

# **Отчёт по лабораторной работе №8**

**Шифр гаммирования**

Радойичич Милица НФИбд-03-18

# Содержание

<b>1</b>	<b>Цель работы</b>	<b>4</b>
<b>2</b>	<b>Теоретические сведения</b>	<b>5</b>
2.1	Шифр гаммирования . . . . .	5
2.2	Идея взлома . . . . .	6
<b>3</b>	<b>Выполнение работы</b>	<b>8</b>
3.1	Реализация взломщика, шифратора и дешифратора на Python . .	8
3.2	Контрольный пример . . . . .	13
<b>4</b>	<b>Выводы</b>	<b>14</b>
	<b>Список литературы</b>	<b>15</b>

# List of Figures

3.1	Работа алгоритма взлома ключа . . . . .	13
-----	---	----

# 1 Цель работы

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

## 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 представить 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 гаммы  $H(2)$ .
4. Подсчет контрольной суммы участка данных, соответствующего сегменту данных  $H(2)$  и т.д.

## 2.2 Идея взлома

Шифротексты обеих телеграмм можно получить по формулам режима однократного гаммирования:

$$C_1 = P_1 \oplus K$$

$$C_2 = P_2 \oplus K$$

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:

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

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:

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

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 равенство 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.

## 3 Выполнение работы

### 3.1 Реализация взломщика, шифратора и дешифратора на Python

```
import java.util.HashMap;
import java.util.Iterator;
import java.util.Map;
import java.util.Scanner;
public class Shifrovka {
    public static void main(String [] args) {
        HashMap<Character, String> map = new HashMap<Character ,String>();
        map.put('0', "0000");
        map.put('1',"0001");
        map.put('2',"0010");
        map.put('3', "0011");
        map.put('4', "0100");
        map.put('5',"0101");
        map.put('6',"0110");
        map.put('7',"0111");
        map.put('8',"1000");
        map.put('9', "1001");
        map.put('A', "1010");
        map.put('B',"1011" );
    }
}
```



```

map.put('C', "1100");
map.put('D', "1101");
map.put('E', "1110");
map.put('F', "1111");
//System.out.println(shifrovanie("14 15 15 ", "41 43 42", map));
String text="";
String cipher;
String cipher2;
Scanner in = new Scanner(System.in);
System.out.println("введите '1' если хотите определить шифротекст по ключу и
int input = in.nextInt();
if(input==1) {
    Scanner in2 = new Scanner(System.in);
    System.out.println("введите ключ шифрования: ");
    cipher= in2.nextLine();
    System.out.println("введите открытый текст: ");
    cipher2 = in2.nextLine();
    cipher2= characterto16(cipher2,map);
    String shifr = shifrovanie(cipher,cipher2,map);
    System.out.println("шифротекст : "+shifr);

}else {
    Scanner in2 = new Scanner(System.in);
    System.out.println("введите первый шифротекст(через пробелы) : ");
    cipher= in2.nextLine();
    System.out.println("введите второй шифротекст(через пробелы) : ");
    cipher2= in2.nextLine();
    System.out.println("введите открытый текст одного из сообщений для того что
    text =in2.nextLine();

```

```

String C1xorC2=  shifrovanie(cipher,cipher2,map);
String cipher16=characterTo16(text,map);
    String result = shifrovanie(C1xorC2,cipher16,map);
    System.out.println("открытый текст второго сообщения: "+toCharacter(result,
}
}

public static String characterTo16 (String cipher,HashMap<Character, String> map)
    char[] chararray = cipher.toCharArray();
    String finalcode="";
    for(int i=0;i<chararray.length;i++) {
        char character = chararray[i];
        int ascii = (int) character;
        String code = Integer.toString(ascii,2);
        String curcode=code;
        for(int j=0;j<8-code.length();j++) {
            curcode="0"+curcode;
        }
        code= curcode;
        String val = code.substring(0, 4);
        String val2= code.substring(4);
        char nval=' ';
        char nval2=' ';
        Iterator it = map.entrySet().iterator();
        while (it.hasNext()) {
            Map.Entry pair = (Map.Entry)it.next();
            if(pair.getValue().equals(val)) {
                nval=(char)pair.getKey();
            }
            if(pair.getValue().equals(val2)) {

```

```

        nval2=(char)pair.getKey();
    }
}
String v = String.valueOf(nval)+String.valueOf(nval2);
finalcode=finalcode+v+" ";
}
return finalcode;
}
public static String tocharacter(String cipher, HashMap<Character, String> map) {
    String[] splt = cipher.split("\\s+");
    String finalcode="";
    for(int i=0;i<splt.length;i++) {
        char[] symbols = splt[i].toCharArray();
        String symbol = map.get(symbols[0])+map.get(symbols[1]);
        int number = Integer.parseInt(symbol, 2);
        finalcode+=Character.toString ((char) number);
    }
    return finalcode;
}
public static String shifrovane(String cipher, String cipher2,HashMap<Character,

String[] splt = cipher.split("\\s+");
String[] splt2 = cipher2.split("\\s+");
String finalcode="";
for(int i=0;i<splt.length;i++) {
    char[] symbols = splt[i].toCharArray();
    String symbol = map.get(symbols[0])+map.get(symbols[1]);
    char[] symbols2 = splt2[i].toCharArray();

```

```

String symbol2 = map.get(symbols2[0])+map.get(symbols2[1]);
String newsymbol="";
for(int j=0;j<symbol2.length();j++) {
int number= Character.digit(symbol2.charAt(j), 10);
int number2 = Character.digit(symbol.charAt(j), 10);
newsymbol+=number^number2;
}
String val = newsymbol.substring(0, 4);
String val2= newsymbol.substring(4);
char nval=' ';
char nval2=' ';
Iterator it = map.entrySet().iterator();
while (it.hasNext()) {
    Map.Entry pair = (Map.Entry)it.next();
    if(pair.getValue().equals(val)) {
        nval=(char)pair.getKey();
    }
    if(pair.getValue().equals(val2)) {
        nval2=(char)pair.getKey();
    }
}
String v = String.valueOf(nval)+String.valueOf(nval2);
finalcode=finalcode+v+" ";
}
return finalcode;
}
}

```

## 3.2 Контрольный пример

```
C:\>java Shifrovka
введите '1' если хотите определить шифротекст по ключу и открытому тексту
или '2' если хотите определить открытый текст по шифротексту:
2
введите первый шифротекст(через пробелы) :
AC 34 BC 43 21 2E
введите второй шифротекст(через пробелы) :
82 37 CA 15 68 90
введите открытый текст одного из сообщений для того чтобы расшифровать открытый текст второго сообщения:
rudnforever
открытый текст второго сообщения: 1v08/?
```

Figure 3.1: Работа алгоритма взлома ключа

## **4 Выводы**

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

# Список литературы

1. Шифрование методом гаммирования
2. Режим гаммирования в блочном алгоритме шифрования