#### МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

# «САРАТОВСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ИМЕНИ Н.Г. ЧЕРНЫШЕВСКОГО»

Кафедра теоретических основ компьютерной безопасности и криптографии

### Протокол Ньюмана - Стабблбайна

## ОТЧЁТ ПО ДИСЦИПЛИНЕ «КРИПТОГРАФИЧЕСКИЕ ПРОТОКОЛЫ»

студента 5 курса 531 группы специальности 10.05.01 Компьютерная безопасность факультета компьютерных наук и информационных технологий Никитина Арсения Владимировича

Преподаватель		
аспирант		Р. А. Фарахутдинов
	подпись, дата	

## СОДЕРЖАНИЕ

ВВЕДЕНИЕ	3
1 Цель работы и порядок ее выполнения	4
2 Теоретическая часть	4
3 Практическая часть	6
ПРИЛОЖЕНИЕ А	7

## введение

В данной лабораторной работе поставлена задача рассмотреть протокол аутентификации и обмена ключами, на основе полученного материала реализовать Протокол Ньюмана – Стабблбайна.

#### 1 Цель работы и порядок ее выполнения

Цель работы — изучение протокола Ньюмана — Стабблбайна и его реализация.

Порядок выполнения работы:

- 1. Разобрать, что такое симметричный протокол аутентификации и обмена ключами с использованием доверенной стороны;
- 2. Разобрать протокол Ньюмана Стабблбайна;
- 3. Произвести программную реализацию.

#### 2 Теоретическая часть

Стабблбайна Протокол Ньюмана \_ симметричный протокол аутентификации и обмена ключами с использованием доверенной стороны. Является усовершенствованной версией протокола Yahalom. Особенностью протокола является отсутствие необходимости синхронизации часов у сторон, а аутентификации также возможность повторной без использования промежуточной стороны.

Криптографический протокол Ньюмана-Стабблбайна для удостоверения подписи и обмена ключами был впервые опубликован в 1993 году. Протокол является модификацией протокола Yahalom и разработан в Массачусетском технологическом институте (МІТ) Клифордом Ньюманом и Стюартом Стабблбаном.

При симметричном шифровании, предполагается, что секретный ключ, который принадлежит клиенту, известен только ему и некоторой третьей доверенной стороне — серверу аутентификации. В процессе сеанса протокола клиенты Алиса и Боб получают от сервера аутентификации Трента новый секретный сессионный ключ для шифрования взаимных сообщений в текущем сеансе связи. Данный протокол «перекладывает» генерацию нового сессионного ключа на сторону доверенного центра.

#### Описание алгоритма:

Алиса и Боб хотят безопасно обмениваться сообщениями, находясь на различных концах сети. Предполагается, что каждому пользователю Трент

выделяет отдельный секретный ключ, и перед началом работы протокола все ключи уже находятся у пользователей.

- 1. Первым сообщение Алиса инициирует сеанс, пересылая Бобу свой идентификатор A и некоторое случайное число  $R_A$ :  $Alisa \to \{A, R_A\} \to Bob$
- 2. Боб объединяет идентификатор Алисы, ее случайное число и метку времени, шифрует сообщение общим с Трентом ключом и посылает его Тренту, добавив свой идентификатор и случайное число Боба:  $Bob \rightarrow \{B, R_B, E_B(A, R_A, T_B)\} \rightarrow Trent$
- 3. Трент генерирует сеансовый ключ K, а затем создает два сообщения. Первое включает идентификатор Боба, случайное число Алисы, случайный сеансовый ключ, метку времени и шифруется общим для Трента и Алисы ключом. Второе состоит из идентификатора Алисы, сеансового ключа, метки времени и шифруется общим для Трента и Боба ключом. Трент добавляет к ним случайное число Боба и отправляет Алисе:  $Trent \rightarrow \{E_A(B,R_A,K,T_B),E_B(A,K,T_B),R_B\} \rightarrow Alice$
- 4. Алиса извлекает K и убеждается, что  $R_A$  совпадает с тем, что было послано на этапе 1. Алиса отправляет Бобу два сообщения. Первое это второе сообщение от Трента, зашифрованное ключом Боба. Второе это случайное число Боба, зашифрованное сеансовым ключом:  $Alice \rightarrow \{E_B(A,K,T_B), E_K(R_B)\} \rightarrow Bob$
- 5. Боб расшифровывает сообщение своим ключом и убеждается, что значения  $T_B$  и  $R_B$  не изменились. Если оба случайных числа и метка времени совпадают, то Алиса и Боб убеждаются в подлинности друг друга и получают секретный ключ.

Нет необходимости синхронизировать часы, так как метка времени определяется только по часам Боба и только Боб проверяет созданную им метку времени.

## 3 Практическая часть

На рисунках 1 – 2 приведены примеры работы программы.

#### Рисунок 1 – пример запуска программы

```
| βροιερια ποργιστιούτα
| Βεοιρια κοπιστιούτα | Σ. σ. 2.29718753934741128564329440889
| Απικα στοιριαστε Τούν (Ε. [κ], Κ, Τ. [ν]), R2, σ) = (b*ghaha81)/5585429440889)
| Απικα στοιριαστε Τούν (Ε. [κ], Κ, Τ. [ν]), R2, σ) = (b*ghaha81)/55854329440889)
| Απικα στοιριαστε Τούν (Ε. [κ], Κ, Τ. [ν]), R2, σ) = (b*ghaha81)/5585432944089)
| Βεοιρια κοπιστιούτα | Ε. [κ], σ) | Ε. [κ] | Ε. [
```

Рисунок 2 – пример запуска программы

#### ПРИЛОЖЕНИЕ А

#### Листинг программы

```
from cryptography.fernet import Fernet
import uuid
import time
import random
def encrypt(key, x):
    values = ''
    for i in x:
        if type(i) == bytes:
            values += str(i, 'utf-8')
        else:
            values += str(i)
        values += ','
    values = values[:-1]
    cipher = Fernet(key)
    return cipher.encrypt(bytes(values, "utf-8"))
def decrypted(key, enc):
    cipher = Fernet(key)
    decrypted = str(cipher.decrypt(enc), "utf-8")
    return decrypted.split(',')
def main():
    # Протокол
    # ШАГ 1
    a number len = int(input('Введите количество бит в случайном числе
Алисы: '))
    alice random number = random.randint(2 ** a number len, 2 **
(a number len + \overline{1}) - 1)
    alice UUID = uuid.uuid4()
    print(f"Алисе выдан идентификатор: {alice UUID}")
    A key = Fernet.generate key()
    print('1. Алиса генерирует R a =', alice random number)
    step 1 = (str(alice UUID), str(alice random number))
    print("\tАлиса отсылает Бобу {A, R a} = ", step 1, '\n')
    # ШАГ 2
    b number len = int(input('Введите количество бит в случайном числе
Боба: '))
    bob random number = random.randint(2 ** b number len, 2 **
(b number len + 1) - 1)
    bob UUID = uuid.uuid4()
    print(f"Бобу выдан идентификатор: {bob UUID}")
    bob key = Fernet.generate key()
    bob salt = time.time()
    print('2. Боб генерирует R b =', bob random number)
    print('\tMeтка времени Боба T b =', bob salt)
```

```
step 2 = (str(bob UUID), str(bob random number), encrypt(bob key,
(step 1[0], step 1[1], bob salt)))
   print("Боб отсылает Тренту {B, R_b, E_b(A, Ra, Tb)} =", step 2,
'\n')
    # ШАГ 3
    new key = Fernet.generate key()
    decrypted step 2 = decrypted(bob key, step 2[2])
    print('3. Трент расшифровывает E b(A, R a, T b)')
    print('\tA =', decrypted step 2[0])
    print('\tR_a =', decrypted_step_2[1])
    print('\tT_b =', decrypted_step_2[2])
    print('Трент генерирует K =', new key)
    step 3 1 = encrypt(A key, (step 2[0], decrypted step 2[1], new key,
decrypted step 2[2]))
    step 3 2 = encrypt(bob key, (decrypted step 2[0], new key,
decrypted step 2[2]))
    s3 = (step_3_1, step_3_2, step_2[1])
    print("Трент отсылает Алисе {E a(B, R a, K, T b), E b(A, K, T b),
R b = ", s3, ' n'
    # ШАГ 4
    decrypted step 3 = decrypted(A key, s3[0])
    print('4. Алиса расшифровывает E a(B, R a, K, T b)')
    print('\tB =', decrypted step 3[0])
    print('\tR_a =', decrypted_step_3[1])
   print('\tK =', decrypted_step_3[2])
    print('\tT b =', decrypted step 3[3])
    s4 = (s3[1], encrypt(decrypted step 3[2], {s3[2]}))
    print("Алиса отсылает Бобу {E b(A, K, T b), E k(R b)} =", s4, '\n')
    decrypted_s4_1 = decrypted(bob_key, s4[0])
    decrypted s4 2 = decrypted(bytes(decrypted s4 1[1], 'utf-8'), s4[1])
    print('Боб расшифровывает E b(A, K, T b)')
    print('\tA =', decrypted s4 1[0])
    print('\tK =', decrypted_s4_1[1])
    print('\tT b =', decrypted s4 1[2])
    print('Боб расшифровывает E k(R b)')
    print('\tR b =', decrypted s4 2[0], '\n', '\n')
    #Проверка подлинности#
    # ШАГ 1
    print('Проверка подлинности')
    a number len = int(input('Введите количество бит в случайном числе
Алисы: '))
    alice random number = random.randint(2 ** a number len, 2 **
(a number len + 1) - 1)
    print('1. Алиса генерирует R2 a =', alice random number)
    step 1 = (step 3 2, str(alice random number))
    print("\tAлиca отсылает Бобу {E b(A, K, T b), R2 a} =", step 1)
    # ШАГ 2
    b number len = int(input('Введите количество бит в случайном числе
```

```
Боба: '))
    bob random number = random.randint(2 ** b number len, 2 **
(b number len + 1) - 1)
    print('2. Боб генерирует R2 b =', bob_random_number)
    step 2 = (str(bob random number), encrypt(decrypted s4 1[1],
{step 1[1]}))
    print("\tБоб отсылает Алисе \{R2 b, E k(R2 a)\} = ", step 2, '\n')
    decrypted step 2 = decrypted(decrypted step 3[2], step 2[1])
    print('3. Алиса расшифровывает E k(R2 a)')
    print('\tR2_a =', decrypted_step_2[0])
    ss3 = encrypt(decrypted s4 \overline{1}[1], {step 2[0]})
    print("\tАлиса отсылает Бобу {E k(R2 b)} =", ss3, '\n')
    decrypted ss3 = decrypted(bytes(decrypted s4 1[1], 'utf-8'), ss3)
    print('\tБоб расшифровывает E k(R2 b)')
    print('\tR2 b =', decrypted ss3[0])
if __name__ == "__main__":
    main()
```