МИНИСТЕРСТВО ОБРАЗОВАНИЯ И НАУКИ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ АВТОНОМНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ДРУЖБЫ НАРОДОВ

Факультет физико-математических и естественных наук

Кафедра информационных технологий

ОТЧЕТ по лабораторной работе 8

ТЕМА «Элементы криптографии. Шифрование (кодирование) различных исходных текстов одним ключом»

по дисциплине «Информационная безопасность»

Выполнил:

Студент группы НПИбд-02-21 Студенческий билет № 1032205421 Стелина Петрити

Список содержания

Список содержания.

Список изображений

Цель работы.

Последовательность выполнения работы

Выводы

Список изображений

рис. 1 Код для шифрования и дешифрования сообщений)

Цель работы

Ознакомиться с практическим использованием метода одноразового шифрования с помощью гаммирования, закодировав несколько исходных текстов с использованием одного ключа.

Последовательность выполнения работы

1. 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 Р1 и Р2 в режиме однократного гаммирования. Приложение должно определить вид шифротекстов С1 и С2 обоих текстов Р1 и Р2 при известном ключе; Необходимо определить и выразить аналитически способ, при котором злоумышленник может прочитать оба текста, не зная ключа и не стремясь его определить. Определить вид шифротекста при известном ключе и известном открытом тексте.

Задача состоит в том, чтобы разработать приложение, которое будет шифровать и дешифровать тексты с использованием однократного гаммирования, а затем попытаться прочитать тексты без знания ключа.

рис. 1 Код для шифрования и дешифрования сообщений

Функция xorbytes:

Выполняет операцию XOR для каждого байта текста и ключа. Если текст длиннее ключа, ключ повторяется.

Функция decryption:

Использует ту же операцию XOR для расшифровки сообщения с известным ключом.

Шифрование:

Для двух исходных сообщений P1 и P2, шифротексты c1 и c2 вычисляются через XOR с ключом.

Атака:

Вычисляется P1⊕P2, чтобы показать, как можно восстановить одно сообщение, если известно другое.

Вывод

В ходе выполнения работы я приобрела практические навыки использования режима одноразового гаммирования с применением одного ключа для кодирования двух сообщений.