

# TLS 1.3

## Часть 2

# Handshake (напоминание)

Client

ClientHello

Certificate

CertificateVerify

Finished

Application Data

Server

ServerHello

EncryptedExtensions

CertificateRequest

Certificate

CertificateVerify

Finished

Application Data

# CertificateRequest



T = 13



L



ID запроса (может быть пустым)



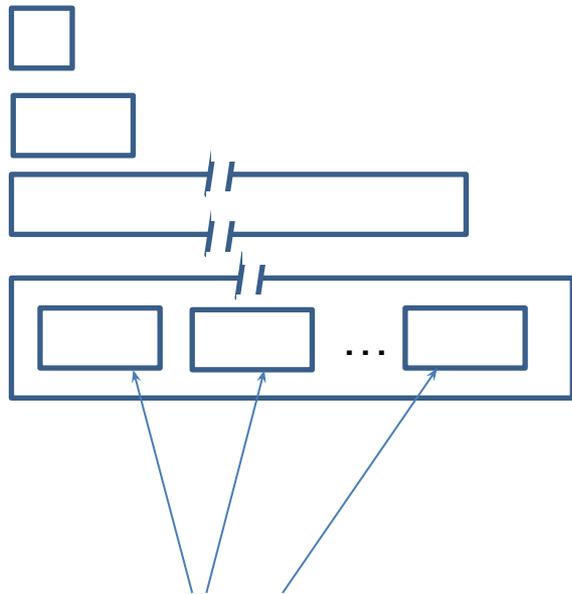
extensions:

signature\_algorithms

signature\_algorithms\_cert

certificate\_authorities

# Certificate



сертификаты  
расширения  
в каждом  
сертификате

T = 11

L

ID запроса

certificate\_list

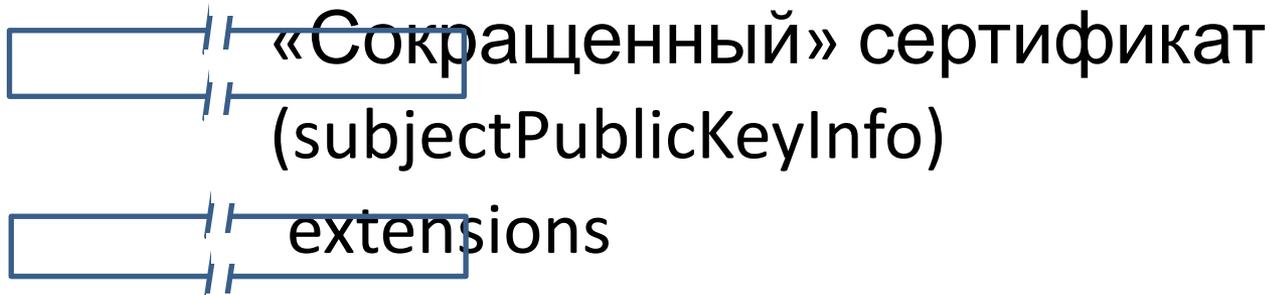
- массив сертификатов
- должен составлять сертификационный путь
- первым должен быть сертификат проверяемой стороны
- получатель должен уметь восстановить нарушение порядка

# Certificate

Формат «сертификата» в сообщении Certificate:



Или



extensions:

ocsp\_status

signed\_certificate\_timestamp

# Certificate

«Сокращенный» сертификат:

- Использование согласовывается при помощи расширений `client_certificate_type` и `server_certificate_type`
- Только один сертификат в массиве
- Подтверждение подлинности средствами вне PKIX
- Стандарты:
  - Сокращенный сертификат – RFC 7250 (2014)
  - DANE – RFC 6698 (2012)

# Справка: DANE

## **DNS-Based Authentication of Named Entities**

RFC 6698 (2012)

- Ресурсная запись типа TLSA содержит (либо)
  - Сертификат
  - Открытый ключ (SubjectPublicKeyInfo)
  - Хэш от того или другого
- Подписывается при помощи RRSIG
- Цепь доверия идет не от корневого CA, а от корневой зоны DNS

# CertificateVerify



T = 15



L



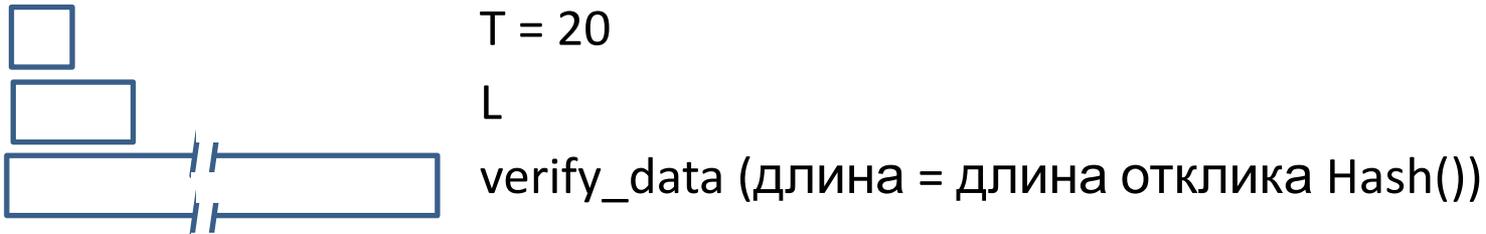
algorithm - код алгоритма ЭЦП (как в расширении signature\_algorithms)



signature

- Вычисляется подпись значения Hash(), которая (Hash()) берется по всем сообщениям протокола Handshake, предшествующим данному.
- При помощи закрытого ключа отправителя.
- Получатель сообщения проверяет эту подпись открытым ключом отправителя, находящемся в головном сертификате из сообщения Certificate.
- Таким образом, отправитель доказывает получателю, что он действительно владеет закрытым ключом, соответствующим открытому ключу в сертификате.
- При использовании DHE/ECDHE подпись подтверждает подлинность открытого ключа
- ClientHello.random и ServerHello.random защищают от Replay attack

# Finished



`verify_data = HMAC(finished_key, Messages)`

Здесь:

- Messages – все сообщения Handshake, предшествующие данному
- finished\_key – выводится односторонней функцией (на основе HMAC) из текущего ключа {server|client}\_handshake\_traffic\_key
- Получатель сообщения Finished проверяет verify\_data
- Таким образом стороны доказывают друг другу, что сеанс установлен успешно, и они договорились об одних и тех же ключах
- В случае PSK нет сообщений CertificateVerify, и Finished – единственная проверка подлинности сторон,
- Стороны доказывают друг другу, что владеют общим секретом PSK
- ClientHello.random и ServerHello.random защищают от Replay attack

# Прочие сообщения

- EndOfEarlyData
- KeyUpdate
  - смена текущих ключей

# Вычисления ключей

- Для каждой цели в TLS 1.3 используется отдельный ключ, который выводится из основного ключа сеанса (прямо или косвенно) при помощи односторонних функций на основе НМАС. После этого предшествующие ключи (включая основной) удаляют.

# Вычисления ключей - функции

HKDF-Extract

$PRK = \text{HKDF-Extract}(\text{salt}, \text{IKM}) =$   
 $\text{HMAC-Hash}(\text{salt}, \text{IKM})$

salt – случайная, длины Hash.Length, несекретная

IKM – произв. длины, секретная

PRK – фиксированной длины

RFC 5869 (2010)

HKDF – Hash-based Key Derivation Function

PRK – pseudo-random key

IKM – input key materials

# Вычисления ключей - функции

HKDF-Expand

$OKM = \text{HKDF-Expand}(\text{PRK}, \text{info}, L)$

PRK – фикс. длины

info – произв. длины, контекстная информация приложения

L – требуемая длина

OKM – output key materials, требуемой длины L

# Вычисления ключей - функции

HKDF-Expand

$T(0)$  = пустая строка

$T(1)$  = HMAC-Hash(PRK,  $T(0)$  | info | 0x01)

$T(2)$  = HMAC-Hash(PRK,  $T(1)$  | info | 0x02)

$T(3)$  = HMAC-Hash(PRK,  $T(2)$  | info | 0x03)

...

Далее берутся первые  $L$  байт из

$T(1)$  |  $T(2)$  |  $T(3)$  | ...

RFC 5869 (2010)

# Вычисления ключей - функции

HKDF-Expand-Label

HKDF-Expand-Label(Secret, Label, Context,  
Length) =

HKDF-Expand(Secret, \_info\_, Length)

Где \_info\_ = Length | "tls13" | Label | Context

# Вычисления ключей - функции

Derive-Secret

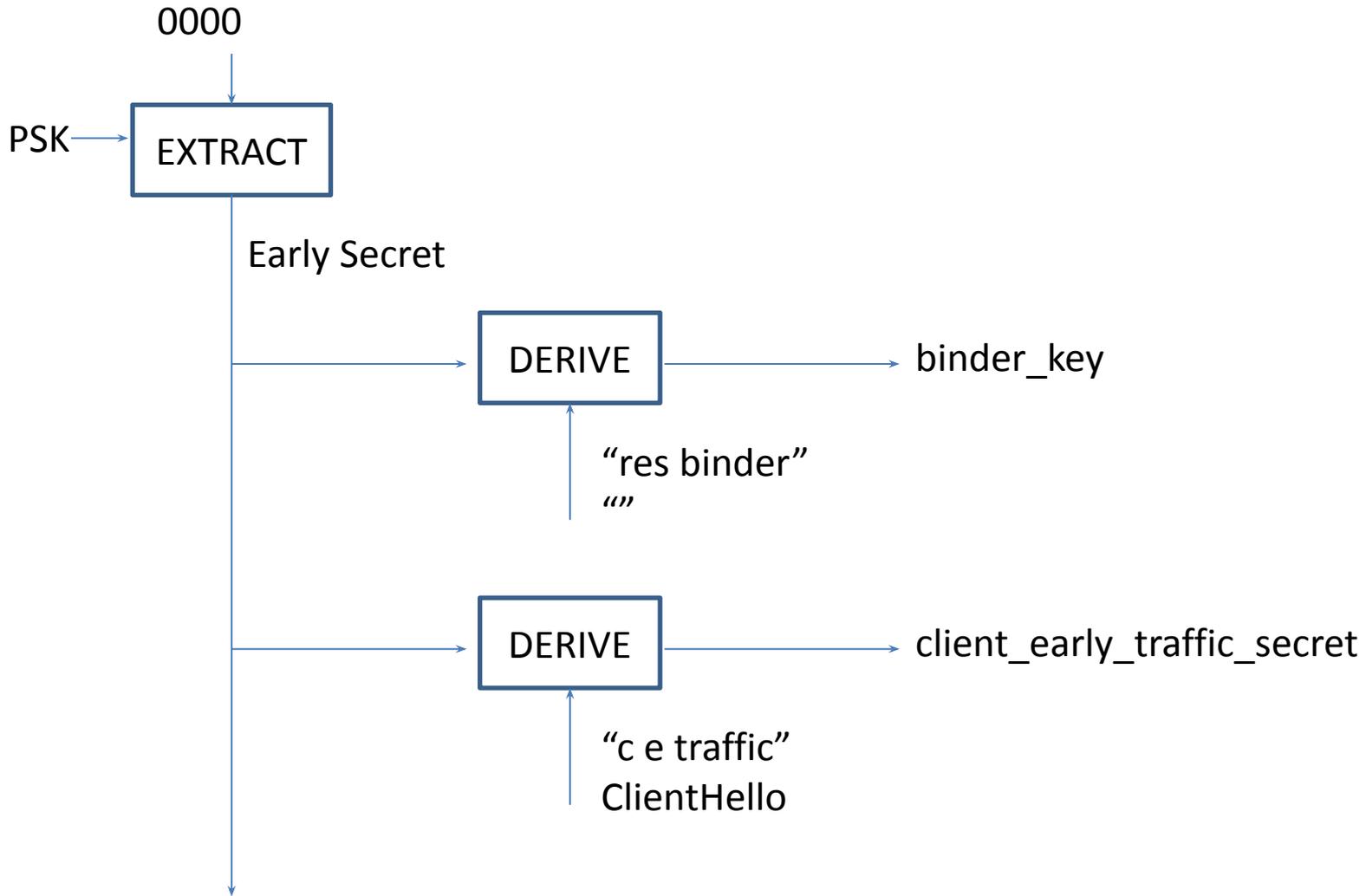
Secret' =

Derive-Secret(Secret, Label, Messages) =

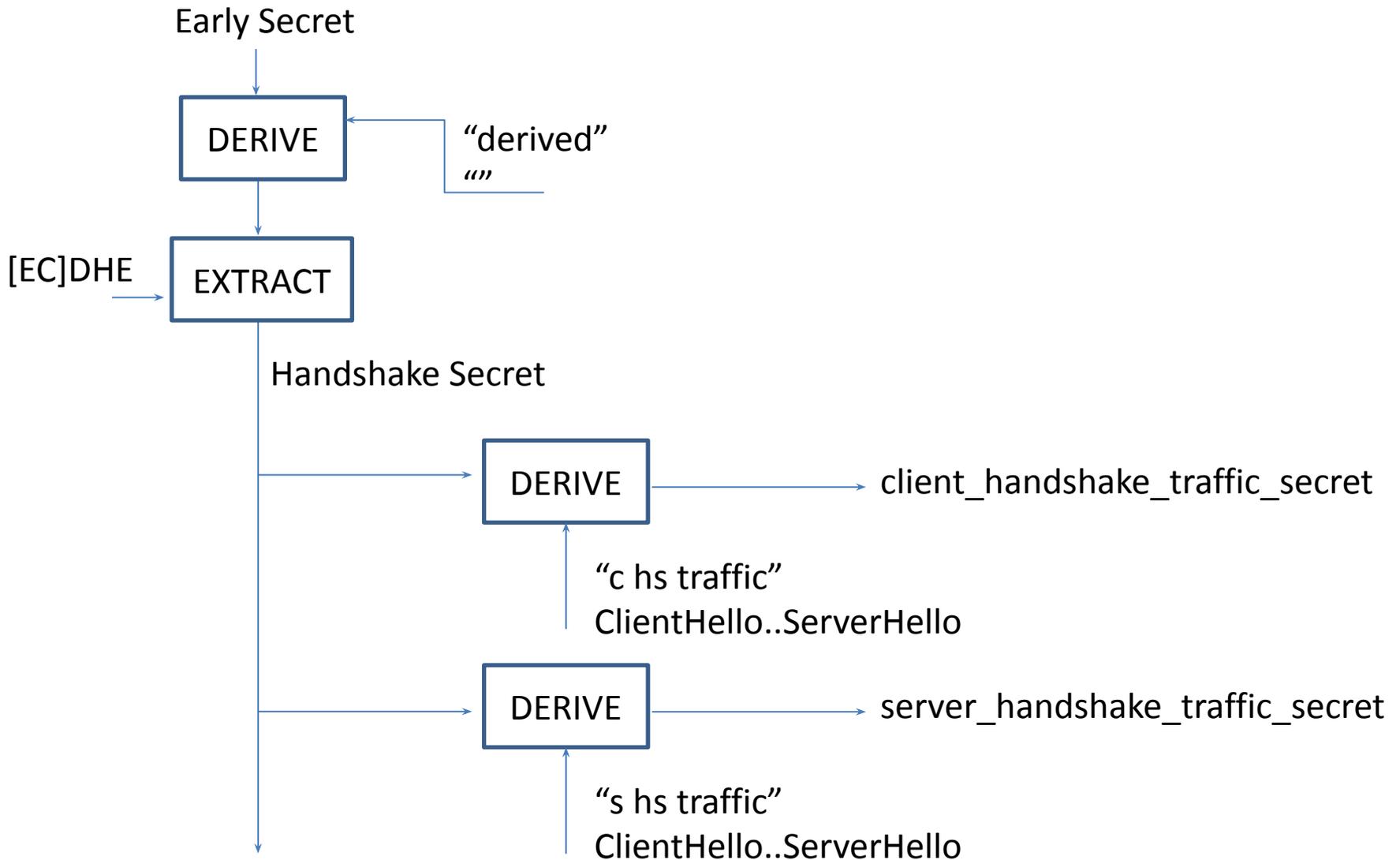
HKDF-Expand-Label(Secret, Label,  
Hash(Messages), Hash.length)

Здесь Messages – сообщения Handshake от начала до определенного сообщения (текущего).

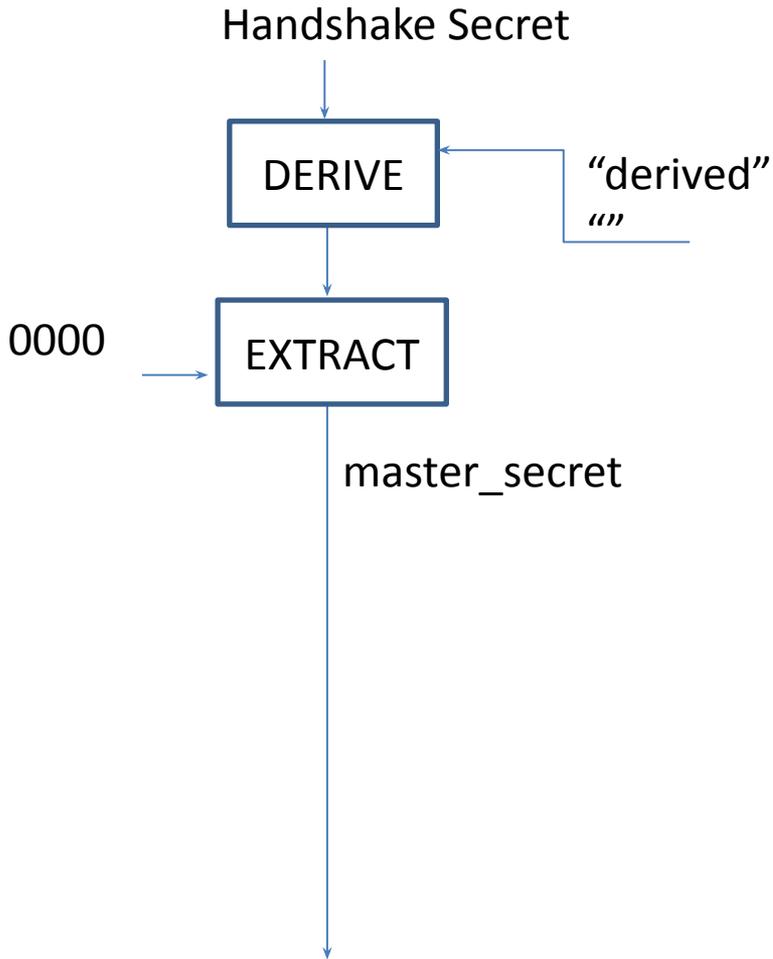
# Вычисление ключей - схема



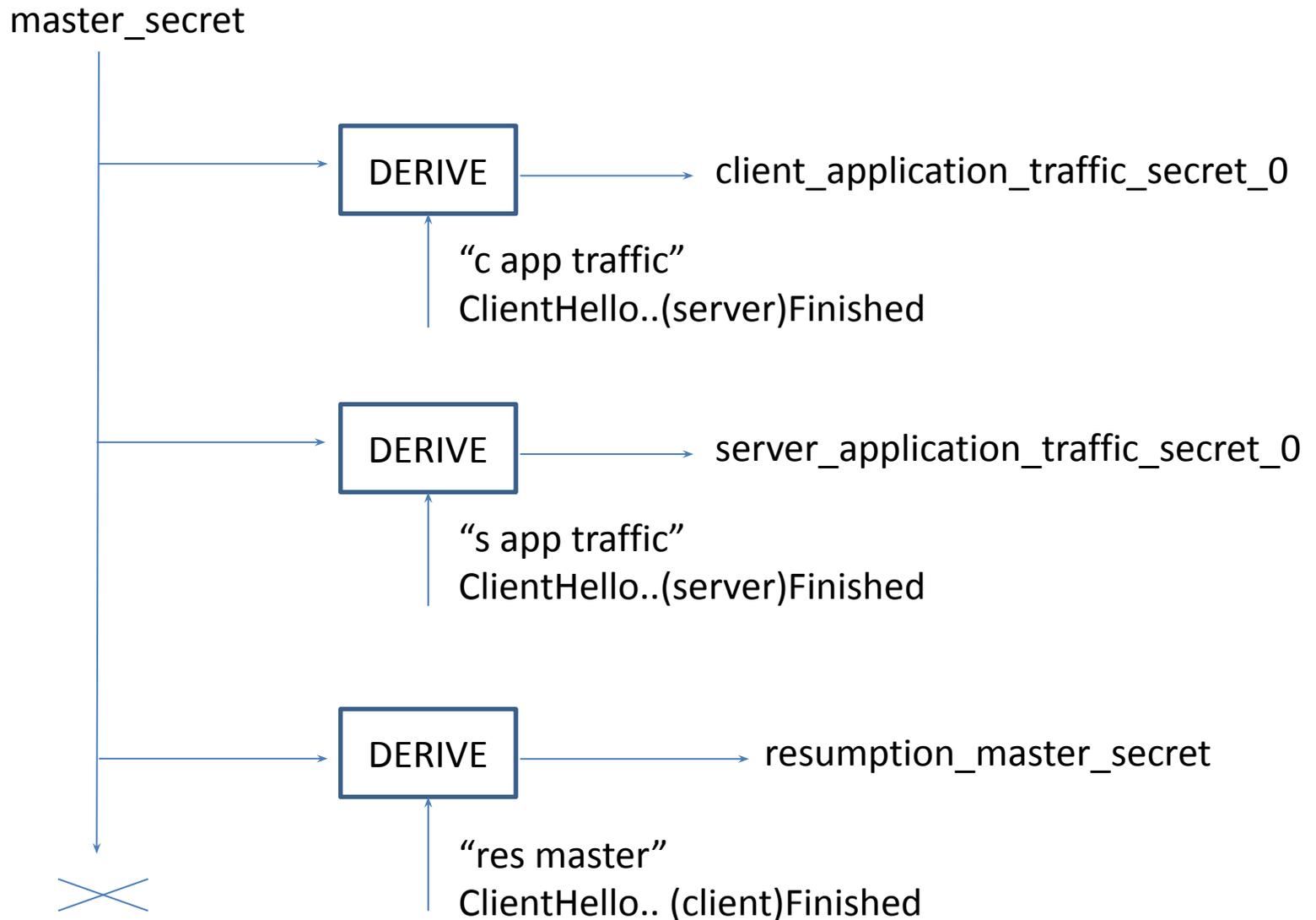
# Вычисление ключей - схема



# Вычисление ключей - схема



# Вычисление ключей - схема



# Вычисление ключей - KeyUpdate

{client|server}\_application\_traffic\_secret\_{n+1}

=

HKDF-Expand-Label(  
{client|server}\_application\_traffic\_secret\_{n},

"traffic upd", Hash.Length)

# Вычисление ключей – finished\_key

```
server_finished_key =  
HKDF-Expand-Label(  
    server_handshake_traffic_secret,  
    "finished", "", Hash.length)
```

```
client_finished_key =  
HKDF-Expand-Label(  
    client_handshake_traffic_secret,  
    "finished", "", Hash.length)
```

# Вычисление ключей – рабочие КЛЮЧИ

```
${sender}_${phase}_write_key =  
HKDF-Expand-Label(  
    ${sender}_${phase}_traffic_secret,  
    "key", "", Key.length)
```

```
${sender}_${phase}_write_IV =  
HKDF-Expand-Label(  
    ${sender}_${phase}_traffic_secret,  
    "iv", "", IV.length)
```

```
${sender} = client | server  
${phase} = handshake | application_{n} | early (ТОЛЬКО client)
```