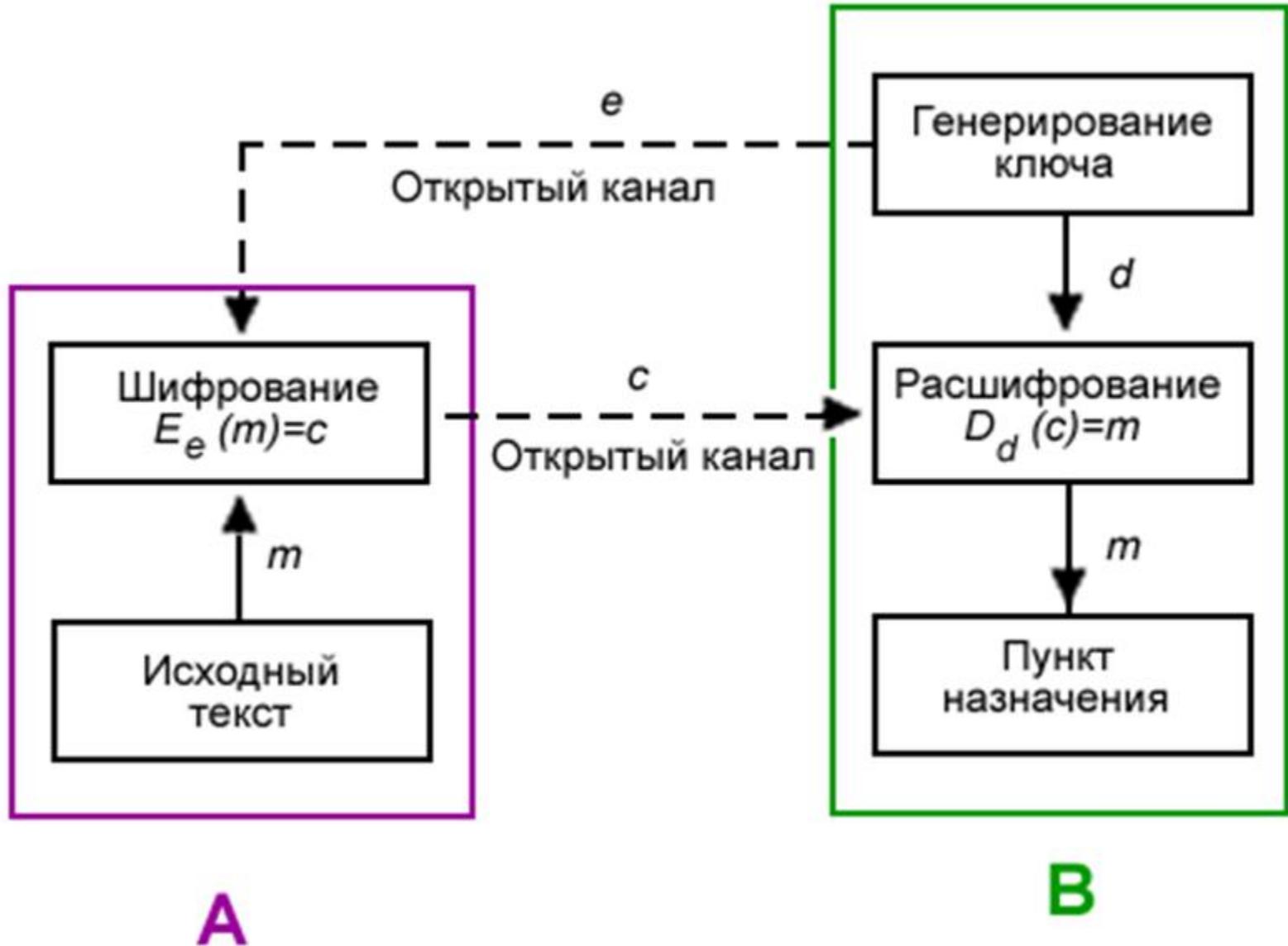


# Лекция 6. Служба DNS, дополнительные возможности

## Содержание

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

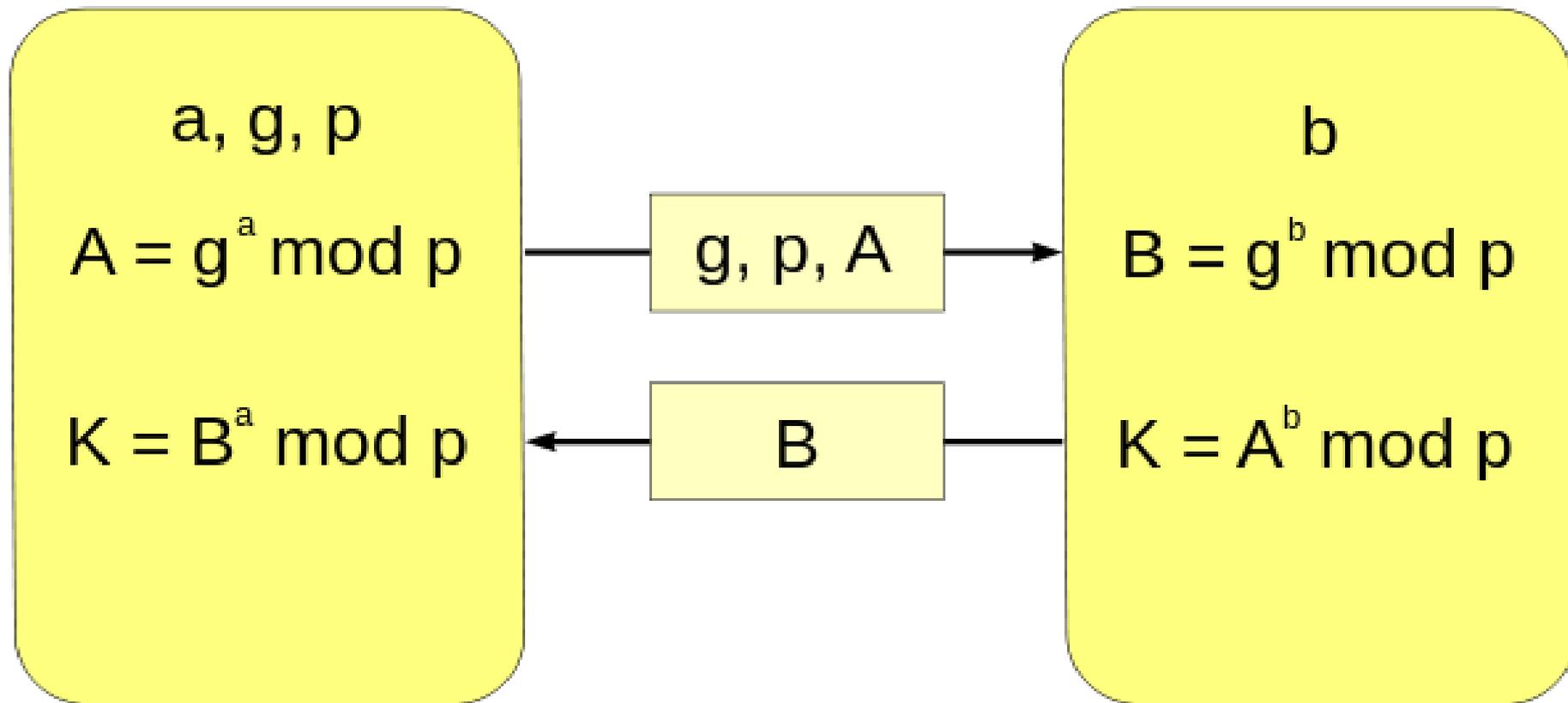
# Криптосистемы с открытым ключом



# Алгоритм Diffie-Hellman, 1976 г.

Alice

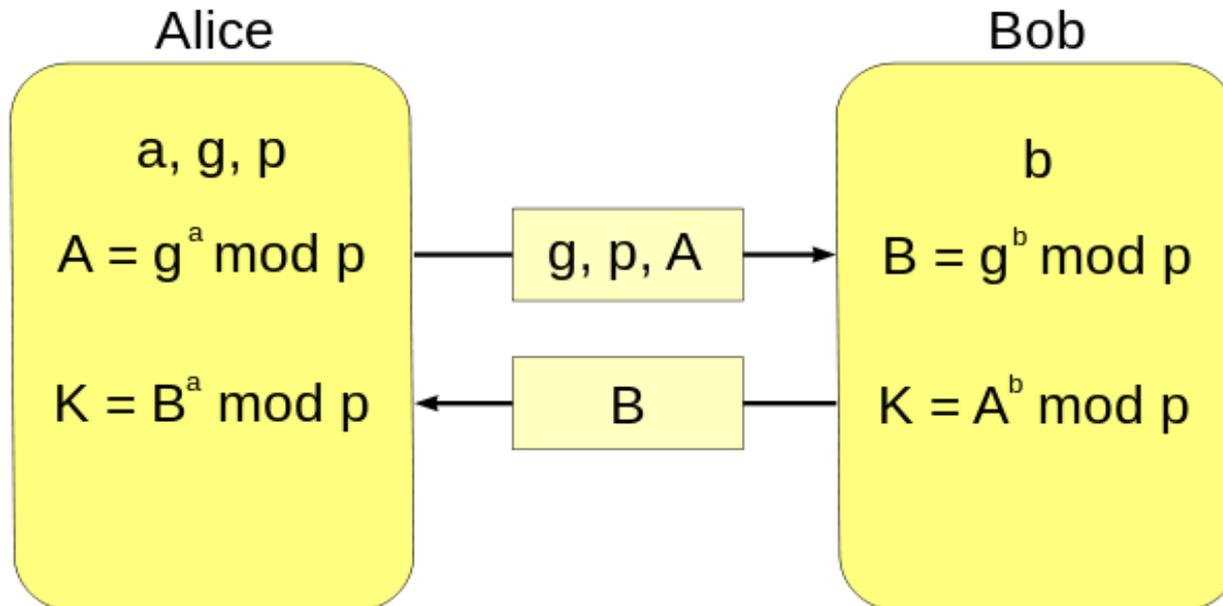
Bob



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

# 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  $\{3, 33\}$ .

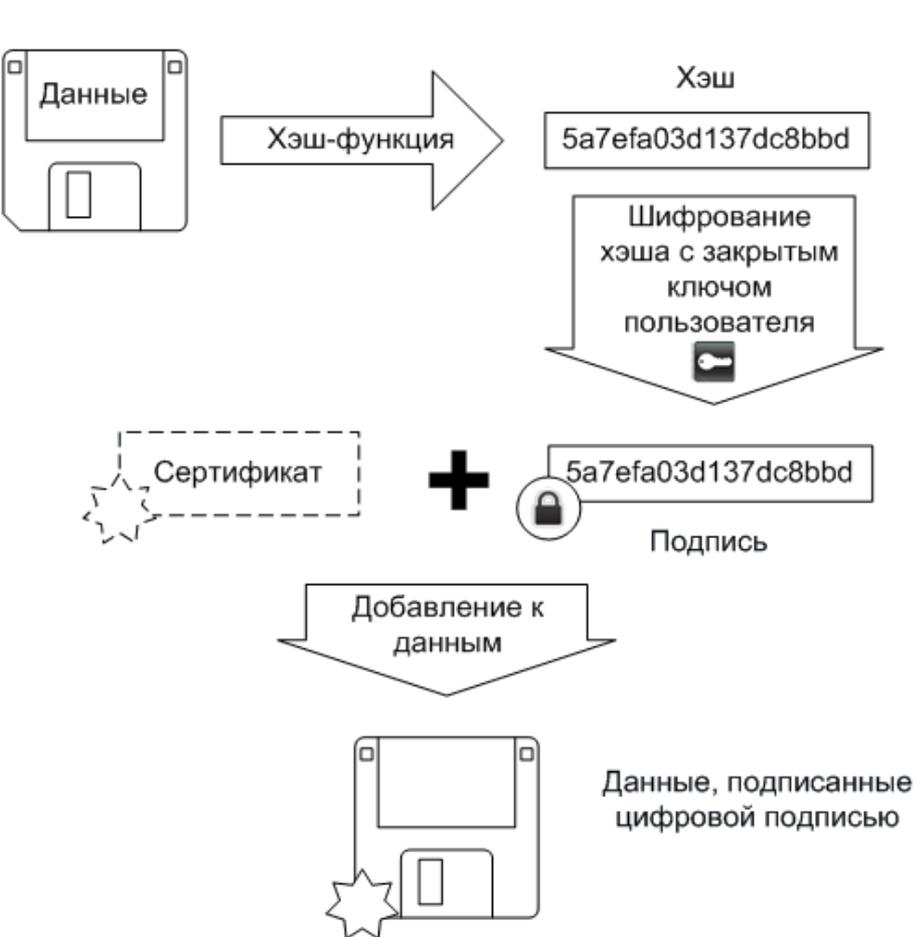
$M1 = (9^3) \bmod 33 = 729 \bmod 33 = 3(C)$ ;

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

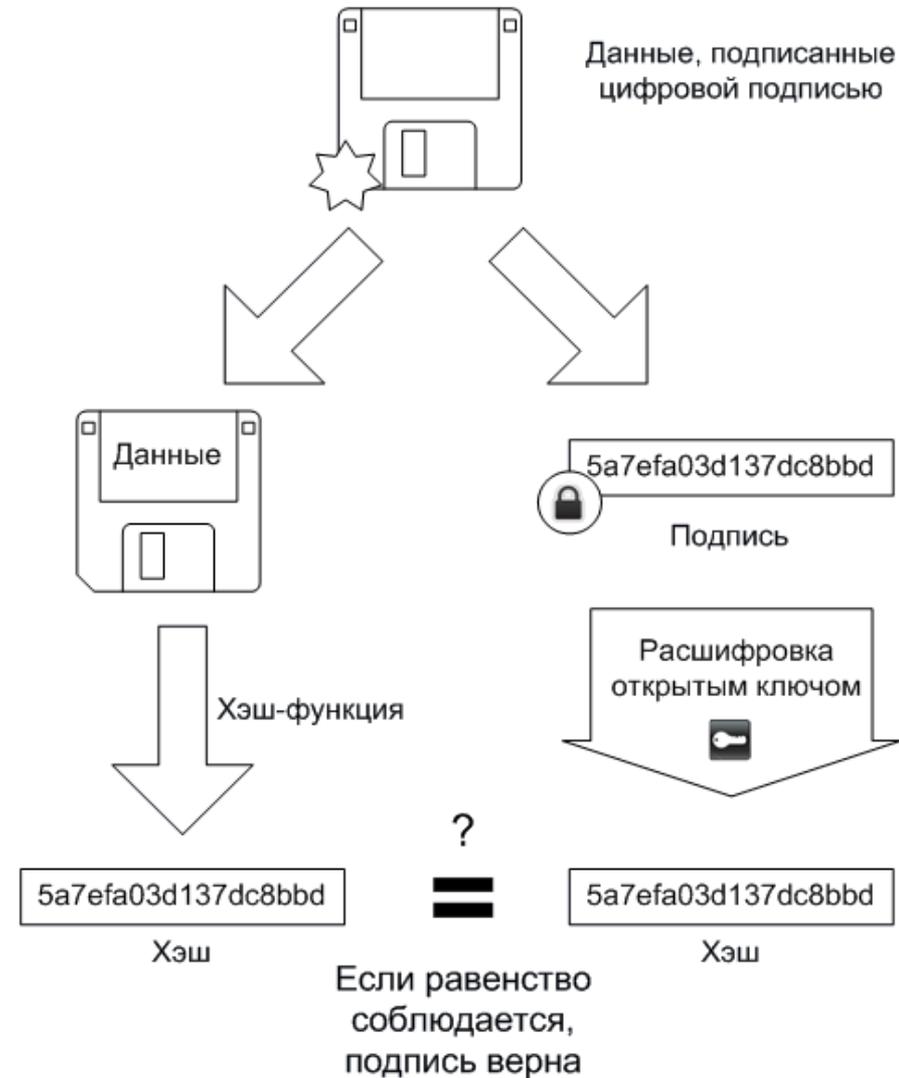
$M3 = (29^3) \bmod 33 = 24389 \bmod 33 = 2(B)$ ;

# Цифровая подпись

## Подписывание



## Проверка

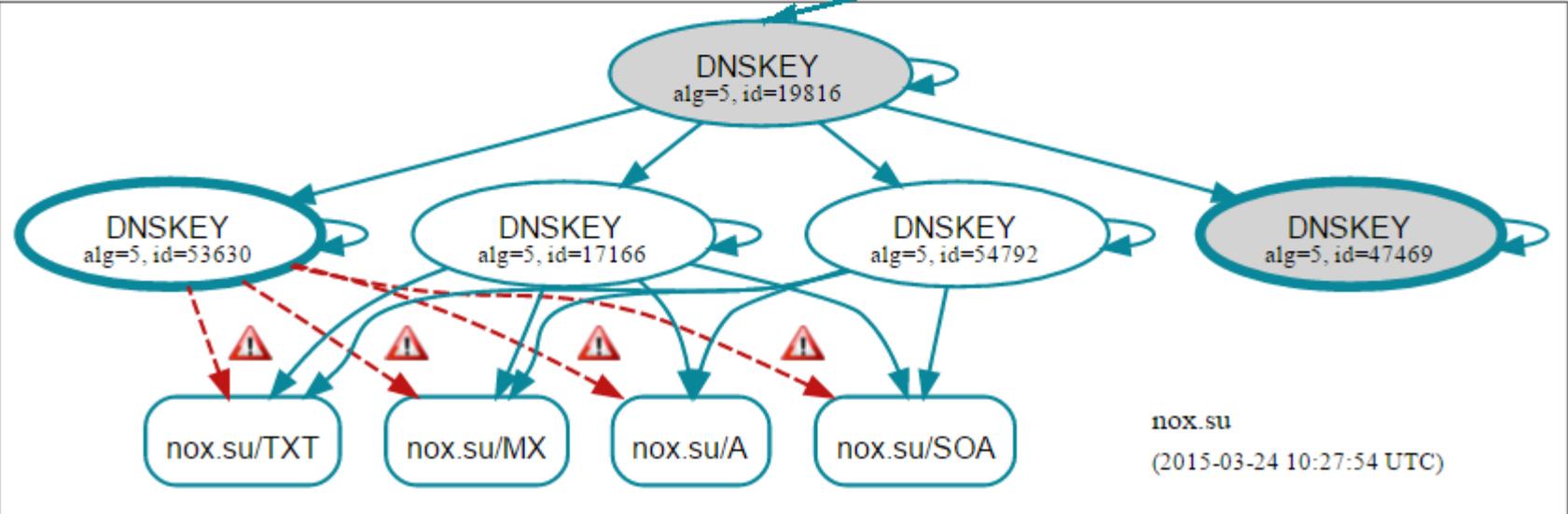
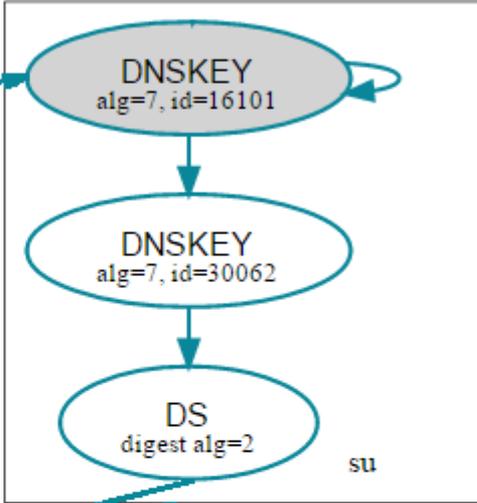
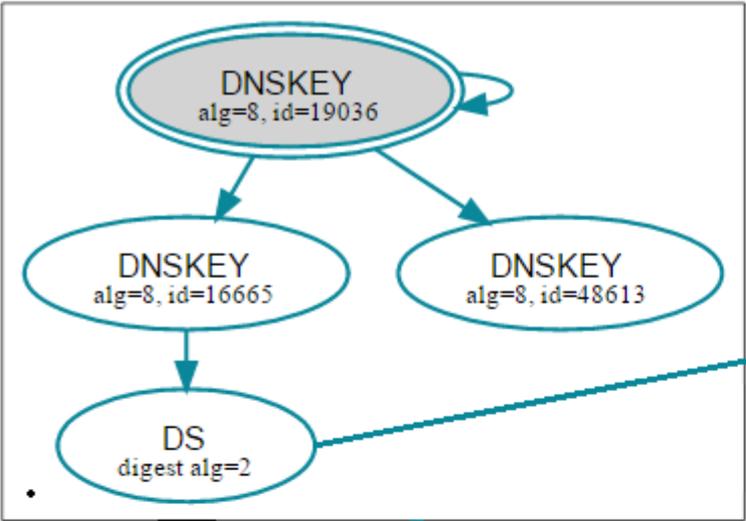


# Domain Name System Security Extensions

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/FXMIz6M6GpWMO PY1EOGtl  
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
ຍຈໝຸດຄູາ	22cdfh1b8fsa
😊	74h
правда	80aafi6cg