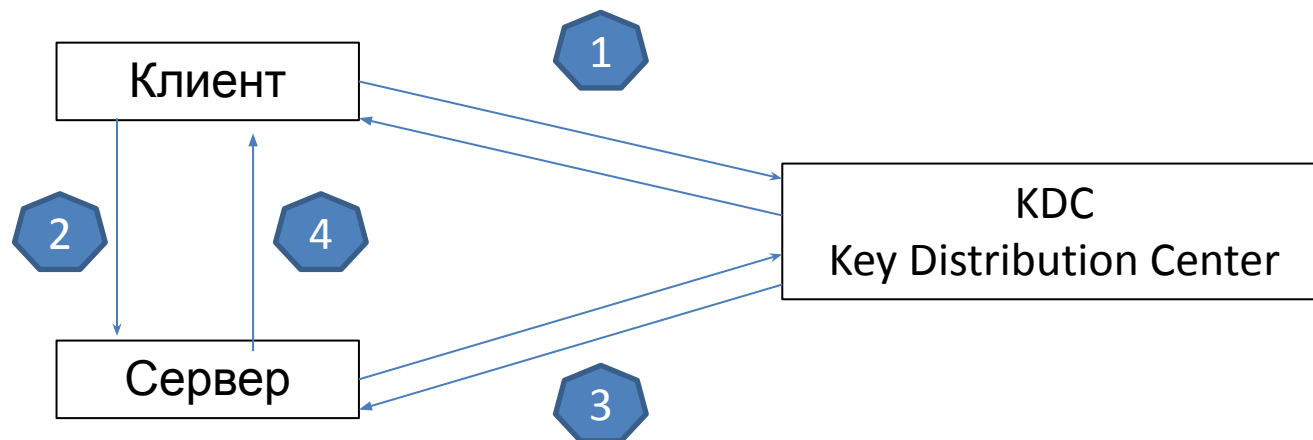


Kerberos

сетевой протокол аутентификации,
позволяющий передавать данные
через незащищённые сети для
безопасной идентификации

Протокол аутентификации Нидхема – Шрёдера



MIT – Massachusetts Institute of Technology

`security/krb5`

UNIX(R) Heimdal Kerberos (`security/heimdal`) FreeBSD

Ticket:

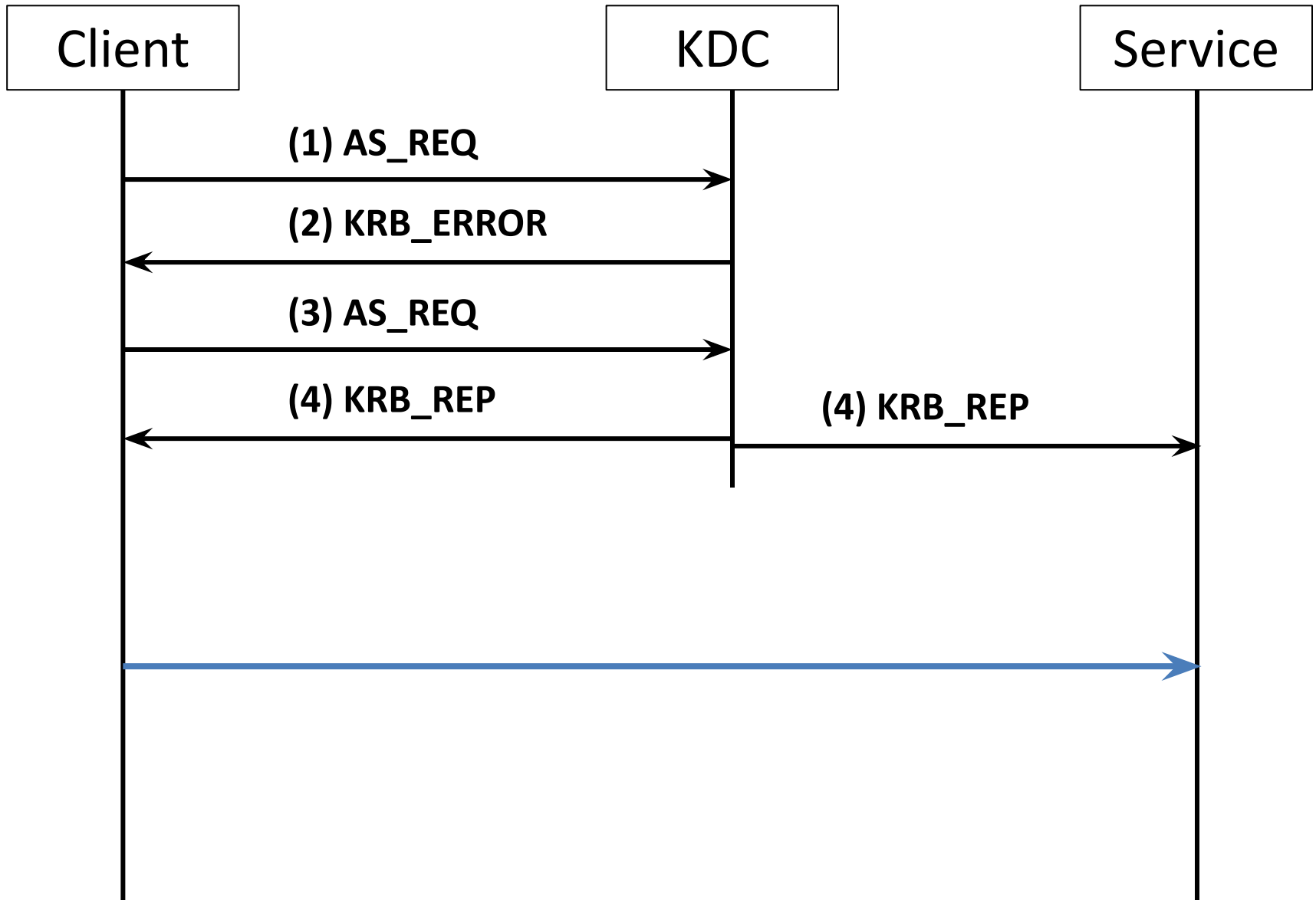
- TGT – Ticket Granting Ticket
- TGS – Service Ticket

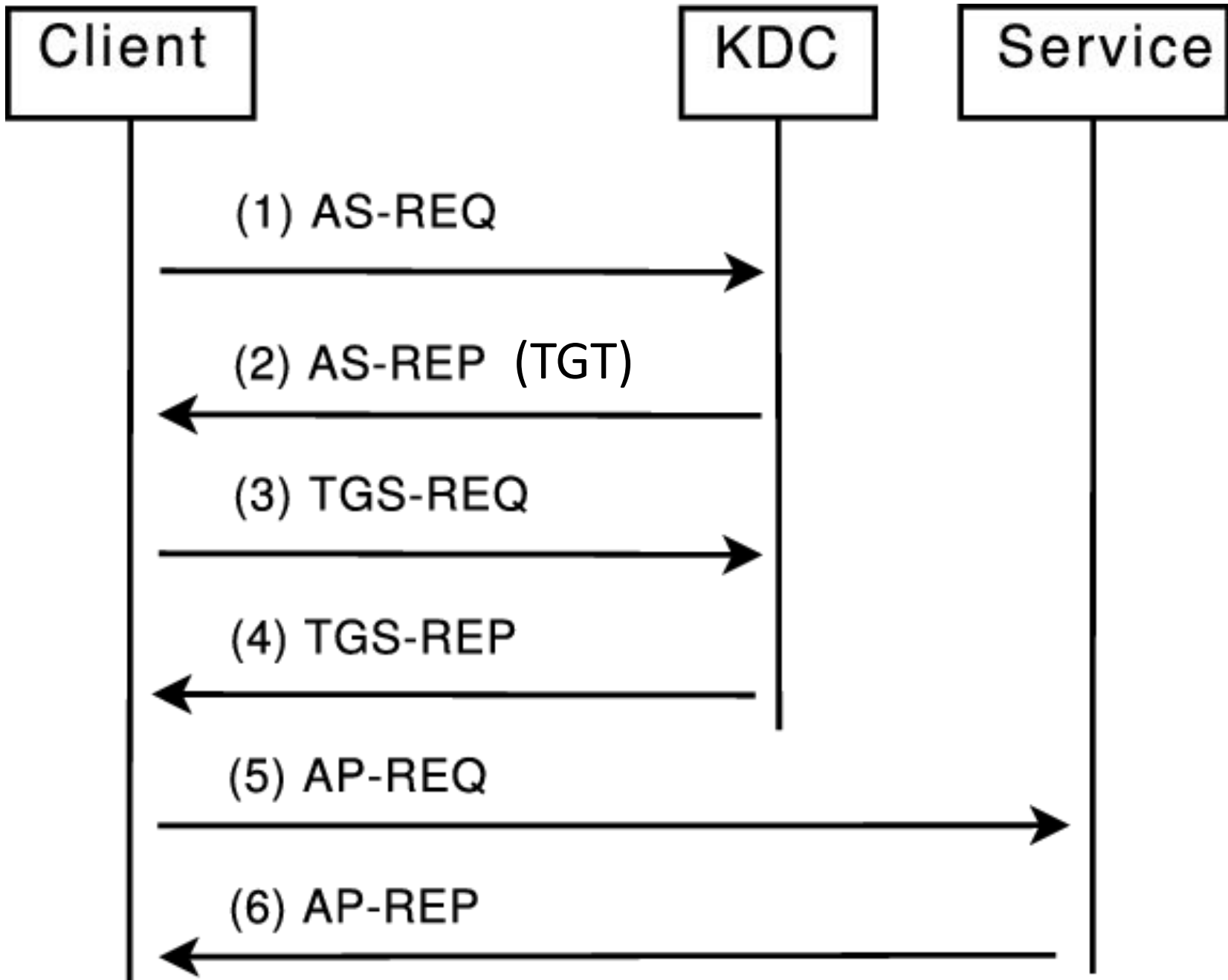
Kerberos Ticket

Kerberos Version (5)		
Server Realm		Server Name
flags	Session Key	
Client Realm		Client Name
Validity Start Time		Validity End Time

↑ Encrypted with Service Key ↓

- **Realm = administrative domain**
- **Kerberos Tickets and all messages are ASN.1 encoded**
- **Tickets contain some additional, optional fields**





Шифрование открытым ключом

- У. Диффи, М. Хеллман «Новые направления в современной криптографии» 1976 г.
- RSA (Rivest, Shamir и Adleman).

$x \rightarrow f(x)$

$y = f(x) \rightarrow ? x.$

SIN

1. Преобразование исходного текста должно быть условно необратимым и исключать его восстановление на основе открытого ключа.
2. Определение закрытого ключа на основе открытого также должно быть невозможным на современном технологическом уровне.

Типы односторонних преобразований.

1. Разложение больших чисел на простые множители (алгоритм RSA).
2. Вычисление дискретного логарифма или дискретное возведение в степень (алгоритм Диффи-Хелмана-Меркла, схема Эль-Гамала).
3. Задача об укладке рюкзака (ранца) (авторы Хелман и Меркл).
4. Вычисление корней алгебраических уравнений.
5. Использование конечных автоматов (автор Тао Ренжи).
6. Использование кодовых конструкций.
7. Использование свойств эллиптических кривых.

RSA

№ п/п	Описание операции	Пример
1	Выбираются два простых числа p и q .	$p=7, q=13$
2	Вычисляется произведение $n = p * q$.	$n=91$
3	Вычисляется функция Эйлера $\varphi(n)$.	$\varphi(n) = (7-1)(13-1) = 91-7-13+1 = 72$
4	Выбирается открытый ключ e - произвольное число ($0 < e < n$), взаимно простое с результатом функции Эйлера ($e \perp \varphi(n)$).	$e=5$
5	Вычисляется закрытый ключ d - обратное число к e по модулю $\varphi(n)$ из соотношения $(d * e) \bmod \varphi(n) = 1$.	$(d*5) \bmod 72 = 1, \mathbf{d = 29}$

Процедуры шифрования и дешифрования выполняются по следующим формулам

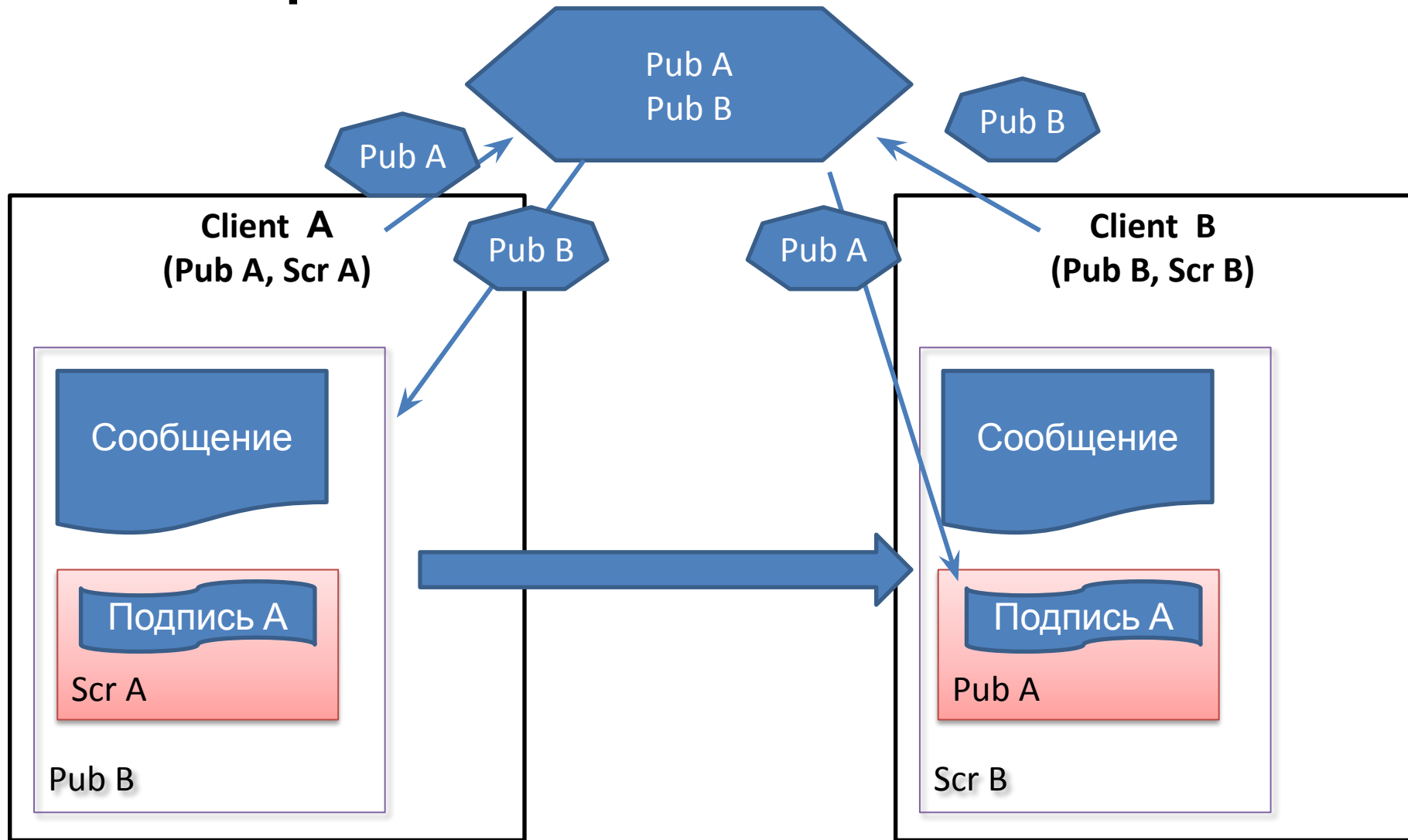
$$C = T^e \pmod n$$

$$T = C^d \pmod n$$

где T , C - числовые эквиваленты символов открытого и шифрованного сообщения.

Открытое сообщение, T	Символ	А	Б	Р	А	М	О	В
	Код	1	2	18	1	14	16	3
Шифрограмма, $C = T^5 \pmod{91}$		1	32	44	1	14	74	61
Открытое сообщение, $T = C^{29} \pmod{91}$		1	2	18	1	14	16	3

Передача сообщения RSA



Основные алгоритмы

шифрования

- **RSA (Ron Rivest, Adi Shamir, and Leonard Adleman Algorithm)** — криптографический алгоритм с открытым ключом. RSA
- **DES (Data Encryption Standard)** — симметричный алгоритм шифрования, разработанный фирмой IBM и утвержденный правительством США в 1977 году как официальный стандарт (FIPS 46-3). DES имеет блоки по 64
- **3DES (Triple Data Encryption Standard)** — симметричный блочный шифр, созданный Уитфилдом Диффи, Мартином Хеллманом и Уолтом Тачманном в 1978 году на основе алгоритма DES
- **AES (Advanced Encryption Standard)**, также известный как Rijndael — симметричный алгоритм блочного шифрования (размер блока 128 бит, ключ 128/192/256 бит)

PKI (Public Key Infrastructure, Инфраструктура открытых ключей) — технология аутентификации с помощью открытых ключей. Это комплексная система, которая связывает открытые ключи с личностью пользователя посредством удостоверяющего центра (УЦ).

Certificate — цифровой или бумажный документ, подтверждающий соответствие между открытым ключом и информацией, идентифицирующей владельца ключа. Содержит информацию о владельце ключа, сведения об открытом ключе, его назначении и области применения, название центра сертификации и т. д.

Kerberos Operation



Authentication Server

Step 1

Ticket Granting Ticket : [client, address, validity, $Key_{(client, TGS)}$] $Key_{(TGS)}$
[$Key_{(client, TGS)}$] $Key_{(client)}$

Step 2

TGT : service, [client, client address, validity, $Key_{(client, TGS)}$] $Key_{(TGS)}$
Authenticator : [client, timestamp] $Key_{(client, TGS)}$

Step 3

Ticket $_{(client, service)}$: service, [client, client address, validity, $Key_{(client, service)}$] $Key_{(service)}$
[$Key_{(client, service)}$] $Key_{(client, TGS)}$

Step 4

Ticket $_{(client, service)}$: service, [client, client address, validity, $Key_{(client, service)}$] $Key_{(service)}$
Authenticator : [client, timestamp] $Key_{(client, service)}$



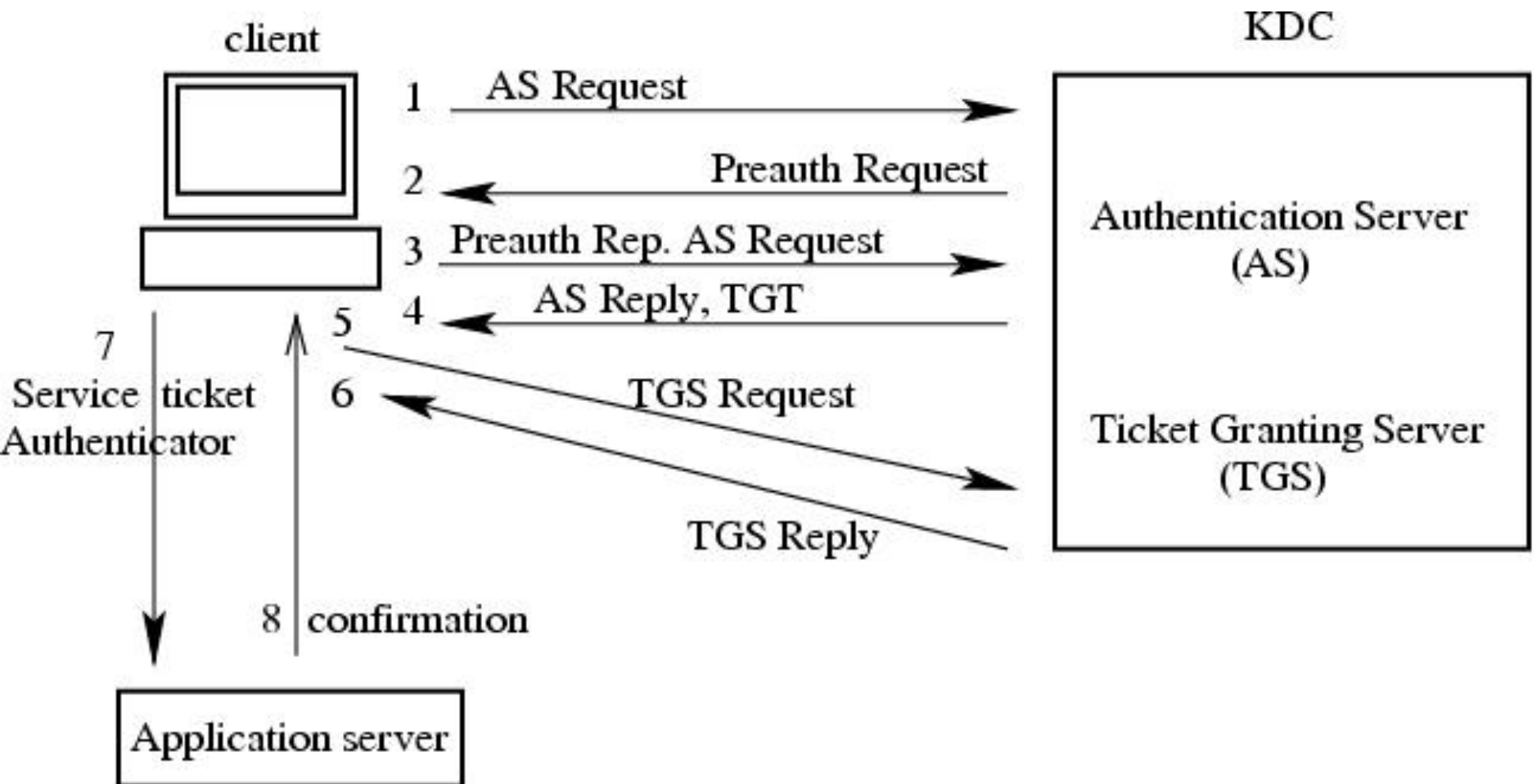
Ticket Granting S



Print Server

1) service is the networked resource that the client is trying to access (e.g. Print Server);

2) TGS is the Ticket Granting Server



Authentication procedure: (процедура аутентификации)

1. Клиент посылает **user principal name** (kerberos account) -> KDC.
2. KDC (AS) отвечает **pre-authentication request**.
3. Клиент посылает **Authenticator**: the client's principal and the time stamp, зашифрованные при помощи user's key (password hash).
4. KDC (AS) посылает:
the Ticket Granting Ticket (TGT), зашифрованный при помощи the TGS key
and a **client/TGS session key**, зашифрованный при помощи the user's key.

Клиент расшифровывает **the session key** и кэширует **the TGT**.

The TGT включает: the TGS copy of the *client/TGS* session key, client principal, ticket lifetime, KDC timestamp, client IP address.

Kerberos services request procedure:

5. Клиент посылает KDC (TGS):

TGT

Authenticator: client principal and the time stamp, зашифрованные с помощью the client/TGS session key

запрашиваемое **service principal name**.

6. KDC (TGS) сравнивает TGT and the Authenticator, и посылает клиенту:

Service ticket, зашифрованный с помощью the Server key.

Service ticket: client/Server session key, client principal, ticket lifetime, KDC timestamp, client IP address.

client/Server session key шифруется с помощью the client/TGS session key.

7. Клиент посылает серверу приложений:

the Service ticket и Authenticator (the client principal and time stamp , зашифрованные с помощью the client/Server session key).

8. Сервер приложений расшифровывает the Service ticket своим ключом, хранящимся в keytab, /etc/krb5.keytab, сверяет Authenticator клиента и посылает a confirmation (client time stamp + 1), зашифрованные с помощью the client/Server session key.

9. Клиент расшифровывает the confirmation с помощью the client/Server session key и проверяет правильность изменения client time stamp . В случае успеха, клиент посылает запрос серверу.