Отчёт по лабораторной работе №7

Шифр гаммирования

Ухарова Софья НФИбд-03-18

Содержание

[1 Цель работы 1](#_Toc94793055)

[2 Теоретические сведения 1](#_Toc94793056)

[2.1 Шифр гаммирования 1](#_Toc94793057)

[3 Выполнение работы 2](#_Toc94793058)

[3.1 Реализация шифратора и дешифратора Python 2](#_Toc94793059)

[3.2 Контрольные вопросы 3](#_Toc94793060)

[4 Выводы 3](#_Toc94793061)

# 1 Цель работы

Изучение алгоритма шифрования гаммированием

# 2 Теоретические сведения

## 2.1 Шифр гаммирования

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.

Принцип шифрования гаммированием заключается в генерации гаммы шифра с помощью датчика псевдослучайных чисел и наложении полученной гаммы шифра на открытые данные обратимым образом (например, используя операцию сложения по модулю 2). Процесс дешифрования сводится к повторной генерации гаммы шифра при известном ключе и наложении такой же гаммы на зашифрованные данные. Полученный зашифрованный текст является достаточно трудным для раскрытия в том случае, если гамма шифра не содержит повторяющихся битовых последовательностей и изменяется случайным образом для каждого шифруемого слова. Если период гаммы превышает длину всего зашифрованного текста и неизвестна никакая часть исходного текста, то шифр можно раскрыть только прямым перебором (подбором ключа). В этом случае криптостойкость определяется размером ключа.

Метод гаммирования становится бессильным, если известен фрагмент исходного текста и соответствующая ему шифрограмма. В этом случае простым вычитанием по модулю 2 получается отрезок псевдослучайной последовательности и по нему восстанавливается вся эта последовательность.

Метод гаммирования с обратной связью заключается в том, что для получения сегмента гаммы используется контрольная сумма определенного участка шифруемых данных. Например, если рассматривать гамму шифра как объединение непересекающихся множеств H(j), то процесс шифрования можно пердставить следующими шагами:

1. Генерация сегмента гаммы H(1) и наложение его на соответствующий участок шифруемых данных.
2. Подсчет контрольной суммы участка, соответствующего сегменту гаммы H(1).
3. Генерация с учетом контрольной суммы уже зашифрованного участка данных следующего сегмента гамм H(2).
4. Подсчет контрольной суммы участка данных, соответствующего сегменту данных H(2) и т.д.

# 3 Выполнение работы

## 3.1 Реализация шифратора и дешифратора Python

Изображение выглядит как текст

Автоматически созданное описание

Изображение выглядит как текст

Автоматически созданное описание

## 3.2 Контрольные вопросы

1. Поясните смысл однократного гаммирования.

Гаммирование – выполнение операции XOR между элементами гаммы и элементами подлежащего сокрытию текста. Если в методе шифрования используется однократная вероятностная гамма (однократное гаммирование) той же длины, что и подлежащий сокрытию текст, то текст нельзя раскрыть. Даже при раскрытии части последовательности гаммы нельзя получить информацию о всём скрываемом тексте.

1. Перечислите недостатки однократного гаммирования.

Абсолютная стойкость шифра доказана только для случая, когда однократно используемый ключ, длиной, равной длине исходного сообщения, является фрагментом истинно случайной двоичной последовательности с равномерным законом распределения.

1. Перечислите преимущества однократного гаммирования.

* способ симметричен;
* шифрование и расшифрование может быть выполнено одной и той же программой;
* криптоалгоритм не даёт никакой информации об открытом тексте.

1. Почему длина открытого текста должна совпадать с длиной ключа?

Если ключ короче текста, то операция XOR будет применена не ко всем элементам и конец сообщения будет не закодирован. Если ключ будет длиннее, то появится неоднозначность декодирования.

1. Какая операция используется в режиме однократного гаммирования, назовите её особенности?

Наложение гаммы по сути представляет собой выполнение побитовой операции сложения по модулю 2, т.е. мы должны сложить каждый элемент гаммы с соответствующим элементом ключа. Данная операция является симметричной, так как прибавление одной и той же величины по модулю 2 восстанавливает исходное значение.

1. Как по открытому тексту и ключу получить шифротекст?

Задача сводится к правилу:

т.е. мы поэлементно получаем символы зашифрованного сообщения, применяя операцию исключающего или к соответствующим элементам ключа и открытого текста.

1. Как по открытому тексту и шифротексту получить ключ?

Задача сводится к правилу:

1. В чем заключаются необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра?

Необходимые и достаточные условия абсолютной стойкости шифра:  
- полная случайность ключа;

- равенство длин ключа и открытого текста;

- однократное использование ключа.

# 4 Выводы

Изучили алгоритмы шифрования на основе гаммирования