INTERNET SECURITY

TUTORATO

DAVIDE CARNEMOLLA

DIPARTIMENTO DI MATEMATICA E INFORMATICA UNIVERSITÀ DEGLI STUDI DI CATANIA

A.A. 2021/2022



PROPRIETÀ DI SICUREZZA

PROPRIETÀ DI 1° LIVELLO









Autenticazione

PROPRIETÀ DI 1° LIVELLO: CONFIDENZIALITÀ



Definizione

L'informazione non sia rilasciata ad entità non autorizzate a conoscerla

Garantita da

- **■** Crittografia
- **Steganografia**

PROPRIETÀ DI 1° LIVELLO: INTEGRITÀ



Definizione

L'informazione non sia modificata da entità non autorizzate

Garantita da

■ Firma elettronica

PROPRIETÀ DI 1° LIVELLO: AUTENTICAZIONE



Definizione

Le entità siano esattamente chi dichiarano di essere

Garantità da

- Conoscenza (password, PIN)
- Possesso (Smart card, Smart Token)
- Biometria (impronte, iride)

AUTENTICAZIONE BASATA SU CONOSCENZA



Come funziona

La conoscenza di un segreto (password, PIN) comprova l'identità dell'utente

Problemi

Sensibile ad attacchi di guessing, snooping, spoofing, sniffing

COME VIENE SALVATA UNA PASSWORD?

- Memorizzate **in chiaro** su un file di sistema (CTS, 1960)
- Uso di funzioni hash crittografiche
- GNU/Linux

PASSWORD: GNU/LINUX

cat /etc/shadow | grep root

root:\$1\$Etg2ExUZ\$F9NTP7omafhKIlqaBMqng1:15651:0:999999:7:::

Analisi dell'output

- \$1\$ indica l'utilizzo di una funzione hash MD5
- Etg2ExUZ è il sale
- **F9NTP7omafhKIlqaBMqng1** è il segreto
- 15651 è la data in cui è stata impostata la password
- o sono i giorni che devono trascorrere prima di poter modificare la password
- 99999 sono i giorni dopo cui bisogna modificare la password
- 7 sono i giorni dopo l'utente viene disabilitato

AUTENTICAZIONE BASATA SU POSSESSO



Come funziona

Il possesso di un dispositivo fisico (Smart Card, Smart Token, YubiKey) comprova l'identità dell'utente

Caratteristiche

- Interamente leggibile nel caso di carte magnetiche
- Estrazione dei segreti gestita da un'interfaccia funzionale nel caso di carte elettroniche

AUTENTICAZIONE BASATA SU BIOMETRIA



Come funziona

Il possesso di caratteristiche biometriche (impronte digitali, impronta della retina, viso etc.) comprova l'identità

Caratteristiche

- Meno accurato ma più affidabile
- Utilizzato in combinazione con autenticazione basata su conoscenza

PROPRIETÀ DI 2° LIVELLO





Non ripudio



Definizione

L'entità non possa negare la propria partecipazione ad una transazione con uno specifico ruolo

Garantita da

■ Protocolli di sicurezza appositi (ad esempio **PEC**)

DISPONIBILITÀ



Definizione

Il sistema sia operante e funzionante in ogni momento

Garantita da

- Autenticazione
- Accesso complicato impegnando il chiamante computazionalmente

CRITTOGRAFIA

CRITTOLOGIA



Crittologia

Il termine **Crittologia** deriva dal greco *kryptòs* (nascosto) e *logos* (discorso) ed è la scienza che si occupa delle scritture nascoste. Comprende la **Crittografia** e la **Crittoanalisi**.

CRITTOLOGIA: CRITTOGRAFIA



Crittografia

La **Crittografia** è la scienza che si occupa di costruire dei metodi per rendere un messaggio intelligibile.

CRITTOLOGIA: CRITTOANALISI



Crittoanalisi

La **Crittoanalisi** è la scienza che si occupa di costruire metodi per "rompere" gli schemi crittografici

CRITTOGRAFIA SIMMETRICA











Alice

 $m = \mathcal{D}(c,k)$

PERFETTA SICUREZZA



Definizione

Sia $\mathcal{SE}=(\mathcal{K},\mathcal{E},\mathcal{D})$ uno schema di cifratura simmetrico. Diremo che \mathcal{SE} è perfettamente sicuro se

$$\forall M_1, M_2 \in \mathcal{M} \text{ e } \forall c \in \mathcal{C} \quad \text{ Pr}[\mathcal{E}_{\mathcal{K}}(M_1) = c] = \text{Pr}[\mathcal{E}_{\mathcal{K}}(M_2) = c]$$

ONE-TIME PAD (OTP)

Specifiche¹

- 1. $\mathcal{M} = \{0,1\}^m, \ m \in \mathbb{N} : m > 0$
- 2. $\mathcal{K} \xleftarrow{\$} \{0,1\}^m$
- 3. $\mathcal{E}_{\mathcal{K}}(M) = \mathcal{K} \oplus M$
- 4. $\mathcal{D}_{\mathcal{K}}(C) = C \oplus \mathcal{K}$

Condizione per la perfetta sicurezza

OTP è perfettamente sicuro sotto l'ipotesi che la chiave venga utilizzata per cifrare un singolo messaggio.

ONE-TIME PAD: IMPLEMENTAZIONE (1)

import random

```
def generate key(m):
    return bytes(
        random.randrange(0,256) for i in range(m)
def xor bytes(key, message):
    m = min(len(key), len(message))
    return bytes(
        [key[i] ^ message[i] for i in range(m)]
```

ONE-TIME PAD: IMPLEMENTAZIONE (2)

```
message = "OTP is perfect for a single message"
message = message.encode()
key = generate_key(len(message))
cipher = xor_bytes(key, message)
print(key)
print(cipher)
print(xor_bytes(key, cipher))
```

ONE-TIME PAD: ATTACCO

```
message2 = "I don't need another key"
message2 = message.encode()
cipher2 = xor_bytes(key, message2)
print(cipher2)
```

Attacco

- $\blacksquare c_1 \oplus c_2 = m_1 \oplus k \oplus m_2 \oplus k = m_1 \oplus m_2$
- Se m_1 è noto posso ottenere m_2 = $c_1 \oplus c_2 \oplus m_1$

FUNZIONI HASH



Funzione Hash

Una *funzione hash* è una funzione matematica con le seguenti proprietà:

- prende in input una stringa (di bit) di qualsiasi dimensione
- restituisce in output una stringa (di bit) di dimensione fissata
- è efficiente dal punto di vista computazionale

FUNZIONI HASH

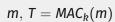
Funzione Hash Crittografica

Una funzione hash crittografica è una funzione hash con le seguenti proprietà:

- **■** Collision Resistance
- **■** Hiding
- **■** Puzzle friendliness

MESSAGE AUTHENTICATION CODE (MAC)











Alice

 $VF_k(m,T')$

CRYPTOHACK PARTY



https://cryptohack.org

COME POSSIAMO EFFETTUARE LO

SCAMBIO DI UNA CHIAVE?

CRITTOGRAFIA ASIMMETRICA













Alice

$$m=\mathcal{D}(c,sk)$$



FIRME DIGITALI

"La firma digitale è l'inverso della cifratura"

Anonimo

FIRME DIGITALI



"La firma digitale è l'inverso della cifratura"

Anonimo

FIRME DIGITALE















Alice

 $VF(pk,m,\sigma)$

STEGANOGRAFIA

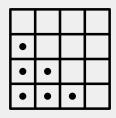
STEGANOGRAFIA



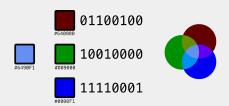
Steganografia

La steganografia è una tecnica che si prefigge di nascondere la comunicazione tra due interlocutori.

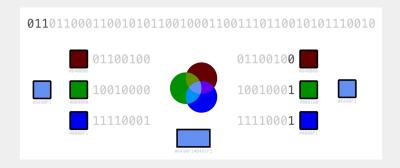
LEAST SIGNIFICANT BIT (LSB)



Immagine



LEAST SIGNIFICANT BIT (LSB)



CLASSIFICAZIONE SOFTWARE NOCIVI

SOFTWARE NOCIVO



Definizione

Software scritto con l'esplicito scopo di violare alcune proprietà di sicurezza di un sistema.

Caratteristiche

- **■** Carico
- **■** Propagazione

TRAPDOOR



Definizione

Punto d'accesso segreto per bypassare l'autenticazione in un sistema.

Nota

Tipicamente le trapdoor vengono inserite dagli sviluppatori per testare il software.

BOMBA LOGICA



Definizione

Porzione di codice di un software nocivo apparentemente innocua fino al verificarsi di particolari condizioni.

CAVALLO DI TROIA



Definizione

Software utile che in fase di esecuzione compie violazioni di sicurezza.

ZOMBIE



Definizione

Software che sfrutta una macchina remota già violata per lanciare nuovi attacchi.

Worm



Definizione

Software nocivo che infetta macchine remote, ciascuna delle quali a loro volta infetta altre macchine remote.

VIRUS



Definizione

Software nocivo che viola altri programmi non nocivi, sfruttandoli per propagarsi.

BREAK: HACK THE BOX



https://app.hackthebox.com

FIREWALL

FIREWALL



Definizione

Un firewall è un componente software o hardware di difesa perimetrale di una rete.

Funzionalità

- Protegge le risorse interne
- Monitora il traffico
- Filtra i dati

FIREWALL - ESEMPI



GNU/Linux

iptables shorewall FirewallD ufw



Windows

Windows Defender GlassWire Norton Comodo



Mac Os

Apple Firewall Total AV Avira Bitdefender

IPTABLES

Informazioni

Iptables è un firewall per i sistemi GNU/Linux implementato a livello kernel (Netfilter).





Catene

Nota

iptables è stato sostituito da nftables in Debian a partire dalla versione 11 (Buster).

IPTABLES: CATENE DI DEFAULT





OUTPUT







IPTABLES: TABELLE



filter
INPUT
OUTPUT
FORWARD



nat OUTPUT PREROUTING POSTROUTING



mangle

IPTABLES: COMANDI UTILI

Visualizzare le regole

■ iptables -t -L

Un po' di pulizia

```
■ iptables -F # elimina tutte le regole
```

■ iptables -X # elimina tutte le catene personalizzate

■ iptables -t nat -F # elimina tutte le regole di nat

₊₅

IPTABLES: STATI DELLE CONNESSIONI



Accettiamo le connessioni ESTABLISHED e RELATED

iptables -A INPUT -m state -state ESTABLISHED,RELATED -j

IPTABLES: SSH (1)

Accettiamo le connessioni SSH

iptables -A INPUT -p tcp -dport 22 -m state -state NEW -j ACCEPT

Analisi

- -A aggiunge la regola in coda
- INPUT la catena a cui la regola fa riferimento
- -p indica il protocollo
- -dport indica la porta di destinazione
- m state -state NEW indica di accettare le connessioni esterne in ingresso
- -j indica il target

IPTABLES: SSH (2)



Policy (default)

iptables -P INPUT DROP

Analisi

■ -P: Policy

■ INPUT: Chain

■ **DROP**: Target

IPTABLES: SSH (3)



Una regola più precisa (address source)

iptables -A INPUT -p tcp -s 192.168.1.2 -dport 22 -j ACCEPT

Una regola più precisa (interface)

iptables -A INPUT -p tcp -i etho -dport 22 -j ACCEPT



GET YOUR HANDS DIRTY!

Intrusion Detection System

INTRUSION DETECTION SYSTEM



Definizione

Un Intrusion Detection System (IDS) è un dispositivo software o hardware per identificare accessi non autorizzati alla rete locale o alle macchine host.

IDS: CLASSIFICAZIONE





HIDS



Hybrid IDS

IDS: TECNICHE DI RILEVAMENTO



Signature based



Statistical anomaly-based



Stateful protocol analysis

IDS: DA COSA È COMPOSTO?



Sensors/Agents



Management Server



Database Server



Console

IDS: ESEMPI







Suricata

SURICATA



Definizione

Suricata è un intrusion prevention/detection system sviluppato dalla Open Information Security Foundation sotto licenza open source.

SURICATA: CARATTERISTICHE



Multi-Threaded



Built in Hardware Acceleration



LuaJIT



File Extraction



Great Community



Multipurpose Engine

OAUTH 2.0

OAUTH 2.0



Oauth 2.0

OAuth 2.0 è un protocollo standard aperto per l'autorizzazione.

OAUTH 2.0: ROLES



Client



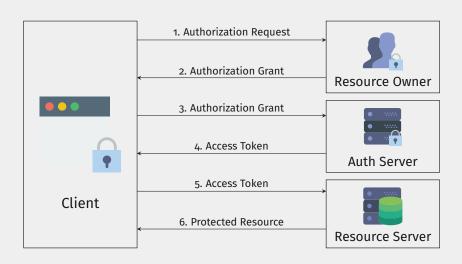
Resource Server Authorization Server





Resource Owner

OAUTH 2.0: PROTOCOL FLOW



OAUTH 2.0: CREATING AN APP



Redirect URIs





Secret

OAUTH 2.0: GRANT TYPE



Authorization Code



Password

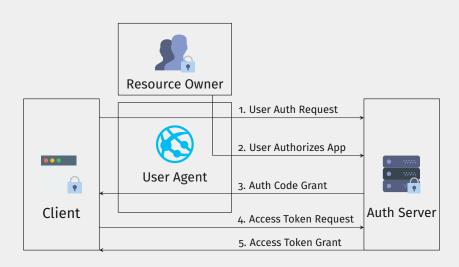


Client Credential



Implicit

OAUTH 2.0: AUTHORIZATION CODE FLOW



OAUTH 2.0: AUTHORIZATION CODE FLOW EXAMPLE

Request to the authorization server's token endpoint

POST https://api.authorization-server.com/token grant_type=authorization_code& code=AUTH_CODE_HERE& redirect_uri=REDIRECT_URI& client_id=CLIENT_ID& client_secret=CLIENT_SECRET

Server's reply

{ "access_token": "RsT5OjbzRn43ozqMLgV3Ia", "expires_in": 3600 }

OAUTH 2.0: ACCESS TOKEN USAGE



curl Request

curl -X POST -H

"Authorization: Bearer ACCESS_TOKEN"

"https://api.app.com/v2/\$OBJECT"

IP SECURITY

IP SECURITY



Definizione

IP Security, è uno standard per reti a pacchetto che si prefigge di ottenere connessioni sicure su reti IP.

Proprietà

- Segretezza
- Autenticazione
- Integrità

IPSEC: SICUREZZA A LIVELLO DI RETE



PRO

- Le applicazioni "delegano" la sicurezza al livello sottostante
- Non vi è la necessità di insegnare agli utenti i meccanismi di sicurezza



CONTRO

- Comunicazione più pesante
- Necessità di supporto da parte del Sistema Operativo

IPSEC: PROTOCOLS



Authentication Header



Encapsulating Security Protocol



Internet Key Exchange

IPSEC: Modes (1)



Transport Mode

- Payload
- End-to-end

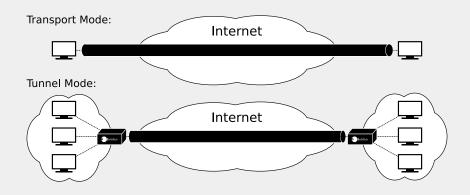


Tunnel Mode

- Entire IP Packet
- Multiple hosts

68

IPSEC: Modes (2)



IPSec: Transport Mode



AH

- Autentica payload
- Autentica porzioni dell'IP Header
- Autentica gli extension header di IPv6



ESP

- Cifra payload
- Cifra porzioni dell'IP Header
- Cifra gli extension header di IPv6



ESP (with auth)

- Cifra payload
- Cifra porzioni dell'IP Header
- Cifra gli extension header di IPv6
- Autentica il payload

70

IPSEC: TUNNEL MODE



AH

- Autentica l'intero pacchetto IP
- Autentica porzioni dell'IP Header
- Autentica gli extension header di IPv6



ESP

- Cifra l'intero pacchetto IP
- Cifra porzioni dell'IP Header
- Cifra gli extension header di IPv6



ESP (with auth)

- Cifra l'intero pacchetto IP
- Cifra porzioni dell'IP Header
- Cifra gli extension header di IPv6
- Autentica l'intero pacchetto IP

IP SECURITY POLICY



Security Associations Database



Security Policy Database

IPSEC: SECURITY ASSOCIATIONS



Definizione

Un'association è una connessione logica tra un mittente e un destinatario che offre servizi di sicurezza.

01 10

Security Parameters Index



IP Destination Address



Security Protocol Identifier

IPSec: Security Associations Database

01 **Security Parameter** Index





Sequence Number Counter





Overflow

Anti-Replay Window

AH Information

ESP Information







Lifetime

IPSec Protocol Mode

Path MTU

IPSec: Security Policy Database







Local IP Address



Next Layer Protocol



Name

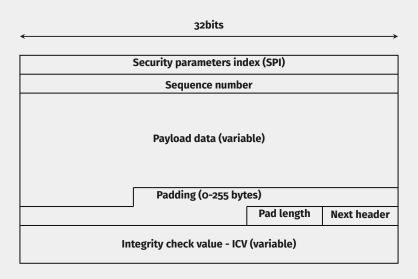


Local and Remote Ports

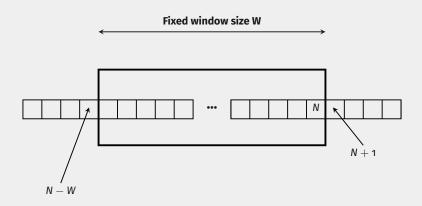
IPSEC: HOST SPD EXAMPLE

Protocol	Local IP	Port	Remote IP	Port	Action
UDP	1.2.3.101	500	*	500	BYPASS
ICMP	1.2.3.101	*	*	*	BYPASS
*	1.2.3.101	*	1.2.3.0/24	*	PROTECT: ESP
TCP	1.2.3.101	*	1.2.4.10	80	PROTECT: ESP
TCP	1.2.3.101	*	1.2.4.10	443	BYPASS
*	1.2.3.101	*	1.2.4.0/24	*	DISCARD
*	1.2.3.101	*	*	*	BYPASS

IPSEC: ESP FORMAT



IPSEC: ANTI-REPLAY MECHANISM



IPSec: Internet Key Exchange



Definizione

IKE rappresenta il protocollo che si occupa della gestione e distribuzione delle chiavi.

- Oakley (Diffie-Hellman based)
- ISAKMP (session keys)

>\$ WHOAMI



- Davide Carnemolla
- Herbrant (Telegram, Github, Discord, ...)
- herbrant@protonmail.org