

# Protokol TLS (Transport Layer Security)

- cíl: po obojsměrném pravidelném spojení (freba TCP) poskytovat bezpečné pravidelné spojení



## TLS 1.3 [RFC 8446]

- Kombinuje:
- ① výměnu klíčů - typicky (EC)DHE
  - ② autentikaci stran - typicky RSA podpis + verifikující klíč + certifikát
  - ③ šifrování dat - šifra v režimu AEAD (tedy šifra a MAC v jednom)
  - ④ vyjednávání o parametrech

verze protokolu

grupy pro DHE

autentikační mechanismus  
včetně nešovných ce

Cipher Suite

4

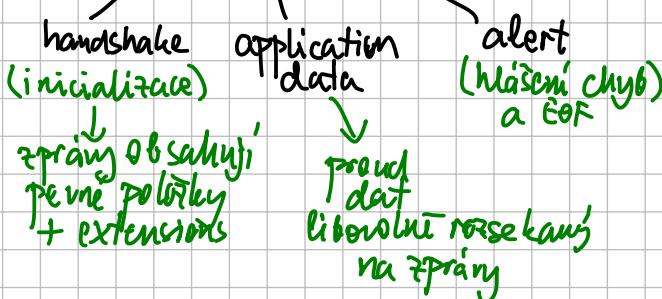
1

2

3

- Základem je Record Protocol

- přenáší zprávy protokolu vyšší vrstvy - zprávy umí šifrovat - na počátku se nešifruje
- pak dočasným klíčem
- nakonec finálním klíčem



přidává padding, kteří padovat už i, než je nutné]

] zavírá délku plaintextu

## rozvoj klíčů

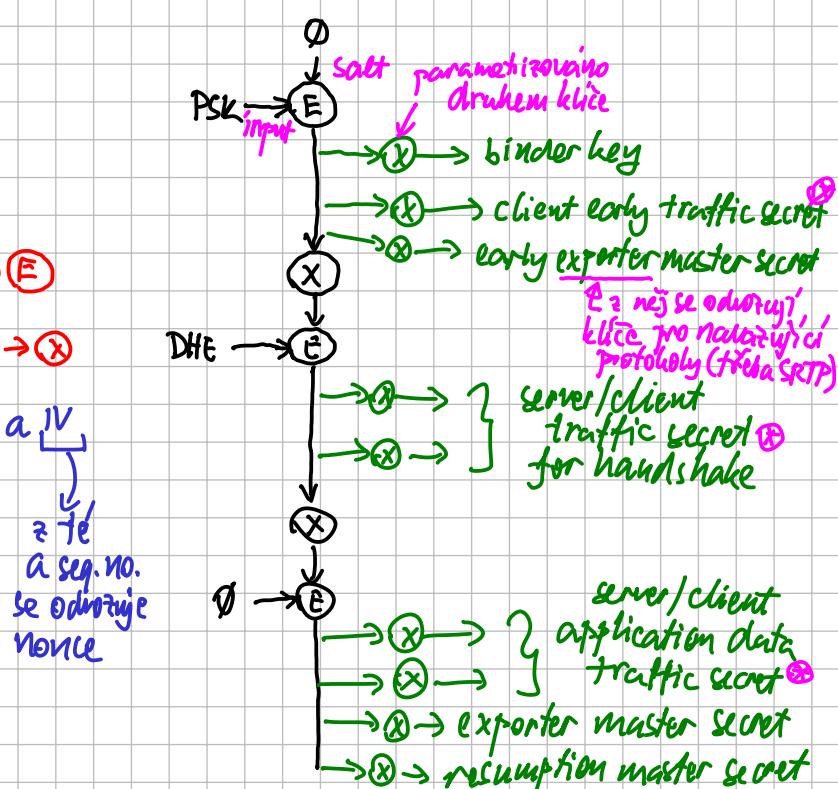
### Odvolení z HKDF [RFC 5869]

HMAC-based extract & expand  
Key Derivation Function

cíl: původní data "pronichnat"  
(Extract)  $\rightarrow E$   
a pak z nich vytvořit klíče  
zadané velikosti (Expand)  $\rightarrow X$

$\otimes$  traffic secret: z něj se odvozuje klíč a IV  
pro cipher suite

casem se přepočítá,  
abychom 1 klíč nepoužívali  
moc dlouho



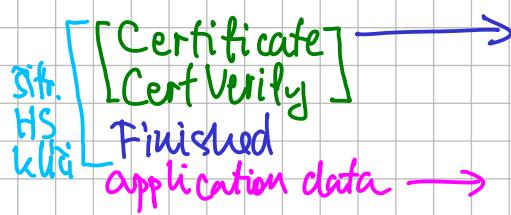
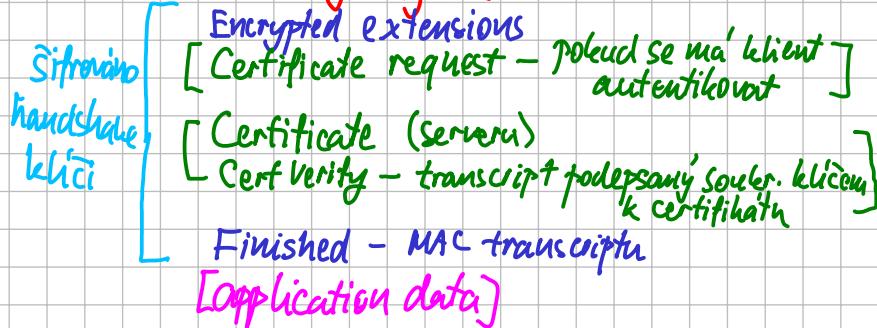
## • Handshake Protocol (1-RTT handshake)

ClientHello →

- key share
- nabízené možnosti parametrů
- nabízený PSK exchange mode
- nabízené PSK (jejich identity)
- early data

← ServerHello

- key share
- vybrané hodnoty parametrů
- vybraný PSK (identita) + exch. mode



← app. data

### • Pre-Shared Keys

- lze používat s DHE i bez
- klient pošle seznam identit PSK + pro každou binder
- MAC transcriptu pomocí binder key + rozhraní klíče pro daný PSK

používají se také pro session resume:

- server pošle NewSessionTicket (když kliči mítet i vidět)
- s nonci a identifikací (do té zahájení stav spojení)
- oba z nonce a resumption master secretu specifikují kliči



při zakončení datšího spojení lze použít jeho PSK  
(na 1 použití)

ale server mi může dát něj kliči, aby oh mohl zakončit paralelní spojení

### • Key Update: poslu, pokud měním svůj traffic key na další v paralelní

- mohu předat protistranu, aby udělala totožné v opačném směru

### • HelloRetry: odpoví server místo ServerHello, pokud se mu nelíbí návržené

parametry, a navrhne nové

- předání stavu přes klienta (cookie extension)

## Rozšíření

### • heartbeat – žádá o periodické zasílání "osvědčujících" zpráv

### • Raw Public Keys [RFC 7250] – podpis bez certifikátu, veřejný klíč validuje jinudy, třeba přes DSSSEC

### • 0-RTT handshake – jen při session resume ... v NewSessionTicketu server dorolu posílá early data

- early data mohu přiblížit k ClientHello

- pozor, nejsou chráněna proti replayování! – používat jen na zadost aplikace

↳ např. u HTTP GET bezpečně (nemá side-effekty)

- Server Name Indication (SNI) - host name pro servery obsluhující více domén
  - podle něj server typicky volí certifikát
  - pozor, nemu šifrování?

↳ experimentální rozšíření: Encrypted SNI } klickebare  
Encrypted Hello } z DAS

- Application-Level Protocol Id (ALPN) - umožňuje na 1 portu provozovat více protokolů
  - např. HTTP/1 vs. HTTP/2

Dohadování na verzi protokolu

Problémy: ① downgradovací útoky  
 ② kostrukturální protokolové králi zastaralým middleboxem "protocol ossification"

Rешení: ② číslo verze v hlavičce posíláme jako TLS 1.2, skutečné je v extension & další zprávy připomínají v1.2, než začneš šifrovat

- ① starší verze posílají v obou hello nonce,
  - pokud server odpovídá starou verzí, ale umí novou, zmiň 8 z 32 bytů nonce na fixní string ⇒ klient to pozná (útočník to nemůže změnit aniž, neby by mohl podpsat)

## Útoky na starší verze

- usknutí spojení - "cookie cutting attack" - v hlavičce "Cookie" smazat "; secure" na konci, takže klient cookie posle i po nešifrování HTTP  
 ↳ proto máme Close Alert, ale dodnes ho aplikace běžně ignorují

### • Re-negotiation attack

- staré TLS umí spustit dohadování znaku (treba králi změnu klíče po několika GTS dat)  
 nebo dodatečné žádosti o klientův cert
- ale nepodepisuje návratnost na předchozí stav

↳ útočník navází spojení se serverem, posle data, posílá, o re-nego a propojí s oběma ⇒ otevírá si myslí, že má čisté spojení

- TLS 1.2 má rozšíření Secure Re-negotiation
- TLS 1.3 re-nego úplně ruší

} umožňuje vložit data před klientem

### • BEAST - TLS 1.0 a jeho nesikome CBC

### • CRIME - TLS ≤ 1.2 umělo kompresi, v 1.3 nemá

### • Lucky 13 - blokada šifry S-CBC měla padding oracle ⇒ TLS 1.3 podporuje jen AEAD

### • POODLE - jiný útok na padding v SSL3

### • DROWN, ROBOT - variace na Bleichenbacherův útok na RSA

} viz str. 52-53  
 starých zápisů

Shrnutí: TLS 1.3 se využívá známým útokům

TLS 1.2 vyžaduje pečlivou konfiguraci + rozšíření, pak je třeba bezpečné už staršího nepoužívat?