

Всероссийское СМИ

«Академия педагогических идей «НОВАЦИЯ»

Свидетельство о регистрации Эл №ФС 77-62011 от 05.06.2015 г.

(выдано Федеральной службой по надзору в сфере связи, информационных технологий и массовых коммуникаций)

Сайт: akademnova.ru

e-mail: akademnova@mail.ru

Зюзин В.В., Коробов А.В., Васильев А.О. Алгоритм Шамира // Академия педагогических идей «Новация». Серия: Студенческий научный вестник. – 2020. – №7 (июль). – АРТ 90-эл. – 0,2 п.л. - URL: <http://akademnova.ru/page/875550>

РУБРИКА: ТЕХНИЧЕСКИЕ НАУКИ

УДК 004.056.5

Зюзин Владислав Дмитриевич

магистрант 1-ого курса,
факультет «Сети и системы связи»

МТУСИ

г. Москва, Российская Федерация

Коробов Александр Владимирович

магистрант 1-ого курса,
факультет «Сети и системы связи»

МТУСИ

г. Москва, Российская Федерация

Васильев Антон Олегович

магистрант 1-ого курса,
факультет «Сети и системы связи»

МТУСИ

г. Москва, Российская Федерация

v.d.zyuzin@gmail.com

АЛГОРИТМ ШАМИРА

Аннотация: В данной статье приводится полное описание алгоритма Шамира, пример работы на реальных числах, а также его иллюстрация его на структурной схеме.

Ключевые слова: Абонент, число, сообщение, символ.

Zyuzin Vladislav Dmitrievich

1-st year master student,
features «Networks and communication systems»
MTUCI
Moscow, Russian Federation

Korobov Alexander Vladimirovich

1-st year master student,
features «Networks and communication systems»
MTUCI
Moscow, Russian Federation

Vasilyev Anton Olegovich

1-st year master student,
features «Networks and communication systems»
MTUCI
Moscow, Russian Federation

SHAMIR'S ALGORITHM

Abstract: This article provides a full description of the Shamir algorithm, an example of how it works on real numbers, and an illustration of it on a block diagram.

Keywords: Subscriber, number, message, symbol.

Алгоритм Шамира – это первый алгоритм, позволяющий организовывать обмен секретными сообщениями по открытой линии связи для абонентов, не имеющих защищённых каналов связи и секретных ключей.

Существуют два Абонента А и Б.

При отправке сообщения от Абонента А к Абоненту Б, первый генерирует случайное простое число p (которое передаёт Абоненту Б) и вычисляет числа c_A и d_A так, чтобы удовлетворяло следующему условию:

$$c_A d_A \bmod (p-1) = 1 \quad (1)$$

где c_A - открытое число Абонента А;

d_A - закрытое число Абонента А;

p - случайное простое число.

Число d - это инверсия открытого числа c по модулю $p-1$, то есть:

$$cd \bmod p = 1 \text{ или } c^{-1} \bmod p = 1 \quad (2)$$

При этом $d < p$, а числа c и p взаимно простые.

Затем Абонент Б вычисляет числа c_B и d_B так, чтобы удовлетворяло следующему условию:

$$c_B d_B \bmod (p-1) = 1 \quad (3)$$

где c_B - открытое число Абонента А;

d_B - закрытое число Абонента А;

p - случайное простое число.

Когда оба Абонента вычислили свои секретные ключи, Абонента А приступает к трехэтапному протоколу шифрования:

1) С помощью своего открытого числа c_A , вычисляет $x1_A$ по формуле:

$$\begin{aligned} 1x_{A,i} &= m_{A,i}^{c_A} \bmod p \\ i &= 1, 2, 3, \dots, N \end{aligned} \quad (4)$$

где $1x_{A,i}$ - зашифрованный символ сообщения Абонента А (1-ый этап);

$m_{A,i}$ - символ исходного сообщения Абонента А;

c_A - открытое число Абонента А;

p - случайное простое число;

N - количество символов сообщения.

Затем Абонент А передаёт Абоненту Б по открытой линии связи зашифрованное сообщение $x1_A$.

2) Абонент Б, получив $x1_A$ с помощью своего открытого числа c_B вычисляет $x2_A$ по формуле:

$$\begin{aligned} x2_{A,i} &= x1_{A,i}^{c_B} \bmod p \\ i &= 1, 2, 3, \dots, N \end{aligned} \quad (5)$$

где $x2_{A,i}$ - зашифрованный символ сообщения Абонента А (2-ой этап);

$x1_{A,i}$ - зашифрованный символ сообщения Абонента А (1-ый этап);

c_B - открытое число Абонента Б;

p - случайное простое число;

N - количество символов сообщения.

Затем Абонент Б передаёт Абоненту А по открытой линии связи зашифрованное сообщение $x2_A$.

3) Абонент А, получив $x2_A$ с помощью своего закрытого числа d_A вычисляет $x3_A$ по формуле:

$$\begin{aligned} x3_{A,i} &= x2_{A,i}^{d_A} \bmod p \\ i &= 1, 2, 3, \dots, N \end{aligned} \quad (6)$$

где $x3_{A,i}$ - зашифрованный символ сообщения Абонента А (3-ий этап);

$x2_{A,i}$ - зашифрованный символ сообщения Абонента А (2-ой этап);

d_A - закрытое число Абонента А;

p - случайное простое число;

N - количество символов сообщения.

Затем Абонент А передаёт Абоненту Б по открытой линии связи зашифрованное сообщение $x3_A$.

4) Абонент Б, получив $x3_A$ с помощью своего закрытого числа d_B вычисляет $x4_A$ или дешифрует зашифрованное сообщение по формуле:

$$x4_{A,i} = x3_{A,i}^{d_B} \bmod p$$

$$i = 1, 2, 3, \dots, N$$
(8)

где $x4_{A,i}$ или $m'_{A,i}$ - дешифрованное сообщение Абонента А;

$x3_{A,i}$ - зашифрованный символ сообщения Абонента А (3-ий этап);

d_B - закрытое число Абонента А;

p - случайное простое число;

N - количество символов сообщения.

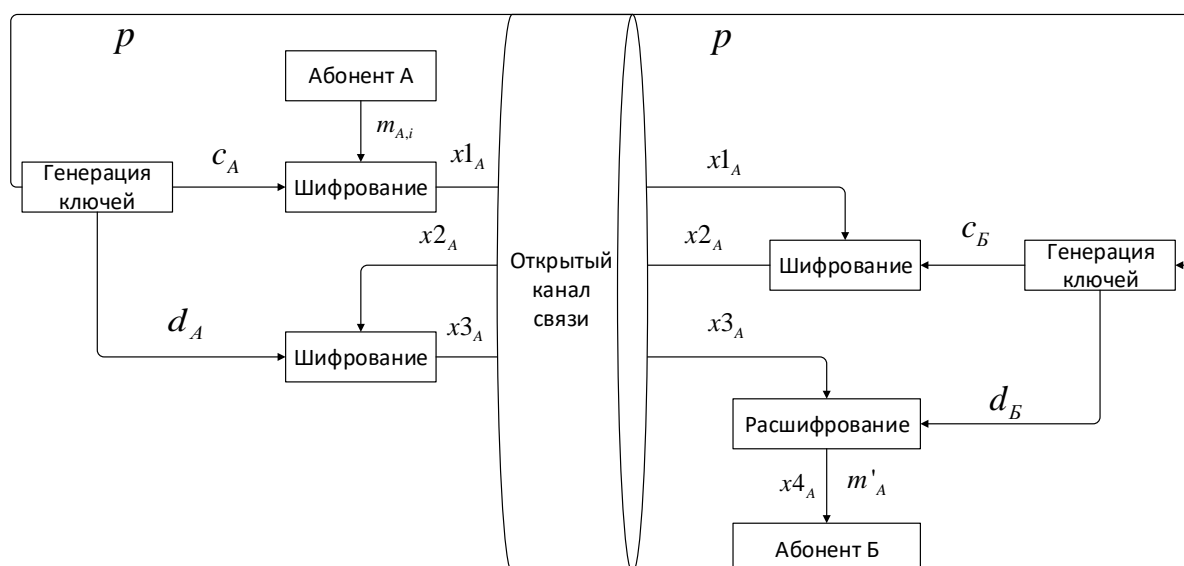


Рисунок 1. Структурная схема алгоритма Шамира

Пример:

Исходное число $m_A = 10$.

Шаг 1. Генерация случайного простого числа p .

Абонент А генерирует случайное простое число $p = 47$, которое передаёт Абоненту Б.

Шаг 2. Формирование Абонентами чисел c и d .

Абоненты формируют числа c и d , согласно условию

$$cd \bmod(47 - 1) = 1$$

$$cd \bmod 46 = 1$$

1) Например, Абонент А сформировал число $c_A = 11$, тогда d_A будет равно 21.

 Обратный элемент в кольце по модулю

Элемент 11	Модуль 46
---------------	--------------

РАССЧИТАТЬ

Обратный элемент
21

Рисунок 2. Расчёт обратного элемента числа $c_A = 11$

2) Например, Абонент Б сформировал число $c_B = 7$, тогда d_A будет равно 33.

 Обратный элемент в кольце по модулю

Элемент 7	Модуль 46
--------------	--------------

РАССЧИТАТЬ

Обратный элемент
33

Рисунок 3. Расчёт обратного элемента числа $c_B = 7$

Шаг 3. Шифрование сообщения.

1) Абонент А шифрует своё сообщение $m_A = 10$ своим открытым числом

$$c_A = 11:$$

$$1x_A = 10^{11} \bmod 47 = 22$$

Число $1x_A = 22$ передаёт Абоненту Б.

2) Абонент Б, приняв число $1x_A = 22$, шифрует его своим открытым числом

$$c_B = 7:$$

$$2x_A = 22^7 \bmod 47 = 20$$

Число $2x_A = 20$ передаёт Абоненту А.

3) Абонент А, приняв число $2x_A = 20$, шифрует его своим закрытым числом

$$d_A = 21:$$

$$3x_A = 20^{21} \bmod 47 = 45$$

Число $3x_A = 45$ передаёт Абоненту Б.

Шаг 4. Дешифрование сообщения.

Абонент Б, приняв число $3x_A = 45$, дешифрует его своим закрытым числом

$$d_B = 33:$$

$$4x_A = 45^{33} \bmod 47 = 10$$

Итак, число $4x_A = m_A' = m_A = 10$

Приведём таблицу для данного примера:

Таблица 1. Таблица параметров

m_A	c_A	d_A	c_B	d_B	$1x_A$	$2x_A$	$3x_A$	$4x_A$
10	11	21	7	33	22	20	45	10

Всероссийское СМИ

«Академия педагогических идей «НОВАЦИЯ»

Свидетельство о регистрации Эл №ФС 77-62011 от 05.06.2015 г.

(выдано Федеральной службой по надзору в сфере связи, информационных технологий и массовых коммуникаций)

Сайт: akademnova.ru

e-mail: akademnova@mail.ru

Алгоритм Шамира также можно использовать и на несколько абонентов, но главным недостатком алгоритма считается необходимость многоступенчатого обмена сообщениями, поэтому он не используется повсеместно.

Список использованной литературы:

1. Санников В. Г. Введение в теорию и методы криптографической защиты информации: Учебное пособие. – М.: МТУСИ, 2009.

2. Рябко Б. Я., Фионов А. Н. Криптографические методы защиты информации: Учебное пособие. М.: Горячая линия – Телеком, 2005.

3. Шифр Шамира // Википедия URL:
https://ru.wikipedia.org/wiki/%D0%9F%D1%80%D0%BE%D1%82%D0%BE%D0%BA%D0%BE%D0%BB_%D0%A8%D0%B0%D0%BC%D0%B8%D1%80%D0%B0 (дата обращения: 15.06.2020).

Дата поступления в редакцию: 01.07.2020 г.

Опубликовано: 07.07.2020 г.

© Академия педагогических идей «Новация». Серия «Студенческий научный вестник», электронный журнал, 2020

© Зюзин В.В., Коробов А.В., Васильев А.О., 2020