



VAASAN AMMATTIKORKEAKOULU
VASA YRKESHÖGSKOLA
UNIVERSITY OF APPLIED SCIENCES

Joni Kaunio

TIETOVERKON PROTOKOLLIEN SIMULOINTI

Tekniikka ja liikenne
2012

TIIVISTELMÄ

Tekijä	Joni Kaunio
Opinnäytetyön nimi	Tietoverkon protokollien simulointi
Vuosi	2012
Kieli	suomi
Sivumäärä	59
Ohjaaja	Antti Virtanen

Tämän opinnäytetyön tarkoituksena oli luoda Vaasan ammattikorkeakoulun tietotekniikan-koulutusohjelmaan laboratoriotyö Vaasan Technobothnialle, jossa tutkittaisiin Wireshark-ohjelman avulla verkossa tapahtuvaa liikennettä. Jo suunnittelun alussa päädyttiin käyttämään ohjelmaa nimeltä Ostinato, jonka avulla pystyttiin simuloimaan opinnäytetyöhön tarvittavaa liikennettä halutuilla protokollilla ja standardeilla.

Opinnäytetyötä suunniteltaessa käytiin monia mahdollisia tutkimuskohteita läpi, mutta lopulta työhön valikoitiin erilaisien tietoliikenteessä tapahtuvien viestien, lähiverkkostandardien, IP-protokollien sekä VLANin tutkiminen ja simuloiminen. Lähteinä käytettiin oppikirjoja sekä internetistä löytyviä RFC-dokumentteja.

Itse laboratoriotyön toteutus osoittautui alkusuunnitelmaa helpommaksi, sillä työn toteuttamiseen ei tarvita kuin yksi kone, jossa käyttäjällä on järjestelmänvalvojan oikeudet. Myöskään uusien laitteiden/ohjelmien hankkimiseen ei tarvinnut käyttää ylimääräisiä resursseja, sillä työn suorittamiseen vaaditut ohjelmat olivat avoimen lähdekoodin ohjelmistoja. Näin ollen työssä käytettävät ohjelmat ovat ideaalisia esim. opetuskäyttöön.

Työn tärkein tavoite on opettaa ja havainnollistaa, millaisina erilaiset protokollat ja standardit näkyvät verkkoliikenteessä. Samalla harjoituksen tekijät saavat hie- man kosketusta käytäntöön. Luodun simulointiympäristön yksinkertaisuus tukee oppimista, sillä usein monella eri laitteella toteutettava testiympäristö voi olla vi- ka-altis sekä opiskelijalle liian monimutkainen.

ABSTRACT

Author	Joni Kaunio
Title	Network Protocol Simulation
Year	2012
Language	Finnish
Pages	59
Name of Supervisor	Antti Virtanen

The purpose of this thesis was to create a laboratory exercise to be used in Technobothnia Vaasa for Vaasa University of Applied Sciences. In this work the everyday online traffic would be examined with the help of a program called Wireshark. In the beginning of the designing process it became clear that the best alternative for simulating the required traffic was a program called Ostinato.

When designing the thesis many possible subjects were thought of but in the end the decision was made to include the following aspects to the thesis: different types of messages that are sent in the Communications Network, Local Area Network Standards, IP-protocols and VLAN. These choices would be examined and simulated. A couple of textbooks and some RFC-documents, which can be found from the Internet, were used as sources for theory.

The realization of the laboratory work turned out easier than originally expected because there's a need for one computer only to carry out the work with. The only thing that is needed from the machine is that the user has administrative rights. And there's also no need to use extra resources to acquire new hardware or software because all the programs that are needed for this thesis are open source. That makes them ideal for instance to be used in educational use.

The main objective of this thesis is to educate and illustrate how different protocols and standards can be seen in network traffic. In the process the students who are performing the laboratory work get a little sense of practice. The simplicity of the created simulation environment promotes the learning experience because when done with multiple units the test environment can be prone to failure and too complex to the students.

Keywords Wireshark, Ostinato, simulating

LYHENNELUETTELO

ARP	Address Resolution Protocol, IP-osoitetta vastaavan MAC-osoitteen selvitys
BSD	Berkeley Software Distribution, toinen Unix-päähara ja siitä polveutuvat järjestelmät
CFI	Canonical Format Indicator, sääntöjen mukaisen rakenteen osoitin
DHCP	Dynamic Host Configuration Protocol, IP-osoitteiden jako uusille lähiverkon laitteille
DSAP	Destination Service Access Point, vastaanottavan sovelluksen tunnistus
DSCP	Differentiated Services Code Point, luokittelee paketin IP-otsakkeissa
ECN	Explicit Congestion Notification, laajennus, jolla vältetään verkon ruuhkautumiset
FCS	Frame Check Sequence, kehystarkiste
IEEE	Institute of Electrical and Electronics Engineers, teknisten ammattilaisten muodostama yhteisö

ICMP	Internet Control Message Protocol, kontrolliprotokolla viestien nopeaan lähettämiseen laitteiden välillä
IGMP	Internet Group Membership Protocol, mahdollistaa liittymisen multicast-ryhmiin IPv4-protokollassa
IPv4	Internet Protocol version 4, pakettikytkentäisessä verkossa oleva Internet-kerroksen protokolla
IPv6	Internet Protocol version 6, Kts. IPv4
LAPB	Link Access Procedure Balanced, nykyisen pakettiverkon yhteystason protokolla
LLC	Logical Link Control, vastaa kahden osapuolen välillä olevasta siirtoyhteystason yhteydestä
MAC	Medium Access Control, määrittelevät tietoverkon osapuolet
MLD	Multi Listener Discovery, IPv6-protokollan versio IGMP:stä
OUI	Organizationally Unique Identifier, 24-tavuinen IEEE:n tarjoama tunniste

PRTY	Priority, prioriteetti, jonka avulla kehystä voidaan viedä verkossa muiden ohi
RFC	Request for Comments, tiedemiesten ja tutkijoiden julkaisemia suosituksia
RIF	Routing Information Field, kertoo MAC-osoitteen tavuissa bittien järjestyksen
SFD	Start of Frame Delimiter, aloittaa Ethernet-kehysten
SNAP	Subnetwork Access Protocol, tekee Ethernet II-kehyksistä yhteensopivia IEEE 802.3-kehysten kanssa
SSAP	Source Service Access Point, lähettävän sovelluksen tunnistus
TCP	Transmission Control Protocol, protokolla, johon suurin osa Internet sovelluksista luottaa (esim. WWW, sähköposti)
TPID	Tag Protocol Identifier, 16-bittinen kenttä, joka tunnistaa kehysten VLAN-tunnistetuksi kehykseksi
UDP	User Datagram Protocol, yhteydetön protokolla, joka välittää sanomat tarpeen vaatiessa lähettäjältä vastaanottajalle

VLAN

Virtual Local Area Network,

virtuaalinen lähiverkko, mahdollistaa liikenteen rajaamisen ainoastaan haluttujen koneiden väliseksi liikenteeksi.

SISÄLLYS

TIIVISTELMÄ

ABSTRACT

LYHENNELUETTELO

1	JOHDANTO	5
2	OPINNÄYTETYÖN KUVAUS	6
3	LÄHETYSTAVAT JA SIMULOITAVAT PROTOKOLLAT	8
3.1	Tietoliikenneverkkojen lähetystapoja	8
3.1.1	Broadcast	8
3.1.2	Multicast	8
3.1.3	Unicast	10
3.2	Lähiverkkostandardit	10
3.3	IP-protokollat	13
3.4	VLAN	16
4	TYÖKALUJEN ESITTELY	18
4.1	Wireshark	18
4.2	Ostinato	18
4.3	Multicast-liikenteen luominen	20
5	OSTINATON KÄYTTÖ	21
5.1	Yleistä	21
5.2	Streamin asetukset	23
5.3	Streamin lähetys	37
5.4	Streamin kaappaaminen	38
6	LABORATORIOTYÖ	40
6.1	Yleistä	40
6.2	Tietoliikenneverkkojen lähetystapoja	40
6.3	Lähiverkkostandardien simulointi	43
6.4	IP-protokollien simulointi	46
6.5	VLAN-viestien simulointi	50
6.6	Työohje	52
7	YHTEENVETO	54
	LÄHTEET	55

1 JOHDANTO

Tämän työn tavoitteena on suunnitella ja toteuttaa laboratoriotyö Vaasan ammattikorkeakoulun tietotekniikan osastolle. Työssä on tarkoitus tutkia ja analysoida tietoverkoissa tapahtuvaa liikennettä, jonka analysointiin käytetään Wireshark-ohjelmaa.

Wireshark on ilmainen avoimesta lähdekoodista koostuva pakettianalysoija yleisimmille käyttöjärjestelmille. Sitä käytetään mm. verkon ongelmatilanteiden tutkimiseen, analysointiin sekä opetustilanteisiin. Lähetysten simulointiin käytettävä Ostinato on ilmainen ohjelmisto, joka on julkaistu GNU General Public Licensin alla.

Lähetystavoista työhön valikoitiin mukaan broadcast (yleislähetys), multicast (ryhmälähetys) sekä unicast (täsmälähetys). Broadcastia käytetään yleisesti ennalta määräämättömälle vastaanottajamäärälle lähetettäessä, multicastia, jos tietty ryhmä on tiedossa sekä unicastia, jos tietty osoite on tiedossa. Lähiverkkostandardeista mukaan valittiin Ethernet II sekä IEEE 802.3. Ethernet II sekä IEEE 802.3 ovat kehyksiä, joita käytetään verkkoliikenteessä. IP-protokollista mukaan otettiin IPv4- sekä IPv6-protokollat sekä yhtenä tunnelointimenetelmänä 6over4-tunnelointi. IP-protokollat mahdollistavat koneiden välisen kommunikoinnin ja näistä tällä hetkellä yleisimmin käytössä oleva on IPv4-protokolla. IPv6-protokolla on tulevaisuutta ja se on tehty korvaamaan IPv4-protokollan. Viimeisenä mukaan otettiin VLAN eli virtuaalilähiverkko, joka mahdollistaa fyysisen tietoliikenneverkon jakamisen loogisiin osiin.

Yllä mainitut protokollat, standardit sekä lähetystavat sisältyvät tästä opinnäytetyöstä tehtyyn laboratoriotyöhön, jonka tarkoituksena on antaa sen tekeville mahdollisuus simuloida ja verrata keskenään verkkoliikenteessä tapahtuvaa liikennettä.

2 OPINNÄYTETYÖN KUVAUS

Tämän työn tarkoituksena on kehittää uusi laboratoriotyö Vaasan ammattikorkeakoulun Technobothnia-laboratorioon opetuskäyttöön. Työhön kuului myös testi-/demoympäristön kehittäminen, jolla voisi simuloida erilaisia tilanteita. Tämä osoittautui kuitenkin tarpeettomaksi, sillä verkosta löytyi ohjelmia, joiden avulla pystyttiin toteuttamaan tämän opinnäytetyön vaatimat simuloinnit. Opinnäytetyöhön otettaisiin mukaan seuraavat asiat:

Tietoliikenneverkon lähetystavat

- Broadcast
- Multicast
- Unicast

Lähiverkkostandardit

- IEEE 802.3
- Ethernet II

IP-protokollat

- IPv4
- IPv6
- 6over4-tunnelointi

VLAN-viesti

Tietoliikenneverkoissa olevat lähetystavat valittiin siksi, koska broadcastia, multicastia ja unicastia käytetään päivittäin verkossa tapahtuvassa liikenteessä. Anycast on myös yksi verkossa tapahtuvista lähetystavoista, mutta koska sille ei löytynyt hyvää simulointitapaa, se jäi pois tästä työstä. Lähiverkkostandardit valittiin tähän työhön siksi, että Ethernet-tekniikka on yleisin lähiverkkotekniikka ja sitä käytetään lähiverkkojen lisäksi eri alue- ja liityntäverkoissa. IP-protokollat valittiin siksi, että harjoitustyötä tekevän on hyvä nähdä konkreettisesti, kuinka IPv4- ja IPv6-

protokollat eroavat toisistaan todellisuudessa. Tässä työssä käytetty simulointitapa on yksinkertaisin tapa näyttää se. VLAN-viestin lähettäminen valittiin siksi, koska simulointitavalla on helppo näyttää harjoitustyötä tekeväälle, kuinka tunnistellinen ja tunnisteton VLAN-viesti eroaa toisistaan.

3 LÄHETYSTAVAT JA SIMULOITAVAT PROTOKOLLAT

3.1 Tietoliikenneverkkojen lähetystapoja

Ensimmäisenä keskitytään erilaisiin tietoliikenneverkoissa tapahtuviin lähetystapoihin. Tämän työ tekemisessä käytettiin broadcastia, multicastia sekä unicastia.

3.1.1 Broadcast

Broadcast on lähetystä, jolla ei ole ennalta määrättyä vastaanottajamäärää. Sitä käytetään kun halutaan saada tietoa kaikista verkossa olevista koneista tai laitteista. IPv4-verkoissa broadcast-lähetykseen käytetään IP-osoitetta 255.255.255.255. Pelkällä nolalla IP-osoitteessa tarkoitetaan määrittämätöntä ja sillä viitataan yleensä verkkoon. Esim. 64.0.0.0 tarkoittaa verkkoa numero 64, kun taas 64.255.255.255 tarkoittaa kaikkia verkossa olevia (RFC 919).

Ethernet-verkossa broadcast-osoite on FF:FF:FF:FF:FF:FF, joka leviää kaikkialle aliverkkoon (RFC 894).

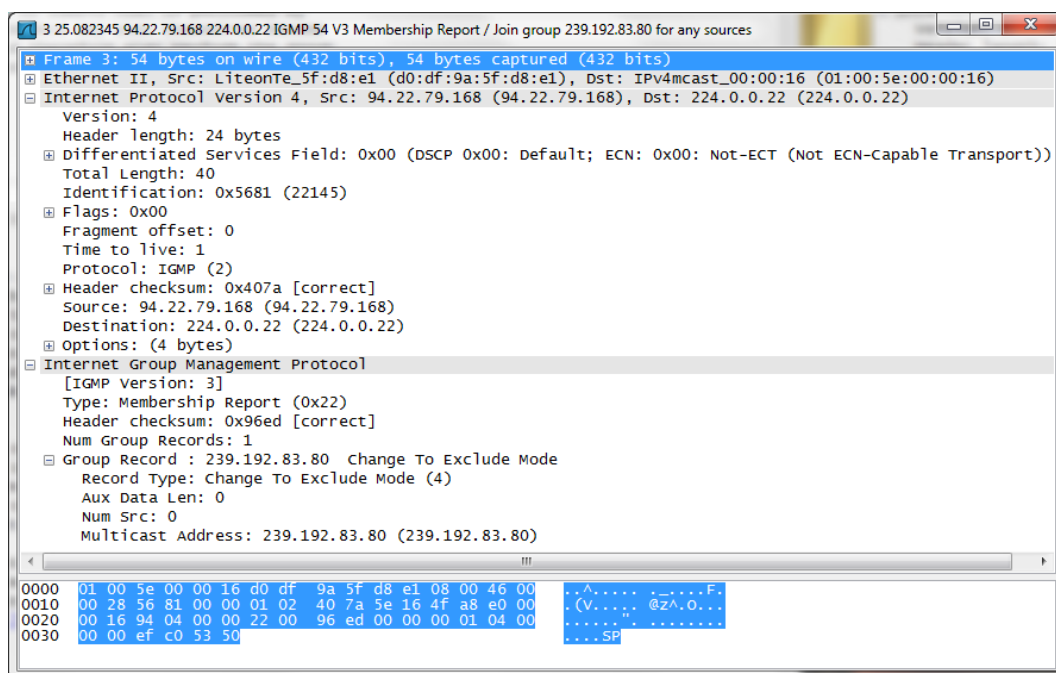
IPv4:sen seuraaja IPv6 ei sisällä perinteistä broadcast-lähetystä vaan se on korvattu multicast-viestillä, joka lähetetään osoitteeseen FF02::1. Tässä FF02 tarkoittaa sitä, että viesti on tarkoitettu kaikille samassa aliverkossa oleville ryhmän jäsenille ja ::1 antaa ryhmätunnisteeksi kaikki aktiivilaitteet ja koneet (Hakala, Vainio 2005, 220–221). FF02::2 taas lähettää tiedon kaikkiin reitittämiin (RFC 4291).

3.1.2 Multicast

Multicast on tietoliikenneverkoissa olevaa joukko-, moni- tai ryhmälähetystä, missä multicast-lähetys lähetetään lähettäjältä monelle vastaanottajalle. Lähettäjä lähettää yhden tietosähkeen multicast-ryhmän osoitteeseen, jossa välittäjäreitittimet hoitavat sen kopioinnin ja lähettämisen kaikille vastaanottajille, jotka ovat liittyneet vastaavaan multicast-ryhmään. Multicast-ryhmään liittyminen on mahdollista IPv4:ssä IGMP-protokollaa käyttäen. Liittyminen multicast-ryhmään tapahtuu siten, että ryhmään pyrkijä pyytää jäsenyyttä ryhmään paikallisen reitit-

timen kautta samalla, kun reititin kuuntelee näitä pyyntöjä ja ajoittain lähettää eteenpäin kyselyitä tilauksesta (RFC 1112).

Kuvassa 1 on Wiresharkilla otettu kaappaus IGMP-liikenteestä avattaessa Spotifyta.



Kuva 1. Kaappaus IGMP-liikenteestä

Kuvassa 1 avatussa Internet Protocol Version 4-kohdan Protocol-kohdassa oleva numero 2 kertoo sen, että kyseessä on IGMP-protokolla. Tätä alempana olevassa Internet Group Management Protocol -kohdassa oleva Type-kohdan 0x22 kertoo sen, että kyseessä on IGMPv3 Membership Report. Group Record -kentässä annetaan multicast-ryhmän osoite, johon liitytään. Kohde-osoite 224.0.0.22 kertoo liikenteen olevan IGMPv3-protokollan mukaista.

IPv4:ssä multicast-lähetysten kohdeosoite on luokkaa D, eli osoite voi olla väliltä 224.0.0.0 – 239.255.255.255. Ethernetin multicastiin on varattu tietty alue, joka on 01:00:5E:00:00:00/25 (RFC 1112).

IP-multicast-osoitteen muuttaminen Ethernetin multicast -osoitteeksi tapahtuu siten, että luokan D osoitteesta siirretään alimmat 23-bittiä Ethernetin multicast -

osoitteeseen. Esimerkiksi, jos luokan D osoite on 224.10.9.6, on Ethernetin multicast -osoite 01:00:5E:0A:09:06 (Harju 2005).

IPv6 käyttää multicast-lähetysiin osoitelohkoa, jolla on etuliite ff00::/8. IPv6:n Ethernetin multicast -osoite on 33:33:xx:xx:xx:xx, josta 4 viimeistä paria muodostuu IPv6-osoitteen 4 viimeisestä parista. Esimerkiksi jos vastaanottavan kohteen osoite on ff02::1:ff69:13CA, olisi tätä vastaava Ethernet-osoite 33:33:FF:69:13:CA (RFC 4291).

3.1.3 Unicast

Unicast-lähetys on liikennettä, jota lähetetään verkossa yksittäiselle laitteelle. Tähän laitteeseen viitataan vastaanottajan IP-osoitteella. Mm. IP-osoitteiden jakelu toimii osaksi unicast-lähetysenä. IP-osoitetta haluttaessa laitteelta lähetetyn DHCP Discover -viestin (broadcast-lähetys) jälkeinen palvelimelta tuleva DHCP Offer -viesti on unicast-lähetystä, sillä se on osoitettu suoraan siihen laitteen MAC-osoitteeseen, mistä DHCP Discover -viesti lähti alun perin liikkeelle. Jos palvelimen tarjoama IP-osoite sopii asiakaslaitteelle, lähettää se DHCP Request -viestin (broadcast-lähetys) palvelimelle. Palvelin, joka laitteelle IP-osoitetta tarjosi, vastaa kyselyyn myöntävästi lähettämällä unicast-lähetystä olevan DHCP Acknowledgement -viestin laitteelle. Myös ARP-keskustelussa tapahtuva ARP-reply on unicast-lähetystä. (Hakala, Vainio 2005, 211–212, 205). Unicastia käytetään myös Ylen Areena-palveluun sekä Nelosen Ruutu-palveluun ladatuissa lähetyksissä.

3.2 Lähiverkkostandardit

Tässä kappaleessa keskitytään IEEE 802.3- ja Ethernet II -standardeihin sekä tekijöihin, jotka erottavat ne toisistaan.

Molempien sekä IEEE 802.3- että Ethernet II -kehysten, ensimmäinen kenttä koostuu tahdistuskuviosta (preamble), joka auttaa verkkokorttia tunnistamaan mistä kohtaa kehys alkaa. Tahdistuskuvio on pituudeltaan 7 tavun pituinen. Tämän jälkeen tulee 1 tavun mittainen kehysten alun erotin (SFD), jonka jälkeen

tulevat vastaanottajan ja lähettäjän MAC-osoitteet. Molemmat ovat 6 tavun pituisia (Hakala, Vainio 2005, 144–145).

Seuraavaksi tulevat kohdat, joissa IEEE 802.3- ja Ethernet II -kehys eroavat toisistaan. Ethernet II -kehys sisältää 2 tavun mittaisen tyyppi-kentän. Tämä ilmoittaa, mille ylemmän tason protokollista kehyksen sisältämä hyötykuorma (payload) tulee ohjata. IEEE 802.3 -kehys sisältää samassa kohtaa 2 tavun mittaisen pituus-kentän, joka ilmoittaa hyötykuorman pituuden tavuina. Jos IEEE 802.3 -kehys ei sisällä hyötykuormaa, lisätään sen tilalle LLC-kapselin perään täytettä (padding) sen verran, että kentän vähimmäispituudeksi tulee 46 tavua. Viimeisenä kenttänä molemmissa kehyksissä tulee 4 tavun kokoinen 32-bittinen varmistussumma (FCS), joka lasketaan otsikkotiedoista ja hyötykuormasta (Hakala, Vainio 2005, 145).

Kuvassa 2 on ylläkuvattujen Ethernet II- sekä IEEE 802.3 -kehysten sisällöt.

Ethernet II-kehys

Preamble	SFD	Kohde	Lähde	Tyyppi	Hyötykuorma	FCS
7 tavua	1 tavu	6 tavua	6 tavua	2 tavua	enintään 1500 tavua	4 tavua

IEEE 802.3-kehys

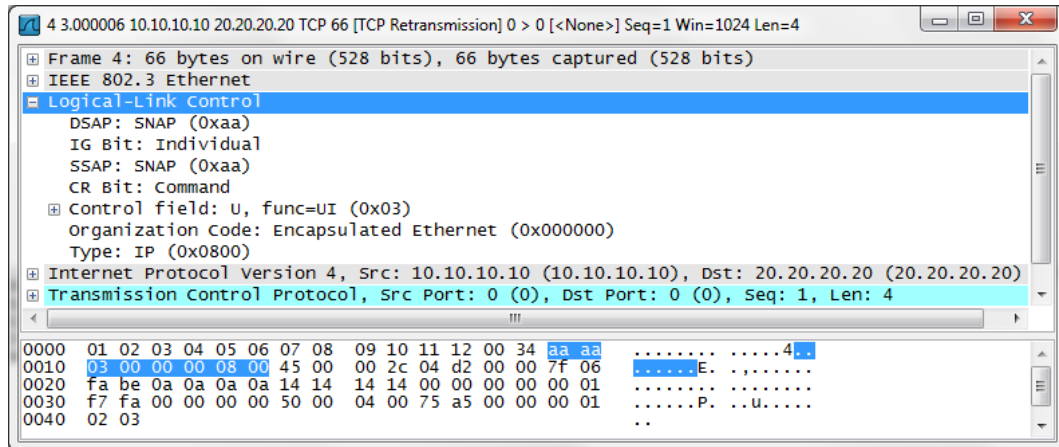
Preamble	SFD	Kohde	Lähde	Pituus	Hyötykuorma	FCS
7 tavua	1 tavu	6 tavua	6 tavua	2 tavua	enintään 1500 tavua	4 tavua

Kuva 2. Ethernet II- ja IEEE 802.3-kehykset

IEEE 802.3 -kehyksessä oleva LLC-kerros vastaa 2 osapuolen välissä olevasta siirtoyhteystasosta. Tyypillinen IEEE 802.3 -kehyksen LLC-sanoma sisältää lähetettävän (DSAP) ja vastaanotettavan (SSAP) sovelluksen tunnisteen, suora- ja ryhmäosoitusta indikoivan bitin (I/G), komentoa ja vastausta indikoivan bitin (C/R) sekä ohjaustiedon (LAPB) (Granlund 2007, 246–247).

LLC-protokollan tunnetuimpia toteutuksia on SNAP-protokolla, jonka avulla 802.2-protokollaa pyrittiin tarjoamaan siirtoyhteystasolla. (Granlund 2007, 248).

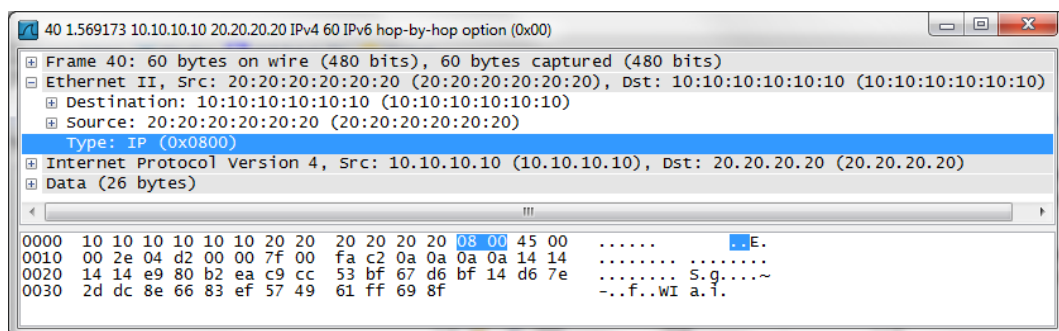
Kuvassa 3 on Ostinatolla lähetetty ja Wiresharkilla kaapattu IEEE 802.3-kehysten sisältävä viesti, jossa on mukana LLC ja SNAP.



Kuva 3. IEEE 802.3-kehys

Kuvassa 3 olevassa kaapatussa kehyksessä SNAP-protokollalla on vakioarvot DSAP:ssa ja SSAP:ssa (0xaa) ja Control-kentän arvo on 0x03. Kuvassa korostettu /aa/aa/03/00/00/00/08/00 kertoo sanoman sisältävän TCP/IP -protokollan tietoa (Granlund 2007, 269).

Kuvassa 4 on Ostinatolla lähetetty ja Wiresharkilla kaapattu Ethernet II -kehys.



Kuva 4. Ethernet II-kehys

Kuvassa 4 olevassa näkyy korostettuna tyyppikenttä, joka erottaa Ethernet II -kehysten IEEE 802.3-kehyksestä. Tyyppi-kentässä oleva heksadesimaaliluku 0800 kertoo sen, että ylemmän tason protokollana toimii IPv4-protokolla. Jos tyyppi-kentässä olisi heksadesimaaliluku 86dd, olisi ylemmän tason protokollana IPv6.

3.3 IP-protokollat

Tässä kappaleessa selvitetään IPv4- sekä IPv6-protokolla sekä niiden erot. Samalla tutustutaan työssä käytettyyn 6over4:ään.

IPv4 on protokolla, johon nykyinen Internet-liikenne pääasiassa perustuu. Sen osoitteisto on 32-bittinen, joten mahdollisia osoitteita on hieman yli 4 000 000 000. Näistä kuitenkin jää huomattava osa käyttämättä, osoitteiden alkuperäisestä luokkajaosta johtuen. IPv4:ssä käytetään 3 eri lähetys- ja osoitemuotoa: broadcastia, multicastia ja unicastia. (Hakala, Vainio 2005, 215–216).

IPv4-protokollan osoiteluokat on jaettu 5 eri luokkaan: A, B, C, D ja E. Taulukossa 1 on jaoteltuna nämä luokat, niiden osoitealueet sekä näiden mahdollistama koneiden määrä tai tarkoitus (Hakala, Vainio 2005, 192).

Taulukko 1. IPv4-osoiteluokat

Luokka	Osoitealue	Koneiden määrä/tarkoitus
A	0.0.0.0–127.255.255.255	16,7 miljoonaa
B	128.0.0.0–191.255.255.255	65,5 tuhatta
C	192.0.0.0–223.255.255.255	256
D	224.0.0.0–239.255.255.255	Multicast
E	240.0.0.0–255.255.255.255	Kokeilut

Kuvassa 5 on IPv4-protokollan otsakkeen rakenne.

Versio	Pituus	Palvelu	Datagrammin kokonaispituus	
4 bittiä	4 bittiä	8 bittiä	16 bittiä	
Tunniste			Liput	Fragmentin alku
16 bittiä			3 bittiä	13 bittiä
Time to Live	Protokolla		Otsakkeen varmistussumma	
8 bittiä	8 bittiä		16 bittiä	
Lähteen IP-osoite				
Kohteen IP-osoite				
Optiot				
Data				

Kuva 5. IPv4-otsakkeen rakenne

Versio-kenttä kertoo, mikä versio protokollasta on kyseessä. Pituus-kenttä kertoo otsakkeen pituuden 32 bitin sanoina. Palvelu-kentässä olevat bitit 0-2 kertovat otsakkeen kiireellisyyden, bitti nro 3 kertoo mahdollisen viiveen, bitti nro 4 kertoo välitystason ja bitti nro 5 kertoo luotettavuustason (Hakala, Vainio 2005, 310–311).

Aiemmin biteille 6-7 ei ole käyttötarkoitusta. Nykyään näiden bittien avulla saadaan verkon ruuhkautumisesta ilmoitus ilman pakettien kadottamista. Tämä on kuitenkin valinnainen ominaisuus jota käytetään vain silloin, kun molemmat päätepisteet tukevat sitä (RFC 3168).

Datagrammin kokonaispituus ilmoitetaan tavuina 16 bittinä. Tunniste-kenttä yksilöi IP-otsakkeen. Liput kertovat, saako otsaketta fragementoida. Lipuissa oleva bitti 0 on varattu, bitti 1 kertoo, saako pilkkoa (0=saa, 1=ei saa) ja bitti 2 kertoo fragmenttien määrän (0=viimeinen, 1=lisää tulossa). Fragmentin alkukenttä kertoo 13 bitillä, mistä kohtaa alkuperäisen IP-otsakkeen data-kentän tavusta alkaa nykyinen fragmentti. Time to Live-kenttä ilmaisee sekunteina ajan, minkä datagrammi on olemassa. Protokolla-kenttä kertoo IP-otsakkeen siirtämän ylemmän tason protokollan tyyppin. Tärkeimpiä koodeja ovat 1 (ICMP), 2 (IGMP), 4(IP), 6

(TCP) sekä 17 (UDP). Otsakkeen varmistussummakenttä sisältää varmistussumman (Hakala, Vainio 2005, 310–311).

IPv6 on uuden sukupolven protokolla ja sillä onkin 2 merkittävää eroa verrattuna IPv4:een. Ensimmäiseksi, osoitteisto on 128-bittinen sekä toiseksi, siinä yhdistyvät looginen ja fyysinen osoite. Osoitteet ovat IPv6:ssa luokattomia, mutta niissä on hierarkia, joka kertoo minkä operaattorin asiakkaalle kukin verkko kuuluu tai missä verkko sijaitsee maapallolla. IPv4-protokollasta poiketen, IPv6:ssa ei ole ollenkaan broadcastia vaan se on korvattu multicast-lähetyksellä, joka lähetetään kaikille ryhmässä oleville aliverkon koneille. IPv6 mahdollistaa myös anycast-lähetykset, joissa datagrammi lähetetään tietyille tai tietyille koneryhmän laitteille. IPv6-protokollassa osoitteiden esitysmuoto on kaksoispisteillä erotettu 16-bittinen heksadesimaalimuoto IPv4-protokollassa olleiden pisteillä erotettujen desimaalilukujen sijaan (Hakala, Vainio 2005, 216–217).

Kuvassa 6 on IPv6-protokollan otsakkeen rakenne.

Versio	Liikenneluokka	Vuonohjaus	
4 bittiä	8 bittiä	20 bittiä	
Hyötykuorman pituus		Seuraava otsake	Hyppyjen max. määrä
16 bittiä		8 bittiä	8 bittiä
Lähteen IP-osoite			
128 bittiä			
Kohteen IP-osoite			
128 bittiä			
Data			

Kuva 6. IPv6-otsakkeen rakenne

Kuten IPv4-otsakkeessa, myös IPv6-otsakkeessa oleva versio-kenttä kertoo käytetyn protokollan version. Seuraavaksi tulevan liikenneluokka-kentän tarkoituksena on turvata sovelluksille niiden tarvitsemat kaistanleveydet. Liikenneluokka-kenttä kertoo myös, että mihin liikennekategoriaan otsakkeeseen sisältyvä data kuuluu. Kentässä olevat arvot 0-7 kertovat datan kuuluvan TCP-liikenteeseen ja arvot 8-15 kertovat datan kuuluvan UDP-liikenteeseen. Vuonohjaus-kenttä antaa ohjeita otsakkeen välittämiseksi eteenpäin mahdollisimman nopeasti ja virheettää. Hyöty-

kuorman pituus-kenttä kertoo siirrettävän datan määrän tavuina. Seuraava otsake-kenttä kertoo mahdollisista tulevista lisäotsakkeista. Kuten IPv4-otsakkeessa, myös IPv6-otsakkeessa saattaa syntyä fragmentoitumista. Jos sitä kuitenkin syntyy, tarvittavat fragmentointitiedot löytyvät Extension Headerista (Seuraava otsake). Hyppyjen Max. määrä-kenttä vastaa IPv4-otsakkeen Time to Live-kenttää, ja se kertoo kuinka monen reitittimen kautta otsake saadaan välittää (Hakala, Vainio 2005, 312–314).

Työssä käytetty 6over4 on osa IPv6-protokollaa, joka on tarkoitettu siirtämään IPv6-paketteja IPv4-verkon päällä. IPv6-paketit siirretään IPv4-paketeissa IPv4-protokollan tyyppillä 41 (IPv6), joka on sama mitä käytetään IPv6-pakettien tunne-lointiin IPv4-kehysten sisällä. IPv4-otsake sisältää IPv4 muodossa olevat kohde- ja lähdeosoitteet. IPv4-paketin runko sisältää IPv6-otsakkeen, jota seuraa välittömästi hyötykuorma (RFC 2529).

3.4 VLAN

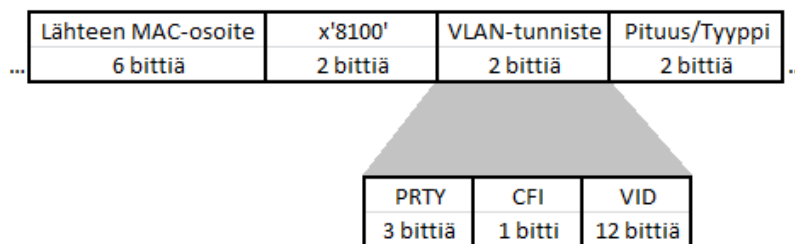
VLANin, eli virtuaalisen lähiverkon, perusideana on luoda kytkinten avulla useista eri verkoissa olevista koneista broadcast domaineja, ja näin ollen samalla rajata tapahtuvaa levitysiikennettä. Virtuaaliset lähiverkot mahdollistavat myös unicast- ja multicast-viestien rajoittamisen vain tiettyjen koneiden välillä tapahtuvaksi liikenteeksi (Hakala, Vainio 2005, 87–93).

Virtuaaliset lähiverkot on mahdollista toteuttaa 4 tavalla: porttien perusteella (port based VLAN), MAC-osoitteen perusteella (MAC-based VLAN), verkkokerroksen perusteella (OSI layer 3 based VLAN) tai policy-määritysten perusteella (policy based VLAN). Porttien perusteella tehtävässä virtuaalisessa lähiverkossa yhden tai useamman kytkimen portit ryhmitellään omiksi VLANeikseen. MAC-osoitteen perusteella tehtävässä virtuaalisessa lähiverkossa kytkimen asetusohjelmalla muodostetaan työasemien ja palvelinten verkkokorttien MAC-osoitteista ryhmiä, jotka muodostavat VLANin. Verkkokerrokseen perustuva virtuaalinen lähiverkko voidaan muodostaa kytkimillä, joissa on valmiiksi reititysominaisuus mukana. Tällä tavalla muodostettaessa VLANit muodostetaan aliverkkojen tai IPX-verkkonumeroiden perusteella. Policy-perusteinen VLAN toteutetaan policy-

määrittäisiin perustuvilla kytkimillä. Niissä olevilla hallintaohjelmilla voidaan käyttäjät ryhmitellä eri VLANeihin eri perusteilla. Määrittäminen voidaan käyttää verkko-osoitetta, protokollan tyyppiä tai muita mahdollisia protokollien otsakkeista saatavia tietoja (Hakala, Vainio 2005, 96–99).

Kytkin määrittää kehyksen välittämisen eteenpäin tuloportista vastaanottajan lähtöporttiin 3 sääntötyypin perusteella. Tulosäännöt määrittävät saapuvan kehyksen virtuaaliverkon joko lähettäjän tai kytkimen mukaan, välityssäännöt määrittävät kehyksen lähettämisen eteenpäin sekä lähtösäännöt minkä VLAN-tunnisteen (Tag) kehykselle lähtiessään ulos kytkimestä (Hakala, Vainio 2005, 100–101).

Kuvassa 7 näkyy VLAN-tunnisteen sisältävä kehyksen rakenne.



Kuva 7. VLAN-tunniste

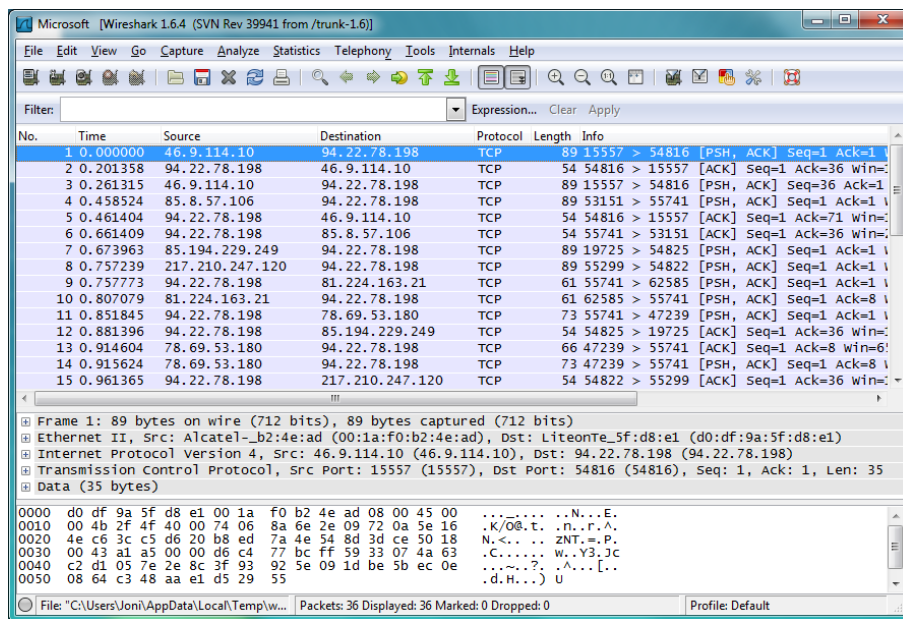
Lähteen MAC-osoite-kentän jälkeisen x8100-kentän avulla tunnistetaan, onko kehyksessä VLAN-tunniste. VLAN-tunniste sisältää 3 eri kenttää: ensimmäisenä PRTY-kentän, joka kertoo käyttäjän prioriteetin, jonka avulla voidaan kehystä reitittää verkossa muiden ohi. Toisena CFI-kentän, joka kertoo onko kehyksessä RIF-kenttä sekä viimeisenä tunnisteen, joka yksilöi sen tietyn lähiverkon, jolle kehyks kuuluu (Granlund 2007, 267).

4 TYÖKALUJEN ESITTELY

4.1 Wireshark

Wireshark on lähinnä verkon analysointiin tarkoitettu ilmainen ohjelma, jonka ensimmäinen virallinen versio julkaistiin 2006. Wiresharkin edeltäjä oli vuonna 1998 päivänvalon nähnyt Ethereal. Wireshark on saatavilla usealle eri käyttöjärjestelmälle, mm. Linux, Windows, Mac OSX. Tässä työssä käytettiin Wiresharkin Windows-versiota, josta uusin versio työtä tehdessä oli 1.6.4. Työssä käytettiin Wiresharkia vaaditun liikenteen kaappaamiseen ja analysoimiseen.

Kuvassa 8 näkyy Wiresharkilla kaapattua Spotify-ohjelmassa tapahtuvaa liikennettä.



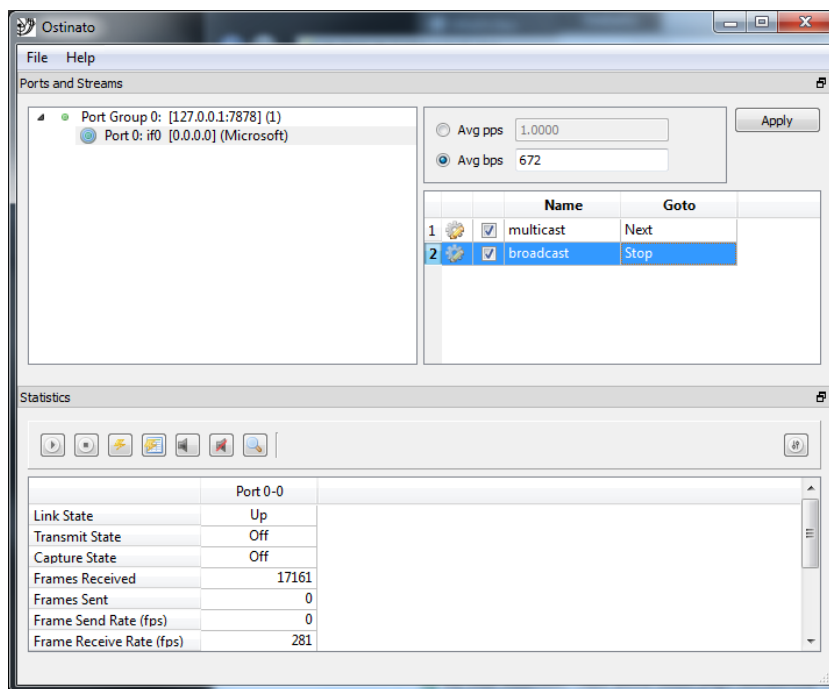
Kuva 8. Wiresharkilla kaapattua liikennettä

4.2 Ostinato

Ostinato on avoimeen lähdekoodiin perustuva Wiresharkin rinnalla toimiva verkon liikenne-generaattori, jonka ensimmäinen vakaa versio julkaistiin vuonna 2010. Työ tehtiin käyttämällä uusinta vakaata versiota Ostinatosta, joka tätä kirjoittaessa on 0.5. Työ toteutettiin Windows-ympäristössä, mutta Ostinatosta on toimivat versiot myös Linuxille, BSD:lle sekä Mac OS X:lle. Tuettuihin protokol-

liin kuuluvat mm. Ethernet II, IEEE 802.3, VLAN, ARP, IPv4, IPv6 sekä IP-tunnelointi. Ostinatoa käytettiin lähestulkoon kaiken työssä vaaditun liikenteen luomiseen.

Kuvassa 9 tilannekuva lähetyksen luomisesta Ostinatossa.



Kuva 9. Lähetyksen luominen Ostinatossa

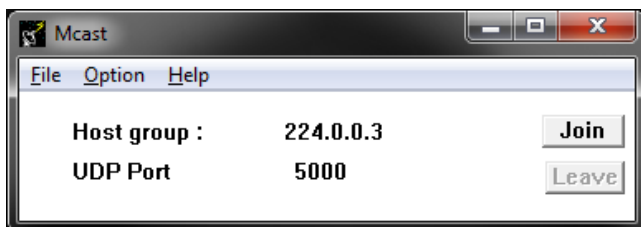
4.3 Multicast-liikenteen luominen

Työn suorittamiseen vaadittava multicast-liikenne luotiin TfGen-ohjelman avulla. Työtä tehdessä uusien ohjelmista julkaistu versio oli vuonna 2001 julkaistu 1.00. Kuvassa 10 näkyy TfGen-ohjelman pääikkuna.



Kuva 10. TfGen-ohjelma

Multicast-liikenteen lähettäminen ei onnistu ilman vastaanottamista. Tähän käytettiin saman tekijän julkaisemaa Mcast-ohjelmaa. Mcast tekee PC:stä noden, eli solmun, joka pystyy vastaanottamaan multicast-liikennettä verkossa. Uusin versio 0.1, jota myös käytettiin työn suorittamiseen, on julkaistu vuonna 1997. Kuvassa 11 näkyy Mcast-ohjelman pääikkuna.

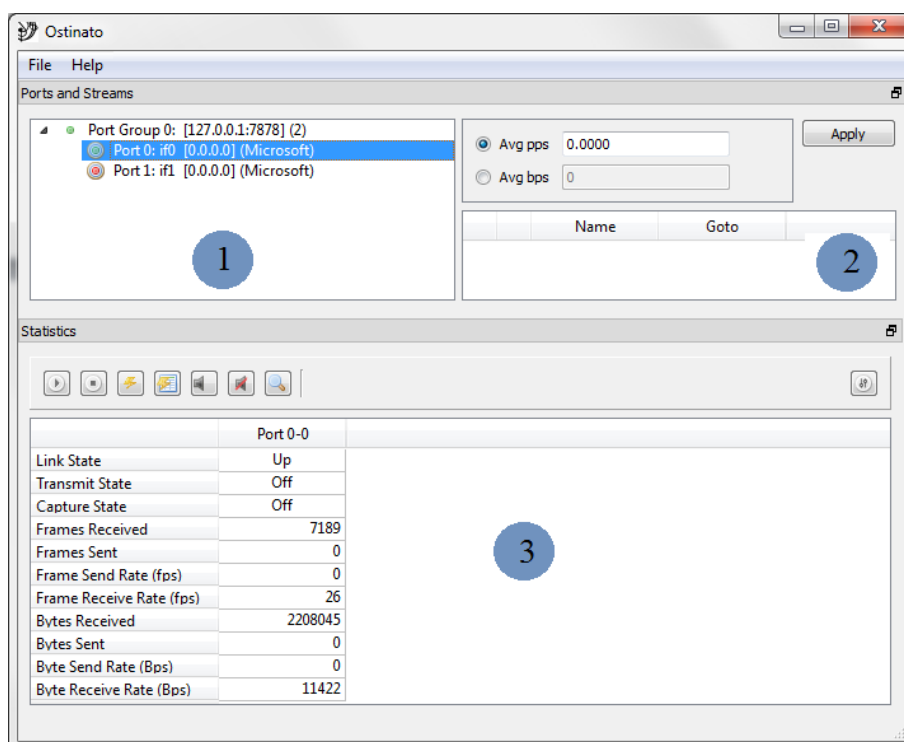


Kuva 11. Mcast-ohjelma

5 OSTINATON KÄYTTÖ

5.1 Yleistä

Tässä luvussa tullaan esittelemään tarkemmin Ostinatossa tehtävän streamin erilaisia mahdollisia asetuksia, itse streamin lähetystä ja kuinka niiden kaappaaminen onnistuu Wiresharkin avulla. Stream on Ostinaton käyttämä nimitys lähetettävälle kehykselle. Kuvassa 12 näkyy Ostinaton pääikkuna, johon on merkitty numeroin eri osiot. Osiossa 1 on portti-lista, jossa olevia portteja voidaan ohjata ja käyttää streamien lähetykseen. Osiossa 2 on stream-lista, johon on listattuna streamit, joita on luotu lähetystä varten. Osiossa 3 on tilasto-lista, josta näkyy portissa tapahtuva liikenne. Osion 3 vasemmassa ylälaudassa olevia ohjaimia käyttäen, pystytään esim. aloittamaan lähetys tai kaappaus.







Kuva 12. Ostinaton pääikkuna

Osiossa 1 olevassa portti-listassa olevat portit on jaoteltu Port Group-ryhmiin, joiden sisällä on portit, joita voi käyttää streamien lähetyksiin.





Taulukossa 2 näkyy Port Group-ryhmän erilaiset tilat sekä erilaiset porttien tilat.

Taulukko 2. Erilaiset tilat

Kuvake	Tila
	Port Group ei ole yhdistetty tai port on alhaalla
	Port Group yrittää yhdistää
	Port Group on yhdistetty tai port on ylhäällä
	Virhe yhdistettäessä

Taulukossa 3 näkyy erilaisia toimintoja, jotka tulevat esille kun osion 1 valitsee oikealle hiiren painikkeella.

Taulukko 3. Toiminnot

Kuvake	Toiminta	Selitys
	New Port Group	Lisää uuden porttiryhmän listaan osioon 1. Tämän jälkeen yhdistää siihen, luodessa tarvitaan IP-osoite ja mahdollinen portti.
	Delete Port Group	Poistaa porttiryhmän listasta.
	Connect Port Group	Yhdistää porttiryhmän, jos yhteys on katkennut tai ei ole automaattisesti mennyt päälle.
	Disconnect Port Group	Katkaisee yhteyden porttiryhmään.
	Exclusive Port Control	Tätä työtä tehdessä vaihtoehto on vielä ko-keiluasteella. Sen tarkoitus on kuitenkin toimia siten, että se varaa tietyn portin täysin Ostinaton käyttöön.
	Port Configuration	Antaa mahdollisuuden valita portille lähetysominaisuus kahdesta mahdollisesta; Interleaved sekä Sequential. Ensimmäisessä vaihtoehdossa streamit lähetetään limittäin, toisessa peräkkäin.

Stream luodaan valitsemalla osiosta 1 haluttu portti, jonka jälkeen osioon 2 voidaan luoda stream kahdella tavalla; joko valitsemalla File->New Stream tai

näpäyttämällä hiiren oikealla painikkeella toista osiota ja valitsemalla New Stream pudotusvalikosta. Kun stream on luotu, voi sen nimetä haluamukseen kaksoisnäpäyttämällä name-solua. Name-solun vieressä olevaa laatikkoa käyttämällä voi streamin joko laittaa päälle tai pois. Goto-solusta voidaan määrittää, mitä tapahtuu streamin suorituksen jälkeen. Kuvassa 13 näkyy osio 2.

		Name	Goto
1	<input checked="" type="checkbox"/>	ensimmäinen	Next
2	<input checked="" type="checkbox"/>		Next
3	<input checked="" type="checkbox"/>	kolmas	Next
4	<input checked="" type="checkbox"/>	viimeinen	Stop Stop Next Goto first

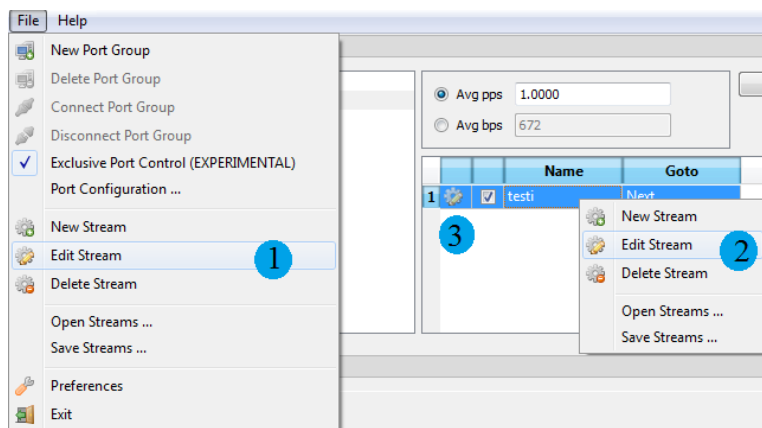
Kuva 13. Osio 2

Streamin asetuksia pääsee muuttamaan joko kaksoisnäpäyttämällä streamin järjestysnumeron vieressä olevaa rataan kuvaa tai valitsemalla hiiren oikealla painikkeella stream ja valitsemalla Edit Stream pudotusvalikosta.

5.2 Streamin asetukset

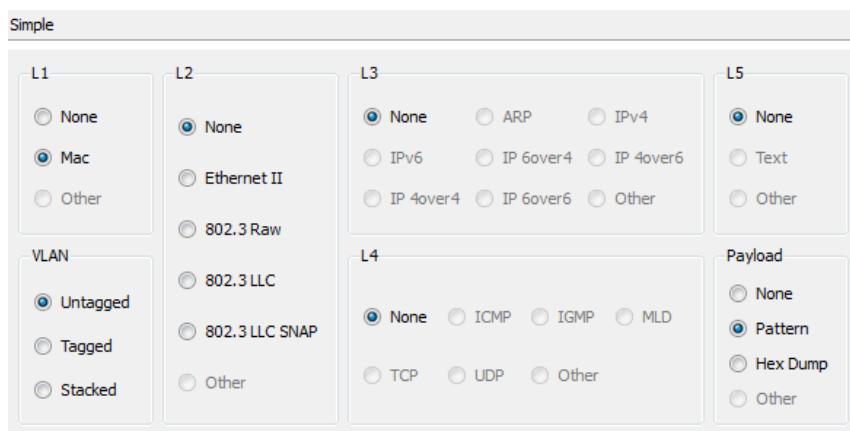
Streamin asetuksiin pääsee käsiksi 3 tavalla; joko valitsemalla vasemmalta ylhäältä File->Edit Stream (kun stream on valittuna), valitsemalla stream oikealla hiiren painikkeella ja valitsemalla Edit Stream tai kaksoisnäpäyttämällä streamissa olevaa ratasta.

Kuvassa 14 näkyy eri vaihtoehdot.



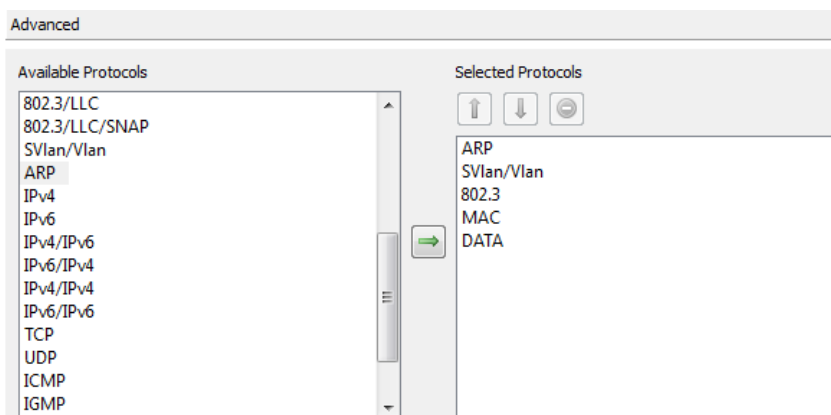
Kuva 14. Vaihtoehdot asetuksiin pääsemiseen

Asetusikkunan pitäisi avautua, josta pääsee asettamaan haluamansa ominaisuudet omalle streamilleen. Streamin asetukset on mahdollista valita joko yksinkertaisella (Simple) tai vaativammalla (Advanced) tavalla. Kuvassa 15 on yksinkertainen tapa tehdä stream.



Kuva 15. Yksinkertainen tapa

Kuvassa 16 on toinen, eli vaativampi tapa tehdä stream.



Kuva 16. Vaativampi tapa

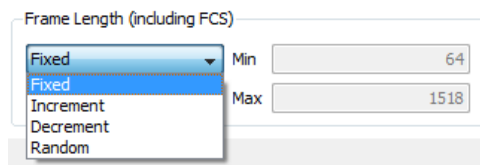
Vaativammassa tavassa on mahdollista kasata protokollat miten haluaa. Esim. vaativammassa tavassa on mahdollista pistää TCP ennen ARP:ia, mikä ei yksinkertaisessa tavassa onnistu. Tällä tavalla voidaan mm. simuloida virheellistä liikennettä. Vasemmalta puolelta ruudukkoa löytyy mahdolliset valittavat protokollat ja oikealta puolelta löytyy jo valitut protokollat. Taulukossa 4 näkyvät vaativassa tavassa olevien nappien toiminnot.

Taulukko 4. Toiminnot

Nappi	Toiminta
	Siirtää valitun protokollan vasemmasta paneelista oikealle
	Siirtää valitun protokollan yhden askeleen ylöspäin
	Siirtää valitun protokollan yhden askeleen alaspäin
	Poistaa valitun protokollan haluttujen protokollien joukosta

Frame Length -kohdassa asetetaan kehykselle haluttu koko. Vaihtoehtoina on joko Fixed (kehyksellä on tietty koko), Increment (kehyksen koko nousee min ja max välillä), Decrement (kehyksen koko laskee max ja min välillä) tai Random (kehyksen koko on min ja max väliltä).

Kuvassa 17 näkyy valittavat vaihtoehdot.



Kuva 17. Kehyksen pituuden asetus

Ikkunan alapuolella olevassa osiossa (kts. kuva 15), joka sisältää yksinkertaisen tavan, määritellään streamille halutut ominaisuudet. L1-kohdassa on aina valmiiksi valittuna MAC-vaihtoehto. Jos vaihtoehdon yrittää vaihtaa noneksi, streamin ominaisuuksien määrittäminen ei onnistu.

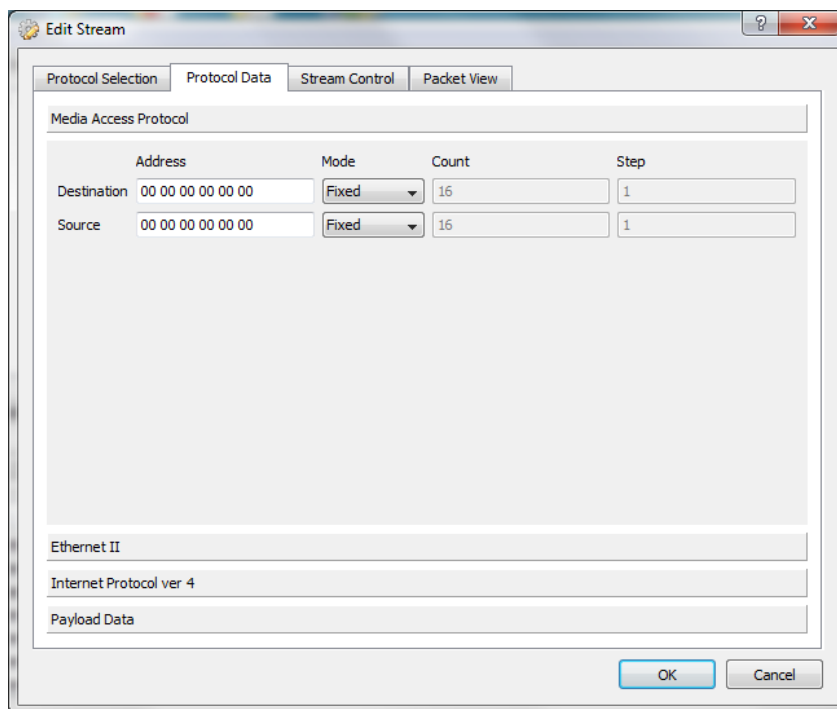
L2-kohdassa valitaan streamiin haluttu peruskerros, jonka sisällöksi voi valita joko Ethernet II:n tai jonkun IEEE 802.3:n vaihtoehdoista Raw, LLC tai LLC SNAP.

Eri vaihtoehdon valitsemalla aukeaa L3-kohtaan vaihtoehtoja, joista voi määrittellä streamiin halutun verkkokerroksen, esim. kaikki vaihtoehdot ovat valittavissa Ethernet II:lla ja IEEE 802.3 LLC SNAPilla, mutta IEEE 802.3 Rawilla ei voi valita mitään L3-kohtaan. L3-kohdassa voi streamin valita sisältävän joko ARP:n tai IPv4:n, IPv6:n tai erilaisia tunnelointitapoja, kuten IP6over4:n tai IP4over4:n. L4-kohdassa määritellään streamille haluttu kuljetuskerros, joka voi olla esim. ICMP, TCP tai UDP.

L5-kohta aukeaa, jos L4-kohdasta valitsee joko TCP:n tai UDP:n kuljetuskerrokseksi. Tämä kohtaa mahdollistaa sen, että TCP:n tai UDP:n sisään voidaan asettaa tekstiä. Payload-kohdassa määritellään streamille haluttu hyötykuorma. Tähän vaihtoehtoja ovat joko kuvio (pattern) tai hex dump. VLAN-kohdassa määritellään, että halutaanko streamin olevan joko tagattu, untagattu tai kasattu (stacked).

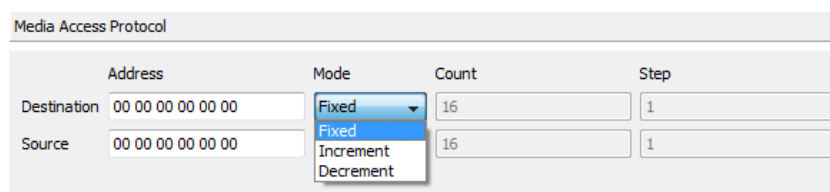
Kun streamille on valittu halutut ominaisuudet, niin siirrytään seuraavaksi Protocol Data -välilehdelle, jossa määritellään kaikki streamiin asetettavat tiedot.

Kuvassa 18 näkyy tämä välilehti.



Kuva 18. Protocol Data -välilehti

Protocol Selection -välilehden valinnoista riippuu tämän välilehden muuttuminen. Esim. jos olisit valinnut L2-kohtaan Ethernet II, L3-kohtaan IPv4 ja Payload-kohtaan jotain, ne näkyisivät tässä (kts. kuva 14). Ainoa vaihtoehdoista, mikä tulee jokaiseen streamiin on Media Access Protocol -kohta johon asetetaan kohteen ja lähettäjän MAC-osoitteet. Kuvassa 19 näkyy tämä välikohta.



Kuva 19. Media Access Protocol

MAC-osoite voidaan joko asettaa kiinteäksi (fixed), nousevaksi (increment) tai laskevaksi (decrement). Jos valitsee jomman kumman jälkimmäisistä vaihtoehdoista, MAC-osoitteen arvo joko nousee tai laskee askelmaan (steppiin) asetetun arvon verran.

Kun MAC-osoitteet on määritelty, tulee seuraavaksi VLAN-protokollan määrittely. Protocol Selection -välilehdessä on 3 mahdollista vaihtoehtoa tälle; tunnisteeton (untagged), tunnisteellinen (tagged) sekä kasattu (stacked). Kuvassa 20 näkyy tunnisteellinen vaihtoehto.

Kuva 20. Tunnisteellinen VLAN

Jos aiemmassa välilehdessä valitsee vaihtoehdoksi tunnisteettoman, se aiheuttaa sen, että stream ei sisällä minkäänlaista VLANia. Jos taas valitsee kasatun, streamissa on 2 VLANia päällekkäin.

Tämän jälkeen tulee L2-kohtaan, eli peruskerroksen, asetus. Kuvassa 21 näkyy mahdolliset valintavaihtoehdot.

Kuva 21. L2-kohta

Kohdassa 1 olevaan Ethernet II:een on mahdollista asettaa Ethernetin tyyppi, joka on oletuksena 0000, mutta vaihtuu automaattisesti sitä mukaa minkä protokollan valitsee L3-kohtaan. Esim. tässä tapauksessa on valmiiksi tullut 0800, joten

valittuna on ollut IPv4-protokolla. Kohdassa 2 olevaan IEEE 802.3 Rawiin voi syöttää pituuden, kohdassa 3 olevaan IEEE 802.3 LLC:een voi syöttää edellä mainitun pituuden, DSAPin, SSAPin ja controlin arvon ja kohdassa 4 olevaan IEEE 802.3 LLC SNAP:iin voi syöttää edellä mainittujen LLC:een kohtien lisäksi OUI:n ja tyypin.

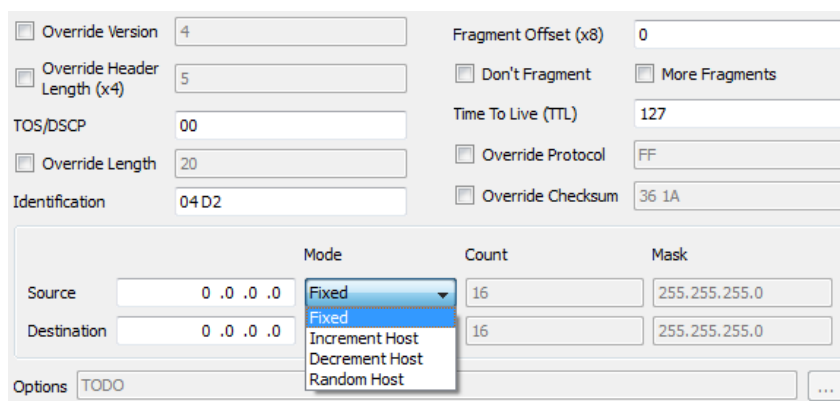
Tämän jälkeen asetetaan L3-kohdassa valitun IP-protokollan tai vaihtoehtoisesti tunnelointimenetelmän arvot. Kuvassa 22 näkyy kohta, missä voidaan asettaa ARP:n arvot.

Hardware Type	1	Hardware Address Length	6	
Protocol Type	0800	Protocol Address Length	4	
Operation Code	1 - ARP Request 1 - ARP Request 2 - ARP Reply			
	Address	Mode	Count	Mask
Sender Hardware	00 00 00 00 00 00	Fixed	16	
Sender Protocol	0 .0 .0 .0	Fixed	16	255.255.255.0
Target Hardware	00 00 00 00 00 00	Fixed	16	
Target Protocol	0 .0 .0 .0	Fixed	16	255.255.255.0

Kuva 22. ARP-protokolla

Kuten kuvasta 22 näkyy, Ostinatossa voi luoda kahdenlaista ARP-protokollaa: pyyntöä ja vastausta. Kuten myös Mac-osoitteiden kohdalla kuvassa 19, on tässäkin mahdollista syöttää joko kiinteät, nousevat, laskevat tai satunnaiset osoitteet lähetyksille.

Kuvan 23 mukainen näkymä tulee, jos valitsee Protocol Selection -välilehdessä protokollaksi IPv4:n.



<input type="checkbox"/> Override Version	4	Fragment Offset (x8)	0
<input type="checkbox"/> Override Header Length (x4)	5	<input type="checkbox"/> Don't Fragment	<input type="checkbox"/> More Fragments
TOS/DSCP	00	Time To Live (TTL)	127
<input type="checkbox"/> Override Length	20	<input type="checkbox"/> Override Protocol	FF
Identification	04 D2	<input type="checkbox"/> Override Checksum	36 1A

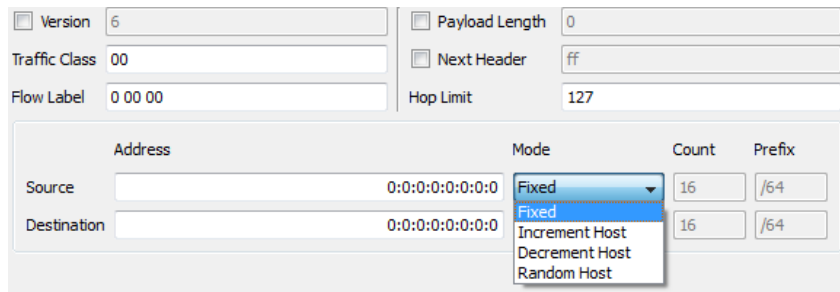
	Mode	Count	Mask
Source	Fixed	16	255.255.255.0
Destination	Fixed	16	255.255.255.0

Options: TODO

Kuva 23. IPv4-protokolla

IPv4-protokollassa on mahdollista asettaa mm. fragmentoituuko kehys, elinajan (Time To Live/TTL), lähde- sekä kohdeosoitteen.

Kuvan 24 mukainen näkymä tulee, jos valitsee IPv4:n sijasta IPv6:n.



<input type="checkbox"/> Version	6	<input type="checkbox"/> Payload Length	0
Traffic Class	00	<input type="checkbox"/> Next Header	ff
Flow Label	0 00 00	Hop Limit	127

	Address	Mode	Count	Prefix
Source	0:0:0:0:0:0:0:0	Fixed	16	/64
Destination	0:0:0:0:0:0:0:0	Fixed	16	/64

Kuva 24. IPv6-protokolla

IPv4-protokollan tapaan IPv6:ssa on mahdollista asettaa lähde- ja kohdeosoite. Erona kuitenkin IPv4:ään osoiteformaatti, joka tässä on 128-bittinen. Muita IPv6:ssa mahdollisesti asetettavia vaihtoehtoja ovat mm. hyötykuorman pituus sekä liikenneluokka. Muut protokollavaihtoehdot (6over4, 4over4 jne.) ovat vain yhdistelmiä yllä olevista IPv4- ja IPv6-protokollien kohdista.

Seuraavaksi määritellään L4-kohta, eli kuljetuskerroksen asetukset. Ensimmäisenä kuvassa 25 näkyvä ICMP.

The image shows two configuration panels for ICMP. The top panel is for ICMPv4, with 'ICMPv4' selected and 'ICMPv6' unselected. It shows 'Type' as '8 - Echo Request', 'Code' as '0', and 'Checksum' as 'f32d'. Below it, 'Identifier' is '1234' and 'Sequence' is '0'. A blue circle with the number '1.' is next to this panel. The bottom panel is for ICMPv6, with 'ICMPv6' selected and 'ICMPv4' unselected. It shows 'Type' as '8', 'Code' as '0', and 'Checksum' as 'f32d'. A blue circle with the number '2.' is next to this panel.

Kuva 25. ICMP-protokolla

Kuten kuvasta 25 näkyy, ICMP-protokollaa on mahdollista lähettää kahtena eri versiona: joko ICMPv4:nä (merkitty numerolla 1) tai ICMPv6:na (merkitty numerolla 2). Suurin ero näissä on se, että ICMPv4:ää käytetään IPv4-protokollan kera ja ICMPv6:ta IPv6-protokollan kera.

Seuraavana on vuorossa kuvassa 26 oleva IGMP-protokolla.

The image shows the configuration interface for IGMP. It includes a 'Message Type' dropdown set to '17 - IGMPv2 Query', a 'Max Response Time (1/10s)' field set to '100', and a 'Checksum' field set to 'EE9B'. Below this is a table with columns for 'Group Address', 'Mode', 'Count', and 'Prefix'. The 'Group Address' is '0 .0 .0 .0', 'Mode' is 'Fixed', 'Count' is '16', and 'Prefix' is '/24'.

Kuva 26. IGMP-protokolla

IGMP-protokollan asetuksissa pystyy asettamaan esim. viestilleen haluamansa tyylin (Message Type), joita ovat mm. IGMPv1 Query ja IGMPv1 Report, tarkistussumman tai ryhmän osoitteen.

Tämän jälkeen on vuorossa kuvassa 27 oleva MLD-protokolla.

The screenshot shows the configuration for an MLDv1 Query message. The 'Message Type' is set to '130 - MLDv1 Query'. The 'Max Response Time (1/10s)' is set to '100'. There is an unchecked 'Checksum' checkbox and a text field containing '7D49'. Below this, there is a table-like structure for group configuration:

Group Address	Mode	Count	Prefix
0:0:0:0:0:0:0	Fixed	16	/24

Kuva 27. MLD-protokolla

MLD-protokollassa on mahdollista, kuten myös ylempänä olevassa IGMP:ssä, asettaa viestin tyyppi, tarkistussumma sekä ryhmäosoite. Suurin ero tällä ja ylempänä olevalla vaihtoehdolla on se, että IGMP on lähinnä tarkoitettu toimimaan IPv4:n kanssa ja tämä, MLD, on tarkoitettu toimimaan lähinnä IPv6:n kanssa.

Seuraavaksi on vuorossa kuvassa 28 oleva TCP-protokolla.

The screenshot shows the configuration for a TCP connection. On the left side, there are several fields: 'Override Source Port' (65535), 'Override Destination Port' (65535), 'Sequence Number' (129018), 'Acknowledgement Number' (0), 'Override Header Length (x4)' (5), and 'Window' (1024). On the right side, there is an 'Override Checksum' field (B3 E9) and an 'Urgent Pointer' field (0). Below these are 'Flags' with checkboxes for URG, ACK, PSH, RST, SYN, and FIN.

Kuva 28. TCP-protokolla

TCP-protokolla on mahdollista asettaa mm. oma lähde- tai kohdeportti, tarkistussumma tai valita joku annetuista lipuista.

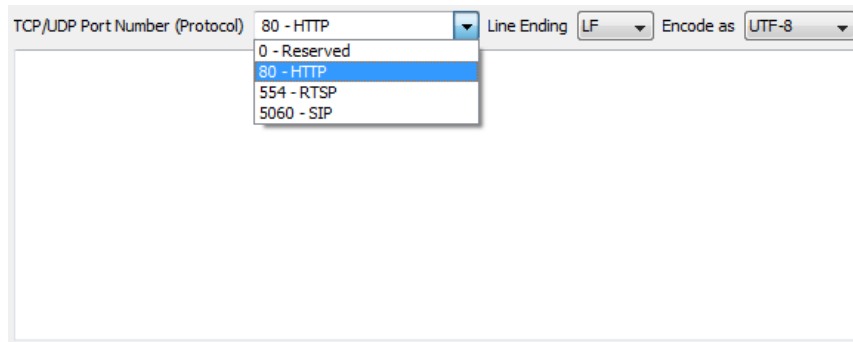
Tämän jälkeen on vuorossa kuvassa 29 oleva UDP-protokolla.

The screenshot shows the configuration for a UDP connection. It includes four fields: 'Override Source Port' (65535), 'Override Destination Port' (65535), 'Override Length' (8), and 'Override Checksum' (FF DE).

Kuva 29. UDP-protokolla

UDP-protokollassa on mahdollista muuttaa, samoin kuin yllä olevassa TCP-protokollassa, mm. lähde- tai kohdeportteja jne. Seuraavaksi tuleva L5-kohta avautuu, jos valitsee näistä jälkimmäisistä protokollista, TCP tai UDP,

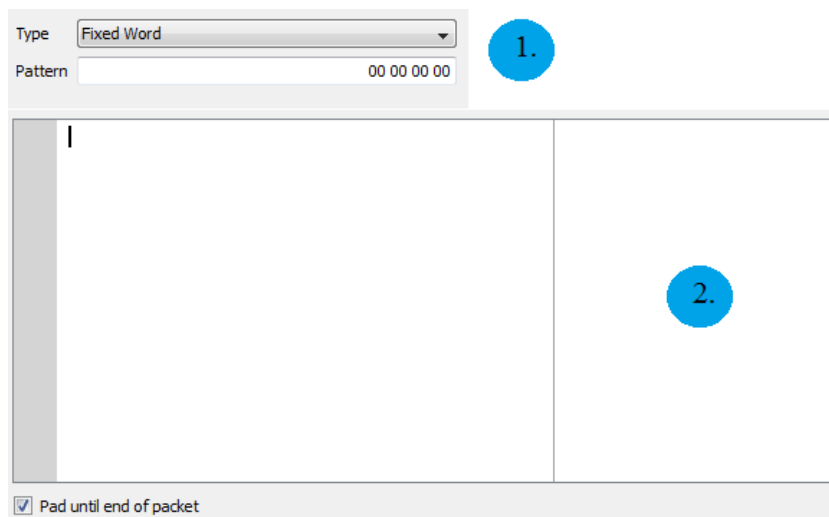
jommankumman L4-kohdassa. L5-kohta mahdollistaa tekstin lisäämisen sekä TCP- että UDP-protokollaan. Kuvassa 30 näkyy L5-kohdan valitsemisen lisäämä kohta Protocol Data -välilehteen.



Kuva 30. TCP:n ja UDP:n valitsemisen mahdollistava L5-kohta

Tähän tekstikenttään on mahdollista syöttää joko HTTP:tä, RTSP:tä tai SIP:tä.

Viimeisenä Protocol Data -välilehteen tulee streamin mahdollisen hyötykuorman (Payloadin) asettaminen. Protocol Selection -välilehdessä on mahdollista valita hyötykuormaksi jo aiemmin mainitut: kuvio (pattern) tai hex dump. Kuvassa 31 näkyvät molemmat vaihtoehdot.



Kuva 31. Hyötykuorma

Numerolla 1 merkitty kohta näkyy, jos hyötykuormaksi valitsi kuvion. Kuvioksi on mahdollista valita joko kiinteä sana, laskeva tai nouseva bitti tai satunnainen

kuvio. Kiinteään sanaan voi kirjoittaa minkä tahansa sanan, rajoituksena kuitenkin se, että sanassa käytettävät kirjaimet ja numerot ovat heksa-lukuja. Numerolla 2 merkitty kohta taasen näkyy, jos hyötykuormaksi valitsi hex dumpin. Kuten kuviossa oleva kiinteään sanaan, myös hex dumpiin saa syöttää mitä vain. Ainoana rajoituksena pysyy se, kuten myös edellisessä vaihtoehdossa, että tekstikenttään syötettävä numero/kirjainyhdistelmät ovat heksa-lukuja.

Seuraavaksi toiseksi viimeiseen, kuvassa 32 näkyvään Stream Control -välilehteen.

Kuva 32. Stream Control -välilehti

Stream Control -välilehdessä streamille asetetaan lähetysominaisuudet, eli esimerkiksi lähteekö stream paketteina (packets) tai ryöppyinä (bursts). Paketteina lähetettäessä streamit lähtevät liikkeelle yksi kerrallaan. Tässä lähetystavassa voidaan määrittellä kuinka monta pakettia lähtee yhdessä streamissa, sekä kuinka monta pakettia lähtee yhdessä sekunnissa. Kuvassa 33 näkyy miltä stream näyttää kaapattuna, jos tavaksi valitsee pakettien määräksi 5 sekä pakettien lähetysnopeudeksi 1/s.

No.	Time	Source	Destination	Protoc	Length	Info
99	0.737574	10.10.10.10	20.20.20.20	ICMP	60	Echo (ping) request id=0x04d2, seq=0/0, ttl=127
225	1.737549	10.10.10.10	20.20.20.20	ICMP	60	Echo (ping) request id=0x04d2, seq=0/0, ttl=127
350	2.737555	10.10.10.10	20.20.20.20	ICMP	60	Echo (ping) request id=0x04d2, seq=0/0, ttl=127
494	3.737560	10.10.10.10	20.20.20.20	ICMP	60	Echo (ping) request id=0x04d2, seq=0/0, ttl=127
623	4.737568	10.10.10.10	20.20.20.20	ICMP	60	Echo (ping) request id=0x04d2, seq=0/0, ttl=127

Kuva 33. Pakettilähetys

Kuten kuvasta 33 näkyy, paketteja on lähtenyt yhteensä 5 kappaletta sekunnin välein. Toisena lähetystapana on ryöppy, jolloin paketteja lähtee suuri määrä samaan aikaan. Tässä lähetystavassa voidaan määrittellä ryöppyjen määrä, kuinka monta pakettia menee/ryöppy sekä kuinka monta ryöppyä lähtee/sekunti. Kuvassa 34 näkyy miltä stream näyttää kaapattuna, kun tavaksi on valittu ryöppy, niiden määräksi 1, pakettien määräksi/ryöppy 10.

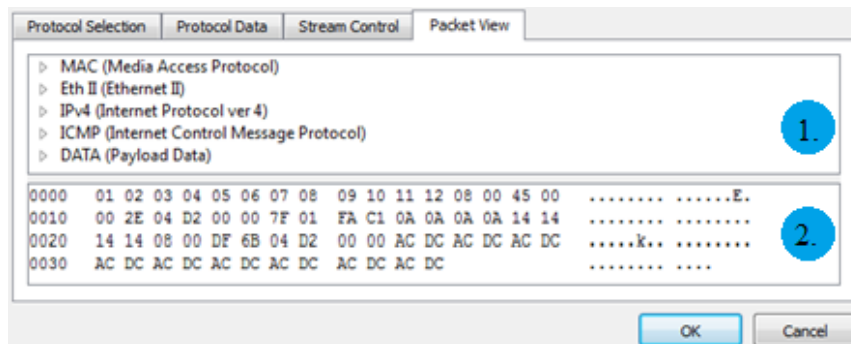
No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
400	0.622898	10.10.10.10	20.20.20.20	ICMP	60	Echo (ping) request id=0x04d2, seq=0/0, ttl=127
402	0.622972	10.10.10.10	20.20.20.20	ICMP	60	Echo (ping) request id=0x04d2, seq=0/0, ttl=127
403	0.622992	10.10.10.10	20.20.20.20	ICMP	60	Echo (ping) request id=0x04d2, seq=0/0, ttl=127
404	0.623009	10.10.10.10	20.20.20.20	ICMP	60	Echo (ping) request id=0x04d2, seq=0/0, ttl=127
405	0.623026	10.10.10.10	20.20.20.20	ICMP	60	Echo (ping) request id=0x04d2, seq=0/0, ttl=127
406	0.623043	10.10.10.10	20.20.20.20	ICMP	60	Echo (ping) request id=0x04d2, seq=0/0, ttl=127
407	0.623059	10.10.10.10	20.20.20.20	ICMP	60	Echo (ping) request id=0x04d2, seq=0/0, ttl=127
408	0.623076	10.10.10.10	20.20.20.20	ICMP	60	Echo (ping) request id=0x04d2, seq=0/0, ttl=127
409	0.623093	10.10.10.10	20.20.20.20	ICMP	60	Echo (ping) request id=0x04d2, seq=0/0, ttl=127
410	0.623110	10.10.10.10	20.20.20.20	ICMP	60	Echo (ping) request id=0x04d2, seq=0/0, ttl=127

Kuva 34. Ryöppylähetys

Kuten kuvasta 34 näkyy, paketteja lähti yhdessä sekunnissa 10 kappaletta. Kun haluttu lähetystapa on valittuna, niin tältä välilehdeltä voi asettaa vielä sen, mitä tapahtuu streamin jälkeen (kts. kuva 32). Vaihtoehtoina ovat joko pysähtyminen, jatkaminen seuraavaan streamiin tai ensimmäiseen tehtyyn streamiin palaaminen.

Kun kaikki asetukset ovat kunnossa, voi tehtyä streamia tarkastella vielä viimeisestä Packet View -välilehdestä.

Kuvassa 35 on esimerkki, miltä Packet View -välilehti voi näyttää.

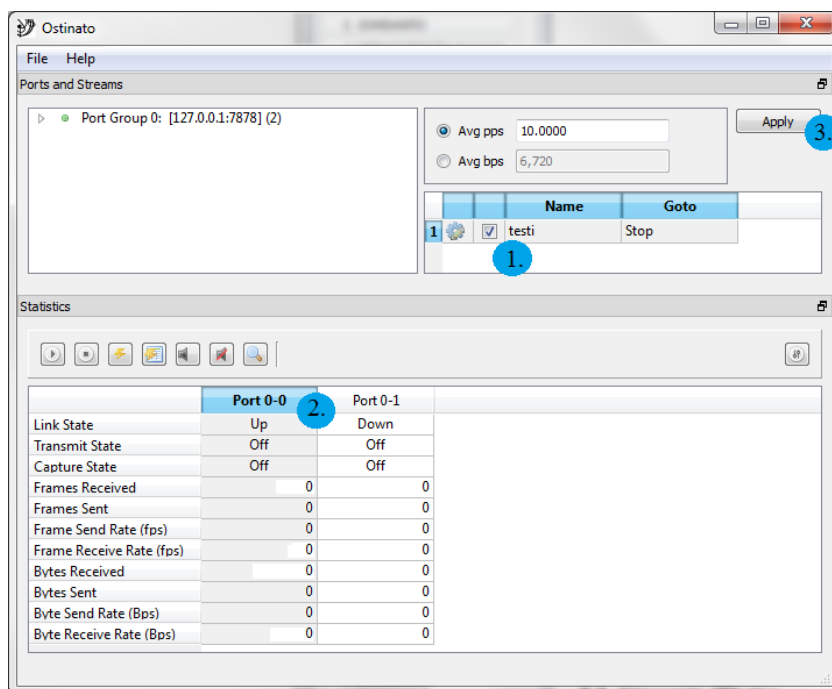


Kuva 35. Packet View -välilehti

Numerolla 1 merkityssä laatikossa näkyy kaikki aiemmissä välilehdissä valitut protokollat puunäkymässä (tree view) sekä numerolla 2 merkityssä laatikossa näkyy kaikki hex dumpina.

5.3 Streamin lähetys

Streamin valmistuttua siirrytään itse streamin lähettämiseen. Streamin lähettämisen tapahtuu pääikkunasta. Kuvassa 36 näkyy tilanne ennen streamin lähetystä.











Kuva 36. Lähetystilanne

Ennen lähetystä kannattaa varmistaa, että numerolla 1 merkitty streamin nimen vasemmalla puolella oleva neliö on valittuna. Kun stream on valmis lähetettäväksi, valitaan pääikkunan alhaalla olevasta Statistics-kohdasta portti, johon stream luotiin. Tässä tapauksessa oikea portti on merkitty numerolla 2. On tärkeää valita juuri sinisellä korostettu kohta, sillä jos valitsee jonkun muun kohdan, streamin lähettäminen ei onnistu. Kun oikea kohta on Statistics-kohdasta valittu, näpäytetään pääikkunan oikeassa yläkulmassa, streamin luontikohdassa, olevaa numerolla 3 merkittyä Apply-nappia. Nyt stream on vahvistettu aiemmin valittuun porttiin. Streamin lähetys tapahtuu valitsemalla Statistics-kohdasta löytyvästä nappivalikosta ensimmäisenä olevan Start Tx -napin ja streamin lopetus tapahtuu Start Tx -napin viereisestä Stop Tx -napista. Jos lähetys onnistuu, niin aiemmin valitussa portissa olevaan Transmit State -kohtaan pitäisi tulla lukemaan Off-tilan tilalle On sekä Frames Sent -kohtaan pitäisi tulla lähetettyjen pakettien määrä.

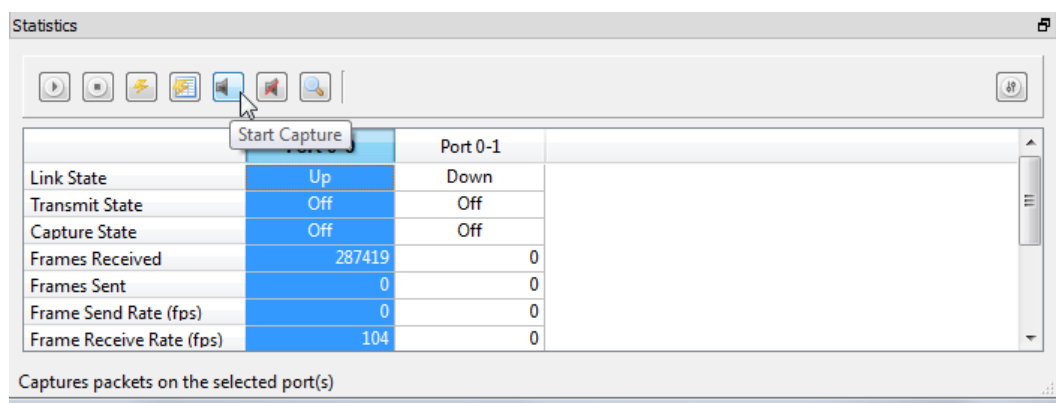
Taulukossa 5 on Statistics-kohdassa olevien nappien selitykset.

Taulukko 5. Statistics-kohdan nappien selitys.

Nappi	Toiminta	Selitys
	Start Tx	Aloittaa lähetyksen valitussa portissa.
	Stop Tx	Lopettaa lähetyksen valitussa portissa.
	Clear Selected Port Stats	Nollaa valitusta portista aiemmin lähetetyn
	Clear All Ports Stats	Nollaa kaikkien porttien tiedot.
	Start Capture	Aloittaa valitun portin kaappaamisen.
	Stop Capture	Lopettaa valitun portin kaappaamisen.
	View Capture Buffer	Näyttää valitusta portista kaapatut paketit Wiresharkissa.
		Voi valita portit, jotka haluaa näkyvän Statistics-ikkunassa.

5.4 Streamin kaappaaminen

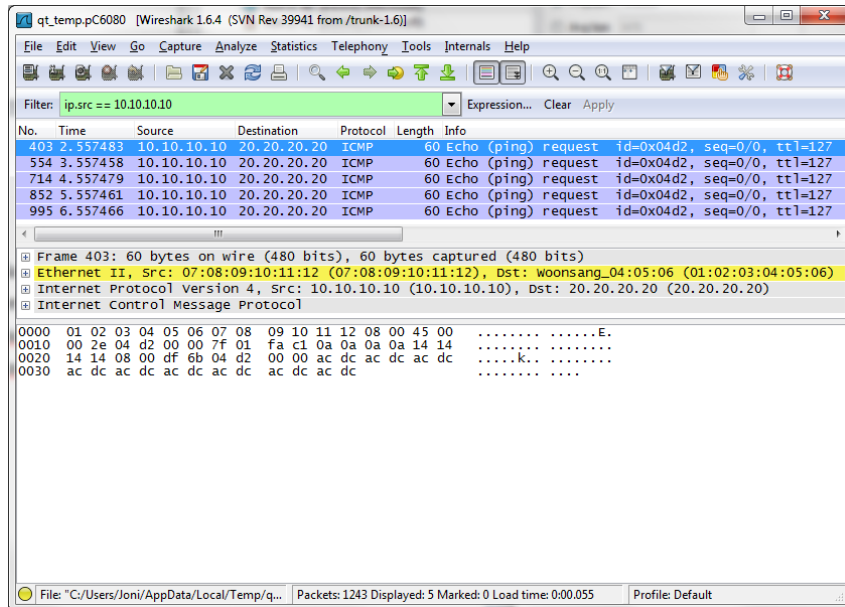
Streamin kaappaaminen onnistuu kahdella eri tavalla. Ensimmäinen tapa on käynnistää Wireshark ennen streamin lähetystä ja toinen tapa on käyttää hyväksi Osintoon suoraan rakennettua Wireshark-tukea. Tämä tapahtuu siten, että ennen streamin lähettämistä valitaan Statistics-kohdan napeista Start Capture. Kuvassa 37 näkyy tämä tilanne.



Kuva 37. Kaappaamisen aloittaminen

Jos kaappaaminen menee päälle, valitun portin Capture State -kohdassa pitäisi lukea On. Seuraavaksi lähetetään stream kappaleessa 5.3 mainitulla tavalla. Kun stream on lähetetty, näpätetään Start Capture -napin vieressä olevaa Stop Capture -nappia. Tämän jälkeen Capture State -kohdassa pitäisi lukea Off. Kun lähetys ja

kaappaus on suoritettu, kaapatun streamin saa näkyviin näpäyttämällä View Capture Buffer -nappia. Portti, josta stream lähetettiin, pitää olla edelleen valittuna. Jos kaikki menee oikein, kuvan 38 mukainen Wireshark-ikkuna pitäisi avautua.



Kuva 38. Kaappaus Wiresharkissa

6 LABORATORIOTYÖ

6.1 Yleistä

Työssä simuloidaan erilaisia tietoliikenteen protokollia käyttämällä Ostinatoa, jolla luodaan suurin osa tarvittavasta liikenteestä. Kaikki analysointia varten tarvittava liikenne kaapataan Wiresharkilla. Työn toteutus onnistuu koneella kuin koneella, ainoana vaatimuksena on se, että koneelle on järjestelmänvalvojan oikeudet. Työssä tarvittavien ohjelmien: Ostinaton, TfGenin sekä Mcastin käyttäminen ei vaadi asentamista, vaan ne ovat purettavissa zip-paketeissa. Ainoastaan Wireshark vaatii erillisen asennuksen.

6.2 Tietoliikenneverkkojen lähetystapoja

Työssä broadcast-lähetysten luomiseen käytettiin Ostinatoa. Yksi mahdollisista Ostinatossa suoritettavista tavoista on lähettää jo aiemmin kappaleessa 3.1.1 mainittuun Ethernet-verkon broadcast-osoitteeseen FF:FF:FF:FF:FF:FF streami. Pelkästään broadcast-liikenteen kaappaaminen onnistuu Wiresharkissa joko lisäämällä kaappausta aloittaessa Capture Filter -kohtaan ether broadcast tai kaappauksen ollessa käynnissä Display Filter -kohtaan eth.dst==ff:ff:ff:ff:ff:ff. Kuvassa 39 on Ostinatolla luotu ja Wiresharkilla kaapattu Ethernet-verkkoon lähetetty broadcast-lähetys.

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
4	4.181042	10.10.10.10	20.20.20.20	UDP	70	Source port: http Des
<div style="border: 1px solid gray; padding: 2px;"> Frame 4: 70 bytes on wire (560 bits), 70 bytes captured (560 bits) </div>						
<div style="border: 1px solid gray; padding: 2px;"> IEEE 802.3 Ethernet </div>						
<div style="border: 1px solid gray; padding: 2px;"> Destination: Broadcast (ff:ff:ff:ff:ff:ff) </div>						
<div style="border: 1px solid gray; padding: 2px;"> Source: 20:20:20:20:20:20 (20:20:20:20:20:20) </div>						
<div style="border: 1px solid gray; padding: 2px;"> Length: 56 </div>						
0000	ff ff ff ff ff ff	20 20	20 20 20 20 20 00	38 aa aa	8..
0010	03 00 00 00 08 00	45 00	00 30 04 d2 00 00	7f 11	E. .0.....
0020	fa af 0a 0a 0a 0a	14 14	14 14 00 50 00 50	00 1c	P.P..
0030	00 00 4d c8 43 bb	8b a6	1f 03 5a 7d 09 38	25 1f		..M.C... .Z}.8%.
0040	5d d4 cb fc 96 f5].....

Kuva 39. Broadcast-lähetys

Kuvassa 39 näkyvä Destination-kohta kertoo, että kyseessä on broadcast-lähetys.

Työssä tarvittava multicast-liikenne luotiin kahdella eri tavalla. Multicast-liikennettä pystyy kaappaamaan Wiresharkilla kahdella eri tavalla: lisäämällä

ennen kaappauksen aloitusta Capture Filter -kohtaan ether multicast tai lisäämällä kaappauksen ollessa käynnissä Display Filter -kohtaan (eth.dst[0] & 1) && eth.dst!=ff:ff:ff:ff:ff:ff. Multicastin kaappaaminen onnistuu pelkästään ensimmäiselläkin parametrilla, mutta myös broadcast-liikenne kannattaa rajata pois siksi, että Ethernet broadcast on myös määriteltävissä Ethernet multicastiksi (broadcastissa ja multicastissa ensimmäisen tavun viimeinen bitti on 1).

Ensimmäiseksi liikenne luotiin käyttämällä kappaleessa 4.3 mainittuja TfGen- ja Mcast-ohjelmia. Kuvassa 40 näkyy näiden avulla syntyneestä liikenteestä Wiresharkilla kaapattu kehys.

```

Frame 817: 47 bytes on wire (376 bits), 47 bytes captured (376 bits)
Ethernet II, Src: LiteonTe_5f:d8:e1 (d0:df:9a:5f:d8:e1), Dst: IPv4mcast_00:00:03 (01:00:5e:00:00:03)
  Destination: IPv4mcast_00:00:03 (01:00:5e:00:00:03)
    Address: IPv4mcast_00:00:03 (01:00:5e:00:00:03)
      .... 1 .... = IG bit: Group address (multicast/broadcast)
      .... 0 .... = LG bit: Globally unique address (factory default)
    Source: LiteonTe_5f:d8:e1 (d0:df:9a:5f:d8:e1)
    Type: IP (0x0800)
Internet Protocol Version 4, Src: 94.22.88.26 (94.22.88.26), Dst: 224.0.0.3 (224.0.0.3)
0000  01 00 5e 00 00 03 d0 df 9a 5f d8 e1 08 00 45 00  ..^... ..E.
0010  00 21 74 53 00 00 10 11 a0 45 5e 16 58 1a e0 00  .!tS... :E^X...
0020  00 03 e3 fd 00 1a 00 0d 85 88 00 00 00 00 00  .:.....

```

Kuva 40. Ulkopuolisilla ohjelmilla luotu multicast

Kehyksessä oleva kohteen Ethernet-osoite sekä IPv4-osoite kertovat, että kyseessä on IPv4- protokollan mukaista multicast-lähetystä. Kohteen Ethernet-osoite on luotu käyttämällä IPv4-osoitetta. Kuten jo luvussa 3.1.2. aiemmin mainittiin, otetaan IP-osoitteen 3 viimeistä kohtaa, muutetaan ne desimaaliluvuista heksadesimaaliluvuiksi. Näin ollen alla olevasta IPv4-osoitteesta **224.0.0.3** tulee **01:00:5e:00:00:03**.

Seuraavaksi luotiin samantyyppinen multicast-lähetys käyttämällä Ostinatoa. Kuva 41 näkyy Ostinatolla luotu ja Wiresharkilla kaapattu Multicast-lähetys.

```

Frame 202: 62 bytes on wire (496 bits), 62 bytes captured (496 bits)
Ethernet II, Src: 10:10:10:10:10:10 (10:10:10:10:10:10), Dst: IPv6mcast_ff:69:13:ca (33:33:ff:69:13:ca)
  Destination: IPv6mcast_ff:69:13:ca (33:33:ff:69:13:ca)
  Source: 10:10:10:10:10:10 (10:10:10:10:10:10)
  Type: IPv6 (0x86dd)
  Internet Protocol Version 6, Src: 10:10:10:10:10:10 (10:10:10:10:10:10), Dst: ff02::1:ff69:13ca (ff02::1:ff69:13ca)
  User Datagram Protocol, Src Port: 0 (0), Dst Port: 0 (0)
0000 33 33 ff 69 13 ca 10 10 10 10 10 86 dd 60 00 33 33 .....
0010 00 00 00 08 11 7f 00 10 00 10 00 10 00 10 .....
0020 00 10 00 10 00 10 ff 02 00 00 00 00 00 00 00 .....
0030 00 01 ff 69 13 ca 00 00 00 00 08 32 26 .....2&
  
```

Kuva 41. Ostinatolla luotu multicast-lähetys

Yllä olevan kehyksen Ethernet-osoite sekä IP-osoite kertovat, että kyseessä on ollut IPv6-protokollan mukaista multicast-lähetystä. IPv6-osoitteessa sen kertoo alku ff02. Lähetykseen käytetty IPv6-osoite on saatu ottamalla viimeiset 24 bittiä unicast-osoitteesta ja lisäämällä ne etuliitteessä FF02::1:FFXX:XXXX/104 olevien X:ien paikalle. Esim. jos IPv6-osoite olisi ollut fe80::2fe:ff:fe**69:13ca**, niin uudeksi osoitteeksi saataisiin ff02::1:ff**69:13ca**. IPv6:n Ethernetin multicast-osoite on saatu siirtämällä IP-osoitteen ff02::1:**ff69:13ca** kaksi viimeistä paria Ethernet-osoitteen tyhjille paikoille. Näin Ethernet-osoitteeksi on saatu 33:33:**ff:69:13:ca**.

Työssä tarvittu Unicast-liikenne saatiin kaappaamalla verkosta tulevaa liikennettä. Tähän käy mm. ARP tai Nelosen tarjoama Ruutu.fi-palvelu. Pelkästään unicast-liikennettä saadaan kaapattua syöttämällä Wiresharkissa ennen kaappauksen aloittamista Capture Filter-kohtaan not broadcast and not multicast. Pelkkää ARP-liikennettä saa kaapattua lisäämällä kaappauksen ollessa käynnissä Display Filter-kohtaan arp.

Kuvassa 42 näkyy Wiresharkilla kaapattua liikennettä ruutu.fi-sivustolta.

No.	Source	Destination	Protocol	Length	Info
17690	94.22.79.168	62.78.222.216	TCP	54	63249 > macromedia-fcs [ACK] Seq=3686 Ack=975988 win=65700 Len=0
17693	94.22.79.168	62.78.222.216	TCP	54	63249 > macromedia-fcs [ACK] Seq=3686 Ack=978908 win=65700 Len=0
17696	94.22.79.168	62.78.222.216	TCP	54	63249 > macromedia-fcs [ACK] Seq=3686 Ack=981828 win=65700 Len=0
17699	94.22.79.168	62.78.222.216	TCP	54	63249 > macromedia-fcs [ACK] Seq=3686 Ack=984748 win=65700 Len=0

Frame 17696: 54 bytes on wire (432 bits), 54 bytes captured (432 bits)
 Ethernet II, Src: LiteontTe_5f:d8:e1 (d0:df:9a:5f:d8:e1), Dst: IETF-VRRP-VRID_2b (00:00:5e:00:01:2b)
 Destination: IETF-VRRP-VRID_2b (00:00:5e:00:01:2b)
 Address: IETF-VRRP-VRID_2b (00:00:5e:00:01:2b)
 0 = IG bit: Individual address (unicast)
 0 = LG bit: Globally unique address (factory default)

0000	00 00 5e	00 01 2b d0 df	9a 5f d8 e1 08 00 45 00	..A.+... ..E.
0010	00 28 25 e5 40 00 80 06	0a 06 5e 16 4f a8 3e 4e	..(%.@... ..^..O.>N	
0020	de d8 f7 11 07 8f 8d 3e	c0 9f ff ae ad 3b 50 10>;P.	
0030	40 29 ab 5c 00 00		@).\..	

Kuva 42. Verkosta kaapattua Unicast-liikennettä

Unicast-liikenteen tunnistaa 2 seikasta. Kohteena on tietty IP-osoite sekä Ethernetissä on ensimmäinen tavun viimeinen bitti on 0.

6.3 Lähiverkkostandardien simulointi

Ethernet II- ja IEEE 802.3-kehysten lähettäminen toteutettiin Ostinatolla ja kaapattiin Wiresharkilla. Varsinaista suodinta ei näiden standardien kaappaamiseen löydy, vaan ne pitää kaapata käytetyn IP-osoitteen perusteella. Tätä helpottamaan molemmat lähetykset on tarkoitettu tehtäviksi muuten täysin samoilla asetuksilla, ainoastaan tutkittava standardi on muutettu. Se, mitä protokollaa käyttäen nämä lähettää, ei varsinaisesti ole mitään väliä, sillä molemmat standardit ovat samantaisia sekä IPv4- että IPv6-protokollassa. Kuvassa 43 on myöhempää käyttöä varten tässä kappaleessa tutkitut standardit.

DID	SID	Tunnus	Tieto-osa					Ethernet II-kehys
DID	SID	Pituus	DSAP	SSAP	CTL	Tieto-osa		IEEE 802.3 LLC
DID	SID	Pituus	DSAP	SSAP	CTL	SNAP	Tieto-osa	IEEE 802.3 SNAP

Kuva 43. Kehykset (Granlund 2007, 268)

Tätä kohtaa varten tehdyt lähetykset on lähetetty IPv4-protokollaa käyttäen. Kuvassa 44 on Ethernet II-standardilla lähetetty kehys.

```

Frame 2: 60 bytes on wire (480 bits), 60 bytes captured (480 bits)
Ethernet II, Src: 10:10:10:10:10:10 (10:10:10:10:10:10), Dst: 20:20:20:20:20:20 (20:20:20:20:20:20)
  Destination: 20:20:20:20:20:20 (20:20:20:20:20:20)
  Source: 10:10:10:10:10:10 (10:10:10:10:10:10)
  Type: IP (0x0800)
Internet Protocol Version 4, Src: 10.10.10.10 (10.10.10.10), Dst: 20.20.20.20 (20.20.20.20)
Data (26 bytes)
0000  20 20 20 20 20 20 10 10  10 10 10 10 08 00 45 00  .. ...E.
0010  00 2e 04 d2 00 00 7f 00  fa c2 0a 0a 0a 0a 14 14  .....
0020  14 14 ac dc ac dc ac dc  ac dc ac dc ac dc ac dc  .....
0030  ac dc ac dc ac dc ac dc  ac dc ac dc  .....

```

Kuva 44. Ethernet II-kehys

Kun kuvassa 44 olevaa lähetettyä kehystä vertaa kuvassa 43 olevaan Ethernet II-kehykseen huomataan, että molemmista löytyy samat komponentit. Destinatio=DID, Source=SID, tunnus=Type sekä Tieto-osa on lopussa oleva Data-kenttä. Tyyppi-kentässä oleva arvo 0x0800 kertoo, että kyseessä oleva viesti sisältää IPv4-protokollan. Jos viesti sisältäisi IPv6-protokollan, olisi tyyppi-kentässä arvona 0x86DD.

Seuraavaksi lähetettiin IPv4-protokollan sisältävä IEEE 802.3-standardin mukainen viesti, joka näkyy kuvassa 45.

```

Frame 4: 60 bytes on wire (480 bits), 60 bytes captured (480 bits)
IEEE 802.3 Ethernet
  Destination: 20:20:20:20:20:20 (20:20:20:20:20:20)
  Source: 10:10:10:10:10:10 (10:10:10:10:10:10)
  Length: 46
Logical-Link Control
  DSAP: TCP/IP (0x06)
  IG Bit: Individual
  SSAP: TCP/IP (0x06)
  CR Bit: Command
  Control field: u, func=UI (0x03)
Internet Protocol Version 4, Src: 10.10.10.10 (10.10.10.10), Dst: 20.20.20.20 (20.20.20.20)
Data (23 bytes)
0000  20 20 20 20 20 20 10 10  10 10 10 10 00 2e 06 06  .. ...E..
0010  03 45 00 00 2b 04 d2 00  00 7f 00 fa c5 0a 0a 0a  .E...+...
0020  0a 14 14 14 14 ac dc ac  dc ac dc ac dc ac dc ac  .....
0030  dc ac dc ac dc ac dc ac  dc ac dc ac  .....

```

Kuva 45. Ensimmäinen Ostinatolla luotu IEEE 802.3-viesti.

Kun vertaa kuvassa 45 olevaa lähetettyä kehystä kuvassa 43 olleeseen IEEE 802.3 LLC-kehykseen, huomataan selvää samankaltaisuutta. Samalla voi verrata kuvassa 43 ylempänä olevaa Ethernet II-kehystä alempaan IEEE 802.3 LLC-kehykseen. Molemmissa on sama DID- sekä SID-kenttä, mutta erottavana tekijänä on näiden

jälkeen tuleva pituus-kenttä. Sama kenttä löytyy myös kuvassa 46 nimellä Length. Length kentässä tuleva arvo tulee, kun vähentää kehyksen koosta vastaanottaja-, lähettäjä-, pituus- sekä lopussa olevan tarkistussumma-kentän koot. Lähetetyn kehyksen minimikoko on 64 tavua, vastaanottaja- ja lähettäjä-kentän 6 tavua, pituus-kentän 2 tavua sekä tarkistussumma-kentän 4 tavua. Näin pituuskentän arvoksi saadaan $64-6-6-2-4=46$.

Tässä IEEE 802.3-kehyksessä lähetetyn LLC-sanoman sisältämät DSAP ja SSAP kertovat, että sovelluksen tunnisteena toimii TCP/IP. IG Bit kertoo sen, että kyseessä on suoraosoitus (Individual) ja CR Bit sen, että kyseessä on komento (Command). Control-kentässä oleva 0x03 kertoo sen, että kyseessä on yhteydentöntä dataa.

Kuvassa 46 on toinen IEEE 802.3-standardin sisältävä viesti, mutta mukaan on lisätty SNAP-protokolla.

The screenshot shows a network packet capture window with the following details:

- Frame 7: 60 bytes on wire (480 bits), 60 bytes captured (480 bits)
- IEEE 802.3 Ethernet
 - Destination: 20:20:20:20:20:20 (20:20:20:20:20:20)
 - Source: 10:10:10:10:10:10 (10:10:10:10:10:10)
 - Length: 46
- Logical-Link Control
 - DSAP: SNAP (0xaa)
 - IG Bit: Individual
 - SSAP: SNAP (0xaa)
 - CR Bit: Command
 - Control field: u, func=UI (0x03)
 - Organization Code: Encapsulated Ethernet (0x000000)
 - Type: IP (0x0800)
- Internet Protocol Version 4, Src: 10.10.10.10 (10.10.10.10), Dst: 20.20.20.20 (20.20.20.20)
- Data (18 bytes)

The hex dump at the bottom shows the following data:

```

0000  20 20 20 20 20 20 10 10  10 10 10 10 00 2e aa aa  ..E. &...
0010  03 00 00 00 08 00 45 00  00 26 04 d2 00 00 7f 00  .....E. &.....
0020  fa ca 0a 0a 0a 0a 14 14  14 14 ac dc ac dc ac dc  .....
0030  ac dc ac dc ac dc ac dc  ac dc ac dc  .....

```

Kuva 46. Toinen Ostinatolla luotu IEEE 802.3-viesti.

Kun vertaa keskenään kuvassa 43 olevaa IEEE 802.3 LLC- sekä IEEE 802.3 SNAP-kehysiksi huomataan, että ainoa ero LLCn sekä SNAPin välillä on ohjauskentän (CTL) jälkeinen SNAP-kenttä.

SNAP-protokolla lisää LLC-protokollassa oleviin DSAP- ja SSAP-kohtiin sovelluksen tunnisteiksi. SNAPin sisältävän LLC-protokollan tunnisteeksi tulee 0xAA-AA-03, joista AA:t tulevat DSAP:sta sekä SSAP:sta. 03 tulee Control-kentän arvosta 03. SNAPin tunnisteeksi tulee 5 merkin mittainen otsikko

0x00-00-00 08-00. Tässä 00-00-00 tarkoittavat Ethernet-kehystä sekä lopussa oleva 08-00 Ethernet II-kehyksessä olevaa tyyppi-kenttää.

Huomion arvoista myös näissä kaikissa lähetyksissä on data-kentän pieneneminen. Protokollien lisääntyessä, mutta kehyksen koon pysyessä samana, data-kenttien ero suurimman ja pienimmän välillä on 8 tavua.

6.4 IP-protokollien simulointi

IPv4- ja IPv6-protokollien sisältävien viestien lähettäminen toteutettiin Ostinatolla. Kuten lähiverkkostandardeja sisältäviä viestejä lähettäessä, myös IP-protokollia simuloitaessa pyritään mahdollisimman paljon samanlaisten viestien lähettämiseen. Näin mahdolliset erot tulevat paremmin selville. Lähetyksessä käytettäväksi standardiksi valikoitiin Ethernet II, koska se hyväksyy kaikki tässä kohdalla tarvittavat lähetykset. Kuvassa 47 on Ostinatolla lähetetty IPv4-protokollan ja Ethernet II-standardin sisältävä viesti.

```

Frame 728: 96 bytes on wire (768 bits), 96 bytes captured (768 bits)
Ethernet II, Src: 34:56:78:90:10:11 (34:56:78:90:10:11), Dst: 12:34:56:78:90:10 (12:34:56:78:90:10)
  Destination: 12:34:56:78:90:10 (12:34:56:78:90:10)
  Source: 34:56:78:90:10:11 (34:56:78:90:10:11)
  Type: IP (0x0800)
Internet Protocol Version 4, Src: 10.10.10.10 (10.10.10.10), Dst: 20.20.20.20 (20.20.20.20)
  Version: 4
  Header length: 20 bytes
  Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP 0x00: Default; ECN: 0x00: Not-ECT (Not ECN-Capable Transport))
  Total Length: 82
  Identification: 0x04d2 (1234)
  Flags: 0x00
  Fragment offset: 0
  Time to live: 127
  Protocol: ICMP (1)
  Header checksum: 0xfa9d [correct]
  Source: 10.10.10.10 (10.10.10.10)
  Destination: 20.20.20.20 (20.20.20.20)
Internet Control Message Protocol

```

Kuva 47. IPv4-protokollan sisältävä viesti

Kuvassa 47 näkyvässä viestissä on muutama kohta, mikä kertoo että kyseessä on IPv4-protokollan sisältävä viesti. Koska viestiin on otettu mukaan myös Ethernet II-standardi, ensimmäisenä huomataan Type-kentässä oleva 0x0800, joka on IPv4-protokollan tunnus. Kenttä, johon tässä lähetyksessä pitää kuitenkin keskittyä, on lähettäjän ja vastaanottajan jälkeen tuleva IP-protokolla kenttä. Tässä kentässä määritellään tässä viestissä olleen IPv4-otsakkeen ominaisuudet. Kun vertaa kuvaa 47 luvussa 3.3 olleeseen kuvaan 5, huomataan, että teoria tukee käytäntöä.

Kaikki kuvassa 5 olevat kentät löytyvät myös lähetetyn viestin IPv4-otsakkeesta. Lähetettävän IPv4-otsakkeen arvot saa asettaa mieleisekseen Ostinatossa.

Header Length-kohdassa oleva arvo 20 on viestissä olevan IP-otsakkeen koko. Ostinatossa pystyy lähettäessä muuttamaan tämän kohdan arvoa, mutta tähän lähetykseen käytettiin valmiiksi ollutta arvoa 5, joka on samalla myös pienin mahdollinen arvo. Tähän kohtaan tullut arvo lasketaan lausekkeella $5 \times 32 = 160$ -bittinä/8=20 tavua. Tässä lausekkeessa oleva arvo johtuu pituus-kentän 32-bittisyydestä. Seuraavana oleva jakolasku $160/8$ taas johtuu siitä, että 8 tavua on 1 bitti.

Differentiated Services Field-kohdan arvo 0x00 kertoo sen, että lähetetyllä otsakkeella ei ole mitään erikoisarvoja vaan se on oletusarvoinen. Total Length-kohta kertoo sekä IP-otsakkeen että sen jälkeen tulevan datan koon, joka tässä tapauksessa on $20+62=82$ tavua. Pienimmillään arvo voi olla joko 20 tavua (otsake 20+data 0) ja suurimmillaan 65,535 tavua. Identification-kohtaan annettu arvo 0x04d2 on mahdollista fragmentoitumista varten.

Protokolla-kohdassa näkyy IP-otsaketta seuraava mahdollinen data-kohdassa näytettävä protokolla. Ennen lähetystä Ostinatossa valittiin L4-kohdassa protokollaksi ICMP. Muita mahdollisia Ostinatossa valittavia protokollia olisivat olleet esim. IGMP, TCP tai UDP. Viimeisenä ennen hyötykuormia tulevat vastaanottajan ja lähettäjän IP-osoitteet.

Kuvassa 48 on Ostinatolla lähetetty IPv6-protokollan ja Ethernet II-standardin sisältävä viesti.

```

⊕ Frame 194: 92 bytes on wire (736 bits), 92 bytes captured (736 bits)
⊖ Ethernet II, Src: 10:10:10:10:10:10 (10:10:10:10:10:10), Dst: 20:20:20:20:20:20 (20:20:20:20:20:20)
  ⊕ Destination: 20:20:20:20:20:20 (20:20:20:20:20:20)
  ⊕ Source: 10:10:10:10:10:10 (10:10:10:10:10:10)
    Type: IPv6 (0x86dd)
⊖ Internet Protocol Version 6, Src: fe80::202:b3ff:fe1e:8329 (fe80::202:b3ff:fe1e:8329), Dst: fe80::301:b4d:fe5e:8330
  ⊖ 0110 .... = Version: 6
    [0110 .... = This field makes the filter "ip.version == 6" possible: 6]
  ⊖ .... 0000 0001 .... = Traffic class: 0x00000001
    .... 0000 00. .... = Differentiated Services Field: Default (0x00000000)
    .... ..0. .... = ECN-Capable Transport (ECT): Not set
    .... ....1 .... = ECN-CE: Set
    .... .... 0000 0000 0000 0000 = FlowLabel: 0x00000000
  Payload length: 38
  Next header: ICMPv6 (0x3a)
  Hop limit: 127
  Source: fe80::202:b3ff:fe1e:8329 (fe80::202:b3ff:fe1e:8329)
  [Source SA MAC: Intel_1e:83:29 (00:02:b3:1e:83:29)]
  Destination: fe80::301:b4d:fe5e:8330 (fe80::301:b4d:fe5e:8330)
⊕ Internet Control Message Protocol v6

```

Kuva 48. IPv6-protokollan sisältävä viesti

Ensimmäinen kohta kuvassa 48, joka kertoo lähetyksen oleva IPv6-protokollaa, on tyyppi-kentässä oleva arvo 0x86DD, joka on IPv6-protokollan tunnus. Kuten IPv4-protokollan avauksessakin, on tässä hyvä verrata lähetettyä kehystä kappaleessa 3.3 olevaan kuvaan 6. Huomataan, että tässäkin kohdassa teoria tukee käytäntöä. Seuraavaksi käsiteltävän IPv6-otsakkeen kaikkia arvoja pystyy asettamaan mieleisekseen Ostinatossa.

Ensimmäinen kohta IPv6-otsakkeessa on versio-kohta missä kerrotaan bittikuviola 0110, että kyseessä on IPv6-protokolla. Tätä bittikuviota hyväksikäyttämällä on mahdollista suodattaa Wiresharkin avulla pelkkää IPv6-protokollaa sisältävää liikennettä. Seuraavaksi tuleva Traffic class-kohta vastaa IPv4-protokollassa ollutta Differentiated Services Field-kohtaa. Tässä ensimmäiset 6 bittiä vastaa IPv4-protokollassa olevaa DSCP-protokollaa ja viimeiset 2 bittiä vastaavat IPv4-protokollassa olevaa ECN-protokollaa.

Payload length-kohdan arvo tulee IPv6-otsaketta seuraavan hyötykuorman koosta, joka tässä tapauksessa on 38 tavua. Next Header-kohta toimii samalla tavalla kuin IPv4-protokollassa oleva Protocol-kohta, ilmoittaen seuraavan otsakkeen/protokollan. Tässä tapauksessa seuraavaksi otsakkeeksi on valittu Ostinatossa streamin asetuksista ICMPv6. Hop Limit-kohta kertoo, kuinka monen aliverkon tai linkin läpi paketti voi kulkea. Samalla se vastaa IPv4-protokollassa olevaa Time to Live-kohtaa. Jos tämä viesti kulkisi oikeassa verkossa, saisi se kulkea 127

aliverkon tai linkin läpi ennen kuin reititin poistaa sen liikenteestä. Jokaisen siirtymän jälkeen tätä kohtaa vähennetään yhdellä. Kuten IPv4-protokollassa, myös IPv6-protokollassa viimeisenä ennen hyötykuormaa tulevat lähettäjän ja vastaanottajan IP-osoitteet.

IPv4- ja IPv6-otsakkeita keskenään verrattaessa huomaa näissä olevat suurimmat erot. IPv6-protokollassa ei ole otsakkeen pituuden määrittystä. Koon puolesta IPv4-otsakkeen sisältävät paketit ovat pienempiä kuin IPv6-otsakkeen sisältävät paketit. Kuvassa 49 on tämä esitettyinä.

```

Internet Protocol Version 4, Src: 10.10.10.10 (10.10.10.10), Dst: 20.20.20.20 (20.20.20.20)
Internet Control Message Protocol
0000 12 34 56 78 90 10 34 56 78 90 10 11 08 00 45 00  .4Vx..4V x....E.
0010 00 52 04 d2 00 00 7f 01 ra 9d 0a 0a 0a 0a 14 14  .R.....
0020 14 14 08 00 35 a7 04 d2 00 00 aa bb cc dd aa bb  .5.....
0030 cc dd aa bb cc dd aa bb cc dd aa bb cc dd aa bb  .....
0040 cc dd aa bb cc dd aa bb cc dd aa bb cc dd aa bb  .....
0050 cc dd aa bb cc dd aa bb cc dd aa bb cc dd aa bb  .....

Internet Protocol Version 4 (ip), 20 bytes      Packets: 5 Displa...

Internet Protocol Version 6, Src: fe80::202:b3ff:fe1e:8329 (fe80::202:b3ff:fe1e:8329), Dst:
Internet Control Message Protocol v6
0000 20 20 20 20 20 20 10 10 10 10 10 10 86 dd 60 10  ..
0010 00 00 00 26 3a 7f fe 80 00 00 00 00 00 00 02 02  .&:..
0020 b3 ff fe 1e 83 29 fe 80 00 00 00 00 00 03 01  .).....
0030 0b 4d fe 5e 83 30 80 00 c6 b5 04 d2 00 00 aa bb  .M.A.O.
0040 cc dd aa bb cc dd aa bb cc dd aa bb cc dd aa bb  .....
0050 cc dd aa bb cc dd aa bb cc dd aa bb cc dd aa bb  .....

Internet Protocol Version 6 (ipv6), 40 bytes      Packets: 1 Displa...

```

Kuva 49. Kokojen vertailu

Kuten kuvasta 49 huomaa, on IPv6-otsake 2 kertaa niin suuri kuin IPv4-otsake. On kuitenkin hyvä muistaa, että sen minkä IPv6 häviää koossa, voittaa se esim. osoitteiden suurella määrällä (IPv4-protokollassa 32-bittinen osoitteisto, IPv6-protokollassa 128-bittinen osoitteisto) sekä tarkistussumman puuttumisella. Myös hyötykuorman mahdollisessa koossa voittaa IPv6-protokolla IPv4-protokollan (IPv6-protokollassa mahdollisuus yli 4 000 000 000 oktettiin verrattuna IPv4-protokollan 65 535 oktettiin). Tätä ei kuitenkaan pysty simuloimaan Ostinatolla.

Viimeisenä IP-protokollien simuloinnissa keskityttiin tunnelointiin, mistä valikoitui 6over4-tunnelointi.

Kuvassa 50 näkyy Ostinatolla lähetetty Ethernet II-standardin sisältävä 6over4-kehys.

```

Frame 1: 94 bytes on wire (752 bits), 94 bytes captured (752 bits)
Ethernet II, Src: 07:08:09:10:11:12 (07:08:09:10:11:12), Dst: woonsang_04:05:06 (01:02:03:04:05:06)
  Destination: woonsang_04:05:06 (01:02:03:04:05:06)
  Source: 07:08:09:10:11:12 (07:08:09:10:11:12)
  Type: IP (0x0800)
Internet Protocol Version 4, Src: 10.10.10.10 (10.10.10.10), Dst: 20.20.20.20 (20.20.20.20)
  Version: 4
  Header length: 20 bytes
  Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP 0x00: Default; ECN: 0x00: Not-ECT (Not ECN-capable Transport))
  Total Length: 80
  Identification: 0x04d2 (1234)
  Flags: 0x00
  Fragment offset: 0
  Time to live: 127
  Protocol: IPv6 (41)
  Header checksum: 0xfa77 [correct]
  Source: 10.10.10.10 (10.10.10.10)
  Destination: 20.20.20.20 (20.20.20.20)
Internet Protocol Version 6, Src: fe80:20:30:4:0:50:0:6 (fe80:20:30:4:0:50:0:6), Dst: fe80:1:0:3:0:4:5:7 (fe80:1:0:3:0:4:5:7)
  0110 .... = Version: 6
  .... 0000 0000 .... .... .... .... = Traffic class: 0x00000000
  .... .... .... 0000 0000 0000 0000 = Flowlabel: 0x00000000
  Payload length: 20
  Next header: TCP (0x06)
  Hop limit: 127
  Source: fe80:20:30:4:0:50:0:6 (fe80:20:30:4:0:50:0:6)
  Destination: fe80:1:0:3:0:4:5:7 (fe80:1:0:3:0:4:5:7)
Transmission Control Protocol, Src Port: 0 (0), Dst Port: 0 (0), Seq: 1, Len: 0

```

Kuva 50. 6over4-tunneloinnin simulointi

Kuten kuvassa 50 näkyy, 6over4-tunneloinnissa on kyse siitä, että IPv4-otsakkeen perään, ennen suoritettavaa protokollaa (tässä tapauksessa TCP-protokollaa), asetetaan IPv6-otsake. MAC-osoitteiden jälkeen tuleva Type-kohta kertoo kehyksen tyypiksi IPn. IPv4-otsakkeessa oleva Total length-kohta oleva arvo 80 kertoo kaikkien mukana olevien protokollien koon (IPv4=20, IPv6=40 ja TCP=20). Protocol-kohta kertoo seuraavaksi tulevan protokollan, joka tässä tunneloinnissa on IPv6-protokolla. IPv6-protokollaa seuraavan TCP-protokollan taas löytää IPv6-otsakkeen sisältä löytyvästä Next header-kohdasta.

6.5 VLAN-viestien simulointi

VLAN-tunnisteen sisältävien viestien lähettäminen toteutettiin Ostinatolla. Kuten myös aiemmissa kohdissa, myös tässä kohdassa pyritään 2 samanlaisen viestin lähettämiseen. Tässä luvussa emme keskity eri tapoihin toteuttaa virtuaalisia lähiverkkoja, vaan keskitymme vain niissä liikkuviin viesteihin.

Kuvassa 51 on myöhempää käyttöä varten tässä luvussa tutkittu VLAN-tunniste.

Protokollatunniste	Prioriteetti	CFI	VLAN ID
16-bittinä	3-bittinä	1-bitti	12-bittinä

Kuva 51. VLAN-tunniste

VLAN-viestit simuloitiin sekä IPv4- että IPv6-protollilla, jotta myös näiden protokollien mahdollisesti aiheuttamat erot nähtäisiin. Kuvassa 52 näkyy lähetetyt VLAN-viestit.

<pre> Frame 1190: 60 bytes on wire (480 bits), 60 bytes captured (480 bits) Ethernet II, Src: 10:10:10:10:10:10 (10:10:10:10:10:10), Dst: 20:20:20:20:20:20 (20:20:20:20:20:20) Destination: 20:20:20:20:20:20 (20:20:20:20:20:20) Source: 10:10:10:10:10:10 (10:10:10:10:10:10) Type: 802.1Q virtual LAN (0x8100) 802.1Q Virtual LAN, PRI: 1, CFI: 1, ID: 1986 001. = Priority: Background (1) ...1 = CFI: Non-canonical (1) 0111 1100 0010 = ID: 1986 Type: IP (0x0800) </pre>	1
<pre> Frame 1566: 92 bytes on wire (736 bits), 92 bytes captured (736 bits) Ethernet II, Src: 10:10:10:10:10:10 (10:10:10:10:10:10), Dst: 20:20:20:20:20:20 (20:20:20:20:20:20) Destination: 20:20:20:20:20:20 (20:20:20:20:20:20) Source: 10:10:10:10:10:10 (10:10:10:10:10:10) Type: 802.1Q virtual LAN (0x8100) 802.1Q Virtual LAN, PRI: 1, CFI: 1, ID: 1986 001. = Priority: Background (1) ...1 = CFI: Non-canonical (1) 0111 1100 0010 = ID: 1986 Type: IPv6 (0x86dd) </pre>	2
<pre> Frame 2273: 60 bytes on wire (480 bits), 60 bytes captured (480 bits) Ethernet II, Src: 10:10:10:10:10:10 (10:10:10:10:10:10), Dst: 20:20:20:20:20:20 (20:20:20:20:20:20) Destination: 20:20:20:20:20:20 (20:20:20:20:20:20) Source: 10:10:10:10:10:10 (10:10:10:10:10:10) Type: IP (0x0800) </pre>	3

Kuva 52. Simuloidut VLAN-viestit

Numerolla 1 merkitty kehys on IPv4-protokollan sisältävä VLAN-tunnistettu viesti. Numerolla 2 merkitty kehys on IPv6-protokollan sisältävä VLAN-tunnistettu viesti ja viimeisenä oleva numerolla 3 merkitty kehys on IPv4-protokollan sisältävä VLAN-tunnisteeton viesti.

Kuten kuvassa 51, on myös kuvassa 52 olevassa simuloiduissa VLAN-viesteissä Type-kohta (protokollatunniste). Tässä kohdassa oleva 802.1Q Virtual LAN kertoo, että lähetetty kehys sisältää VLAN-tunnisteen. Priority-kohta (prioriteetti) varaa VLAN-tunnisteeseen varatusta bitti-määrästä 3-bittinä (001.). Simuloiduissa viesteissä tätä kohtaa ei muutettu, samoin kuin ei seuraavaa CFI-kohtaakaan. CFI-kohta varaa VLAN-tunnisteesta 1-bitin (...1). Viimeisenä tuleva ID-kohta varaa jäljelle jääneet 12-bittinä (... 0111 1100 0010).

Kun näitä kehyksiä vertailee keskenään huomataan, että eri protokollan sisältävän viestin erottaa toisesta vain VLAN-viestin sisällä olevan Type-kohdan arvolla. Jos VLAN-viesti sisältää IPv4-protokollan, on Type-kohdan arvo 0x0800 (IP) ja jos VLAN-viesti sisältää IPv6-protokollan, on Type-kohdan arvo 0x86dd (IPv6).

6.6 Työohje

Tämä harjoitus tehdään pääasiassa käyttämällä Ostinatoa luomaan tarvittavaa liikennettä ja kaappaamalla sitä Wiresharkilla. Tarvitsette harjoituksen tekemiseen yhden tietokoneen.

Työhön kuuluu seuraavat asiat:

Broadcast-, Multicast- ja Unicast-liikenteen luominen ja kaappaaminen.

Ethernet II- ja IEEE 802.3-kehysten sisältävien viestien luominen, kaappaaminen ja vertaaminen.

1. IPv4- ja IPv6-protokollien sisältävien viestien luominen, kaappaaminen ja vertaaminen. Myös 6over4-viestin luominen, kaappaaminen ja analysoiminen.
2. Tunnisteellisen VLAN-viestin ja tunnistettoman VLAN-viestin luominen, kaappaaminen ja vertaaminen.

HUOM! Ryhmän numero tulee näkyä lähettäjän MAC-osoitteessa kaikissa Ostinatossa lähetettävissä viesteissä (esim. jos olette ryhmä 4, niin MAC-osoitteen tulee loppua numeroihin 04). Samoin ryhmän numero tulee näkyä 2.b:ssä Mcast- ja TtGen-ohjelmiin asetettavassa UDP-portissa (esim. jos olette ryhmä 4, niin portin numeroksi tulee 4444).

Yksityiskohtaiset ohjeet:

1. Avatkaa tietokone ja kirjautukaa sisään järjestelmänvalvojana. Avatkaa Ostinato ja Wireshark.
2. Broadcast, Multicast & Unicast

- a. Luokaa broadcast-viesti käyttämällä Ostinatoa ja kaapatkaa se suotimella, jonka selvititte esitehtävissä.
 - b. Luokaa multicast-viesti käyttämällä TfGen- ja Mcast-ohjelmia ja kaapatkaa se suotimella, jonka selvititte esitehtävissä. Luokaa samanlainen viesti käyttämällä Ostinatoa.
 - c. Kaapatkaa Unicast-liikennettä suotimella, jonka selvititte esitehtävissä. Tarvittavan liikenteen voi luoda esim. katsomalla videota Yle:n Areena- tai Nelosen Ruutu.fi-palvelusta.
 - d. Tallentakaa saamanne kaappaukset.
3. IEEE 802.3 & Ethernet II
- a. Luokaa viesti, joka sisältää IEEE 802.3 LLC-protokollan ja kaapatkaa se.
 - b. Luokaa täysin samanlainen viesti, joka sisältää Ethernet II-protokollan ja kaapatkaa se.
 - c. Asettakaa kaappaukset rinnakkain ja vertailkaa näitä toisiinsa. Mikä erottaa Ethernet II:n sisältävän viestin sekä IEEE 802.3 sisältävän viestin toisistaan?
 - d. Tallentakaa saamanne kaappaukset.
4. IPv4 & IPv6
- a. Luokaa viesti, joka sisältää IPv4-protokollan ja kaapatkaa se.
 - b. Luokaa täysin samanlainen viesti, joka sisältää IPv6-protokollan ja kaapatkaa se.
 - c. Miten nämä eroavat toisistaan?
 - d. Luokaa viesti, joka sisältää IP6over4-tunneloinnin. Analysoikaa sitä. Miten eroaa normaalista viestistä?
 - e. Tallentakaa saamanne kaappaukset.
5. VLAN
- a. Luokaa tunnistellinen (tag) VLAN-viesti ja kaapatkaa se.
 - b. Luokaa tunnistetön (untagged) VLAN-viesti ja kaapatkaa se.
 - c. Vertailkaa näitä toisiinsa. Miten ne eroavat toisistaan?
 - d. Tallentakaa saamanne kaappaukset.

7 YHTEENVETO

Opinnäytetyö onnistui mielestäni asetetun tavoitteen mukaisesti. Aluksi suunnitelmissa oli kokonaisen testiympäristön luominen käyttäen reitittämiä ja erilaisia koneita luomaan tarvittavaa liikennettä. Lopulta kuitenkin päädyttiin luomaan kevyt sekä helppo simulointiympäristö, joka ei vaadi käytettävältä laitteistolta paljoa vaan ohjelmat saa toimimaan myös vanhemmilla koneilla. Uskon ja toivon tämän helpottavan myös opiskelijoiden tarttumista näihin ohjelmiin hanakammin, sillä heidän ei tarvitse uusia laitteistoaan vain simuloidakseen näillä ohjelmilla haluaansa liikennettä. Näen myös mahdollisena käyttökohteena erilaiset tietoverkko-laitteet, joita halutaan testata esim. lähettämällä tietyn protokollan sisältäviä viestejä.

Opinnäytetyön pohjalta tehty harjoitustyö täyttää myös mielestäni sille asetetut tavoitteet antaen opiskelijalle mahdollisuuden kokeilla käytännössä aiemmin opittua teoriaa. Työssä vaadittuja protokollia, standardeja sekä erilaisia tietoverkoissa olevia lähetystapoja pystytään simuloimaan ilman suurempaa vaivaa. Tämän pitäisi helpottaa oppimisprosessia, sillä suurin osa ajasta ei mene erilaisten asetusten tai koneiden kanssa taistelemiseen, vaan opiskelija saa keskittyä rauhassa aikaansaatuisten tulosten analysoimiseen.

Mahdollisina kehityskohteina näen erilaisten protokolla-ketjujen luomisen tällä simulointiympäristöllä sekä erilaisten laitteiden lisäämisen, joilla voidaan luoda aiemmin simuloituja viestejä. Näistä protokolla-ketjuista näen yhtenä mahdollisuutena esimerkiksi DHCP-keskustelun simuloimisen. Tämä ei kuitenkaan ole tällä hetkellä mahdollista, sillä Ostinatosta puuttuu vielä DHCP-protokolla kokonaan. Mutta sivuilla olevan tiedon mukaan sen pitäisi lähitulevaisuudessa saapua tähän ohjelmaan. Näen yhtenä mahdollisena laajennusmahdollisuutena myös mobiilidatan, jota voitaisiin jollain tavalla kaapata Wiresharkilla ja analysoida.

LÄHTEET

Kirjat

Granlund, K. 2007. 1. painos. Tietoliikenne. Porvoo. WS Bookwell

Hakala, M., Vainio, M. 2005. 1. painos. Tietoverkon rakentaminen. Porvoo. WS Bookwell.

Elektroniset julkaisut

Carpenter B., C. Jung. 1999. Transmission of IPv6 over IPv4 Domains without Explicit Tunnels. Viitattu 26.1.2012. <http://tools.ietf.org/html/rfc2529>

Crawford, M., Fermilab. 1998. Transmission of IPv6 Packets over Ethernet Networks. Viitattu 26.1.2012. <http://tools.ietf.org/html/rfc2464>

Deering, S. 1989. Host Extensions for IP Multicasting. Viitattu 26.1.2012. <http://tools.ietf.org/html/rfc1112>

Harju, J. 2005. Verkkotekniikan jatkokurssi. Multicast. Viitattu 26.1.2012. <http://www.cs.tut.fi/kurssit/TLT-2600/t2005-06/TLT-2600-VTJ-luento-multicast.pdf>

Hinden, R., Nokia, Deering, S. & Cisco Systems. 2006. IP Version 6 Addressing Architecture. Viitattu 11.3.2012. <http://tools.ietf.org/html/rfc4291#section-2.7>

Hornig, C. 1984. A Standard for the Transmission of IP Datagrams over Ethernet Networks. Viitattu 26.1.2012. <http://tools.ietf.org/html/rfc894>

Mogul, J. 1984. Broadcasting Internet Datagrams. Viitattu 26.1.2012. <http://tools.ietf.org/html/rfc919>

Ramakrishnan, K., Floyd S. & Black, D. 2001. The Addition of Explicit Congestion Notification (ECN) to IP. Viitattu 25.3.2012. <http://tools.ietf.org/html/rfc3168>