koneesta koneelle
- Segmentin koko s.e. verkkokerros pystyisi välittämään sellaisena



KuRo08: Fig 3.1

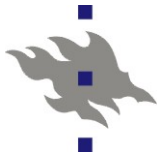
Sovelluksen vaatimuksia

- **Verkkokerroksen palvelu voi**
  - Muuttaa segmentin bittejä tai kadottaa segmenttejä
  - Toimittaa segmentit epäjärjestyksessä kuljetuskerrokselle
  - Viivyttää segmenttejä satunnaisen pitkän ajan
  - Luovuttaa kuljetuskerrokselle useita kopioita samasta segmentistä
  - Rajoittaa segmentin kokoa
- **Sovellus edellyttää kuljetuspalvelulta**
  - Virheettömyyttä, luotettavuutta
  - Järjestyksen säilymistä
  - Kaksoiskappaleiden karsimista
  - Mielivaltaisen pitkien sanomien sallimista
  - Vuonvalvonnan mahdollistamista
- Kuljetuskerros peittää verkkokerroksen puutteita ja parantaa sovelluksen näkemää palvelun laatua



Internetin kuljetusprotokollat

- **TCP: luotettava, järjestyksen säilyttävä tavujen kuljetuspalvelu**
  - **Virheenvalvonta** (error control): Huomaa ja korjaa virheet, hylkää kaksoiskappaleet
  - **Vuonvalvonta** (flow control): Älä ylikuormita vastaanottajaa
  - **Ruuhkanhallinta** (congestion control): Älä ylikuormita verkkoa
  - **Yhteyden muodostaminen ja purku**
- UDP: Ei-luotettava, ei-järjestyksen säilyttävä sanomien kuljetuspalvelu
  - Välittää vain sanomia, ei pyri mitenkään parantamaan verkkokerroksen tarjoamaa palvelun laatua
  - Luotettavuus jää sovelluskerroksen hoidettavaksi
- **Kumpikaan kuljetuspalvelu ei anna takuita viiveelle tai siirtonopeudelle** (“best effort”)



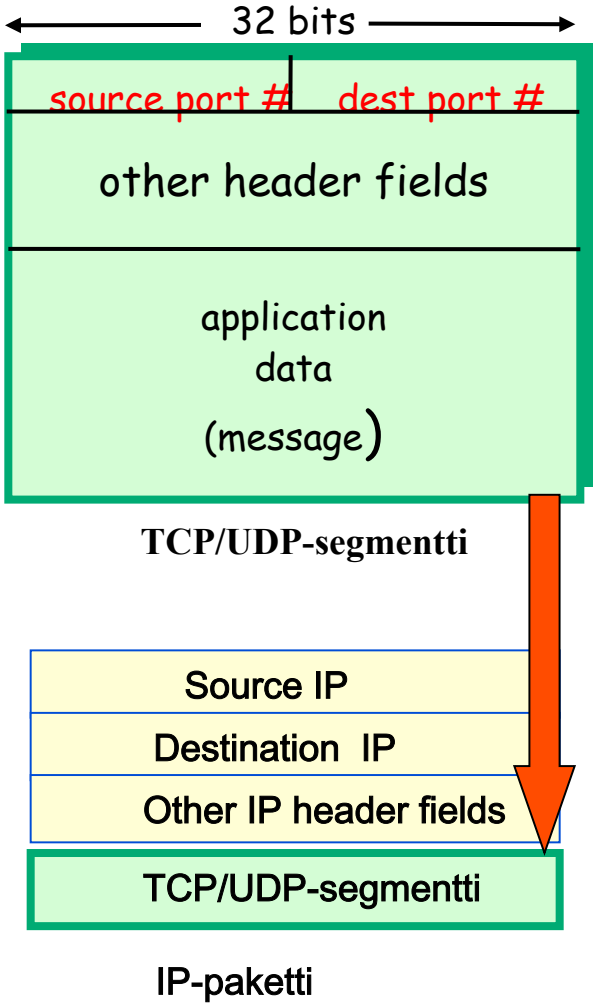
Mikä kone /Mikä prosessi?

- Kuljetuskerros tarjoaa päästä-päähän yhteyden
  - Prosessilta prosessille (= pistokkeesta pistokkeeseen)
  - Prosessi lukee ja kirjoittaa sanomia halutessaan
- Datan lisäksi on välitettävä osoitetietoja
  - Vastaanottajan ja lähettäjän tiedot
  - Eri koneiden prosessit voivat käyttää samaa palvelua
  - Saman koneen prosessit voivat käyttää eri palveluita
- Kuljetuskerros: mikä prosessi = mikä portti
- Verkkokerros: mikä kone = mikä IP-osoite
- Porttinumero
  - 16-bittinen: 0 – 65535
  - Portit 0 – 1024 on varattu kukin tietylle palvelulle (well known ports)
    - Esim. www-palvelulle portti 80, SMTP-postipalvelulle portti 25

Mikä kone /Mikä prosessi?

Lähetys (asiakas)

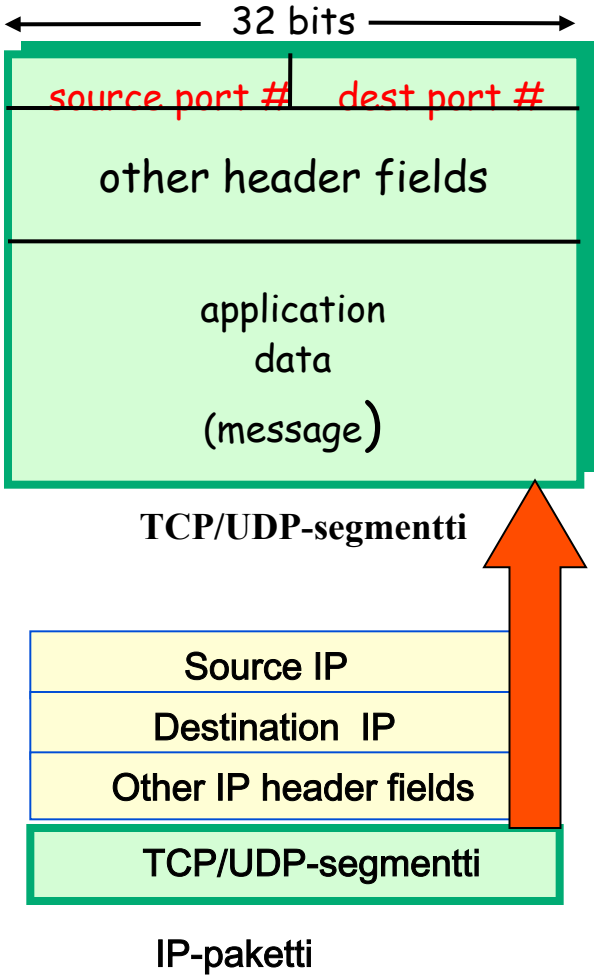
- Kuljetuskerros
  - Segmentin otsakkeessa lähde- ja kohdeprosessin porttinumero
  - Antaa segmentin verkkokerroksen välitettäväksi
  - TCP: huolehtii myös luotettavuudesta
  - UDP: tarjoaa pelkän välityspalvelun
- Verkkokerros
  - Paketin otsakkeessa lähde- ja kohdekoneen IP-osoite → reitittimet osaavat ohjata oikealle koneelle



Mikä kone /Mikä prosessi?

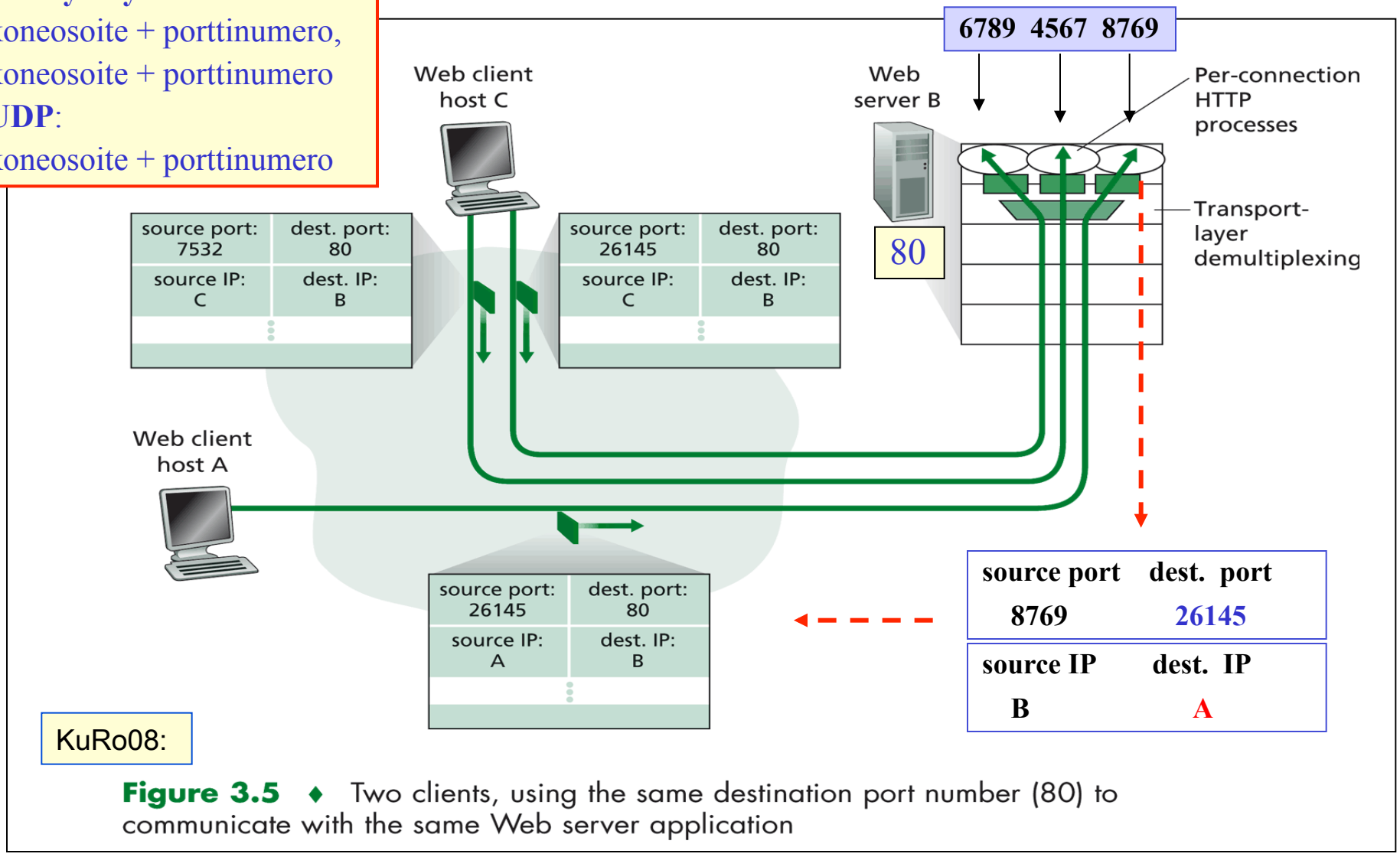
Vastaanotto (palvelija)

- Verkkokerros
  - Vastaanottaa IP-paketin
  - Poistaa verkkokerroksen otsaketiedot
  - Luovuttaa paketissa olleen segmentin kuljetuskerrokselle
- Kuljetuskerros
  - Poistaa kuljetuskerroksen otsaketiedot
  - Kokoaa yhteenkuuluvat segmentit sanomiksi (tavuvirraksi)
  - Ohjaa sanoman (tavuvirran) oikealle prosessille (eli oikeaan pistokkeseen) porttinumeron avulla
    - TCP: huolehtii myös luotettavuudesta
    - UDP: tarjoaa pelkän välityspalvelun



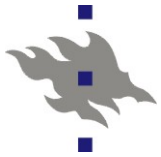
Kaksi www-asiakasta ja palvelija

TCP-yhteys:
koneosoite + porttinumero,
koneosoite + porttinumero
UDP:
koneosoite + porttinumero



KuRo08:

Figure 3.5 ♦ Two clients, using the same destination port number (80) to communicate with the same Web server application



Kuljetuskerros

Yhteydetön kuljetuspalvelu UDP

UDP (User Datagram Protocol) (RFC 768)

- Yhteydetön
  KJ ei pidä tallessa mitään sovellusten väliseen keskusteluun liittyvää.
  Sovellus antaa aina sanoman lisäksi kohdeosoitteen ja kohdeportin
- Ei takaa luotettavuutta (~’epäluotettava’?)
  - vain minimi palvelu: mille koneelle, mihin porttiin
  - voi kadottaa sanoman
- Ei myöskään säilytä sanomien järjestystä
  - Sovellus saa sanomat siinä järjestyksessä kuin ne tulevat perille
- Vähän yleisrasitetta
  - Aikaa ei kulu yhteyden muodostukseen eikä purkuun
  - Ei kulu resursseja yhteyden tilatietojen ylläpitoon
  - Pieni otsake (eli vähän itse protokollaan liittyviä tietoja)
  - Ruuhkanhallinta ei säännöstele liikennettä

Käyttö

- **Vaikka UDP ei takaa luotettavuutta, se sopii silti monen sovelluksen tarpeisiin**

  Alkujaan oli vain TCP, UDP luotu myöhemmin

- **Miksi UDP?**
  - Pieni yleisrasite, koska pieni otsake
  - Ei tilatietojen tallettamista eikä lähetys- ja vastaanottopuskureita
  - Sovellus voi sietää virheitä
  - Reaaliaikavaatimuksia: data lähtee heti verkkoon, koska ei yhteydenmuodostusta eikä vuon- tai ruuhkanvalvontaa

- **Tarvittava luotettavuus on räätälöitävissä sovellukseen**

  Sovellusprotokolla: oma sanomanumerointi, uudelleenlähetys

Kuljetusprotokolla TCP

- **TCP** (Transmission Control Protocol) [RFC 793]
  - **Yhteydellinen palvelu** (connection-oriented)
    - Yhteyden muodostus ennen datan siirtoa (handshaking)
    - Kaksisuuntainen TCP-yhteys (full-duplex)
    - Yhteyden purku (shutdown)
  - **Luotettava kuljetuspalvelu**
    - Järjestyksen säilyttävä tavuvirta sovellukselle
    - segmenttinumerot, kuittaukset, uudelleenlähetykset
  - **Vuonvalvonta** (flow control)
    - Lähettäjä hiljentää vauhtia, jos **vastaanottaja** ei ehdi käsitellä
  - **Ruuhkanvalvonta** (congestion control)
    - Lähettäjä hiljentää vauhtia, jos **reititttimet** eivät ehdi käsitellä

Verkkosovelluksia

Application	Application-Layer Protocol	Underlying Transport Protocol
Electronic mail	SMTP	TCP
Remote terminal access	Telnet	TCP
Web	HTTP	TCP
File transfer	FTP	TCP
Remote file server	NFS	Typically UDP
Streaming multimedia	typically proprietary	**UDP or TCP**
Internet telephony	typically proprietary	**UDP or TCP**
Network management	SNMP	Typically UDP
Routing protocol	RIP	Typically UDP
Name translation	DNS	Typically UDP

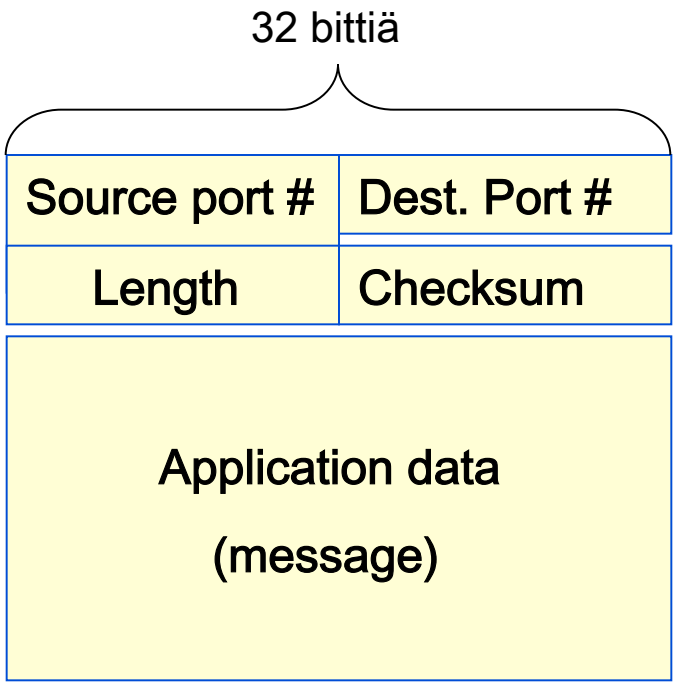
Figure 3.6 ◆ Popular Internet applications and their underlying transport protocols

Kuro08:

Miksi nämä sovellukset suosivat UDP:tä?

UDP-segmentin rakenne

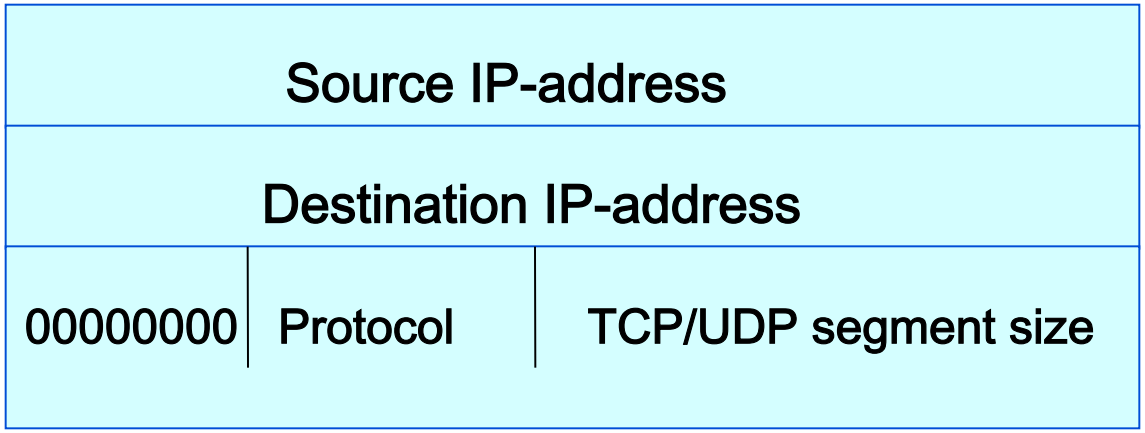
- **Porttinumerot**
  - Koska on prosessien välinen palvelu
- **Length**
  - Segmentin kokonaispituus otsake (8 B) mukaanluettuna
- **Checksum (optionaalinen)**
  - Bittivirheen havaitsemiseen
  - UDP ei yritä toipua, hävittää virheellisen segmentin
- **Data**
  - Pitkä sanoma pilkottuna useaksi segmentiksi
- **IP-osoitteet vasta verkkokerroksen otsakkeessa**
  - Näitä tarvitaan **reitityksessä**



UDP-otsake

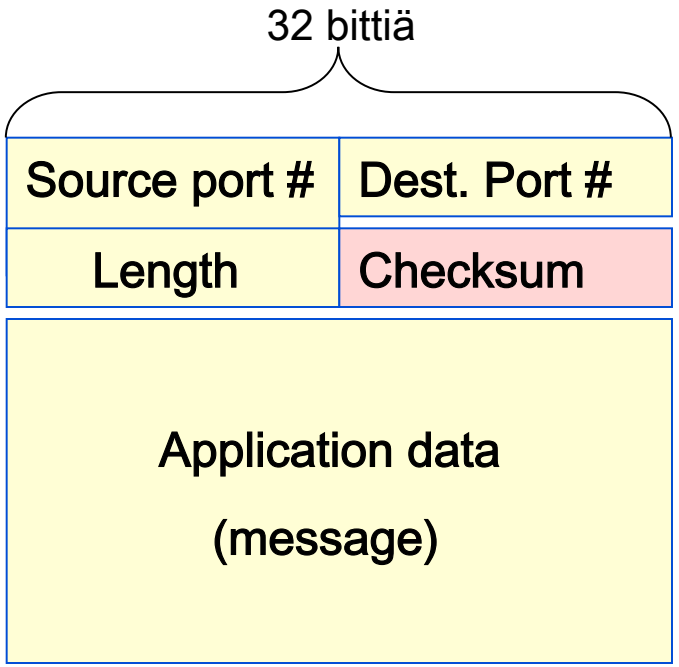
Kuljetuskerroksen pseudo-otsake

- Käyttö vain isäntäkoneen sisäisesti. Ei lähetetä verkkoon.
  - UDP laskee tarkistussumman otsakkeelle, datalle ja ns. pseudo-otsakkeelle, joka sisältää IP-otsakkeen tietoja
  - Varmistus, että segmentti on tullut oikeaan koneeseen ja oikeaan porttiin

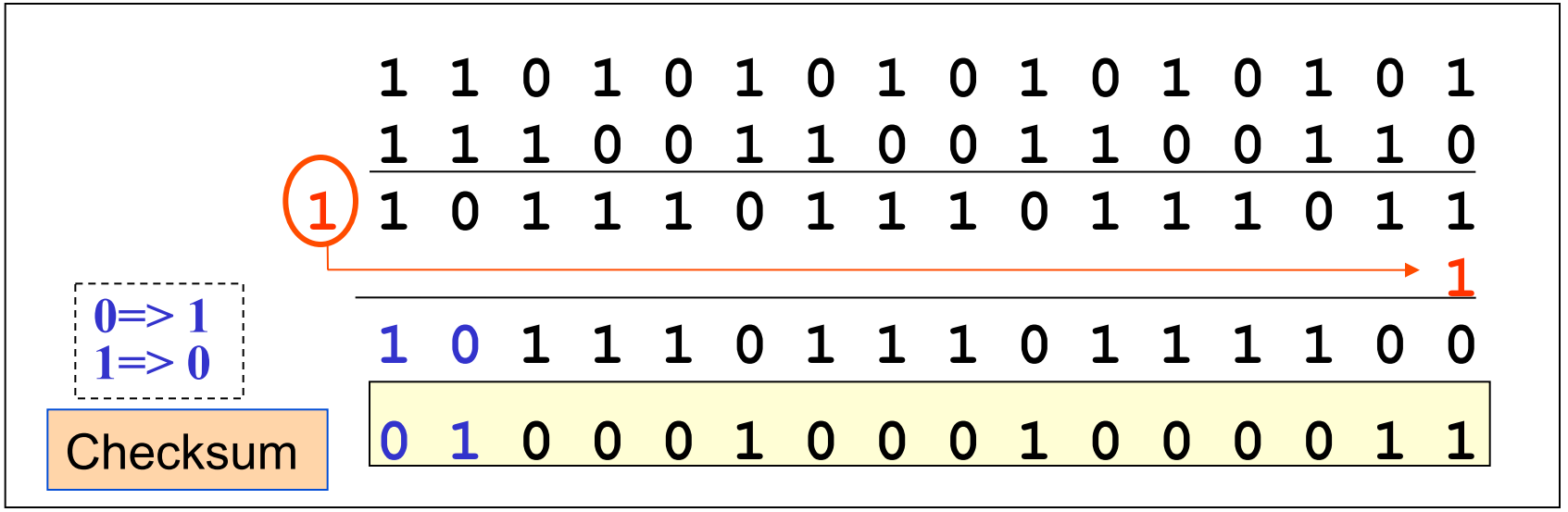


UDP-tarkistussumma

- Lähetys
  - Summaa 16 bitin kokonaisuudet (otsake + pseudo-otsake mukana), ylivuotobitit lasketaan mukaan, talleta yhden komplementtina
- Vastaanotto
  - Summaa 16 b kokonaisuudet (myös tarkistussumma).
  - Jos tuloksena on 16 ykköstä, niin OK!



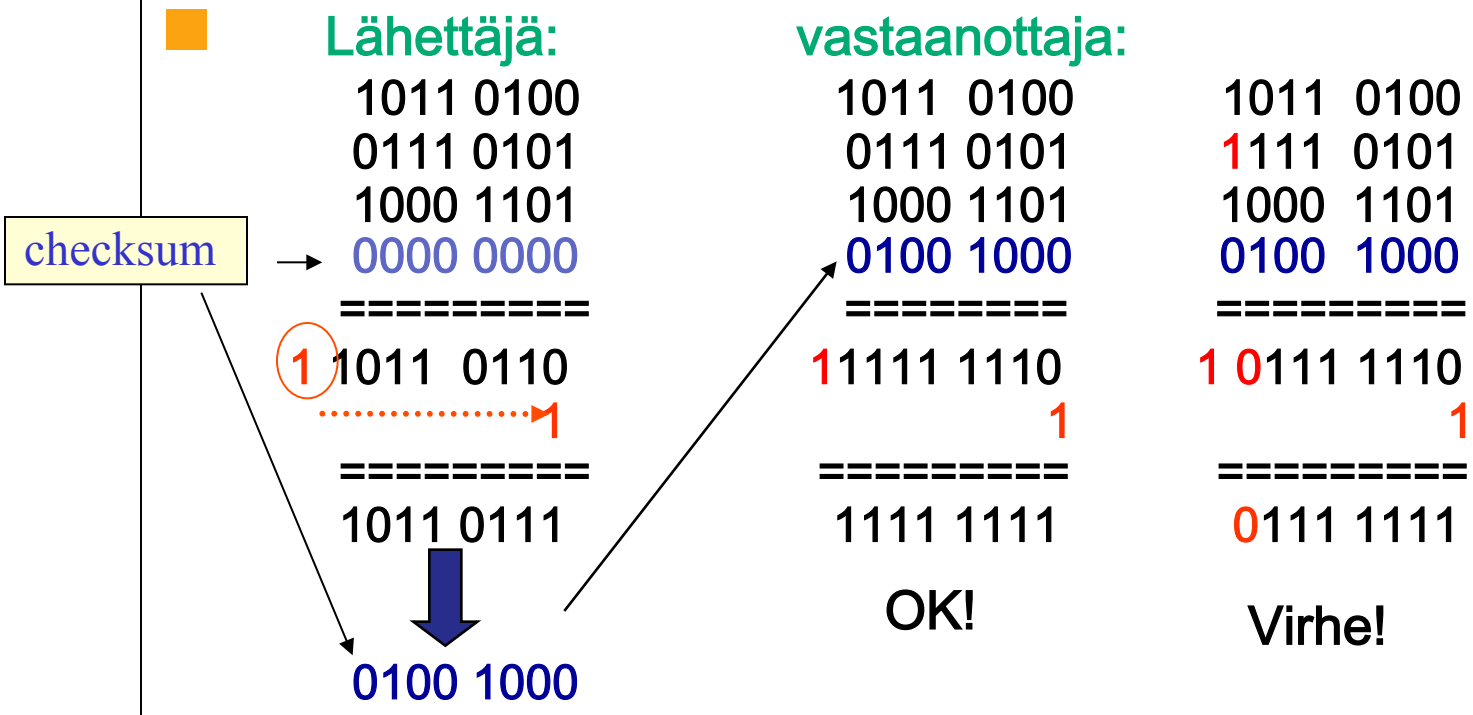
UDP-otsake



Esimerkki

0+0 = 0 no carry
1+0 = 1 no carry
0+1 = 1 no carry
1+1 = 0 with carry

- Lasketaan tarkistussumma kolmen tavun mittaiselle sanomalle (tässä vain 8 bitin mittaisena):



Yhden komplementti

Miksi UDP-tarkistussumma

- Kaikki linkkikerrokset eivät suorita tarkistuksia!
  - Ethernet huolehtii kyllä
- UDP-tarkistussumma ei ole kovin tehokas havaitsemaan virheitä!
- UDP ei yritä toipua virheistä!
  - Jotkut toteutukset voivat tuhota virheellisen segmentin
  - Jotkut antavat sen sovellukselle varoituksen kera
- Lisärasite?
  - Ei tarvitse käyttää, jos ei halua. Tällöin lähettäjä laittaa tarkistusummaksi pelkkiä nollia

Tehtäviä:

- Lähetetä 10 tavun viesti UDP:llä.
  - Miten kauan kestää lähettäminen, jos lähetysnopeus on 56 kbps?

    10 tavua + 8 tavua = 18 * 8 b = 144 bittiä
    144 b/ 56 000 b/s = 2.57 ms
  - Miten suuri on etenemisviive, jos etäisyys lähettäjältä vastaanottajalle on 1000 km?

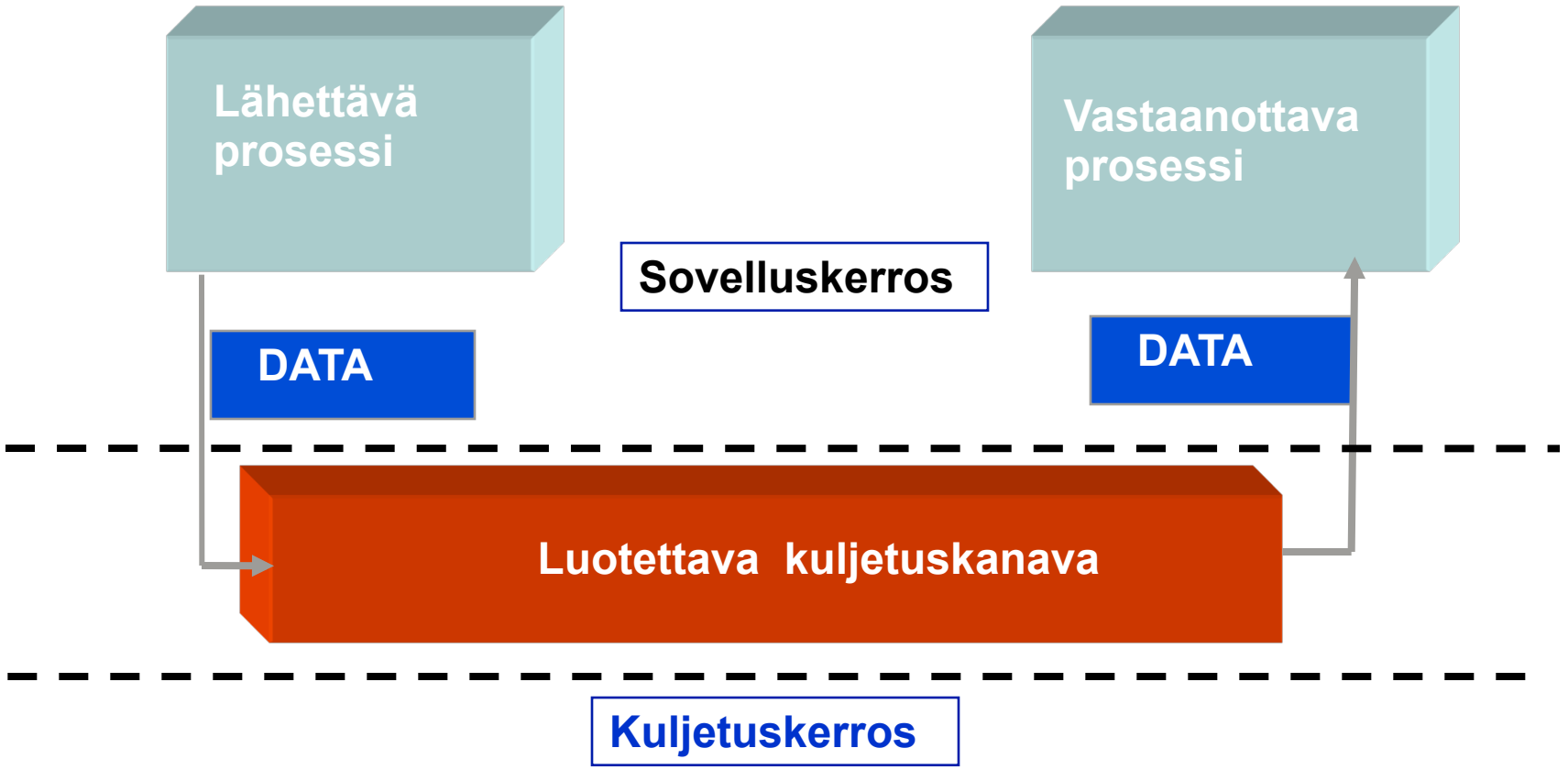
    1000 km/200 000 km/s = 5 ms
  - Miten suuri on UDP-otsakkeen aiheuttama yleisrasite (overhead)?

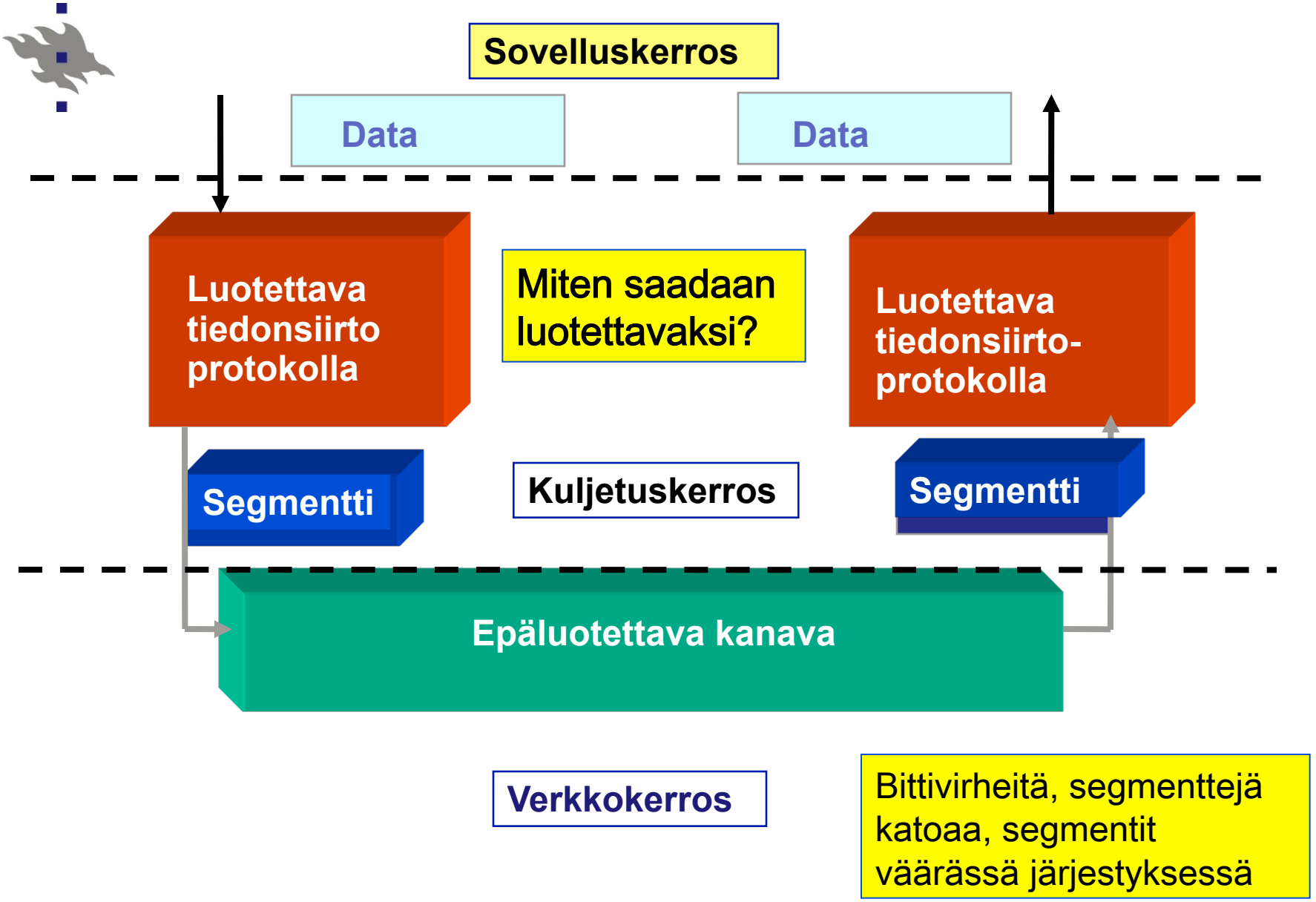
    8/18 = 0.44 eli 44 %

Kuljetuskerros

Luotettavan kuljetuspalvelun periaatteet

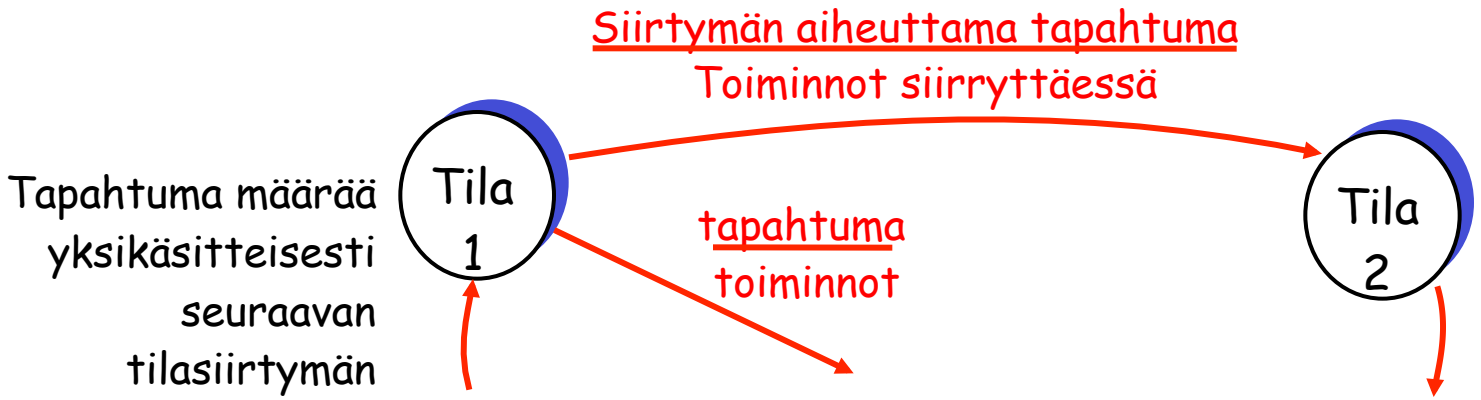
Luotettava tiedonsiirto




Sovelluskerros
Data
Data
Luotettava tiedonsiirto protokolla
Miten saadaan luotettavaksi?
Luotettava tiedonsiirto-protokolla
Segmentti
Kuljetuskerros
Segmentti
Epäluotettava kanava
Verkkokerros
Bittivirheitä, segmenttejä katoaa, segmentit väärässä järjestyksessä

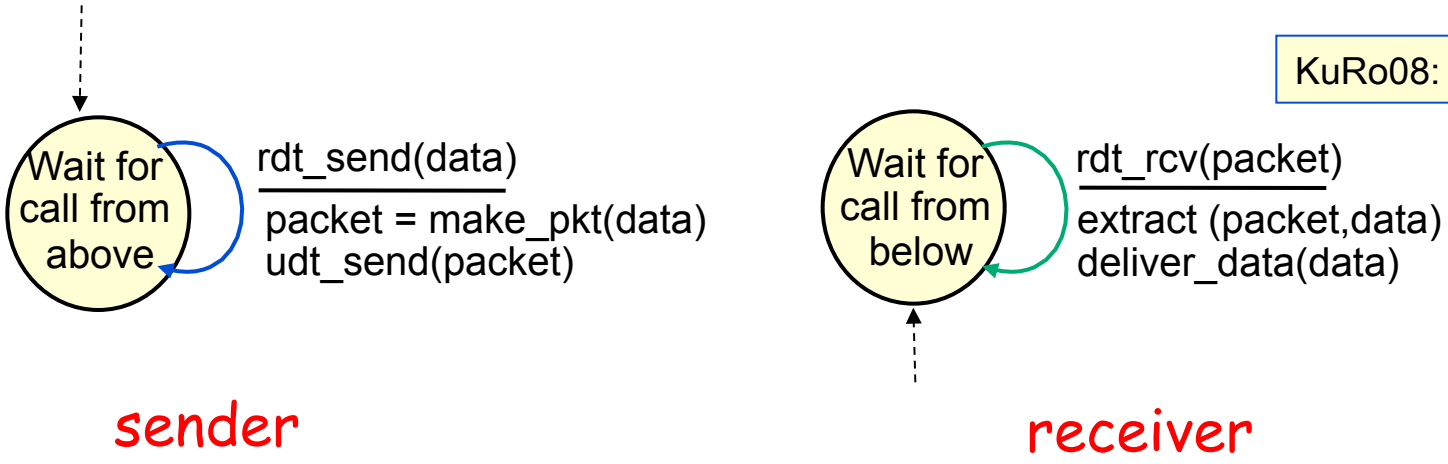
Kuinka saada luotettavaksi?

- Tarkastellaan yleisesti luotettavan tiedonsiirron ongelmia ja erilaisia ratkaisuyrityksiä
  - Edeten ideaalitilanteesta yhä ongelmaisempaan
  - Käyttäen äärellisiä tila-automaatteja lähettäjän ja vastaanottajan toiminnan kuvaamiseksi

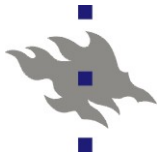


Versio rdt1.0: Ideaalitilanne

- Oletus: **siirtokanava on täysin luotettava**
  - Ei bittivirheitä, ei katoavia paketteja, ei epäjärjestystä
- Luotettava kuljetuspalvelu =
  - Lähettäjä kirjoittaa datan kanavaan,
  - Vastaanottaja lukee datan kanavasta



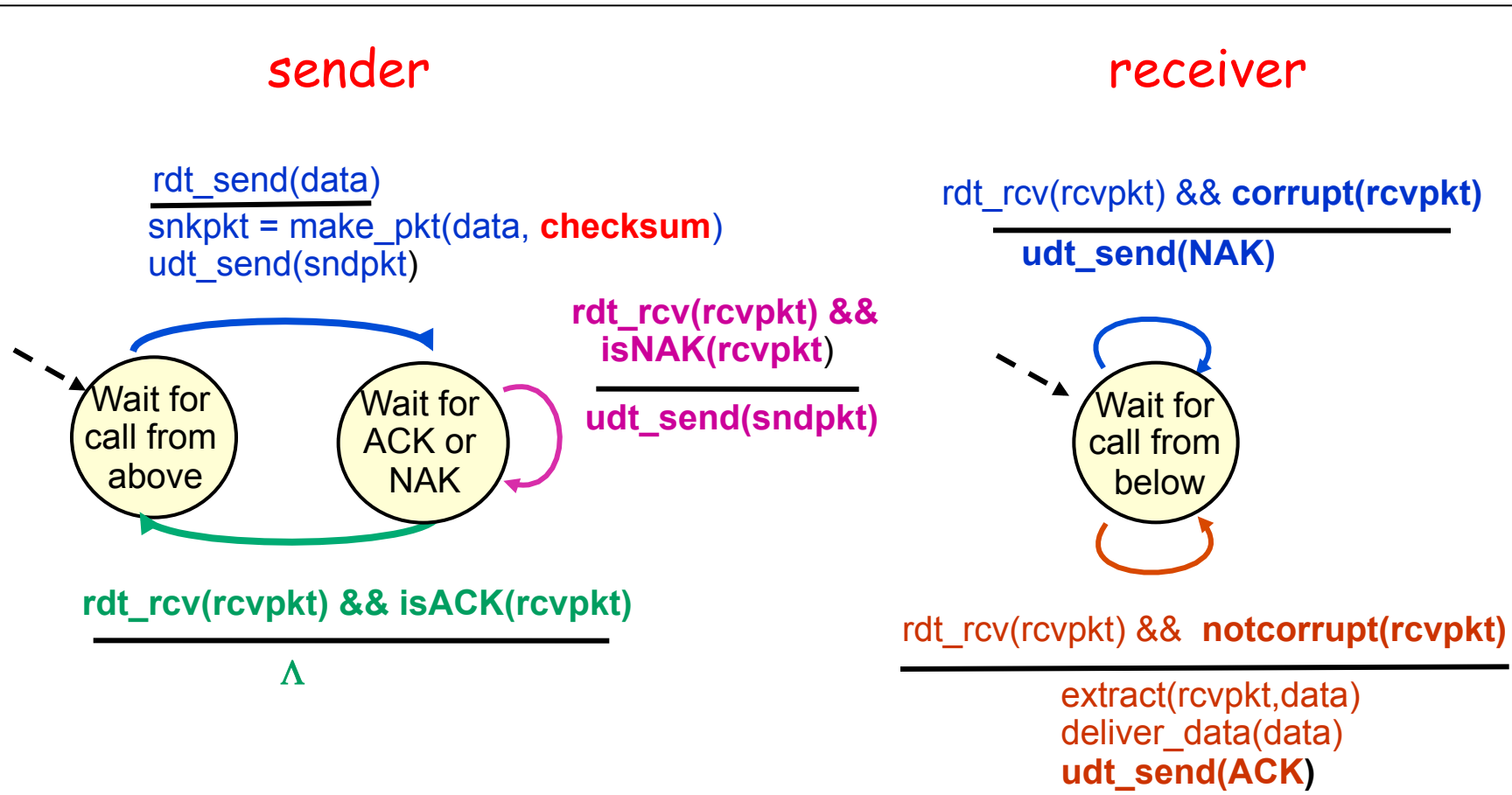
KuRo08: Fig 3.9



Versio rdt2.0: Bittivirheitä

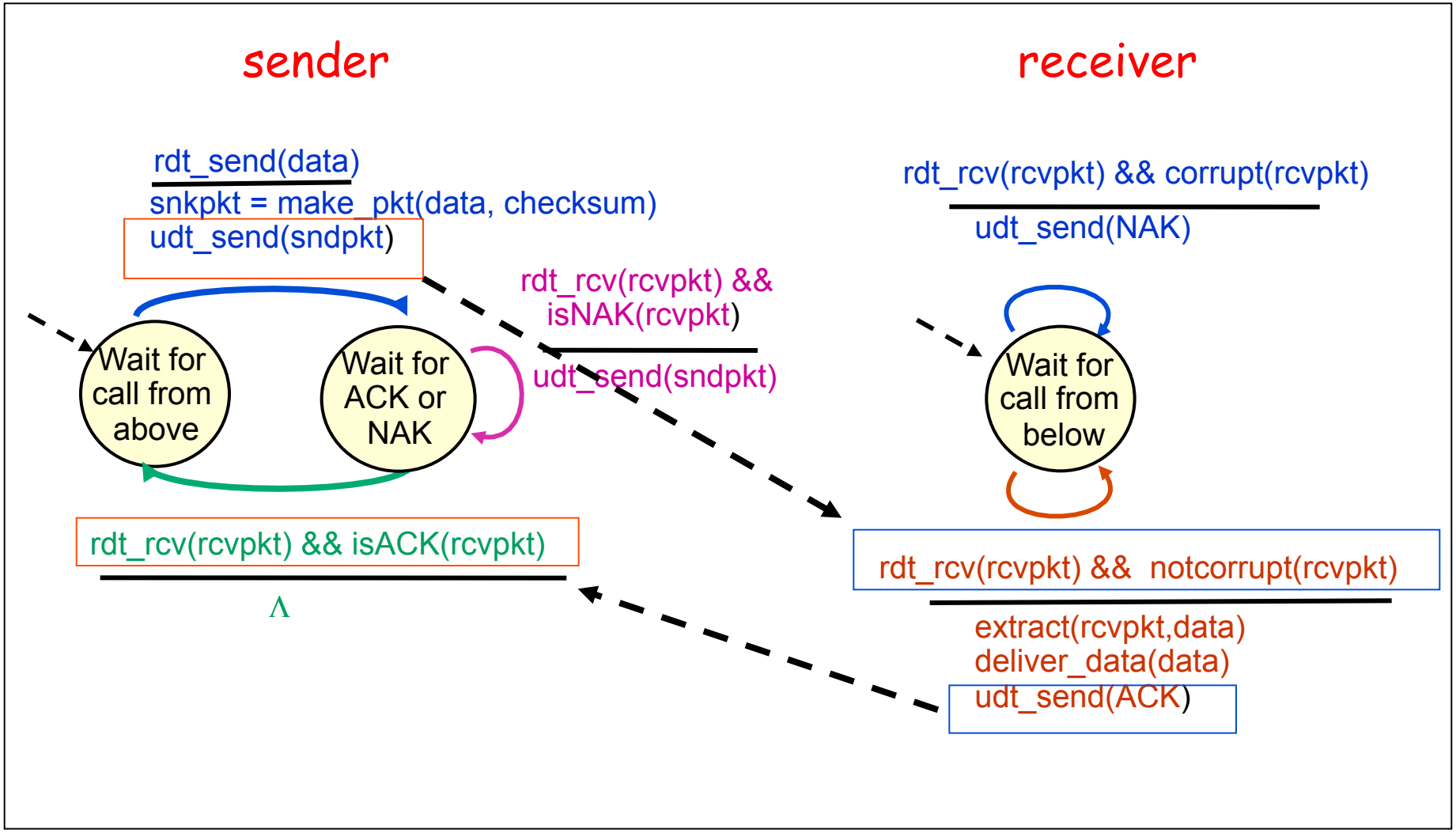
- Oletus: Voi olla **vain bittivirheitä**
  - Bitti voi kääntyä siirron aikana
  - Siirto ei kadota paketteja
- **Kuinka toipua?**
  - Kuittaukset: vastaanottaja kuittaa ACK:lla virheettömän paketin,
  - NAK-kuittaus, jos paketti on virheellinen + hylkää
  - Jos NAK, niin lähettäjä lähettää paketin uudelleen
- Luotettava kuljetuspalvelu
  - Virheen huomaaminen: tarkistussumma
  - Palaute vastaanottajalta: kuittaussanoma (ACK / NAK)
  - Uudelleenlähetys: dataa puskuroitava
- Stop-and-wait-protokolla
  - Lähettäjä odottaa kuittausta ennenkuin lähettää seuraavan

rdt2.0:

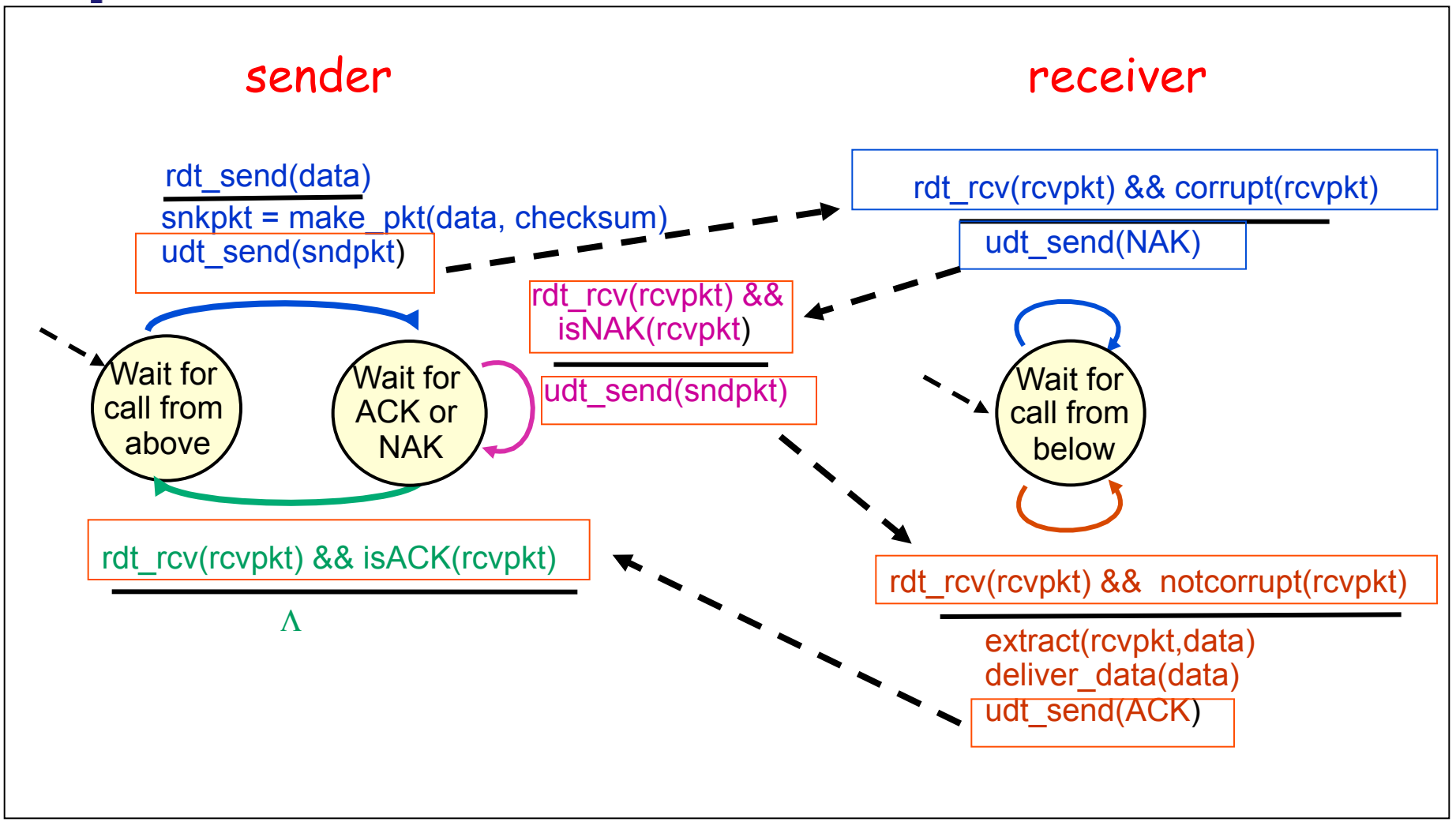


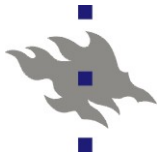
KuRo08: Fig. 3.10

rdt2.0: Toiminta, kun ei ole virhettä



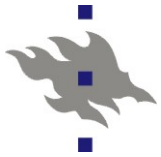
rdt2.0: Toiminta virhetilanteessa





rdt2.0: Missä voi mennä väärin?

- Ei toimi, jos ACK /NAK -bitit korruptoituvat!
  - Onko OK vai ei?
- Korjaus:ACK/NAK-paketteihin tarkistusbitit, jotta virhe huomataan
- Entä toipuminen?
  - Jos kuittauksessa virhe, uudelleenlähetetään paketti
  - Uudelleenlähetys voi tuottaa kaksoiskappaleen, jotka on huomattava ja hylättävä
- => Paketteihin järjestysnumero
  - Kaksoiskappale: jos sama numero
  - Vastaanottaja kuittaa normaalisti, mutta ei anna sovellukselle



Versio rdt2.1: enemmän bittivirheitä

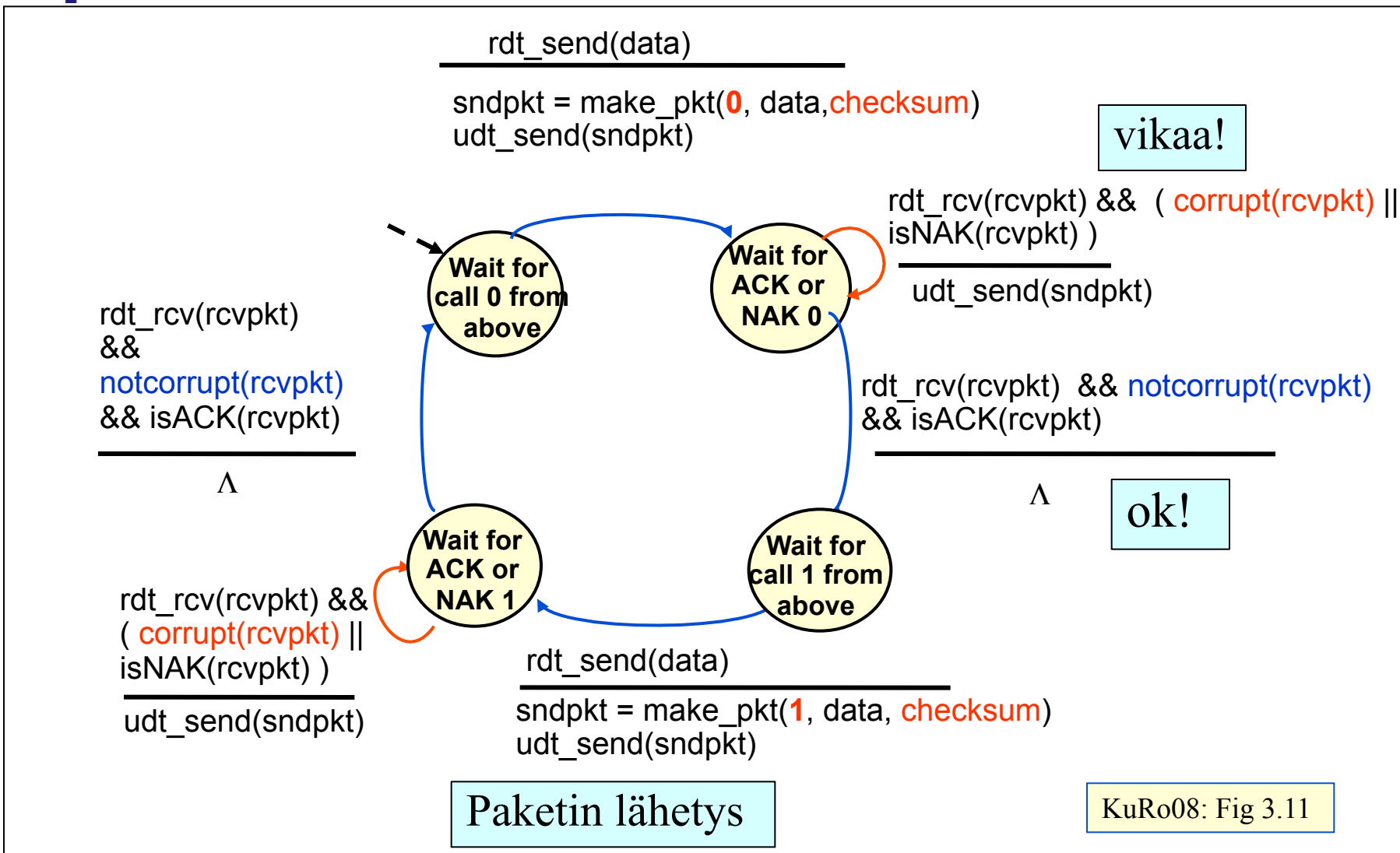
Lähettäjä:

- Lisää pakettiin järjestysnumeron
  (numerot 0 ja 1 riittävät tässä protokollassa. Miksi?)
  Ns. vuorottelevan bitin protokolla
- Tarkista, että ACK/NAK ei ole korruptoitunut
  Tilakaaviossa nyt kaksinkertaisesti tiloja
  Kaavion tilan ‘muistettava’ paketin numero
- Säilytä kopio lähetetystä paketista

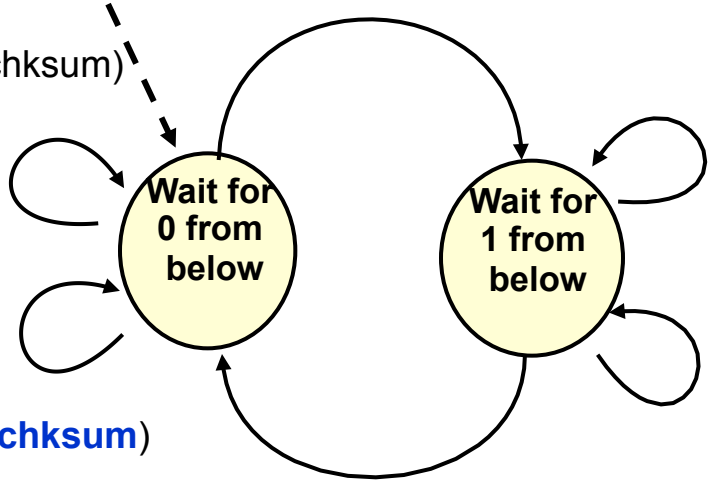
Vastaanottaja:

- Tarkista, ettei ole kaksoiskappale
  - Kaavion tilan ‘muistettava’ seuraavan paketin numero: 0 vai 1
- Myös duplikaatti kuitattava, koska ei tiedä menikö edellinen kuittaus perille

rdt2.1: Lähettäjän tilakaavio



rdt2.1: vastaanottajan tilakaavio



rdt_rcv(rcvpkt) && notcorrupt(rcvpkt) && **has_seq0(rcvpkt)**

extract(rcvpkt,data)
deliver_data(data)
sndpkt = **make_pkt(ACK, chksum)**
udt_send(sndpkt)

vikaantunut

rdt_rcv(rcvpkt) &&
(corrupt(rcvpkt)

sndpkt = make_pkt(NAK, chksum)
udt_send(sndpkt)

rdt_rcv(rcvpkt) &&(**corrupt(rcvpkt**)

sndpkt = make_pkt(NAK, chksum)
udt_send(sndpkt)

tupla

rdt_rcv(rcvpkt) &&
not corrupt(rcvpkt) &&
has_seq1(rcvpkt)

sndpkt = **make_pkt(ACK, chksum**)
udt_send(sndpkt)

rdt_rcv(rcvpkt) && **not corrupt(rcvpkt)**
&& has_seq0(rcvpkt)

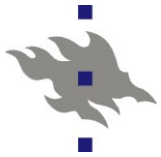
sndpkt = **make_pkt(ACK, chksum)**
udt_send(sndpkt)

rdt_rcv(rcvpkt) && notcorrupt(rcvpkt) && **has_seq1(rcvpkt)**

odotettu

extract(rcvpkt,data)
deliver_data(data)
sndpkt = **make_pkt(ACK, chksum)**
udt_send(sndpkt)

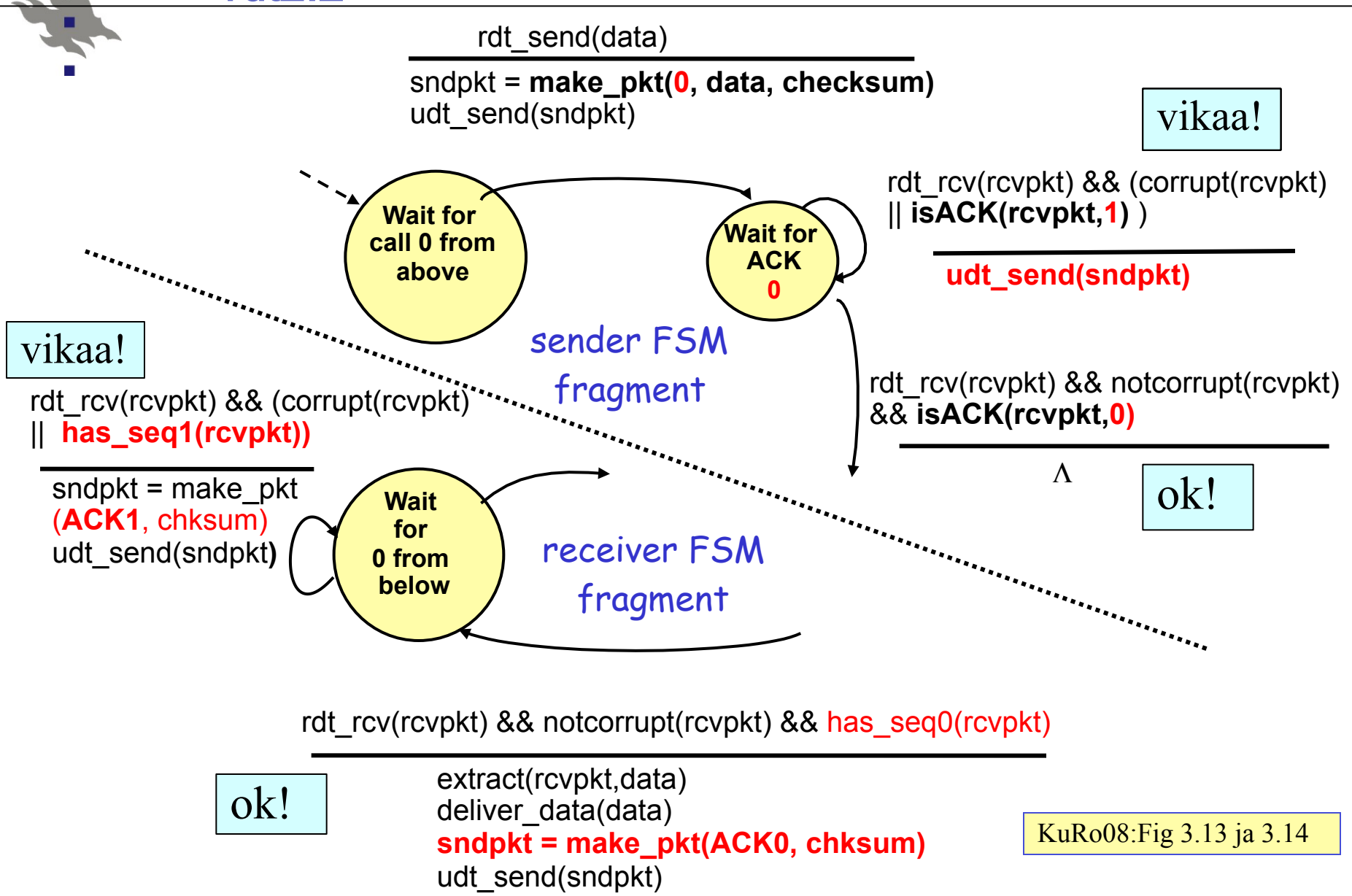
KuRo08: Fig. 3.12



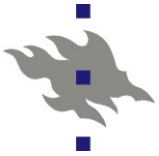
Versio rdt2.2: vain ACK-kuittaus käytössä

- Sama toiminnallisuus kuin edellä
- Käyttää vain ACK-kuittauksia
  - Vastaanottaja kuittaa viimeksi kunnossa saamansa paketin
  - Kuittaukseen on liitettävä kuitattavan paketin numero
- Jos samalle paketille (nro X) tulee useita ACK-kuittauksia *(duplicate ACK*), niin sitä seuraava paketti (nro X+1) joko puuttuu tai on virheellinen
  - ~NAK-kuittaus
  - Lähetetään uudelleen sanoma X+1

rdt2.2



KuRo08:Fig 3.13 ja 3.14



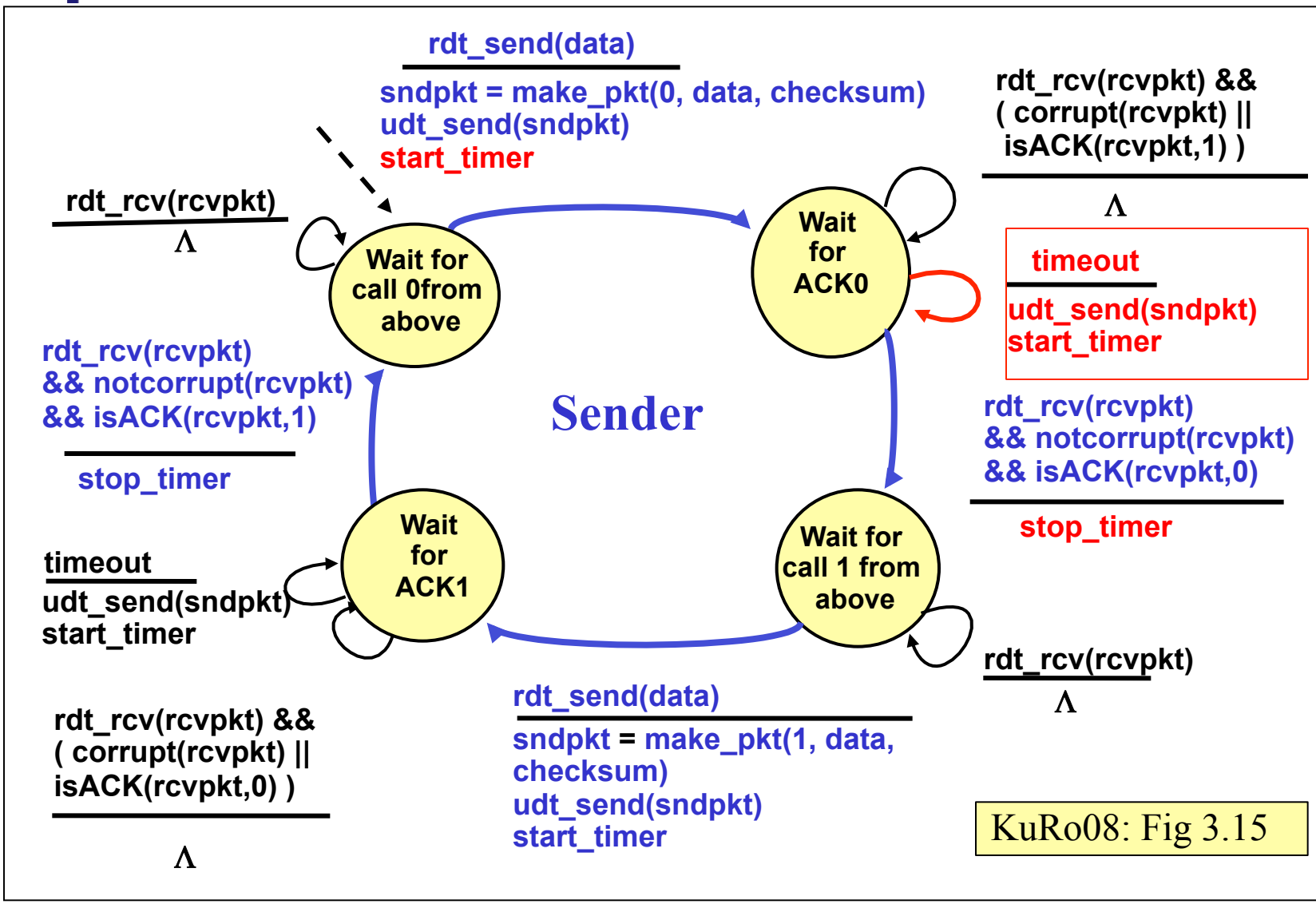
Versio rdt3.0: paketteja voi kadota!!

- **Oletus**: Siirtokanava voi kadottaa paketteja
  Sekä datapaketteja että kuittauspaketteja voi kadota.
  Tarkistussumma, pakettinumero, ACK eivät vielä riitä! **Miksi?**

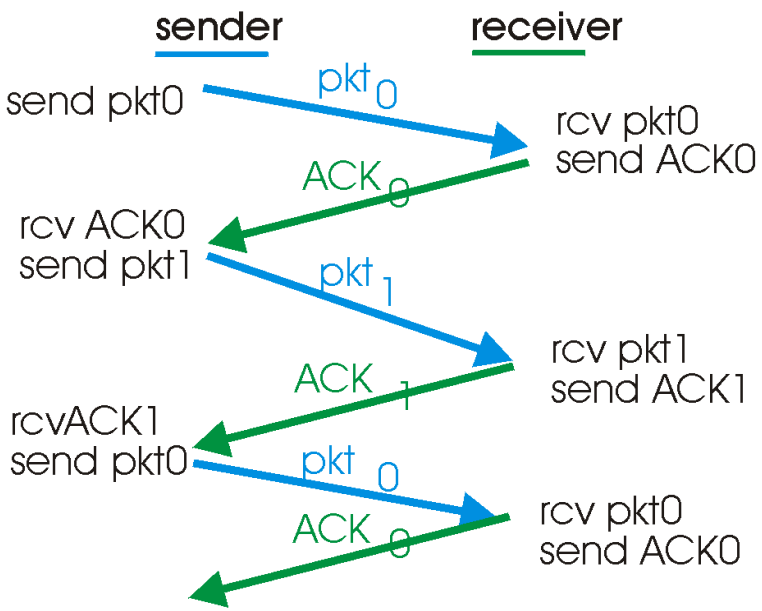
- Lähettäjä odottaa jonkin aikaa kuittausta
  Jos ei saavu, lähettää paketin uudelleen
  Ajastin laukaisee uudelleenlähetyksen

- Jos paketti (data / kuittaus) kuitenkin vain viivästyy eikä olekaan kadonnut
  Syntyy duplikaatti, joka havaitaan sanomanumeroinnin avulla
  Kuittauksessa mukana kuitatun paketin numero

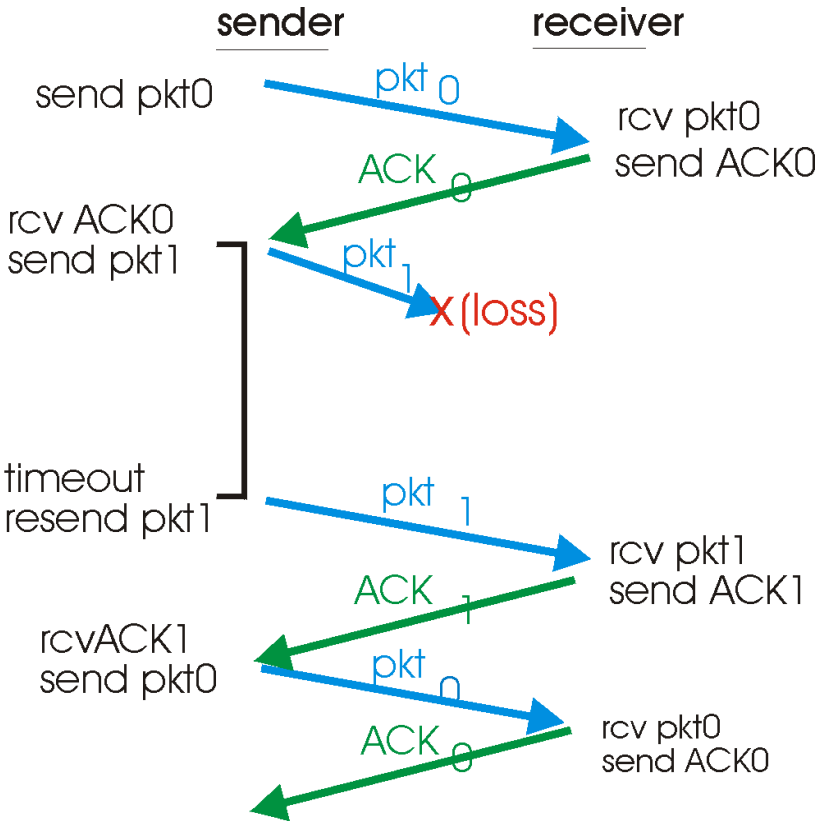
rdt3.0


rdt_send(data)
sndpkt = make_pkt(0, data, checksum)
udt_send(sndpkt)
start_timer
rdt_rcv(rcvpkt) &&
(corrupt(rcvpkt) ||
isACK(rcvpkt,1))
Λ
rdt_rcv(rcvpkt)
Λ
Wait for call 0from above
Wait for ACK0
timeout
udt_send(sndpkt)
start_timer
rdt_rcv(rcvpkt)
&& notcorrupt(rcvpkt)
&& isACK(rcvpkt,1)
stop_timer
Sender
rdt_rcv(rcvpkt)
&& notcorrupt(rcvpkt)
&& isACK(rcvpkt,0)
stop_timer
Wait for ACK1
Wait for call 1 from above
timeout
udt_send(sndpkt)
start_timer
rdt_rcv(rcvpkt)
Λ
rdt_rcv(rcvpkt) &&
(corrupt(rcvpkt) ||
isACK(rcvpkt,0))
Λ
rdt_send(data)
sndpkt = make_pkt(1, data, checksum)
udt_send(sndpkt)
start_timer
KuRo08: Fig 3.15

rdt3.0 toiminnassa



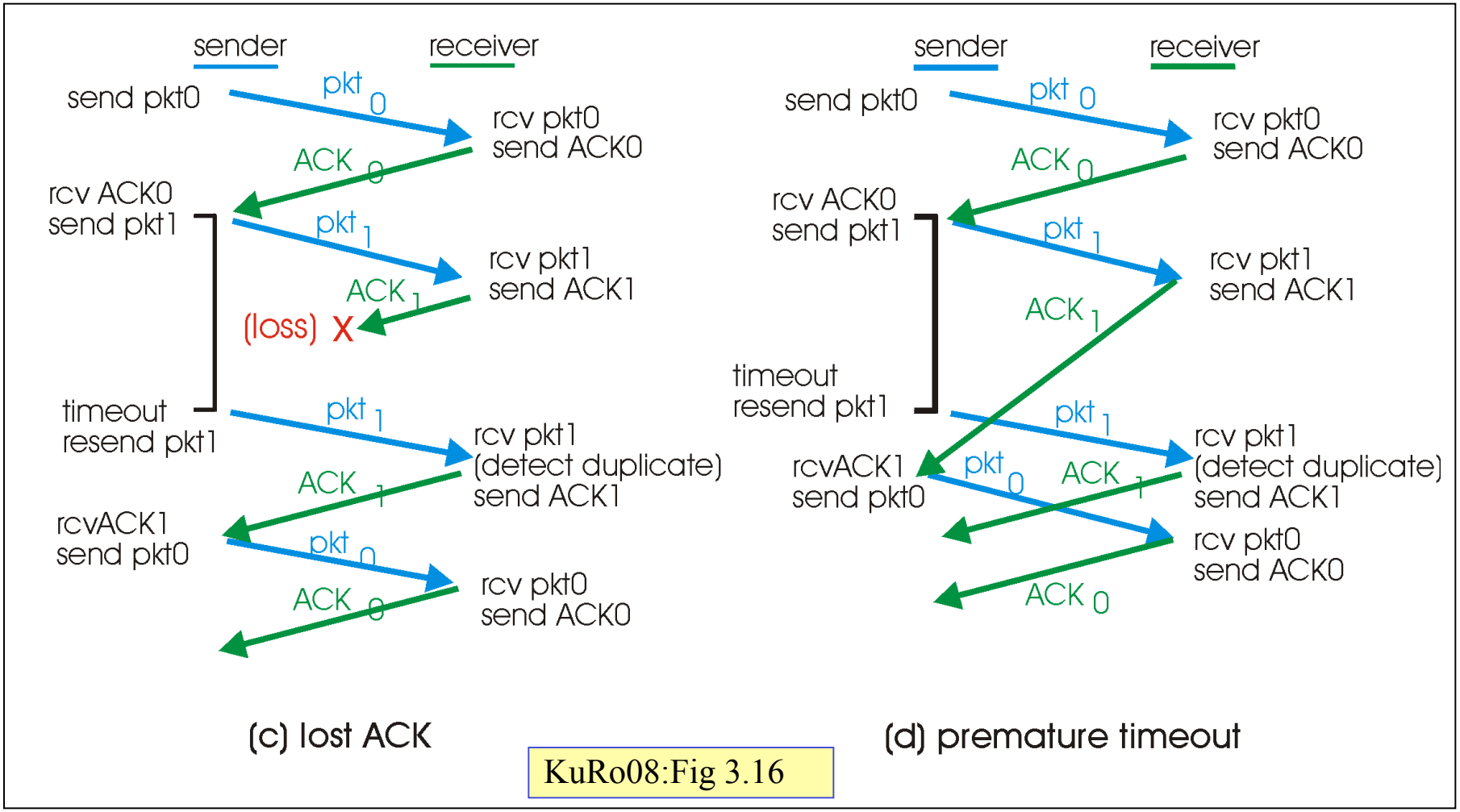
(a) operation with no loss



(b) lost packet

KuRo08:Fig 3.16

rdt3.0 toiminnassa



KuRo08:Fig 3.16

rdt3.0: Tehokkuus?

Esim: 1 Gbps linkki, 15 ms päästä-päähän etenemisviive eli
RTT = 30 ms, 1 KB:n paketti

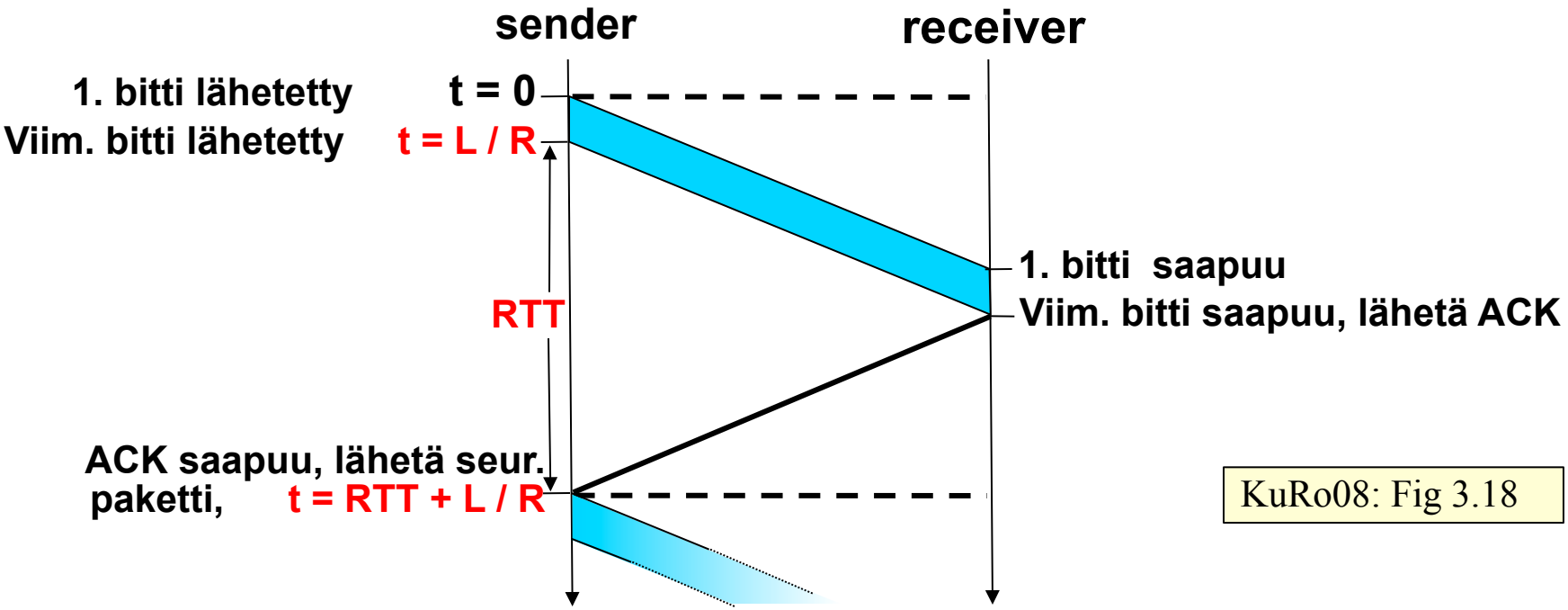
$$T_{transmit} = \frac{L \text{ (packet length in bits)}}{R \text{ (transmission rate, bps)}} = \frac{8kb/pkt}{10^{**}9 \text{ b/sec}} = 8 \text{ microsec}$$

$$U_{sender} = \frac{L/R}{RTT + L/R} = \frac{.008}{30.008} = 0.00027$$

Käyttöaste (utilization): se osa kokonaisajasta, jolloin lähettäjä lähettää (RTT+L/R on kokonaisaika lähetyksessä kun odotetaan ACK)

- 1KB paketti 30 ms:n välein -> **33kB/s nopeus 1 Gbps linkillä.**
- Stop-and-wait-protokolla rajoittaa,
  ei linkin kyky siirtää dataa (linkin siirtonopeus)

rdt3.0: stop-and-wait tehokkuus



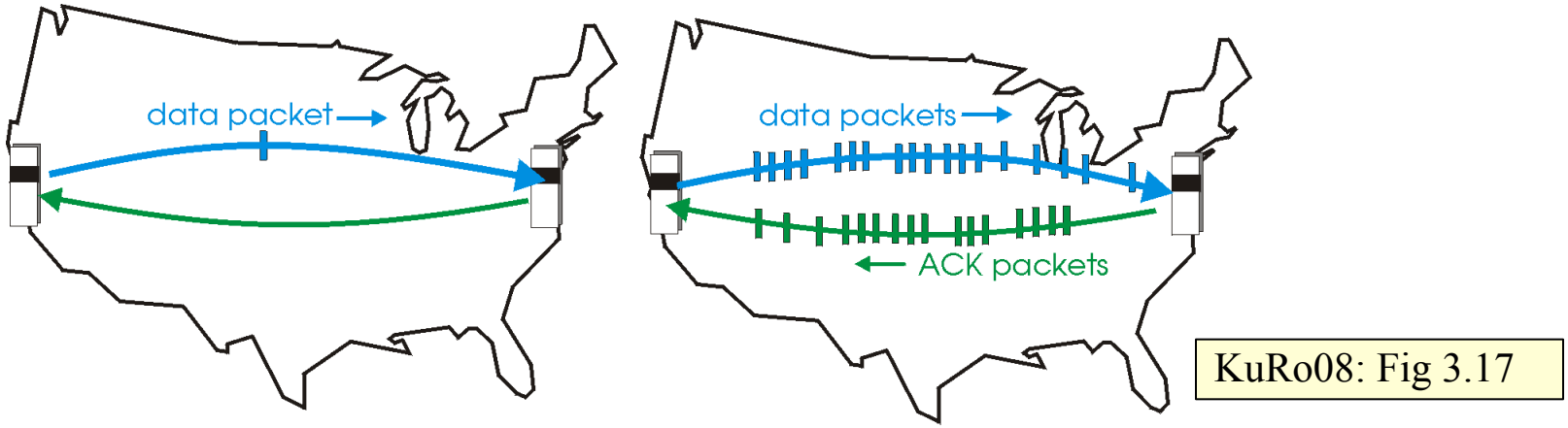
KuRo08: Fig 3.18

$$U_{sender} = \frac{L/R}{RTT + L/R} = \frac{.008}{30.008} = 0.00027$$

rdtX.X: Liukuhihnaprotokollat

Lähettäjä saa lähettää useita paketteja, vaikka ei ole saanut kuittauksia edeltäviin

- Numerointi (0,1) ei enää riitä, lisää numeroita tarvitaan
- Tarvitaan puskurointia molemmissa päissä

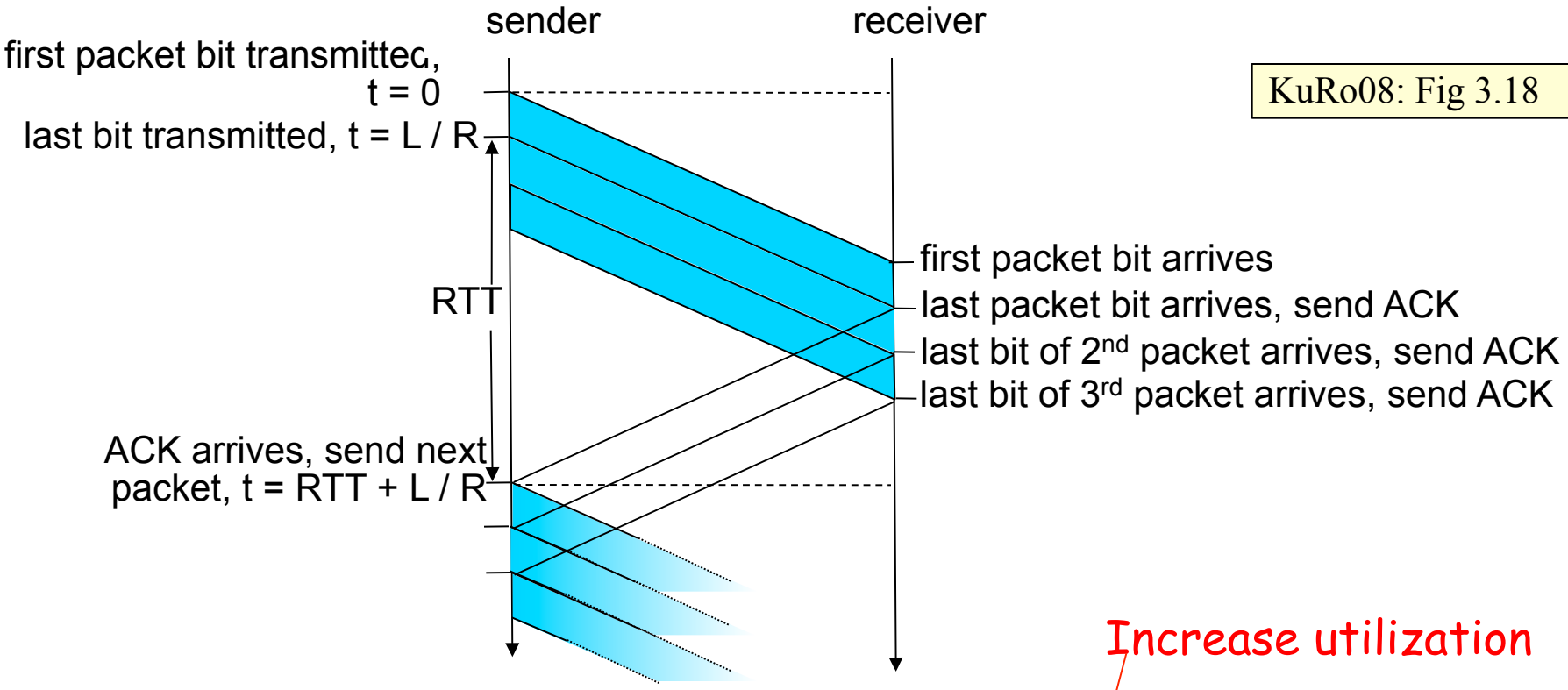


KuRo08: Fig 3.17

(a) a stop-and-wait protocol in operation

(b) a pipelined protocol in operation

Liukuhihnoitus: käyttöasteen kasvattaminen

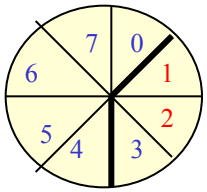


KuRo08: Fig 3.18

Increase utilization by a factor of 3!

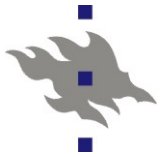
$$U_{sender} = \frac{3 * L/R}{RTT + L/R} = \frac{.024}{30.008} = 0.0008 \quad (0.00028)$$

Liukuva ikkuna (sliding window)



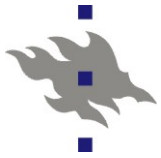
- Säätelee pakettien lähettämistä ja vastaanottoa
  - Kertoo millä pakettinumeroilla on lähetetty/vastaanotettu, mistä saatu/lähetetty kuittaukset ja millä numeroilla voi vielä lähettää/ vastaanottaa paketteja
  - Ikkunan koko riippuu yhteyden tyypistä ja puskurien koosta

- Lähetysikkuna (sender window)
  - Ikkunan koko = montako pakettia saa olla kuittaamatta
  - Mitkä pakettinumerot on käytetty, mutta kuittaamatta
  - Mitä pakettinumeroita voi vielä käyttää
- Lähettäjän on odotettava, jos kaikki ikkunan numerot on käytetty
- Kun kuittaus saapuu, ikkuna liukuu
  - Seuraavat numerot tulevat luvallisiksi



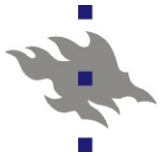
Liukuva ikkuna (2)

- **Vastaanottoikkuna** (receiver window)
  - Mitkä pakettinumerot otettu vastaan, mutta kuittaamatta
  - Mitä pakettinumeroita lähettäjä saa vielä käyttää eli mitkä hyväksytään
- Jos saadussa paketissa on ikkunan viimeinen numero
  - Ikkuna pysäyttää pakettien lähetyksen vastapäästä
  - Ikkuna estää uusien pakettien vastaanoton
- Paketin kuittaus liu'uttaa myös vastaanottajan ikkunaa
  - Hyväksytään uusia pakettinumeroita



Kun ikkunan koko on 1

- Vain yksi paketti kuittaamattomana
  - One Bit Sliding Window –protokolla
  - = stop-and-wait –protokolla
- Pakettinumerot 0 ja 1 riittävät
- ACK ilmoittaa
  - Joko seuraavaksi odotetun paketin numeron (esim.TCP)
  - Tai viimeksi vastaanotetun virheettömän paketin numeron
- ACK sisältää paketin numeron
  - Kuittausduplikaatti ei voi kuitata väärää paketteja



Virhetilanteen käsittely

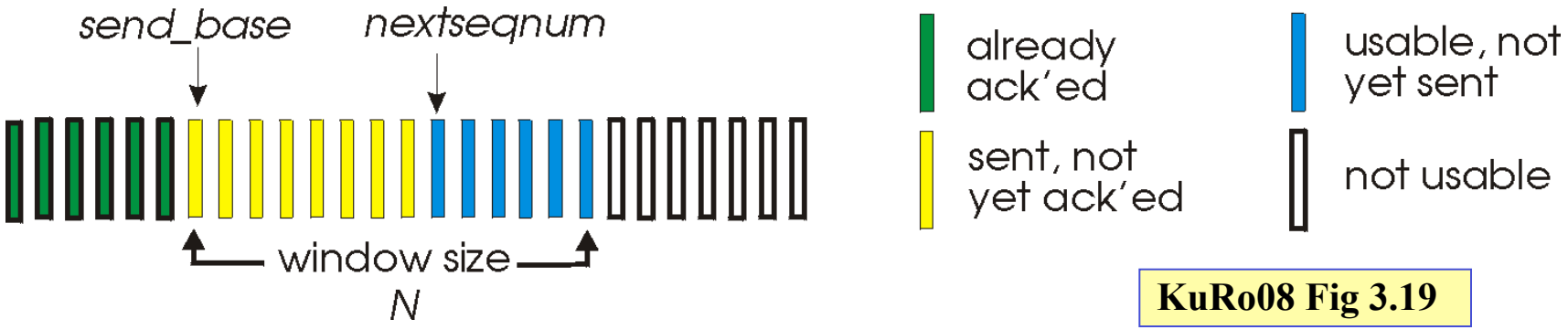
- Entä, kun huomataan virhe?
  - Monta muuta pakettia jo matkalla!
- Pakettiin ei tule kuittausta
  - Paketti katosi tai virheellinen
  - Kuittaus katosi tai virheellinen
  - => Ajastin laukeaa aikanaan
- ”Go-Back-N” (paluu N:ään)
  - Paketit uudelleenlähetetään virheellisestä lähtien
- Selective Repeat (Valikoiva toisto)
  - Lähetetään vain virheelliset paketit

Go-Back-N

- Vastaanottaja **hyväksyy paketit vain järjestyksessä**
  - Kuittaa järjestyksessä tulleen virheettömän paketin
  - Hylkää kaikki puuttuvan tai virheellisen paketin jälkeiset paketit eikä lähetä niistä kuittauksia
- Kun lähettäjä ei saa pakettiin kuittausta
  - Lähetysikkuna täyttyy ja estää uusien pakettien lähettämisen
  - Lähettäjän ajastimet laukeavat
  - Lähettäjä lähettää uudestaan kaikki viimeisen kuittauksen jälkeiset paketit
  - Näiden kuittaukset siirtävät taas lähetysikkunaa
- **Tehoton, jos paljon virheitä ja iso ikkkuna**

Go-Back-N

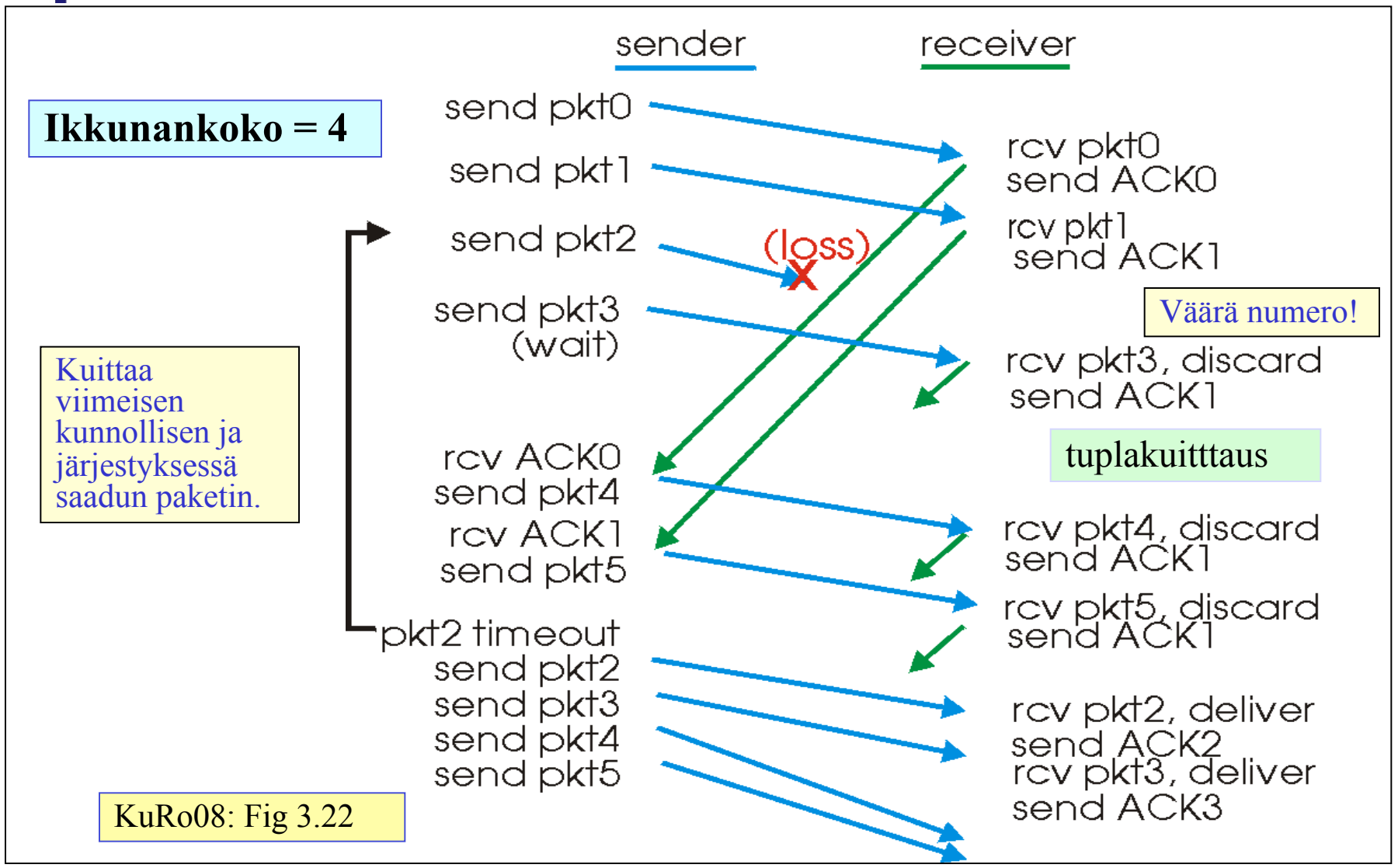
- Kumulatiivinen ACK
  - Lähetä ACK, jossa korkein järjestyksessä saadun kelvollisen paketin numero
  - Tämä kuittaa kaikki pienemmällä numerolla lähetetyt paketit
- Jos välistä puuttuu paketti
  - Lähetä uudestaan ACK, jossa korkein järjestyksessä saadun paketin numero (~ NAK)
  - Tuplakuittaus (duplicate ACK)
  - Parannus: => nopeampi reagointi puuttuvaan



KuRo08 Fig 3.19

Go-Back-N: Esimerkki

Kumulatiivinen kuittaus



KuRo08: Fig 3.22

Go-Back-N: lähettäjän tilakaavio

Tässä vain yksi ajastin!

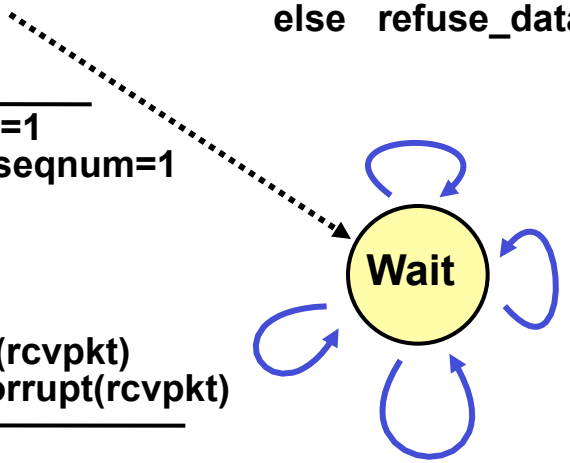
Lähetyspyyntö sovellukselta: lähetetään, jos ikkuna sallii

```
rdt_send(data)
if (nextseqnum < base+N) {
   sndpkt[nextseqnum] = make_pkt(nextseqnum,data,chksum)
   udt_send(sndpkt[nextseqnum])
   if (base == nextseqnum)
     start_timer
   nextseqnum++
   }
else   refuse_data(data)
```

alkuarvot

Λ

base=1
nextseqnum=1




```
timeout
start_timer
udt_send(sndpkt[base])
udt_send(sndpkt[base+1])
…
udt_send(sndpkt[nextseqnum-1])
```

Ajastin laukeaa, lähetä kaikki kuittaamattomat uudestaan

```
rdt_rcv(rcvpkt)
   && corrupt(rcvpkt)
```

Λ

Korruptoitunut kuittaus hylätään

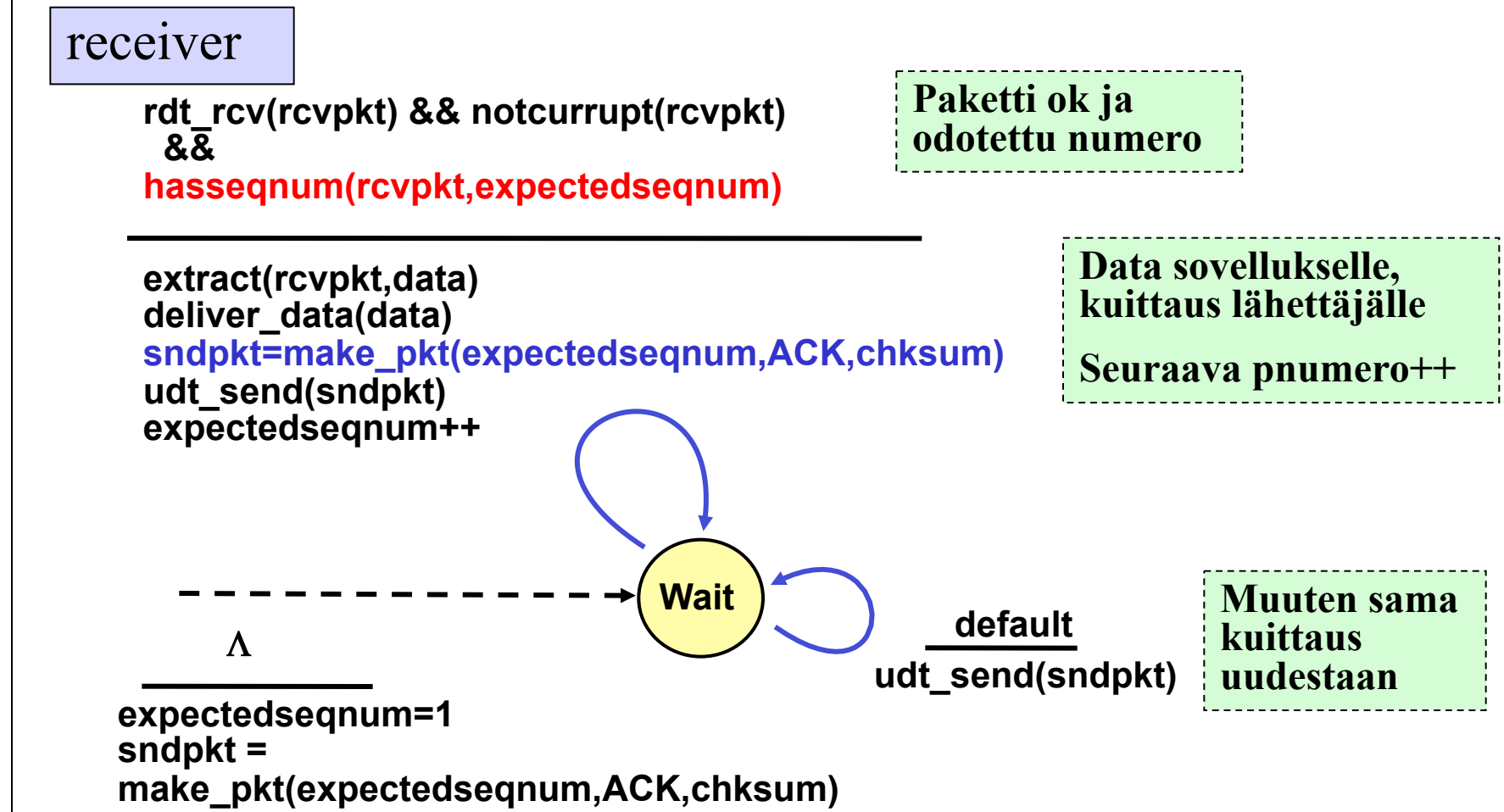
```
rdt_rcv(rcvpkt) &&
   notcorrupt(rcvpkt)

base = getacknum(rcvpkt)+1
If (base == nextseqnum)
   stop_timer
  else  start_timer
```

Kuittaus siirtää ikkunaa

KuRo08: Fig 3.20

Sender

Go-Back-N: Vastaanottajan tilakaavio

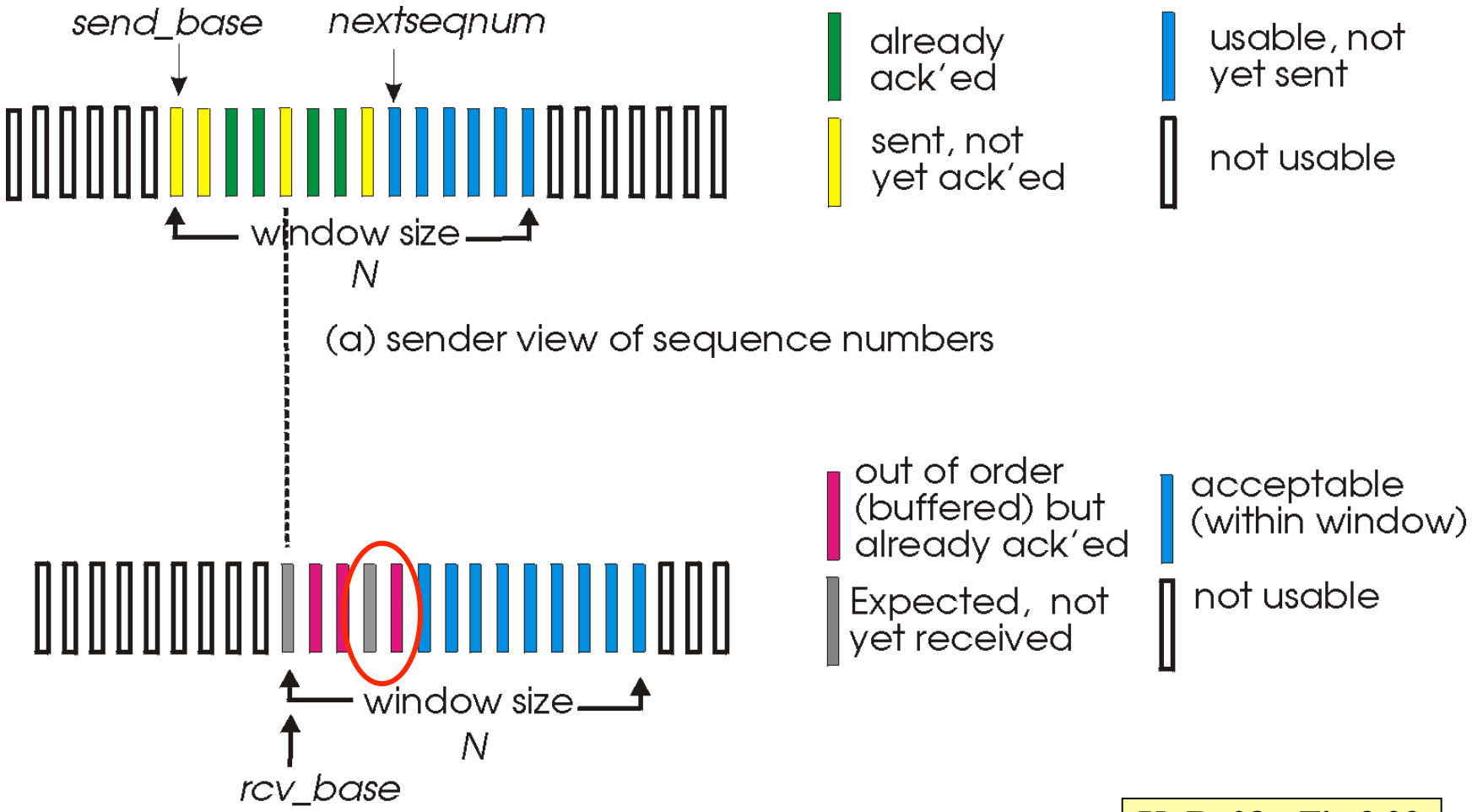


KuRo08: Fig 3.21

Valikoiva toisto (Selective Repeat)

- **Valikoiva uudelleenlähetys**
  - Lähetä uudelleen vain virheellinen /puuttuva paketti
- **Kuittaus jokaiselle kelvolliselle paketille**
- **Paketit sovellukselle oikeassa järjestyksessä**
  - Vastaanottajalla oltava puskuritilaa pakettien järjestämiseen
- **Jos lähettäjä ei saa kuittausta paketista**
  - Lähetysikkunan täyttyminen pysäyttää lähettämisen
  - Aikanaan ajastin laukeaa ja aiheuttaa uudelleenlähetyksen
  - Jokaisella paketilla on oma ajastin
- **Ikkuna liukuu nytkin tasaisesti**
  - Yksi puuttuva kuittaus voi pysäyttää lähetyksen
  - Kun puuttuva paketti saatu, ikkuna liukuu kaikkien kuitattujen yli

Valikoiva toisto

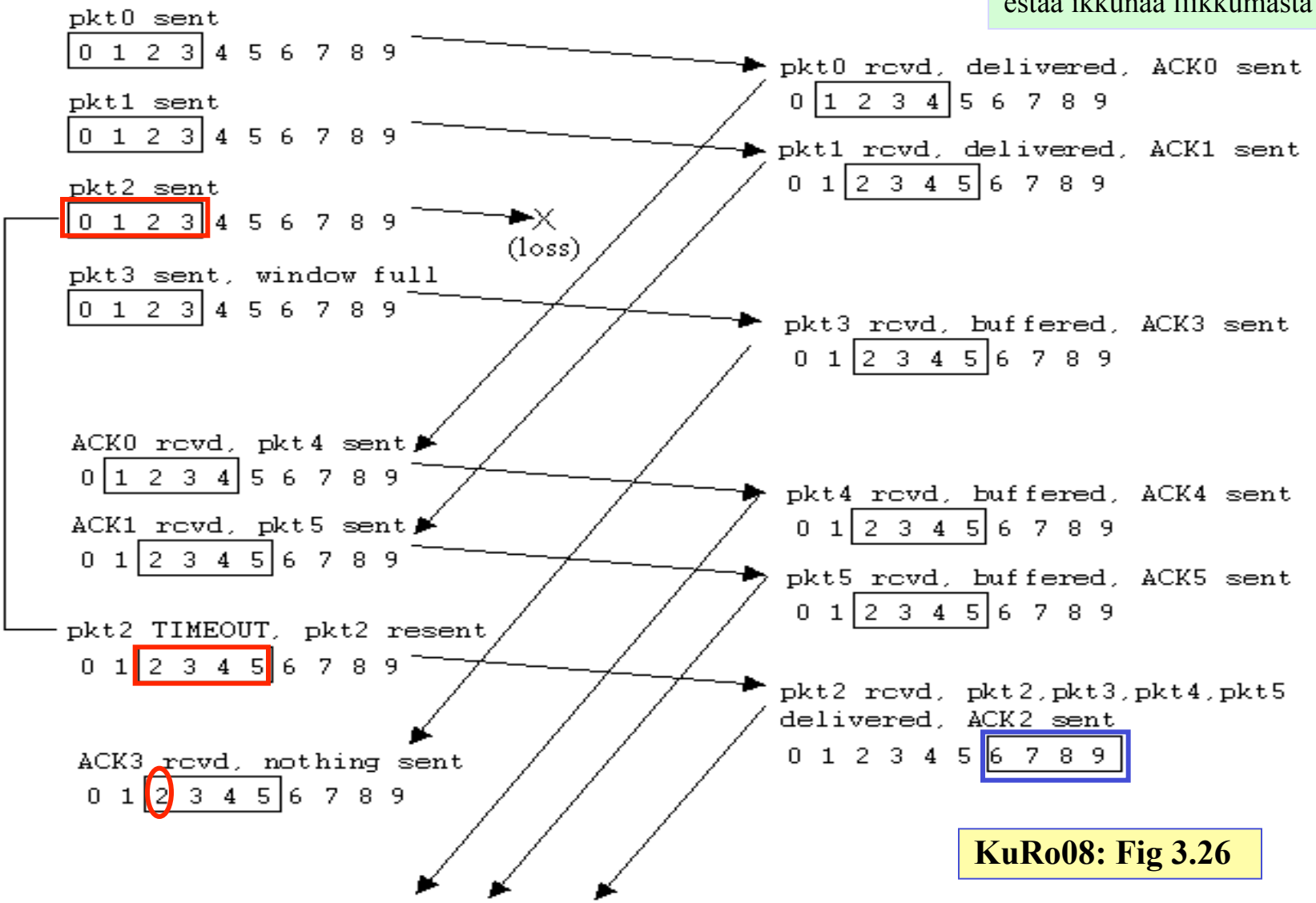


KuRo08: Fig 3.23

Esimerkki: Valikoiva toisto

Jokainen sanoma kuitattava erikseen

Paketin 2 katoaminen estää ikkunaa liikkumasta



KuRo08: Fig 3.26

Ikkunankoko

- Pakettinumeroille varatun kentän koko vaikuttaa myös ikkunankokoon
  - Yleensä jokin kakkosen potenssi
  - Kentän koko k bittiä => käytössä 2**k pakettinumeroa

- Kun paketit numeroidaan 0, 1, …, n, niin ikkunan koko saa olla korkeintaan

n+1 kpl

Go-Back-n: n (m bit sekvenssinumeroilla $< 2^m-1$)

Valikoiva toisto: (n+1)/2 (m bit sekvenssinumeroilla $< 2^{m-1}$)

Vastaanottajan pitää tietää onko kyse uusista paketeista vai uudelleenlähetyksistä

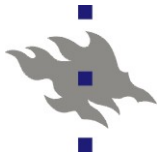
MIKSI NÄIN?

Harjoitustehtävinä!

Yhteenveto menetelmistä

- Ks. KuRo08 Table 3.1

- Tarkistussumma
- Ajastin
- Järjestysnumero
  - Uudelleenlähetys vai uusi paketti
- Kuittaukset
  - Positiiviset ACK, tuplakuittaukset
  - Negatiiviset NAK
- Ikkunat, liukuhihnoitus

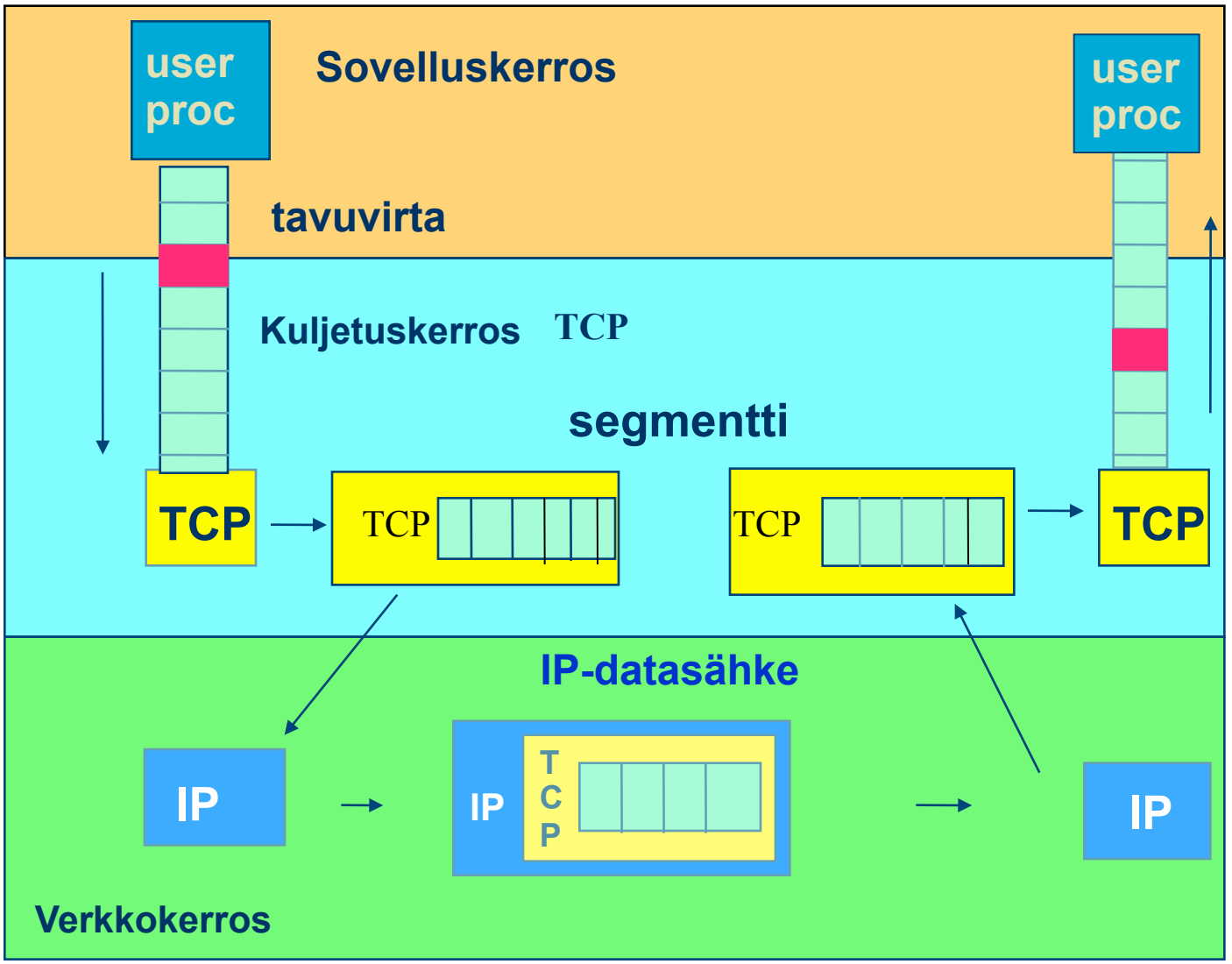


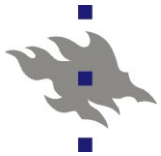
Kuljetuskerros

Yhteydellinen kuljetuspalvelu TCP

RFC 793, RFC 1122, RFC 1323, RFC 2018, RFC 2581

TCP: prosessilta prosessille -tavuvirta





TCP-protokolla

- **Päästä-päähän kuljetuspalvelu**
  - Yksi lähettäjä, yksi vastaanottaja
  - Reitittimet eivät ole kiinnostuneita kuljetustason protokollasta
- **Yhteydellinen** (connection-oriented)
  - Yhteydenmuodostus
  - Isäntäkoneissa: puskuritila, ikkunakoko, tavunumerointi
  - Yhteyden purku
- **Kaksisuuntainen** (full duplex)
  - Yksi yhteys, jossa yhtä aikaa liikennettä molempiin suuntiin
- **Luotettava, järjestyksen säilyttävä tavuvirta**
  - Ei sanomarajoja
  - Tavunumerointi
  - Kumulatiiviset kuittaukset

TCP-protokolla

- Vuonvalvonta, ruuhkanhallinta (-valvonta)
  - Lähettäjä ei voi tukahduttaa vastaanottajaa eikä reitittimiä
- Liukuvan ikkunan protokolla
  - Vuonvalvonta ja ruuhkanhallinta vaikuttavat lähetysikkunankokoon
- Puskurointia molemmissa päissä
  - Uudelleenlähetystä varten
  - Jotta saadaan annettua sovellukselle järjestyksessä

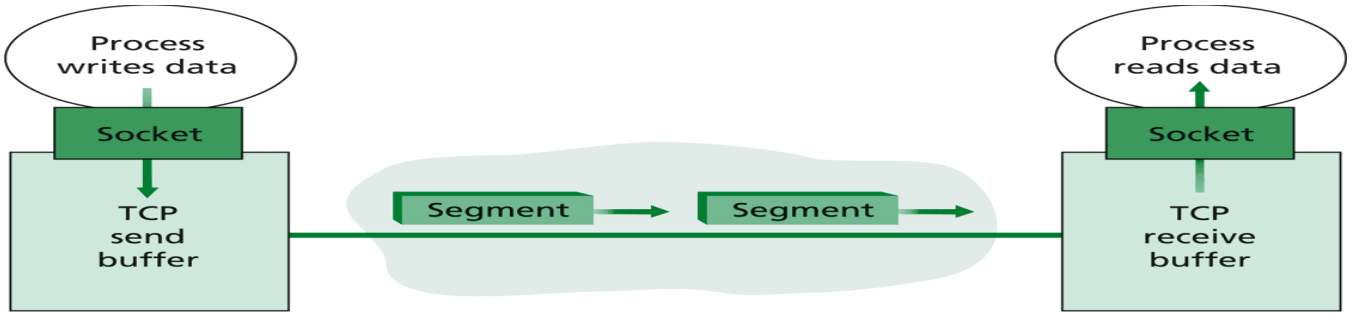


Figure 3.28 ◆ TCP send and receive buffers

TCP-protokolla

- Segmentillä maksimikoko
  - MSS (maximum segment size) = paljonko dataa segmentissä
- Varmistaa, että tässä koneessa ei tarvita lisäpilkkomista paketeiksi
- Linkkikerroksen fyysiset ominaisuudet vaikuttavat MSS:n arvoon
  - MTU (maximum transfer unit)
  - Ethernet MTU = 1500 => MSS = 1460, sillä TCP:n ja IP:n osoitteet (20 +20 tavua) vievät oman tilansa

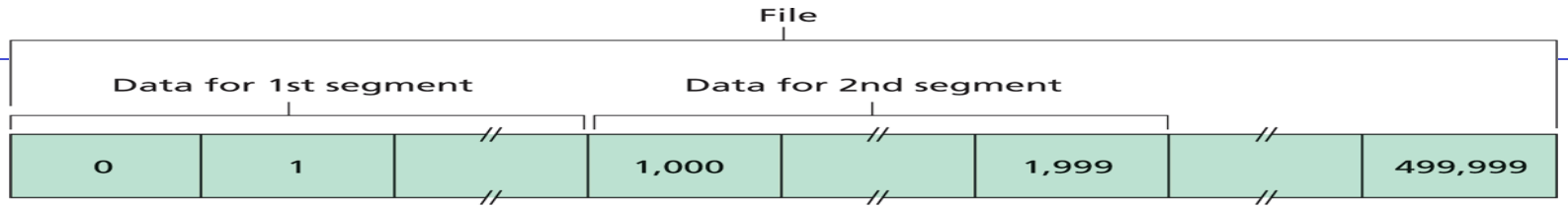


Figure 3.30 ◆ Dividing file data into TCP segments

TCP-segmentti

Otsake aina vähintään 20 B
Optio-osa tarvittaessa

Segmentti- ja kuittaus-numerot tavunumeroina

Ikkunankoko: paljonko tilaa vastaanottopuskurissa (tavua)

ACK= kuittausnumero validi,
RST (reset),
SYN yhteydenmuodostus
FIN yhteydenpurku
URG, PSH ei yleensä käytetä

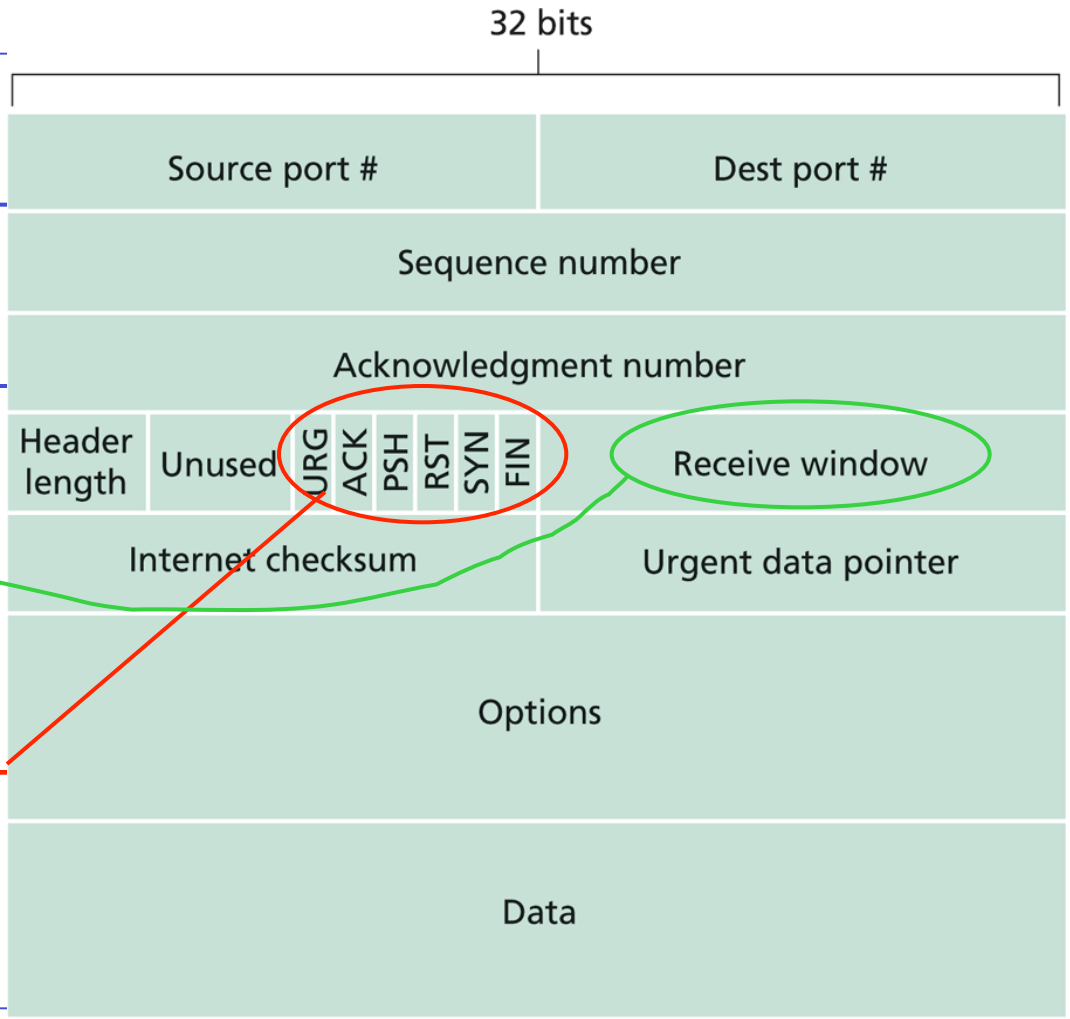


Figure 3.29 ♦ TCP segment structure

Tavunumerointi

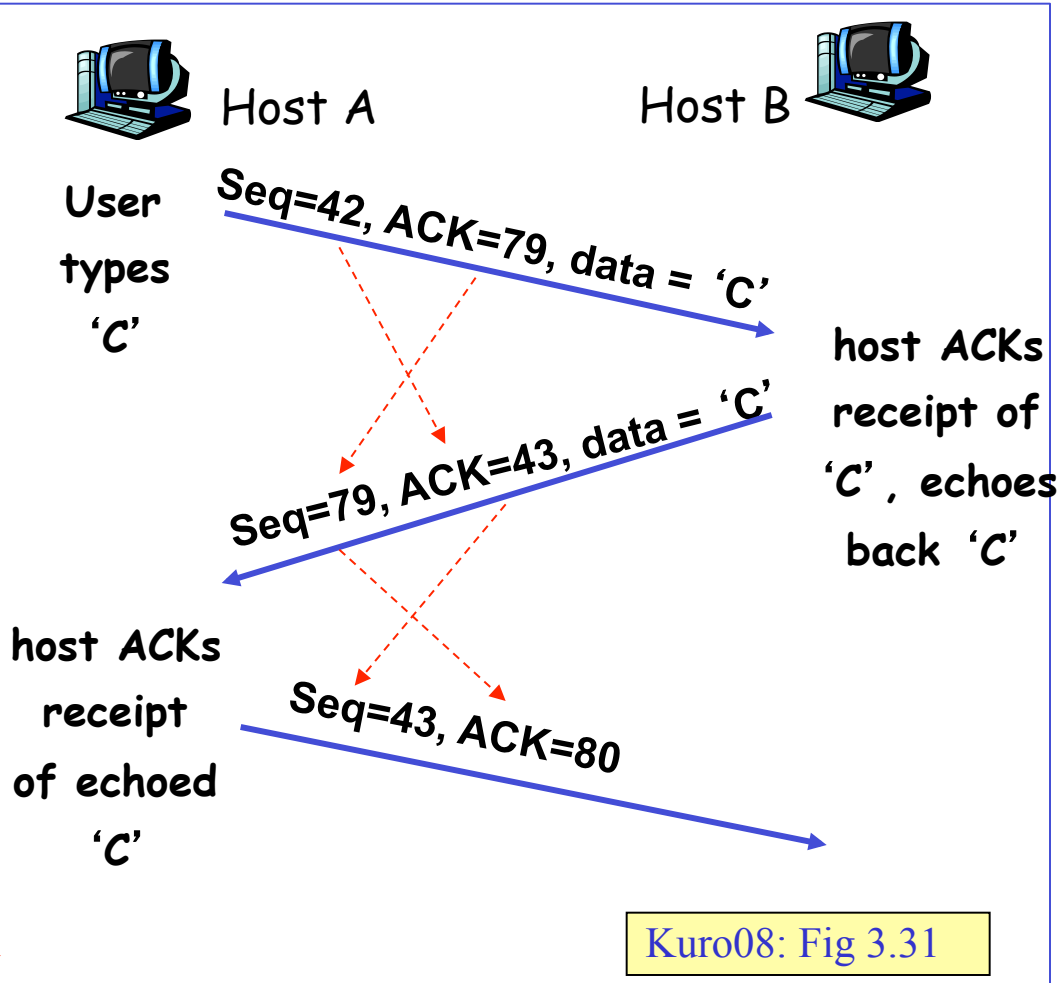
Kuittauksia ei kuitata ja ne eivät siirrä numerointia!

Niissä ei siirretä tavuvirtaa.

Tavuvirtaa …
Segmentit voivat olla erikokoisia (=< MSS)

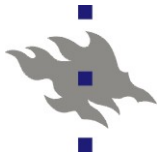
Segmentin ’numero’ =
- ensimmäisen tavun numero
- alkuarvot sovitaan yhteyttä muodostettaessa

Kuittaus
- seuraavaksi odotetun tavun numero
- kumulatiivinen
- kylkiäisenä (piggybacked) mikäli mahdollista



Kuro08: Fig 3.31

simple telnet scenario



Oletus: ruuhkanhallinta tai vuonvalvonta ei rajoita, data jo valmiiksi sopivina paloina (>= MSS) eikä toinen osapuoli lähetä dataa.

TCP: lähetys (simplified)

```
NextSeqNum = InitialSeqNum;  SendBase = InitialSeqNum

loop (forever) {
  switch(event)

  event: data received from application above
      create TCP segment with sequence number NextSeqNum
      if (timer currently not running) start timer
      pass segment to IP
      NextSeqNum = NextSeqNum + length(data)

  event: timer timeout
      retransmit not-yet-acknowledged segment with
           smallest sequence number
      start timer

  event: ACK received, with ACK field value of y
      if (y > SendBase) {
         SendBase = y
          if (there are currently not-yet-acknowledged segments)
              start timer
       }

} /* end of loop forever */
```

Vuonvalvonta ja/tai ruuhkanhallinta voi estää lähettämisen!

Riittääkö 1 segmentti?

Ajastimen arvo?

Yksi vai monta?

Toistokuittaukset?

Kuro08: Fig 3.33

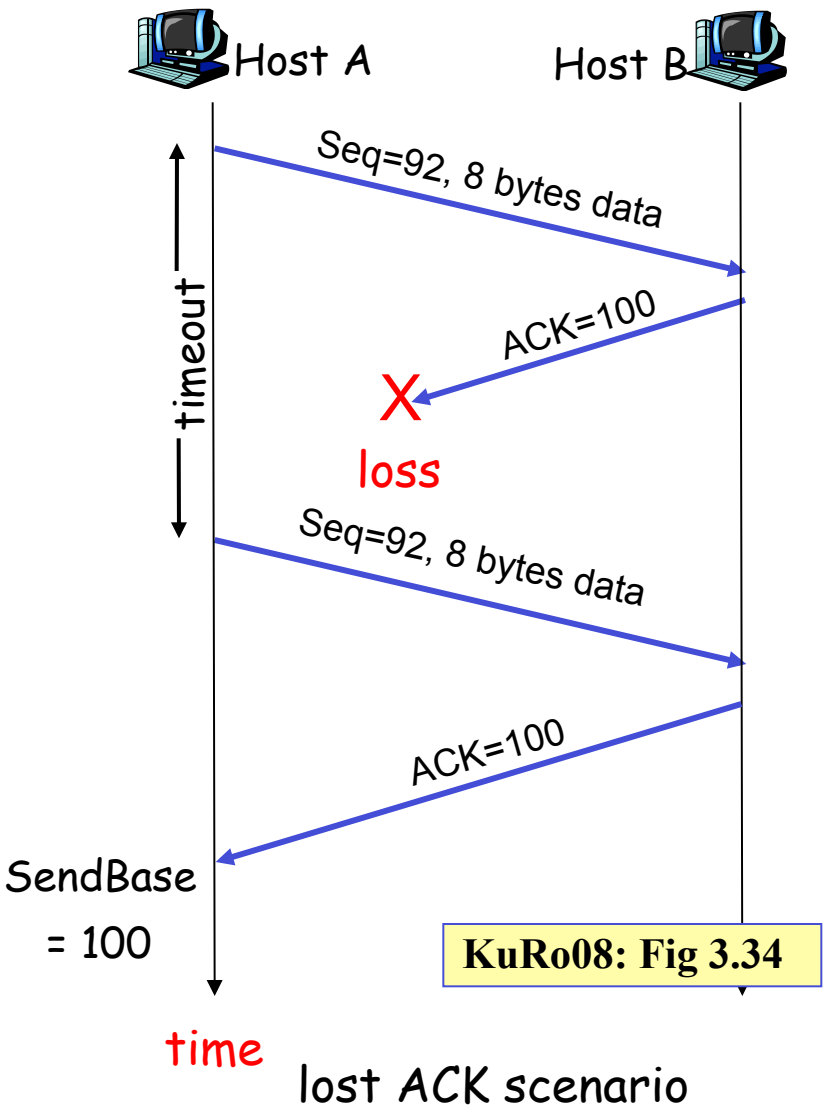
Comment:

- SendBase-1: last cumulatively ack'ed byte

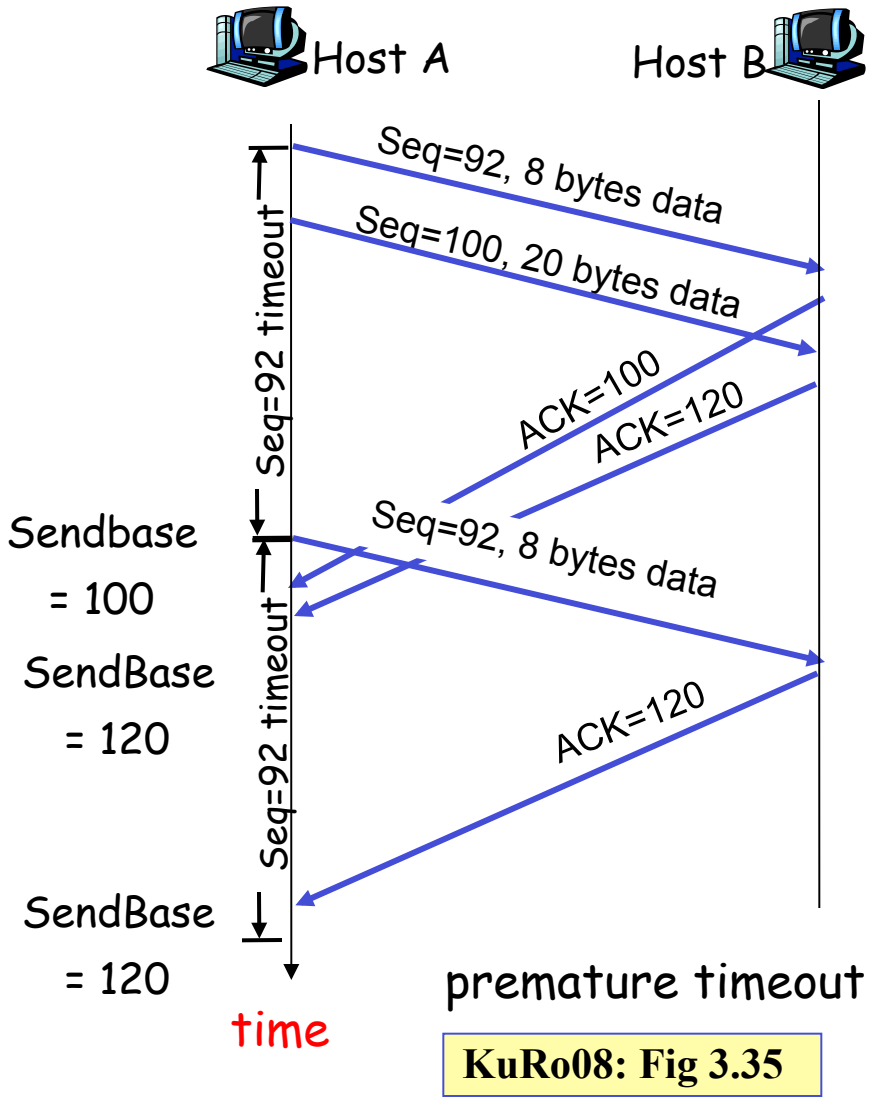
Example:

- SendBase-1 = 71; y= 73, so the rcvr wants 73+ ; y > SendBase, so that new data is acked

TCP: uudelleenlähetys

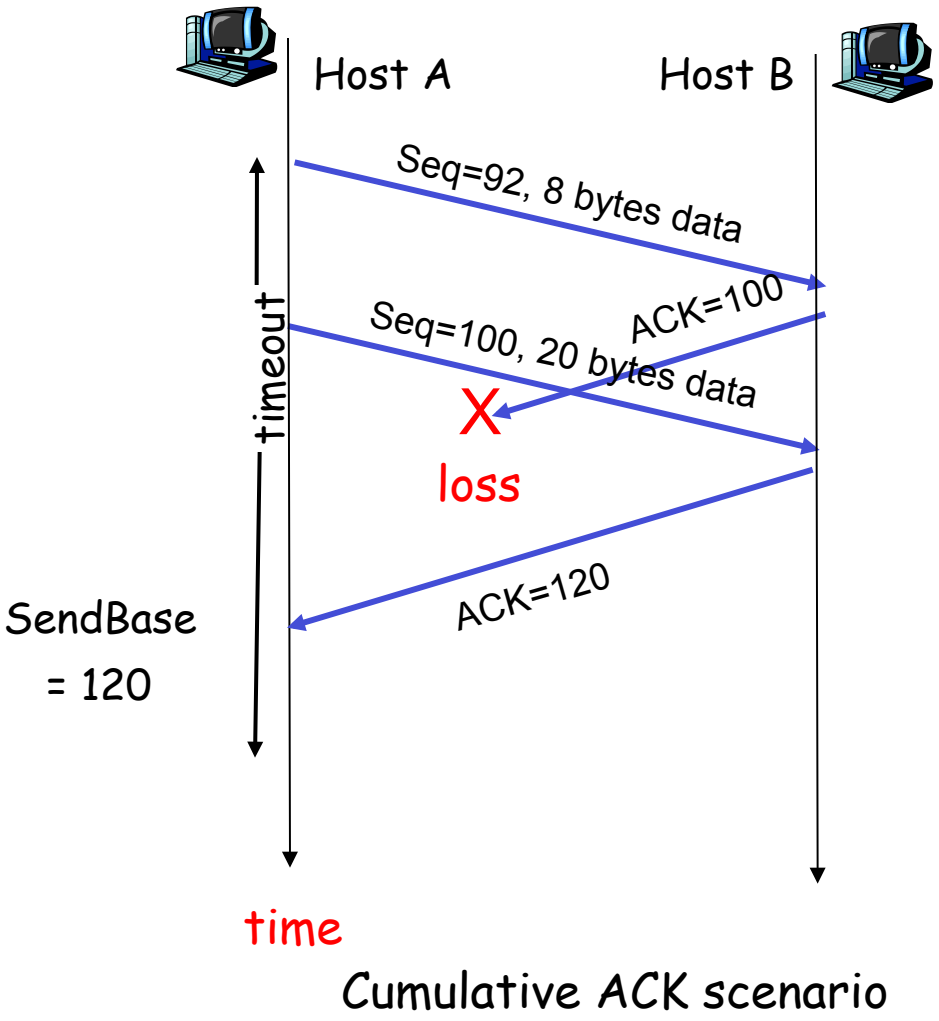


KuRo08: Fig 3.34



KuRo08: Fig 3.35

TCP: uudelleenlähetys (2)



Cumulative ACK scenario

KuRo08: Fig 3.36

TCP ACK generation [RFC 1122, RFC 2581]

Event at Receiver	TCP Receiver action
Arrival of in-order segment with expected seq #. All data up to expected seq # already ACKed	Delayed ACK. Wait up to 500ms for next segment. If no next segment, send ACK
Arrival of in-order segment with expected seq #. One other segment has ACK pending	Immediately send single cumulative ACK, ACKing both in-order segments Joka toinen kuitattava!
Arrival of out-of-order segment higher-than-expect seq. # . Gap detected	Immediately send *duplicate ACK*, indicating seq. # of next expected byte
Arrival of segment that partially or completely fills gap	Immediate send ACK, provided that segment starts at lower end of gap

TCP:n kuitattava vähintään joka toinen segmentti ja kuittausta saa viivyttää korkeintaan 500 ms.

Nopea uudelleenlähetys (fast retransmit)

- Timeout suhteellisen pitkä
  - => aika iso viive ennen uudelleenlähetystä
- Vastaanottaja ilmoittaa puuttuvasta segmentistä toistokuittauksilla (duplicate ACK)
  - Liukuhihnoituksen vuoksi useita segmenttejä voi olla kuittaamatta
  - Jos välistä puuttuu segmentti, seurauksena on useita ACK-kuittauksia
- Jos lähettäjä saa 3 samaa segmenttiä kuittaavaa **toistokuittausta**, se olettaa, että seuraava segmentti on kadonnut (siis kaikkiaan 4 samaa)
  - Ja lähettää puuttuvan segmentin heti
- Nopea uudelleenlähetys = **lähetä uudelleen** jo ennen kuin ajastin laukeaa eli **kolmen tuplakuittauksen jälkeen**.

Nopea uudelleenlähetys

Sender

```
event: ACK received, with ACK field value of y
        if (y > SendBase)  {     /* uuden segmentin  kuittaus */
                SendBase = y
                if (there are currently not-yet-acknowledged segments)
                    start timer
                }
                else {                    /* toistokuittaus */
                        increment count of dup ACKs received for y
                        if (count of dup ACKs received for y = 3)
                        resend segment with sequence number y
                        }
```

a duplicate ACK for already ACKed segment

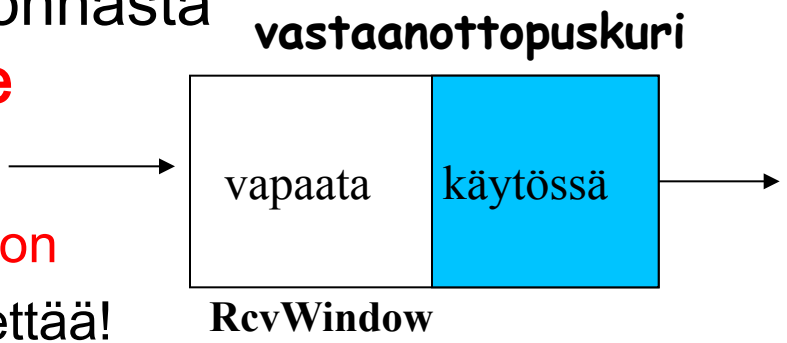
Nopea uudelleenlähetys (fast retransmit)

Paluu n:ään vai valikoiva toisto?

- Kumpaa TCP käyttää?
  - Liukuvan ikkunan protokolla
  - Hybridi, tavallaan ’best-of-both’
- Go-Back-N-tyyppinen
  - Virheellisiä tai väärässä järjestyksessä tulleita ei hyväksytä, mutta ne yleensä talletetaan puskuriin
    - Kumulatiivinen ACK
    - Kaikkia virheellisestä lähtien ei tarvitse lähettää uudestaan
- Valikoiva toisto
  - Kumulatiivinen ACK ei kelpaa
  - SACK-kuittaus (selective ACK), joka kertoo, mitkä segmentit vastaanotettu (RFC 2018)

Vuonvalvonta

- Jotta lähettäjä ei tukahduta vastaanottoa
  - Siirtonopeus sovitettava vastaanottavan sovelluksen mukaan
- Kuittaus on irroitettu vuonvalvonnasta
- Liukuva ikkuna, koko vaihtelee
  - Kuittaus siirtää ikkunaa
  - Vuonvalvonta määrää ikkunankoon
  - Kun ikkunankoko = 0, ei saa lähettää!



- Vastaanottaja kertoo, montako tavua puskureihin vielä mahtuu
  - TCP-segmentin otsakkeen kenttä Receive window
  - Sovellus lukee tavut silloin kun haluaa
  - Koko on mukana jokaisessa TCP-segmentissä (molempiin suuntiin)
- Myös ruuhkanhallinta rajoittaa lähettämistä

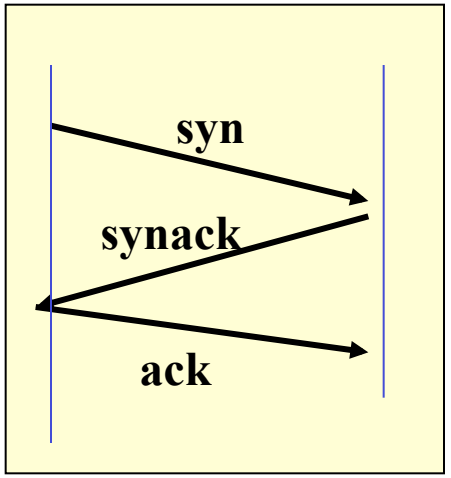
Vuonvalvonta

- Kun ikkunankoko ==0, milloin voi taas lähettää?

- Jatka lähettämällä tavun kokoisia segmenttejä
  - Kysely
- Kuittaus antaa ajantasalla olevan tiedon vastaanottajan puskuritilasta
  - Edellisen ACK:n toistokuittaus => ei tilaa
  - Normaali ACK, kun vapaata vähintään täydelle TCP-segmentille

- Miksi lähettäjä ei vain odota, että vastaanottaja kertoo, kun tilaa jälleen tulee?
  - Entä, jos tämä kuittaus katoaa!
  - Lähettäjä odottaa turhaan ja vastaanottaja luulee, ettei ole lähetettävää => lukkiutuminen!

Yhteyden muodostus



- **Kolmivaiheinen kättely** (three-way handshake)
  - 3 segmenttiä: SYN – SYNACK – ACK
  - Otsakkeen bittikentät
  - Viimeinen voi sisältää dataa (piggybacked)
  - Jos porttiin ei liity prosessia, vastaukseksi RST-segmentti eli yhteyttä ei voida muodostaa
- **Varaa puskuritilaa**
  - Lähettäjä puskuroi uudelleenlähetystä varten
  - Vastaanottaja saatujen pakettien järjestämistä varten
- **Sovitaan tavunumeroinnin alkuarvoista**
  - Kuittauksia varten
- **Ilmoita oma vastaanottoikkunan koko**
  - Vuonvalvontaa varten

Yhteyden muodostus

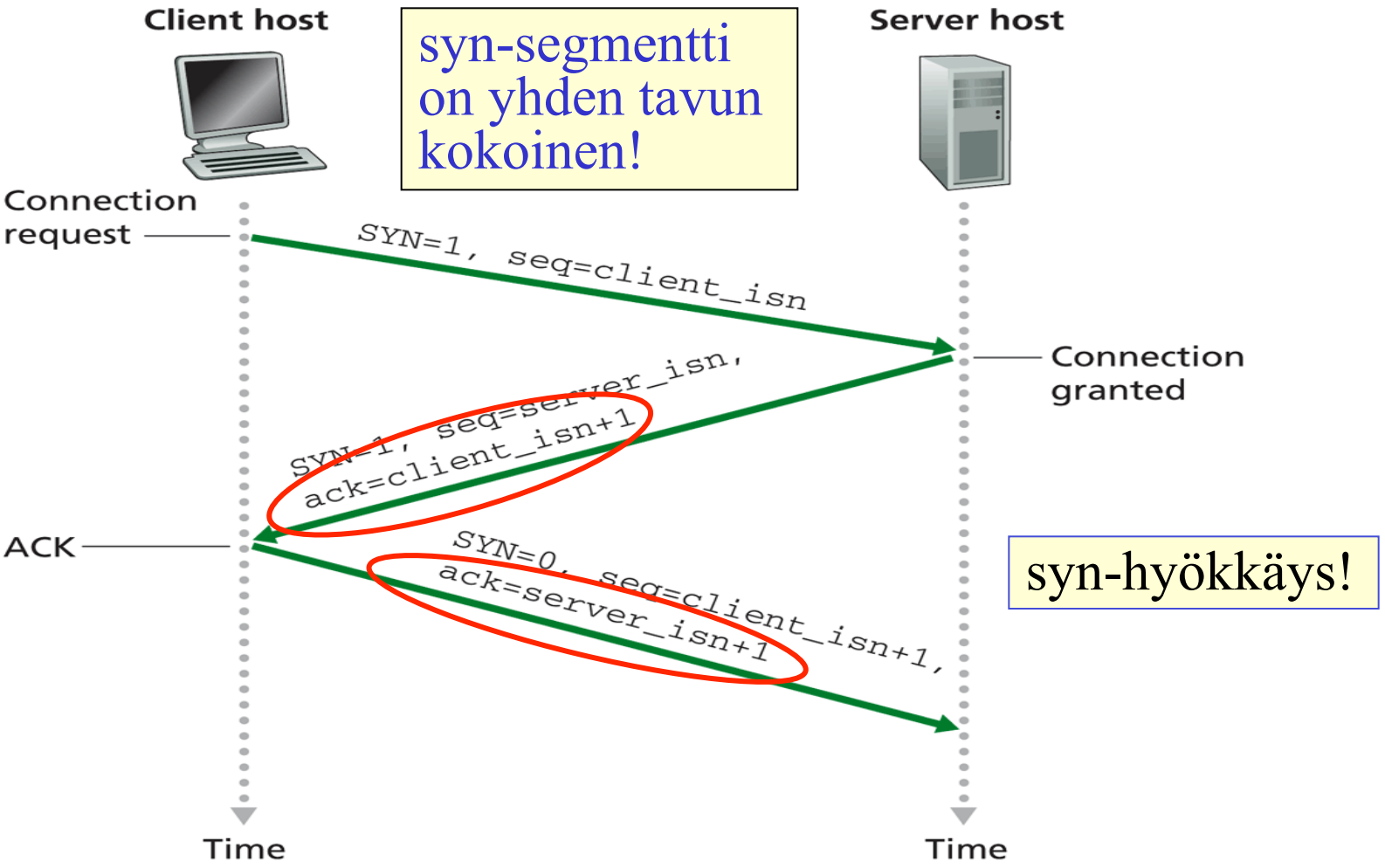
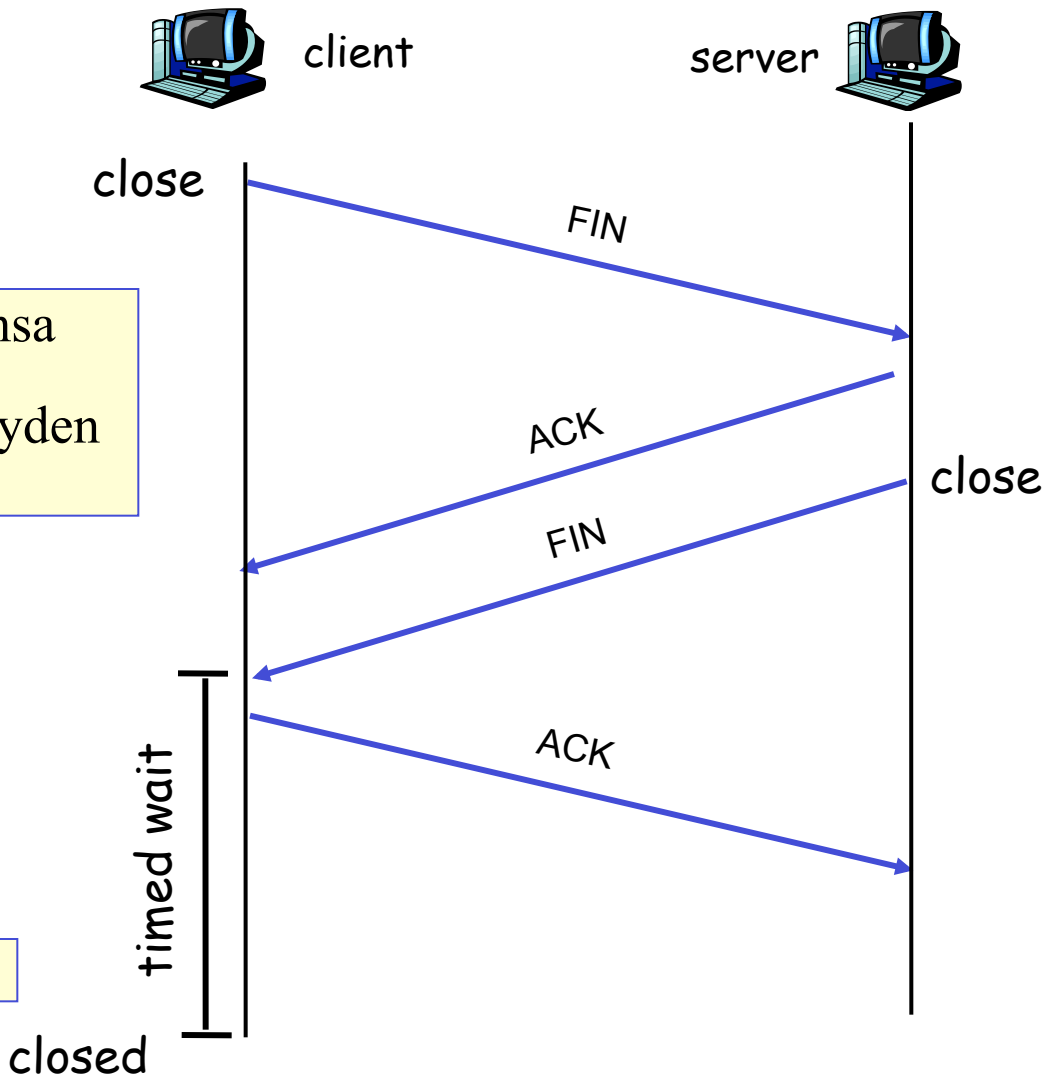


Figure 3.39 ◆ TCP three-way handshake: segment exchange

Yhteyden purku

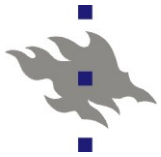
- Molemmat suunnat puretaan erikseen
  - 4 segmenttiä: FIN – ACK, FIN – ACK
- Yhteys on kokonaan purettu, kun molemmat suunnat purettu
- Purku käyttää ajastimia
  - Joidenkin erikoistilanteiden hallintaan
  - Noin 2 * paketin maksimaalinen elinikä
  - Tyypillisesti 30, 60 tai 120 s

Yhteyden purku



Kumpi tahansa osapuoli voi aloittaa yhteyden purun.

KuRo08: Fig 3.40

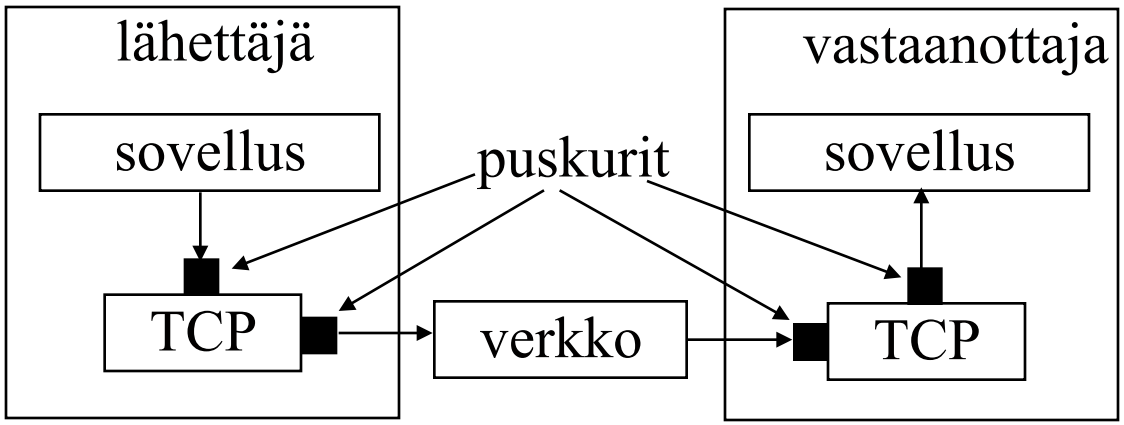


Kuljetuskerros

Ruuhkanhallinta TCP:ssä

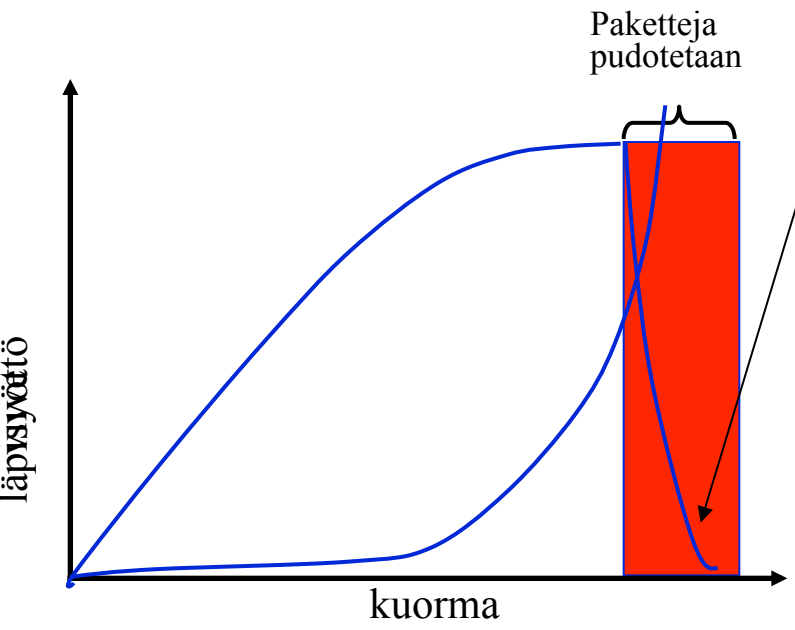
Ruuhkanhallinta: Miksi?

- Verkon hetkellinen jäljellä oleva vapaa kaista vaihtelee
  - Voi olla vähemmän kuin lähettävän ja vastaanottavan sovellusten kapasiteetti -> pelkkä vuonhallinta ei riitä
  - Monta lähettäjää jakaa samoja verkkoresursseja
  - Verkko voi siis olla pullonkaula
- Ruuhkanhallinta varmistaa että verkkoa ei ylikuormiteta



Ruuhkanhallinta: Miksi?

- Verkkoelementeissä (reitittimet) on puskurit
  - FIFO+drop tail
  - Puskurin täyttyessä paketit joutuvat jonottamaan -> viive kasvaa
  - Puskurien ollessa täynnä uudet paketit pudotetaan



"Congestion collapse":

- Pudotettujen pakettien uudelleenlähetys
  - Kasvattaa lisää kuormaa
- Uudelleenlähetetään tarpeettomasti vielä matkalla olevia paketteja
  - Viive kasvaa nopeasti -> RTO ei pysy perässä
  - Viive kasvaa yli maksimi RTOn
  - Lisää edelleen kuormaa!
    - Vrt. tulen sammuttaminen bensalla…
- Reitittimet tekevät enenevästi turhaa työtä
  - Esim. paketin pudottaa loppusuoralla oleva reititin

Miten ratkaista ongelma?

- Lähettäjän on hidastettava vauhtia
- Verkkoavusteinen ruuhkanvalvonta (network assisted congestion control)
  - Reitittimet antavat tietoa ruuhkasta
  - Lisäbitit kertomassa ruuhkasta tai kenttä, joka ilmoittaa yhdeydelle sallitun lähetysnopeuden (explicit rate)
- **Päästä-päähän ruuhkanvalvonta** (end-to-end congestion control)
  - Reitittimet eivät kerro ruuhkaantumisestaan isäntäkoneille
  - Isäntäkoneet huomaavat itse ruuhkan lisääntyneestä pakettien katoamisesta ja uudelleenlähetyksistä
  - TCP käyttää tätä
- Tällä kurssilla käsitellään vain TCP:n ruuhkanhallintaa
  - Lähinnä TCP Reno -algoritmi
  - Ruuhkanhallintaan kehitetty runsaasti erilaisia algoritmeja

Ruuhkaikkuna (congestion window)

- Internetin hetkellinen kuormitus vaihtelee
- Ruuhkaikkuna
  - Paljonko lähettäjä saa tietyllä hetkellä kuormittaa verkkoa
  - Paljonko lähettäjällä saa olla kuittaamattomia segmenttejä
- Lähettäjän pääteltävä itse sopiva ikkunankoko
  - Jos uudelleenlähetysajastin laukeaa, on ruuhkaa
  - Jos kuittaukset tulevat tasaisesti, ei ole ruuhkaa
- Dynaaminen ruuhkaikkunan koko
  - Kasvata ikkunaa ensin nopeasti, kunnes törmätään ruuhkaan
  - Pienennä sitten ikkunaa reilusti ja kasvata varovasti
- Lähetysikkunan raja voi tulla vastaan ensin
  - Kuittamatta saa olla min(lähetysikkuna, ruuhkaikkuna)

TCP Reno: Hidas aloitus (slow start) ja ruuhkanvälttely (congestion avoidance)

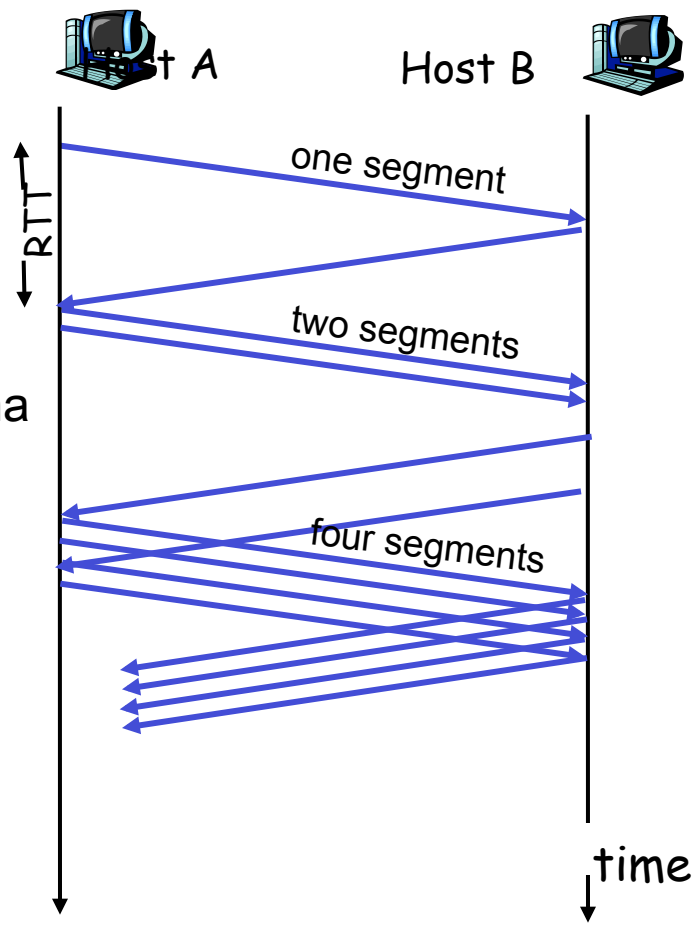
- Aluksi ruuhkaikkuna = yksi segmentti
  - Alussa hidas siirtonopeus= MSS/RTT
- Kukin kuittaus kasvattaa yhdellä ruuhkaikkunan kokoa
  - Eksponentiaalinen kasvu
  - Ikkuna kaksinkertaistuu yhden RTT:n aikana

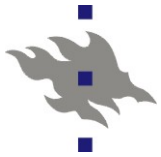
hidas aloitus

- Jos uudelleenlähetys, ruuhkaikkunan kooksi 1 segmentti
  - Multiplicative decrease
- Sen jälkeen kasvata ikkunaa yksi segmentti/RTT
  - Lineaarinen kasvu (Additive increase)
  - Ruuhkan välttely (congestion avoidance)

ruuhkanvälttely

- Siirtonopeus = CognWin / RTT tavua/sek





Kynnysarvo (threshold)

- = ~ varoitus: tästä lähtien syytä varoa ruuhkaa
  - Aluksi threshold = 64 KB
- Ajastimen laukeamisen (timeout) jälkeen
  - Threshold = CongWin / 2
  - Myös Renon toipuessa kolmen tuplakuittauksen jälkeen
- Kynnysarvoon saakka ikkunan kasvatus eksponentilaalista
  - Yhtä kuitattua segmenttiä kohden saa lähettää kaksi uutta
  - Eli kaksinkertaistuu yhden RTT:n aikana
- Sen jälkeen ikkuna kasvaa lineaarisesti
  - Kasvaa yhdellä yhden RTT:n aikana
- Miksi näin?

ruuhkanvälttely

TCP Reno: Tarkennus

- **Saatu 3 ACK-kaksoiskuittausta** (double ACK) (4 samaa kuittausta!)
  - Verkko pystyy välittämään dataa!
  - Ei siis (pahaa) ruuhkaa, ehkä paketissa bittivirhe tai paketti kadonnut jostain muusta syystä
- Nopea uudelleenlähetys (fast retransmit)
- Nopea toipuminen (fast recovery)
  - Puolita ruuhkaikkunan arvo ja kasvata sitten lineaarisesti

kynnysarvo?

- **Timeout (= uusi hidas aloitus)**
  - Verkko pahasti ruuhkautunut!
  - Pudota ikkunankoko arvoon 1

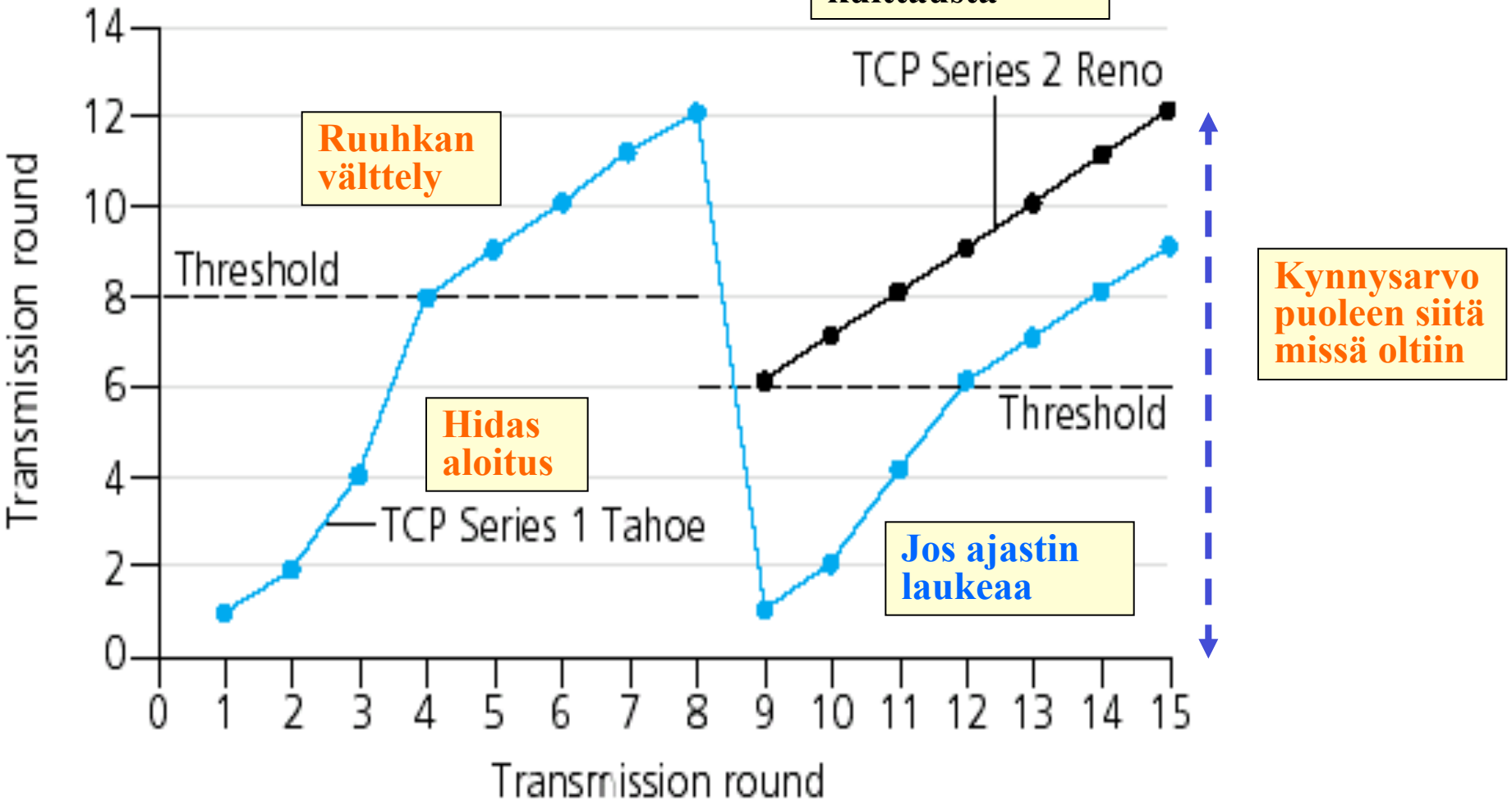
Hidas aloitus

  - Kasvata eksponentiaalisesti kynnysarvoon asti
  - Kasvata sitten lineaarisesti

ruuhkanvälttely

Vanha TCP Tahoe pudotti aina kokoon 1.

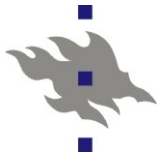
TCP Tahoe vs. TCP Reno



TCP Reno Ruuhkanhallinta

State	Event	TCP Sender Action	Commentary
Slow Start (SS)	ACK receipt for previously unacked data	CongWin = CongWin + MSS, If (CongWin > Threshold) set state to "Congestion Avoidance"	Resulting in a doubling of CongWin every RTT
Congestion Avoidance (CA)	ACK receipt for previously unacked data	CongWin = CongWin+MSS * (MSS/CongWin)	Additive increase, resulting in increase of CongWin by 1 MSS every RTT
SS or CA	Loss event detected by triple duplicate ACK	Threshold = CongWin/2, CongWin = Threshold, Set state to "Congestion Avoidance"	Fast recovery, implementing multiplicative decrease. CongWin will not drop below 1 MSS.
SS or CA	Timeout	Threshold = CongWin/2, CongWin = 1 MSS, Set state to "Slow Start"	Enter slow start
SS or CA	Duplicate ACK	Increment duplicate ACK count for segment being acked	CongWin and Threshold not changed

KuRo08: Table 3.3



Ajastimen arvo?

- Aseta ajastin, kun segmentti on lähetetty
- Liian lyhyt aika
  - Ennenaikainen timeout, turha uudelleenlähetys
  - Turhat ruuhkatoiminnot
- Liian pitkä aika
  - Turhan hidas reagointi segmentin katoamiseen
  - Ei huomata ruuhkaa ajoissa
- Alkujaan: *Timeoutinterval = 2*RTT*
- Kuittausaika vaihtelee suuresti ja nopeasti =>käytössä dynaaminen arvo
  - Saadaan jatkuvien mittausten perusteella
- Jos ajastin laukeaa, tuplaa Timeout
  - Exponential backoff

Ajastimen arvo?

- Timeoutinterval = EstimatedRTT + 4 DevRTT

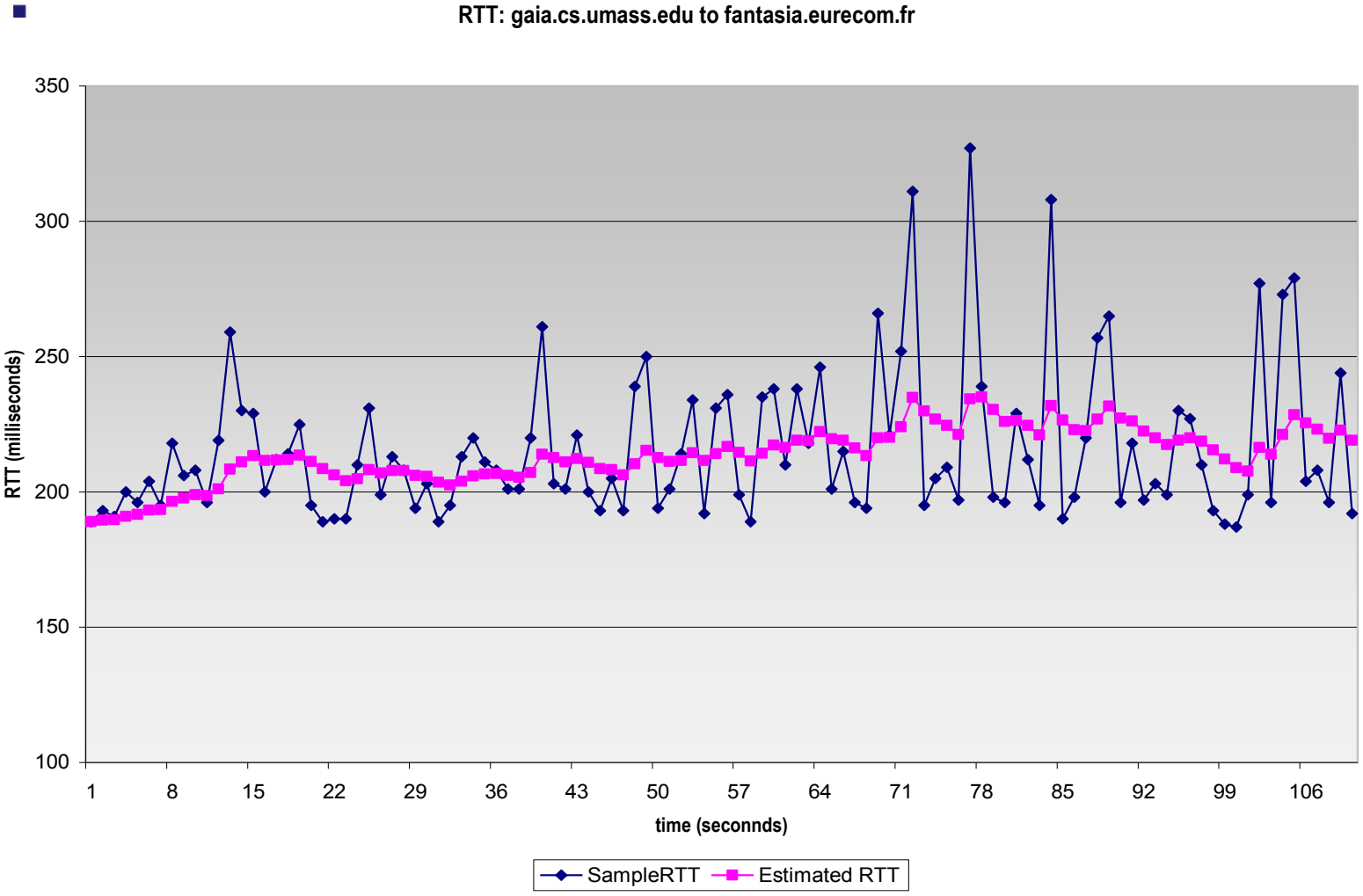
- **Arvioi kiertoviive** eli EstimatedRTT
  - Mittaa jokaisen lähetetyn segmentin kiertoviive
    tai noin RTT:n välein normaalien lähetysten aikana.
  - Laske painotettu arvo, tyypillisesti $\alpha = 1/8 = 0.125$

$$EstimatedRTT = (1-\alpha)*EstimatesRTT + \alpha *SampleRTT$$

- **Huomioi poikkeama**
  tyypillisesti $\beta=0.25$

$$DevRTT = (1-\beta)* DevRTT + \beta*|SampleRTT-EstimatedRTT|$$

Esimerkki



Kuro05:Fig 3.32 **RTT samples and RTT estimates**

Ajastinajan kaksinkertaistaminen

- Aina kun saadaan lähetettäväksi sovellukselta dataa tai saadaan kuittaus jo lähetettyyn segmenttiin, otetaan käyttöön tuorein estimoitu ajastimen arvo.
- **Ajastimen laukeaminen =>**
  - Kun segmentti lähetetään uudelleen, kaksinkertaistetaan ajastimen arvo.
  - Jos sama segmentti joudutaan lähettämään useaan kertaan uudestaan, niin ajastimen arvo aina kaksinkertaistetaan.

Esimerkki: Lähetetään segmentti 100 ja ajastimen arvo 2.5 sekuntia.

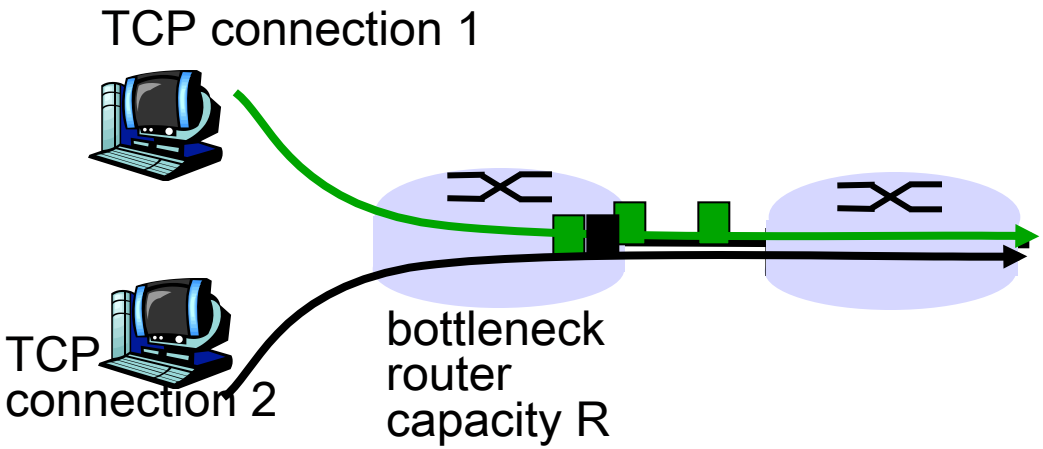
Ajastin laukeaa ja lähetään segmentti 100 uudestaan ja nyt ajastimen arvo on 5 sekuntia.

Kun kuittausta ei tule 5 sekunnin sisällä, niin ajastin taas laukea ja segmentti 100 lähetetään vielä kerran. Nyt ajastimen arvoksi asetetaan 10 sekuntia.

Tähän saadaan kuittaus ajoissa ja siirrytään lähettämään segmenttiä 1100. Ajastimen arvoksi asetetaan tuorein estimoitu arvo 3.2 sekuntia.

Onko TCP reilu? (Fairness)

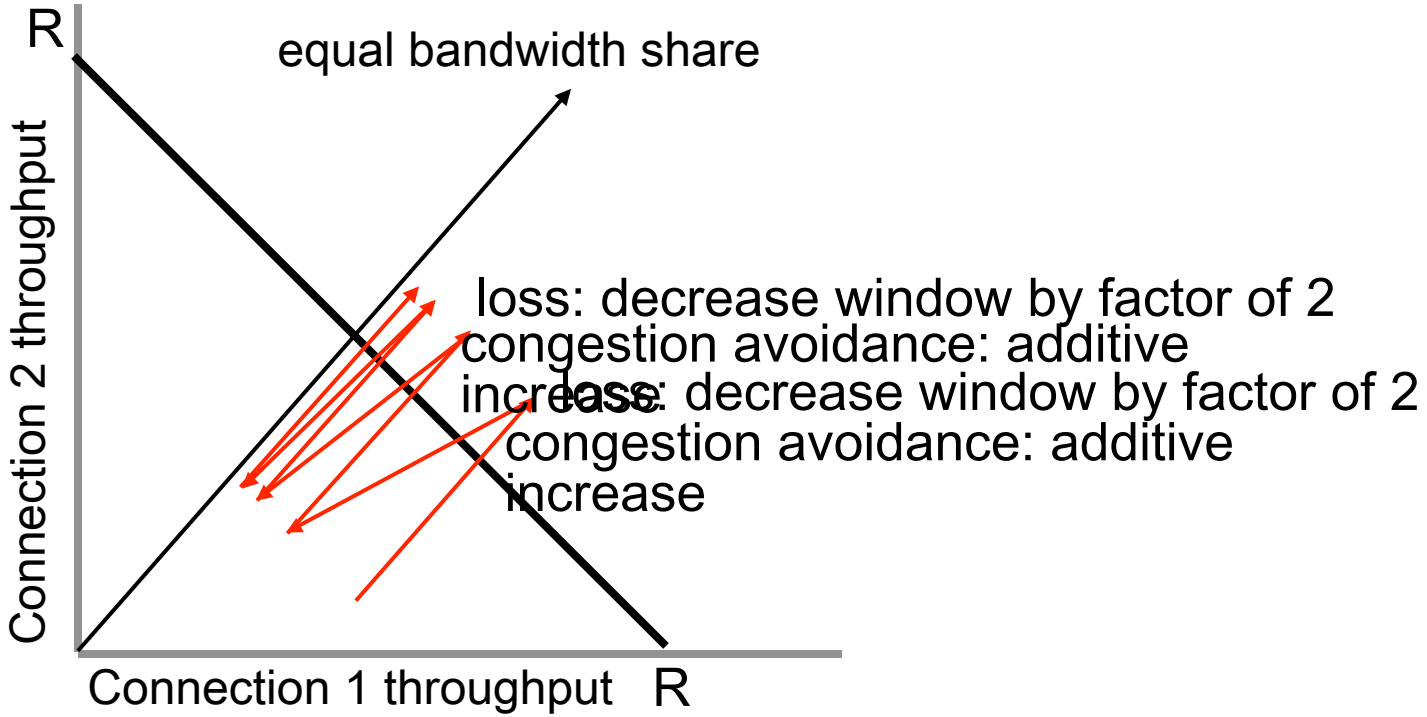
tavoite: jos K TCP yhteyttä jakaa saman pullonkaulalinkin, jonka kapasiteetti on R, jokaisen tulisi saavuttaa keskimäärin R/K läpisyöttö

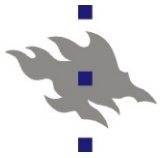


Onko TCP reilu?

Kaksi kilpailevaa yhteyttä:

- Lineaarinen kasvu -> kulmakerroin 1 kun läpisyöttö kasvaa
- Multiplicative decrease -> läpisyöttö pienenee suhteessa sen hetkiseen
  - Nopeammat yhteydet perääntyvät enemmän





Onko TCP reilu?
Kohdellaanko TCP-yhteyksiä reilusti?

- Jokainen reitittimessä kulkeva yhteys kärsii ruuhkasta
- Vain TCP-yhteydet kiltisti vähentävät lähetystään
  - AIMD: additive increase, multiplicative decrease
- Sovellus voi avata monta rinnakkaista yhteytttä
  - Onko tämä reilua muita kohtaan?
- UDP?
  - Ei ruuhkanhallintaa, ei välitä ruuhkasta eikä vähennä lähetystä
  - Multimediasovellukset käyttävät UDP:tä, työntävät dataa vakionopeudella ja sietävät katoamisia
- TCP-ystävällinen reititin?

Kertauskysymyksiä

- TCP vs. UDP?
- Miten tehdä kuljetuspalvelusta luotettava?
- Keskeisimmät TCP:n otsakkeessa olevat tiedot?
- Mitä tapahtuu TCP:n yhteydenmuodostuksessa?
- Vuonvalvonta?
- Ruuhkanhallinta?

ks. Kurssikirja s. 293