Шифр гаммирования

НВЕ МАНГЕ ХОСЕ ХЕРСОН МИКО.

25 мая, 2024, Москва, Россия

Российский Университет Дружбы Народов

- НВЕ МАНГЕ ХОСЕ ХЕРСОН МИКО
- Студент, НКАбд-03-22
- Российский университет дружбы народов
- 1032225355@pfur.ru



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

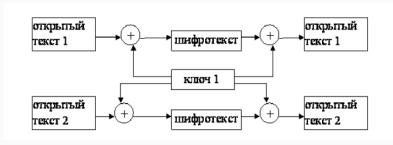


Рис. 1: Работа алгоритма гаммирования

Пример работы программы

```
14 def vzlom(P1, P2):
                 code = []
                 for i in range(len(P1)):
         16
                     code.append(liters[(liters.index(P1[i]) + liters.index(P2[i])) % len(liters)])
         18
                 print(code)
                 pr = "".join(code)
          20
                 print(pr)
In [11]: 1 len(P1)
Out[11]: 13
In [12]: 1 len(P2)
Out[12]: 13
In [13]: 1 vzlom(P1, P2)
         ['x', 'y', 'л', 'b', '3', 'a', 'X', '6', 'ю', 'c', 'щ', 'b', 'Щ']
         хульЗаЖбюсщьЩ
```

Рис. 2: Работа алгоритма взлома ключа

```
In [24]: 1 P1 = "КодофаяФраза1" 2 gamma = "хульЗаЖбюсщьЩ"

In [25]: 1 shifr(P1, gamma) 9/10
```

Выводы

Результаты выполнения лабораторной работы

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