Шифр гаммирования

Кан Ир-сен Сергеевич НПИ-бд-01-19 28 октября, 2022, Москва, Россия

Российский Университет Дружбы Народов

Цели и задачи

Цель лабораторной работы

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

Выполнение лабораторной работы

Гаммирование

Гаммирование – это наложение (снятие) на открытые (зашифрованные) данные криптографической гаммы, т.е. последовательности элементов данных, вырабатываемых с помощью некоторого криптографического алгоритма, для получения зашифрованных (открытых) данных.

Алгоритм взлома

Шифротексты обеих телеграмм можно получить по формулам режима однократного гаммирования:

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

Алгоритм взлома

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

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

Алгоритм взлома

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 имеем:

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

Схема работы алгоритма



Figure 1: Работа алгоритма гаммирования

Пример работы программы

```
In [10]: a - ord("a")
         alphabet = [ chr(i) for i in range (a, a+32)]
         a = ord("0")
         for i in range(a, a+10):
             alphabet.append(chr(i))
         a - ord("A")
         for i in range(1040, 1072):
             alphabet.append(chr(i))
         Р1-"НаВашИсходящийот1204"
         Р2-"ВСеверныйФилиалБанка"
In [11]: def vzlom(P1, P2):
             code = []
             for i in range(20):
                 code.append(alphabet[(alphabet.index(P1[i]) + alphabet.index(P2[i])) %len(alphabet) ])
             print(code)
             p3 = "".join(code)
             print(p3)
In [12]: vzlom(P1, P2)
         ['щ', 'C', '3', '8', '9', 'ш', 'ю', 'X', 'ч', 'ш', '7', '4', 'p', 'й', 'щ', 'Y', '1', 'E', 'A', '4']
         щСЗвэШюЖчШ74рйщУ1ЕА4
```

Figure 2: Работа алгоритма взлома ключа

```
In [18]: shifr(P1)

BREQUITE TAMPYWC383MBCK-WIT4PRWY1EAA

WHICRA TEXCTA [47, 1, 35, 1, 26, 42, 19, 23, 16, 5, 32, 27, 10, 11, 16, 20, 66, 67, 75, 69]

WHICRA TEXCTA [47, 1, 35, 1, 26, 42, 19, 23, 16, 5, 32, 27, 10, 11, 16, 20, 66, 67, 75, 69]

WHICRA TEXCTA [47, 1, 3, 31, 58, 32, 40, 25, 58, 72, 69, 18, 11, 27, 53, 66, 38, 33, 69]

1 2 5 29

21 3 3 3 63

WHICLAS WHICH PROPERTY AS A STATE OF THE P
```

Выводы

Результаты выполнения лабораторной работы

В ходе выполнения лабораторной работы было разработано приложение, позволяющее шифровать тексты в режиме однократного гаммирования.