



Satakunnan ammattikorkeakoulu
Satakunta University of Applied Sciences

LASSI LINTULA

Verkkoliikenteen analysointi ja Wireshark

TIETOJENKÄSITTELYN TUTKINTO-OHJELMA
2024

TIIVISTELMÄ

Lintula Lassi Verkkoliikenteen analysointi ja Wireshark
Opinnäytetyö, AMK
Tradenomi, tietojenkäsittely
Maaliskuu 2024
Sivumäärä: 42

Tämä opinnäytetyö käy läpi verkkoliikenteen kaappausmenetelmiä, verkkopakettien rakennetta ja ohjelmistoa nimeltä Wireshark.

Ensimmäisessä johdannon jälkeisessä luvussa kerrotaan tapoja, joilla kaappausympäristö luodaan yrityksissä, sekä sitä kuka saa ja millä luvalla kaapata verkkoliikennettä. Seuraavassa luvussa kerrotaan, miten verkossa liikkuvien pakettien rakenne koostuu. Mitä nämä paketit sisältävät ja miten ne liikkuvat laitteelta toiselle. Samassa luvussa esitellään myös muutamia yleisimpiä protokollia, joita kyseiset paketit sisältävät.

Viimeisessä luvussa ennen loppusanoja, kerrotaan ohjelmiston nimeltä Wireshark toiminnasta ja kuinka sitä käytetään. Saman luvun lopussa on muutamia esimerkkejä siitä, miten joitakin hyökkäyksiä voidaan havaita käyttämällä kyseistä ohjelmistoa.

Abstract

Lintula Lassi Network traffic analysis and Wireshark

Bachelor's thesis

Bachelor of Business Administration

March 2024

Number of pages: 42

This thesis reviews network traffic capture methods, the structure of network packets and software called Wireshark.

In the first chapter after the introduction, it is explained how the interception environment is created in companies, as well as who can intercept network traffic and with what permission. The next chapter explains the structure of packets traveling in the network. What do these packages contain and how do the transfer of packets from one device to another is done. It is also described how some of the most common protocols work in these packets.

The last chapter before the closing words, tells how the software called Wireshark functions and how to use it. At the end of the same chapter, there are a few examples of how some attacks can be detected by using the software in question.

SISÄLLYS

1 JOHDANTO	6
2 VERKKOLIIKENTEEEN ANALYSOINTI JA KAAPPAAMINEN	7
2.1 Verkkoliikenteen kaappaamiseen käytettyjä tekniikoita	7
2.1.1 Kytkinportin peilaaminen.....	8
2.1.2 Keskittimen käyttäminen.....	9
2.1.3 Tap:n käyttäminen	10
2.1.4 ARP-välimuistin myrkyttäminen	11
2.2 Verkkoliikenteen kaappauksen laillisuus	12
3 VERKKOPAKETIN RAKENNE	13
3.1 OSI-malli.....	13
3.2 TCP/IP-malli	15
3.2.1 Sovelluskerros	16
3.2.2 Siirtokerros	17
3.2.3 Verkkokerros.....	17
3.2.4 Siirtoyhteyshierarkia	17
3.3 Yleisiä verkkoprotokollia	18
3.3.1 HTTP (Hypertext Transfer Protocol)	18
3.3.2 TLS (Transport Layer Security).....	19
3.3.3 DNS (Domain Name System).....	19
3.3.4 TCP (Transmission Control Protocol)	20
3.3.5 UDP (User Datagram Protocol)	21
3.3.6 IP (Internet Protocol).....	21
3.3.7 ARP (Address Resolution Protocol).....	22
4 WIRESHARK	23
4.1 Pakettien kaappausnäkyminen	25
4.1.1 Pakettilistaruutu.	25
4.1.2 Paketin tiedot ruutu.....	26
4.1.3 Paketin tavut-ruutu.....	27
4.2 Pakettien suodatus	27
4.3 Värikoodit	30
4.4 Profiili.....	30
4.5 Kaapatun tiedoston tallentaminen.	31
4.6 Tilastotietojen välilehti	32
4.7 GeoIP	34

4.8 Expert information	35
4.9 ARP-välimuistin myrkyttämisen ja palvelunestohyökkäyksen havaitseminen Wiresharkilla	36
5 LOPPUSANAT	37
LÄHTEET	40

1 JOHDANTO

Tämä opinnäytetyö käsittelee verkkoliikenteen kaappaamista ja siihen käytettävää ohjelmistoa nimeltä Wireshark. Kuten kaikki tiedämme, internet on iso osa jokapäiväistä elämäämme ja sen käyttö on kasvanut todella paljon 2000-luvulla. Kasvava käyttäjämäärä ja verkon laajuus tuo mukanaan myös paljon erityyppistä verkkoliikennettä ja tämä lisää myös uhkia. Suurissa sisäverkoissa uhkien ja liikenteen tunnistaminen on ehdottoman tärkeää. Tähän tehtävään on kehitetty useita erilaisia tekniikoita ja ohjelmistoja, joilla voidaan kaapata ja analysoida verkossa kulkevia datapaketteja. Datapaketit liikkuvat ympäri maailman käyttäen useita erityyppisiä protokollia ja tulen kertomaan enemmän muutamista yleisimmistä.

Opinnäytetyössäni käyn ensiksi läpi mitä on verkkoliikenteen kaappaaminen ja minkä tyyppisillä fyysisillä ratkaisuilla verkossa liikkuvaa dataa voidaan kaapata analysointia varten. Käyn läpi verkkopakettien rakenteen ja yleisiä protokollia. Lopuksi käsittelen verkkoliikenteen kaappaamista käyttäen yhtä monista tähän tarkoitukseen rakennetuista ohjelmistoista nimeltä Wireshark. Kerron kuinka Wireshark toimii, miten sitä käytetään ja esimerkkejä mitä sillä voidaan tehdä.

2 VERKKOLIIKENTEEEN ANALYSOINTI JA KAAPPAAMINEN

Verkkoliikenteen analysoinnilla tarkoitetaan verkkoliikenteen kaappaamista, monitorointia ja analysointia. Se on välttämätöntä muun muassa monissa analyysi- ja rikosteknillisissä tarpeissa, kuten suorituskyvyn seurannassa sekä tietoturvahäiriöiden havaitsemisessa ja tutkimisessa. (Timeless technology, 2022)

Verkkoliikenteen analysoinnin yleisiä käyttötarkoituksia ovat esimerkiksi reaaliaikaisen ja menneen ajan liikenteen kerääminen ja tutkiminen, jotta tiedetään mitä verkossamme tapahtuu tai on tapahtunut. Kerääminen tapahtuu kaappaamalla verkkoliikennettä. Kaapattujen tietojen avulla voidaan havaita haittaohjelmia ja käynnissä olevia hyökkäyksiä. Tällä voidaan myös havaita haavoittuvia protokollia ja sanomia sekä tehdä vianmääritystä siitä miksi verkko toimii hitaasti. (Rapid7, n.d.)

Verkkoliikenteen kaappaamiseen ja analysoimiseen on useita erilaisia ohjelmistoja, joilla jokaisella on oma käyttökohteensa. Tässä työssä kuitenkin keskitytään kuitenkin yhteen käytetyimmistä ohjelmistoista nimeltään Wireshark.

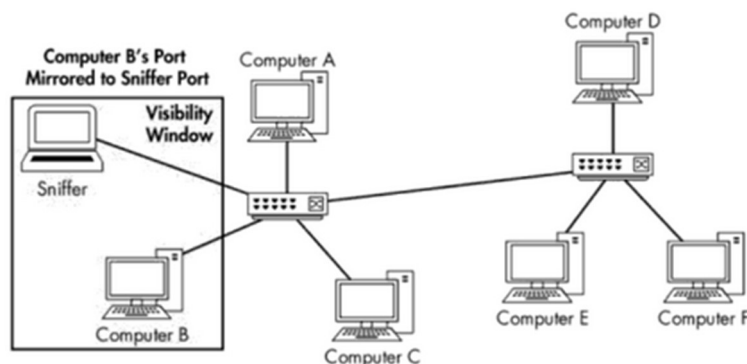
2.1 Verkkoliikenteen kaappaamiseen käytettyjä tekniikoita

Käytännössä liikenteen kaappaamiseen suurissa sisäverkoissa on neljä erityyppistä tapaa, kytkinportin peilaus, keskittimen käyttö (hubbing out), Tap:n (Test access point) käyttö ja ARP-välimuistin myrkytys, englanniksi tätä kutsutaan nimillä: ARP cache poisoning tai ARP spoofing. Verkkoliikennettä voidaan tarkastella myös omassa lähiverkossa siten, että liitetään kone verkkoon ja käynnistetään kaappausohjelma, jolloin oman laitteen liikennettä pystytään tarkkailemaan.

2.1.1 Kytkeinportin peilaaminen

Kytkeinportin peilaus aikaisemmin mainituista ehkä helpoin tapa kaapata liikennettä sisäverkossa, jossa on kytkin. Tämän tyyppisessä asetelmassa kaappaajalla on oltava pääsy kytkimen hallintapaneeliin komentokehötteen avulla tai verkkoliittymän kautta, jotta halutun portin liikenne voidaan pakottaa kulkemaan myös toisen portin läpi, johon kaappaamiseen käytettävä laite on kytketty. Esimerkiksi jos kohdelaite, jonka liikennettä halutaan kaapata, on kytketty porttiin numero 3 ja kaappaukseen käytetty laite on kytketty porttiin 4, niin portin 3 liikenne pakotetaan kulkemaan myös portin 4 kautta peilaamalla liikenne. (Sanders, 2017, s.21)

Seuraavassa kuvassa näkyy miten kytkentä tehdään, jos käytetään kytkinportin peilaamista liikenteen kaappaamiseen. Kuvassa oleva "Sniffer" on kaappaukseen käytetty laite ja Computer B:n liikennettä halutaan kaapata.



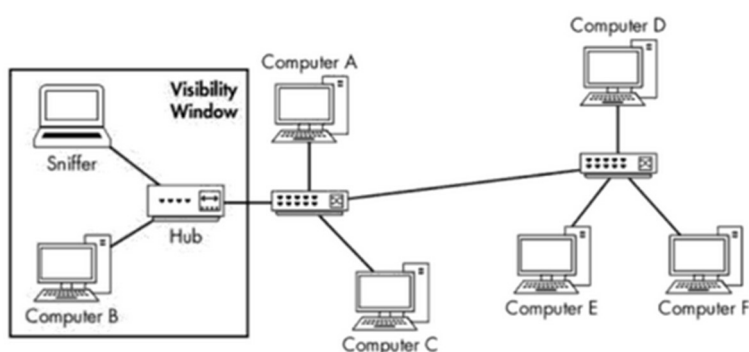
Kuva 1 Kytkeinportin peilauskytkentä. (Sanders, 2017, s.21).

On kuitenkin huomattava portin peilaamisessa, että jotkut laitevalmistajat antavat peilata useita portteja yhteen porttiin. Tämä tarkoittaa käytännössä sitä, että jos käytössä on 24-porttinen kytkin, jonka yhden portin siirtonopeus on 100Mbps ja peilaamme 23 molemmin suuntaista liikennettä tukevan portin liikenteen yhteen porttiin. Tällöin tämän portin läpi liikkuu mahdollisesti 4600Mbps, joka on fyysisesti mahdotonta tälle portille ja aiheuttaa siksi pakettien kadottamista tai verkon hidastumista. Tämän tyyppisissä tilanteissa tiedetään kytkinten kadottavan kokonaan ylimääräiset paketit ja tämä saattaa

jopa pysäyttää koko kytkimen toiminnan. Vaikka kytkinportin peilaaminen saattaa kuulostaa helpolta ratkaisulta, ei sitä kuitenkaan kannata käyttää suurissa sisäverkoissa. Parempi vaihtoehto on Tapin käyttö, josta lisää myöhemmin. (Sanders, 2017, s.22)

2.1.2 Keskittimen käyttäminen

Keskittimen (hub) käyttö saattaa olla yksi ainoista keinoista joissakin sisäverkoissa, missä verkossa oleva kytkin ei tue portin peilaamista. Tällä tekniikalla kytkimeen liitetty laite, josta halutaan kaapata paketteja, irroitetaan kytkimestä ja liitetään keskittimeen, joka taas yhdistetään kytkimeen. Kaappaukseen käytettävä kone pitää olla liitetty samaan keskittimeen. Kaikki liikenne mitä liikkuu keskittimen kautta näkyy kaappaajalle, koska keskitin lähettää saapuvat ja lähtevät paketit käyttäen yleislähetysviestiä (broadcast message). (Sanders, 2017, s.23)



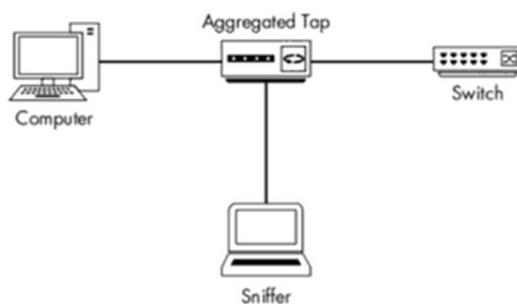
Kuva 2 Keskittimen kytkentä liikenteen kaappausta varten (Sanders, 2017, s.23).

On tiedostettava, että keskittimien käyttö on nykyään todella vähäistä ja tämän tyyppisen laitteen hankinta saattaa olla hankalaa. Usein nykymarkkinoilla myytävistä keskittimistä suurin osa on kytkimiä, joita markkinoidaan keskittiminä. Tämän tyyppiset keskittimet, jotka ovat todellisuudessa kytkimiä eivät tuota aikaisemmin mainittua toimintaa kaappausympäristössä.

2.1.3 Tap:n käyttäminen

Tap:n (Test access point) käyttäminen on lähes samanlaista kuin keskittimen käyttö. Tap on laite mikä kytketään kahden kaapeleilla kytketyn laitteen väliin, jotta voidaan kaapata kyseisen yhteyden läpi liikkuvia paketteja. Ero keskittimen käyttöön on se, että Tap on rakennettu juuri tätä pakettien kaappausta ajatellen. Tap-tyyppejä on kahta erilaista päätyyppiä, aggregoituja ja aggregoimattomia. Erona näissä on se, että aggregoimattomassa on neljä porttia ja aggregoidussa kolme. Tarkoittaen sitä, että aggregoimattomassa tarvitaan molemminpuolisen liikenteen kaappaamiseen kaksi käyttöliittymää ja niihin kytkennät, kun taas aggregoidussa tarvitsemme vain yhden käyttöliittymän. Aggregoitu Tap on helpompi käyttöinen, koska tarvitsemme vain yhden kaappaukseen käytettävän käyttöliittymän ja tavallisen verkkokortin sisältävän laitteen voidaksemme kaapata liikennettä molempiin suuntiin. Aggregoimattomassa on taas oma etuna se, että voimme katsoa toisella käyttöliittymällä liikennettä, joka saapuu ja toisella lähtevää liikennettä. Kun käytämme kahta käyttöliittymää yhdellä kaappauslaitteella, tarvitsee laite verkkokortin, jossa on vähintään kaksi verkkoliitäntää. (Sanders, 2017, s.24-26.)

Seuraavassa kuvassa on aggregoidun Tap:n kytkentä verkossa.



Kuva 3 Aggregoitu Tap. (Sanders, 2017, s.25)

Tap on hyvä verkkoliikenteen kaappaamiseen, koska se ei vaikuta tai hidasta verkkoliikennettä vaan luo verkossa liikkuvista paketeista kopion ja jakaa sen koneelle, jossa kaappausohjelmaa käytetään. Tämä tarkoittaa, että jos laite esimerkiksi vikaantuu niin verkkoliikenne ei kuitenkaan katkea. Tap:sta on

olemassa useita erityyppisiä alatyyppejä eri käyttötarkoituksiin ja erikokoisiin verkkoihin. (Network Critical, n.d.)

2.1.4 ARP-välimuistin myrkyttäminen

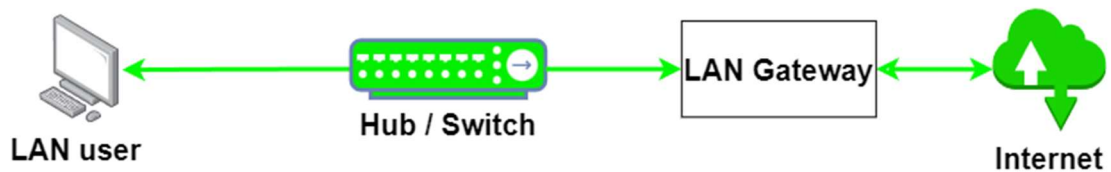
ARP (Address Resolution Protocol) on protokolla, joka toimii OSI-mallin toisessa kerroksessa. Protokollasta itsestään kerron myöhemmin tässä työssä. Otan kuitenkin nyt esiin sen, miten tätä kyseistä protokollaa hyväksi käyttäen voidaan kaapata verkkoliikennettä.

ARP-välimuistiin tallennetaan laitteen IP-osoite ja kyseistä laitetta vastaava fyysinen MAC-osoite. ARP-välimuistin tehtävänä on kertoa laitteelle mikä IP-osoite vastaa mitäkin laitetta paikallisverkossa. Se myös kertoo laitteelle yhdyskäytävän (gateway) IP-osoitteen, jotta laite pystyy lähettämään paketteja verkkoon. (Rouse, 2016).

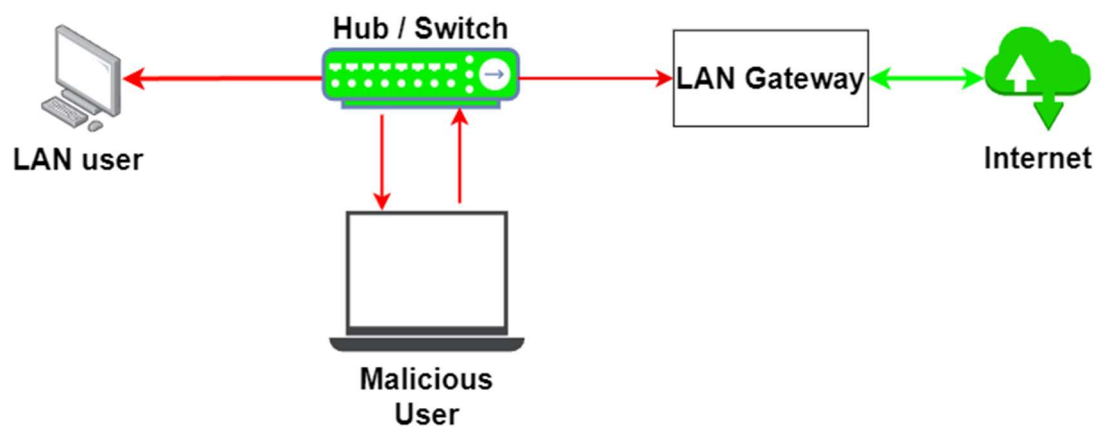
ARP-välimuistin myrkyttäminen on haavoittuvuus, jota käytetään niin sanotun ”Man in the middle” hyökkäyksen tekemiseen. Hyökkäyksen idea on se, että hyökkääjä naamioi oman laitteensa kertomaan muille lähiverkon laitteille olevansa yhdyskäytävä ja täten kaikki verkkopaketit kulkevat hyökkääjän laitteen läpi. Jos hyökkääjä käyttää kaappausohjelmistoa niin hän voi nähdä kaikki lähiverkossa liikkuvat verkkopaketit ja niiden sisällön omalla koneellaan. (Imperva, n.d.)

ARP-välimuistin myrkyttäminen tapahtuu käytännössä niin että kaappauslaite lähettää kertoo reitittimelle olevansa käyttäjä ja käyttäjälle olevansa reititin, näin ollen käyttäjä lähettää kaikki verkkopaketit kaappaajalle ja kaappaaja lähettää ne eteenpäin reitittimelle ja toisinpäin. Kaappaaja, joka on myrkyttänyt ARP-välimuistin voi tehdä monenlaista kiusaa kyseisessä verkossa kuten palvelunestohyökkäyksiä tai vakoilua. Sitä voidaan myös käyttää tilanteissa, joissa ei ole mahdollista käyttää aikaisemmin mainittuja tapoja liikenteen kaappaamiseen.

Without ARP Spoofing



With ARP Spoofing



Kuva 4 ARP Spoofing / ARP Poisoning Diagram (GeeksforGeeks, 2023).

2.2 Verkkoliikenteen kaappauksen laillisuus

Verkkoliikenteen kaappaaminen ei ole aina laillista ja sen tekemiseen on oltava verkonhaltijan lupa. Liikenteen kaappaajalla on aina rikosoikeudellinen vastuu tekemisistään. Suomen rikoslain luvussa 38 pykälässä 3 viestintäsalaisuuden loukkaus todetaan seuraavasti:

Joka oikeudettomasti

1) avaa toiselle osoitetun kirjeen tai muun suljetun viestin taikka suojauksen murtaen hankkii tiedon sähköisesti tai muulla vastaavalla teknisellä keinolla tallennetusta, ulkopuoliselta suojatusta viestistä taikka

2) hankkii tiedon televerkossa tai tietojärjestelmässä välitettävänä olevan puhelun, sähkeen, tekstin-, kuvan- tai datasiirron taikka muun vastaavan tele-

viestin sisällöstä taikka tällaisen viestin lähettämisestä tai vastaanottamisesta,

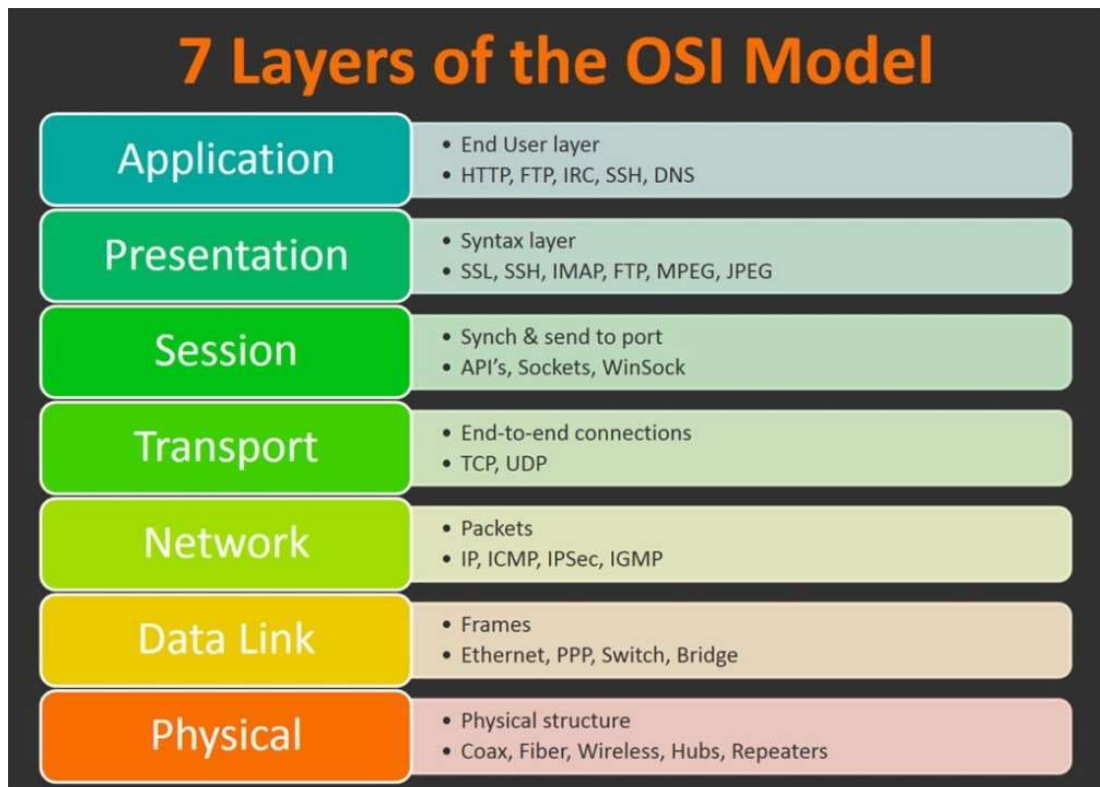
on tuomittava viestintäsalaisuuden loukkauksesta sakkoon tai vankeuteen enintään kahdeksi vuodeksi. Yritys on rangaistava.
(Finlex, 1995, luku 38 § 3.)

3 VERKKOPAKETIN RAKENNE

Kun kaappaamme paketteja verkossa, niin on hyvä ymmärtää miten paketit koostuvat ja miten ne liikkuvat. Tämä kappale kertoo miten nämä paketit rakentuvat.

3.1 OSI-malli

OSI-malli (Open Systems Interconnection) on kansainvälisen standardointi-organisaation, ISO:n (International Organization for Standardization) 80-luvulla kehittänyt malli, jonka ajateltiin ratkaisevan erilaisten verkkotekniikoiden yhteensopivuusongelmat ja tulevaisuudessa yhdistäisi kaikki laitteet toisiinsa. OSI-malli jäi TCP/IP-protokollapinon varjoon käytettävyydessä ja käytön määrässä. OSI-mallia kuitenkin käytetään seitsenkerroksisena niin sanottuna referenssipinona. OSI-malli on referenssiluonteestaan huolimatta verkon ymmärtämisen kannalta hyvin tärkeää. (Anttila, 2001, s.30-31).



Kuva 5 OSI-mallin seitsemän kerrosta. (Jasrotia, 2021)

Sovelluskerroksen (Application Layer) tehtävänä on tarjota verkkopalveluita eri sovelluksille. Esimerkiksi tiedostojen avaus, sulkeminen, kirjoittaminen ja lukeminen, sähköpostin siirtäminen ja etäsuorituksen välittäminen. (Anttila, 2001, s.32).

Esitystapakerroksella (Presentation layer) määritellään siirtyvän datan muoto. Erilaisia esitystapoja ovat esimerkiksi JPEG-kuvakoodaus (Jointed Pictures Expert Group) ja ASCII-merkistö (American Standard Code for Information Interchange). Se toimii myös tulkkina kuten vaikka kääntäen ASCII-merkistöä käyttävän sanoman ISO-8859-1-merkistöksi. (Anttila, 2001, s.33).

Istuntokerroksen (Session layer) tehtävänä on sovellusten toimintojen koordinointi, kuten vaikkapa lähetyksen käynnistäminen ja pysäyttäminen. Istuntokerros huolehtii myös, että data välittyy oikeassa järjestyksessä. Esimerkkejä istuntokerroksen protokollista ovat NFS (Network File System), RPC (Remote Procedure Call) ja NetBIOS (Network Binary Input/Output System). (Anttila, 2001, s.33).

Kuljetuskerroksen (Transport layer) tehtävänä on ylemmiltä kerroksilta tulevan datan pilkkominen sopivan kokoisiin palasiin eli segmentteihin ja niiden välitys vastaanottajalle. Se voi toimia joko yhteydellisesti, jolloin kommunikoiivat laitteet muodostavat yhteyden ennen lähetystä, tai yhteydettömänä, jolloin data lähetetään verkkoon toivoen, että se menee perille. Esimerkkejä kuljetuskerroksen protokollista ovat TCP (Transmission Control Protocol) ja UDP (User Datagram Protocol). (Anttila, 2001, s.34).

Verkkokerroksen (Network layer) tehtävänä on pakata kuljetuskerrokselta tuleva data paketteihin ja välittää ne vastaanottajan verkkokerroksen osoitteeseen. Tätä prosessia kutsutaan reitittämiseksi ja se on tyypillisesti riippumaton aiempien kerrosten tekniikoista. Välitys voi tapahtua lähiverkon sisällä tai siihen voi liittyä useampia reitittimiä. Esimerkkiprotokollia ovat IP (Internet protocol) ja IPX (Internetwork Packet Exchange). (Anttila, 2001, s.34).

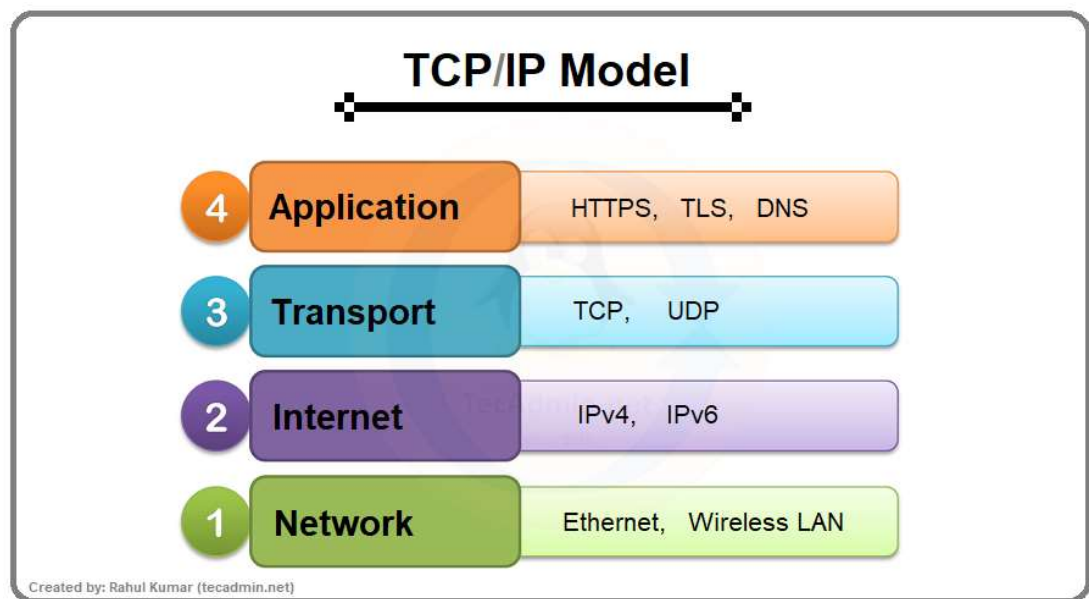
Siirtokerroksen (Data Link layer) tehtävänä on rakentaa kehys, johon pakataan verkkokerrokselta saatu data. Siirtokerros lisää kehykseen otsikot, joihin kuuluu muun muassa vastaanottajan ja lähettäjän siirtokerros osoite. Esimerkkejä siirtokerroksen kehystavoista ovat HDLC (High-Level Data Link Control) ja IEEE:n (Institute of Electrical and Electronics Engineers) lähiverkkoihin määrittelemät kaksi osaa; LLC (Logical Link Control) ja MAC (Media Access Control). Siirtokerros on yleensä voimakkaasti riippuvainen fyysisestä kerroksesta. (Anttila, 2001, s.34).

Fyysinen kerros (Physical layer) määrittelee kullekin verkkotekniikalle ominaisia bittien välittämiseen liittyviä asioita. Näitä ovat muun muassa liittimien tyyppi, käytettävät koodausmenetelmät ja jännitetasot. (Anttila, 2001, s.34).

3.2 TCP/IP-malli

Kuten aikaisemmin todettiin TCP/IP-mallista tuli käytetympi kuin OSI-mallista, vaikka edelleen OSI-mallia käytetään referenssinä asioiden ymmärtämiseen.

Tämä johtui siitä, että laitteet ja ohjelmistot poikkesivat toisistaan ja olivat myyjäkohtaisia. Tarvittiin yleinen protokolla eri valmistajien laitteiden väliseen kommunikaatioon. Tämä johti TCP:n ja IP:n luomiseen. Myös kasvava laitevaatimusten määrä ajoi useiden muidenkin protokollien luomiseen. Tämä johti uuteen referenssimalliin nimeltä TCP/IP. TCP/IP sisältää vain neljä kerrosta, jotka ovat yhdistelmiä OSI-mallin kerroksista. (Shanmugan ym., 2002, s.21).



Kuva 6 TCP/IP-malli. (Rahul, 2023).

3.2.1 Sovelluskerros

Sovelluskerros (Application Layer) antaa käyttäjälle pääsyn verkkoon antamalla käyttöön useita palveluita, kuten esimerkiksi SMTP:n (Simple Mail Transfer Protocol) sähköpostien lähettämiseen tai FTP:n (File Transfer Protocol) tiedostojen lähettämiseen. Myös yleiset verkkoselaukseen liittyvät protokollat kuten esimerkiksi HTTP (Hypertext Transfer Protocol) toimivat tässä kerroksessa. (Shanmugan ym., 2002, s.22).

3.2.2 Siirtokerros

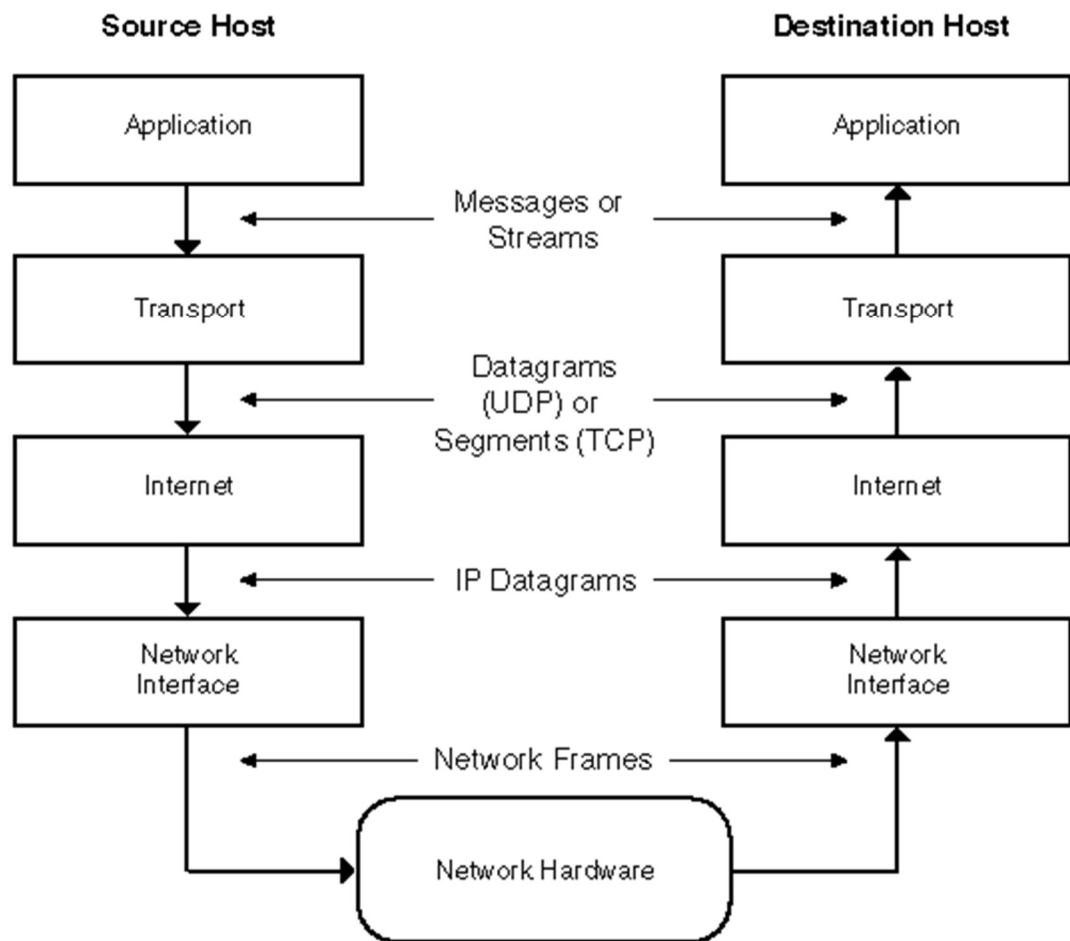
Siirtokerros (Transport layer) käsittelee tietokoneiden välistä kommunikaatiota käyttäen esimerkiksi TCP- (Transmission Control Protocol) tai UDP- (User Datagram Protocol) protokollia hyödykseen. Tämä kerros jakaa datan loogiseksi yksiköiksi, joita kutsutaan paketeiksi, ennen niiden lähettämistä. (Shanmugan ym., 2002, s.22).

3.2.3 Verkkokerros

Verkkokerros (Internet layer) on vastuussa datapakettien reitittämisestä oikeaan osoitteeseen käyttäen IP-protokollaa, joka on vastuussa datan päätymisestä oikeaan osoitteeseen. Protokolla ei kuitenkaan ole vastuussa datan eheydestä. IP on vuorovaikutuksessa ARP:n (Address Resolution Protocol) ja RARP:n (Reverse Address Resolution Protocol) kanssa selvittääkseen oikean osoitteen. IP toimii ARP:n kanssa selvittääkseen MAC- (Media Access Control) osoitteen ja siirtoyhteyshierarkia käyttää tätä osoitetta välittääkseen datan fyysistä linjaa pitkin. (Shanmugan ym., 2002, s.22).

3.2.4 Siirtoyhteyshierarkia

Siirtoyhteyshierarkia (Network Interface layer) on OSI-mallin siirtokerroksen ja fyysisen kerroksen yhdistelmä. Tämä kerros on vastuussa datan jakamisesta loogisiin joukkoihin, joita kutsutaan kehyksiksi. Riippuen siitä millaista yhteyttä käytetään, tämä kerros lisää kehyksiin oikeat otsikot. Otsikko voi sisältää kehysten määrän ja niiden oikean järjestyksen ja miten kehykset pitää järjestää päätepisteessä. Vastaanottavassa päässä tämä kerros kokoaa kaikki kehykset ja lähettää ne ylemmille kerroksille. Tämä kerros takaa sen, että kaikki kehykset vastaanotetaan oikein ja oikeassa järjestyksessä. (Shanmugan ym., 2002, s.22).



Kuva 7 Miten paketti kulkee lähteestä määränpäähän (Novell n.d.).

3.3 Yleisiä verkkoprotokollia

Verkossa on useita erilaisia protokollia. Verkkoliikenteen analysoinnin kannalta on tärkeää ymmärtää miten yleisimmät protokollat toimivat, jotta liikenteen tutkiminen olisi sujuvampaa, koska pelkän protokollan avulla pystytään tietämään minkä tyyppisestä liikenteestä on kyse. Alaluvuissa avataan näistä muutamia yleisimpiä.

3.3.1 HTTP (Hypertext Transfer Protocol)

HTTP on sovelluskerroksen protokolla. HTTP-pyyntö on tapa, jolla esimerkiksi verkkoselain pyytää tietoja, joita se tarvitsee verkkosivun lataamiseen. Jokainen HTTP-pyyntö, joka tehdään, kuljettaa mukanaan sarjan koodattua dataa, joka kantaa mukanaan erityyppisiä tietoja. Yleisimmät HTTP-metodit

ovat "GET" ja "POST". GET-metodi pyytää tietoja käyttäjälle yleensä esimerkiksi verkkosivulta, kun taas POST-metodi lähettää tietoja palvelimelle kuten esimerkiksi käyttäjänimen ja salasanan. HTTP:n tilakoodit ovat kolmenumeroisia koodeja, jotka kertovat onnistuiko haluttu HTTP-pyyntö. Numerolla 2 alkavat koodit kertovat, että pyyntö onnistui. Esimerkiksi jos käyttäjä pyytää verkkosivua, niin useimmiten saadaan takaisin koodi "200 OK" tarkoittaen, että pyyntö onnistui. Numeroilla 4 ja 5 alkavat koodit kertovat virheistä. Numerolla 4 alkavat kertovat käyttäjäpuolen virheestä kuten virheellisestä verkko-osoitteesta, kun taas numerolla 5 alkavat koodit kertovat palvelinpuolen ongelmasta. (Cloudflare, n.d.-b)

3.3.2 TLS (Transport Layer Security)

TLS-salausprotokolla on liikenteen suojaukseen käytetty protokolla, joka auttaa suojaamaan tiedot käyttäjän laitteen ja verkkosivun välillä. Se käyttää salaukseen symmetristä ja epäsymmetristä salausta. Symmetrisessä salauksessa käytetään jaettua salaista avainta ja epäsymmetrisessä julkista ja yksityistä avainta. TLS-salauksessa tiedot salataan ensin symmetrisellä avaimella, jonka jälkeen symmetrinen avain salataan vastaanottajan epäsymmetrisellä julkisella avaimella. Vastaanottaja voi sitten purkaa symmetrisen avaimen salauksen yksityisellä avaimellaan. Tällä prosessilla varmistetaan, että vain tarkoitettu vastaanottaja voi lukea tiedot. Verkkosivustot, jotka käyttävät tätä salausta, toimivat HTTPS-protokollalla. Eli jos osoiterivillä ensimmäisenä lukee HTTPS:// tiedät että kyseinen sivusto käyttää tätä protokollaa tai jotakin vastaavaa tietojen salaamiseen. (Internetopas, 2022)

3.3.3 DNS (Domain Name System)

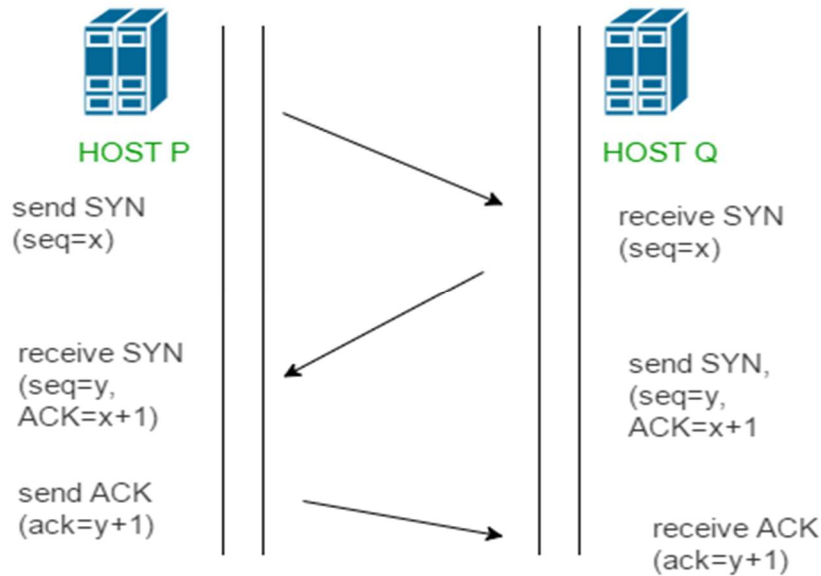
DNS on järjestelmä, jonka tehtävänä on muuntaa verkkotunnus IP-osoitteeksi, jotta käyttäjän ei tarvitse tietää IP-osoitetta vaan pystyy löytämään sivuston pelkän verkkotunnuksen avulla. Tämä järjestelmä koostuu useasta palvelimesta, joissa sijaitsevat tiedot IP-osoitteista, joiden avulla

verkkosivut saadaan haettua käyttäjän selaimelle. DNS-kysely on käyttäjälle huomaamaton. Kun verkkosivun osoite, esimerkiksi `www.esimerkki.com`, kirjoitetaan selaimeen, lähtee tämä osoite ensiksi rekursiiviselle DNS-palvelimelle, joka on yleensä palveluntarjoajan palvelin. Jos tällä palvelimella ei ole välimuistissan kyseisen verkkotunnuksen IP-osoitetta, siirtyy kysely juurininipalvelimelle, joka selvittää missä esimerkiksi `.com` osoitteet sijaitsevat. Juurininipalvelin lähettää tämän jälkeen kyselyn ylätasonpalvelimelle, jossa `.com` verkkotunnukset sijaitsevat. Tämän jälkeen ylätasonpalvelin lähettää kyselyn valtuutetulle palvelimelle, missä sijaitsee `esimerkki.com` ja selvittää tämän IP-osoitteen ja palauttaa sen käyttäjälle. Käyttäjällä on nyt pääsy halutulle verkkosivulle. (Cloudflare, n.d.-a)

3.3.4 TCP (Transmission Control Protocol)

TCP-verkkoprotokollaa käytetään, kun siirretään dataa internetissä. TCP on suosituin verkkoprotokolla luotettavuutensa ansiosta. TCP on yhteyspohjainen eli se muodostaa yhteyden lähettäjän ja vastaanottajan välille ja pitää sitä yllä, kun dataa lähetetään ja vastaanotetaan. Se on luotettava siksi, koska kun dataa vastaanottava osapuoli saa paketin niin siitä lähetetään takaisin kuittaus yhteydenmuodostuspaketin saapumisesta. Jos kuittaus ei saavu takaisin lähettävälle osapuolelle niin sama paketti lähetetään uudestaan, kunnes kuittaus saapuu. Tämä takaa, että kaikki paketit saapuvat perille, joten dataa ei katoa siirron yhteydessä. Tätä protokollaa käytetään esimerkiksi verkkonselaamiseen ja sähköpostien lähetykseen ja kaikkeen missä halutaan varmistaa, että kaikki data saapuu perille. (Zieniūtė, 2022)

TCP luo lähettäjän ja vastaanottajan välille yhteyden käyttämällä kolmivaiheista kättelyä. Tämä kättely tapahtuu niin, että lähettävä osapuoli lähettää vastaanottajalle SYN (synchronization) viestin, johon vastaanottaja vastaa SYN/ACK (synchronization/acknowledgement) viestillä, jos aikaisempi viesti on päässyt perille. Tämän jälkeen lähettävä osapuoli lähettää vastaanottajalle ACK viestin ja yhteys on täten muodostettu. (Browne, 2023).



Kuva 8 TCP SYN/ACK viestien lähetys (GeeksforGeeks, 2022).

3.3.5 UDP (User Datagram Protocol)

UDP on myös paljon käytetty protokolla. Tässä protokollassa tärkein ominaisuus on sen nopeus. UDP on yhteydetön protokolla. Se ei muodosta yhteyttä lähettäjän ja vastaanottajan välille kuten TCP, joten se ei tarvitse kuittausta saapuneesta paketista. Lähettävän osapuolen ei tarvitse odottaa vaan voi lähettää seuraavan paketin heti. Tämän takia jotkut paketit eivät välttämättä saavu perille koskaan. Tätä protokollaa käytetään usein suoratoistamisessa tai videopelien pelaamisessa, missä pakettien siirtonopeus on tärkeämpää kuin se että saapuvatko kaikki paketit perille. (Zieniüté, 2022)

3.3.6 IP (Internet Protocol)

IP on protokolla, jonka tehtävänä on reitittää ja antaa osoitteita datapaketeille, jotka liikkuvat ympäri verkkoa. IP-tiedot lisätään jokaiseen pakettiin ja tämä tieto auttaa reitittimiä lähettämään ne oikeaan paikkaan. Jokainen verkossa oleva laite saa oman IP-osoitteen. Verkkopakettiin liitetty IP-osoite ohjaa paketin siihen IP-osoitteeseen, johon se on tarkoitettu. Kun paketti saa-

puu osoitteeseensa, sitä käsitellään riippuen siitä mitä siirtokerroksen protokollaa on käytetty. Kuten esimerkiksi TCP- tai UDP-protokollaa. Jokainen IP-osoite on sarja merkkejä, kuten esimerkiksi: "192.168.1.1". IP-osoitteita on olemassa kahta käytössä olevaa versiota, IPv4 ja IPv6, joista aikaisempi näyttää samalta kuin edeltävässä esimerkissä ja jälkimmäinen näyttää tältä: "2001:0db8:85a3:0000:0000:8a2e:0370:7334". IPv4-osoitteet ovat kehitetty 1983 ja silloin ei vielä tiedetty kuinka paljon osoitteita tarvitaan, joten kun huomattiin että osoitteet ovat käymässä vähiin kehitettiin uudempi enemmän merkkejä sisältävä IPv6, joka mahdollistaa enemmän uniikkeja osoitteita. IP-otsikko lisätään datapakettiin ennen kuin se lähetetään. IP-otsikko sisältää useita erilaisia tietoja paketista, kuten lähettäjän ja vastaanottajan IP-osoitteet, otsikon pituuden ja paketin koon bitteinä ja niin sanotun TTL (Time To Live) arvon, joka tarkoittaa kuinka monta "hyppäystä" paketti voi tehdä verkossa ennen kuin se kadotetaan. Se sisältää myös tiedon siitä mitä siirtokerroksen protokollaa käytetään, kuten TCP tai UDP. (Cloudflare, n.d.-c)

3.3.7 ARP (Address Resolution Protocol)

ARP on protokolla, joka yhdistää alati muuttuvan IP-osoitteen laitteen fyysiseen osoitteeseen, jota kutsutaan nimellä MAC-osoite (Media Access Control). Tämä proseduri on tärkeä, koska MAC-osoite ja IP-osoite ovat eri pituisia. Usein käytetyt IPv4-osoitteet (Internet Protocol versio 4) ovat pituudeltaan 32 bittiä kun taas fyysisten laitteiden MAC-osoitteet ovat 48 bittiä pitkiä. ARP toimii muuntaen 32-bittiä pitkän osoitteen 48-bittiseksi ja toisinpäin. Suurin osa käyttöjärjestelmistä tallentaa nämä osoitteet niin sanottuun ARP-tiluun. (Fortinet, n.d.)

ARP-tilusta voimme selvittää mikä IP-osoite on tallennettu millekin MAC-osoitteelle. Seuraavassa kuvassa näemme ARP-tilun Windows koneella ja komennon sen saamiseksi esiin.

```
C:\WINDOWS\system32>arp -a

Interface: 192.168.1.111 --- 0x12
Internet Address      Physical Address      Type
192.168.1.1          f4-87-c5-7e-34-17    dynamic
224.0.0.22           01-00-5e-00-00-16    static

C:\WINDOWS\system32>
```

Kuva 9 ARP-taulu sekä komento "arp -a", jolla saamme kyseisen taulun Windows käyttöjärjestelmällä näkyviin.

Kuvassa näkyvä osoite 192.168.1.111 tarkoittaa tätä tietokonetta. Osoite 192.168.1.1 tarkoittaa IP-osoitetta reitittimelle ja sen perässä on MAC-osoite. 224.0.0.22 on IGMP-osoite (Internet Group Management Protocol), joka on oma protokollansa paikallisverkkoliikenteen ohjaukseen.

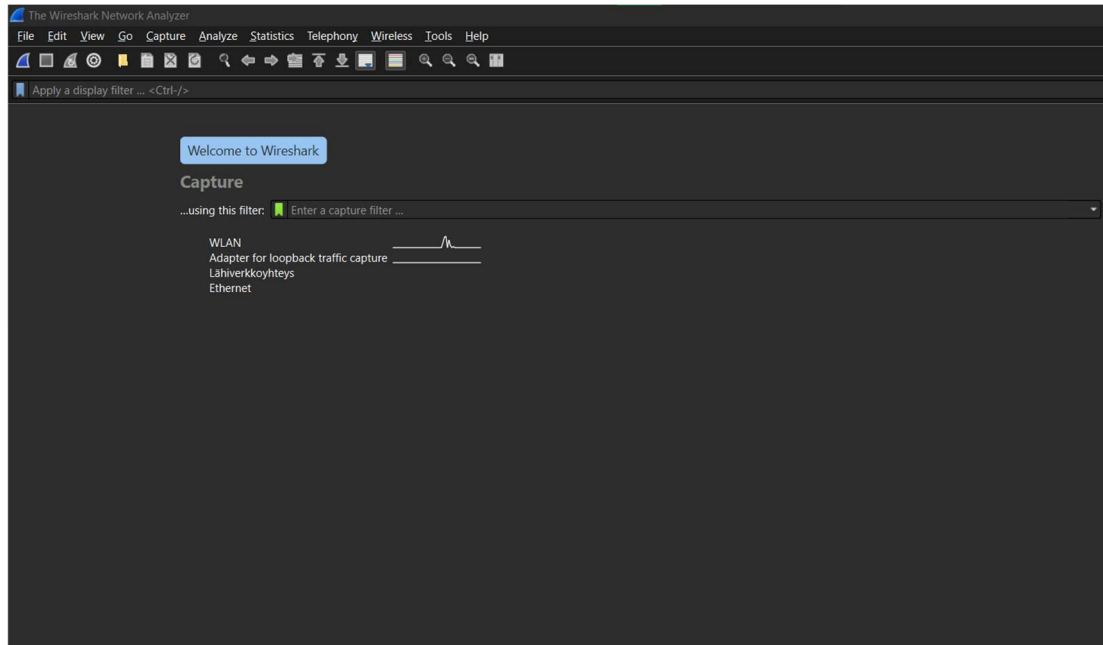
4 WIRESHARK

Wireshark, entiseltä nimeltään Ethereal, on tehokas verkon analysointiin keskittyvä työkalu. Tällä työkalulla voi kaapata tai "haistella" verkkoliikennettä. Kaappauksen jälkeen kaapatut paketit voidaan analysoida, vaikka siksi, että etsitään hitaita sovelluksia, epäilyttävää liikennettä tai laiterikkoja.

Wireshark on avoimen lähdekoodin ohjelmisto, joten sen voi kuka tahansa ladata sen omilta kotisivuilta. Wiresharkin asennus on suhteellisen helppoa Windows-koneella, koska se tapahtuu lähes samalla tavalla kuin minkä tahansa muun ohjelmiston asennus. Asennuksen yhteydessä on kuitenkin muistettava sallia WinPcapin asennus, jotta reaaliaikainen pakettien kaappaus onnistuu. Wireshark kaappaustiedostot ovat nykyään normaalisti pcapng formaatissa, mutta Wiresharkilla on mahdollista lukea myös muissa formaateissa olevia tiedostoja kuten esimerkiksi cap. Käytän esimerkikuviani omalla koneellani Wiresharkista ottamiani kuvakaappauksia käyttäen omassa sisäverkossani liikkuvaa dataa sekä tiedostoja, joita olen ladannut

sivustolta, joka niitä jakaa tutkimuskäyttöön. Linkki sivustoon on seuraava:
<https://wiki.wireshark.org/SampleCaptures>.

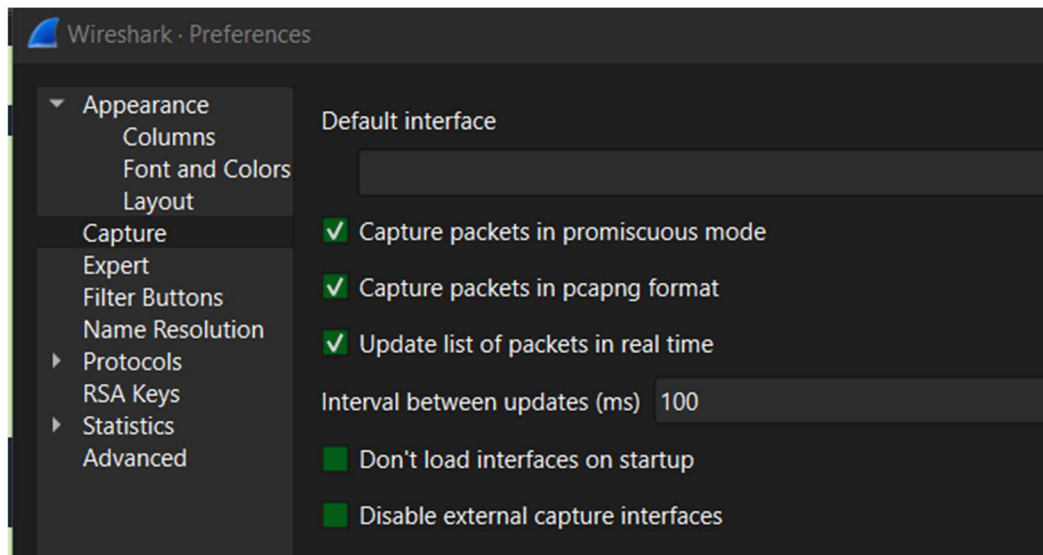
Kun Wireshark käynnistetään, avautuu seuraavassa kuvassa näkyvä ikkuna.



Kuva 10 Wireshark aloitusikkuna.

Ikkunassa näkyy käytössä olevat verkot ja verkon nimen vieressä näkyvä viiva kertoo liikenteestä kyseisessä verkossa. Kuten kuvassa näkyvä WLAN ja sen jälkeen viiva, missä on pieni hyppy, tarkoittaa, että WLAN yhteys on käytössä ja siellä on jotain liikennettä. Näkymä saattaa poiketa kuvasta hieman eri laitteilla ja asetuksilla.

Kun kaappaus ollaan aloittamassa, kannattaa käydä laittamassa niin sanottu "promiscuous mode" päälle. Tämä asetus takaa sen, että Wireshark löytää kaikki verkkopaketit mitä verkkokortille saapuu.



Kuva 11 Asetus mistä saadaan "promiscuous mode päälle".

4.1 Pakettien kaappausnäky

Pakettien kaappaus aloitetaan painamalla haluttua yhteyttä kaksi kertaa, valitsemalla haluttu yhteys ja napsauttamalla ylhäällä vasemmalla olevaa sinistä nappulaa tai painamalla capture ja start. Wireshark aloittaa pakettien kaappaamisen heti ja jatkaa sitä, kunnes kaappaaminen keskeytetään.

Pakettien kaappaus on reaaliaikaista ja aluksi näkymä saattaa olla hankalaa tulkita ja sekavaa, koska paketit liikkuvat reaaliajassa pakettilistaruudussa. On järkevää tehdä kaappaus ja tallentaa kaapattu osuus ennen pakettien analysointia. Kaappausnäkyssä on oletuksena kolme eri ruutua.

4.1.1 Pakettilistaruutu.

Pakettilistaruudussa oleva näkymä liikkuu koko ajan kaappaushetkellä, koska paketteja lähetetään tai niitä saapuu. Tämä näkymä koostuu riveistä ja sarakkeista, joista jokainen rivi on yksi verkkopaketti ja jokaisella sarakeella näkyy eri tietoja kyseisestä paketista, kuten järjestysnumero, lähteen ja määränpään IP-osoitteet, käytetty protokolla, paketin koko tavuina ja lisäinfoa kuten porttinumero tai vaikka HTTP-protokollan paluuarvo (esimerkiksi: 200 OK). Sarakkeita pystytään lisäämään ja poistamaan. Voidaan lisätä esimerk-

kinä sarake ”host”, joka näyttää pakettiin mahdollisesti liitetyn verkkotunnuk-
sen esimerkiksi: www.wireshark.org tai voimme lisätä sarakkeen, joka näyt-
tää paketin TTL-arvon.

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
14409	0.000295	2001:14bb:a9:2d47:499:b647:b2e7:d...	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	TCP	86	54882 → 443 [SYN] Seq=0 Win=64800 Len=0 MSS=1440 WS...
14410	0.015947	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:dbcd	TCP	86	443 → 54878 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=32016 Len=0 ...
14411	0.000000	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:dbcd	TCP	86	443 → 54877 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=32016 Len=0 ...
14412	0.000193	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:d...	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	TCP	74	54878 → 443 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=132096 Len=0
14413	0.000141	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:d...	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	TCP	74	54877 → 443 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=132096 Len=0
14414	0.002327	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:d...	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	TLSv1.3	752	Client Hello (SNI=scontent.fq1f1-2.fna.fbcdn.net)
14415	0.001774	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:d...	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	TLSv1.3	752	Client Hello (SNI=scontent.fq1f1-2.fna.fbcdn.net)
14416	0.000184	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:dbcd	TCP	86	443 → 54879 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=32016 Len=0 ...
14417	0.000000	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:dbcd	TCP	86	443 → 54881 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=32016 Len=0 ...
14418	0.000130	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:d...	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	TCP	74	54879 → 443 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=132096 Len=0
14419	0.000051	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:d...	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	TCP	74	54881 → 443 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=132096 Len=0
14420	0.001718	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:d...	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	TLSv1.3	752	Client Hello (SNI=scontent.fq1f1-2.fna.fbcdn.net)
14421	0.001223	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:dbcd	TCP	86	443 → 54880 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=32016 Len=0 ...
14422	0.000000	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:dbcd	TCP	86	443 → 54882 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=32016 Len=0 ...
14423	0.000202	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:d...	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	TCP	74	54880 → 443 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=132096 Len=0
14424	0.000107	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:d...	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	TCP	74	54882 → 443 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=132096 Len=0
14425	0.000320	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:d...	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	TLSv1.3	752	Client Hello (SNI=scontent.fq1f1-2.fna.fbcdn.net)
14426	0.002902	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:d...	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	TLSv1.3	752	Client Hello (SNI=scontent.fq1f1-2.fna.fbcdn.net)
14427	0.002278	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:d...	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	TLSv1.3	752	Client Hello (SNI=scontent.fq1f1-2.fna.fbcdn.net)
14428	0.012385	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:dbcd	TCP	74	443 → 54879 [ACK] Seq=1 Ack=679 Win=31488 Len=0
14429	0.000000	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:dbcd	TCP	74	443 → 54877 [ACK] Seq=1 Ack=679 Win=31488 Len=0
14430	0.000170	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:dbcd	TCP	74	443 → 54878 [ACK] Seq=1 Ack=679 Win=31488 Len=0
14431	0.000000	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:dbcd	TLSv1.3	1466	Server Hello, Change Cipher Spec, Application Data
14432	0.000395	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:dbcd	TLSv1.3	1466	Application Data
14433	0.000000	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:dbcd	TLSv1.3	494	Application Data
14434	0.000062	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:d...	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	TCP	74	54879 → 443 [ACK] Seq=679 Ack=3205 Win=132096 Len=0
14435	0.001132	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:dbcd	TLSv1.3	1466	Server Hello, Change Cipher Spec, Application Data
14436	0.000327	2001:14b8:1800:405:face:b00c:0:a7	2001:14b8:a9:2d47:499:b647:b2e7:dbcd	TLSv1.3	1466	Application Data

Kuva 12 Pakettilistaruutu.

4.1.2 Paketin tiedot ruutu

Paketin tiedot ruutu näyttää tarkemmin kaikki paketin sisältämät tiedot.

Kun katsotaan tätä ruutua, voidaan nopeasti huomata, että se noudattaa ja
näyttää sisällön samoin kuin TCP/IP-mallissa.

```

▶ Frame 48: 651 bytes on wire (5208 bits), 651 bytes captured (5208 bits)
▶ Ethernet II, Src: SMCNetworks_22:5a:03 (00:04:e2:22:5a:03), Dst: KYE_20:6c:df (00:c0:df:20:6c:df)
▶ Internet Protocol Version 4, Src: 10.1.1.101, Dst: 10.1.1.1
▶ Transmission Control Protocol, Src Port: 3189, Dst Port: 80, Seq: 1, Ack: 1, Len: 597
▼ Hypertext Transfer Protocol
  ▶ GET /Websidan/images/bg2.jpg HTTP/1.1\r\n
    User-Agent: Mozilla/4.0 (compatible; MSIE 6.0; Windows NT 5.0) Opera 7.11 [en]\r\n
    Host: 10.1.1.1\r\n
    Accept: application/x-shockwave-flash,text/xml,application/xml,application/xhtml+xml,text/html;q=0.9,text/plain;q=0.8,application/javascript;q=0.7\r\n
    Accept-Language: en\r\n
    Accept-Charset: windows-1252, utf-8, utf-16, iso-8859-1;q=0.6, *;q=0.1\r\n
    Accept-Encoding: deflate, gzip, x-gzip, identity, *;q=0\r\n
    Referer: http://10.1.1.1/Websidan/index.html\r\n
    Connection: Keep-Alive, TE\r\n
    TE: deflate, gzip, chunked, identity, trailers\r\n
    \r\n
    [Full request URI: http://10.1.1.1/Websidan/images/bg2.jpg]

```

Kuva 13 Paketin tiedot ruutu. HTTP-paketti, jonka sisällä on jpg-kuva.

4.1.3 Paketin tavut-ruutu.

Paketin tavut-ruudussa nähdään kyseisen paketin sisältö HEXA-koodina ja tavuina.

0000	00 c0 df 20 6c df 00 04 e2 22 5a 03 08 00 45 00	... 1 ... "Z ... E
0010	00 30 b3 2c 40 00 80 06 31 34 0a 01 01 65 0a 01	0 , @ ... 14 ... e
0020	01 01 0c 75 00 50 34 a6 4d aa 00 00 00 00 70 02	... u P4 M ... p
0030	00 00 dd a2 00 00 02 04 05 b4 01 01 04 02	

Kuva 14 Paketin tavut-ruutu, jossa on nähtävissä TCP-synkronisointipyynnön tavut.

4.2 Pakettien suodatus

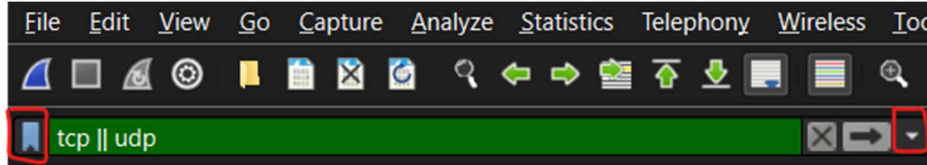
Kaapattuja paketteja on kuitenkin yleensä melkoinen määrä, joten tarkastelua varten on järkevää suodattaa paketteja, jotta nähdään esimerkiksi pelkkää TCP-liikennettä tai muuta vastaavaa.

Suodattimen tai "filtterin" voi kirjoittaa ylhäällä olevaan kenttään. Oletuksena Wireshark maalaa kentän punaiseksi, silloin kun suodatin ei ole toimiva. Keltaiseksi, jolloin Wireshark ei osaa tunnistaa suodatinta oikeaksi, mutta se saattaa toimia silti tai vihreäksi, jolloin se on toimiva suodatin.

Suodattimien kirjoittaminen noudattaa ohjelmoinnistakin tuttuja operaattoreita kuten suurempi kuin (>), yhtäsuuri (==), pienempi kuin (<) ja kuten AND (&&), OR (||) ja NOT (!). Esimerkkinä jos kirjoitamme suodatimeksi: "tcp || udp" niin silloin Wireshark näyttää pelkästään TCP- tai UDP-liikennettä. Suodattimessa ei ole pakko käyttää edellä mainittuja merkkejä kuten " || ", vaan on mahdollista myös käyttää kirjoitettuja sanoja pienillä kirjaimilla kirjoitettuna, esimerkiksi " tcp or udp".

Suodattimien tekeminen valmiiksi on myös mahdollista ja se on suotavaa, koska se nopeuttaa työskentelyä huomattavasti. Suodattimet voidaan tallentaa suodatinrivin vasemmassa reunassa olevasta nappulasta, josta löytyy myös jo tallennetut suodattimet. Wireshark myös tallentaa viimeksi käytetyt

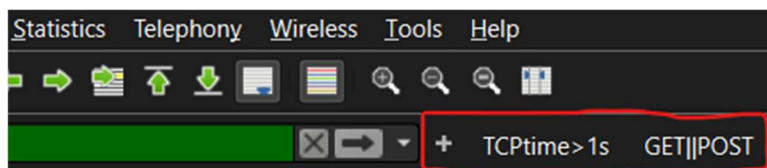
suodattimet välimuistiinsa, joten jos halutaan nopeasti käyttää aikaisempaa suodatinta, voidaan se valita suodatin rivin oikeasta reunasta löytyvästä alasettolaatikosta. Suodattimet tallentuvat profiiliin.



Kuva 15 Suodatin ja tallennetut sekä viimeisimmät suodattimet.

Suodatinta voidaan käyttää myös esimerkiksi siihen, jos halutaan katsoa tietyn IP-osoitteen liikennettä kirjoittamalla suodatinriville: "ip.addr == (IP-osoite kuten 192.168.1.1)". On myös mahdollista etsiä sisältääkö paketti jonkin tietyn merkkijonon tai osan merkkijonoa kirjoittamalla esimerkiksi: "http contains \"https://www.wireshark.org\"". Tällä suodattimella etsitään pakettia, jossa on HTTP-sanoma, johon on liitetty kyseinen osoite.

Suodattimia on myös mahdollista tallentaa niin, että luodaan valmis painike suodattimelle, jolloin saadaan yhdellä klikkauksella nopeasti suodatettua liikennettä. Seuraavassa kuvassa näemme kaksi nappulaa, joista ensimmäisestä painettaessa saamme katsottua kaikki paketit, joiden lähetys tai saapuminen on kestänyt yli sekunnin, ja toisesta painettaessa näemme kaikki http-protokollan GET- tai POST-kutsut.

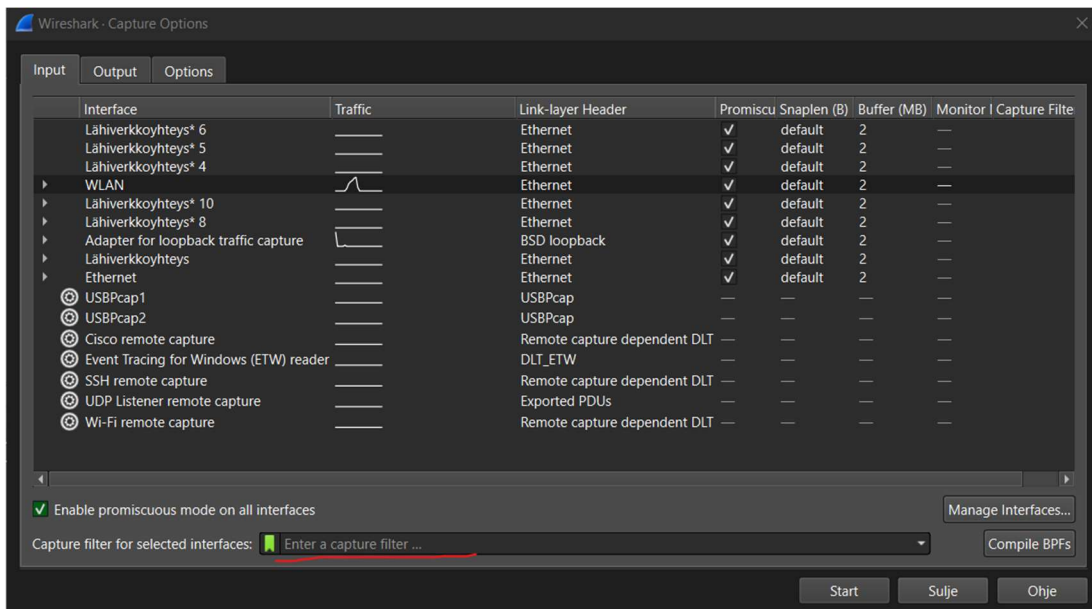


Kuva 16 Suodatinnappuloita ja painike "+", josta niitä voi tehdä.

Suodattimen voi myös asettaa ennen pakettien kaappausta, jolloin kaappaustiedostoon ei tallennu kuin halutun suodatusehdon täyttäviä paketteja. Kaappaussuodattimen voi asettaa Wiresharkin aloitussivulla suoraan tai painamalla ylhäältä Capture, jonka jälkeen Options.



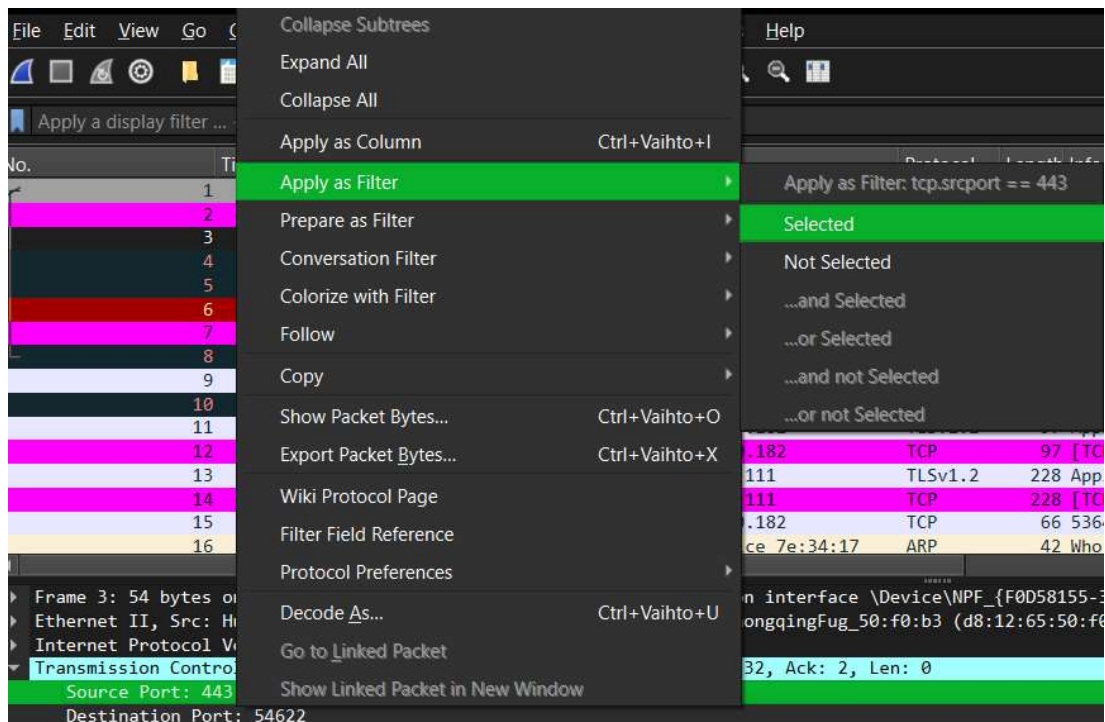
Kuva 17 Kohta, mitä painettaessa avautuu seuraavan kuvan näkymä.



Kuva 18 Näkymä, jossa voidaan asettaa suodatin ennen kaappausta.

On huomioitava, että tähän suodatinriville ei voi kirjoittaa kaikkia samoja suodattimia kuin valmiiksi kaapatun tiedoston suodatinriville. Esimerkiksi aikaisemmin mainitsemani `ip.addr == 192.168.1.1` ei ole toimiva tällä tavalla, vaan se on korvattava kirjoittamalla `host 192.168.1.1`, joka tarkoittaa käytännössä sitä, että kaapataan ainoastaan kyseisen IP-osoitteen liikennettä. Suodattimia on useita erilaisia ja niiden kanssa täytyy olla tarkkaavainen.

Pakettien suodatus voidaan tehdä helposti painamalla hiiren kakkospainikkeella haluttua asiaa kuten esimerkiksi protokollaa, porttinumeroa tai IP-osoitetta. Seuraavassa kuvassa olen painanut oikealla hiiren painikkeella paketin tiedotruudussa kohtaa `Source port:443` ja siitä avautuvasta valikosta pystytään valitsemaan se suodattimeksi painamalla "Apply as Filter" ja "Selected", jolloin suodattimeksi valikoituu `tcp.srcport == 443` ja Wireshark näyttää heti kaikki 443 portista lähtevän liikenteen. Jos valitaan "Prepare as Filter", niin silloin Wireshark kirjoittaa suodattimen, mutta ei heti ota sitä käyttöön.



Kuva 19 Oikealla hiiren painikkeella painettaessa avautuva valikko.

4.3 Värikoodit

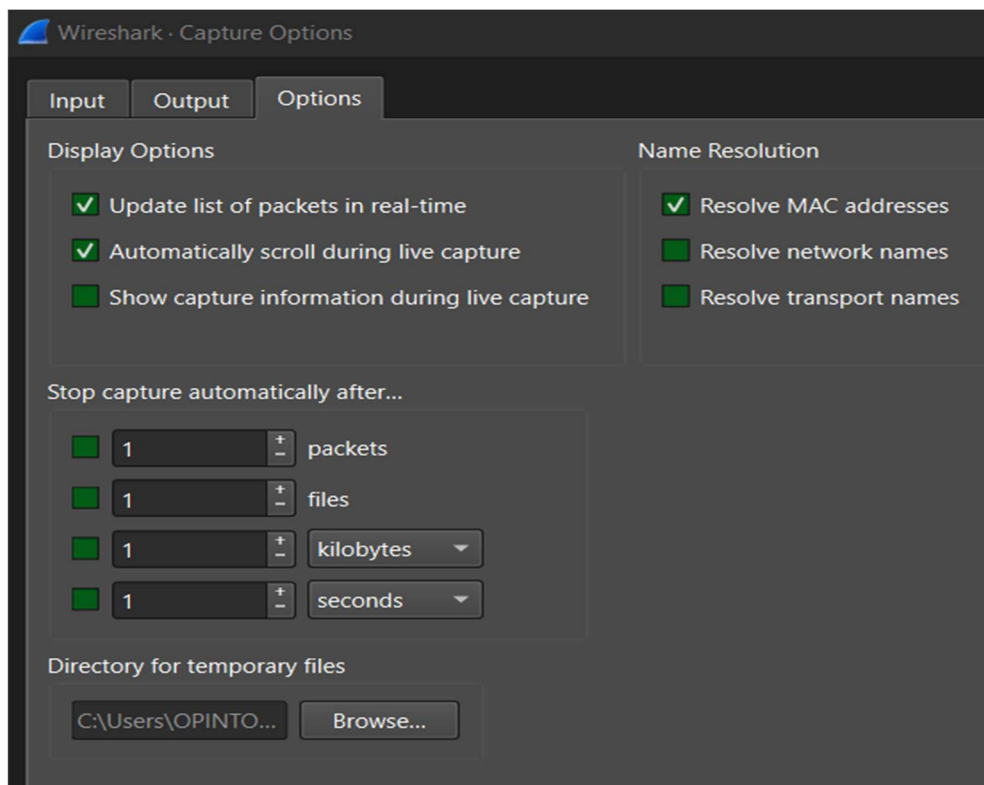
Wiresharkin pakettilistaruudussa näkyy paljon eri värillä olevia rivejä eli paketteja. Onkin hyvä tapa tehdä omia väriyissäntöjä tietyille paketeille, jotta voidaan nopeasti arvioida mitä, milloinkin tapahtuu. Näitä väriyissäntöjä voidaan tehdä menemällä kohtaan "View", josta valitaan kohta coloring rules. Väriyissäännöt tallentuvat profiiliin, joka on käytössä.

4.4 Profiili

Wiresharkkiin on mahdollista tallentaa profiileja. Profiilia voidaan vaihtaa oikeasta alakulmasta. Profiiliin tallentuu värikoodiasetukset, suodattimet ja asetukset. On suotavaa luoda profiileita eri käyttötarkoituksiin, kuten esimerkiksi virheiden tarkasteluun. Samasta kohdasta, josta profiili vaihdetaan, voidaan myös luoda uusia painamalla hiiren kakkospainiketta.

4.5 Kaapatun tiedoston tallentaminen.

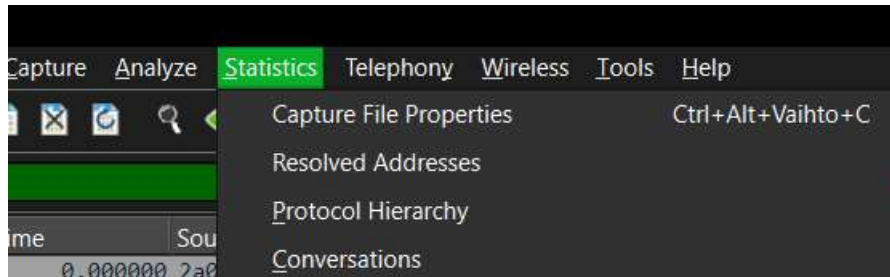
Kun paketteja on kaapattu ja kaappaus keskeytetään, Wireshark tallentaa kaappaustiedoston välimuistiin, mutta ei varsinaiselle kiintolevylle. Tähän on olemassa asetus, joka tallentaa tiedoston tai useamman automaattisesti käyttäen ennalta määriteltyjä parametreja kuten tiedoston koko, pakettien määrä tai kauanko kaappaus on kestänyt. Tiedoston kokoon liittyvä parametri on hyvä muistaa, koska jos pakettien kaappaus kestää pitkään, niin tiedoston koko saattaa kasvaa todella suureksi ja tiedoston tarkastelun yhteydessä Wireshark on hidas käsittelemään yli 100 megabitin tiedostoja, joten pitkäkestoiseen kaappaukseen on hyvä lisätä automaattinen tallennus, joka tallentaa tiedoston, kun ennalta määritelty koko täyttyy ja jatkaa kaappausta tämän jälkeen uudessa tiedostossa. Tämä asetus tehdään Capture options-valikossa, samassa, jossa voidaan asettaa kaappaukseen suodatin ennen kaappauksen aloittamista. Tästä valikosta voimme myös valita minne tiedostot tallennetaan. Tiedosto voidaan tallentaa suoraan myös CSV-tiedostoksi, joka voidaan avata esimerkiksi Excelissä.



Kuva 20 Capture options-valikko, josta voidaan valita, koska kaappaus keskeytetään.

4.6 Statistiikka-välilehti

Statistiikka-välilehdeltä (Statistics) löytyy paljon analysoinnin kannalta hyödyllisiä asioita kuten kaikki IP-osoitteet ja protokollat kaappaustiedostossa. Lista on pitkä, joten käyn läpi tärkeimmät.



Kuva 21 Statistiikkavälilehti.

Ensimmäinen "Capture File Properties"-kohta näyttää kaappaustiedoston nimen, koon, päivämäärän, kellonajan ja kaappauksen keston. Kaappauslaitteen prosessorin, verkkokortin, käyttöjärjestelmän ja ohjelmiston, sekä kaapattujen pakettien määrän ja muuta informaatiota itse kaappaustiedostosta.

Protocol hierarchy-ikkunassa näemme kaikki protokollat kaappaustiedostossa ja niiden lähettämät tavujen määrät.

Protocol	Percent Packets	Packets	Percent Bytes	Bytes	Bits/s	End Packets	End Bytes	End Bits/s
Frame	100.0	17	100.0	5620	37 k	0	0	0
Ethernet	100.0	17	4.2	238	1583	0	0	0
Internet Protocol Version 6	100.0	17	12.1	680	4523	0	0	0
User Datagram Protocol	82.4	14	2.0	112	745	0	0	0
Data	82.4	14	80.0	4494	29 k	14	4494	29 k
Transmission Control Protocol	17.6	3	1.7	96	638	3	96	638

Kuva 22 Protocol hierarchy-ikkuna, jossa näkyy hieman UDP-liikennettä.

Endpoints valikko näyttää niin sanotut päätepisteet mihin paketit ovat menneet tai mistä niitä on saapunut. Jos MaxMind-nimisen yhtiön tietokanta ja lisäosa nimeltä GeoIP, josta lisää myöhemmin, on asennettu ja lisätty Wi-

resharkkiin, niin silloin meillä on tässä ikkunassa näkyvissä myös paikannustiedot kyseisistä päätepisteistä maailmalla. Seuraavassa kuvassa kaappaus-ta on tehty noin 5 minuuttia omassa kotiverkossani olevalla koneella. Kaap-paustiedostossa on tavallista Windows-käyttöjärjestelmän ja verkkoselauk-sen tuottamaa liikennettä.

Wireshark - Endpoints - WLAN

Endpoint Settings

Name resolution

Limit to display filter

Copy

Map

Protocol

Bluetooth

IPv7

DCCP

☒ Ethernet

FC

FDI

IEEE 802.11

IEEE 802.15.4

☒ IPv4

☒ IPv6

IPX

JXTA

LTP

MLP

MPTCP

Filter list for specific type

Ethernet - 13

IPv4 - 41

IPv6 - 31

TCP - 118

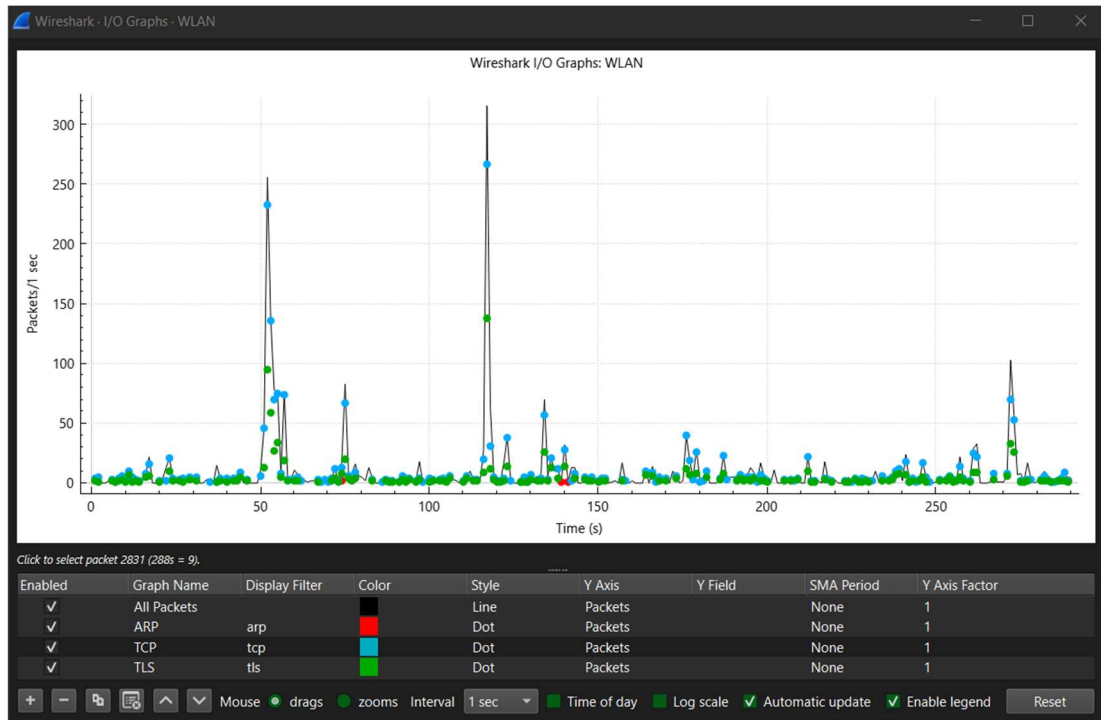
UDP - 88

Address	Packets	Bytes	Packets	Tx Bytes	Rx Bytes	Country	City	Latitude	Longitude	Number AS	Organization
2.21.96.112	40	19 kt	21	16 kt	19	2 kt	Sweden	Stockholm	59.3287°	18.0717°	20940 Akamai International B.V.
13.33.243.42	50	25 kt	18	5 kt	32	20 kt	United States		37.751°	-97.822°	16509 AMAZON-02
13.107.6.158	69	30 kt	35	19 kt	34	11 kt	United States		37.751°	-97.822°	8068 MICROSOFT-CORP-MSN-AS-BLOCK
18.165.122.26	39	6 kt	18	3 kt	21	2 kt	United States		37.751°	-97.822°	16509 AMAZON-02
18.165.122.85	27	12 kt	9	10 kt	18	2 kt	United States		37.751°	-97.822°	16509 AMAZON-02
20.50.73.13	25	16 kt	10	7 kt	15	9 kt	Ireland	Dublin	53.3379°	-6.2591°	8075 MICROSOFT-CORP-MSN-AS-BLOCK
20.50.80.209	46	26 kt	20	15 kt	26	11 kt	Ireland	Dublin	53.3379°	-6.2591°	8075 MICROSOFT-CORP-MSN-AS-BLOCK
20.50.80.213	25	9 kt	11	6 kt	14	3 kt	Ireland	Dublin	53.3379°	-6.2591°	8075 MICROSOFT-CORP-MSN-AS-BLOCK
20.105.95.163	22	11 kt	10	9 kt	12	3 kt	Ireland	Dublin	53.3379°	-6.2591°	8075 MICROSOFT-CORP-MSN-AS-BLOCK
20.199.120.151	45	6 kt	16	4 kt	29	2 kt	France	Paris	48.8323°	2.4075°	8075 MICROSOFT-CORP-MSN-AS-BLOCK
20.199.120.182	2	121 tavut	1	66 tavut	1	55 tavut	France	Paris	48.8323°	2.4075°	8075 MICROSOFT-CORP-MSN-AS-BLOCK
20.238.236.234	16	1 kt	9	676 tavut	7	515 tavut	Netherlands	Amsterdam	52.3759°	4.8975°	8075 MICROSOFT-CORP-MSN-AS-BLOCK
34.107.243.93	36	10 kt	18	6 kt	18	4 kt	United States	Kansas City	39.1027°	-94.5778°	396982 GOOGLE-CLOUD-PLATFORM
34.120.208.123	35	9 kt	18	6 kt	17	3 kt	United States	Kansas City	39.1027°	-94.5778°	396982 GOOGLE-CLOUD-PLATFORM
34.149.100.209	26	6 kt	14	5 kt	12	2 kt	United States	Kansas City	39.1027°	-94.5778°	15169 GOOGLE
34.160.164.47	79	26 kt	40	16 kt	39	10 kt	United States	Kansas City	39.1027°	-94.5778°	15169 GOOGLE
40.79.141.154	25	14 kt	12	7 kt	13	6 kt	France	Paris	48.8323°	2.4075°	8075 MICROSOFT-CORP-MSN-AS-BLOCK
40.79.189.59	7	378 tavut	0	0 tavut	7	378 tavut	Japan	Tokyo	35.6893°	139.69°	8075 MICROSOFT-CORP-MSN-AS-BLOCK
45.60.76.225	84	53 kt	35	14 kt	49	39 kt	United States		37.751°	-97.822°	19551 INCAPSULA
52.168.112.66	38	18 kt	15	8 kt	23	11 kt	United States	Tappahannock	37.9273°	-76.8545°	8075 MICROSOFT-CORP-MSN-AS-BLOCK
54.91.140.120	20	2 kt	8	894 tavut	12	1 kt	United States	Ashburn	39.0469°	-77.4903°	14618 AMAZON-AES
54.188.84.72	33	3 kt	12	1 kt	21	2 kt	United States	Boardman	45.8234°	-119.726°	16509 AMAZON-02
54.214.212.130	72	6 kt	41	3 kt	31	3 kt	United States	Boardman	45.8234°	-119.726°	16509 AMAZON-02
62.241.198.245	23	3 kt	10	2 kt	13	1 kt	Finland	Järvenpää	60.4668°	25.0802°	16086 DNA Oyj
62.241.198.246	4	680 tavut	2	502 tavut	2	178 tavut	Finland	Järvenpää	60.4668°	25.0802°	16086 DNA Oyj
192.168.1.1	148	48 kt	140	48 kt	8	592 tavut					
192.168.1.101	26	10 kt	26	10 kt	0	0 tavut					
192.168.1.102	1 043	367 kt	563	162 kt	480	204 kt					
192.168.1.112	35	6 kt	35	6 kt	0	0 tavut					
192.168.1.255	2	486 tavut	0	0 tavut	2	486 tavut					
192.168.2.1	2	100 tavut	2	100 tavut	0	0 tavut					

Kuva 23 Endpoints-ikkuna.

Endpoints-ikkunassa on välilehtiä kuten IPv4, IPv6, TCP ja UDP, joista voimme katsoa kyseisen protokollan päätepisteet. Jos olemme asettaneet suodatimen ennen kuin avasimme tämän ikkunan, niin silloin ikkunassa näkyy vain suodatettujen pakettien tiedot.

I/O graphs-ikkunassa voidaan tehdä diagrammeja liikenteestä. Ikkunan alareunasta voidaan lisätä mitä piirretään. Voimme asettaa suodattimia samoin kuin kaappausnäkyssä, jolloin Wireshark piirtää diagrammin kyseistä suodatinta käyttäen. Diagrammin piirtämiseen ja tarkasteluun on useita mahdollisuuksia. Seuraavassa kuvassa näkyy diagrammi, joka näyttää kaikkien pakettien määrän suhteutettuna aikaan mustalla viivalla, ARP-kyselyt punaisina pisteinä, TCP-paketit sinisinä pisteinä ja TLS-salausta käyttävät paketit vihreinä pisteinä. Tämä diagrammi on tehty samasta kaappaustiedostosta kuin aikaisempi kuva.

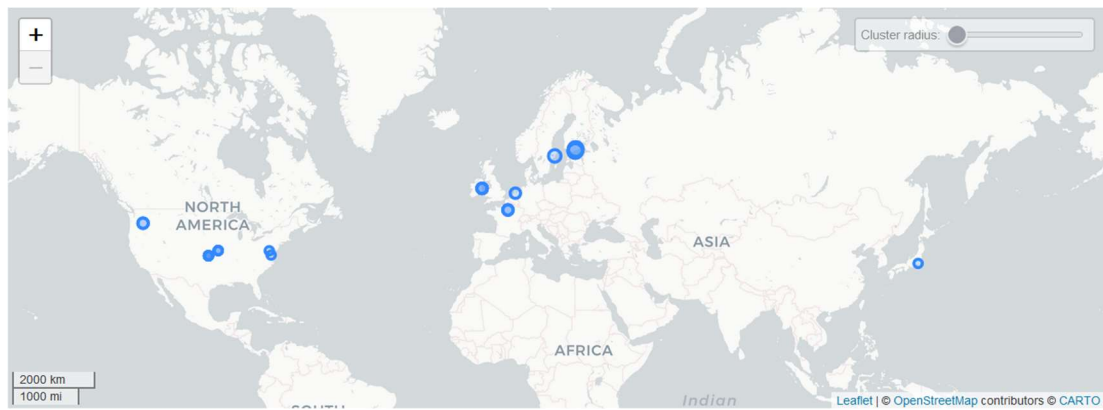


Kuva 24 I/O graphs-ikkuna.

4.7 GeoIP

GeoIP on MaxMind-nimisen yhtiön tekemä tietokanta Wiresharkkiin. Tietokanta sisältää tiedon IP-osoitteen maantieteellisestä sijainnista. Lisäosasta on kaksi versiota maksullinen GeoIP2 ja maksuton Geolite2. Erona näissä on se, että Geolite2 on epätarkempi ja IP-osoitteet päivittyvät harvemmin kuin GeoIP2:ssa. (MaxMind, n.d.)

Kun tätä lisäosaa käytetään, endpoints-valikkoon ilmestyy mahdollisuus katsoa mistä maasta ja kaupungista paketti on saapunut tai minne se on lähetetty. Lisäosaa käyttämällä pystytään nopeasti tunnistamaan mistä maasta tai yrityksestä liikennettä saapuu ja minne sitä lähtee. Kun lisäosa on asennettu, endpoints-valikkoon ilmestyy nappula "map", josta voidaan avata kaappaus-tiedoston päätepisteistä luodun kartan. Seuraava kuva näyttää kyseisen kartan. Kuvassa on käytetty samaa kaappaustiedostoa kuin aikaisemmassa kuvassa.



Kuva 25 GeolIP:n tuottama kartta päätepisteistä.

4.8 Expert information

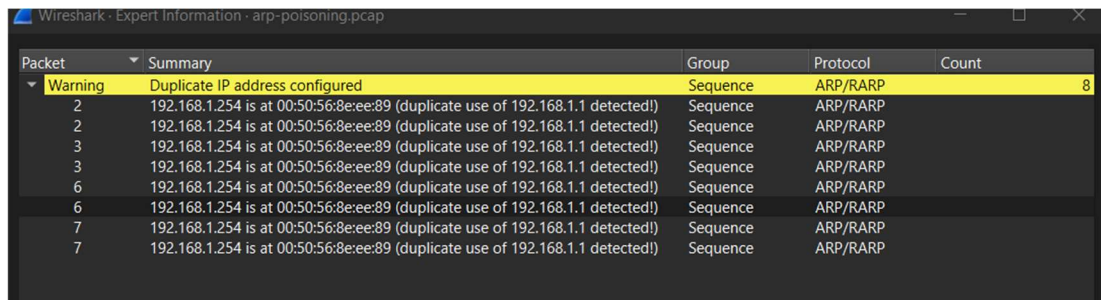
Expert information on liikenteen tarkastelun kannalta hyvin tärkeä. Kyseinen ikkuna aukeaa vasemmasta alakulmasta olevasta pallosta painamalla. Ikkunassa on nähtävissä virheet, varoitukset ja huomautukset kaappauksesta. Katsomalla tätä ikkunaa pystytään nopeasti huomaamaan sisältääkö kaappaustiedosto jotakin tarkastelemisen arvoista. Seuraavassa kuvassa on varoitukset ja virheet aikaisempien kuvien kaappaustiedostosta.

Severity	Summary	Group	Protocol	Count
Error	Bogus IP version	Malformed	IPv6	13
Error	Bogus IP version	Protocol	IPv4	9
Warning	TCP Zero Window segment	Sequence	TCP	3
Warning	Failed to decrypt handshake	Decryption	QUIC	10
Warning	Ignored Unknown Record	Protocol	TLS	1
Warning	This frame is a (suspected) out-of-order segment	Sequence	TCP	3
Warning	Previous segment(s) not captured (common at capture start)	Sequence	TCP	5
Warning	D-SACK Sequence	Sequence	TCP	27
Warning	Connection reset (RST)	Sequence	TCP	26
Note	Coalesced Padding Data	Protocol	QUIC	4
Note	This frame is a (suspected) fast retransmission	Sequence	TCP	2
Note	ACK to a TCP keep-alive segment	Sequence	TCP	15
Note	TCP keep-alive segment	Sequence	TCP	18
Note	This frame is a (suspected) spurious retransmission	Sequence	TCP	2
Note	Padding identification may be inaccurate and impact trailer dissector	Protocol	Ethertype	3
Note	This session reuses previously negotiated keys (Session resumption)	Sequence	TLS	2
Note	Duplicate ACK	Sequence	TCP	26
Note	This frame is a (suspected) retransmission	Sequence	TCP	46
Note	This frame undergoes the connection closing	Sequence	TCP	17
Note	This frame initiates the connection closing	Sequence	TCP	44
Chat	TCP window update	Sequence	TCP	1
Chat	Formatted text	Sequence	HTTP	2
Chat	Connection establish acknowledge (SYN+ACK)	Sequence	TCP	43
Chat	Connection establish request (SYN)	Sequence	TCP	46
Chat	Formatted text	Sequence	SSDP	174
Chat	Connection finish (FIN)	Sequence	TCP	61

Kuva 26 Expert information-ikkuna.

4.9 ARP-välimuistin myrkyttämisen ja palvelunestohyökkäyksen havaitseminen Wiresharkilla

Expert information-ikkunasta voimme nopeasti huomata onko ARP-välimuisti myrkytetty. Wireshark kertoo tästä seuraavalla varoituksella: "Duplicate IP address configured" Seuraavassa kuvassa on näkymä expert information-ikkunasta samasta asiasta.



The image shows the Wireshark Expert Information window for a file named 'arp-poisoning.pcap'. The window displays a warning message: 'Duplicate IP address configured'. Below the warning, a list of packets is shown, all of which are ARP/RARP sequences. The first packet (packet 2) is highlighted in yellow. The summary for the first packet is: '192.168.1.254 is at 00:50:56:8:ee:89 (duplicate use of 192.168.1.1 detected!)'. The subsequent packets (3, 4, 5, 6, 7) show the same message. The 'Count' column shows a total of 8 warnings.

Packet	Summary	Group	Protocol	Count
Warning	Duplicate IP address configured	Sequence	ARP/RARP	8
2	192.168.1.254 is at 00:50:56:8:ee:89 (duplicate use of 192.168.1.1 detected!)	Sequence	ARP/RARP	
3	192.168.1.254 is at 00:50:56:8:ee:89 (duplicate use of 192.168.1.1 detected!)	Sequence	ARP/RARP	
4	192.168.1.254 is at 00:50:56:8:ee:89 (duplicate use of 192.168.1.1 detected!)	Sequence	ARP/RARP	
5	192.168.1.254 is at 00:50:56:8:ee:89 (duplicate use of 192.168.1.1 detected!)	Sequence	ARP/RARP	
6	192.168.1.254 is at 00:50:56:8:ee:89 (duplicate use of 192.168.1.1 detected!)	Sequence	ARP/RARP	
7	192.168.1.254 is at 00:50:56:8:ee:89 (duplicate use of 192.168.1.1 detected!)	Sequence	ARP/RARP	
7	192.168.1.254 is at 00:50:56:8:ee:89 (duplicate use of 192.168.1.1 detected!)	Sequence	ARP/RARP	

Kuva 27 Wiresharkin kautta voidaan huomata, että ARP-välimuisti on myrkytetty.

Palvelunestohyökkäyksen tunnistaminen Wiresharkilla on myös melko suoriinvaista. Palvelunestohyökkäyksen tapahtuessa suuri määrä TCP SYN-paketteja saapuu palvelimelle. Palvelin yrittää saada kolmivaiheisen kättelyn suoritettua siinä onnistumatta. Palvelin menee tukkoon yrittäessään muodostaa yhteyttä. Wiresharkissa tämä näyttää samalta kuin seuraavassa kuvassa.

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
1	0.000000	160.161.74.108	10.10.10.10	TCP	60	41885 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
2	0.000629	80.24.71.108	10.10.10.10	TCP	60	301 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
3	0.000557	64.93.51.108	10.10.10.10	TCP	60	3517 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
4	0.000108	190.238.52.108	10.10.10.10	TCP	60	12707 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
5	0.000570	112.124.85.108	10.10.10.10	TCP	60	49869 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
6	0.000353	38.19.55.108	10.10.10.10	TCP	60	49467 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
7	0.000074	22.13.62.108	10.10.10.10	TCP	60	30283 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
8	0.000354	108.233.74.108	10.10.10.10	TCP	60	60265 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
9	0.000596	122.60.73.108	10.10.10.10	TCP	60	47055 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
10	0.000082	202.197.75.108	10.10.10.10	TCP	60	23103 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
11	0.000211	130.153.72.108	10.10.10.10	TCP	60	39015 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
12	0.000606	84.121.78.108	10.10.10.10	TCP	60	47457 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
13	0.000144	194.204.81.108	10.10.10.10	TCP	60	29479 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
14	0.001861	62.150.70.108	10.10.10.10	TCP	60	11043 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
15	0.000796	26.140.178.108	10.10.10.10	TCP	60	29423 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
16	0.001859	76.14.170.108	10.10.10.10	TCP	60	33097 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
17	0.000334	212.7.169.108	10.10.10.10	TCP	60	4321 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
18	0.000790	94.237.230.108	10.10.10.10	TCP	60	14147 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
19	0.000491	146.59.230.108	10.10.10.10	TCP	60	2199 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
20	0.000201	78.100.228.108	10.10.10.10	TCP	60	39763 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
21	0.000411	164.64.236.108	10.10.10.10	TCP	60	8977 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
22	0.000442	118.137.232.108	10.10.10.10	TCP	60	65323 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
23	0.000606	116.201.165.108	10.10.10.10	TCP	60	29825 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
24	0.000360	96.150.248.108	10.10.10.10	TCP	60	27357 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
25	0.000001	174.162.13.108	10.10.10.10	TCP	60	55731 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
26	0.000249	138.186.249.108	10.10.10.10	TCP	60	8575 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
27	0.001463	84.66.5.108	10.10.10.10	TCP	60	44129 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0
28	0.000721	178.224.6.108	10.10.10.10	TCP	60	6967 → 25565 [SYN] Seq=0 Win=0 Len=0

Kuva 28 TCP SYN-paketteja palvelunestohyökkäyksen aikana.

Tällaisessa tilanteessa, hyökkäyksen tunnistamiseen voidaan käyttää suodattinta `tcp.flags.syn == 1 and tcp.flags.ack == 0` nähdäksemme kaikki SYN-paketit ja vertaamalla niiden määrää SYN/ACK-pakettien määrään, joka saadaan näkyviin tällä suodattimella `tcp.flags.syn == 1 and tcp.flags.ack == 1`. Jos molempia on yhtä paljon, palvelin toimii oikein, mutta jos SYN-paketteja on huomattavasti enemmän kuin SYN/ACK-paketteja, palvelin ei pysty käsittelemään suurta määrää pyyntöjä. Tästä tiedetään, että hyökkäys on käynnissä. Tämän tyyppistä palvelunestohyökkäystä kutsutaan TCP SYN-tulvaksi.

Wiresharkilla on mahdollisuus tunnistaa monia käynnissä olevia hyökkäyksiä tai haavoittuvuuksia. Se sisältää monia muitakin ominaisuuksia ja mahdollisuuksia uhkien havaitsemiseksi.

5 LOPPUSANAT

Tämän työn tarkoituksena on tunnistaa ja tiedostaa verkkopakettien kaappaamiseen käytettyjä tekniikoita ja Wireshark-ohjelmiston käyttöä sekä verk-

kopakettien rakennetta. Verkkopaketit sisältävät paljon erityyppisiä protokollia ja tekniikoita, joiden avulla verkkopaketit liikkuvat paikasta toiseen. Näiden pakettien rakenne on verkkoliikenteen analysoinnin kannalta todella tärkeää, koska ilman ymmärrystä niistä, analysoiminen olisi mahdotonta. Pakettien kaappausmenetelmät, joita tässä työssä on esitelty, ovat tarkoitettu suurten sisäverkkojen liikenteen kaappaamiseen ja analysointiin. Vaikka Wireshark-ohjelmistoa käyttäessäni käytinkin omaa sisäverkkoani, niin samoin voidaan käyttää tätä ohjelmistoa suuremmissa verkoissa. Oman sisäverkon tarkastelussa ei näy yhtä mielenkiintoista liikennettä kuin esimerkiksi suurissa organisaatioiden hallitsemissa sisäverkoissa ja siksi käytinkin joissakin esimerkeissäni verkosta löytämiäni julkisia kaappaustiedostoja. On aina muistettava, että verkkoliikenteen kaappaamiseen on oltava verkonhaltijan lupa.

Opinnäytetyötäni tehdessä olen oppinut todella paljon verkkoliikenteestä ja sen toiminnasta. Moni artikkeli tai kirja, joita luin työtä tehdessäni, ei koskaan päätenyt itse työhön. Huomasin, että verkkoliikenteen rakenne on pysynyt lähes muuttumattomana 1980-luvulta asti. Suurimpina muutoksina ovat olleet turvallisuuden parantuminen ja salaustekniikoiden laaja käyttöönotto. Itse Wireshark on todella tehokas ohjelmisto ja siinä on paljon ominaisuuksia erilaisiin käyttötarkoituksiin kuten teleliikenteen tutkimiseen. Uhkien havaitseminen Wiresharkkia käyttäen on melko suoraviivaista, jos tiedetään miten esimerkiksi palvelunestohyökkäykset toimivat. Wiresharkilla ei kuitenkaan pystytä ennustamaan onko uhka vaanimassa kulman takana. Wireshark päivittyy useasti ja opinnäytetyön kirjoittamisen aikana päivityksiä ilmestyi useita. Mielestäni tämä kertoo siitä, että ohjelmisto on suosittu ja tulee varmasti kehittymään tulevaisuudessa entistä tehokkaammaksi työkaluksi. Suosittelenkin kaikkien verkkoturvallisuudesta tai verkkoliikenteen analysoinnista kiinnostuneiden ottamaan tämä ohjelmisto haltuun vähintäänkin siksi, että vaikka kaappaus olisi suoritettu toisella ohjelmistolla, voimme avata toisen ohjelmiston tuottaman tiedoston Wiresharkilla tarkastelua varten. Työssäni läpi käyty ARP-välimuistin myrkyttäminen on haavoittuvuus, jonka avulla hyökkääjä pystyy tarkastelemaan verkossa olevien käyttäjien liikennettä. Tätä hyökkäystä käytetään usein suojaamattomissa sisäverkoissa kuten julkisissa langattomissa verkoissa esimerkiksi hotelleissa tai lentokentillä. Verkon turvalli-

suus on mielestäni tärkeä asia ja aion opiskella lisää aiheesta tulevaisuudessa.

LÄHTEET

Anttila A. (2001) TCP/IP-tekniikka. Helsinki Media.

Browne A. (18.6.2023) SYN/ACK in the TCP protocol.

<https://www.baeldung.com/cs/tcp-protocol-syn-ack>

Cloudflare (n.d.-a) What is DNS? Haettu 19.3.2024 osoitteesta

<https://www.cloudflare.com/learning/dns/what-is-dns/>

Cloudflare (n.d.-b) What is HTTP? Haettu 4.12.2023 osoitteesta

<https://www.cloudflare.com/learning/ddos/glossary/hypertext-transfer-protocol-http/>

Cloudflare (n.d.-c) What is the internet protocol? Haettu 20.12.2023 osoitteesta

<https://www.cloudflare.com/learning/network-layer/internet-protocol/>

Finlex (21.4.1995) Tieto- ja viestintärikoslaki. Haettu 17.11.2023 osoitteesta

<https://www.finlex.fi/fi/laki/ajantasa/1889/18890039001#L38>

Fortinet (n.d.) What is address resolution protocol (ARP)? Haettu 2.2.2024 osoitteesta

<https://www.fortinet.com/resources/cyberglossary/what-is-arp>

GeeksforGeeks (11.9.2023) What is ARP-spoofing?

<https://www.geeksforgeeks.org/what-is-arp-spoofing-arp-poisoning-attack/>

GeeksforGeeks (8.9.2022) What is TCP-ACK Scanning?

<https://www.geeksforgeeks.org/what-is-tcp-ack-scanning/>

Internetopas.com (26.10.2022) Mikä on TLS-salaus ja miten se pitää tietosi turvassa? [Mikä on TLS-salaus ja miten se pitää tietosi turvassa? - Internetopas.com](https://internetopas.com/tls-salaus-ja-miten-se-pittaa-tietosi-turvassa/)

Imperva (n.d.) ARP spoofing. Haettu 4.3.2024 osoitteesta <https://www.imperva.com/learn/application-security/arp-spoofing/>

Jasrotia R. (8.11.2021) The OSI model explained and how to easily remember its 7 layers. <https://www.linkedin.com/pulse/osi-model-explained-how-easily-remember-its-7-layers-rahul-jasrotia>

MaxMind (n.d.) GeoLite2 Free Geolocation Data. Haettu 23.3.2024 osoitteesta <https://dev.maxmind.com/geoip/geolite2-free-geolocation-data>

Network Critical (n.d.) Network Optimization Whitepaper. Haettu 20.2.2024 osoitteesta <https://www.networkcritical.com/resources>

Novell (n.d.) NetWare TCP/IP Administration Guide. Haettu 3.1.2024 osoitteesta <https://www.novell.com/documentation/nw6p/?page=/documentation/nw6p/tcpipenu/data/hbnuubtt.html>

Rahul (7.6.2023) Understanding the TCP/IP Model. <https://tecadmin.net/tcp-ip-model/>

Rapid7 (n.d.) What is network traffic analysis. Haettu 20.1.2024 osoitteesta <https://www.rapid7.com/fundamentals/network-traffic-analysis/>

Rouse M. (21.12.2016) What Does Address Resolution Protocol Cache Mean? Haettu 5.2.2024 osoitteesta <https://www.techopedia.com/definition/27470/address-resolution-protocol-cache-arp-cache>

Sanders C. (30.3.2017) Practical Packet Analysis, 3rd Edition: Using Wireshark to Solve Real-World Network Problems. No Starch Press.

Shanmugan R., Padmini R., Nivedita S. (2002) Using TCP/IP. Que publishing.

Timeless technology (03.08.2022) Verkkoliikenteen kaappaus-, monitorointi- ja analysointiratkaisut. <https://timeless.fi/uutiset/profitap/verkkoliikenteen-sieppaus-monitorointi-ja-analysointiratkaisut/>

Zieniūtė U. (06.11.2022) Mitä TCP ja UDP ovat? Yksinkertainen selitys. <https://nordvpn.com/fi/blog/tcp-udp-protokolla/>