

## 21 Инфраструктура открытых ключей

### 21.1 Сертификаты открытых ключей

Пусть  $A$  (Алиса),  $B$  (Боб),  $C$  (Клара),  $\dots$  — абоненты информационной системы. Пусть  $sk_A, sk_B, sk_C, \dots$  — личные ключи абонентов, а  $pk_A, pk_B, pk_C, \dots$  — соответствующие открытые. Для организации связи абоненты должны обмениваться открытыми ключами. Причем, как мы видели на примере атаки «противник посередине» на протокол Диффи — Хеллмана, при обмене обязательно должен быть обеспечен контроль целостности и подлинности ключей — ключи должны распространяться по аутентифицированным каналам связи (АКС).

Первоначально вопросам распространения открытых ключей не уделялось большого внимания. Считалось, что открытые ключи будут размещаться в *каком-то* общедоступном справочнике и *каким-то* образом будет обеспечиваться контроль целостности и подлинности данных, загружаемых в справочник и выгружаемых из него. Со временем стало понятно, что все не так просто. Как метко заметил В. Столлингс, «*управление открытыми ключами является ахиллесовой пятой криптографии с открытым ключом*». Возникли вопросы: кто будет хранить справочник? как защищать справочник? как организовать АКС для связи с ним?

Не следует понимать АКС буквально. Это не физический канал связи, а скорее интерфейс, концепция. Для организации АКС Алиса и Боб прибегают к сервисам, которые принято называть услугами доверия (trust services). Сервисы предоставляют специальные службы (центры, серверы) — поставщики услуг доверия.

Совокупность поставщиков услуг доверия называется *инфраструктурой открытых ключей* (ИОК<sup>1</sup>). ИОК могут быть корпоративными, ведомственными, государственными, глобальными. Самая распространенная архитектура ИОК основана на *сертификатах* открытых ключей и регламентируется стандартом X.509, разработанном ITU-T (Международный консультационный комитет по телефонии и телеграфии). Фактически, X.509 — это способ организации распределенного справочника и создания виртуальных АКС.

В X.509 главные поставщики услуг доверия — это удостоверяющие центры (УЦ). В нашей системе имен УЦ — это Трент. Трент вызывает алгоритмы *Setup/Gen* и вырабатывает долговременные параметры  $par_T$ , личный ключ  $sk_T$  и открытый ключ  $pk_T$ . Трент использует ключи для выработки и проверки ЭЦП.

Сертификат открытого ключа Алисы — это данные о ней и ее открытом ключе, заверенные ЭЦП Трента. Более точно, сертификат Алисы состоит из следующих полей:

$Cert_T(A) =$	версия сертификата
	номер сертификата
	$Id_T$ (идентификационные данные Трента)
	срок действия сертификата
	$Id_A$ (идентификационные данные Алисы)
	$par_A$ (долговременные параметры Алисы)
	$pk_A$ (открытые ключи Алисы)
	расширения сертификата (дополнительные атрибуты)
	$Sign(par_T, sk_T, \text{объединение предыдущих полей})$

Боб, располагая сертификатом Алисы  $Cert_T(A)$  и открытым ключом Трента  $pk_T$ , может проверить подлинность и целостность открытого ключа Алисы  $pk_A$ . Открытый ключ Трента может распространяться также в виде сертификата  $Cert_{T_1}(T)$ , заверенного еще одним удостоверяющим центром  $T_1$ . Для проверки открытого ключа  $T_1$  может использоваться еще один сертификат  $Cert_{T_2}(T_1)$  и так далее. В конце концов образуются цепочки сертификатов

$$Cert_{T_1}(T), Cert_{T_2}(T_1), \dots, Cert_{T_{n-1}}(T_n), Cert_{T_n}(T_n).$$

Последнее звено цепочки — это самоподписанный сертификат корневого удостоверяющего центра. Такие сертификаты выпускаются известными компаниями, оказывающими услуги в области криптографии с открытым ключом (примеры — VeriSign, DigiCert).

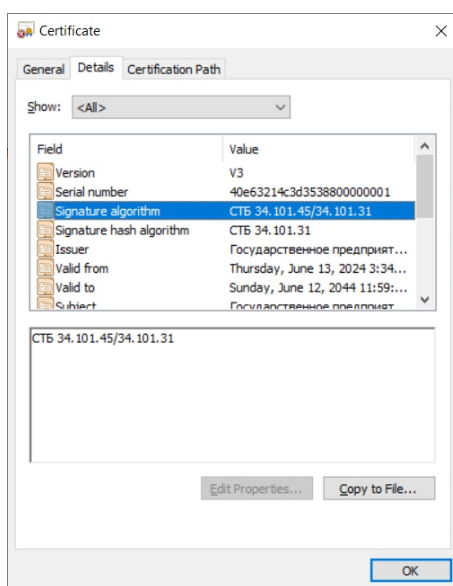
<sup>1</sup>PKI, Public Key Infrastructure

Сертификаты корневых удостоверяющих центров включатся в состав поставки операционных систем, «прошиваются» в браузерах и т.д. Например, список сертификатов браузера Firefox можно найти вот здесь: [https://wiki.mozilla.org/CA/Included\\_Certificates](https://wiki.mozilla.org/CA/Included_Certificates).

## 21.2 Инфраструктура РБ

В нашей стране государственная ИОК называется ГосСУОК — Государственная система управления открытыми ключами. Она функционирует с 2014 года. Ее оператором является Национальный центр электронных услуг (НЦЭУ). На сайте НЦЭУ (<https://nces.by>) до недавнего времени обновлялась информация о числе изданных сертификатов:  $\approx 2500000$  на 10 марта 2024 года.

На следующем рисунке представлен действующий сертификат КУЦ. Это самоподписанный сертификат — он выпущен КУЦ для КУЦ, причем открытый ключ сертификата совпадает с открытым ключом подписи. Сертификат выпущен на 20 лет, ближе к окончанию срока действия он будет заменен на новый. Новый сертификат будет уже не самоподписанным, а самовыпущенным: новый открытый ключ будет подписан на старом личном ключе.



В сертификате указан идентификатор алгоритмов выработки подписи. Это алгоритмы **bign-with-hbelt**, определенные в СТБ 34.101.45. В алгоритмах используются долговременные параметры **bign-curve256v1**. Параметры определяет группу точек эллиптической кривой астрономически большого порядка  $q = 115792089237316195423570985008687907853218625362177255134934233029367509640711$ . Кривая выбрана так, что для компрометации подписи (например, определения личного ключа по открытому) требуется выполнить порядка  $\sqrt{q} \approx 2^{128}$  операций. Такой объем вычислений по одним оценкам потребует не менее 30 лет работы крупных государственных криптоаналитических агентств, а по другим — вообще недостижим (не хватит всей энергии Вселенной).

Личный ключ КУЦ не покидает границ специального аппаратного устройства (HSM), которое выпускает сертификаты. Сразу после генерации ключ был разделен на 5 частей с помощью алгоритмов СТБ 34.101.60. Полученные в результате частичные секреты хранятся в разных местах. В случае сбоя HSM личный ключ может быть восстановлен по любым 3 частям из 5. При этом любые 2 частичных секрета не позволяют получить никакой информации о ключе.

Как видим, в ГосСУОК активно используются государственные стандарты серии СТБ 34.101. Номера релевантных стандартов и их краткое содержание представлены в следующей таблице.

Номер	Содержание
31	блочный шифр Belt, режимы шифрования, хэширование, имитозащита, аутентифицированное шифрование, шифрование с сохранением формата, дисковое шифрование
45	ЭЦП, транспорт ключа
47	генерация псевдослучайных чисел, одноразовые пароли
60	разделение секрета
65	TLS 1.2 с собственными криптонаборами
66	протоколы типа Диффи — Хеллмана
77	хэширование на основе sponge-функции
17, 19, 26	ИОК типа X.509
23, 50, 80	форматы криптографических данных
81, 82	службы
78	профиль ИОК
79	криптографические токены (id-карты)
87	аутентификация

Подробную информацию о стандартах можно найти вот здесь: <http://apmi.bsu.by/resources/std>.