

Криптографические протоколы

Лекция 7

Протоколы распределения ключей (Часть 1)

Деркач Максим Юрьевич

November 6, 2019

Ссылки

1. ISO/IEC 11770-1:2010 – Information technology – Security techniques – Key management – Part 1: Framework
2. ISO/IEC 11770-2:2008 – Information technology – Security techniques – Key management – Part 2: Mechanisms using symmetric techniques
3. ISO/IEC 11770-3:2008 – Information technology – Security techniques – Key management – Part 3: Mechanisms using asymmetric techniques
4. ISO/IEC 11770-4:2006 – Information technology – Security techniques – Key management – Part 4: Mechanisms based on weak secrets
5. СТБ 34.101.45-2013 "Информационные технологии и безопасность. Алгоритмы электронной цифровой подписи и транспорта ключа на основе эллиптических кривых".
<http://apmi.bsu.by/assets/files/std/bign-spec19.pdf>
6. СТБ 34.101.60-2014 "Информационные технологии и безопасность. Алгоритмы разделения секрета".
<http://apmi.bsu.by/assets/files/std/bels-spec12.pdf>

Протоколы распределения ключей

Определения и понятия

Определение 1

Протокол распределения ключей (key establishment protocol)- это криптографический протокол, в процессе выполнения которого общий секрет доступен двум или более сторонам для последующего использования в криптографических целях.

Протоколы распределения ключей подразделяются на два класса:

- ▶ протоколы транспортировки ключей,
- ▶ протоколы обмена ключами.

Определение 2

Протокол транспортировки ключей (key transport)- это протокол, распределения ключей, в котрых один участник создает или другим образом приобретает секрет и безопасным образом передает его другим участникам.

Протоколы распределения ключей

Определения и понятия

Определение 3

Протокол обмена ключами (key exchange) - это протокол, распределения ключей, в котрых общий секрет вырабатывается двумя или более участниками как функция от информации.

Классификация протоколов распределения ключей

► По типу выработки ключей:

1. обновление ключей (key update) - выработка совершенно нового ключа, не зависящего от ключей выработанных в прошлых сеансах выполнения ппротокола;
2. выработка производных ключей (key derivation) - вырабока нового ключа на основе уже существующих у участников криптосистемы.

Протоколы распределения ключей

Определения и понятия

Классификация протоколов распределения ключей

► По типу :

1. протоколы с предраспределенными ключами (key pre-distribution) - протоколы распределения, в которых результирующие ключи полностью определены априори начальным ключевым материалом (схемы разделения секрета);
2. протоколы динамического распределения ключей (dynamic key establishment) - протоколы распределения, в которых ключи, вырабатываемые участниками, различны в различных сеансах протокола.

► По типу используемых криптосистем:

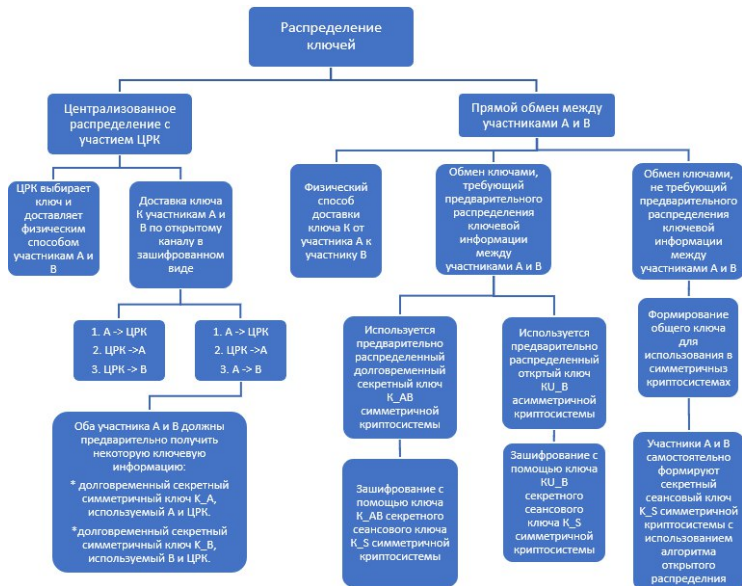
1. симметричные;
2. асимметричные.

► По количеству сторон:

1. с участием "третьей стороны" (сервер аутентификации, центр распределения ключей, удостоверяющий центр и др.);
2. без участия "третьей стороны".

Протоколы распределения ключей

Классификация протоколов распределения ключей



Протоколы распределения ключей

Классификация протоколов распределения ключей

Классы протоколов	Протоколы распределения ключей			
	Транспортировка ключей	Обмен ключами		
Протоколы, основанные на симметричных криптосхемах	<i>Needham – Schroeder, Otway – Rees, Kerberos, Трехэтапный протокол Шамира</i>	<i>Шарады Меркле</i>	<i>Схема Блома</i>	<i>Схемы разделения секрета</i>
Протоколы, основанные на асимметричных криптосхемах	<i>Needham – Schroeder, X.509, Beller – Yacobi, SSL</i>	<i>Diffie – Hellman, ElGamal, MTI, STS, Gunther</i>	-	
	Динамическое распределение ключей		Протоколы с предраспределенными ключами	

Протоколы распределения ключей

ISO/IEC 11770-2

Мех. #2 (Однораундовый протокол)

1. $A \rightarrow B : E_{K_{AB}}(KS)$

A генерирует KS .

Мех. #1 (Однораундовый протокол)

TVP - переменная

1. $A \rightarrow B : TVP$

$KS = f(K_{AB}, TVP)$, где f - односторонняя функция.

Мех. #3 (Однораундовый протокол)

1. $A \rightarrow B : E_{K_{AB}}(KS || T_A/N_A || ID_B)$

T_A/N_A - проверяет корректность момента времени или номера сессии.

ID_B - против атаки отражения.

Протоколы распределения ключей

ISO/IEC 11770-2

Мех. #4 (Двухраундовый протокол)

1. $B \rightarrow A : R_B$
2. $A \rightarrow B : E_{K_{AB}}(KS || R_B || ID_B)$

Мех. #4 (Модификация для двусторонней аутентификации)

1. $B \rightarrow A : R_B$
2. $A \rightarrow B : E_{K_{AB}}(KS || R_A || R_B || ID_B)$
3. $B \rightarrow A : E_{KS}(R_A)$

Мех. #6

K_A - часть ключа KS , которая принадлежит A .

K_B - часть ключа KS , которая принадлежит B .

$KS = f(K_A, K_B)$

1. $B \rightarrow A : R_B$
2. $A \rightarrow B : E_{K_{AB}}(K_A || R_A || R_B || ID_B)$
3. $B \rightarrow A : E_{K_{AB}}(K_B || R_A || R_B)$

Протоколы распределения ключей

ISO/IEC 11770-2

Mech. #5

1. $A \rightarrow B : E_{K_{AB}}(K_A || T_A / N_A || ID_B)$
2. $B \rightarrow A : E_{K_{AB}}(K_B || T_B / N_B || ID_A)$

Протоколы распределения ключей

Бесключевой протокол Шамира (Трёхпроходный протокол Шамира)

Коммутирующее шифрующее преобразование

$$\forall M, K_1, K_2 : E_{K_1}(E_{K_2}(M)) = E_{K_2}(E_{K_1}(M))$$

$E_K(M) = M \oplus K$ - слабое преобразование.

$E_{K_A}(M) = M^a \bmod p$, где a - зависит от K_A , p - простое.

1. $A \rightarrow B : E_{K_A}(KS)$
2. $B \rightarrow A : E_{K_B}(E_{K_A}(KS))$
3. $A \rightarrow B : D_{K_A}(E_{K_B}(E_{K_A}(KS))) = E_{K_B}(KS)$

Отсутствует аутентификация, вместо B злоумышленник может вступить в протокол со своим ключом.

Протоколы распределения ключей

Трёхсторонние протоколы

Wide-Mouth-Frag

1. $A \rightarrow S : ID_A || E_{K_{AS}}(T_A || ID_B || KS)$
2. $S \rightarrow B : E_{K_{BS}}(T_S || ID_A || KS)$

Интервалы времени должны быть достаточно короткими.

Yahalom

1. $A \rightarrow B : ID_A || R_A$
2. $B \rightarrow S : ID_B || E_{K_{BS}}(ID_A || R_A || R_B)$
3. $S \rightarrow A :$
$$m_a = E_{K_{AS}}(ID_B || KS || R_A || R_B) ||$$
$$m_b = E_{K_{BS}}(ID_A || KS)$$
4. $A \rightarrow B : m_b || E_{KS}(R_B)$

Протоколы распределения ключей

Трёхсторонние протоколы

BAN-Yahalom

1. $A \rightarrow B : ID_A || R_A$
2. $B \rightarrow S : ID_B || R_B || E_{K_{BS}}(ID_A || R_A)$
3. $S \rightarrow A : R_B ||$
 $m_a = E_{K_{AS}}(ID_B || KS || R_A) ||$
 $m_b = E_{K_{BS}}(ID_A || KS || R_B)$
4. $A \rightarrow B : m_b || E_{KS}(R_B)$

Атака чередования сеансов и подмены типов

1. $I(A) \rightarrow B : ID_A || R_A$
2. $B \rightarrow I(S) : ID_B || R_B || E_{K_{BS}}(ID_A || R_A)$
- 1' $I(A) \rightarrow B : ID_A || (R_A || R_B)$
- 2' $B \rightarrow I(S) : ID_B || R'_B || E_{K_{BS}}(ID_A || (R_A || R_B))$
3. — — — — —
4. $I(A) \rightarrow B : E_{K_{BS}}(ID_A || R_A || R_B) || E_{R_A}(R_B)$

Протоколы распределения ключей

Needham-Schroeder (NSSK)

1. $A \rightarrow S : ID_A || ID_B || R_A$
2. $S \rightarrow A : E_{K_{AS}}(R_A || ID_B || KS || E_{K_{BS}}(KS || ID_A))$
3. $A \rightarrow B : E_{K_{BS}}(KS || ID_A)$
4. $B \rightarrow A : E_{KS}(R_B)$
5. $A \rightarrow B : E_{KS}(R_B - 1)$

Протоколы распределения ключей

Needham-Schroeder (NSSK)

Атака

Если ключ KS скомпрометирован, возможна атака на протокол методом повтора сеанса: берутся сообщения из прошлого сеанса с ключом KS^* :

1. $A \rightarrow S : ID_A || ID_B || R_A$
2. $S \rightarrow A : E_{K_{AS}}(R_A || ID_B || KS || E_{K_{BS}}(KS || ID_A))$
3. $I(A) \rightarrow B : E_{K_{BS}}(KS^* || ID_A)$
4. $B \rightarrow I(A) : E_{KS^*}(R_B)$
5. $I(A) \rightarrow B : E_{KS^*}(R_B - 1)$

Протоколы распределения ключей

Протокол Деннинг - Сакко

1. $A \rightarrow S : ID_A || ID_B$
2. $S \rightarrow A : E_{K_{AS}}(ID_B || KS || T_S || E_{K_{BS}}(ID_A || KS || T_S))$
3. $A \rightarrow B : E_{K_{BS}}(ID_A || KS || T_S)$
4. $B \rightarrow A : E_{KS}(R_B)$
5. $A \rightarrow B : E_{KS}(R_B - 1)$

1. $A \rightarrow B : ID_A$
2. $B \rightarrow A : E_{K_{BS}}(ID_A || R_B)$
3. $A \rightarrow S : ID_A || ID_B || R_A || E_{K_{BS}}(ID_A || R_B)$
4. $S \rightarrow A : E_{K_{AS}}(R_A || ID_B || KS || E_{K_{BS}}(KS || R_B || ID_A))$
5. $A \rightarrow B : E_{K_{BS}}(KS || R_B || ID_A)$
6. $B \rightarrow A : E_{KS}(R'_B)$
7. $A \rightarrow B : E_{KS}(R'_B - 1)$

Протоколы распределения ключей

Протокол Отвея - Рисса

M - ID сеанса.

v - бит направленности.

1. $A \rightarrow B : M || ID_A || ID_B || E_{K_{AS}}(vR_A || M || ID_A || ID_B)$
2. $B \rightarrow S :$
 $M || ID_A || ID_B || E_{K_{AS}}(vR_A || M || ID_A || ID_B) || E_{K_{BS}}(R_B || M || ID_A || ID_B)$
3. $S \rightarrow B : M || E_{K_{AS}}(R_A || KS) || E_{K_{BS}}(R_B || KS)$
4. $B \rightarrow A : M || E_{K_{AS}}(R_A || KS)$

Протоколы распределения ключей

Атака 1

KS - 64 бита, M - 32 бита, ID_A, ID_B - 16 бит.

$$\text{len}(KS) = \text{len}(M + ID_A + ID_B)$$

$$1' \quad A \rightarrow I(B) : M || ID_A || ID_B || E_{K_{AS}}(vR_A || M || ID_A || ID_B)$$

$$4' \quad I(B) \rightarrow A : M || E_{K_{AS}}(R_A || M || ID_A || ID_B)$$

Атака 2

$$1. \quad A \rightarrow B : M || ID_A || ID_B || E_{K_{AS}}(vR_A || M || ID_A || ID_B)$$

$$2. \quad B \rightarrow I(S) : \\ M || ID_A || ID_B || E_{K_{AS}}(vR_A || M || ID_A || ID_B) || E_{K_{BS}}(R_B || M || ID_A || ID_B)$$

$$3. \quad I(S) \rightarrow B : \\ M || E_{K_{AS}}(vR_A || M || ID_A || ID_B) || E_{K_{BS}}(R_B || M || ID_A || ID_B)$$

$$4. \quad B \rightarrow A : M || E_{K_{AS}}(vR_A || M || ID_A || ID_B)$$

Протоколы распределения ключей

Mech. #10

1. $A \rightarrow S : TVP_A || ID_B$
2. $S \rightarrow A :$
 $E_{K_{AS}}(TVP_A || KS || ID_B || text_1) || E_{K_{BS}}(T_S / N_S || KS || ID_A || text_2) ||$
3. $A \rightarrow B :$
 $E_{K_{BS}}(T_S / N_S || KS || ID_A || text_2) || E_{KS}(T_A / N_A || ID_B || text_3)$
4. $B \rightarrow A : E_{KS}(T_B / N_B || ID_A || text_4)$

Протоколы распределения ключей

Протоколы основанные на асимметричных криптосистемах

Needham-Schroeder Public Key (NSPK)

1. $A \rightarrow S : ID_A || ID_B$
2. $S \rightarrow A : E_{K_S^{sec}}(K_B^{pub} || ID_B)$
3. $A \rightarrow B : E_{K_B^{pub}}(K_A || ID_A)$
4. $B \rightarrow S : ID_B || ID_A$
5. $S \rightarrow B : E_{K_S^{sec}}(K_A^{pub} || ID_A)$
6. $B \rightarrow A : E_{K_A^{pub}}(K_B || K_A)$
7. $A \rightarrow B : E_{K_B^{pub}}(K_B)$
8. $A, B : KS = f(K_A, K_B)$

$E_{K_S^{sec}}()$ - подпись на секретном ключе.

$E_{K_B^{pub}}()$ - шифрование на открытом ключе.

$f()$ - общеизвестная односторонняя функция.

Протоколы распределения ключей

Протоколы основанные на асимметричных криптосистемах

NSPK без 3-ей стороны

1. $A \rightarrow B : E_{K_B^{pub}}(K_A || ID_A)$
2. $B \rightarrow A : E_{K_A^{pub}}(K_A || K_B)$
3. $A \rightarrow B : E_{K_B^{pub}}(K_B)$
4. $A, B : KS = f(K_A, K_B)$

Протоколы распределения ключей

Смешанные протоколы

EKE(Encrypted Key Exchange)

$K_{AB} = P$ - пароль

1. $A \rightarrow B : ID_A || E_P(K_A^{pub})$
2. $B \rightarrow A : E_P(E_{K_A^{pub}}(KS))$
3. $A \rightarrow B : E_{KS}(R_A)$
4. $B \rightarrow A : E_{KS}(R_A || R_B)$
5. $A \rightarrow B : E_{KS}(R_B)$

Bilateral Key Exchange with Public Key

1. $B \rightarrow A : ID_B || E_{K_A^{pub}}(R_B || ID_B)$
2. $A \rightarrow B : E_{K_B^{pub}}(h(R_B) || R_A || ID_A || KS)$
3. $B \rightarrow A : E_{KS}(h(R_A))$

Протоколы распределения ключей

Протоколы с использованием ЭЦП

Сертификаты открытых ключей

$$cert_A = (ID_A || K_A^{pub} || t || sign_T(ID_A || K_A^{pub} || t))$$

X.509

$$d_A = (T_A || R_A || ID_B || text_1 || E_{K_B^{pub}}(K_A))$$

$$d_B = (T_B || R_B || ID_A || text_2 || E_{K_A^{pub}}(K_B))$$

1. $A \rightarrow B : cert_A || d_A || sign_A(d_A)$
2. $B \rightarrow A : cert_B || d_B || sign_B(d_B)$
3. $A \rightarrow B : R_B || ID_B || sign_A(R_B || ID_B)$
4. $A, B : KS = f(K_A, K_B)$

Шаг (3) необязателен, выполняется только если нужно подтверждение.

Протоколы распределения ключей

Протоколы с использованием ЭЦП

Денниг -Сакко

1. $A \rightarrow S : ID_A || ID_B$
2. $S \rightarrow A : cert_A || cert_B$
3. $A \rightarrow B : cert_A || cert_B || E_{K_B^{pub}}(KS || t_A || sign_A(KS || T_A))$
4. $A, B : KS = f(K_A, K_B)$

Шаг (3) необязателен, выполняется только если нужно подтверждение.

Протоколы распределения ключей

Протокол МТИ

1. Предварительный этап:

Выбираются следующие параметры: p, α , где p - простое число, $a \in Z_p^*$

A выбирает a , $1 \leq a \leq p-2$, $z_A = \alpha^a \pmod{p}$.

B выбирает b , $1 \leq b \leq p-2$, $z_B = \alpha^b \pmod{p}$.

2. $A \rightarrow B : m_{AB} = \alpha^x \pmod{p}$, $1 \leq x \leq p-2$, x - случайное

3. $B \rightarrow A : m_{BA} = \alpha^y \pmod{p}$, $1 \leq y \leq p-2$, y - случайное

Варианты построения ключа:

№	m_{AB}	m_{BA}	K_A	K_B	K
1	α^x	α^y	$m_{BA}^a z_B^x$	$m_{AB}^b z_A^y$	α^{bx+ay}
2	z_B^x	z_A^y	$m_{BA}^{a-1} \alpha^x$	$m_{AB}^{b-1} \alpha^y$	α^{x+y}
3	z_B^x	z_A^y	$m_{BA}^{a-1} x$	$m_{AB}^{b-1} y$	α^{xy}
4	z_B^x	z_A^y	m_{BA}^x	m_{AB}^y	α^{bxay}

