Osnovni zahtjevi

Ranjivost - slabost u izvedbi sustava koju je mogu e iskoristiti kako bi se nanjela steta

Prijetnja - skup okolnosti koje mogu izazvati stetu
Napad - postupak kojim se iskoristava ranjivost sustava
Nadzor - mjere predostroznosti

Metode nanosenja stete: **Prekid, presretanje, promjena** (npr. promjena informacije u bazi), **lažna informacija** (npr. dodavanje informacije u bazu).

Osnovni sigurnosni zahtjevi: CIA - Confidentiality (identifikacija i autentifikacija korisnika), Integrity (zastita podataka od promjene), Availability (dostupnost usluge u promatranom trenutku ili vremenskom periodu)

Kriptografija

- Kriptografija omogucuje sigurnu komunikaciju preko nesigurnog kanala
- Postupak komunikacije: otvoreni tekst + kljuc = sifrat
- Kriptoanaliza znanstvena disciplina koja se bavi proucavanjem postupaka za citanje sifrata bez poznavanja kljuca
- Kriptologija Kriptografija + kriptoanaliza
- **Kriptoalgoritam -** matematicka funkcija za sifriranje i desifriranje
- Dizajn algoritma zbrka odnos izmedju kljuca i sifrata mora biti slozen, rasprsivanje svaki ulazni bit mora imati utjecaj na velik broj izlaznih bitova
- Simetricna kriptografija isti kljuc za sifriranje i desifriranje
- One time pad razmjena kljuca dugog kao poruka, neprobojan, dug kljuc, velik broj kljuceva za vise korisnika
- Stream cipher iz kljuca se generira pseudoslucajni niz brojeva i koristi kao kljuc. Sinkroni pseudoslucajni ne ovisi o otvorenom tekstu i sifratu, Samosinkronizirajuci prethodnih N bitova sifrata se koristi za izradu kljuca. Uporaba: Bankomati, SSL, bezicna komunikacija. Algoritmi: RC4, Helix, Wake, A5/1
- Block cipher otvoreni tekst se podijeli u blokove, preslikava block otvorenog tekst u blok sifrata jednake velicine.
 Algoritmi: DES, AES, RC2, RC5, Blowfish

- Kada su podaci dulji od bloka:
 - o **ECB** blokovi se sifriraju nezavisno, ne treba IV
 - **CBC** sifrat prethodnog XOR blok
 - PCBC (Propagating CBC) prev(poruka xor sifrat) xor blok
 - CFB (Cipher feedback) sifrirani sifrat prev bloka XOR blok
 - OFB (Output feedback) sifrirana sifra prev bloka XOR block
- Asimetricna kriptografija: jedan kljuc za sifriranje, drugi za desifriranje, nemogu e izracunavanje privatnog iz javnog u razumnom vremenu. Primjena: prijenos podataka, autentifikacija, digitalni potpisi, razmjena tajnih kljuceva.
- Kriptoanaliza: brute-force napadi, treba dulji kljuc
- Dobre strane:
 - Simetricni brzina, jednostavnost
 - o Asimetricni upravljanje kljucevima, tajnost, distribucija
 - Hibridni razmjena simetricnih kljuceva koristenjem asimetricne kriptografija
- **Digitalni potpis:** posiljatelj potpisuje poruku koristeci svoj privatni kljuc, potpis se provjerava javnim kljucem.
- Hash funkcija: pretvara proizvoljno dug niz znakova na ulazu u niz fiksne duljine na izlazu. Primjena: digitalni potpis, authentifikacija, hash-tablice, za jednoznacu identifikaciju binarnih sadrzaja, checksum. Algoritmi:
 - o SHA-1 160 bita, otkrivene kolizije u 2^69 hasheva
 - ∘ **MD5 -** 128 bita, razvaljen 2008
 - DSS (Digital signature standard) 80 bita, samo za potpis
- Postupak digitalnog potpisivanja:
 - o Izracuna se hash poruke
 - Hash se potpise privatnim kljucem i doda na poruku
 - o Iz poruke se vadi hash i desifrira javnim kljucem
 - o Poruka se hashira i provjerava se s dobivenim hashem

Digitalni certifikat

- Sadržaj certifikata:
 - o Informacije o korisniku (ime, institucija, drzava)
 - Serijski broj
 - o Informacije o vazenju certifikata
 - Informacije o povlacenju certifikata (CRL)
 - Javni kljuc
 - Informacije o instituciji koja je izdala certifikat
 - Digitalni potpis institucije
- X.509 certifikat:

- o propisana sintaksa ASN.1
- ∘ kodiranje DER (.cer)
- o kodiranje Base64 (.pem)
- PKCS#12 (.pfx) javni i privatni kljuc

• Vazenje certifikata

- o Javni kljucevi se mogu dugo koristiti
- o Privatni trebaju trajati sto krace
- Opoziv kljuca:
 - potpisani dokumenti ne vrijede
 - prije potpisani dokumenti su kompromitirani
- Provjera certifikata
- CRL certificate revocation list digitalni objekt koji sadrzi listu opozvanih certifikata i razloga opoziva, potpisuje ju izdavatelj i ima period vazenja.

• Dijelovi CRL:

- o informacije o CRL
- o vazenje CRL
- o serijski brojevi povucenih certifikata
- o informacije o instituciji koja je izdala CRL
- o digitalni potpis institucije

• Vrste CRL:

- Kombinirana sadrzi popis svih opozvanihcertifikata ciji period vazenja nije istekao
- Segmentirana Svaki segment sadrzi sve opozvane certifikate, bez obzira na period vazenja
- CA certificate authority povjerljiva treca strana, izdaje certifikate i jamci vezu subjekta s javnim kljucem, izdaje i upravlja CRL-ovima, potpisuje svaki certifikat i CRL
- Odgovornosti CA: zastita svog priv kljuca, provjera tocnosti podataka prije izdavanja, zastita profila, odrzavanje CRL, distribucija certifikata i CRL, arhiva nakon isteka certifikata o Delegacija posla trecim stranama:
 - RA registration authority
 - Javni imenik distribuira CRL i cert, X.500, LDAP
 - Arhiva
- RA prikuplja informacije o korisniku i provjerava ih, odobrava izdavanje certifikata prema CA.
- CP certificate policy odredjuje svrhu koristenja certifikata
 - CP opcenit dokument, opisuje pravila rada CA i odgovornosti, javno se objavljuje
 - CPS certifitace practice statements detaljan dokument, opisuje kako CA implementira CP, ne treba se objaviti

- Certificate holder subjekt koji raspolaze s priv kljucem, dobiva certifikat od CA kroz RA, autentificira se, izradjuje elektronicki potpis, desifrira podatke i sl.
- Pouzdaju e strane (relaying parties) -korisnici koji raspolazu s javnim kljucem, koriste repozitorij CA, provjeravaju potpise, sifriraju i sl.

Operacijski sustavi

- Osnovne metode zastite:
 - o Razdvajanje
 - objekti jednog korisnika nisu vidljivi drugom
 - fizicko, vremensko, logicko, kriptografsko
 - Dijeljenje
 - razine zastite bez zastite, izolacija, public/private, kontrola pristupa, dinamicko pravo pristupa, kontrola pristupa + onoga sto se radi s objektom
 - upitna granularnost: bit, byte, word, polje, zapis, datoteka, disk...
- Taksonomija pogresaka:
 - namjerne zlonamjerne i nezlonamjerne (BO, nesanitizacija, TOCTTOU)
 - o **nenamjerne -** pogreske pri provjeri valjanosti, pogreske u kontroli pristupa, neadekvatna autentifikacija, narusavanje granicnih uvijeta, logicke pogreske
- Ranjivosti Unixa daemoni (BO), rootkitovi, ENV, /tmp, TOCTTOU
- Ranjivosti Windowsa Registry, Administrator account, enabled by default (IIS, MSSQL)
- Distionary attack rijecnik, precomputed rainbow tables, salting
- Malware skup instrukcija koji se pokrecu kako bi se nacinila steta
- Mjesaju se podaci i izvorni kod (interaktivne app), dodatne funkcionalnosti (Word, Excel, Postscript)
- **Virus** racunalni program, dodaje svoj kod aplikacijama, pokrece se iskljucivo djelovanjem korisnika, samostalno se umnaza na racunalu, siri se djelovanjem korisnika (E-mail, USB/DVD, mreza)
 - Prepisuje kod preko, prije ili nakon originalnog ili u MBR/PBS.
 - Antivirusi prepoznavanje koda (fingerprinting), heuristika (prepoznavanje ponasanja)
 - Akcije: popravlja datoteku, stavlja u karantenu, brise datoteku
 - Nuzan redovit update baze fingerprintova

Nadzor ponasanja - sumnjive akcije:

- pisanje u izvrsne programe
- pristup MBR-u
- pristup svim datotekama u direktoriju
- pristup mrezi
- pokusaj formatiranja diska ili brisanja sadrzaja istog
- slusanje na nekom portu
- Provjera integriteta racuna se hash svake dat i sprema u bazu, upozorava korisnika ako se pocnu razlikovat
- **Tips:** ne koristiti admin ovlasti, onemoguciti nepotrebne servise, ograniciti pristup kljucnim datotekama, formirati grupe korisnika, koristiti software za zastitu, benchmarkati
- Samoodrzavanje:
 - Prikrivanje (stealth) prikrivanje prisutnosti, presretanje provjere AV-a i dojava ispravnosti
 - Viseoblicje (polimorfizam) neznatno mijenja kod, ali ne i funkcionalnost
 - Metaoblicje (metamorfizam) mijenja i funkcionalnost
 - Onemogucavanje AV-a
- **Crvi** samostalno se umnazaju, samostalno se sire (iskoristavaju nedostatke pri prijenosu podataka, koriste mrezu, blokiraju ostali promet, mass-mailing), originalno koristeni za pronalazak slobodnih procesora u znanstvene svrhe

• Dijelovi:

- Bojna glava dio koda koji iskoristava ranjivost (BO, file sharing, e-mail, kradja lozinki), backdoor
- Pogon nakon iskoristavanja ranjivosti mora se infiltrirati u sustav (e-mail, (T)FTP, SMB, HTTP)
- Algoritam za odabir mete trazi novu metu putem e-mail adresa, /etc/hosts, known_hosts, DNS, generiranjem adresa u istom subnetu
- Sustav za odabir mete na popis generiran od algoritma radi se scan ranjivosti i otvorenih portova i formira se nova "raketa"
- Korisni teret otvaranje backdoora, DdoS, koristenje procesorske snage za izracun, izvodjenje drugog napada

• Poteskoce:

- raznolika okolina zrtvi (nema IE, TFTP..) mogucnost prilagodjavanja, ali lakse primjeceni zbog velicine
- ne smiju unistiti racunalo ili zagusiti mrezu
- ne smije sam sebe pregaziti i ne smije dopustiti da ga drugi crv pregazi

- Buducnost multiplatformski, iskoristavanje vise ranjivosti, iskoristavanje 0-day exploita, brze sirenje, viseoblicje, metaoblicje
- o Obrana antivirusi, patching, firewall, auditing
- Trojan podijela: zlocudni programi maskirani kao korisni i programski kod ugradjen unutar korisnih programa
 - o izgledaju bezopasno
 - o ne izvrsavaju se samostalno (potrebno pokrenuti) SE
 - o Isti nazivi kao legitimni procesi
 - o Distribuiraju se putem keygena i ilegalnih patcheva
 - Sto mogu: remote access, file sharing, unistavanje podataka, DoS, otvaranje web stranica, sirenje virusa, botnet, keylogging...
- Rootkit trojanski backdoor koji mijenja postavke OS-a
 - zamijenjuje ispravne verzije programa (ls, kill, ps..) i omogucuju udaljen pristup (ssh)
 - o user-level rootkit: ima ovlasti korisnika, mijenja aplikacije
 - kernel-level rootkit: mijenja sam OS, admin ovlasti, sakrivaju svoje postojanje
- **Spyware** skuplja informacije o korisniku (keypress, web stranice, keywords i sl.)
 - Ciljevi: kriminal (kradja kartica) i personalizirani marketing
 - Instalacija: s drugim legitimnim programima, trojancima, klikanjem na dialog boxeve, koristenjem bugova u preglednicima
 - o **Detekcija:** racunalo radi sporije, rusi se i otvaraju se popup
- Adware prikazuje i dohvaca reklamne poruke

Ranjivosti internetskih protokola i aplikacija

- Metode napada:
 - sniffing/eavesdropping dohvacanje informacija bez autorizacije
 - **spoofing -** slanje poruke s tudjim identitetom
 - o replaying ponavljanje snimljenih poruka
 - MITM emulacija komunikcaije s obje srrane
 - O (R)ARP
 - o napad na switch
 - o message tampering promjena poruka
 - fragementation attack
- Sniffing postavlja NIC u promiskuitetni nacin, vidi sav promet na ethernet segmentu
 - Detekcija:

- Ping saljemo ping na adresu gdje sumnjamo da je sniffer, ali s krivom MAC adresom
- ARP salje se ARP zahtjev s promjenjenom MAC adresom
- DNS salje se ping s IP-em koji ne postoji, ako se pojavi DNS upit za navedeni IP
- Honeypot namjerno pustimo fake U/P kroz mrezu i gledamo hocemo li dobiti pokusaje ulogiravanja.
- Sprjecavanje: Zamjena HUB->Switch, enkripcija (SSL, PGP, ssh, VPN)
- ARP spoofing odgovori na arp upite s MAC adresom naseg racunala = preusmjeravanje prometa kroz nase racunalo.
 - Detekcija: pregledom ARP cache-a ili s treceg racunala koje slusa lazne arp odgovore
 - **Prevencija:** koristenje switcheva s port security-em ili arp inspectionom
- Napadi na switch:
 - MAC flooding zapuni se forwarding table i switch predje u hub nacin rada
 - MAC cloning napadac promjeni MAC adresu na neku postojecu i switch mu forwarda pakete
- IP spoofing slanje IP datagrama s laznom adresom posiljatelja
 - obrana: filtriranje prometa, zabrana koristenja R suitea (rlogin, rcp, rsh...), TCP seq number
- Napadi fragmentacijom koristi se kada je potrebno IP datagram podijeliti na vise dijelova da stanu u ethernet okvir, radi se na izvoristu i svim routerima izmedju, sastavlja samo na odredistu. Moze zavarati neke firewalle.
 - Ping of death kreira se ICMP echo request paket veci od 65535 okteta i dolazi do BO - DoS
 - Teardrop salju se dva fragmenta koji se djelomicno prekrivaju - crash nakon sastavljanja zadnjeg fragmenta (Linux kernel <2.0.32) - DoS
 - TCP overwrite prepisuje se header proslog fragmenta pomocu offseta i tako se mijenja port
- ICMP napadi u pravilu se radi o DoS napadima s ciljena zagusenja mreze i onemogucavanja pristupa resursima
 - smurf napad salje se ICMP echo request na sveodredisnu adresu posrednicke mreze s laznom informacijom o IP source (postavljenom na adresu zrtve). Svi odgovori idu na adresu zrtve = posrednicka mreza i zrtva zatrpani
- **UDP napadi** beskonenkciji, nepouzdan, nema kontrole toka, koristi se za prijenos visemedijskih podataka i usluga temeljene na request/reply
 - UDP spoofing mijenjamo izvorisnu adresu UDP paketa
 - UDP hijacking slusamo vezu i odgovaramo na UDP zahtjeve prije servera

- UDP storm lazira se izvorisna adresa i port i povezu se dva automatska udp servisa (npr. chargen i echo)
- Skeniranje UDP portova ako su zatvoreni odgovaraju s ICMP port unreachable, ako ne onda su vjerojatno otvoreni, spora tehnika zbog ogranicenja ICMP poruka od strane OS-a, mogucnost gubitaka UDP paketa putem = krivi rezultati

• TCP napadi

- o **port scan -** skeniramo portove da bi prikupili informacije o zrtvi. Trazimo slabosti u servisima
 - TCP connect() usostavlja se potpuna veza s portom (3-way handshake), laka detekcija
 - TCP SYN salje se samo SYN paket, ako dobijemo RST nije otvoren, ako dobijemo SYN/ACK je. Zatvaramo odmah s RST
 - TCP FIN salje se samo FIN faket, ako dobijemo RST zatvoren, ako ne dobijemo nista onda je otvoren
 - Fragmentation scan fragmentira se TCP zaglavlje teza detekcija
 - Idlescan koristi se trece racunalo (zombi). S njega se dobije IP ID (SYN/ACK paket, RST odgovor), onda se s njegovom source adresom posalje SYN paket, zatim se opet od njega zatrazi IP ID. Ako je veci za 2, port na koji smo poslali SYN je otvoren.
- TCP obmana slanje paketa s source adresom racunala kojem vjeruje napadnuto racunalo, problem pogadjanja ISN-a i ack numbera
- o TCP hijacking preuzima se kontrola nad TCP vezom, slusaju se razmjenjeni paketi, desinkronizira se veza, dodaje ili brise podatke
- ACK storm paketi koje salju server i klijent imaju neispravne SEQ i ACK brojeve, beskonacna petlja, zagusuju promet
- SYN flood salju se SYN paketi s ne postojecom source adresom, SYN/ACK ne dolazi nigdje, konekcije ostaju polu otvorene i zapunjuju memoriju racunala - DoS

Firewall

- Perimiter security: routeri, firewall, IDS, VPN, softwareska arhitektura, DMZ
- Firewall mrezni uredjaji koji dopusta mreznu komunikaciju u skladu s ACLovima
 - o **filtrira pakete -** ovisno o sadrzaju
 - o **proxy -** forwarda upite klijenata
- Ogranicenja ne moze se nadzirati sadrzaj, redoviti update filtera, ne stite unutar lokalne mreze, performanse, kompromitiranje firewalla
- Screened router usmjeritelj s mogucnoscu filtriranja paketa
- Bastion host kriticna, ali dobro osigurana tocka u mrezi
- **Dual homed gateway -** koristi se bastion host kao gateway i proxy, onemogucena direktna komunikacije interne i javne mreze
- Screened host gateway screening router + bastion host. Bastion host u internoj mrezi, ali jedini dostupan iz vanjske. Sav ostali promet prema internoj mrezi blokiran. Izlaz preko proxy-a na bastion hostu.
- Screened subnet izoliran subnet izmedju privatne i javne mreze. Dozvoljen pristup u subnet iz obje mreze. Promet izmedju privatne i javne onemogucen. U subnetu bastion hostovi.
- DMZ demilitarizirana zona Podrucje mreze izmedju 2 filtera. Unutra idu javni servisi, bastion hostovi.

Infrastruktura

- Napadi na DNS pokvareni podaci, neutorizirana osvjezenja, promjene podataka o zoni (glumljenje mastera), zagadjenje cache-a i glumljenje cache-a
- Ciljevi napada:
 - DoS slanje negativnih odgovora, preusmjeravanja na posluzitelj za koji smo sigurni da ne zna odgovor
 - Masquerading preusmjeravanje i predstavljanje kao pravi posluzitelj, curenje informacija
 - Domain hijacking preuzimanje domene kompromitiranjem nesigurnih mehanizama osvjezavanja
- Tipovi napada na DNS:
 - o cache poisoning
 - o kompromitiranje posluzitelja
 - spoofing posluzitelja
- Cache poisonong Kaminsky attack salje se upit za nepostojece adrese i istovremeno se salje velik broj odgovora koji sadrze razlicite query ID-eve, ali i laznu adresu za postojeci server unutar domene (www.paypal.com, a lazni upiti za aaaa.paypal.com)

• Zastita:

- TSIG transaction signature provjerava identitet pomocu kljuc, obicno kod zone transfera ili dinamickog osvjezavanja podataka, obje strane moraju imati kljuc
- DNSSEC DNS security extensions provjerava identitet,
 "Anchors of trust", problemi s implementacijom
 - osigurava kriptografski dokaz ispravnosti primljenih podataka
 - ne bavi se dinamickim osvjezavanjem ili zone transferom
 - koristi asimetricnu kriptografiju (potpisivanje) izmedju autorativnog NS-a i resolvera
 - Vjerovati ako je root potpisan (15.7.2010)
 - Ne osigurava povjerljivost i ne stiti od DdoS napada
 - Odgovori puno duzi, ponovno potpisivanje kod promjene podataka

• Napadi na usmjeravanje:

- Outjecaj:
 - Podoptimalno usmjeravanje
 - Zagusenje
 - Particioniranje odvajanje mreza, nemogucnost komunikacije s racunalima u drugim mrezama
 - Preplavljivanje posluzitelja oruzje za DoS napade
 - Kreiranje petlji
 - Presretanje prometa
- Tipovi napada:
 - Napadi na link
 - Napadi na usmjeritelj