

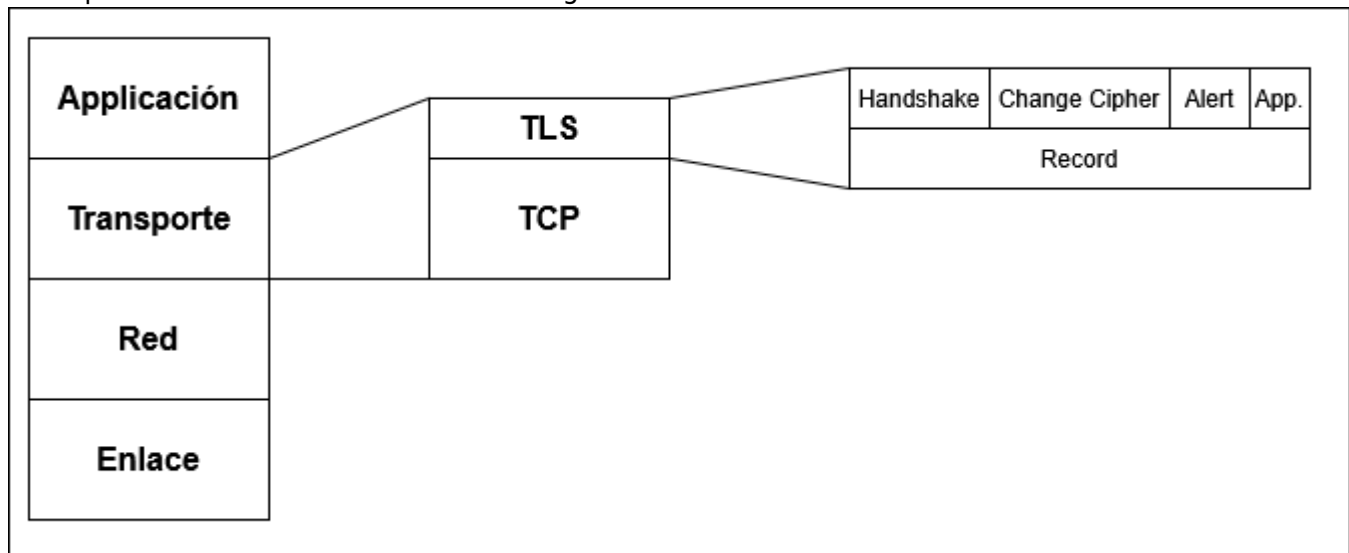
# Seguridad a nivel de transporte [L4]

## TLS (Transport Layer Security)

Es una evolución de SSL (Secure Socket Layer) para proveer comunicaciones seguras a través de infraestructura insegura. Provee un canal seguro a un servicio arbitrario de internet. Garantiza autenticación, confidencialidad e integridad, tiene los siguientes objetivos:

- Seguridad Criptográfica
- Interoperabilidad
- Extensibilidad
- Eficiencia

La arquitectura de TLS en internet es la siguiente:

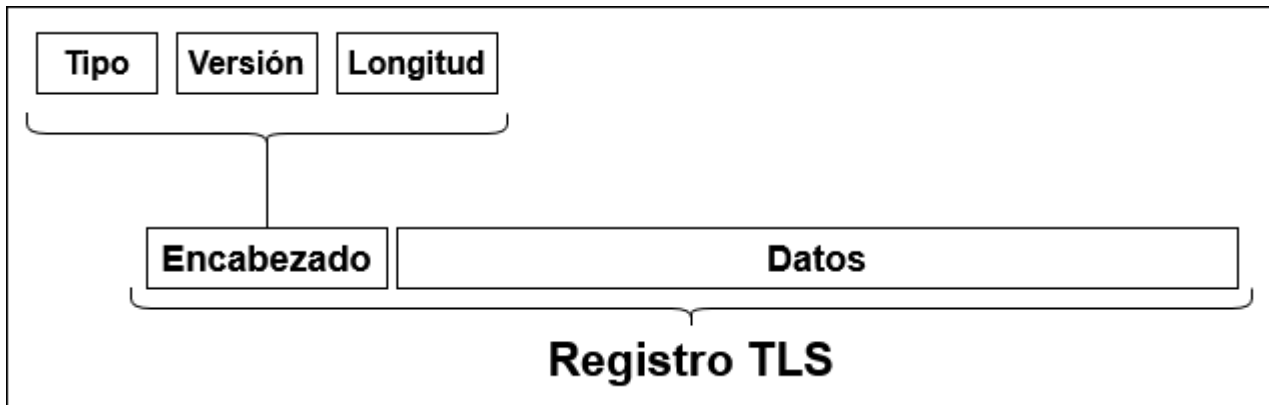


## Competidores de TLS

- SSH (Secure Shell)
  - También en capa de aplicación
  - Usa cifrado de clave pública para la autenticación pero también puede usar contraseñas
  - Confiada basada en hosts conocidos e intercambio de claves en vez de PKI
  - Se suele usar para acceso remoto a servidores, transferencia de archivos o tunelado de otros protocolos.
- PGP(Pretty Good Privacy):
  - Confianza de web descentralizada en vez de usar PKI jerárquico.
  - Se suele usar para email, archivos y verificación de paquetes de software.

## Protocolo TSL (1.2 y 1.3)

Transporta y, opcionalmente, cifra cada mensaje TLS entre 2 aplicaciones. Un registro TLS tiene la siguiente estructura:



- Transporte de mensaje: Se transportan buffers opacos enviados por subcapas del protocolo superiores. Puede fragmentar mensajes mayores de 16384 bytes y combinar varios mensajes pequeños en un solo registro.
- Cifrado y validación de integridad: Los primeros mensajes se transmiten en claro, una vez finaliza el handshake, se cifra y valida de acuerdo a los parámetros negociados
- Compresión: Ya no se usa, sujeto a ataques de compresión de canal lateral.
- Extensibilidad: El protocolo de registro solo trata con el transporte y el cifrado, las demás tareas son llevadas a cabo por un subprotocolo. Hay 4 subprotocolos principales:
  - Handshake
  - Change cipher spec
  - Datos de aplicación
  - Alert.

### Protocolo de Handshake

Responsable de la negociación de los parámetros de conexión y realizar la autenticación. Intercambia entre 6 y 10 mensajes, dependiendo de las características. Suelen haber 3 flujos comunes:

- Handshake completo con autenticación de servidor
- Handshake abreviado continuando una sesión anterior
- Handshake completo con autenticación mutua.

#### especificación\_del\_mensaje

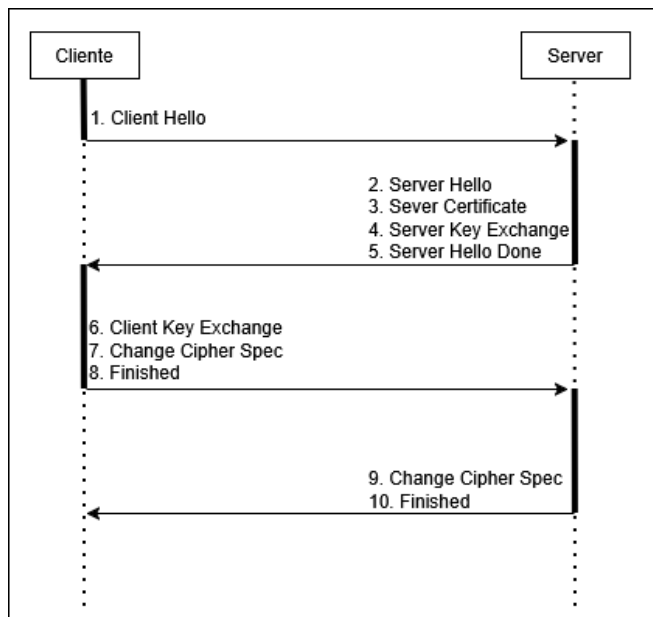
```
struct {
    HandshakeType msg_type; //1 Byte
    uint24 length;
    HandshakeMessage message; //Depende del tipo de mensaje
} Handshake;
```

El funcionamiento de un handshake con autenticación de servidor sería el siguiente:

1. Intercambio de capacidades y negociación de parámetros
2. Autenticación, se validan los certificados presentados
3. Se establece una clave secreta maestra para proteger la sesión
4. Se verifica la integridad de los mensajes de handshake

## Handshake completo con autenticación de servidor

Siguen los siguientes pasos:

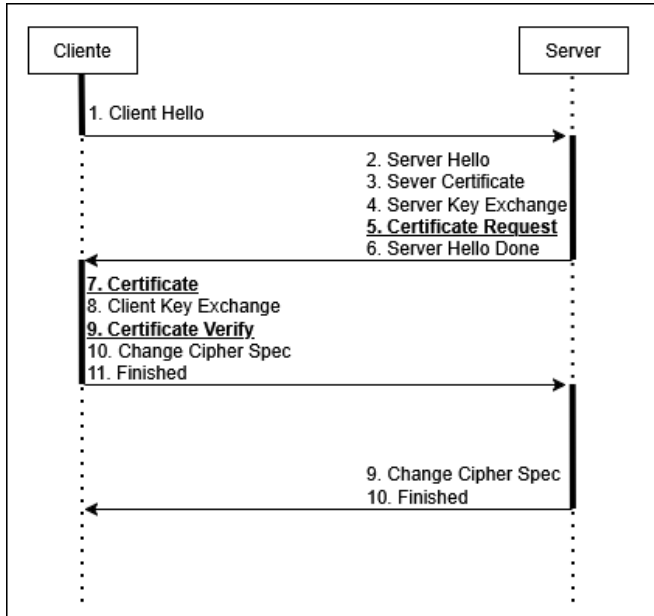


1. [Cliente] solicita sesión TLS y se envían las capabilities
  1. Client Hello: Compueto por los siguientes campos
    1. Random: Previene ataques de replay y asegura la integridad
    2. Session ID: Vacío para la primera conexión
    3. Cipher Suites: Ordenadas por preferencia.
2. [Server] selecciona los parámetros de conexión
  1. Server Hello: La versión puede ser inferior a la del cliente. Contiene solo una opción por campo.
3. [Server] envía la cadena de certificados si es necesaria autenticación
  1. Certificate Message: Sirve un certificado X.509
    1. Primero viene el certificado principal y luego los intermedios. No se debe enviar el certificado raid
    2. El certificadod epende de la cipher suite
    3. Un server puede ser configurado con múltiples certificados
4. [Server] envía información adicional para generar la clave maestra
  1. Key Exchange: Los contenidos dependen de la cipher suite.
    1. El ClientKeyExchange es obligatorio y el SeverKeyExchange es opcional.
5. [Server] Indica la finalización de la negociación
6. [Cliente] Envía información adicional para generar la clave maestra
7. [Cliente] Cambia el cifrado e informa al servidor
8. [Cliente] Envía un MAC (Message Authentication Code) para todos los mensajes intercambiados
9. [Server] Cambia el cifrado e informa al

cliente

- 10. [Server] Envía un MAC para todos los mensajes intercambiados

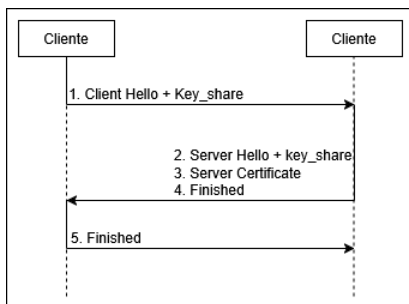
### Handshake completo con autenticación mutua



En este caso tenemos 2 tipos de comunicación extra:

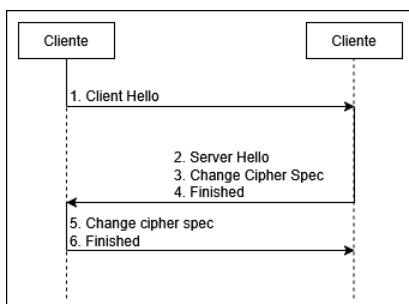
- Certificate Request: Se necesita que el server se autentique. Puede usar algoritmos firmados, algoritmos de clave pública o autoridades de certificación
- Certificate Verify: Una firma de un mensaje de handshake previo para verificar la posesión de la clave privada del certificado.

### Caso típico de Handshake



- El Client Hello incluye parte de la clave de cliente. Solo DHE<sup>a</sup> (Diffie-Hellman Ehemeral) y PSK<sup>d</sup> (Pre-Shared Key) son soportados para la derivación de la clave

### Continuación de Sesión



Esto reduce el tiempo necesitado para el establecimiento de conexión. El procedimiento para el ID de sesión sigue estos pasos:

1. El servidor almacena en cache parámetros de conexión de viejas conexiones
2. El cliente manda un ID de sesión con el Client Hello
3. El server confirma enviando el ID de sesión de vuelta en el Server Hello

4. Se derivan un nuevo set de claves y se activa el cifrado.

---

## Intercambio de claves

Se usa para derivar la clave premaestra:

- Intercambio de claves RSA: El cliente elige una clave premaestra aleatoria, la cifra con la clave pública del servidor y la envía en un ClientKeyExchange. No provee Forward Secrecy, no usado desde antes de TLS 1.3.
  - Intercambio de claves Diffie-Hellman y de curva elíptica: Puede derivar una clave sobre un canal inseguro. Las partes deben estar autenticadas para evitar ataques Man in the Middle. Hay 2 variantes:
    - Estático (DH): El server reutiliza parámetros, por lo que la clave compartida es siempre la misma, no provee Forward Secrecy. No usado desde antes de TLS 1.3.
    - Efímero (DHE): Los parámetros del servidor cambian entre conexiones, tiene forward secrecy.
- 

## Autenticación

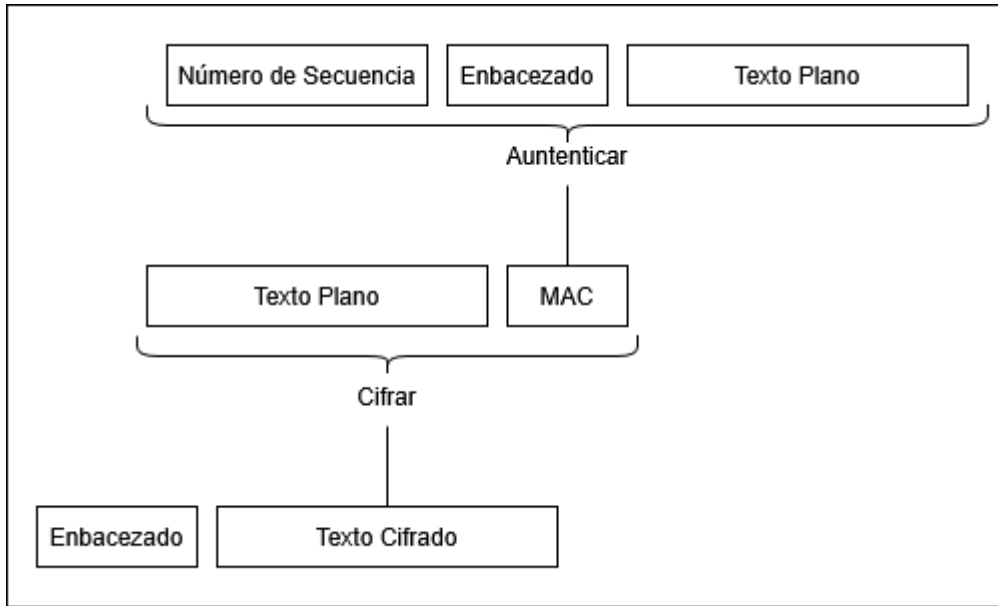
Normalmente se usa algún tipo de clave pública criptográfica. Normalmente se usa RSA, pero también el Algoritmo de Firma Digital de Curva Elíptica (ECDSA):

1. El cliente obtiene y valida el certificado del servidor.
  2. Dependiendo de si es RSA o ECDSA:
    1. RSA: El cliente cifra la clave premaestra con la clave pública del servidor. El server se autentica si se recibe el mensaje "Finished" correcto.
    2. ECDSA: El Server comunica los parámetros firmados con su propia clave privada. Los parámetros se concatenan con valores aleatorios para evitar ataques replay.
- 

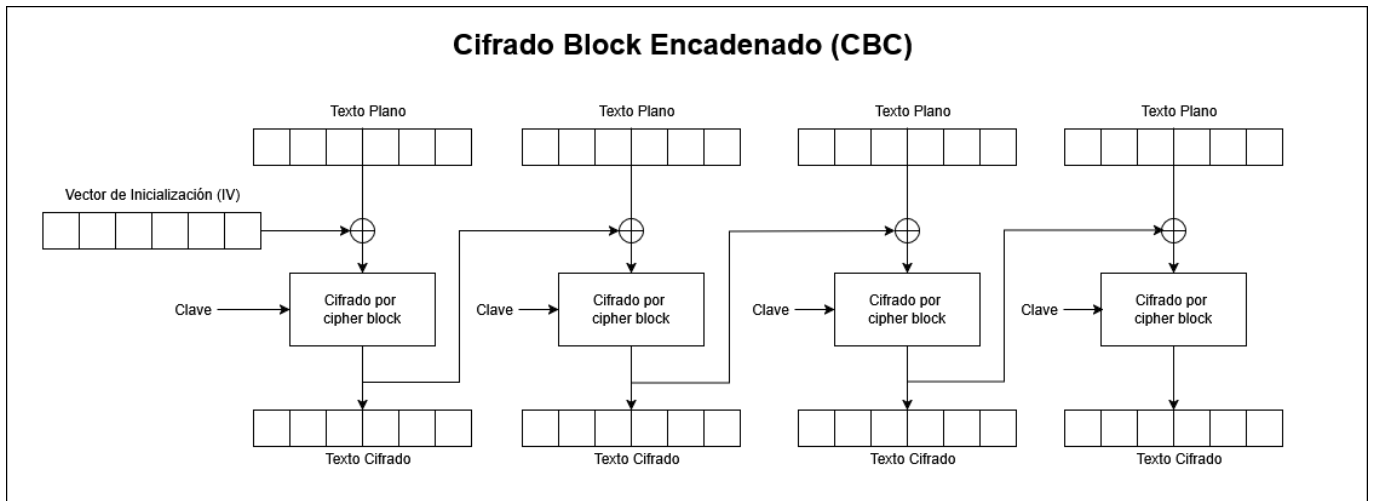
## Cifrado

- Cifrados disponibles
  - 2DES
  - AES
  - ChaCha20
  - ARIA
  - CAMELIA
  - RC4
  - -broken-
  - SEED
- Tipos de cifrado
  - Stream (para RC4 y ChaCha20)
  - Block
  - Autenticado

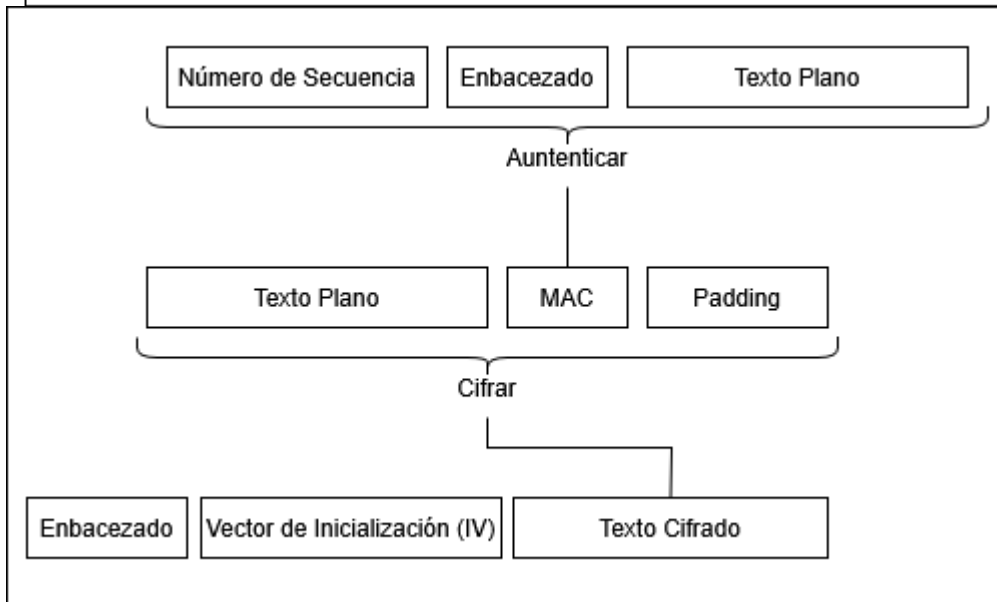
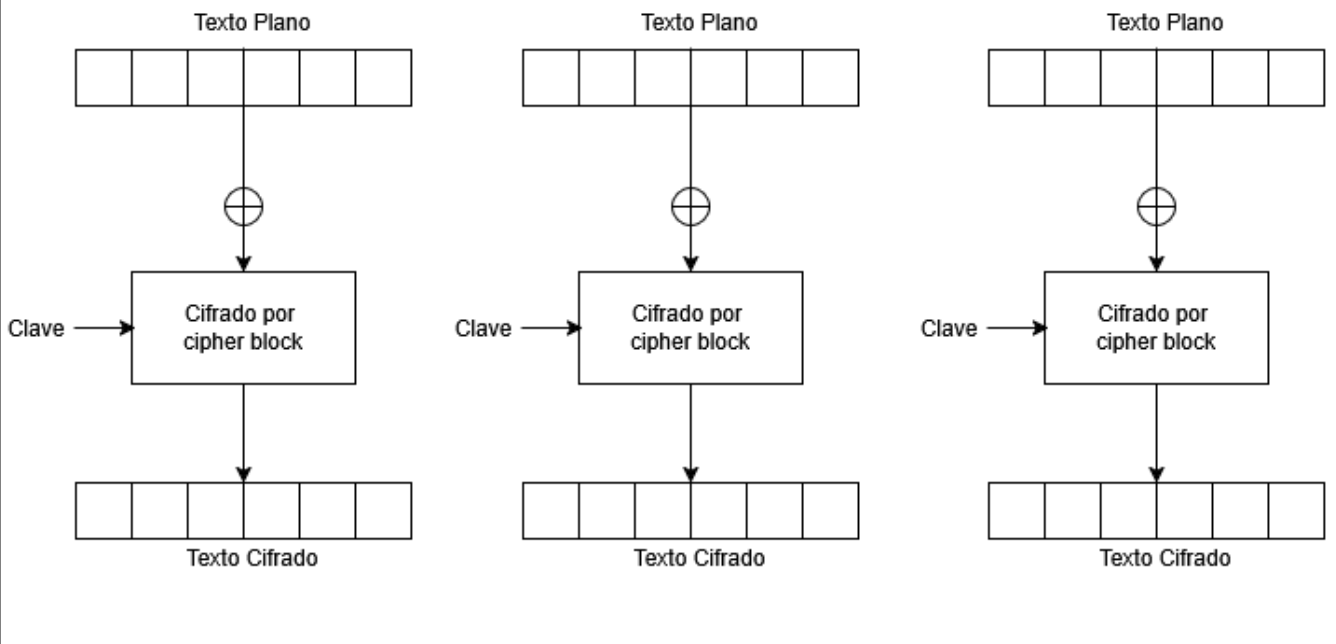
### Cifrado Stream



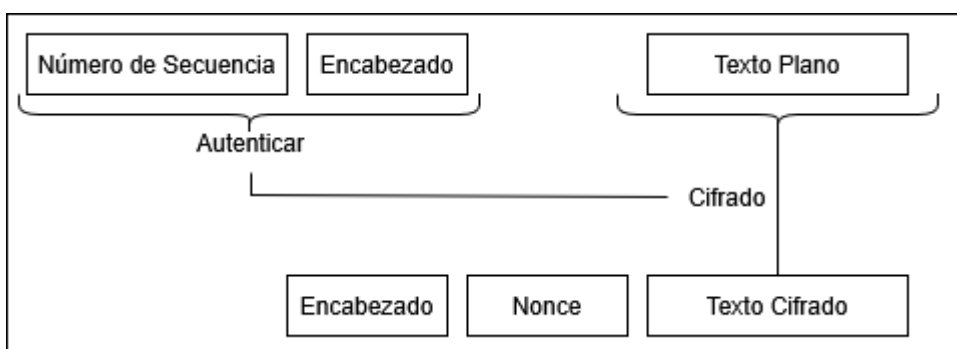
### Cifrado Block



### Electronic Codebook Mode (ECB)



### Cifrado Autenticado con Datos Asociados (AEAD)



## Cierre de la conexión

- Subprotocolo de alerta: Mecanismo de notificación con dos niveles:
  - Fatal: Conexión cerrada de golpe
  - Warning: Hay una descripción, el receptor puede enviar una alerta "Fatal" en respuesta. El mensaje Close Notify" es una alerta warning para cerrar una conexión ordenadamente. Evita ataques de truncado.

## Operaciones Criptográficas

Una función Pseudo-Aleatoria (PRF) genera cantidades arbitrarias de datos pseudoaleatorios. en TLSv1.2 se basa en HMAC (Hash-Based MAC) y SHA256 (Secure Hash Algorithm). TLSv1.3 usa HKDF (Hashed Message Authentication Code)

$$\text{PRF}(\text{Secret}, \text{label}, \text{seed}) = \text{P\_hash}(\text{secret}, \text{label} \oplus \text{seed})$$

Siendo  $\oplus$  la concatenación de la operación.

$$\text{P\_hash}(\text{secret}, \text{seed}) = \underset{i=1}{\bigoplus} \mathop{\mathrm{HMAC}}_{\text{hash}}(\text{secret}, A(i) \oplus \text{seed})$$

P\_hash es una función de expansión de datos donde:

- $A(1) = \text{seed}$
- $A(i) = \text{HMAC\_hash}(\text{secret}, A(i-1))$

## Internet Public Key Infrastructure (PKI)

La meta de la PKI es permitir a personas que nunca se han conocido comunicarse de forma segura. Los objetivos que tiene PKI son los siguientes:

- Acceso a claves públicas
- Información sobre la validez de las claves públicas (Revocación)
- Escalabilidad

Se basa en terceras partes, en este caso, Autoridades Certificadoras (CA), estas emiten certificados con claves públicas. X.509 Es un estándar internacional para PKI adaptado para ser usando en internet.

Normalmente los certificados tienen los siguientes campos:

- Versión: 1, 2 o 3. En la actualidad solo la versión 3 es válida
- Número de Serie: ID único, no secuencial, no predecible con al menos 64 bits de entropía.

- Algoritmo de firma: Se usa para firmar el certificado, es parte del certificado para protegerlo
- Emisor: Nombre distinguible (DN) del emisor del certificado
- Validez: Inicio y fin del período de validez del certificado
- Subject: DB de la entidad a la que pertenece la clave del certificado. (Obsoleto)
- Public Key: Contiene el ID del algoritmo, parámetros opcionales y la propia clave pública.

From:

<http://knoppia.net/> - **Knoppia**

Permanent link:

[http://knoppia.net/doku.php?id=master\\_cs:secom:tm1\\_v2&rev=1779659290](http://knoppia.net/doku.php?id=master_cs:secom:tm1_v2&rev=1779659290)

Last update: **2026/05/24 21:48**

