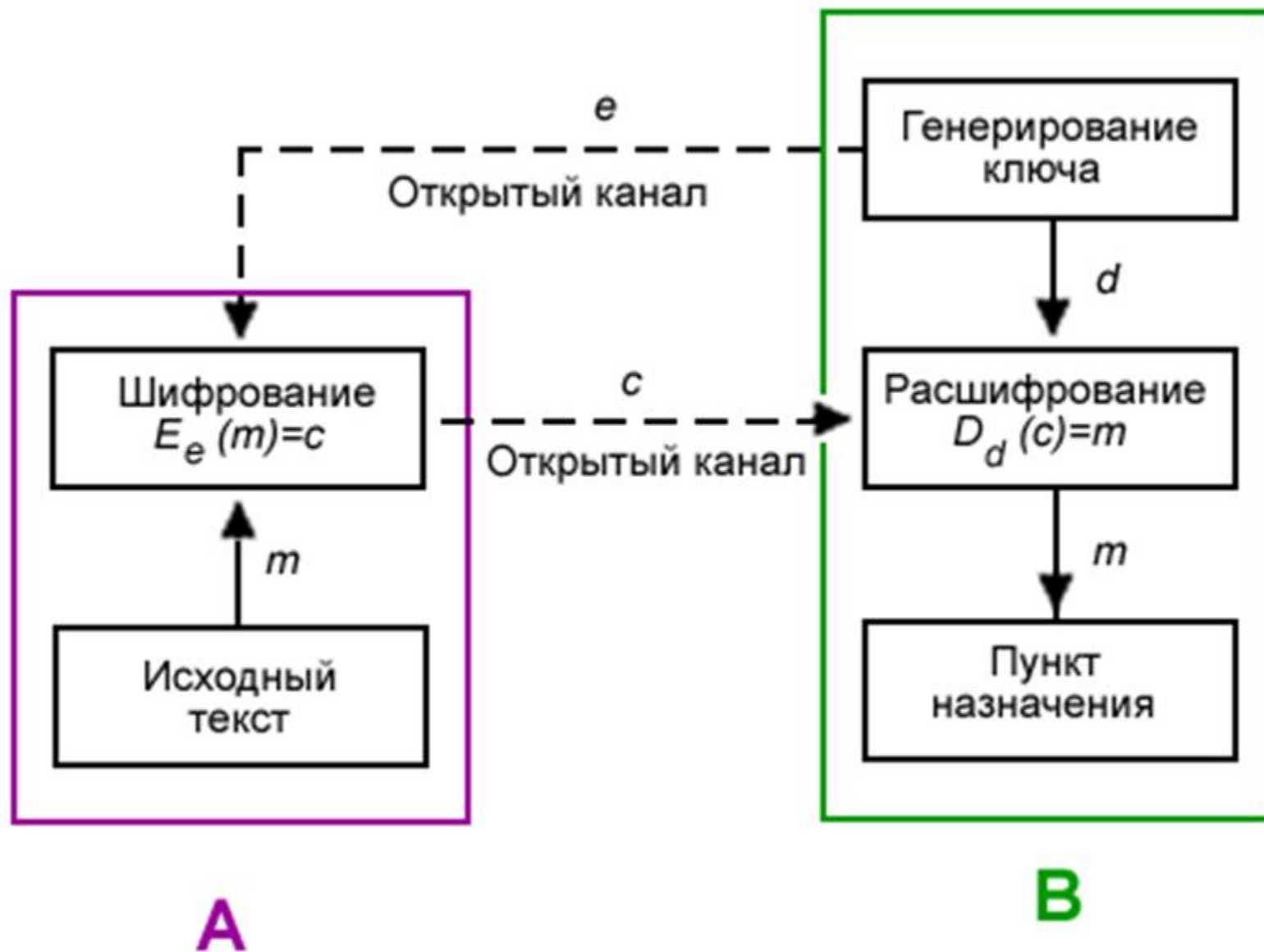


Лекция 6. Служба DNS, дополнительные возможности

Содержание

1. Основы асимметричной криптографии
2. DNSSEC
3. Интернациональные доменные имена
4. Новые ресурсные записи

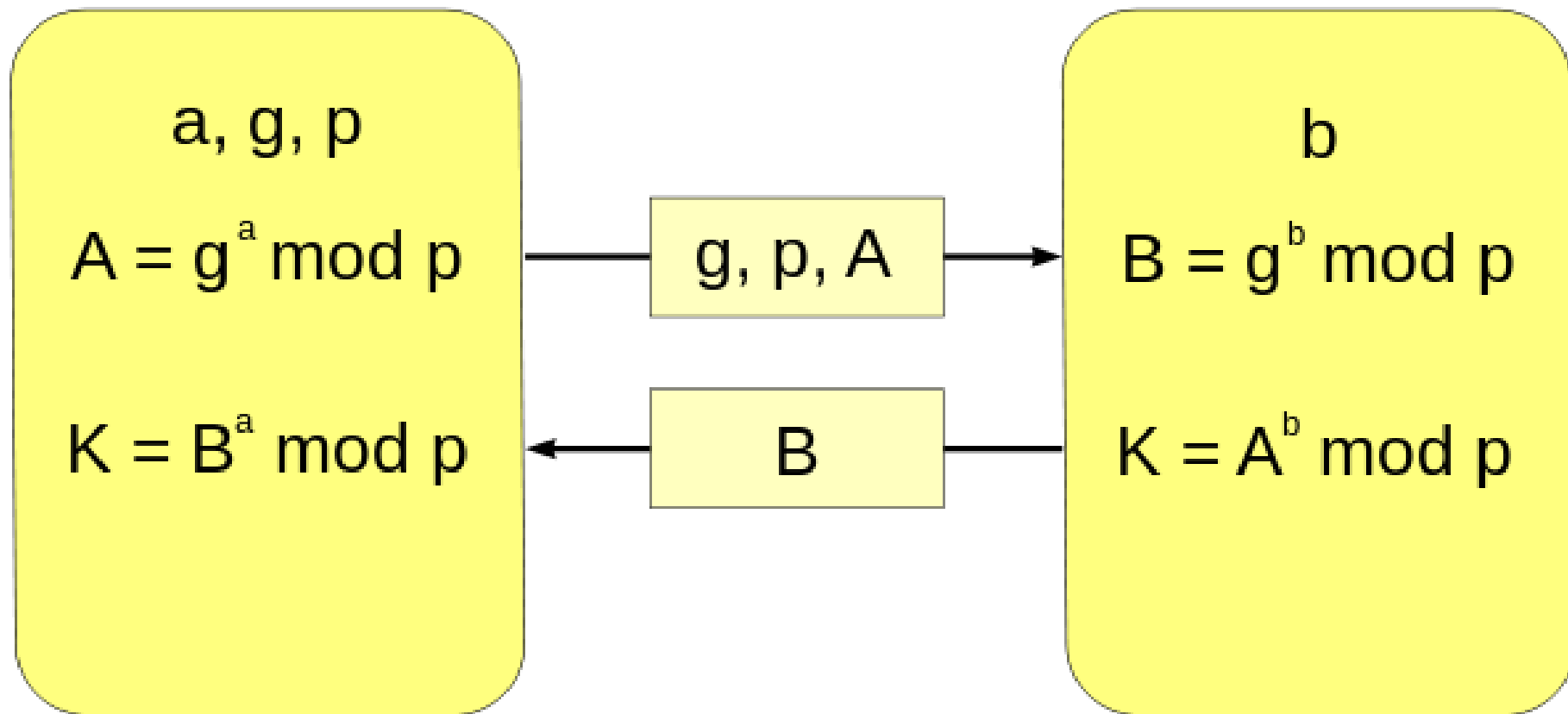
Криптосистемы с открытым ключом



Алгоритм Diffie-Hellman, 1976 г.

Alice

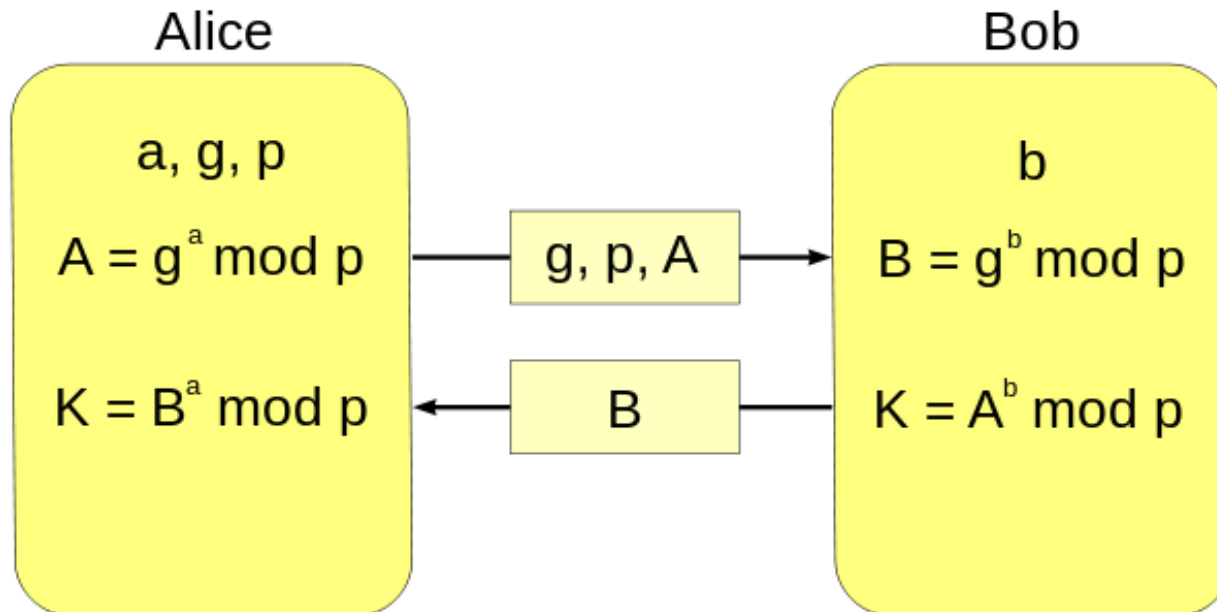
Bob



$$K = A^b \pmod p = (g^{ab}) \pmod p = B^a \pmod p$$

Пример работы алгоритма Диффи — Хеллмана

| Alice | Bob |
|------------------------------------|---------------------------------------|
| $p = 23, g = 5$ | $p = 23, g = 5$ |
| $a = 6$ | $b = 15$ |
| $A = 5^6 \bmod 23 = 8$ | $B = 5^{15} \bmod 23 = 19$ |
| $K = 19^6 \bmod 23 = 2$ | $K = 8^{15} \bmod 23 = 2$ |
| $K = 19^6 \bmod 23 = 8^b \bmod 23$ | $K = 8^{15} \bmod 23 = 19^a \bmod 23$ |



Rivest, Shamir и Adleman

RSA — криптографический алгоритм с открытым ключом, основывающийся на вычислительной сложности задачи факторизации больших целых чисел.

По состоянию на 23 марта 2015 года, наибольшее известное простое число равняется $2^{57885161} - 1$ и содержит 17 425 170 десятичных цифр

1. Выбираются два различных случайных простых числа p, q .
2. $n = p * q$
3. $\Phi(n) = (p-1) * (q-1)$
4. Выбирается целое число e , взаимно простое со значением функции $\Phi(n)$.

Число e называется открытой экспонентой

5. Выбирается целое число d . $d * e \bmod \Phi(n) = 1$
Число называется секретной экспонентой.

6. Пара $\{e, n\}$ – открытый ключ RSA
7. Пара $\{d, n\}$ – закрытый ключ RSA

Пример работы RSA

Зашифруем и расшифруем сообщение "CAB" по алгоритму RSA. Для простоты возьмем небольшие числа: $p=3$ и $q=11$.

Определим $n = 3 * 11 = 33$.

$\Phi(n) = (p-1) * (q-1) = 20$.

Пусть e будет равно, например, 3: ($e=3$).

Находим d : $(d * 3) \bmod 20 = 1$. Ясно, что $d = 7$,
т. к. по теореме Эйлера $d = e^{(\Phi(n)-1)} \bmod n$.

Представим шифруемое сообщение как последовательность чисел в диапазоне от 0 до 32. Буква A = 1, B=2, C=3.

Теперь зашифруем сообщение, используя открытый ключ $\{7, 33\}$

$C1 = (3^7) \bmod 33 = 2187 \bmod 33 = 9$;

$C2 = (1^7) \bmod 33 = 1 \bmod 33 = 1$;

$C3 = (2^7) \bmod 33 = 128 \bmod 33 = 29$;

Теперь расшифруем данные, используя закрытый ключ $\{3, 33\}$.

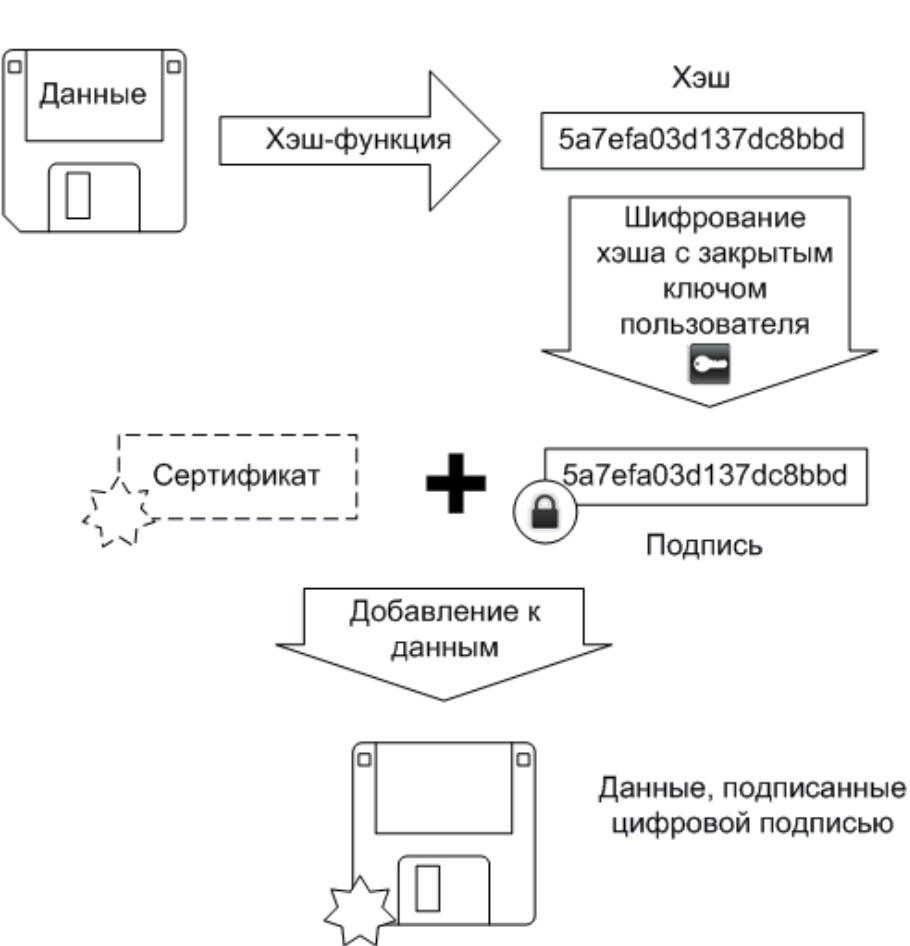
$M1 = (9^3) \bmod 33 = 729 \bmod 33 = 3(C)$;

$M2 = (1^3) \bmod 33 = 1 \bmod 33 = 1(A)$;

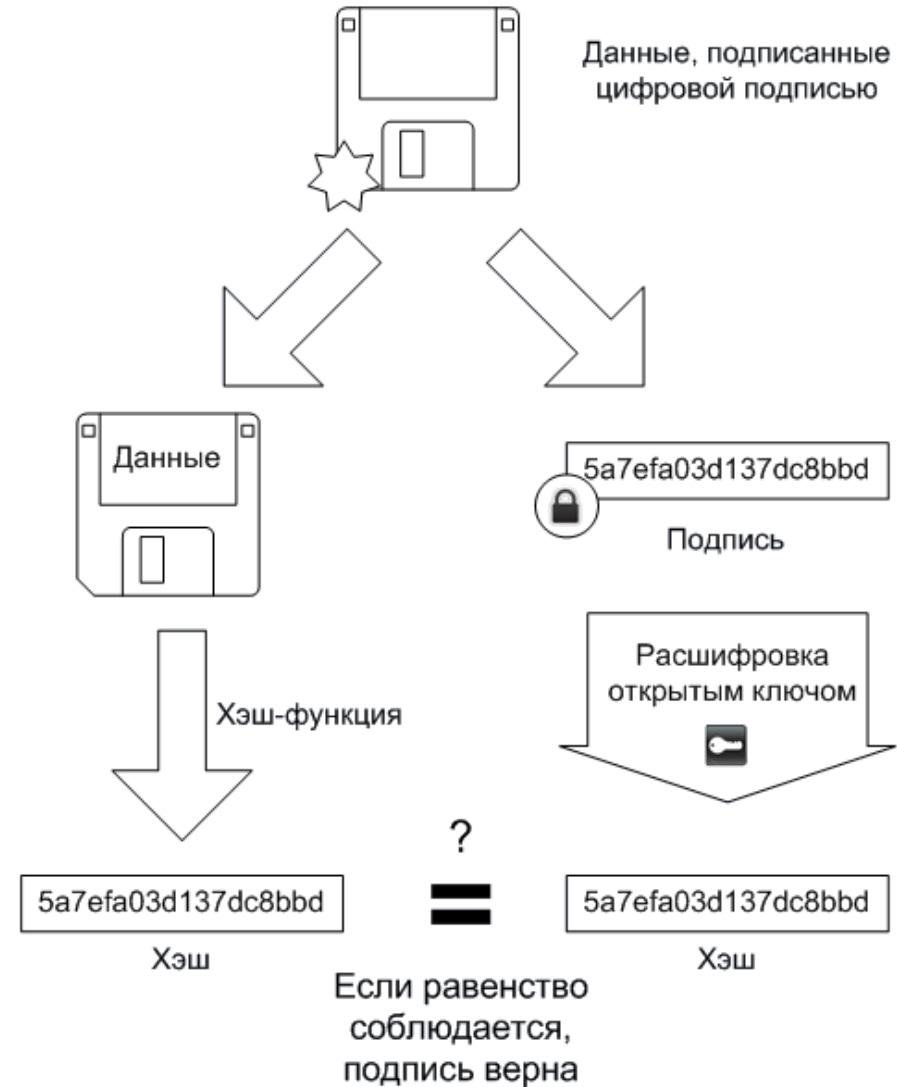
$M3 = (29^3) \bmod 33 = 24389 \bmod 33 = 2(B)$;

Цифровая подпись

Подписывание



Проверка

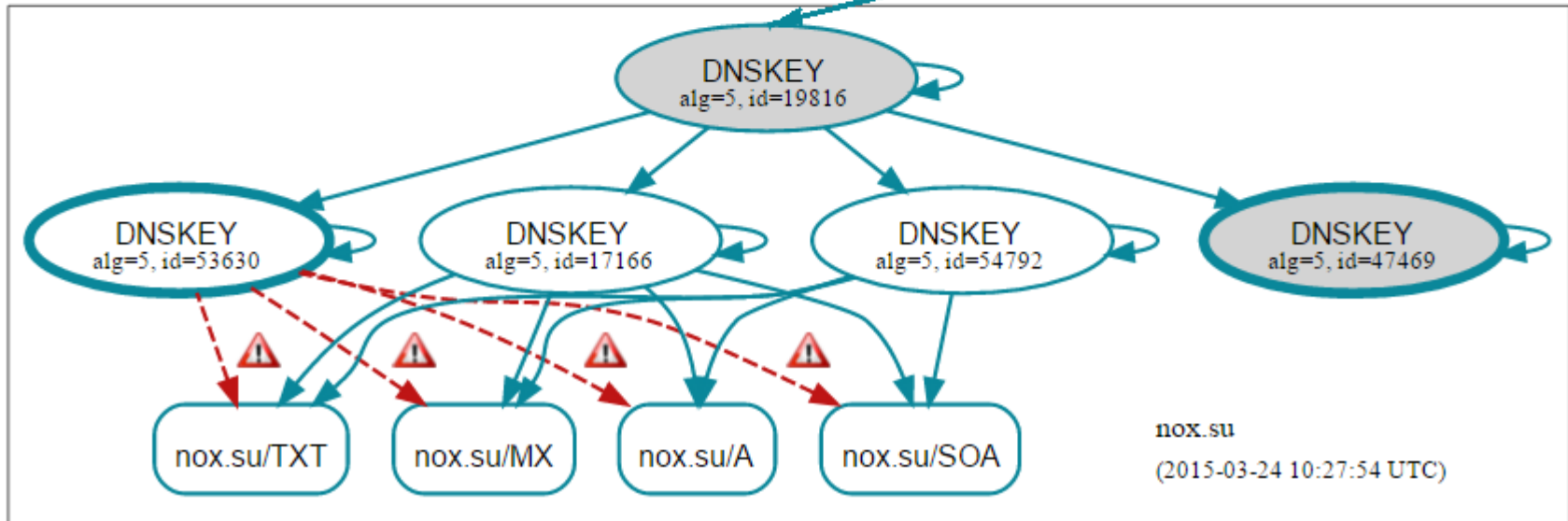
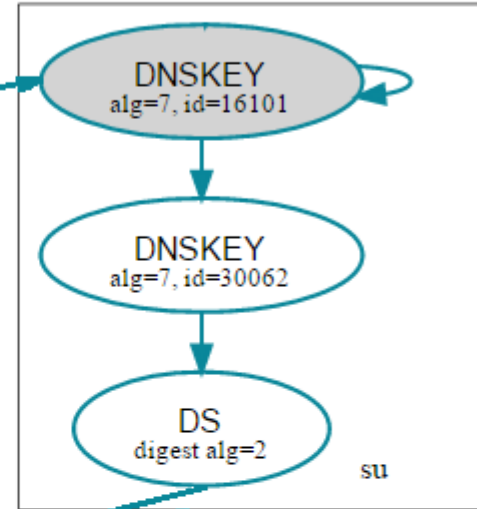
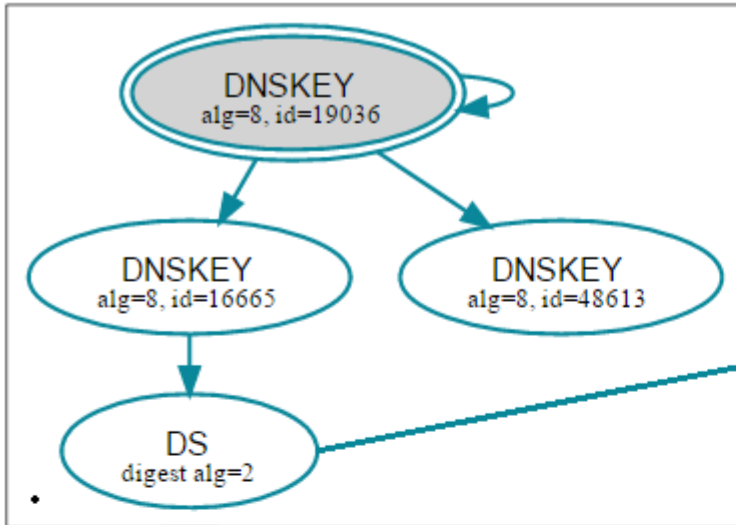


Domain Name System Security Extensions

DNSSEC – набор расширений протокола DNS, позволяющих минимизировать атаки, связанные с подменой DNS-адреса при разрешении доменных имен.

Направлен на предоставление DNS-клиентам аутентичных ответов на DNS-запросы (или аутентичную информацию о факте отсутствия данных) и обеспечение их целостности.

Пример для nox.su



Ресурсные записи DNSSEC

DS (Delegation Signer) – для идентификации ключа делегированной зоны. Содержит значение хеш-функции, открытого ключа, который должен находиться в одной из DNSKEY-записей делегируемой зоны. Размещается в делегирующей зоне, при условии наличия NS-записей для зоны делегируемой.

DNSKEY (DNS Key) – для публикации криптографических ключей в зоне. Содержит тип ключа, используемый алгоритм, сам ключ.

RRSIG (Signature RR) – для подписания других ресурсных записей. Содержит значения подписей, сгенерированных для наборов ресурсных записей зоны. Валидность той или иной подписи может быть проверена при помощи ключей, размещённых в соответствующих DNSKEY-записях.

DNSKEY: конкретный пример

su 345600 DNSKEY 256 3 7
AwEAAfWZHDRorjygm9vbdoAyMWttyXigyCwif0STSxjeaUwKbl1Swl8E06pqyPXi
JRpdqNPPwizTWF4/LamaFNf6ZN8LSzgUe+t3vWOMG6oYps4dGBsZTasznHEP1
0IFBTuyt7aqffjW9Oza6wXreXCsqXAnrGi 6kpPs+G8oZgDQMXz ; key tag = 30062

su 345600 DNSKEY 257 3 7
AwEAAakz9eb3Pqr8hVaCowuxLWNaZIEDKvF6t8nKyN77cVVKGOm+NZ5fD/dXi4
LQtTXwS1yytFnQcRH6tMRLYS1no1Da65IO5yAod/FXMIz6M6GpWMOpy1EOGtl
C//31Eo1RfHFLzkK9UHRGJF3xs5KDmGpBsNMXd8zclJw6T2PEjCqJueNWuTn5tp
1n6/xaKVNQhUcYx9pBFLdaZQ7aW+t6cDIm2IMn7KsOvejpx35Z7WW0TSXWDq
n1MbWAg8IAcDIF7NGBnfqRWbjBr7Ew3iGCTt2nTiNdFGZ8oO9uSyqWhbpQJ0v
T4rl9JltbKaB6/Q1A3WH1vivi9P5uCVxxcMXnOc= ; key tag = 16101

Тип протокола = 3, всегда 3 для DNSSEC

Код алгоритма = 5, соответствует RSA с использованием SHA1

Ресурсы Интернета для DNSSEC

Анализ зон и построение схем: <http://dnsviz.net>

Анализ зон: <http://dnssec-debugger.verisignlabs.com/>

Статистика внедрение DNSSEC в домене RU:

<http://stat.nic.ru/reports/whist-ru/dnssec.html>

Интернациональные доменные имена

IDN (Internationalized Domain Names) – доменные имена, которые содержат символы национальных алфавитов.

президент.рф

.مصر

Для поддержки IDN достаточно, чтобы их понимал браузер.

Punycode – стандартизированный метод преобразования последовательностей Unicode-символов в ACE-последовательности (ASCII Compatible Encoding).

Преобразованные имена должны начинаться с префикса: xn--
`http://xn--80acd.com` – IDN в Punycode-представлении,
`http://80acd.com` – обычное доменное имя.

Примеры Punycode преобразования

| Последовательность символов | Кодировка |
|-----------------------------|--------------|
| abcdef | abcdef |
| abæcdöef | abcdef-qua4k |
| schön | schn-7qa |
| ຍຈໝຸປຄູໜ | 22cdfh1b8fsa |
| 😊 | 74h |
| правда | 80aafi6cg |