



mkantoz1 / study\_2024\_2025\_infosec



&lt;&gt; Code

Issues

Pull requests

Actions

Projects

Wiki

Security



study\_2024\_2025\_infosec / labs / lab08 / report / LAB 8 report.md



mkantoz1 Rename report.md to LAB 8 report.md

e72edb8 · yesterday



112 lines (64 loc) · 8.71 KB

Preview

Code

Blame



Raw



Отчет по лабораторной работе №8

Основы информационной безопасности

Efe kantoz, НКАбд-01-23

1 Цель работы

Освоить на практике применение режима однократного гаммирования на примере кодирования различных исходных текстов одним ключом

2 Задание

Два текста кодируются одним ключом (однократное гаммирование). Требуется не зная ключа и не стремясь его определить, прочитать оба текста. Необходимо разработать приложение, позволяющее шифровать и дешифровать тексты и в режиме однократного гаммирования. Приложение должно определить вид шифротекстов и обоих текстов и P2 при известном ключе; Необходимо определить и выразить аналитически способ, при котором злоумышленник может прочитать оба текста, не зная ключа и не стремясь его определить.

3 Теоретическое введение

Исходные данные.

Две телеграммы Центра:

= НаВашисходящийот1204

= ВСеверныйфилиалБанка

Ключ Центра длиной 20 байт: K = 05 0C 17 7F 0E 4E 37 D2 94 10 09 2E 22 57 FF C8  
OB B2 70 54

Шифротексты обеих телеграмм можно получить по формулам режима однократного гаммирования:

,

$$= P_2 \oplus K. \quad (8.1)$$

Открытый текст можно найти, зная шифротекст двух телеграмм, зашифрованных одним ключом. Для это оба равенства (8.1) складываются по модулю 2. Тогда с учётом свойства операции XOR

получаем:

Предположим, что одна из телеграмм является шаблоном — т.е. имеет текст фиксированный формат, в который вписываются значения полей. Допустим, что злоумышленнику этот формат известен. Тогда он получает достаточно много пар (известен вид обеих шифровок). Тогда зная и учитывая (8.2), имеем:

Таким образом, злоумышленник получает возможность определить те символы сообщения, которые находятся на позициях известного шаблона сообщения. В соответствии с логикой сообщения, злоумышленник имеет реальный шанс узнать ещё некоторое количество символов сообщения. Затем вновь используется (8.3) с подстановкой вместо  $P_1$  полученных на предыдущем шаге новых символов сообщения. И так далее. Действуя подобным образом, злоумышленник даже если не прочитает оба сообщения, то значительно уменьшит пространство их поиска. [1]

#### 4 Выполнение лабораторной работы

Я выполняла лабораторную работу на языке программирования Python, используя функции, реализованные в лабораторной работе №7.

Используя функцию для генерации ключа, генерирую ключ, затем шифрую два разных текста одним и тем же ключом (рис. 1).



Рисунок

Рис. 1: Шифрование двух текстов

Расшифровываю оба текста сначала с помощью одного ключа, затем предполагаю, что мне неизвестен ключ, но известен один из текстов и уже расшифровываю второй, зная шифротексты и первый текст (рис. 2).



Рисунок

Рис. 2: Результат работы программы

Листинг программы 1

```
import random
import string
```

```
def generate_key_hex(text): key = ""
for i in range(len(text)): key += random.choice(string.ascii_letters + string.digits)
#генерация цифры для каждого символа в тексте
return key
```

```
#для шифрования и дешифрования
def en_de_crypt(text, key): new_text = ""
for i in range(len(text)): #проход по каждому символу в тексте
new_text += chr(ord(text[i]) ^ ord(key[i % len(key)]))
return new_text
```

```
t1 = 'С Новым Годом, друзья!'
key = generate_key_hex(t1)
en_t1 = en_de_crypt(t1, key)
de_t1 = en_de_crypt(en_t1, key)
```

```
t2 = "У Слона домов, орого!!!"
en_t2 = en_de_crypt(t2, key)
de_t2 = en_de_crypt(en_t2, key)
```

```
print('Открытый текст: ', t1, "\nКлюч: ", key, "\nШифротекст: ", en_t1, "\nИсходный текст: ", de_t1,)
print('Открытый текст: ', t2, "\nКлюч: ", key, "\nШифротекст: ", en_t2, "\nИсходный текст: ", de_t2,)
```

```
r = en_de_crypt(en_t2, en_t1) #C1^C2
print('Расшифровать второй текст, зная первый: ', en_de_crypt(t1, r))
print('Расшифровать первый текст, зная второй: ', en_de_crypt(t2, r))
```

## 5 Ответы на контрольные вопросы

Как, зная один из текстов ( или ), определить другой, не зная при этом ключа? - Для определения другого текста ( ) можно просто взять зашифрованные тексты , далее применить XOR к ним и к известному тексту: .

Что будет при повторном использовании ключа при шифровании текста? - При повторном использовании ключа мы получим дешифрованный текст.

Как реализуется режим шифрования однократного гаммирования одним ключом двух открытых текстов? - Режим шифрования однократного гаммирования одним ключом двух открытых текстов осуществляется путем XOR-ирования каждого бита первого текста с соответствующим битом ключа или второго текста.

Перечислите недостатки шифрования одним ключом двух открытых текстов - Недостатки шифрования одним ключом двух открытых текстов включают возможность раскрытия ключа или текстов при известном открытом тексте.

Перечислите преимущества шифрования одним ключом двух открытых текстов - Преимущества шифрования одним ключом двух открытых текстов включают использование одного ключа для зашифрования нескольких сообщений без необходимости создания нового ключа и выделения на него памяти.

## 6 Выводы

В ходе лабораторной работы были освоены на практике навыки применения режима однократного гаммирования на примере кодирования различных исходных текстов одним ключом.

#### Список литературы

1. Кулябов Д. С. Г.М.Н. Королькова А. В. Лабораторная работа № 8. Элементы криптографии. Шифрование (кодирование) различных исходных текстов одним ключом [Электронный ресурс]. 2023. URL: .