

Отчет по лабораторной работе №8

Основы информационной безопасности

Кабанова Варвара, НПМбд02-21

Содержание

Цель работы	1
Задание	1
Теоретическое введение	1
Выполнение лабораторной работы	2
Ответы на контрольные вопросы	4
Выводы.....	5
Список литературы.....	5

Цель работы

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

Задание

Два текста кодируются одним ключом (однократное гаммирование). Требуется не зная ключа и не стремясь его определить, прочитав оба текста. Необходимо разработать приложение, позволяющее шифровать и дешифровать тексты P_1 и P_2 в режиме однократного гаммирования. Приложение должно определить вид шифротекстов C_1 и C_2 обоих текстов P_1 и P_2 при известном ключе; Необходимо определить и выразить аналитически способ, при котором злоумышленник может прочесть оба текста, не зная ключа и не стремясь его определить.

Теоретическое введение

Исходные данные.

Две телеграммы Центра:

P_1 = НаВашисходящийот1204

P_2 = ВСеверныйфилиалБанка

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

Шифротексты обеих телеграмм можно получить по формулам режима
однократного гаммирования:

$$C_1 = P_1 \oplus K,$$
$$C_2 = P_2 \oplus K. \quad (8.1)$$

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

$$1 \oplus 1 = 0, 1 \oplus 0 = 1 \quad (8.2)$$

получаем:

$$C_1 \oplus C_2 = P_1 \oplus K \oplus P_2 \oplus K = P_1 \oplus P_2.$$

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
 $C_1 \oplus C_2$ (известен вид обеих шифровок). Тогда зная P_1 и учитывая (8.2), имеем:

$$C_1 \oplus C_2 \oplus P_1 = P_1 \oplus P_2 \oplus P_1 = P_2. \quad (8.3)$$

Таким образом, злоумышленник получает возможность определить те символы
сообщения P_2 , которые находятся на позициях известного шаблона сообщения P_1 .
В соответствии с логикой сообщения P_2 , злоумышленник имеет реальный шанс
узнать ещё некоторое количество символов сообщения P_2 . Затем вновь
используется (8.3) с подстановкой вместо P_1 полученных на предыдущем шаге
новых символов сообщения P_2 . И так далее. Действуя подобным образом,
злоумышленник даже если не прочитает оба сообщения, то значительно
уменьшит пространство их поиска. [@course]

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).


```

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, огого!!"
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))

```

Ответы на контрольные вопросы

1. Как, зная один из текстов (P_1 или P_2), определить другой, не зная при этом ключа? - Для определения другого текста (P_2) можно просто взять зашифрованные тексты $C_1 \oplus C_2$, далее применить XOR к ним и к известному тексту: $C_1 \oplus C_2 \oplus P_1 = P_2$.
2. Что будет при повторном использовании ключа при шифровании текста? - При повторном использовании ключа мы получим дешифрованный текст.
3. 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.
4. 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.
5. 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.

Выводы

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

Список литературы