## Отчёт по лабораторной работе №8

Шифр гаммирования

Шемякин Алексей НФИбд-02-18

## Содержание

1	Цель работы										
2	•	оретические сведения									
		Шифр гаммирования	5								
	2.2	Идея взлома	6								
3	Выполнение работы										
	3.1	Реализация взломщика, шифратора и дешифратора на Java	8								
		Контрольный пример	12								
4	Выв	оды	13								
Сп	Список литературы										

# **List of Figures**

7 1	Работа алгоритма взлома ключа														1	7
J.1	Габота алгоритма взлома ключа	•	•		•	•	•	•	•	•	•	•	•	•	1	_

## 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 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.

#### 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 Java

```
package ru.shemich;
import java.io.BufferedReader;
import java.io.IOException;
import java.io.InputStreamReader;
import java.util.HashMap;
import java.util.Map;
public class Main {
    public static void main(String [] args) throws IOException {
        BufferedReader reader = new BufferedReader(new InputStreamReader(System.i
        BufferedReader reader2 = new BufferedReader(new InputStreamReader(System.
        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('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");
String text="";
String cipher;
String cipher2;
System.out.println("Введите: " +
        "\n'1' если хотите определить шифротекст по ключу и открытому тек
        "\n'2' если хотите определить ключ по открытому тексту и шифротек
int input = Integer.parseInt(reader.readLine());
if(input==1) {
    System.out.println("Введите ключ шифрования (ключ должен быть в шестн
    cipher= reader2.readLine();
    System.out.println("Введите открытый текст (размерность текста должна
}else {
    System.out.println("Введите шифротекст : ");
    cipher= reader.readLine();
    System.out.println("Введите открытый текст (размерность текста должна
```

map.put('6',"0110");

map.put('7',"0111");

map.put('8',"1000");

```
}
    cipher2 = reader.readLine();
    cipher2= characterto16(cipher2,map);
    String shifr = shifrovanie(cipher, cipher2, map);
    if(input==1) {
        System.out.println("Шифротекст : "+shifr);
    }else {
        System.out.println("Ключ : "+shifr);
    }
}
public static String characterto16 (String cipher, HashMap<Character, String>
    char[] charArray = cipher.toCharArray();
    String finalcode="";
    for (char character : charArray) {
        String code = Integer.toString((int) character, 2);
        StringBuilder curcode = new StringBuilder(code);
        for (int j = 0; j < 8 - code.length(); j++) {
            curcode.insert(0, "0");
        }
        code = curcode.toString();
        finalcode = getString(map, finalcode, code);
    }
    return finalcode;
}
```

private static String getString(HashMap<Character, String> map, String final

```
String val = code.substring(0, 4);
    String val2= code.substring(4);
    char nval=' ';
    char nval2=' ';
    for (Map.Entry<Character, String> characterStringEntry : map.entrySet())
        if (((Map.Entry) characterStringEntry).getValue().equals(val)) {
            nval = (char) ((Map.Entry) characterStringEntry).getKey();
        }
        if (((Map.Entry) characterStringEntry).getValue().equals(val2)) {
            nval2 = (char) ((Map.Entry) characterStringEntry).getKey();
        }
    }
    String v = String.valueOf(nval)+String.valueOf(nval2);
    finalcode=finalcode+v+" ";
    return finalcode;
}
public static String shifrovanie(String cipher, String cipher2, HashMap<Charac
    String[] splt = cipher.split("\\s+");
    String[] splt2 = cipher2.split("\\s+");
    String finalcode="";
    for(int i=0;i<splt.length;i++) {</pre>
        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]);

StringBuilder newSymbol = new StringBuilder();
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.append(number ^ number2);
}

finalcode = getString(map, finalcode, newSymbol.toString());
}
return finalcode;
}</pre>
```

#### 3.2 Контрольный пример

```
"C:\Program Files\Java\jdk-11.0.11\bin\java.exe" "-javaagent:C:\Program Files\JetBrains\IntelliJ IDEA 2020.
Введите:
'1' если хотите определить шифротекст по ключу и открытому тексту
'2' если хотите определить ключ по открытому тексту и шифротексту
2
введите первый шифротекст(через пробелы) :
AC 34 BC 43 21 2E
введите второй шифротекст(через пробелы) :
B2 37 CA 15 68 90
введите открытый текст одного из сообщений для того чтобы расшифровать открытый текст второго сообщения:
НарруNewYearMyFriends
открытый текст второго сообщения: Vb0&08
```

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