Madonreiät langattomissa ad hoc -verkoissa				
Jan Wikholm				
omi wikiloini				
Kandidaatintutkielman aineversio				
HELSINGIN YLIOPISTO				
Tietojenkäsittelytieteen laitos				

Helsinki, 17. helmikuuta 2014

HELSINGIN YLIOPISTO — HELSINGFORS UNIVERSITET — UNIVERSITY OF HELSINKI

Tiedekunta — Fakultet — Faculty	Laitos — Institution — Department				
Matemaattis-luonnontieteellinen	Tietojenkäsittelytieteen laitos				
Tekijä — Författare — Author					
Jan Wikholm Työn nimi — Arbetets titel — Title					
Madonreiät langattomissa ad hoc -verkoissa					
Oppiaine — Läroämne — Subject Tietojenkäsittelytiede					
Työn laji — Arbetets art — Level Aika — Datum — Month and year Sivumäärä — Sidoantal — Number of page Kandidaatintutkielman aineversio 17. helmikuuta 2014 5					
Tiivistelmä — Referat — Abstract	0				
Madonreikä-hyökkäysten ja niiden vastatoimien tyypitys.					
Avainsanat — Nyckelord — Keywords					
ad hoc -verkot, wlan, hyökkäys, puolustus, havainnointi					
Säilytyspaikka — Förvaringsställe — Where deposited					
Muita tietoja — Övriga uppgifter — Additional information					

Sisältö

1	Joh	danto	1
2	Hyö	ökkäystyypit	2
	2.1	Piilotettu hyökkäys	2
	2.2	Avoin hyökkäys	2
	2.3	Pakettikapselointi	2
	2.4	Erilliskaistahyökkäys	2
	2.5	Suurteholähetys	2
	2.6	Pakettivälitys	2
	2.7	Protokollapoikkeamat	2
3	Lait	tteistoriippuvaiset puolustusmekanismit	2
	3.1	Aika- ja geohihnat	2
	3.2	Suunta-antenni	2
4	Pul	ntaasti protokollapohjaiset puolustusmekanismit	3
	4.1	DeWorm	3
	4.2	DelPHI	3
	4.3	LiteWorp	3
į	ihtee	rt.	5

1 Johdanto

Langattomat päätelaitteet – kuten matkapuhelimet, PDA:t ja kannettavat tietokoneet – voivat muodostaa langattoman ad hoc -verkon, jonka avulla ne voivat kommunikoida ilman erillistä verkkoinfrastruktuuria. [CL06]. Sensorija ad hoc -verkot voivat toimia viestintäalustana monissa erilaisissa käyttötarkoituksissa kuten pelastus-, armeija- [HPJ03] sekä myös siviilikäytössä [KBS05]. Esimerkiksi luonnonkatastrofin jäljiltä perinteiset langattomat tukiasemat voivat olla tuhoutuneet ja pelastuslaitosten työntekijät voivat olla viestinnässään ad hoc -verkkojen varassa [HPJ03].

Näiden verkkojen suurimpia etuja ovat käyttöönoton nopeus ja kustannustehokkuus [CL06, HPJ03], sillä laitteisto on usein edullista ja päätelaitteet osaavat itsenäisesti luoda verkon. Vaikka ad hoc -verkkoja voi muodostaa myös langallisesti, on useimmiten käytössä langattomat teknologiat [HPJ03] ja siksi keskitymme niihin.

Pääosa teknologian alkuvaiheen tutkimuksesta on keskittynyt näiden lupausten toteuttamiseen luoden reititysprotokollia ja muita välttämättömiä viestinnän osia [KBS05]. Ad hoc -verkkojen avoimuuden ja autonomisuuden seurauksena ne ovat erityisen haavoittuvia monille erilaisille hyökkäyksille: salakuuntelu (eavesdropping), väärennys (spoofing) ja toistaminen (replay) [HPJ03]. Näiden lisäksi hyökkääjä voi tahallisesti olla välittämättä paketteja, musta aukko -hyökkäys (blackhole attack), tai syöttää niitä verkkoon paljon tukehduttaakseen sen järkevän käytön, valkoinen aukko -hyökkäys (white hole attack) [CL06]. Madonreikähyökkäys (wormhole attack) on erityisen vakava hyökkäys ad hoc -verkoissa [KBS05].

Madonreikähyökkäyksessä kaksi tai useampi paha-aikeista tahoa toimivat yhteistyössä saadakseen liikenteen ohjautumaan niiden välillä kulkevaa reittiä pitkin, jotta voivat toteuttaa edellä mainittuja hyökkäyksiä. Nämä tahot välittävät kaikki kuulemansa paketit toiselle osapuolelle, joka toistaa ne omassa päässään. Tämä pakettien välitys voidaan toteuttaa dedikoidulla suurinopeuksisella linkillä, pakettien kapseloinnilla normaalia verkkoa pitkin tai vaikka suuritehoisella lähettimellä. [KBS05]. Tunnelin ollessa toiminnassa se häiritsee reititysprotokollia tarjoten lyhimmän ja yleensä nopeimman reitin, joten muut verkon laitteet päätyvät lähettämään suuren osan paketeista sen läpi. Erityisen salakavalan hyökkäyksestä tekee se, että hyökkääjien ei tarvitse murtaa mitään salausta koska koko hyökkäys perustuu pakettien kopiointiin (salakuunteluun ja sen jälkeiseen toistoon) verkon osasta toiseen.

Esittelemme luvussa 2 madonreikähyökkäysten hyökkääjä- [CL06] sekä hyökkäystyypit [KBS05] minkä jälkeen kerron laitteistoriippuvaisista puolustuskeinoista luvussa 3 ja protokollapohjaisista puolustusmekanismeista luvussa

4. Yhteenvedon näistä esitämme luvussa 5.

2 Hyökkäystyypit

Madonreikähyökkääjiä on kahta eri tyyppiä: piilotettu ja avoin [CL06].

2.1 Piilotettu hyökkäys

2.2 Avoin hyökkäys

Madonreikähyökkäyksiä on viittä eri tyyppiä. [KBS05, s. 3-4]

- 2.3 Pakettikapselointi
- 2.4 Erilliskaistahyökkäys
- 2.5 Suurteholähetys
- 2.6 Pakettivälitys
- 2.7 Protokollapoikkeamat

3 Laitteistoriippuvaiset puolustusmekanismit

Nämä puolustusmekanismit eivät vaadi reititysprotokolliin muutoksia, mutta niillä on laitteistovaatimuksia.

3.1 Aika- ja geohihnat

Yih-Chun Hu et al kertovat aika- ja geohihnoista [HPJ03]

- Vahva aikasynkronointivaativuus tai
- lokaatiotiedon tarkkuus (esim. GPS)
- muisti- ja laskentavaativuudet merkle-puut, tiivisteet, symm. krypto
- ei sovi sensoriverkkoihin (resurssivähyys)

3.2 Suunta-antenni

Lingxuan Hu ja David Evans kuvaavat suunta-antennin käyttöä madonreikien estämisessä $[\mathrm{HE}04]$

- laitteiden sisäisen kompassin tarkka suuntima
- magneeteilla häiriötä

- vaatii 3. osapuolen todentamaan liikenteen suuntaa
- olettaa linkkien väliset salaukset
- naapurilistat
- Worawannotai-hyökkäys (erikoistapaus todentaja-aseman väärinkäytöstä)

4 Puhtaasti protokollapohjaiset puolustusmekanismit

Seuraavilla ratkaisuilla on laajempi käyttöpotentiaali, koska ne eivät vaadi erityislaitteistoa.

4.1 DeWorm

Hayajneh et al kuvailevat DeWorm-protokollan [HKT09]

- Isossa verkossa raskas
- verkkoliikenne-kustannukset
- pala palalta polun tarkistus jokaiselle eri polulle

4.2 DelPHI

Hon Sun Chiu ja King-Shan Lui kertovat viiveeseen perustuvasta DelPHI-protokollastaan [CL06]

- Kokonaiskesto RTT / hyppyjen määrällä
- Normaali verkko: A->B->C->D->E (4 hyppyä)
- Rei'itetty salattu verkko: A->(M1->M2)->E (1 hyppy)
- rei'itetty on nopeampi, mutta RTT / hyppyjen määrällä on sillä selvästi isompi kuin pienin hypyin etenevä rehti verkko => madonreikä.

4.3 LiteWorp

Khalil et al esittelevät naapurilistoihin ja vartiointiin perustuvan LiteWorpprotokollan [KBS05]

- vartiiat
- väärät syytökset vs verkkopakettien törmäilyt

- $\bullet\,$ vahtilistojen ja -puskurien tilavaativuudet
- $\bullet\,$ protokollan heikkeneminen tiheissä verkoissa (naapuri-l
km $>\!\!20)$

Lähteet

- [CL06] Hon Sun Chiu ja King Shan Lui: DelPHI: wormhole detection mechanism for ad hoc wireless networks. Teoksessa Wireless Pervasive Computing, 2006 1st International Symposium on, sivut 6 pp.–, Jan 2006.
- [HE04] Lingxuan Hu ja David Evans: Using Directional Antennas to Prevent Wormhole Attacks. Teoksessa The 11th Annual Network and Distributed System Security Symposium, 2004. NDSS 2004. Proceedings., February 2004.
- [HKT09] T. Hayajneh, P. Krishnamurthy ja D. Tipper: DeWorm: A Simple Protocol to Detect Wormhole Attacks in Wireless Ad Hoc Networks. Teoksessa Network and System Security, 2009. NSS '09. Third International Conference on, sivut 73–80, Oct 2009.
- [HPJ03] Yih Chun Hu, A. Perrig ja D.B. Johnson: Packet leashes: a defense against wormhole attacks in wireless networks. Teoksessa INFOCOM 2003. Twenty-Second Annual Joint Conference of the IEEE Computer and Communications. IEEE Societies, nide 3, sivut 1976–1986 vol.3, March 2003.
- [KBS05] I. Khalil, S. Bagchi ja N.B. Shroff: LITEWORP: a lightweight countermeasure for the wormhole attack in multihop wireless networks. Teoksessa Dependable Systems and Networks, 2005. DSN 2005. Proceedings. International Conference on, sivut 612–621, June 2005.