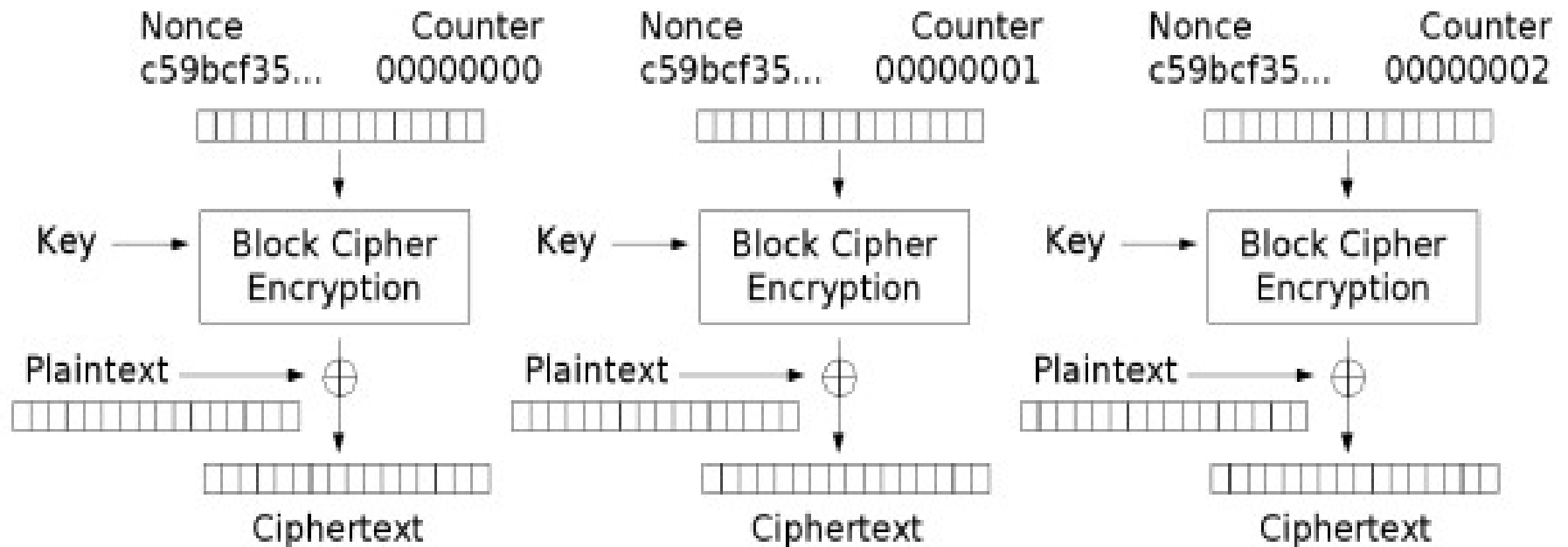


---

---

Crittografia avanzata  
Lezione dell'11 Maggio 2011

# CTR: counter mode



Counter (CTR) mode encryption

# Hardware fault attack

---

---

- VEDI paper: "Specifications overview for counter mode of operation. security aspects in case of faults"

---

---

# Secure Shell/SSH

- Sviluppato nel 1995 da Tatu Ylönen a Helsinki per sostituire telnet
  - Telnet era la prassi per la gestione remota, insieme alle r-utility
  - Presentato allo Usenix del 1996... c'ero :)
  - In quel periodo sono state sviluppate altre proposte (es. STEL di Unimi), il tema era caldo
  - SSH era un sostituto trasparente per le r-utility, e questo ne ha determinato il successo

# Versioni

---

- 1.x Vulnerabile a diversi attacchi, non deve essere più utilizzata
- 2.x Nel 2008 è stata trovata una vulnerabilità di SSH2 (tutte le versioni) legata all'uso di CBC
  - “soluzione” simile a quella per il padding di SSL, non del tutto efficace
    - Abbastanza per gli usi pratici, e CBC non è più la modalità di default
- Altre vulnerabilità alla fine

# Funzionamento generale

---

---

- Tre “strati”
  - Trasporto: stabilisce una connessione con il server, autentica il server e crea un canale cifrato
    - Di nuovo, la prima attenzione è autenticare il server
  - Autenticazione: autentica (in modo flessibile) il client
  - Connessione: gestisce più canali all'interno dello stesso canale cifrato

---

---

Transport layer



# Transport layer

---

- Fornisce:
  - Integrità
  - Compressione
  - PFS
- Si appoggia a TCP per la garanzia di consegna ordinata

# Il protocollo

---

- Scambio di messaggi sulla versione
  - Messaggi in chiaro, non autenticati, non c'è enforcement dell'ordine, neppure sullo scambio successivo
  - Possono essere preceduti da stringhe di testo che non iniziano per SSH-
    - I client devono supportare questa funzionalità

***SSH-protoversion-softwareversion SP comments CR LF***

**es.**

SSH-2.0-OpenSSH\_5.3p1 Debian-3ubuntu6

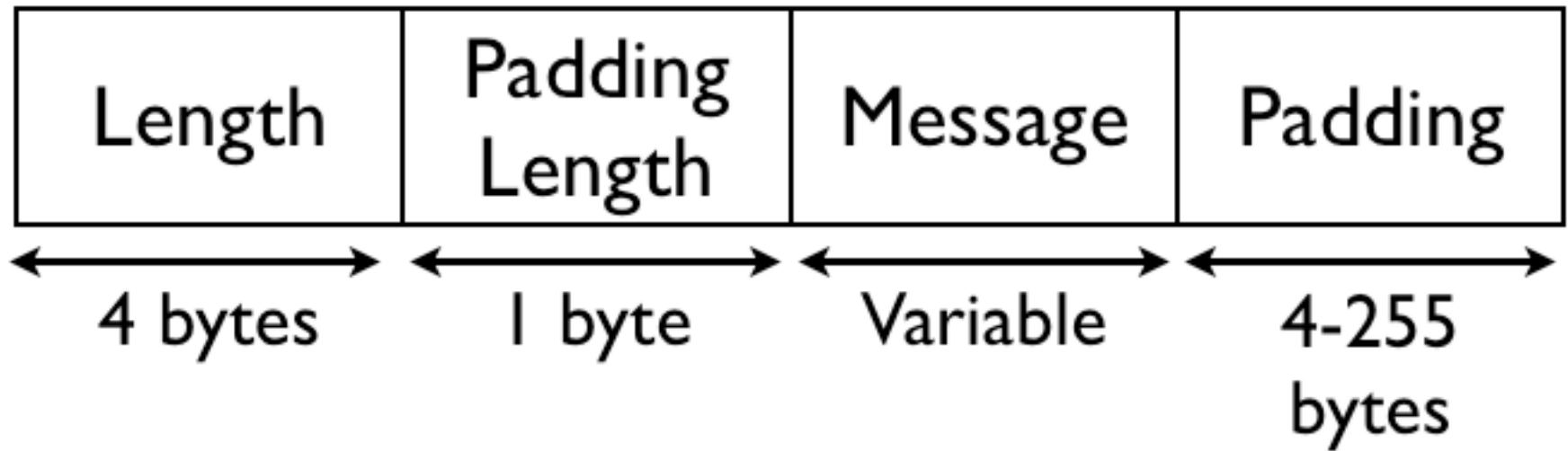
# Compatibilità

---

- Server che supportino la 2.0, se sono in modalità “compatibile” con le 1.x, identificano la 2.0 con 1.99
  - I client 2.0 lo devono capire
- Client che supportino il 2.0, se ricevono dal server un'indicazione 1.x diversa da 1.99 devono eventualmente chiudere la connessione in caso di incompatibilità o corruzione del protocollo

# Pacchetto binario

---

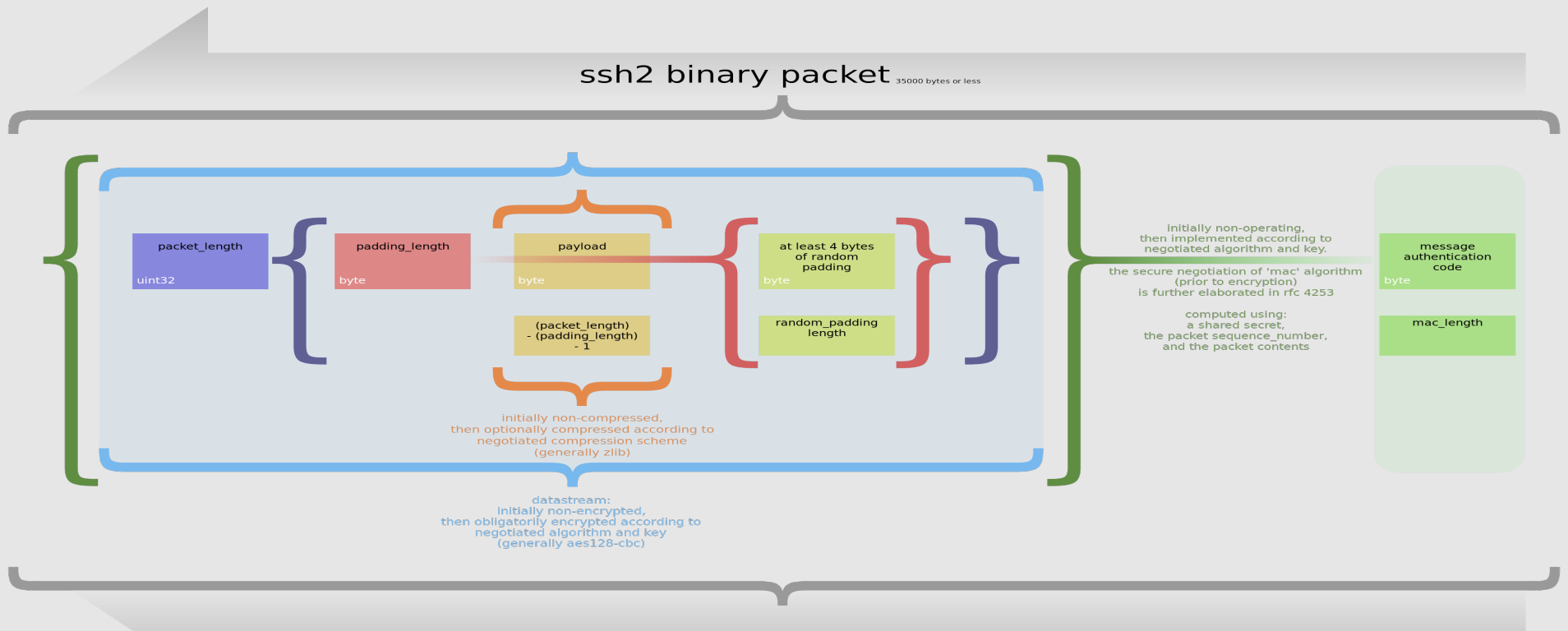


# Message type

---

- Il primo byte del messaggio indica il tipo
  - SSH\_MSG\_DISCONNECT 1
  - SSH\_MSG\_IGNORE 2
  - SSH\_MSG\_UNIMPLEMENTED 3
  - SSH\_MSG\_DEBUG 4
  - SSH\_MSG\_SERVICE\_REQUEST 5
  - SSH\_MSG\_SERVICE\_ACCEPT 6
  - SSH\_MSG\_KEXINIT 20
  - SSH\_MSG\_NEWKEYS 21

# Pacchetto binario



sequence\_number

...is an implicit packet sequence number represented as uint32. The packet sequence\_number itself is not included in the packet sent over the wire. The sequence\_number is initialized to zero for the first packet, and is incremented after every packet (regardless of whether encryption or MAC is in use). It is never reset (even if keys/algorithms are renegotiated later!). It wraps around to zero after every  $2^{32}$  packets.

# Padding

---

- Obbligatorio di almeno 4 byte
  - Anche per stream cipher
- Dovrebbero essere bit casuali

# SSH\_MSG\_KEXINIT: Key Exchange Init

---

- Contrattazione degli algoritmi
  - Client a server, server a client, di nuovo senza ordine
    - Per ogni lista c'è la lunghezza
  - Ogni lista deve avere almeno un elemento
  - Il primo di ogni lista è quello preferito (guessed)
  - Linguaggio: è possibile indicare un linguaggio, se non è necessario la lista deve essere vuota
  - È possibile cercare di “indovinare” anche prima di vedere la lista
    - Se si sbaglia, il pacchetto errato deve essere ignorato
  - Il pacchetto contiene un Cookie casuale (un nonce)
  - `first_kex_packet_follows`: true se segue un pacchetto guessed



# Pacchetti ammessi

---

- Dopo SSH\_MSG\_KEXINIT, fino alla SSH\_MSG\_NEWKEYS, i pacchetti possono essere solo:
  - Transport layer generic messages (1 to 19) (but SSH\_MSG\_SERVICE\_REQUEST and SSH\_MSG\_SERVICE\_ACCEPT MUST NOT be sent);
  - Algorithm negotiation messages (20 to 29) (but further SSH\_MSG\_KEXINIT messages MUST NOT be sent);
  - Specific key exchange method messages (30 to 49).

# Scelta dell'algoritmo di scambio chiavi

---

- Se le parti preferiscono lo stesso algoritmo, si usa quello. Altrimenti, si scorre la lista del client scegliendo il primo che:
  - the server also supports the algorithm,
  - if the algorithm requires an encryption-capable host key, there is an encryption-capable algorithm on the server's `server_host_key_algorithms` that is also supported by the client, and
  - if the algorithm requires a signature-capable host key, there is a signature-capable algorithm on the server's `server_host_key_algorithms` that is also supported by the client.
- Se non si trova un algoritmo, si devono disconnettere

# Scelta degli altri algoritmi

---

- Guidata dall'algoritmo di scambio chiavi
- Per il resto, si sceglie il primo della lista del client che è supportato anche dal server
- Esiste l'algoritmo “none”, ma va usato solo per test

# Key Exchange

---

- Segue la fase di key exchange effettiva
  - dipende dall'algoritmo
  - Comprende una funzione di hash
- Output:
  - Una chiave condivisa  $K$
  - Un hash  $H$  di alcuni campi degli scambi precedenti, comprendenti i cookies, il payload del `SSH_MSG_KEXINIT`, la chiave pubblica del server, ecc.
  - $H$  è anche il session identifier, e non viene ricontrattato

# Calcolo delle chiavi

---

- Initial IV client to server:  $\text{HASH}(K \parallel H \parallel "A" \parallel \text{session\_id})$  (Here K is encoded as mpint and "A" as byte and session\_id as raw data. "A" means the single character A, ASCII 65).
- Initial IV server to client:  $\text{HASH}(K \parallel H \parallel "B" \parallel \text{session\_id})$
- Encryption key client to server:  $\text{HASH}(K \parallel H \parallel "C" \parallel \text{session\_id})$
- Encryption key server to client:  $\text{HASH}(K \parallel H \parallel "D" \parallel \text{session\_id})$
- Integrity key client to server:  $\text{HASH}(K \parallel H \parallel "E" \parallel \text{session\_id})$
- Integrity key server to client:  $\text{HASH}(K \parallel H \parallel "F" \parallel \text{session\_id})$
- La chiave sono i primi bit ottenuti dall'HASH; se i bit non bastano, si calcola:
  - \_  $K1 = \text{HASH}(K \parallel H \parallel X \parallel \text{session\_id})$  (X is e.g., "A")
  - \_  $K2 = \text{HASH}(K \parallel H \parallel K1)$
  - \_  $K3 = \text{HASH}(K \parallel H \parallel K1 \parallel K2)$
  - \_ ...
  - \_  $\text{key} = K1 \parallel K2 \parallel K3 \parallel \dots$

# SSH\_MSG\_NEWKEYS

---

- Corrisponde allo “switch” al nuovo contesto
- Si invia con le vecchie chiavi (se ci sono, o in chiaro)
- Di qui in poi si usano le nuove chiavi
- In caso di problemi, si risponde con un SSH\_MSG\_DISCONNECT
- Di qui, un nuovo SSH\_MSG\_KEXINIT avvia una nuova ricontrattazione
  - I ruoli non possono essere scambiati
  - È suggerita una ricontrattazione dopo 1Gbyte di dati scambiati

- $mac = MAC(key, sequence\_number || unencrypted\_packet)$
- Il sequence number non viene trasmesso, è nello stato locale
- Non viene mai reinizializzato
  - Cicla su 32 bit

# SSH-DISCONNECT

---

- SSH\_DISCONNECT\_HOST\_NOT\_ALLOWED\_TO\_CONNECT 1
- SSH\_DISCONNECT\_PROTOCOL\_ERROR 2
- SSH\_DISCONNECT\_KEY\_EXCHANGE\_FAILED 3
- SSH\_DISCONNECT\_RESERVED 4
- SSH\_DISCONNECT\_MAC\_ERROR 5
- SSH\_DISCONNECT\_COMPRESSION\_ERROR 6
- SSH\_DISCONNECT\_SERVICE\_NOT\_AVAILABLE 7
- SSH\_DISCONNECT\_PROTOCOL\_VERSION\_NOT\_SUPPORTED 8
- SSH\_DISCONNECT\_HOST\_KEY\_NOT\_VERIFIABLE 9
- SSH\_DISCONNECT\_CONNECTION\_LOST 10
- SSH\_DISCONNECT\_BY\_APPLICATION 11
- SSH\_DISCONNECT\_TOO\_MANY\_CONNECTIONS 12
- SSH\_DISCONNECT\_AUTH\_CANCELLED\_BY\_USER 13
- SSH\_DISCONNECT\_NO\_MORE\_AUTH\_METHODS\_AVAILABLE 14
- SSH\_DISCONNECT\_ILLEGAL\_USER\_NAME 15



# Altri pacchetti

---

- Ignored Data Message (usato contro attacchi a CBC)
  - byte SSH\_MSG\_IGNORE
  - string data
- Debug Message
  - byte SSH\_MSG\_DEBUG
  - boolean always\_display
  - string message in ISO-10646 UTF-8 encoding
  - string language tag
- Non implementato (risposta)
  - byte SSH\_MSG\_UNIMPLEMENTED
  - uint32 packet sequence number of rejected message

# Autenticazione del server

---

- Una volta calcolato  $H$ , il server lo firma con la propria chiave privata, in modo che il client lo possa verificare ( $H$  è un nonce)
- Il client come ottiene la chiave pubblica del server?
  - È possibile certificare la chiave (il certificato è fornito insieme alla chiave)
  - Scambio “off line”: sistemista raccoglie un hash all'installazione e poi lo verifica
  - Scambio nel protocollo: al primo accesso viene accettata la chiave, eventuali modifiche devono essere autorizzate (rischio di MitM)

# Service requests

---

- Dopo (in generale) una contrattazione, possono essere inviate delle service request (protocol layers);
  - ssh-userauth
  - Ssh-connect

byte SSH\_MSG\_SERVICE\_REQUEST

string service name

# Protocol downgrade

---

---

- Il primo scambio, che stabilisce la versione del protocollo, è incluso in H
  - Se viene modificato, il protocollo 2.0 se ne accorge
  - Ma se il downgrade è tale da scendere a una versione vulnerabile del protocollo che non abbia questa protezione, allora il meccanismo non è efficace
  - Il problema però è il fatto che client e server accettino una versione debole
    - Necessario per alcuni client/server obsoleti..?

# DH definito nell'RFC?

---

- L'RFC 4253 descrive DH nella sezione 8
- Non è meglio avere un'unica definizione:
  - Degli algoritmi
  - Dei loro codici
  - ...
- Perché non usa direttamente HMAC?
- Perché riscrivere tante cose?
- Esempio: introduzione di SHA-256
  - Ancora non è completa...

---

---

# User Authentication

# Richiesta

---

- Messaggio:
  - byte SSH\_MSG\_USERAUTH\_REQUEST
  - string user name in ISO-10646 UTF-8 encoding
  - string service name in US-ASCII
  - string method name in US-ASCII
  - .... method specific fields
- Sono suggeriti dei timeout (10 min. per l'autenticazione, 20 tentativi...)





# Autenticazione

---

- Possono essere mandate più richieste senza aspettare la risposta alle precedenti
  - Questa “asincronicità” compare in diverse parti del protocollo, e non è comune
  - Se una richiesta richiede più scambi di messaggi, viene abortita da una richiesta successiva prima dei messaggi

# Risposte

---

- Fallimento o “continua”
  - byte `SSH_MSG_USERAUTH_FAILURE`
  - name-list authentications that can continue
  - boolean partial success
- Elenco di metodi ancora validi
- Partial success è per autenticazione multi-step
- Successo:
  - byte `SSH_MSG_USERAUTH_SUCCESS`
  - Messaggi di autenticazione successivi sono ignorati

# Banner

---

- Necessario in alcuni casi/giurisdizioni/politiche
  - byte `SSH_MSG_USERAUTH_BANNER`
  - string message in ISO-10646 UTF-8 encoding [RFC3629]
  - string language tag [RFC3066]

# Publickey

---

- Messaggio:
  - byte SSH\_MSG\_USERAUTH\_REQUEST
  - string user name in ISO-10646 UTF-8 enc.
  - string service name in US-ASCII
  - string "publickey"
  - boolean FALSE
  - string public key algorithm name
  - string public key blob (può contenere cert.)

# Publickey

---

---

- Risposta del server:
  - \_ byte SSH\_MSG\_USERAUTH\_PK\_OK
  - \_ string public key algorithm name from the request
  - \_ string public key blob from the request
- Client:
  - \_ byte SSH\_MSG\_USERAUTH\_REQUEST
  - \_ string user name
  - \_ string service name
  - \_ string "publickey"
  - \_ boolean TRUE
  - \_ string public key algorithm name
  - \_ string public key to be used for authentication
  - \_ string signature

- Dati firmati:
  - string session identifier
  - byte SSH\_MSG\_USERAUTH\_REQUEST
  - string user name
  - string service name
  - string "publickey"
  - boolean TRUE
  - string public key algorithm name
  - string public key to be used for authentication
  -

# Autenticazione host based

---

---

- Messaggio:
  - byte SSH\_MSG\_USERAUTH\_REQUEST
  - string user name
  - string service name
  - string "hostbased"
  - string public key algorithm for host key
  - string public host key and certificates for client host
  - string client host name expressed as the FQDN in US-ASCII
  - string user name on the client host
  - string signature
- Si usa la chiave del client host, verificata dal server

---

---

# Connection layer



# Funzionalità “di rete”

---

---

- Fornisce:
  - Login interattivo
  - Esecuzione di comandi
  - Forwarding di sessioni X
  - Forwarding di connessioni TCP
  - Tutto in multiplexing sullo stesso canale
- Di interesse limitato per questo corso

# Apertura di un canale

---

- Apertura di un canale:
  - byte SSH\_MSG\_CHANNEL\_OPEN
  - string channel type in US-ASCII only
  - uint32 sender channel
  - uint32 initial window size
  - uint32 maximum packet size
  - .... channel type specific data follows
- In ogni messaggio il canale è identificato da un sender number e un receiver number , per il multiplexing

# Tipi di canale

---

- *shell* for terminal shells, SFTP and exec requests (including SCP transfers)
  - Nota SFTP non è ftp su SSH, è un protocollo a parte, più simile a un filesystem remoto – draft
- *direct-tcpip* for client-to-server forwarded connections
- *forwarded-tcpip* for server-to-client forwarded connections
-

# Altre note sulla sicurezza

---

- Possibili perché ci si riferisce a un protocollo “stagionato”
- Il sequence number cicla ogni  $2^{32}$  pacchetti, ma il rekeying ogni Giga avviene al più ogni  $2^{28}$
- Il session ID può essere reso noto (es. alle applicazioni) senza perdita di sicurezza
- Il protocollo offre spazio per covert channels (es. nel padding)
- La PFS si ha anche se poi le chiavi private vengono rivelate, se si usa DH come indicato
- La traffic analysis può rivelare la lunghezza della password dell'utente

# Ancora note sulla sicurezza

---

- L'autenticazione del client si appoggia alla protezione del transport layer
  - Alcuni meccanismi sarebbero utilizzabili anche con un livello di trasporto più debole
- Criticità dei messaggi di debug
  - es. per analizzare la configurazione del server
- Configurazione del server
  - es. sulle shell interattive

# RFC di riferimento

---

---

- The Secure Shell (SSH) Protocol Assigned Numbers (RFC 4250) (44010 bytes)
- Generic Message Exchange Authentication For The Secure Shell Protocol (SSH) (RFC 4256) (24728 bytes)
- Using DNS to Securely Publish Secure Shell (SSH) Key Fingerprints (RFC 4255) (18399 bytes)
- The Secure Shell (SSH) Connection Protocol (RFC 4254) (50338 bytes)
- The Secure Shell (SSH) Transport Layer Protocol (RFC 4253) (68263 bytes)
- The Secure Shell (SSH) Authentication Protocol (RFC 4252) (34268 bytes)
- The Secure Shell (SSH) Protocol Architecture (RFC 4251) (71750 bytes)
- The Secure Shell (SSH) Transport Layer Encryption Modes (RFC 4344) (27521 bytes)
- Secure Shell (SSH) Session Channel Break Extension (RFC 4335) (11370 bytes)
- Diffie-Hellman Group Exchange for the Secure Shell (SSH) Transport Layer Protocol (RFC 4419) (18356 bytes)
- Generic Security Service Application Program Interface (GSS-API) Authentication and Key Exchange for the Secure Shell Protocol (RFC 4462) (65280 bytes)
- The Secure Shell (SSH) Public Key File Format (RFC 4716) (18395 bytes)
- Secure Shell Public-Key Subsystem (RFC 4819) (32794 bytes)

# Usi di SSH

---

- Come si vede, l'uso per “inviare comandi” non è centrale
  - Anche se esplicitamente supportato nel connection layer
- Si tratta essenzialmente di un meccanismo di tunneling cifrato
  - Diversamente da SSL, l'autenticazione del client non è parte del setup del canale, ma è fatta dentro al canale