

Curs 08

Securizarea rețelei





Objective



- TCP și UDP pe scurt
- Ce este un firewall
- Filtrarea pachetelor
- Implementarea în Linux: iptables



Nivelul transport





Puțină recapitulare

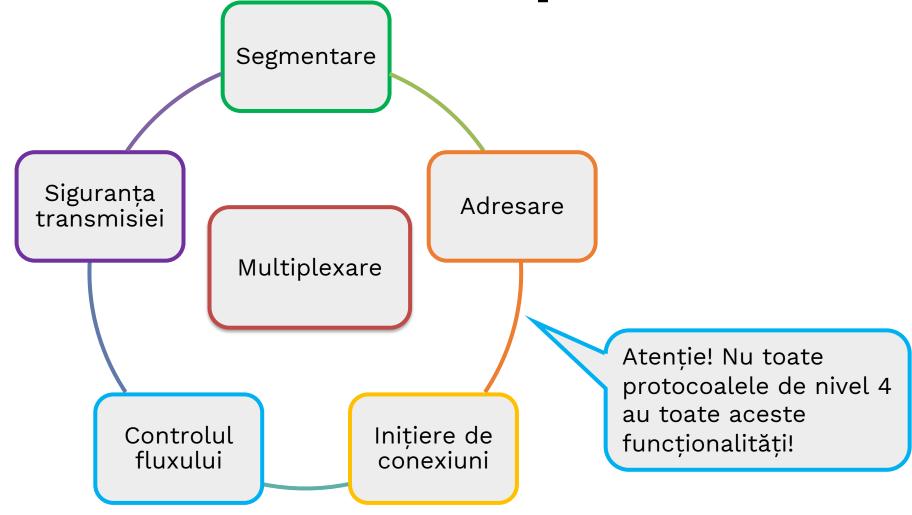


OSI	TCP/IP	Adresare
7. Aplicație		
6. Prezentare	Aplicație	
5. Sesiune		
4. Transport	Transport	Port
3. Rețea	Internet	Adresă IP
2. Legătură de date	Acces la mediu	Adresă MAC
1. Fizic		



Rolurile nivelului transport







TCP vs UDP



TCP

- Transmission Control Protocol
- Orientat conexiune
- Protocol sigur (reliable)
 - datele ajung garantat la destinație
 - datele ajung în ordine la destinație
- Controlul fluxului
- Controlul congestiei
- Controlul erorii
- Exemple:
 - SSH
 - HTTP

UDP

- User Datagram Protocol
- Neorientat conexiune
- Nesigur (unreliable)
 - segmente pierdute
- Fără controlul fluxului
 - segmente fără ordine
- Exemple
 - IPTV
 - VolP



Antetul TCP – flag-uri



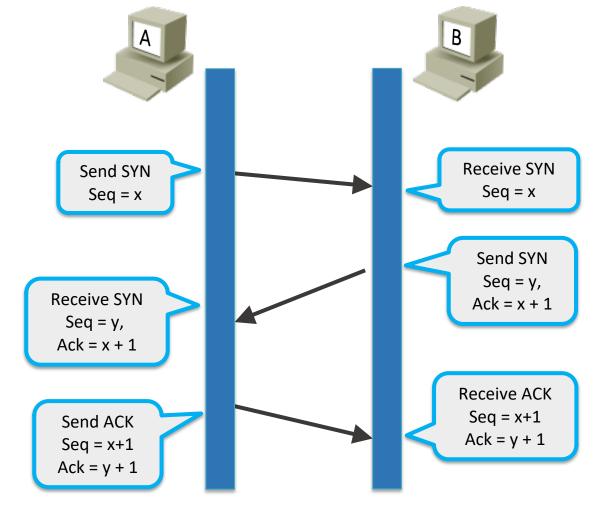
- Grup de 8 biţi din antetul TCP
- Identifică diverse stări ale protocolului
- Câteva flag-uri importante sunt:
 - ACK
 - activare câmp "Număr de confirmare"
 - · SYN
 - protocolul de inițiere a conexiunii (handshake)
 - stabilirea/sincronizarea numerelor de secvență
 - FIN
 - protocolul de încheiere a conexiunii
 - încheierea transmisiei de la FIN-sender





Inițierea conexiunii TCP

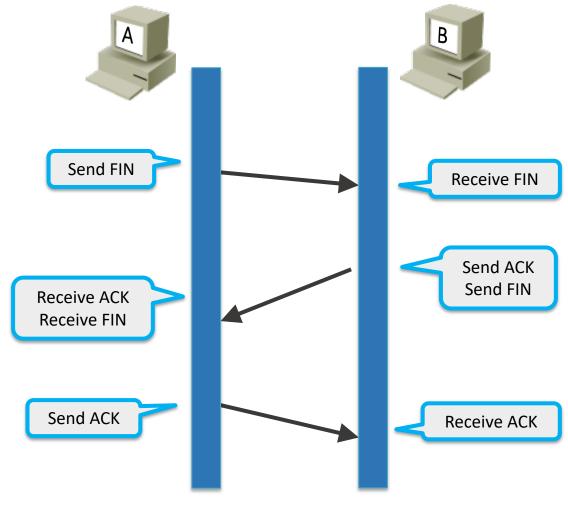






Încheierea conexiunii







Rolul unui firewall





Ce este un firewall



- Mecanism folosit pentru blocarea traficul nedorit din rețea
- Poate fi implementat:
 - Pe un dispozitiv de rețea
 - Ruter Cisco
 - Ca un dispozitiv dedicat
 - Cisco ASA
 - Fortinet Fortigate
 - Pe un end-device (host sau server)
 - ZoneAlarm
 - Windows Firewall
 - Netfilter/iptables











De ce avem nevoie de firewall-uri



- Internetul nu este un loc sigur
- Rețeaua locală poate fi oricând ținta unui atac:
 - De recunoaștere
 - Ping sweep
 - Sniffing
 - Port scan
 - De DoS (Denial of Service) sau DDoS (Distributed DoS)
 - Smurf attack
 - SYN flood
 - De acces
 - Atacarea unei parole (cu dicționar sau brute-force)
 - Buffer overflow
 - Man-in-the-middle



Rolul unui firewall



- Atac de recunoaștere
 - Atacatorul încearcă să descopere mașini și serviciile de pe acestea
 - Exemplu: ICMP echo request către o adresă de broadcast descoperă toate mașinile din rețea
 - Un Firewall poate:
 - Bloca porturile vulnerabile
 - Bloca inițierea din exterior a conexiunilor
 - Bloca răspunsul la ICMP echo request



Rolul unui firewall



- Atac DoS sau DDoS
 - În general bazate pe generarea unei cantități mari de trafic ce supraîncarcă rețeaua sau serverul
 - Din cauza supraîncărcării, traficul riscă să fie ignorat
 - Un Firewall poate:
 - Monitoriza numărul sesiunilor TCP Half-Open către un server și le poate închide dacă trec de un prag
 - Bloca directed broadcasts



Tipuri de firewall



Stateless firewall

7. Aplicație

6. Prezentare

5. Sesiune

4. Transport

3. Rețea

2. Legătură de date

1. Fizic

Stateful firewall

7. Aplicație

6. Prezentare

5. Sesiune

4. Transport

3. Rețea

2. Legătură de date

1. Fizic

Firewall de nivel aplicație (Proxy firewall)

7. Aplicație

6. Prezentare

5. Sesiune

4. Transport

3. Rețea

2. Legătură de date

1. Fizic



iptables





iptables



- Utilitar Linux
- Face parte din proiectul Netfilter
- Permite unei mașini Linux să:
 - Filtreze pachetele
 - Translateze adrese
 - Rescrie câmpurile unui pachet
- Configurat prin scrierea de reguli
- Regulile iptables sunt compuse din două secțiuni principale:
 - Şablon ce valori trebuie să aibă câmpurile din pachet pentru a se acționa asupra lor
 - Acțiune ce operație va efectua mașina Linux asupra pachetului



Tabele iptables



Filter

- Conține reguli ce spun ce trafic poate să treacă și ce trafic trebuie aruncat
- Exemplu:
 - O adresă externă a eșuat în mod repetat să se conecteze la un server Linux prin SSH
 - Se adaugă o regulă de filtrare care blochează orice trafic de la adresa respectivă

Nat

- Conține reguli pentru translatarea adreselor în procesul de NAT
- Exemplu:
 - O adresă privată trebuie să acceseze un server din Internet
 - Se adaugă o regulă de NAT care rescrie adresa sursă privată cu o adresă publică
 - La întoarcere, pachetul va fi rescris invers
 - (Mult) mai multe detalii în cursul viitor

Mangle

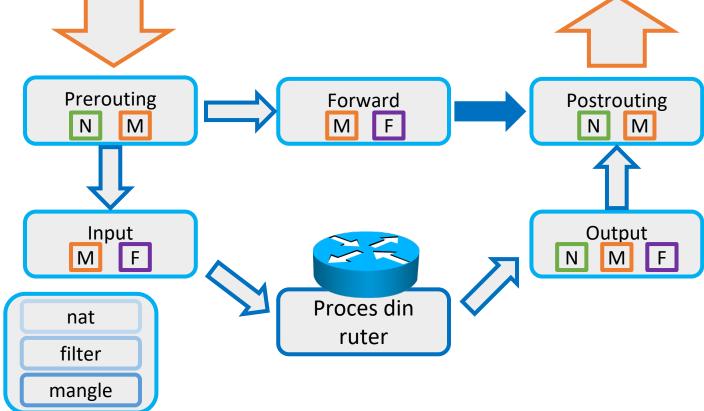
• Conține reguli pentru alterarea specializată a pachetelor



Lanțuri iptables



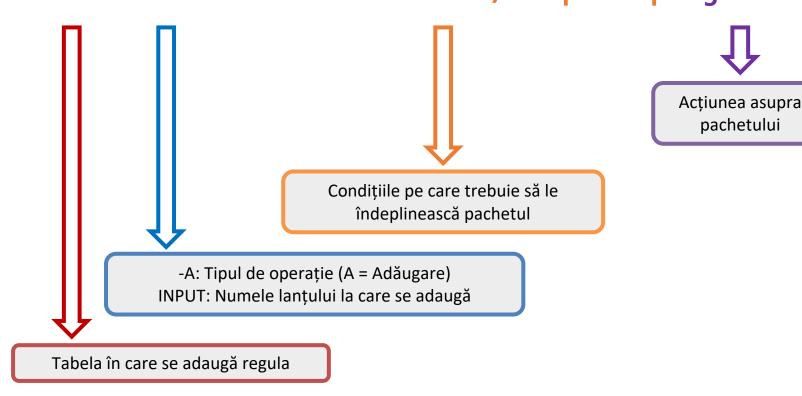
• Liste de reguli aplicate implicit unui anumit subset de trafic







• Regulile sunt configurate de fapt prin comenzi iptables ubuntu# iptables -t filter -A INPUT -s 10.0.0.0/8 -p icmp -j DROP







ubuntu# iptables -t filter -A INPUT -s 10.0.0.0/8 -p icmp -j DROP

- Tabela este implicit filter
 - Regula putea fi deci scurtată ca fiind:
 ubuntu# iptables -A INPUT -s 10.0.0.0/8 -p icmp -j DROP
- Opțiunile permise pentru acest parametru sunt:
 - filter
 - nat
 - mangle
 - raw
 - Folosită pentru configurarea excepţiilor de monitorizare a conexiunilor





ubuntu# iptables -t filter -A INPUT -s 10.0.0.0/8 -p icmp -j DROP

- INPUT poate fi înlocuit cu orice alt lanţ predefinit
- Pot fi create și lanțuri noi de către administrator
- Operațiile permise sunt:

-A	append	Adăugarea unei reguli la final
-D	delete	Ștergerea unei reguli
-L	list	Afișarea regulilor
-F	flush	Ștergerea tuturor regulilor
-N	new-chain	Crearea unui lanț nou
-X	delete-chain	Ștergerea unui lanț
-P	policy	Schimbarea politicii implicite





ubuntu# iptables -t filter -A INPUT -s 10.0.0.0/8 -p icmp -j DROP

- Selectarea traficului se face pe baza informațiilor din pachet
- Fără specificarea unui protocol, se pot face reguli conținând:
 - Interfața de intrare (-i)
 - Interfața de ieșire (-o)
 - Adresa IP destinație (-d)
 - Adresa IP sursă (-s)





ubuntu# iptables -t filter -A INPUT -s 10.0.0.0/8 -p icmp -j DROP

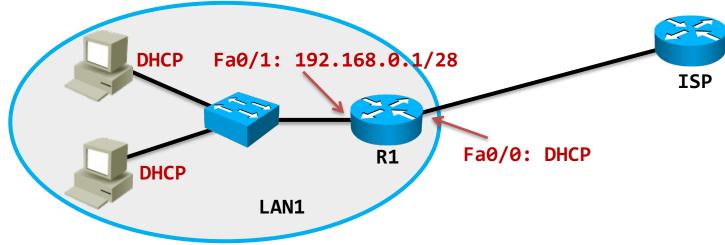
- Reprezintă operația ce va fi făcută asupra pachetului
- În terminologia iptables, j vine de la jump și DROP este un target
- Poate fi omisă
 - În acest caz regula nu face nimic, însă contorul regulii va fi incrementat
- Target-uri uzuale sunt:
 - ACCEPT: pachetul este acceptat
 - DROP: pachetul este aruncat
 - LOG: este adăugată în log-urile sistemului o înregistrare



Exercițiul 1



- Să se scrie o regulă iptables care permite trecerea traficului de la stația 192.168.10.1 către serverul 192.168.10.40.
 - R: iptables -A FORWARD -s 192.168.10.1 -d 192.168.10.40 -j ACCEPT
- Să se scrie o regulă care blochează orice trafic destinat ruterului R1 de la stațiile din rețeaua LAN1. Traficul ce doar tranzitează ruterul trebuie să fie permis.
 - R: iptables -A INPUT -s 192.168.0.0/28 -j DROP

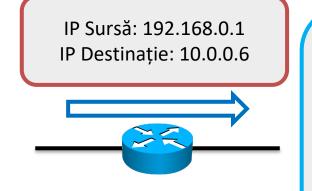




Cum funcționează iptables



- La întâlnirea unui pachet, acesta este evaluat secvențial conform fiecărei reguli dintr-un lanț
- Dacă se face match pe o regulă cu un target ACCEPT sau DROP, procesarea se termină și pachetul este acceptat sau aruncat
- Ce se întâmplă dacă nu se face match pe nicio regulă?



```
Tabelă: filter
Lanț: FORWARD

-s 192.168.0.5 -j DROP

-s 192.168.0.1 -d 10.0.0.0/30 -j DROP

-s 192.168.0.0/24 -d 10.0.0.4/30 -j ACCEPT

-s 192.168.0.0/24 -j ACCEPT
```



Politici iptables



- Fiecare lanț predefinit are o politică implicită
 - Lanțurile create de utilizator NU pot avea politică implicită
- Politica este acțiunea implicată (target) ce este aleasă pentru fiecare pachet ce nu găsește o regulă în cadrul lanțului (match)
- Politicile implicite sunt ACCEPT
- Politica unui lanţ poate fi modificată:
 - iptables -P FORWARD DROP





Exercițiul 2



- Ruterele de la marginea unei rețele private implementează de obicei antispoofing:
 - Nu permit intrarea în rețea a pachetelor cu adrese private
 - Nu permit ieșirea din rețea a pachetelor cu adrese private
- Configurați o politică antispoofing folosind iptables
 - R:

```
iptables -A FORWARD -s 192.168.0.0/16 -j DROP
iptables -A FORWARD -s 172.16.0.0/12 -j DROP
iptables -A FORWARD -s 10.0.0.0/8 -j DROP
iptables -A FORWARD -d 192.168.0.0/16 -j DROP
iptables -A FORWARD -d 172.16.0.0/12 -j DROP
iptables -A FORWARD -d 10.0.0/8 -j DROP
```



Extensii iptables



- Adesea adresele IP și interfețele fizice nu sunt suficiente pentru a implementa cerințele de securitate
 - Se poate permite accesul doar către serviciul de HTTP?
 - Se poate permite stabilirea conexiunilor TCP doar într-o direcție?
 - Se pot bloca ping-urile către interior păstrând încă posibilitatea de a da ping către exterior?
- Iptables permite activarea de **extensii**, module ce oferă noi posibilități în specificarea regulilor
- Extensiile se activează cu -p (protocol) sau -m (module)
- Extensiile cele mai importante sunt:
 - tcp
 - udp
 - icmp



Extensii iptables



- Extensia tcp permite filtrarea traficului după:
 - Port destinație --dport --destination-port
 - Port sursă --sport --source-port
 - Flag-uri TCP (SYN, ACK, FIN, etc.) --tcp-flags, --syn
- Extensia icmp permite filtrarea traficului după:
 - Tipul pachetului ICMP --icmp-type <type> unde type poate fi:
 - echo-request
 - echo-reply
 - time-exceeded
 - Pentru toate valorile lui type, puteți rula:

linux# iptables -p icmp -h

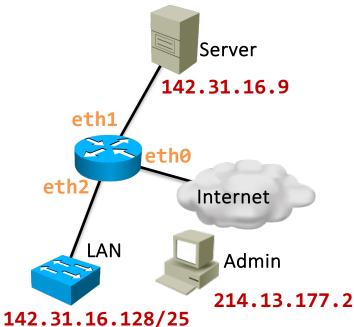




- Fie topologia de mai jos
 - Ruterul este o mașină Linux ce a fost deja configurată cu regulile iptables din stânga
 - Determinați comenzile necesare pentru a rezolva fiecare "ticket"
 - Switch-ul reprezintă o rețea de host-uri cu adresare DHCP

Chain: INPUT; Policy: ACCEPT
-i eth0 -j DROP

Chain: FORWARD; Policy: DROP
-i eth0 -j ACCEPT





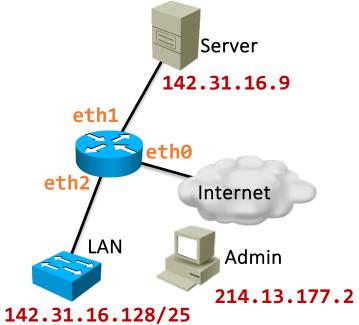


- Ticket #1
 - Stațiile din LAN nu pot comunica cu Server.
 - Care este motivul? Care este soluția?

linux# iptables -P FORWARD ACCEPT

Chain: INPUT; Policy: ACCEPT
-i eth0 -j DROP

Chain: FORWARD; Policy: DROP ACCEPT
-i eth0 -j ACCEPT





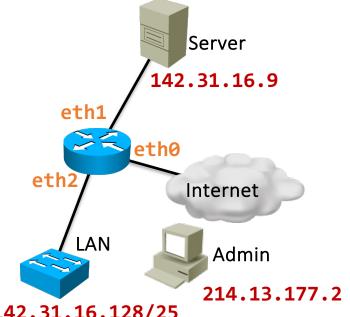


- Ticket #2
 - Configurați iptables a.î. doar stațiile din LAN să poată folosi serviciul de HTTP de pe Server.

```
linux# iptables -F FORWARD
linux# iptables -A FORWARD -s 142.31.16.128/25 -p tcp --dport 80 -j ACCEPT
linux# iptables -A FORWARD -d 142.31.16.9 -p tcp --dport 80 -j DROP
```

```
Chain: INPUT; Policy: ACCEPT
-i eth0 -j DROP
```

```
Chain: FORWARD; Policy: ACCEPT
-i eth0 -j ACCEPT
-s 142.31.16.128/25 -p tcp --dport 80 -j ACCEPT
-d 142.31.16.9 -p tcp --dport 80 -j DROP
```



11/8/23 **142.31.16.128/25**





- Ticket #3
 - Configurați iptables a.î. doar Admin să poată accesa prin SSH ruterul

```
linux# iptables -F INPUT
linux# iptables -A INPUT -s 214.13.177.2 -p tcp --dport 22 -j ACCEPT
linux# iptables -A INPUT -p tcp --dport 22 -j DROP
```

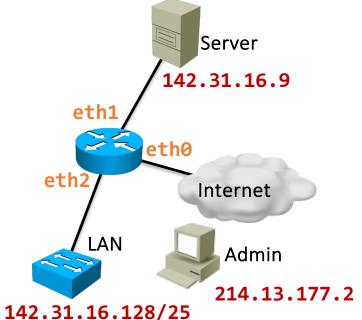
```
Chain: INPUT; Policy: ACCEPT

-i eth0 -j DROP

-s 214.13.177.2 -p tcp --dport 22 -j ACCEPT

-p tcp --dport 22 -j DROP
```

```
Chain: FORWARD; Policy: ACCEPT
-s 142.31.16.128/25 -p tcp --dport 80 -j ACCEPT
-d 142.31.16.9 -p tcp --dport 80 -j DROP
```



11/8/23 142.31.16.128/25



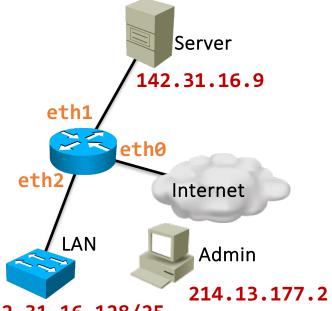


- Ticket #4
 - Configurați iptables a.î. sesiunile TCP din LAN să poată fi inițiate doar dinspre interior

```
linux# iptables -A FORWARD -p tcp --syn -j DROP ???
linux# iptables -A FORWARD -i eth0 -p tcp --syn -j DROP
```

```
Chain: INPUT; Policy: ACCEPT
-s 214.13.177.2 -p tcp --dport 22 -j ACCEPT
-p tcp --dport 22 -j DROP
```

```
Chain: FORWARD; Policy: ACCEPT
-s 142.31.16.128/25 -p tcp --dport 80 -j ACCEPT
-d 142.31.16.9 -p tcp --dport 80 -j DROP
-i eth0 -p tcp --syn -j DROP
```



11/8/23 **142.31.16.128/25**



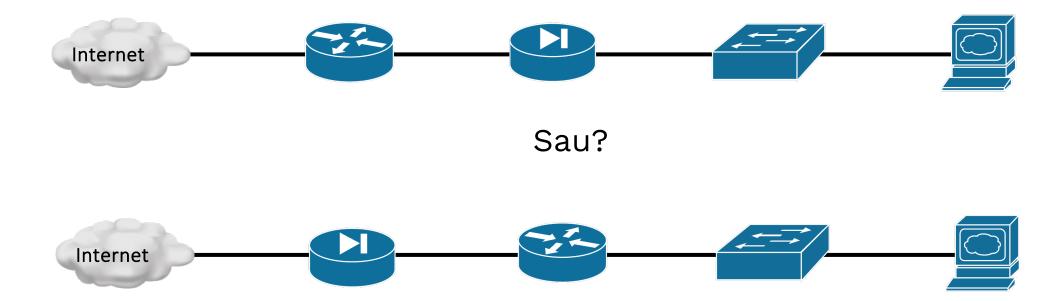
Perimeter defence





Customer edge design



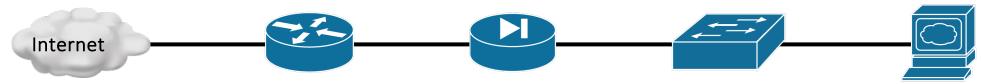




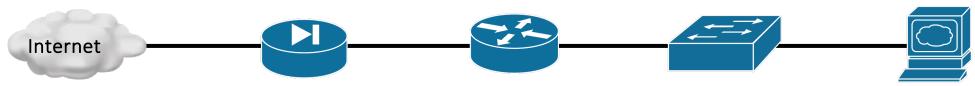
Customer edge design



• Decizia este cel mai adesea impusă de ISP



• Este varianta cea mai frecventă pentru rețele medii și mari, datorită cerințelor de rutare ce nu pot fi adesea îndeplinite de firewall



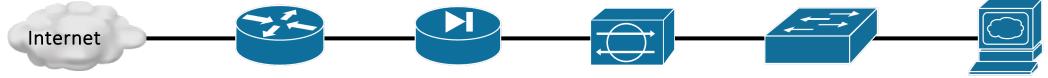
 Pentru rețele cu rutare statică sau cu cerințe scăzute de complexitate, putem colapsa ruterul și firewall-ul, sau folosi compartimentarea funcțiilor cu protecția ruterului de către firewall



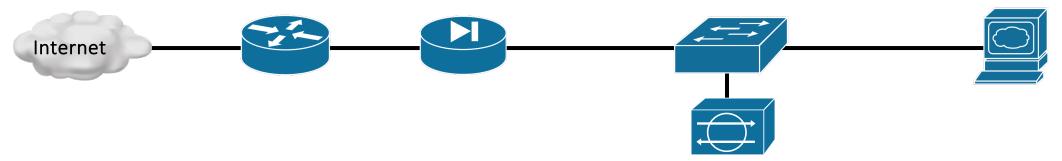
Intrusion Prevention System



• Pentru inspectarea conținutului pachetelor putem adăuga în topologie un IPS, Intrusion Prevention Systems



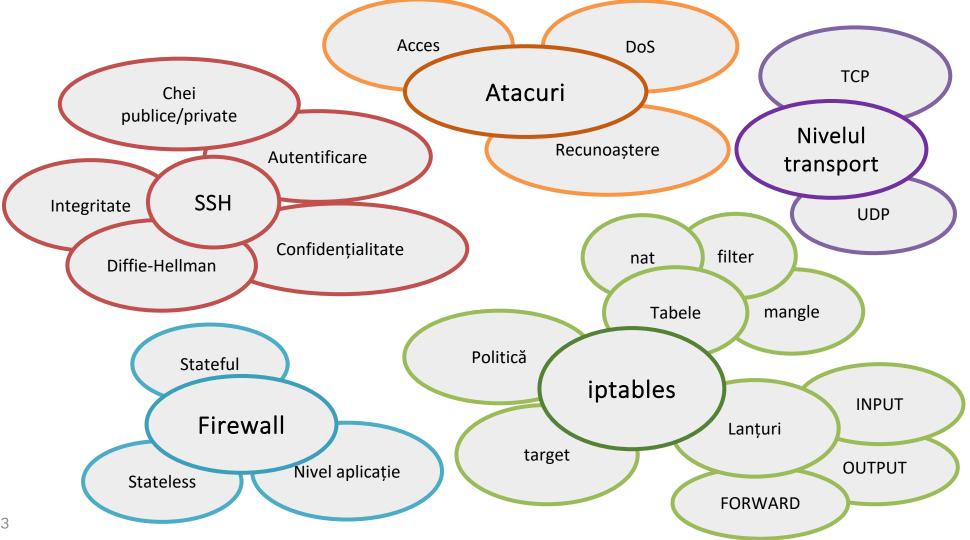
- Un IPS poate deveni un punct de gâtuire a traficului în rețea
- Putem asigura doar detecția prin inspecția traficului out-of-band, prin folosirea unui Intrusion Detection System





Sumar







SSH

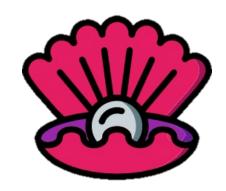




SSH



- Secure SHell
- Protocol folosit pentru accesul sigur la distanță
- Permite execuția de comenzi pe mașina accesată
- Două versiuni majore existente: SSH-1 și SSH-2
 - SSH-1 are vulnerabilități majore
 - Cursul va aborda în continuare versiunea SSH-2
- Rol similar cu protocolul Telnet
- Funcționează pe portul TCP 22





Conceptele securității





Autentificare

Sursa și destinația sunt cine spun că sunt



Confidențialitate

Doar sursa și destinația pot vizualiza informația



Integritate

Mesajul ajuns la destinație nu a fost modificat pe parcurs



Funcții SSH - Confidențialitate



- Sunt folosiți algoritmi de criptare simetrică
 - AES: Advanced Encryption Standard
 - 3DES: Triple Data Encryption Standard
 - IDEA, DES, ARCFOUR, BLOWFISH, TSS
- Criptare simetrică = cheie comună
- 3DES este o variantă populară
 - Necesită o cheie comună pe 168, 112 sau 56 de biți
- Nu vrem să trimitem cheia pe canal pentru a nu fi interceptată
 - Trebuie stabilită o cheie comună fără ca aceasta să fie transmisă
 - Soluție: Diffie-Hellman Key Exchange

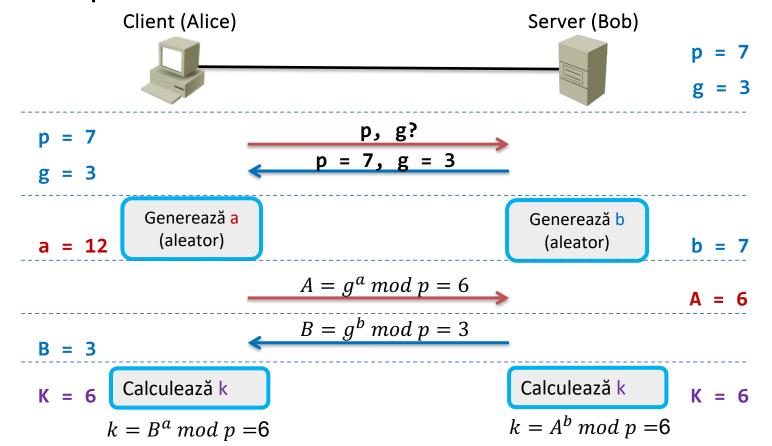
11/8/23 44



Funcții SSH – Confidențialitate cu DH



 Serverul SSH ţine o listă de perechi (p, g) cu proprietăţi matematice speciale





Funcții SSH – Autentificare



- Două metode principale de autentificare:
 - Prin parolă
 - Prin chei asimetrice
- Autentificarea are loc după stabilirea unui canal criptat cu Diffie-Hellman
- Având în vedere că parola este transmisă printr-un canal criptat, vedeți vreo problemă cu această metodă?
 - R: Serverul va decripta parola pentru a valida autentificarea; dacă serverul e compromis, parola va fi descoperită
 - R: Parolele sigure sunt greu de ținut minte
- Este preferată folosirea cheilor asimetrice



Chei asimetrice



- Se bazează pe perechi de chei aflate într-o relație matematică:
 - Cheia publică (K⁺)
 - Cheia privată (K⁻)
- Dându-se un mesaj M, există următoarea relații:

$$K^{+}(K^{-}(M)) = M$$
$$K^{-}(K^{+}(M)) = M$$

- Cu alte cuvinte, un client poate:
 - Avea configurată pe server cheia sa publică K^+ (de un administrator de exemplu)
 - Cripta un mesaj cu K-
 - Serverul va putea decripta mesajul cu K^+
- Exemplu de algoritm: RSA





1. DH

- Pasul 1:
 - Sesiunea sigură este stabilită prin Diffie-Hellman







- 1. DH
- 2. Cerere

- Pasul 2:
 - Clientul cere autentificarea cu user-ul **foo**



11/8/23 49





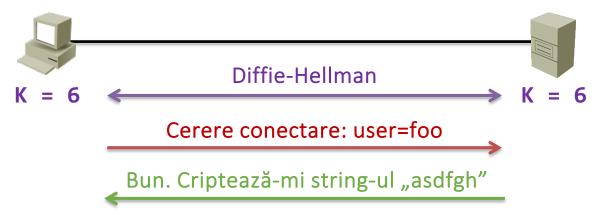
1. DH

Pasul 3:

2. Cerere

• Serverul trimite un challenge

3. Challenge







- 1. DH
- 2. Cerere

- 3. Challenge
- 4. Authenticator

- Pasul 4:
 - Clientul criptează challenge-ul cu cheia sa privată
 - Răspunsul său poartă numele de **authenticator**



11/8/23 51





- 1. DH
- 2. Cerere

3. Challenge

4. Authenticator

5. Reply

- Pasul 5:
 - Serverul folosește cheia publică preconfigurată a clientului și verifică $K^+(K^-(asdfgh)) = asdfgh$



Bun. Criptează-mi string-ul "asdfgh"

Uite string-ul criptat: K⁻(asdfgh)

Totul pare în regulă





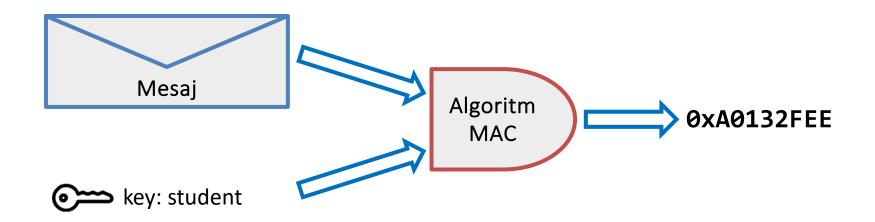
- Doar challenge-ul este criptat cu cheia privată
 - Cu alte cuvinte, este folosită strict pentru operațiile de autentificare
- Motivul este eficiența:
 - Cheile asimetrice sunt ineficiente în operațiile de criptare/decriptare
 - Impactul criptării asimetrice a întregului trafic este mult prea mare



Funcții SSH - Integritate



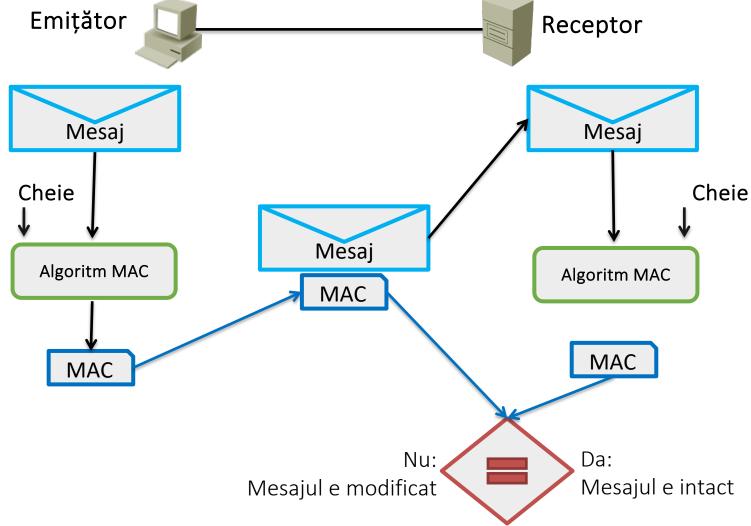
- Funcție realizată prin MAC
 - Message Authentication Code
 - Este de fapt un hash cu cheie





Funcții SSH – Integritate





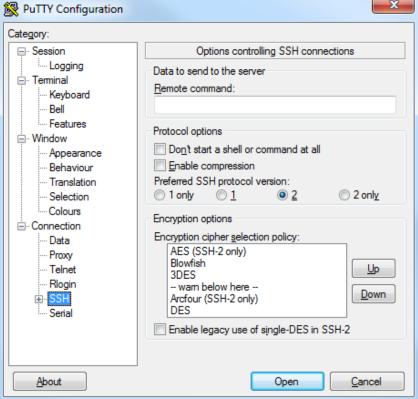


SSH – Exemplu client



 Putty este un client ssh pentru Windows, disponibil sub licența MIT

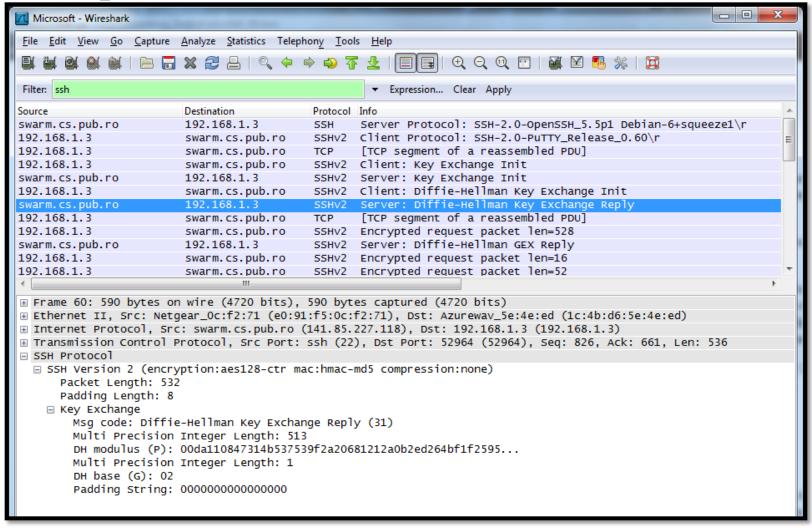






SSH – Captură trafic







SSH – Captură trafic



