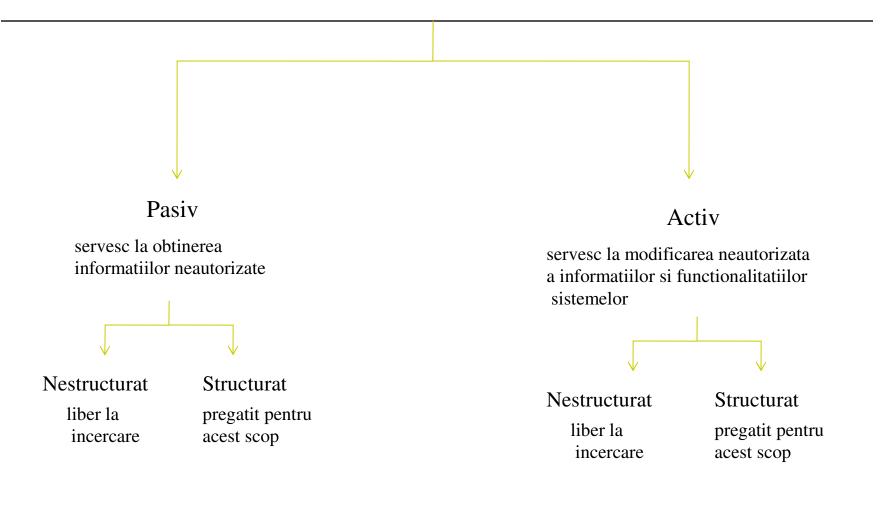
Sisteme IT si probleme de securitate

- Sisteme informatice: disponibilitate si control
- o Retele de calculatoare
- Protocoale inInternet
- o Virusi, viermi si troieni
- Amenintari si criterii de siguranta

Amenintari in retele de calculatoare

- ☐ Interceptare neautorizata, Modificare si distrugerea informatiilor
 - Citirea datelor din fisier sau baza de date, reluarea datelor, spionaj de parole, distrugere vizata de date si programe.
- Acces neautorizat la sisteme, folosirea resurselor unor componente de sistem sau de servicii de sistem sau interferarea cu disponibilitatea acestora
 - Manipularea datelor externe, blocarea conexiunilor pentru a bloca accesul persoanelor autorizate la date, folosirea unei platforme "sparte" pentru intruziuni suplimentare, obtinerea drepturilor de acces, crearea unei identitati false.
- □ Erori de software si de configuratie
 - Profitand de punctele slabe de protocol si serviciile configurate incorect, reusesc programele malware sa se instaleze (viermi, virusi, troieni etc.)
- □ Acces neautorizat la sistemele informatice
 - Eludarea controlului de acces la cladiri, cabluri si consumabile.
- □ Forte majore
 - Cum ar fi fulger, dezastre ecologice, pana de curent.

Atacuri in retele de calculatoare



Atacurile pot veni atat din interior cat si exterior.

Atacuri in retele de calculatoare, diverse scenarii

- □ Sniffing-Attack: interceptarea neautorizata a informatiilor (pasiv)
- □ Spoofing-Attack: simularea unei identitati false numita si "Masquerade"(activ)
- □ Denial-of-Service-Attack: afecteaza disponibilitatea sistemului sau a serviciului, numita si infundarea resurselor (activ)
- Social Engineering-Attack: actiuni de catre persoanele nautorizate. De exemplu interogarea parolei prin telefon simuland o situatie de urgenta.

Atacuri in retele de calculatoare, varietate de motive

□ Spionaj industrial profesional/Crima organizata

Un domeniu de activitate ridicata, servicii de informatii internationale, structuri mafiote, persoane echipate cu cunostiinte necesare, lacomie.

□ Hackeri curiosi

Vanitate, dorinta de experimentare, nivel de expertiza inalta si timp liber, de obicei cu prejudiciu neintentionat

■ Vandalism

Hackeri agresivi, organizatie criminala cu scop de distrugere, motivatie politica.

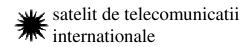
□ Fostii sau curentii angajati

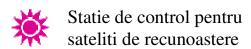
Frustrare, razbunare pentru concediere, imbogatire financiala, cunostiinte ridicate despre interiorul companiei, acces la terminale.

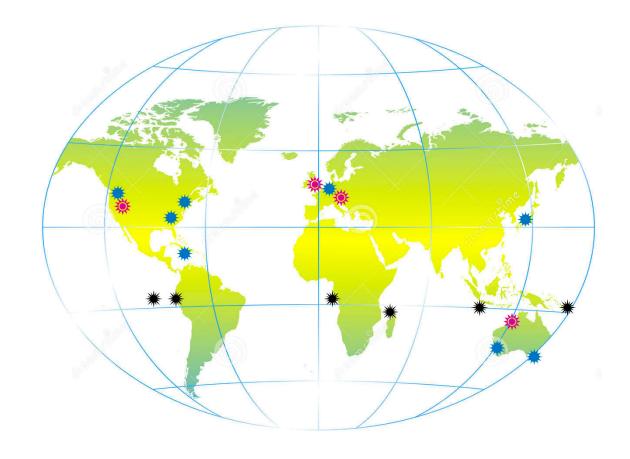
Spionaj economic si industrial

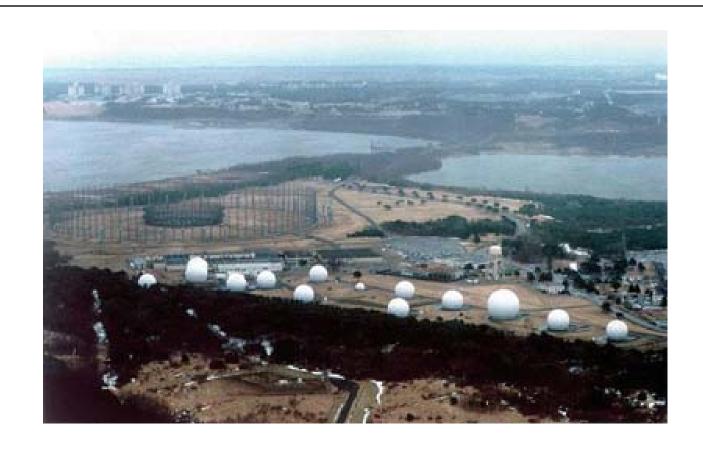


Sisteme de monitorizare pentru Intelsat si alti sateliti









Statie de spionaj Misawa Base, Japan

costel.aldea@unitbv.ro



Statie de spionaj Bad Aibling, Germania

Amenintari de atacuri asupra:

Confidentielitatea datelor

Sniffing-Attacks

→ Spionaj de informatii discrete(ISP, router, sniffing, scanare de porturi, troieni, etc)

Integritatea datelor

Spoofing-Attacks

--> Prezentand informatii false(Mail, DNS, IP, ARP, Spoofing, etc)

Raspunderea datelor

Spoofing-Attacks

→ Pretinzand identitate falsa(PIN sniffing cu DNS-Spoofing, LAN-Sniffing cu ARP-Spoofing)

Disponibilitatea sistemului

Denial-of-Service-Attacks

Prabusirea functionalitatii sistemului(Mail-bombing, SYN-flood, UDP-flood, Ping-to-death-attack)

Controlului de acces al sistemului

Spoofing-Attacks

→ Accesul la servicii de sistem interzise(NFS-Spoofing, spargerea parolei)

Situatia: transmisii de date si prtotocoale incerte

Vulnerabilitatile sunt diverse



Amenintarile sunt diverse

- □ Punctele slabe a protocoalelor TCP/IP
- □ Punctele slabe a serviciilor de aplicare TCP/IP
- □ Erori de software
- □ Erori de configuratie

- □ Interceptarea mesajelor
- □ Schimbarea mesajului
- □ Aflarea mesajului
- ☐ Interceptarea si ascultarea mesajului
- □ Reluarea mesajului

Scop securitate: metoda sigura a transmiterea datelor !!!

Vulnerabilitati ale retelelor de calculatoare

(A) Topologie de retea

☐ Interceptibilitatea nodurilor de retea

Computer: un amestec de semnaluri complexe, prin urmare este greu de expoatat.

Terminale: radiatii puternice(semnal pana la 1,5km chiar si prin pereti din beton armat) astfel este usor de interceptat in special de ecrane TFT(amperaj mare)

Printer: unele tipuri pot fi usor interceptate(ex. imprimanta daisy-wheel)

Placi, Server: greu de interceptat

□ Interceptarea cablajului LAN

Ethernet: toata informatia este intr-un singur cablu, in Thickwire poate fi exploatat fara separare, in Thinwire separarea este necesara, cand nu avem o punte in sine prizele sunt disponibile Token-Ring: monitorizarea logica asupra unui nod suplimentar este facut de catre un nod vecin FDDI: chiar si cablul de fibra optica poate fi interceptat insa monitorizarea unui nod logic necesita acces fizic la un concentrator.

(A) Topologie de retea

□ Interceptarea in WAN

Linii inchiriate: pot fi interceptati de catre gestionatorii cablului, intruziunea nodurilor de retea din extern este exclusa

Unde radio: este datorata vitezei de transmisie reduse, usor de interceptat

□ Topologia stea

Huburile distribuie informatii de la fiecare intrare pana la iesirea switchului, transmite informatia doar la calculatorul tinta.

□ Topologia bus

Fiecare primeste semnalul de la calculatorul care trimite, transmitatorul nu stie daca destinatarul a primit datele.

(A) Topologie de retea

□ Noduri intermediare (routere)

Calculatoare care inteleg protocolul de retea, asigura pentru ambele retele o interfata, divizarea mesajelor, transmiterea bucatilor de mesaje prin cai diferite, pierderea de mesaje, prin urmare destinatarul primeste doar parti din mesaj sau mesajul in ordinea gresita.

□ Modem

Conversia semnalelor digitala in analoga si vice-versa, transmiterea informatiilor prin reteaua de telefonie.

PC-ul cu un modem poate trimite date ocolind FireWall-ul.

(B) Familii de protocoale

□ IP-Spoofing

Protocoalele IP nu verifica sursa si destinatia adresei pachetelor de date, astfel autentificarea partenerului de comunicare nu este posibila si adresele nu pot fi falsificate. Un hacker foloseste adresa IP a victimei intr-o retea straina ca adresa sursa pentru a trimite date sub forma de pachete ale unui calculator intern.

□ ARP-Spoofing

Spionaj de informatii dintr-o retea LAN prin manipularea cach-ului ARP. Sunt trimisi pachete de date la calculatorul tinta. Hackerul trimite un "raspuns" ARP cu adresa lui de hardwere si adresa IP a victimei la un calculator din reteaua LAN care salveaza raspunsul in memoria cache.

(B) Familii de protocoale

DNS-Spoofing

Anumite servicii folosesc servere DNS pentru atribuirea numelui de domeniu la adresele IP. Hackerul manipueaza baza de date a unui server DNS pentru a atribui adresa lui de IP la un alt calculator, astfel calculatorul victima are incredere in acest calculatorul(de exemplu numele de domeniu este inclusa in dosarul Trusted Host Datei), astfel poate hackerul cu un apel rlogin(autentificare de la distanta) accesa calculatorul victimei. In versiunile mai vechi ale software-ului DNS hackerul putea intra ca un Man-in-the-Midle in comunicarea intre client si server, deoarece serverul DNS citeste date in memoria cache care nu a fost solicitat. Clientul introducand un PIN iar hackerul intercepteaza acest lucru(PIN-Sniffing).

costel.aldea@unitbv.ro

(B) Familii de protocoale

□ TCP-atack prin numere de secventa

Acest tip de atack foloseste punctele slabe a implementarii Unix-ului cu un contor simplu, acesta creste in mod regulat si fiecare mesaj primeste numarul curent. TCP asigura ca toate datele au sosit si trimite confirmare. Se initieaza o conexiune pe un port si primeste in confirmare numarul de ordin. Apoi preia identitatea unui calculator victima si initieaza o conexiune la server prin acest port. Raspunsul ajunge la calculatorul victima insa hackerul poate calcula acum numarul de ordine, astfel a deghizat calculatorul victima. Serverul vede doar ca a facut o conexiune cu calculatorul victima.

(B) Familii de protocoale

□ TCP-SYN-flood atack

Acest atack profita de slabiciunile unitatii de conectare TCP. Hackerul trimite un numar mare de pachete SYN pe calculatorul victima, in timp ce el foloseste adrese de expeditor inexistenta. Raspunsurile verificate ajung pe adresa falsa iar calculatorul victima asteapta in zadar pentru confirmarea expeditorului. Calculatorul este incetinit din cauza aceasta si in cele din urma cedeaza.

□ UDP protocol

UDP nu contine informatii cu privire la initiatorul unei conversatii astfel incat un Firewall nu poate determina daca un pachet UDP vine din interior sau exterior. UDP mai este folosit de catre aplicatii cum ar fi: DNS, RIP, RADIUS, TFTP, SNMP.

□ Modificarea tabelelor de routare din router

Prin abuzul protocolului RIP poate hackerul sa transmita informatii in propriul sau calculator.

(B) Familii de protocoale

□ FTP

La un server FTP anonim se pot conecta mai multi clienti(fara password si autentificare), astfel datele publice nu pot fi modificate.

FTP in modul activ: Sistemul recunoaste crearea clientului si asigura o conexiune la portul dorit deci firewal-ul trebuie sa aprobe toate conexiunile din afara retelei, ca sa nu fie descoperit portul. Doar in modul passiv permite FTP-ul serverului sa stabileasca conexiunea la port.

□ Mail-Spoofing

Cum SMTP mailurile sunt transmise si stocate liber si neprotejat. De asemenea nu sunt protejate nici datele expeditorului. Hackeri pot intercepta datele trimise, poate sa schimbe sau sa manipuleze mesajul expeditorului.

(B) Familii de protocoale

Cookies

Schimbul de date a fost efectuata cu ajutorul cookie-urilor intre client si server, se executa automat in fundal, poate fi vizualizat dar nu si controlat.

Serverul poate urmari clientul pe internet pana la informatiile despre profilul lui.

□ JavaScript

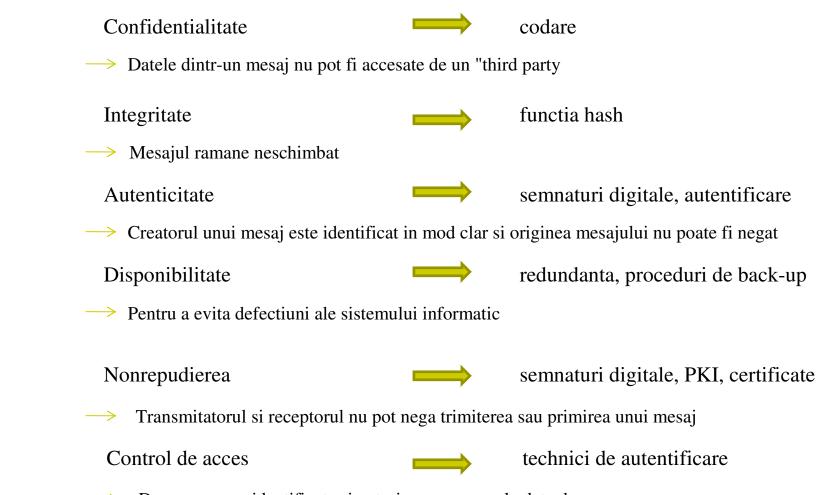
Se foloseste in scopuri de a edita si vizualiza pagini HTML prin intermediul borwserului clientului, de aici apar multe probleme de securitate.

□ Cod mobil

Pe de o parte poate fi vizualizat si modificat in timpul transportului pe de alta parte poate fi executat pe calculatorul oaspete.

Criterii de sigutranta

caracteristici pe care un sistem IT trebuie sa le asigure.



Cerinte de siguranta



pentru a determina gradul de

confidentialitate integritate autenticitate

disponibilitate nonrepudiere control de acces



Conceptul de securitate

costel.aldea@unitbv.ro