Министерство образования Республики Беларусь

Учреждение образования БЕЛОРУССКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ИНФОРМАТИКИ И РАДИОЭЛЕКТРОНИКИ

Факультет компьютерных систем и сетей Кафедра информатики Дисциплина «Методы защиты информации»

ОТЧЕТ к лабораторной работе №1 на тему

СИММЕТРИЧНАЯ КРИПТОГРАФИЯ. СТАНДАРТ ШИФРОВАНИЯ ГОСТ 28147-89

Студент Д. С. Кончик

Преподаватель Е. А. Лещенко

СОДЕРЖАНИЕ

1 Постановка задачи	3
2 Краткие теоретические сведения	
3 Результаты выполнения лабораторной работы	
Выводы	15
Список использованных источников	
Приложение А (обязательное) Листинг кода	8

1 ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ

Реализовать программные средства шифрования и дешифрования текстовых файлов при помощи стандарта шифрования ГОСТ 28147-89 в режиме генерации имитоприставок.

2 КРАТКИЕ ТЕОРЕТИЧЕСКИЕ СВЕДЕНИЯ

ΓΟСΤ 28147-89 «Системы обработки информации. Защита криптографическая. криптографического преобразования» Алгоритм устаревший государственный стандарт СССР, описывающий алгоритм симметричного блочного шифрования и режимы его работы. Симметричные криптосистемы – способ шифрования, в котором для шифрования и расшифрования применяется один и тот же криптографический ключ. Блочный шифр – разновидность симметричного шифра, оперирующего группам бит фиксированной длины – блоками, характерный размер которых меняется в пределах 64-256 бит. Если исходный текст меньше размера блока, перед шифрованием его дополняют.

ГОСТ 28147-89 является примером DES-подобных криптосистем, созданных по классической итерационной схеме Фейстеля. DES — алгоритм для симметричного шифрования, разработанный фирмой IBM и утвержденный правительством США в 1977 году как официальный стандарт. Размер блока для DES равен 64 битам. В основе алгоритма лежит сеть Фейстеля с 16 циклами и ключом, имеющим длины 56 бит.

Сеть Фейстеля, или конструкция Фейстеля — один из методов построения блочных шифров. Сеть состоит из ячеек, называемых ячейками Фейстеля. На вход каждой ячейки поступают данные и ключ. На выходе каждой ячейки получают измененные данные и измененный ключ. Все ячейки однотипны, и считается, что сеть представляет собой определенную итерированную структуру. Ключ выбирается в зависимости от алгоритма шифрования или дешифрования и меняется при переходе от одной ячейки к другой. При шифровании и расшифровании выполняются одни и те же операции, отличается только порядок ключей.

Режим выработки имитовставки не является в общепринятом смысле режимом шифрования. При работе в режиме выработки имитовставки создается некоторый дополнительный блок, зависящий от всего текста и ключевых данных. Данный блок используется для проверки того, что в шифротекст случайно или преднамеренно не были внесены искажения. Это особенно важно для шифрования в режиме гаммирования, где злоумышленник может изменить конкретные биты, даже не зная ключа. Однако и при работе в других режимах вероятные искажения нельзя обнаружить, если в передаваемых данных нет избыточной информации.

З РЕЗУЛЬТАТЫ ВЫПОЛНЕНИЯ ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЫ

В ходе выполнения лабораторной было реализовано программное средство шифрования и дешифрования текстовых файлов при помощи стандарта шифрования ГОСТ 28147-89 в режиме генерации имитоприставок.

Начальный текст находится в файле input_file.txt. После шифрования зашифрованная информация помещается в файл encrypted_file.bin, после чего она снова дешифруется и помещается в файл decrypted_file.txt. Генерация имитовставок проводится для данных input_data и decrypted_data. Если данные в каждом из файлов совпадают и их целостность не была нарушена, в консоли можно увидеть, что имитовставки (МАС) будут одинаковы. Вывод программы представлен на рисунке 1.

Рисунок 1 – Вывод программы

Таким образом, в ходе данной лабораторной работы было реализовано программное средство шифрования и дешифрования текстовых файлов при помощи стандарта шифрования ГОСТ 28147-89 в режиме генерации имитоприставок.

выводы

В ходе данной лабораторной работы было реализовано программное средство шифрования и дешифрования текстовых файлов при помощи стандарта шифрования ГОСТ 28147-89 в режиме генерации имитоприставок.

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

- [1] Алгоритм шифрования ГОСТ 28147-89 [Электронный ресурс]. Режим доступа: https://kaf401.rloc.ru/Criptfiles/gost28147/GOST28147.htm. Дата доступа: 08.09.2024.
- [2] О шифровании ГОСТ 28147-89 [Электронный ресурс]. Режим доступа: https://habr.com/ru/articles/256843/. Дата доступа: 08.09.2024.
- [3] Реализация алгоритма шифрования по ГОСТ 28147-89 [Электронный ресурс]. Режим доступа: https://ru.wikipedia.org/wiki/%D0%93%D0%9E%D0 %A1%D0%A2 28147-89.html. Дата доступа: 08.09.2024.

ПРИЛОЖЕНИЕ А

(обязательное)

Листинг исходного кода

```
S BOX = [
    [0x9, 0x6, 0x3, 0x2, 0x8, 0xB, 0x1, 0x7, 0xA, 0x4, 0xE, 0xF, 0xC, 0x0,
0xD, 0x5], # S-box 0
    [0x3, 0x7, 0xE, 0x9, 0x8, 0xA, 0xF, 0x0, 0x5, 0x2, 0x6, 0xC, 0xB, 0x4,
0xD, 0x1, # S-box 1
    [0xE, 0x4, 0x6, 0x2, 0xB, 0x3, 0xD, 0x8, 0xC, 0xF, 0x5, 0xA, 0x0, 0x7,
0x1, 0x9], # S-box 2
    [0xE, 0x7, 0xA, 0xC, 0xD, 0x1, 0x3, 0x9, 0x0, 0x2, 0xB, 0x4, 0xF, 0x8,
0x5, 0x6], # S-box 3
    [0xB, 0x5, 0x1, 0x9, 0x8, 0xD, 0xF, 0x0, 0xE, 0x4, 0x2, 0x3, 0xC, 0x7,
0xA, 0x6], # S-box 4
    [0x3, 0xA, 0xD, 0xC, 0x1, 0x2, 0x0, 0xB, 0x7, 0x5, 0x9, 0x4, 0x8, 0xF,
0xE, 0x6], # S-box 5
    [0x1, 0xD, 0x2, 0x9, 0x7, 0xA, 0x6, 0x0, 0x8, 0xC, 0x4, 0x5, 0xF, 0x3,
0xB, 0xE], # S-box 6
   [0xB, 0xA, 0xF, 0x5, 0x0, 0xC, 0xE, 0x8, 0x6, 0x2, 0x3, 0x9, 0x1, 0x7,
0xD, 0x4] # S-box 7
]
def cyclic shift left(value, shift):
   return ((value << shift) & 0xFFFFFFFF) | (value >> (32 - shift))
def F(block, key):
    temp = (block + key) & 0xFFFFFFFF
    result = 0
    for i in range(8):
        s input = (temp >> (4 * i)) & 0xF
        s output = S BOX[i][s input]
       result |= s_output << (4 * i)
    return cyclic shift left(result, 11)
def encrypt block(block, key):
   N1, N2 = block[0], block[1]
    for i in range(32):
       round key = key[i % 8]
        temp = F(N1, round key)
       temp ^= N2
       N2, N1 = N1, temp
    return [N2, N1]
def decrypt_block(block, key):
   N1, N2 = block[0], block[1]
    for i in range(31, -1, -1):
       round key = key[i % 8]
       temp = F(N1, round key)
       temp ^= N2
       N2, N1 = N1, temp
    return [N2, N1]
```

```
def process data(data, key, encrypt=True):
    padded data = pad data(data)
    result_data = []
    for i in range(0, len(padded_data), 8):
        block = [
            int.from_bytes(padded_data[i:i + 4], byteorder='little'),
            int.from bytes(padded data[i + 4:i + 8], byteorder='little')
        if encrypt:
            encrypted block = encrypt block(block, key)
            encrypted block = decrypt block(block, key)
        for value in encrypted block:
            result data.append(value.to bytes(4, byteorder='little'))
    return b''.join(result_data)
def pad data(data, block size=8):
    padding_size = (block_size - (len(data) % block size)) % block size
    return data + bytes([0] * padding size)
def unpad(data):
    i = len(data) - 1
    while i \ge 0 and data[i] == 0:
        i -= 1
    return data[:i + 1]
def generate_mac(data, key, L=32):
   mac = [0x00000000, 0x00000000]
   block = [0, 0]
    for i in range(0, len(data), 8):
        block[0] = int.from bytes(data[i:i + 4], byteorder='little')
        block[1] = int.from bytes(data[i + 4:i + 8], byteorder='little')
        mac[0] ^= block[0]
       mac[1] ^= block[1]
        mac = encrypt block(mac, key)
    mac bytes = mac[0].to bytes(4, byteorder='little') + mac[1].to bytes(4,
byteorder='little')
   mac_final = mac_bytes[:L // 8]
    return mac_final
# Пример использования с файлами
if name == " main ":
   key = [
        0xA56BABCD, 0xDEF01234, 0x789ABCDE, 0xFEDCBA98,
        0x01234567, 0x89ABCDEF, 0x12345678, 0x9ABCDEF0
    # Чтение исходных данных из файла
    with open("input file.txt", "rb") as infile:
```

```
input data = infile.read()
    # Шифрование данных
    encrypted_data = process_data(input_data, key, encrypt=True)
    # Запись зашифрованных данных в файл
    with open("encrypted_file.bin", "wb") as encrypted_file:
       encrypted file.write(encrypted data)
    # Чтение зашифрованных данных из файла и расшифровка
   with open("encrypted file.bin", "rb") as encrypted file:
        encrypted data = encrypted file.read()
    decrypted data = process data(encrypted data, key, encrypt=False)
    decrypted data = unpad(decrypted data)
    # Запись расшифрованных данных в файл
    with open("decrypted file.txt", "wb") as decrypted file:
       decrypted file.write(decrypted data)
    # Вывод всего
   print(f"input data: {input data}")
   print(f"encrypted_data: {encrypted_data.hex()}")
   print(f"decrypted_data: {decrypted_data.decode('utf-8')}")
   print(f"MAC для input data: {generate mac(input data, key).hex()}")
   print(f"MAC для decrypted data: {generate mac(decrypted data,
key).hex()}")
```