Отчет по лабораторной работе 8

Дисциплина: Информационная безопасность

Дяченко Злата Константиновна, НФИбд-03-18

Прагматика выполнения лабораторной работы

Данная лабораторная работа выполнялась мной для приобретения теоретических знаний и практических навыков применения однократного гаммирования на примере кодирования различных исходных текстов одним ключом.

Цель выполнения лабораторной работы

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

Осуществить шифрование и дешифрование текстов P1 и P2 в режиме однократного гаммирования. (рис. 1).

```
P1
205 224 194 224 248 232 241 245 238 228 255 249 232 233 238 242 49 50 48 52
P2
194 209 229 226 229 240 237 251 233 244 232 235 232 224 235 193 224 237 234 224
Imphoprotect C1:
200 236 213 159 246 166 198 39 122 244 246 215 202 190 17 58 58 128 64 96
Imphoprotect C2:
199 221 242 157 235 190 218 41 125 228 225 197 202 183 20 9 235 95 154 180
Reumphoprotect P1:
205 224 194 224 248 232 241 245 238 228 255 249 232 233 238 242 49 50 48 52
Reumphoprotect P1:
205 224 194 224 248 232 241 245 238 228 255 249 232 233 238 242 49 50 48 52
Reumphoprotect P12:
2107 229 226 229 240 237 251 233 244 232 235 232 224 235 193 224 237 234 224
```

Figure 1: Открытый текст и шифротекст

```
unsigned char x = letter.at(i);
shifrotext[i]=text[i]^key[i];
```

Figure 2: Функции программы

```
int main(){
    setlocale(LC ALL, "Russian");
    string p1.p2;
    int len1:
    p1="НаВашисходящийот1204";
p2="ВСеверныйфилиалБанка":
    len1=p1.size();
    int s1[len1], s2[len1];
    convert(p1, s1);
    convert(p2,s2);
    printM(s1, len1);
    cout<<"P2"<<end1;
    printM(s2, len1);
    int K[len1];
    K[0]=0x05;
    K[1]=0x0C;
    K[2]=0x17;
      31=0x7F:
    K[4]=0x0E;
     [5]=0x4E;
    K[6]=0x37;
     [7]=0xD2;
    K[8]=0x94:
     [9]=0x10;
    K[10]=0x09:
     [11]=0x2E;
    K[12]=0x22;
     ([13]=0x57:
    K[14]=0xFF:
    K[15]=0xC8:
    K[16]=0x0B;
    K[17]=0xB2;
    K[18]=0x70:
    K[19]=0x54;
    int c1[len1], c2[len1];
    gammir(s1, K, len1, c1);
    cout<<"Шифротекст C1:"<<endl;
printM(c1, len1);
    gammir(s2, K, len1, c2);
    cout<<"Шифротекст C2:"<<endl;
    printM(c2, len1);
```

```
int d1[len1],d2[len1];
gammir(c1, K, len1, d1);
cout<<"Дешифрованный текст Р1:"<<endl;
printM(d1, len1);
gammir(c2, K, len1, d2);
cout<<"Дешифрованный текст Р12:"<<endl;
printM(d2, len1);
```

Figure 4: Функция main. Дешифрование

Определить и выразить аналитически способ, при котором злоумышленник может прочитать оба текста, не зная ключа и не стремясь его определить (рис. 5).

```
92

93

94

95

95

96

96

97

98

98

98

99

97
```

Figure 5: Получение текста

```
P2
194 209 229 226 229 240 237 251 233 244 232 235 232 224 235 193 224 237 234 224

Whyporekct C1:
200 236 213 159 246 166 198 39 122 244 246 215 202 190 17 58 58 128 64 96

Whyporekct C2:
199 221 242 157 235 190 218 41 125 228 225 197 202 183 20 9 235 95 154 180

Rewhyponembar Tekct P1:
205 224 194 224 248 232 241 245 238 228 255 249 232 233 238 242 49 50 48 52

Rewhyponembar Tekct P1:
194 209 229 226 229 240 237 251 233 244 232 235 232 224 235 193 224 237 234 224

Rpowirranhuik P2:
194 209 229 226 229 240 237 251 233 244 232 235 232 224 235 193 224 237 234 224
```

Figure 6: Результат

Результаты выполнения лабораторной работы

В результате выполнения работы я освоила на практике применение режима однократного гаммирования на примере кодирования различных исходных текстов одним ключом.