



Università degli Studi “Roma Tre”

Dipartimento di Informatica ed Automazione

Facoltà di Ingegneria

Corso di Laurea in Ingegneria Informatica

Tesina per il corso di Elementi di Crittografia

Protocollo SSH (Secure Shell)

Prof.ssa

Maria Rosaria Rota

Cesario Daniele

Cangemi Carlo

Ruggeri Chiara

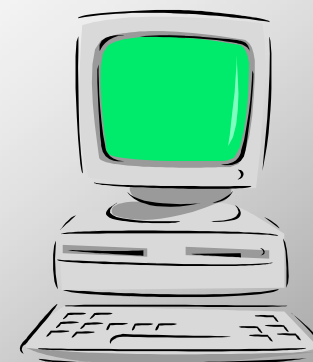
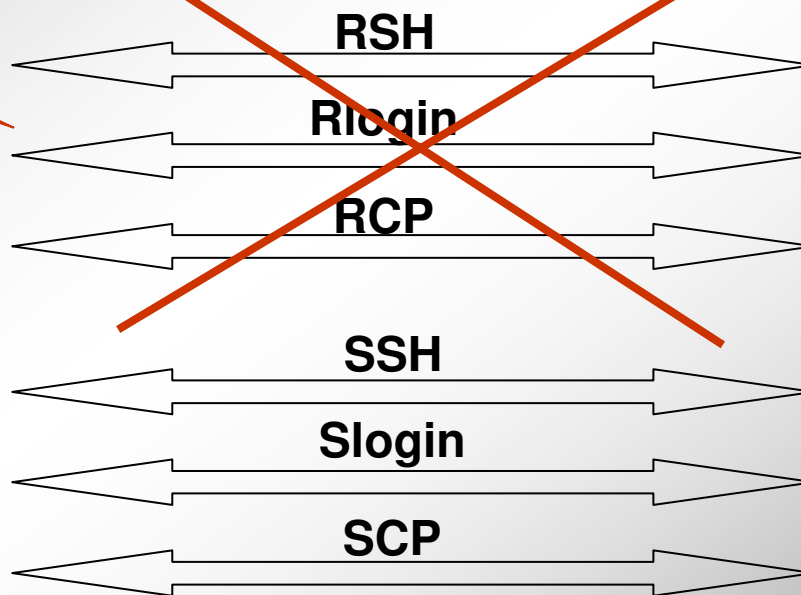
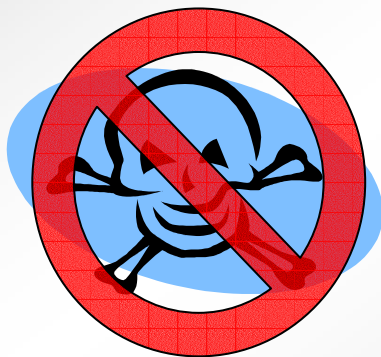
Motivazioni

- Protocollo che consente di stabilire connessioni sicure tra due sistemi tramite un'architettura client-server
- Fornisce:
 - Una infrastruttura per connessioni crittografate
 - Autenticazione forte tra host e host e tra utente e host
 - login remoto sicuro
 - Possibilità di creare un canale di comunicazione sicuro attraverso il quale veicolare qualsiasi connessione TCP/IP
- Nato per rimpiazzare i comandi Berkeley r* (**rsh**, **rlogin**, **rcp**) ,con le rispettive versioni sicure (**ssh**, **slogin**, **scp**)
- Risolve alcuni noti problemi di sicurezza dei protocolli TCP/IP come:
 - L'**IP spoofing** (falsificazione dell'indirizzo IP del mittente)
 - Il **DNS spoofing** (falsificazione delle informazioni contenute nel DNS)
 - **Routing spoofing** (falsificazione delle rotte intraprese dai pacchetti e instradamento su percorsi diversi)

Connessioni crittografate

Il server accetta il collegamento se:
-La richiesta proviene da una porta TCP privilegiata
-L'host remoto è fidato, cioè presente nel file /etc/hosts.equiv

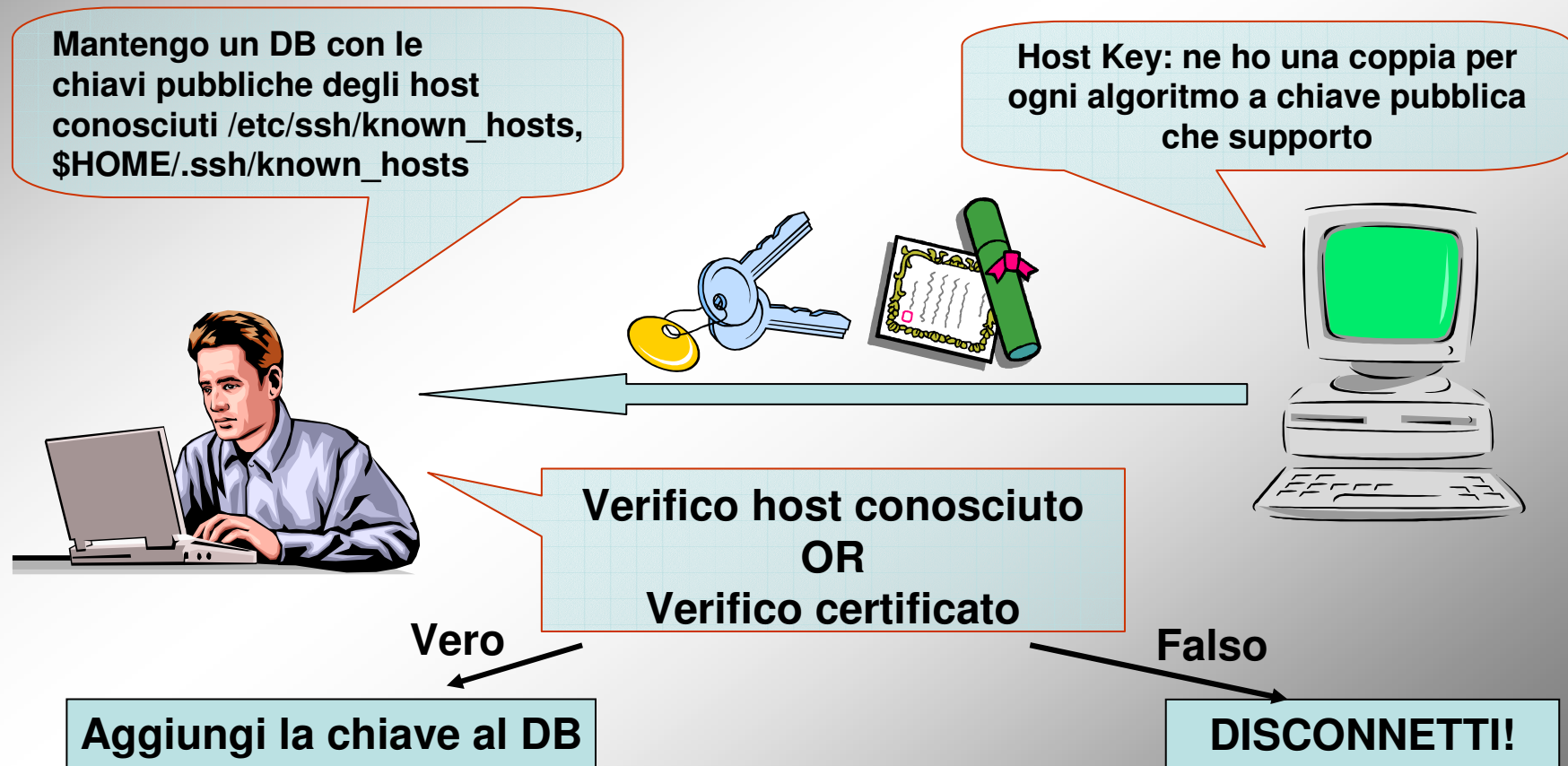
Protocolli classici di UNIX testo in chiaro, vulnerabili ad attacchi di sniffing



Protocolli SSH: testo cifrato con algoritmi a chiave simmetrica

Autenticazione forte

Esempio di verifica dell'identità del server: chiave + certificati



Autenticazione client → server

- **PROBLEMA:** Metodo *classico* di autenticazione *rhosts* di UNIX vulnerabile ad attacchi di *spoofing*

Autenticazione RHOSTS:

I files `/etc/hosts.equiv` e `$HOME/.ssh/known_hosts` Contengono IP o nomi host dei client ammessi al login senza password

- Un noto attacco: **IP Spoofing**

Azioni per un tipico attacco IP SPOOFING da parte di un hacker (H):

1. Scegliere l'host target(B)
2. Scoprire l'indirizzo IP di un host fidato(A)
3. Disabilitare A (con TCP SYN flooding)
4. Utilizzare l'indirizzo IP di B per ottenere una shell su B cercando di indovinare i Sequence Number
 - N.B.: H potrebbe catturare i pacchetti in uscita da B falsificando la rotta di ritorno (ROUTING SPOOFING)
5. Aggiungere il proprio indirizzo in `/etc/hosts.equiv` su B

Autenticazione client → server

- Un'altro attacco: **DNS Spoofing**

Azioni per un tipico attacco DNS SPOOFING da parte di un hacker (H):

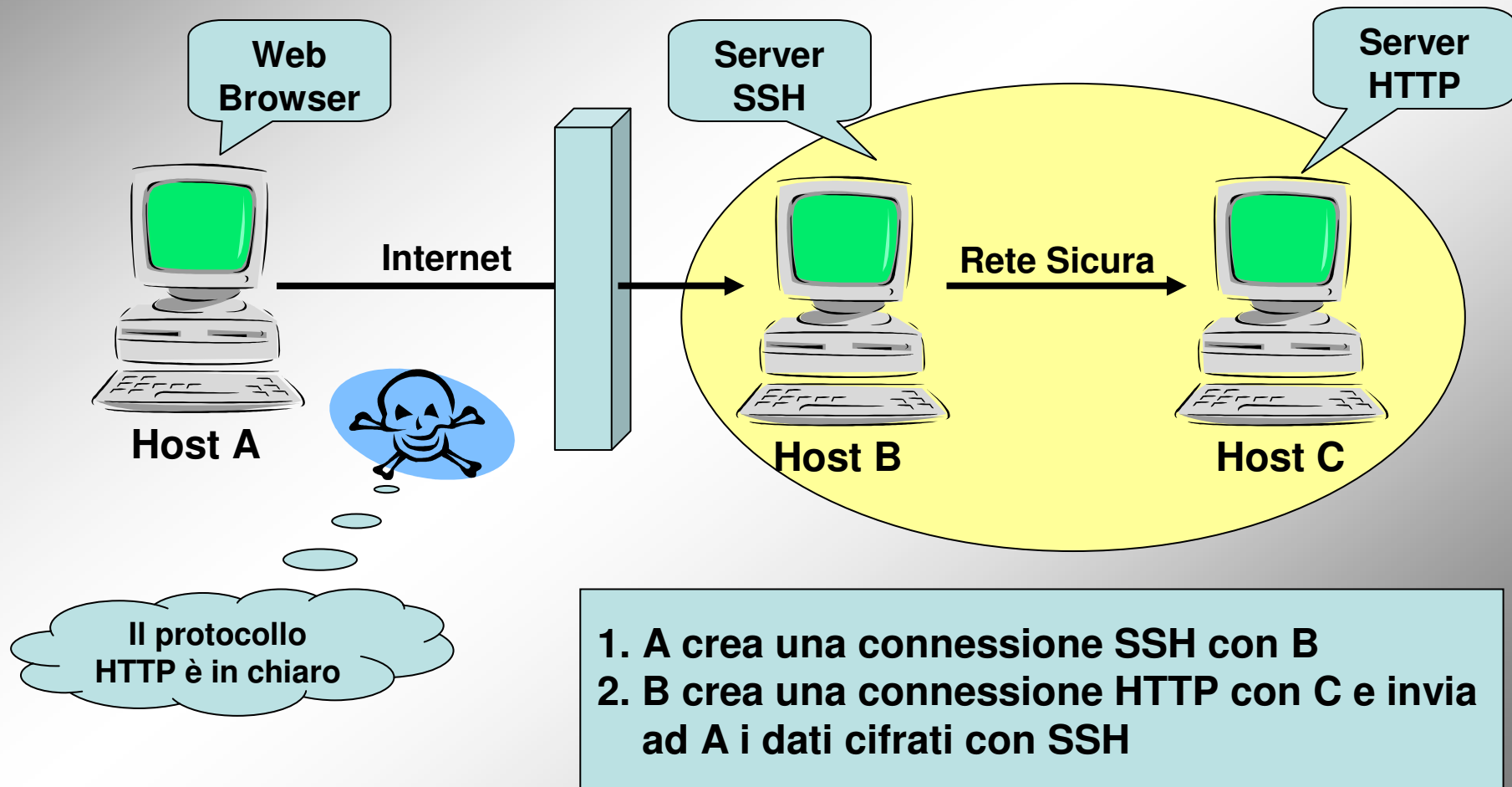
- 1. Scegliere l'host target (B)**
- 2. Scoprire il nome host di un host fidato(A)**
- 3. Falsificare il DNS di B facendo in modo che il nome host di A venga risolto con l'indirizzo IP di H**
- 4. Stabilire una connessione con B, fingendosi A**

- **SOLUZIONE:** SSH aggiunge un controllo sull'host più rigoroso:
Autenticazione ***rhosts + chiave pubblica:***

- Il client invia un pacchetto firmato con la chiave privata del proprio host
- Il server verifica la firma con la chiave pubblica dell'host del client

TCP port forwarding

- Una qualsiasi connessione TCP può essere resa sicura:



Credits e Versioni

- 2 Versioni non compatibili tra loro
 - SSH1 (è un protocollo integrato)
 - SSH2 (ridefinisce la precedente versione in 3 “layers”)
- Gestito da 2 società finlandesi:
 - **SSH Communications Security** (<http://www.ssh.org>) ha sviluppato i protocolli SSH1 e SSH2 e mantiene le distribuzioni principali di SSH
 - **Data Fellows** (<http://www.datafellows.com>) ha acquistato dalla prima la licenza di vendere e supportare SSH

Licenze d'uso

- Data Fellows ha imposto i limiti di utilizzo per il software:
 - SSH1 può essere utilizzato liberamente a patto che non se ne ricavi guadagno
 - SSH2 può essere utilizzato liberamente solo privatamente o in ambito educational
- Protocolli SSH1 e SSH2 pubblicati come Internet Drafts
- OpenSSH (<http://www.openssh.com>)
 - Open Source
 - nato per far parte del sistema operativo OpenBSD
 - utilizza solo algoritmi di crittografia senza restrizioni di utilizzo

Caratteristiche Politiche Locali

- Piena negoziazione degli algoritmi di crittografia, integrità, scambio delle chiavi e compressione
- Per ogni categoria le politiche locali specificano un algoritmo preferito
- A seconda dell'utente e della sua locazione possono essere richiesti differenti modalità di autenticazione o addirittura autenticazioni multiple
- E' possibile limitare od estendere l'insieme delle operazioni consentite a determinati utenti

Architettura

Tre componenti primari:

CONNECTION LAYER

Divide la connessione
in canali logici



USER AUTHENTICATION LAYER

Autentica l'utente-client
al server



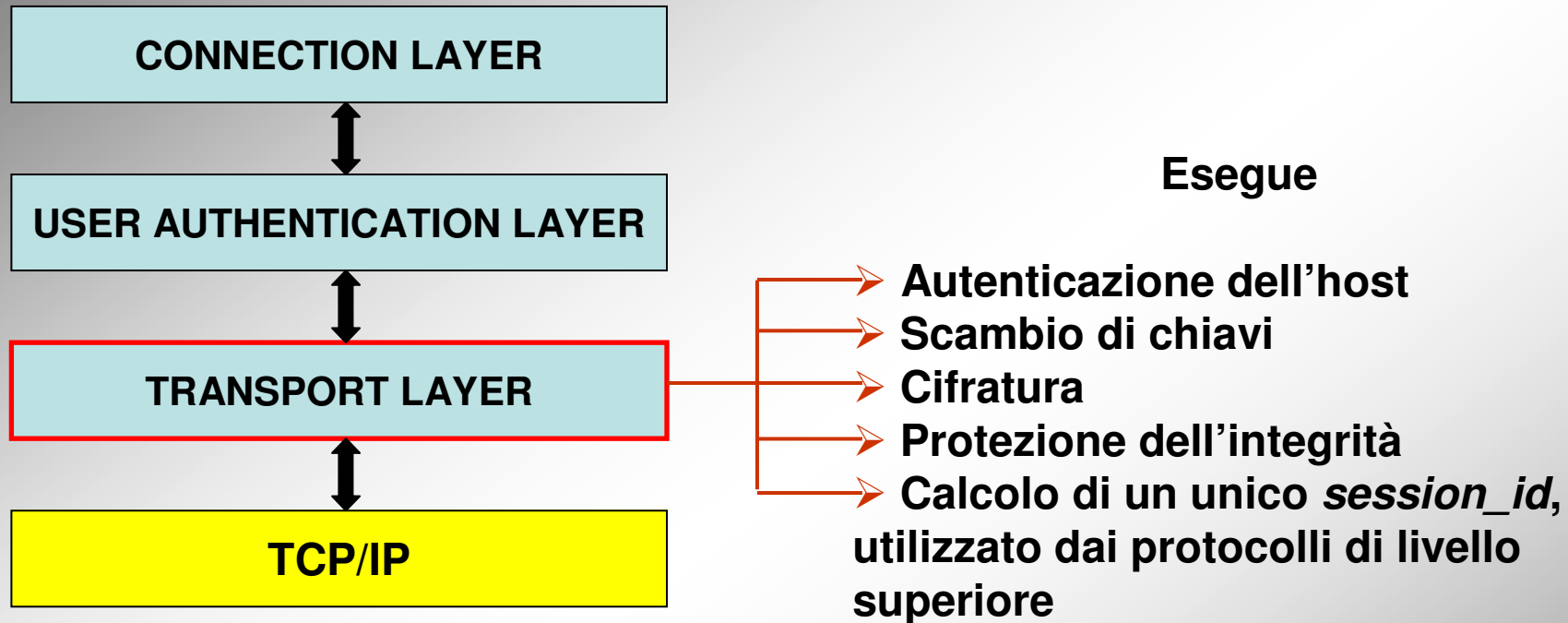
TRANSPORT LAYER

Fornisce autenticazione
host, confidenzialità,
integrità e compressione



TCP/IP

Transport Layer Protocol



- Progettato per essere utilizzato su un livello di trasporto affidabile (TCP/IP)
- Autenticazione dell'utente non implementata a questo livello, bensì dal protocollo al livello più alto
- Progettato per essere semplice e flessibile: sono necessari in media solo 2 (max 3) round trip per una operazione di connessione

Connessioni crittografate

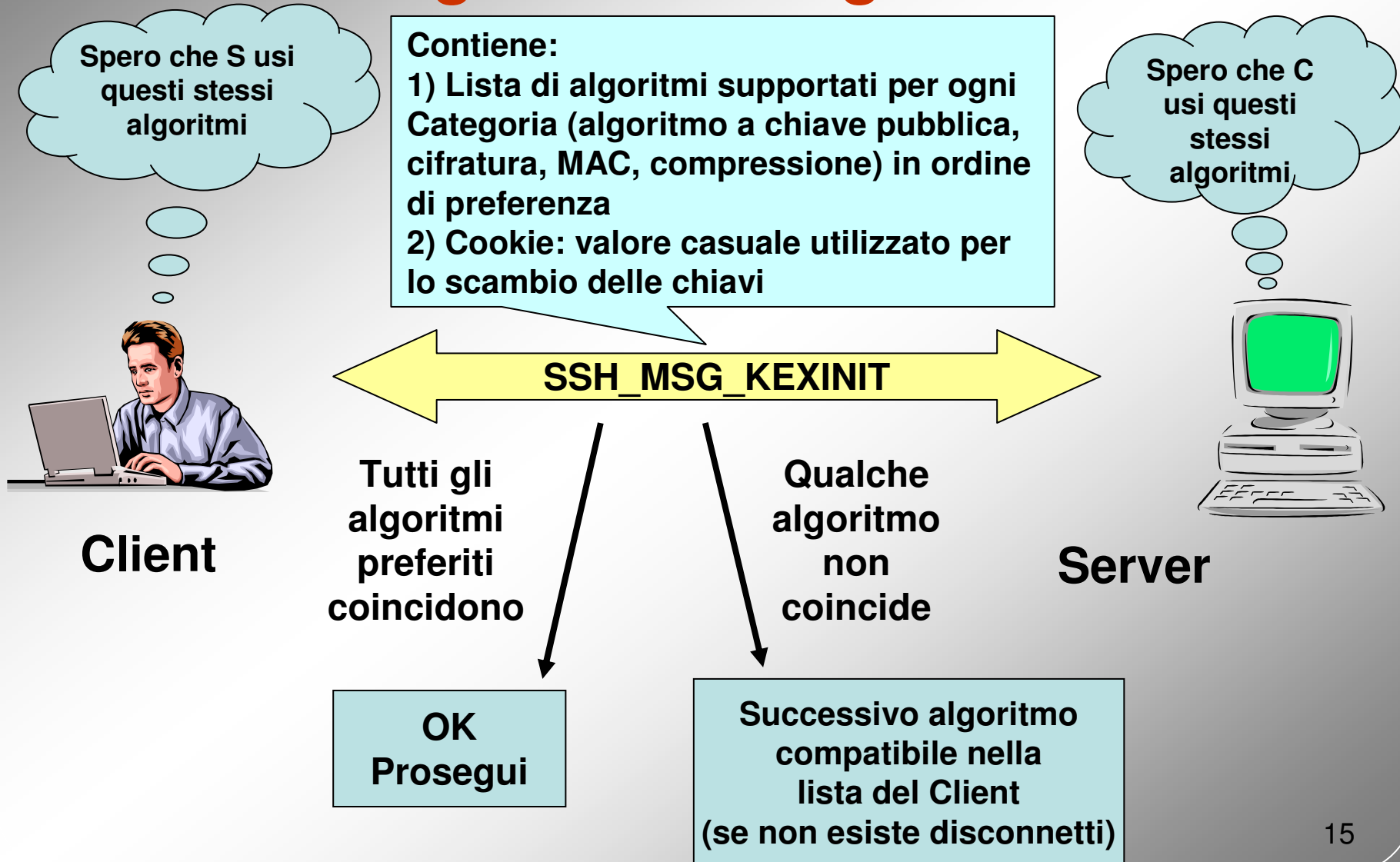


Scambio di stringa della versione di SSH

- Entrambe le parti inviano una stringa di versione con la seguente forma:
"SSH-protoversion-softwareversion comments"
- Utilizzata per indicare le capacità di un'implementazione
- La versione attuale del protocollo è 2.0
- Tutti i pacchetti a seguire adottano la convenzione del Binary Packet Protocol

Transport Layer Protocol

Negoziare algoritmi



Transport Layer Protocol

Scambio di Chiavi

- **Obiettivo:** ottenere dei valori H e K, che verranno utilizzati per il calcolo delle chiavi di sessione
- Il valore H è usato anche come identificatore di sessione
- L'identificatore di sessione (*session_id*)
 - Univoco per connessione
 - Una volta computato non cambia, anche se le chiavi sono rinegoziate in seguito
- **DH-sha1** è l'unico algoritmo richiesto
- La verifica dell'identità del server avviene in questa fase

Transport Layer Protocol

Scambio di Chiavi (DH-sha1)

Obiettivo:
ottenere valori H e K

p = numero primo grande
 g = generatore di sottogruppo di $GF(p)$
 q = ordine del sottogruppo

Genera x
 $1 < x < q$

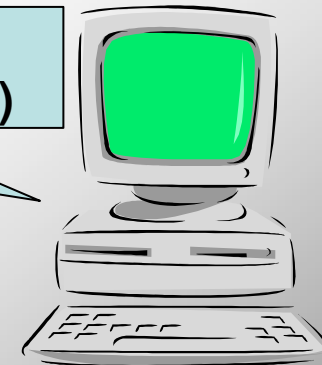
$$e = g^x \text{ mod } p$$

Genera y
 $1 < y < q$

$K = e^y \text{ mod } p$; $f = g^y \text{ mod } p$
 $H = \text{Hash}(\text{versionC}, \text{versionS}, \text{kexinitC}, \text{kexinitS}, +K_S, e, f, K)$



$+K_S$
 $f = g^y \text{ mod } p$
 $s = \text{sign}(H) \text{ con } -K_S$



Verifica $+K_S$ (opzionale) - Autenticazione del Server
con certificato o su DB

$$K = f^x \text{ mod } p$$

$H = \text{Hash}(\text{versionC}, \text{versionS}, \text{kexinitC}, \text{kexinitS}, +K_S, e, f, K)$

Verifica della firma s su H (l'host ha $-K_S$)

Transport Layer Protocol

Scambio di Chiavi



- La chiave viene ricavata dai primi n byte dell'hash
- Se la chiave risulta troppo corta si applica la seguente procedura:

```
K1 = Hash(K, h, x, session_id)
K2 = Hash(K, h, K1)
K3 = Hash(K, h, K1, K2)
...
chiave = K1 · K2 · K3 · ...
```

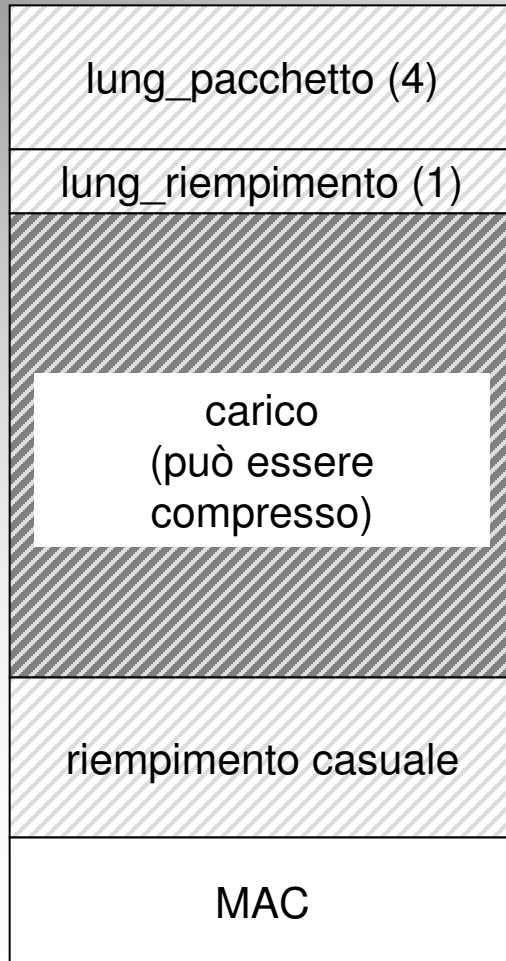
Transport Layer Protocol

Rinegoziazione delle chiavi

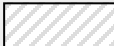
- Entrambe le parti possono inizializzare una nuova negoziazione di chiavi
 - Viene inviato un pacchetto SSH_MSG_KEXINIT
- Il nuovo processo di scambio di chiavi è identico a quello iniziale
 - la session_id rimane la stessa
- Possono essere cambiati gli algoritmi
- Le chiavi ed i vettori vengono ricalcolati
- I contesti di cifratura vengono riavviati
- E' raccomandabile effettuare uno scambio di chiavi dopo ogni gigabyte trasmesso o dopo un'ora di connessione

Transport Layer Protocol

Formato dei pacchetti



- *lung_pacchetto*: lunghezza in byte del pacchetto, MAC escluso
- *lung_riempimento*: lunghezza in byte del riempimento
- *carico*: contenuto utile del pacchetto
- *riempimento*: ottetti casuali per riempire il carico affinché abbia lunghezza multipla di 8 o della lunghezza del blocco del cifrario (scelto il maggiore dei due)
- *MAC*: Message Authentication Code calcolato sul pacchetto in chiaro

 Criptazione (se già negoziata)

 Compressione (se negoziata)

Transport Layer Protocol

Compressione

- Se la compressione è stata negoziata, il campo *payload* sarà compresso utilizzando l'algoritmo stabilito
- I campi *packet_lenght* e *mac* saranno computati in base al campo *payload* compresso
- La cifratura avviene dopo la compressione
- L'algoritmo di compressione viene scelto indipendentemente per ogni direzione
- Sono correntemente definiti i seguenti metodi di compressione:

-nessuno
-zlib

RICHIESTO
OPZIONALE

nessuna compressione
Compressione GNU ZLIB

Transport Layer Protocol

Integrità

- Il campo mac è calcolato come segue
- $mac = \text{MAC}(\text{key}, \text{sequence_number} \cdot \text{pacchetto_non_cifrato})$
 - **sequence_number**: inizializzato a 0 e incrementato per ogni pacchetto
 - **pacchetto_non_cifrato**: campi lunghezza, *payload* e *padding*
- L'algoritmo **MAC** viene scelto indipendentemente per ogni direzione
- Sono correntemente supportati i seguenti algoritmi MAC

hmac-sha1	RICHIESTO	HMAC-SHA1 (digest length = key length = 20)
hmac-sha1-96	RACCOMANDATO	primi 96 bits of HMAC-SHA1 (digest length = 12, key length = 20)
hmac-md5	OPZIONALE	HMAC-MD5 (digest length = key length = 16)
hmac-md5-96	OPZIONALE	primi 96 bits of HMAC-MD5 (digest length = 12, key length = 16)
nessuno	OPZIONALE	nessun MAC; NON RACCOMANDATO

Transport Layer Protocol

Cifratura

- Sono soggetti a cifratura i campi:
packet_length, *padding_length*, *payload* e *padding*
- Tutti gli algoritmi utilizzano chiavi di lunghezza > 128 bit
- L'algoritmo di cifratura viene scelto indipendentemente per ogni direzione

Transport Layer Protocol

Cifratura

- Sono correntemente supportati i seguenti cifrari

3des-cbc	RICHIESTO	three-key 3DES in modalità CBC
blowfish-cbc	RACCOMANDATO	Blowfish in modalità CBC
twofish256-cbc	OPZIONALE	Twofish in modalità CBC, con chiave a 256-bit
twofish-cbc	OPZIONALE	alias per "twofish256-cbc"
twofish192-cbc	OPZIONALE	Twofish con chiave a 192-bit
twofish128-cbc	RACCOMANDATO	Twofish con chiave a 128-bit
aes256-cbc	OPZIONALE	AES in modalità CBC con chiave a 256-bit
aes192-cbc	OPZIONALE	AES con chiave a 192-bit
aes128-cbc	RACCOMANDATO	AES con chiave a 128-bit
serpent256-cbc	OPZIONALE	Serpent in modalità CBC, con chiave a 256-bit
serpent192-cbc	OPZIONALE	Serpent con chiave a 192-bit
serpent128-cbc	OPZIONALE	Serpent con chiave a 128-bit
arcfour	OPZIONALE	cifrario ARCFOUR per stream
idea-cbc	OPZIONALE	IDEA in modalità CBC
cast128-cbc	OPZIONALE	CAST-128 in modalità CBC
nessuno	OPZIONALE	nessuna cifratura; NON RACCOMANDATO

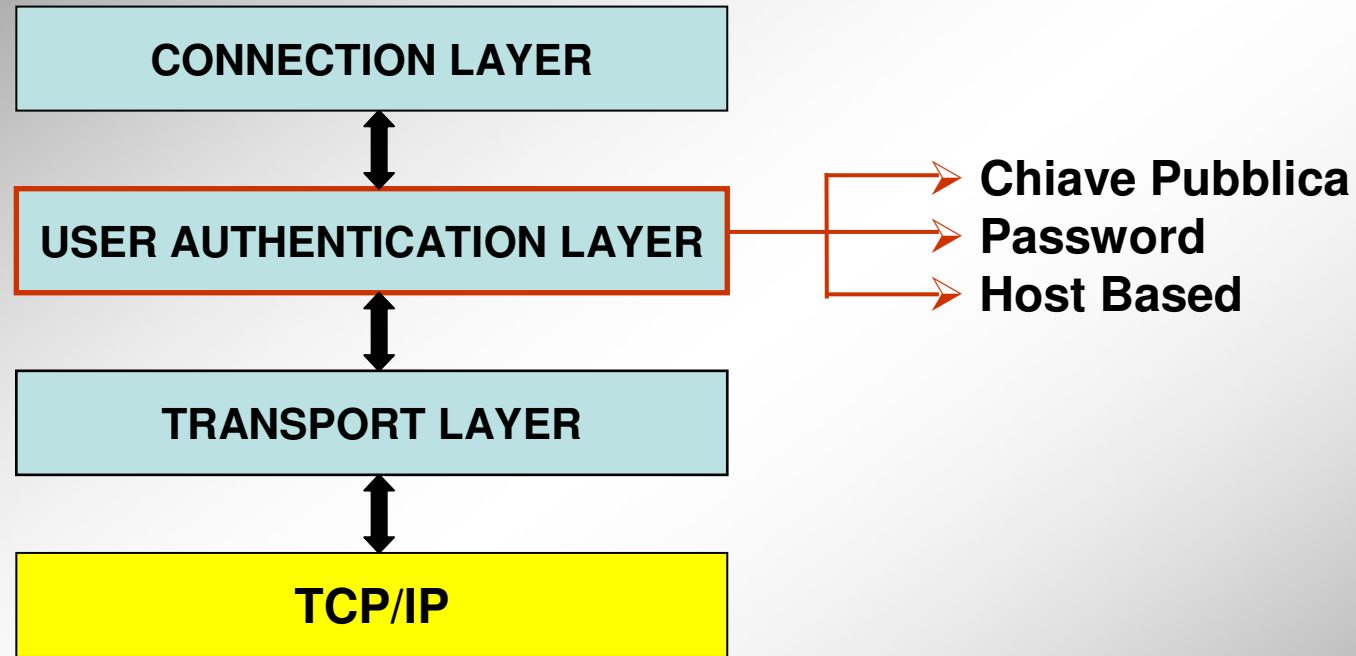
Transport Layer Protocol

Algoritmi a chiave pubblica

- Il protocollo è stato progettato per operare con quasi tutti i formati di chiave, codifiche ed algoritmi
- Sono supportati i seguenti formati di chiavi pubbliche e di certificati

ssh-dss	RICHIESTO	sign Simple DSS
ssh-rsa	RACCOMANDATO	sign Simple RSA
x509v3-sign-rsa	RACCOMANDATO	sign X.509 certificates (RSA key)
x509v3-sign-dss	RACCOMANDATO	sign X.509 certificates (DSS key)
spki-sign-rsa	OPZIONALE	sign SPKI certificates (RSA key)
spki-sign-dss	OPZIONALE	sign SPKI certificates (DSS key)
pgp-sign-rsa	OPZIONALE	sign OpenPGP certificates (RSA key)
pgp-sign-dss	OPZIONALE	sign OpenPGP certificates (DSS key)

Authentication Protocol



- Autentica l'utente-client al server
- All'avvio del protocollo, lo strato di trasporto gli fornisce l'identificatore di sessione
(Il valore H del primo pacchetto di scambio di chiavi)

Authentication Protocol

- Si assume che il protocollo sottostante fornisca protezione dell'**integrità** e **confidenzialità**
- 3 metodi di autenticazione:
 - **Chiave Pubblica**
 - **Password**
 - **Host Based**
- Il server guida l'autenticazione:

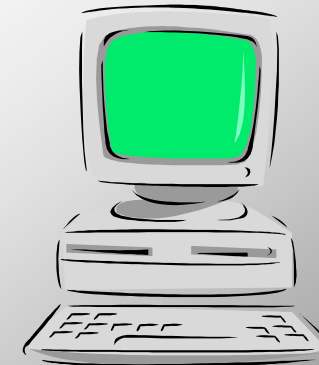
Posso andare in *sleep* dopo un certo num di autenticazioni fallite

Ho stabilito un timeout ed un numero max di tentativi



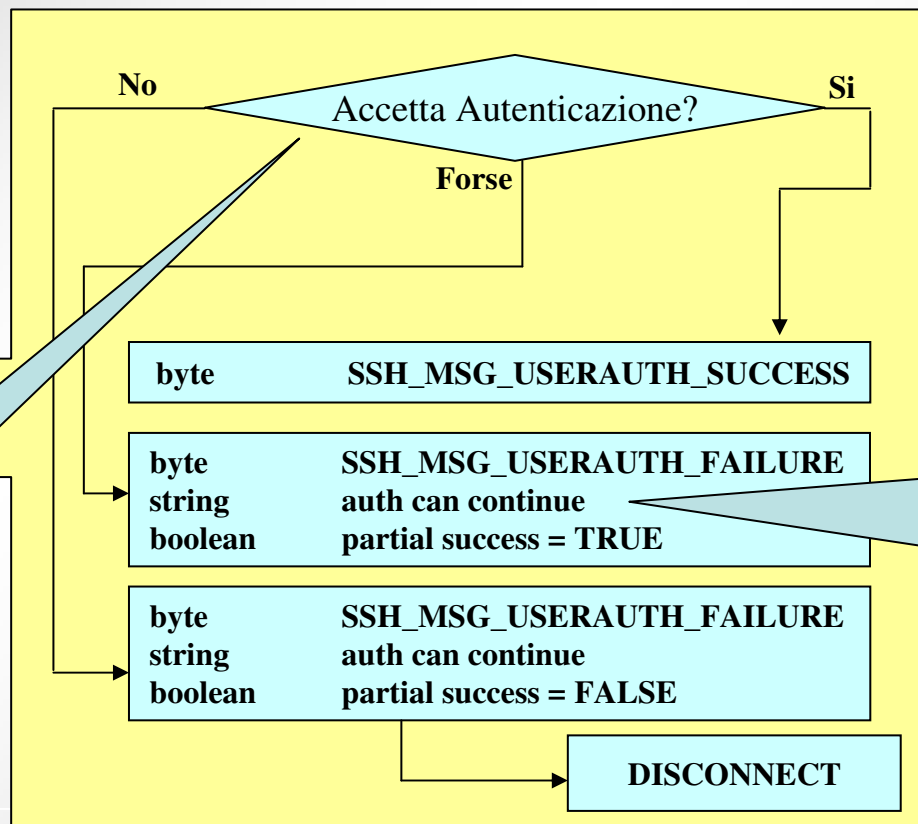
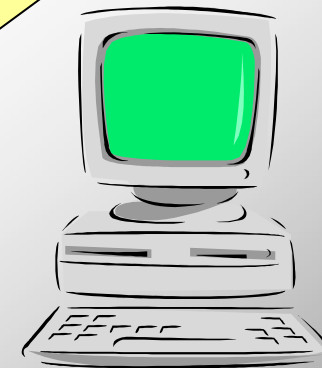
Metodi di autenticazione consentiti

Scelgo il più conveniente tra quelli che supporto



Authentication Protocol Schema generale

byte SSH_MSG_USERAUTH_REQUEST
 string user name
 string service name //servizio da avviare
 successivamente all' autenticazione
 string method name (US-ASCII)
 The rest of the packet is method-specific



Successo parziale:
altri passi richiesti

“Auth can continue” è una lista di metodi che possono proseguire produttivamente il dialogo dell'autenticazione

Authentication Protocol

Autenticazione a Chiave Pubblica

- Questo metodo deve essere supportato da ogni implementazione
- Autenticazione basata su algoritmi a chiave pubblica

The diagram illustrates the SSH authentication protocol flow. On the left, a client (represented by a man at a laptop) sends a request to the server (represented by a computer). The request is a yellow arrow pointing right, containing the following fields: byte SSH_MSG_USERAUTH_REQUEST, string user name, string service, string "publickey", string public key algorithm name, and string public key blob (noting it can contain certificates). The server then responds with a light blue arrow pointing left, labeled 'Verifica: Chiave conosciuta Certificati'. This is followed by a yellow arrow pointing left from the server to the client, labeled SSH_MSG_USERAUTH_PK_OK. Finally, the client sends a yellow arrow pointing right to the server, containing the fields: Campi del pacchetto SSH_MSG_USERAUTH_REQUEST and string signature. A light blue box below this arrow explains that the signature is the digital signature of the session_id followed by the previous fields. The server then responds with a yellow arrow pointing left, labeled SSH_MSG_USERAUTH_SUCCESS.

byte SSH_MSG_USERAUTH_REQUEST
string user name
string service
string "publickey"
string public key algorithm name
string public key blob
(puo' contenere certificati)

Verifica:
Chiave conosciuta
Certificati

SSH_MSG_USERAUTH_PK_OK

Campi del pacchetto SSH_MSG_USERAUTH_REQUEST
string signature

signature = firma digitale del session_id seguito
dai campi precedenti

SSH_MSG_USERAUTH_SUCCESS

Authentication Protocol

Autenticazione a Chiave Pubblica

Metodo RSAAuthentication

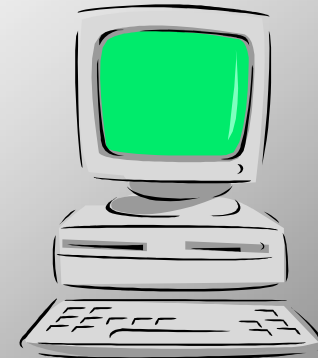
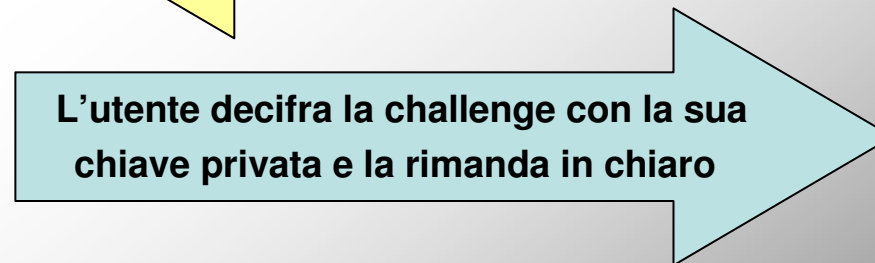
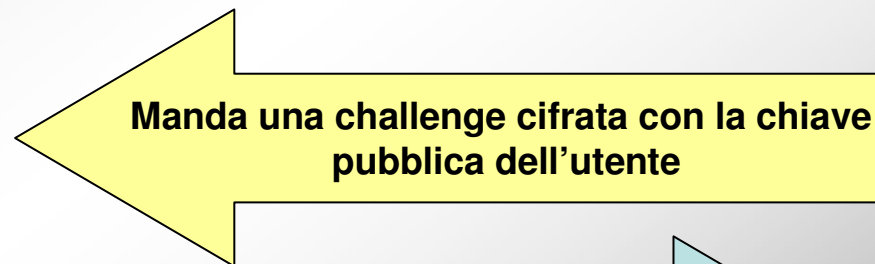
Ogni utente possiede una coppia di chiavi pubblica e privata:

- `$HOME/.ssh/identity (-rw-----)` contiene la chiave privata
- `$HOME/.ssh/identity.pub (-rw-r--)` contiene la chiave pubblica

Il server conosce le chiavi pubbliche dei clienti **autorizzati** a collegarsi:

- `$HOME/.ssh/authorized_keys (-rw-r--r--)` contiene le chiavi degli utenti autorizzati

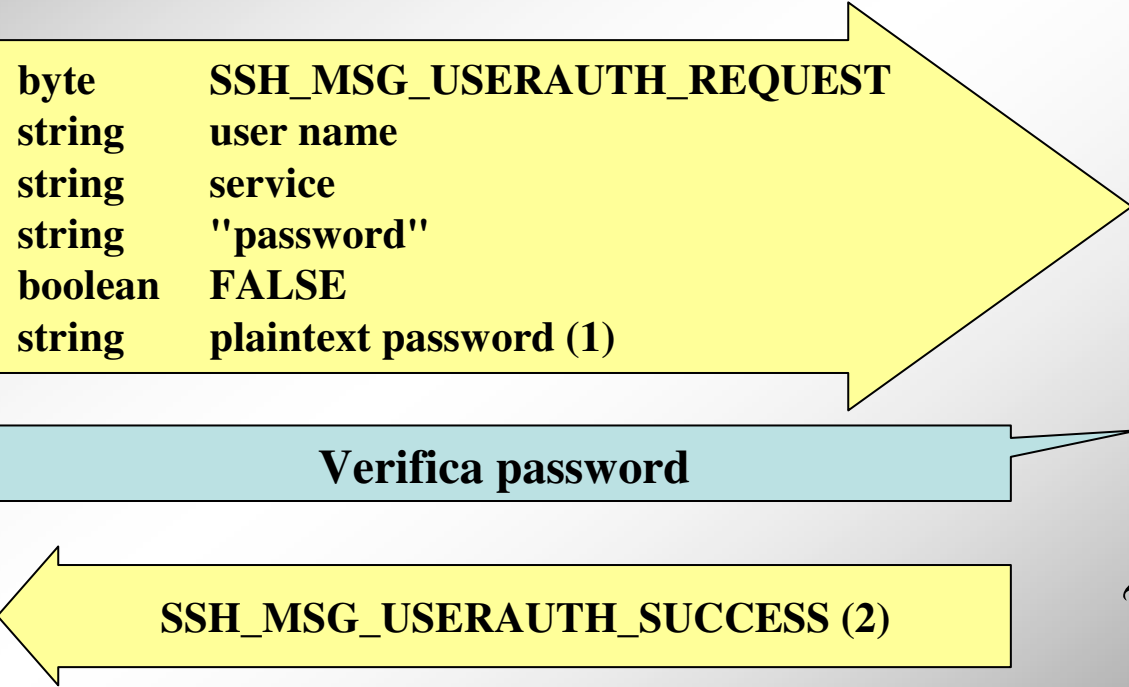
Challenge-response



Authentication Protocol

Autenticazione con Password

- Tutte le implementazioni dovrebbero supportare questo metodo dato che non è obbligatorio il possesso di una chiave pubblica



The diagram illustrates the SSH authentication process. On the left, a client (represented by an illustration of a man at a laptop) sends a request to the server (represented by an illustration of a desktop computer). The request is shown as a yellow arrow pointing right, containing the following fields: a byte for the message type (SSH_MSG_USERAUTH_REQUEST), a string for the user name, a string for the service, a string for the password (enclosed in quotes), a boolean set to FALSE, and a string for the plaintext password (labeled as (1)). The server then responds with a light blue arrow pointing left, labeled 'Verifica password'. Finally, the server sends a success message back to the client, shown as a yellow arrow pointing left, labeled SSH_MSG_USERAUTH_SUCCESS (2).

byte	SSH_MSG_USERAUTH_REQUEST
string	user name
string	service
string	"password"
boolean	FALSE
string	plaintext password (1)

Verifica password

SSH_MSG_USERAUTH_SUCCESS (2)

NOTE

- (1) E' compito del livello sottostante fare in modo che la password non viaggi in chiaro
- (2) Il server può richiedere che la password venga cambiata

Authentication Protocol

Autenticazione Host Based

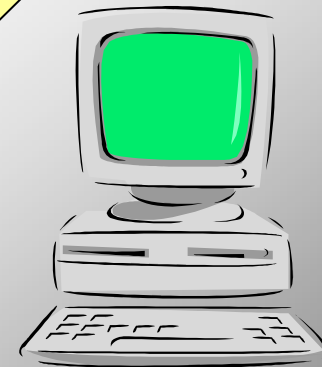
- Questo tipo di autenticazione è opzionale (è simile a Rhosts di UNIX)
- Si basa su **nome host**, sulla **host key** del client e sul **nome utente**

firma digitale del
session_id seguito
dai campi
precedenti

```
byte    SSH_MSG_USERAUTH_REQUEST
string  user name
string  service
string  "hostbased"
string  public key algorithm for host key
string  public host key and certificates
string  client host name
string  client user name on the remote host
string  signature
```

Controlli:
Chiave conosciuta o certificati
Verifica della firma
Matching nome host – chiave
Matching nome utente sul client - nome
utente sul server

```
SSH_MSG_USERAUTH_SUCCESS
```

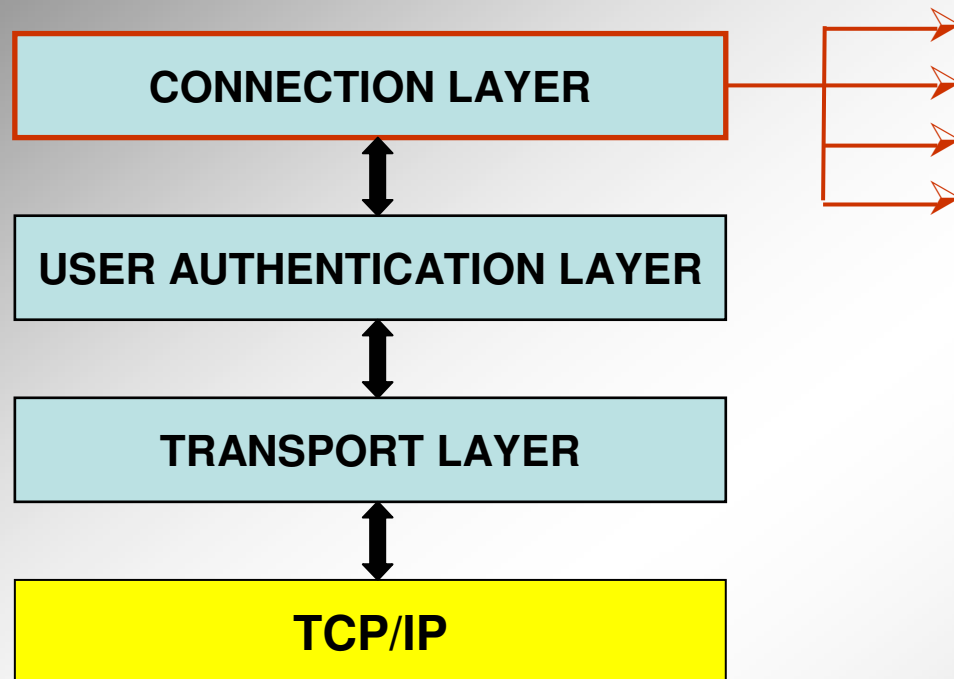


Authentication Protocol

Considerazioni sulla sicurezza

- Si assume che il protocollo di trasporto sicuro abbia già
 - Autenticato la macchina server
 - Stabilito un canale di comunicazione cifrato
 - Computato un identificatore di sessione
- Il server può andare in uno stato di *sleep* dopo ripetute autenticazioni fallite
- Se il livello di trasporto non utilizza il MAC, non deve essere possibile cambiare la password per evitare attacchi del tipo *denial of service*
- La politica locale decide quali metodi accettare per ogni utente
- I messaggi di debug possono essere disabilitati per evitare che forniscano troppe informazioni sull'host

Connection Protocol



Fornisce:

- Sessioni interattive di login
- Esecuzione remota di comandi
- Inoltro di connessioni TCP/IP
- Inoltro di connessioni X11

Divide la connessione in canali logici;
tutti questi canali sono *multiplexati* in un singolo tunnel cifrato,
facente uso di una connessione con protocollo di trasporto protetto
e con meccanismo di integrità

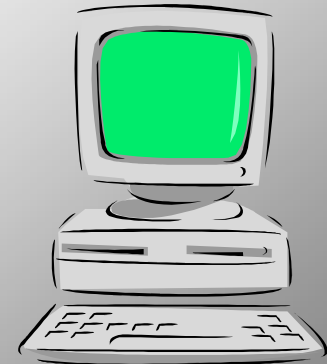
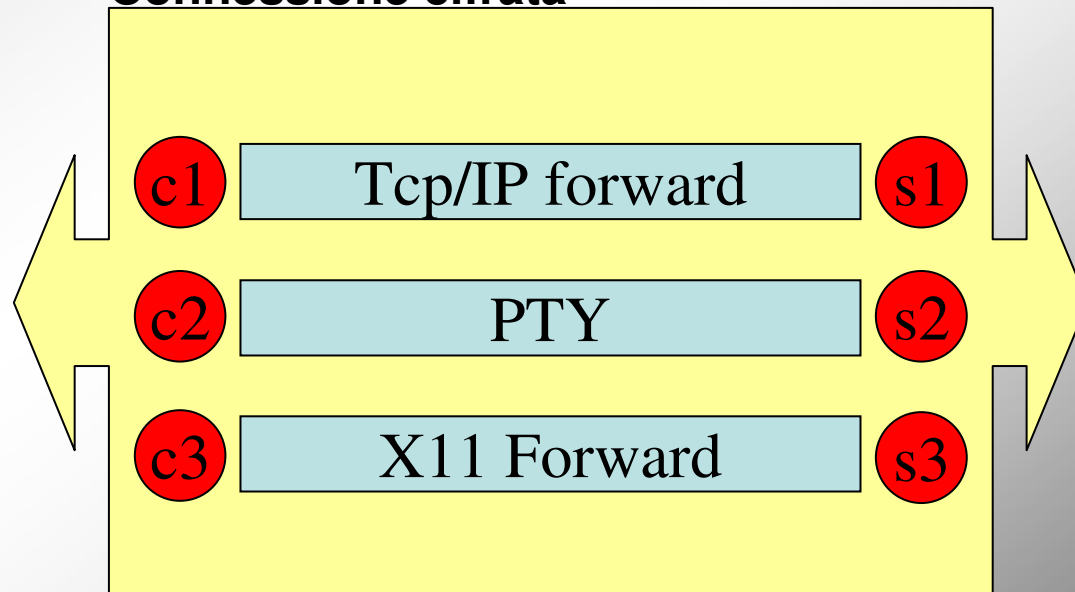
Connection Protocol

Meccanismo dei canali

- Tutte gli pseudo-terminali, connessioni inoltrate, ecc. sono canali
- I canali sono identificati da numeri (ad entrambe le parti), che possono essere differenti tra client e server
- Sono tipizzati: “session”, “x11”, “forwarded-tcpip”, “direct-tcpip”...
- I canali hanno un meccanismo di controllo del flusso attuato tramite finestre e nessun dato può essere inviato attraverso un canale fin quando non c'è sufficiente “window space”



Connessione cifrata



Meccanismo dei canali: Schema generale

Session,
X11,
Forwarded-tcpip,
direct-tcpip

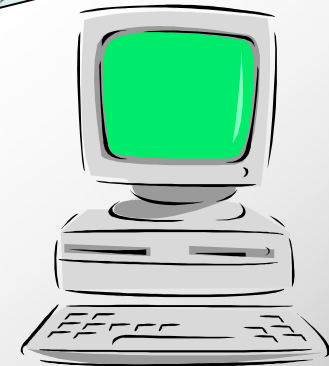
Identificatore locale scelto
dal richiedente del canale

```

byte SSH_MSG_CHANNEL_OPEN
string channel type
uint32 sender channel
uint32 initial window size (in bytes)
uint32 maximum packet size (in bytes)
... channel type specific data follows
    
```

Specifica quanti
Bytes possono essere
mandati

Max dimensione del
pacchetto accettata
dal canale



```

byte SSH_MSG_CHANNEL_OPEN_CONFIRMATION
... Seguono altri campi
    
```

oppure

```

byte SSH_MSG_CHANNEL_OPEN_FAILURE
... Seguono altri campi
    
```

...

```

byte SSH_MSG_CHANNEL_DATA
uint32 recipient channel
string data ...
    
```

```

byte SSH_MSG_CHANNEL_EOF
uint32 recipient_channel
    
```

```

byte SSH_MSG_CHANNEL_CLOSE
uint32 recipient_channel
    
```

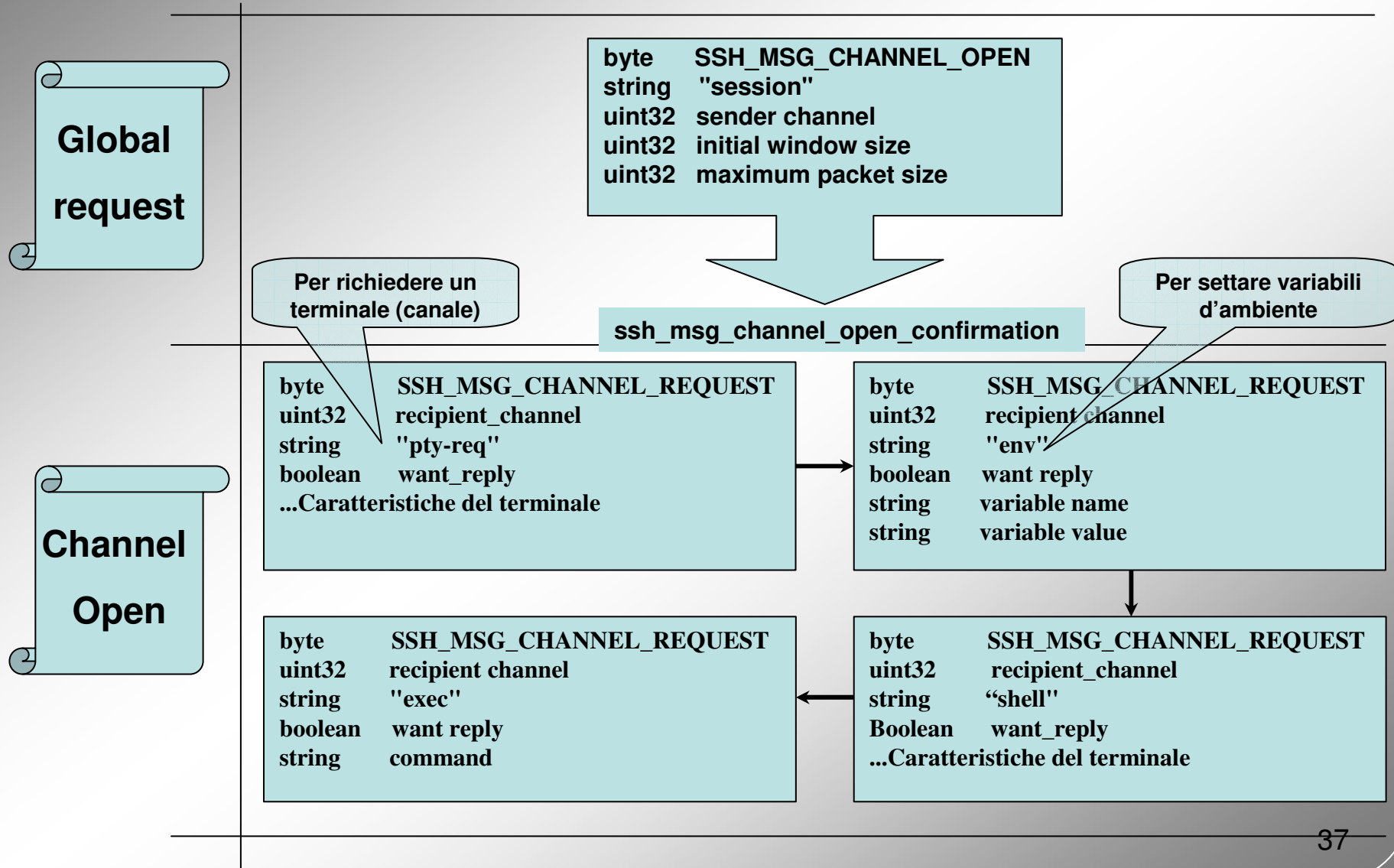
```

byte SSH_MSG_CHANNEL_CLOSE
uint32 recipient_channel
    
```

- NOTE:**
- 1) Quando una delle parti non vuole più utilizzare un canale dovrebbe inviare un EOF
 - 2) Dopo un EOF il canale resta aperto e possono essere spediti messaggi in direzione opposta
 - 3) Un canale è considerato chiuso quando è stato sia inviato che ricevuto un messaggio di chiusura

Connection Protocol

Sessioni Interattive & avvio shell



Connection Protocol

Sessioni Interattive: X11

Global
request

```

byte    SSH_MSG_CHANNEL_OPEN
string  "session"
uint32  sender channel
uint32  initial window size
uint32  maximum packet size
    
```

X11
Forward
Request

Se dal lato server, tramite un'applicazione, è richiesto l'accesso al terminale del client (l'X11-server in esecuzione sul client), viene aperto un nuovo canale di tipo X11, con l'indirizzo IP originatore e il numero di porta come parametri addizionali

```

byte    SSH_MSG_CHANNEL_REQUEST
uint32  recipient channel
string  "x11-req"
boolean want reply
boolean single connection
string  x11 authentication protocol
string  x11 authentication cookie
uint32  x11 screen number
    
```

X11
Open

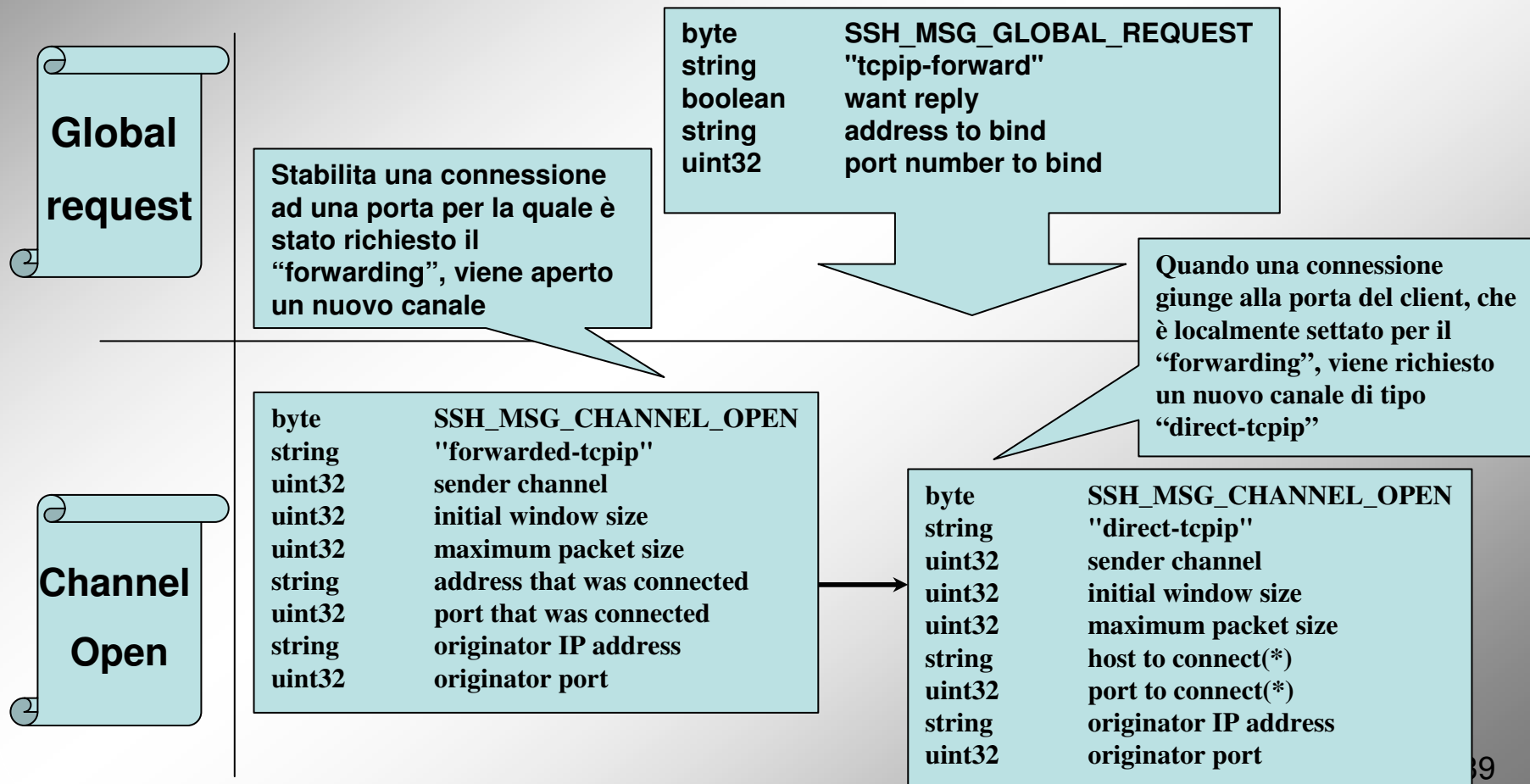
```

byte    SSH_MSG_CHANNEL_OPEN
string  "x11"
uint32  sender channel
uint32  initial window size
uint32  maximum packet size
string  originator address
uint32  originator port
    
```

Connection Protocol

TCP/IP Port Forwarding

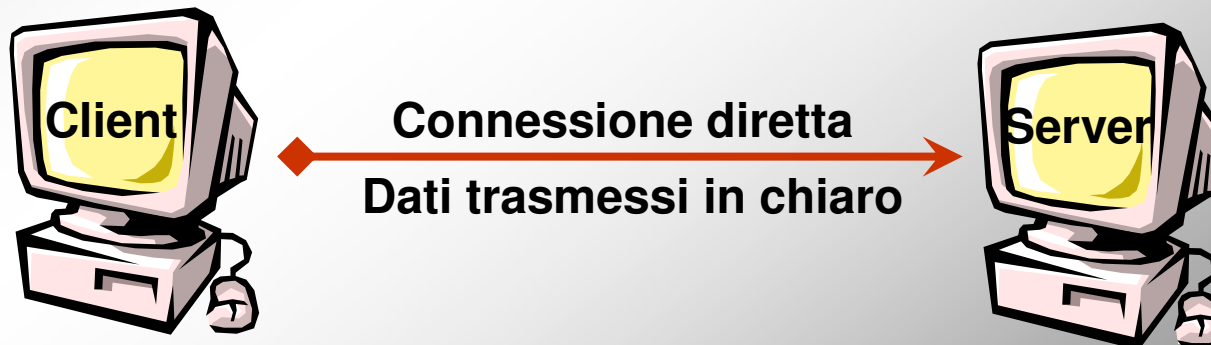
- permette di creare un canale di comunicazione sicuro attraverso il quale veicolare qualsiasi connessione TCP



Port Forwarding, tunneling

- Port Forwarding è la tecnica utilizzata per intercettare i pacchetti destinati ad una specifica porta e macchina TCP o UDP , e reindirizzarli (Forward) ad una differente porta e/o macchina. Questo viene fatto in modo trasparente, ovvero i clients in rete non possono vedere che è stato fatto un port forwarding. Essi si connettono ad una porta su di una macchina quando in realtà i pacchetti vengono reindirizzati altrove.
- SSH abilita il “forwarding”, di ogni flusso di dati TCP, attraverso un *tunnel* nell’ambito di una sessione SSH.
- Questo significa che il flusso di dati, invece di essere direttamente gestito dalle porte del client e del server, è incapsulato in un tunnel creato a tempo di connessione (sessione).
- Ciò è reso particolarmente agevole dal protocollo X11, con gestione trasparente delle finestre e permette una propagazione continua quando si è in presenza di salti multipli.

Connessione diretta tra Client-Server



Port Forwarding, tunneling

Abbiamo 2 macchine (A e B) su una rete locale, sono connesse ad internet attraverso un gateway (G) il quale ha in esecuzione “Guidedog”.

Immaginiamo di voler reindirizzare il traffico della porta TCP 80 sulla macchina G verso la porta 80 di un altro computer su internet (I). I pacchetti provenienti dalla LAN (A e B) dovrebbero andare alla porta 80 sul Gateway(G), e poi Guidedog dovrebbe reindirizzarli sulla nuova destinazione su internet (I).

Quello che non funzionerebbe è se si prova ad usare Guidedog per reindirizzare una porta appartenente alla macchina B. I pacchetti che passano attraverso Guidedog verranno reindirizzati, ma i pacchetti provenienti da A no perché quest ultimo comunica direttamente con B senza attraversare il Gateway.

Ciò significa che Guidedog deve essere in esecuzione su una macchina che funge anche da Gateway per la rete locale.



TCP/IP Port Forwarding

SSH2 Session

Rete
Insicura

Host 10.1.1.7

Ascolta su Interf.
127.0.0.1, porta 999

SSH2 Client
(o Server)



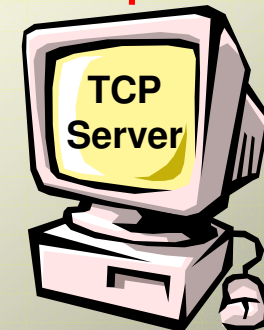
Connette all'Host
127.0.0.1, porta 999

- L'applicazione Client si connette al Client SSH che cifra tutti i dati prima della trasmissione.
- Il Client SSH reindirizza i dati cifrati verso il Server SSH, che li decifra e li reindirizza all'applicazione Server.
- I dati inviati dall'applicazione Server sono cifrati allo stesso modo dal Server SSH e reindirizzati indietro al Client.

Host 10.2.2.3

Inoltra verso
127.0.0.1, porta 123

SSH2 Server
(o Client)



Ascolta su Interf.
0.0.0.0, porta 123

Interfacce ascoltate: 127.0.0.1 (Questo assicura che solo le connessioni provenienti dalla macchina Client locale, o connessioni loopback, siano accettate per il forwarding)
Host Destinazione: 127.0.0.1 (L'indirizzo target è relativo al server, non al client, quindi 127.0.0.1 funzionerà bene se l'applicazione server obiettivo sta ascoltando su tutte le interfacce 0.0.0.0. Questo è l'indirizzo al quale il Server SSH si conatterà quando occorrerà reindirizzare una connessione)

Connection Protocol

Considerazioni sulla sicurezza

- Si assume che questo protocollo giri al di sopra di un protocollo di trasporto sicuro che abbia già
 - **Autenticato la macchina server**
 - **Stabilito un canale di comunicazione cifrato**
 - **Computato un identificatore di sessione**
 - **Autenticato l'utente**
- Migliorata la sicurezza per connessioni al server X11
- Il **port forwarding** può potenzialmente permettere ad un intruso di scavalcare sistemi di sicurezza come i firewall; tuttavia questo poteva già essere fatto in altri modi
- In quanto cifrato, il traffico non può essere esaminato da un firewall



Considerazioni sulla sicurezza e flessibilità

- Algoritmi di crittografia e autenticazione ben conosciuti e testati
- Chiavi di taglia sufficiente a garantire protezione a lungo termine
- Algoritmi negoziati: in caso di rottura di uno di essi, è possibile utilizzarne altri senza modifiche al protocollo

OpenSSH

- Suite di protocolli gratuita
- Caratteristiche principali
 - Progetto Open Source
 - Licenza Gratuita
 - Crittografia forte (3DES, Blowfish)
 - X11 Forwarding (cifatura del traffico X11)
 - Inoltro di porte (canali criptati per altri protocolli)
 - Autenticazione Forte (Chiave Pubblica, One-Time Password e Kerberos)
 - Interoperabilità (Conformità con SSH 1.3, 1.5, e gli Standard del protocollo 2.0)
 - Supporto per client e server SFTP nei protocolli SSH1 e SSH2
 - Compressione Dati

File Interessati

- **\$HOME/.ssh/known_hosts**
Registrano le chiavi pubbliche degli host in cui l'utente ha effettuato il login
- **\$HOME/.ssh/identity, \$HOME/.ssh/id_dsa**
Contengono le chiavi private RSA SSH1 e DSA dell'utente rispettivamente
- **\$HOME/.ssh/identity.pub, \$HOME/.ssh/id_dsa.pub**
Contengono le chiavi pubbliche RSA SSH1 e DSA dell'utente rispettivamente
- **\$HOME/.ssh/config**
File di configurazione per l'utente usato dal client SSH
- **\$HOME/.ssh/authorized_keys**
Lista le chiavi pubbliche RSA SSH1 degli utenti autorizzati ad effettuare il login

Comandi Principali

- **ssh** [**<opzioni>**] **<host>**[**<comando>**] **'ssh'** è in grado di instaurare una connessione per l'accesso presso un server in cui sia in funzione il demone **sshd'**

Alcune opzioni

-l **<utente>** specifica il nominativo-utente remoto

-i **<file-di-identificazione>** specifica il file con la chiave privata diverso da quello di default

- **scp** [**<opzioni>**][**<utente>**@]**<host>**[:]**<origine file>**...[[**<utente>**@]**<host>**[:]**<destinazione file>**]
'scp' usa **'ssh'** per la copia di file tra elaboratori

Alcune opzioni:

-p Fa in modo che gli attributi originali dei file vengano rispettati il più possibile nella copia

-r Copia ricorsiva delle directory

Esempi

•\$ ssh -l tizio linux.brot.dg ls -l /tmp

User Name

Host Name

Comando

•\$ ssh -l tizio linux.brot.dg tar czf-/home/tizio>backup.tar.gz

Comando:

Copia della directory personale dell'utente 'tizio' nell'elaboratore remoto. L'operazione genera il file 'backup.tar.gz' nella directory corrente dell'elaboratore locale

•\$ scp tizio@linux.brot.dg:/etc/profile

User Name, Host e file remoto da copiare

Directory destinazione locale