

Московский авиационный институт
(национальный исследовательский университет)

Факультет информационных технологий и прикладной
математики

Кафедра вычислительной математики и программирования

Лабораторная работа №3 по курсу «Криптография»

Студент: И. Т. Батыновский
Преподаватель: А. В. Борисов
Группа: М8О-307Б
Дата:
Оценка:
Подпись:

Москва, 2020

Лабораторная работа №3

Задача:

1. Строку в которой записано своё ФИО подать на вход в хеш-функцию ГОСТ Р 34.11-2012 (Стрибог). Младшие 4 бита выхода интерпретировать как число, которое в дальнейшем будет номером варианта. Процесс выбора варианта требуется отразить в отчёте.
2. Программно реализовать алгоритм функции хеширования. Алгоритм содержит в себе несколько раундов.
3. Модифицировать оригинальный алгоритм таким образом, чтобы количество раундов было настраиваемым параметром программы. В этом случае новый алгоритм не будет являться стандартом, но будет интересен для исследования.
4. Применить подходы дифференциального криптоанализа к алгоритму с разным числом раундов.
5. Построить график зависимости количества раундов и возможности различения отдельных бит при различном количестве раундов.

Вариант 1: ГОСТ Р 34.11-2012 (Стрибог).

1 Расчёт варианта

Для расчёта варианта я написал программу на языке *Python*, которая при помощи сторонней библиотеки **pygost** вычисляет хэш переданной ей строки (в моем случае «Батяновский Иван Тарасович»).

Код программы VarGen.py:

```
1 from pygost import gost34112012256
2
3 print(gost34112012256.new("Батяновский ИванТарасович".encode('utf-8')).digest().hex()
    [-1])
```

Результат вычисления:

C:\Anaconda\envs\Cryptography3\python.exe C:/Users/Ivan/PycharmProjects
/Cryptography3/VarGen.py

1

Process finished with exit code 0

Следовательно, мне следует реализовать алгоритм *ГОСТ Р 34.11-2012 (Стрибог)*. Стрибог — это семейство хеш-функций, включающее в себя всего две функции. Функцию с длиной выходного значения в 256 бит и функцию с длиной выходного значения в 512 бит. Они обе реализованы, но для «Дифференциального анализа» я буду использовать функцию с длиной выходного значения в 256 бит.

2 Описание алгоритма

Прежде чем приступить к описанию алгоритма, расскажем о преобразованиях, которые используются при вычислении хеш-функции.

1. **X - преобразование.** На вход функции **X** подаются две последовательности длиной 512 бит каждая, выходом функции является XOR этих последовательностей.
2. **S - преобразование.** Функция **S** является обычной функцией подстановки. Каждый байт из 512-битной входной последовательности заменяется соответствующим байтом из таблицы подстановок π .
Таблица π является константой и может быть записана в виде массива.
3. **P - преобразование.** Функция перестановки. Для каждой пары байт из входной последовательности происходит замена одного байта другим.
Таблица перестановок τ также является константой.
4. **L - преобразование.** Представляет собой умножение 64-битного входного вектора на бинарную матрицу **A** размерами 64x64.
Представляет собой умножение 64-битного входного вектора на бинарную матрицу **A** размерами 64x64.

1 Функция сжатия

Опишем используемую в новом стандарте функцию сжатия g_n в виде алгоритма. Пусть **h**, **N** и **m** — 512-битные последовательности. Для вычисления функции **g(N, m, h)** необходимо проделать следующие шаги:

1. Вычислить значение $K = h \oplus N$;
2. Присвоить значение $K = S(K)$;
3. Присвоить значение $K = P(K)$;
4. Присвоить значение $K = L(K)$;
5. Вычислить $t = E(K, m)$;
6. Присвоить значение $t = h \oplus t$;
7. Вычислить значение $G = t \oplus m$;
8. Вернуть **G** в качестве результата вычисления функции $g(N, m, h)$.

Функция $E(K, m)$ выполняет нижеприведенные действия:

1. Вычислить значение $state = K \oplus m$;
2. Для $i = 0$ по 10 (количество раундов, которые мы можем изменять) выполнить:
 - Присвоить значение $state = S(state)$;
 - Присвоить значение $state = P(state)$;
 - Присвоить значение $state = L(state)$;
 - Вычислить $K = \text{KeySchedule}(K, i)$;
 - Присвоить значение $state = state \oplus K$;
3. Вернуть $state$ в качестве результата.

Функция $\text{KeySchedule}(K, i)$, отвечает за формирование временного ключа K на каждом раунде функции $E(K, m)$. Функция $\text{KeySchedule}(K, i)$ производит следующие вычисления:

1. Присвоить значение $K = K \oplus C[i]$;
2. Присвоить значение $K = S(K)$;
3. Присвоить значение $K = P(K)$;
4. Присвоить значение $K = L(K)$;
5. Вернуть K в качестве результата функции.

Здесь C — это набор 512-битных значений. Значение C является постоянным.

2 Вычисление хеш-функции

Теперь опишем процедуру формирования хеш-значения. Для любого входного сообщения M :

1. Присвоить начальные значения внутренних переменных:
 - Для хеш-функции с длиной выхода 512 бит: $h=iv=0x00^{64}$. Для хеш-функции с длиной выхода 256 бит: $h=iv=0x01^{64}$.
 - $N = 0^{512}$
 - $\Sigma = 0^{512}$
2. Проверить следующее условие: длина сообщения $M < 512$. Если условие выполняется перейти к пункту 3. В противном случае выполнить последовательность вычислений:
 - m — последние 512 бит сообщения M
 - $h = g(N, m, h)$
 - $N = (N + 512) \bmod 2^{512}$
 - $\Sigma = (\Sigma + m) \bmod 2^{512}$
 - Обрезать M , убрав последние 512 бит
 - Перейти к шагу 2
3. Произвести дополнение сообщения M до длины в 512 бит по следующему правилу:
 $m = 0^{511-|M|} || 1 || M$, $|M|$ - длина сообщения M в битах.
4. Вычислить $h = g(N, m, h)$
5. Вычислить $N = (N + |M|) \bmod 2^{512}$
6. Вычислить $\Sigma = (\Sigma + m) \bmod 2^{512}$
7. Вычислить $h = g(0, h, N)$
8. Вычислить $h = g(0, h, \Sigma)$
9. Для хеш-функции с длиной выхода в 512 бит возвращаем h в качестве результата. Для функции с длиной выхода 256 бит возвращаем $MSB_{256}(h)$.

3 Реализация алгоритма

```
1 using System;
2 using System.Collections;
3 using System.Linq;
4 using System.Text;
5 class GOST
6 {
7     // Matrix A for MixColumns (L) function
8     private ulong[] A = {
9         0x8e20faa72ba0b470, 0x47107ddd9b505a38, 0xad08b0e0c3282d1c, 0xd8045870ef14980e,
10        0x6c022c38f90a4c07, 0x3601161cf205268d, 0x1b8e0b0e798c13c8, 0x83478b07b2468764,
11        0xa011d380818e8f40, 0x5086e740ce47c920, 0x2843fd2067adea10, 0x14aff010bdd87508,
12        0x0ad97808d06cb404, 0x05e23c0468365a02, 0x8c711e02341b2d01, 0x46b60f011a83988e,
13        0x90dab52a387ae76f, 0x486dd4151c3dfdb9, 0x24b86a840e90f0d2, 0x125c354207487869,
14        0x092e94218d243cba, 0x8a174a9ec8121e5d, 0x4585254f64090fa0, 0xacc9ca9328a8950,
15        0x9d4df05d5f661451, 0xc0a878a0a1330aa6, 0x60543c50de970553, 0x302a1e286fc58ca7,
16        0x18150f14b9ec46dd, 0xc0c84890ad27623e0, 0x0642ca05693b9f70, 0x0321658cba93c138,
17        0x86275df09ce8aaa8, 0x439da0784e745554, 0xafc0503c273aa42a, 0xd960281e9d1d5215,
18        0xe230140fc0802984, 0x71180a8960409a42, 0xb60c05ca30204d21, 0x5b068c651810a89e,
19        0x456c34887a3805b9, 0xac361a443d1c8cd2, 0x561b0d22900e4669, 0x2b838811480723ba,
20        0x9bcf4486248d9f5d, 0xc3e9224312c8c1a0, 0xeffa11af0964ee50, 0xf97d86d98a327728,
21        0xe4fa2054a80b329c, 0x727d102a548b194e, 0x39b008152acb8227, 0x9258048415eb419d,
22        0x492c024284fbaec0, 0xaa16012142f35760, 0x550b8e9e21f7a530, 0xa48b474f9ef5dc18,
23        0x70a6a56e2440598e, 0x3853dc371220a247, 0x1ca76e95091051ad, 0x0edd37c48a08a6d8,
24        0x07e095624504536c, 0x8d70c431ac02a736, 0xc83862965601dd1b, 0x641c314b2b8ee083
25    };
26
27    // Substitution for SubBytes function
28    private byte[] Sbox={
29        0xFC, 0xEE, 0xDD, 0x11, 0xCF, 0x6E, 0x31, 0x16, 0xFB, 0xC4, 0xFA, 0xDA, 0x23, 0
30        xC5, 0x04, 0x4D,
31        0xE9, 0x77, 0xF0, 0xDB, 0x93, 0x2E, 0x99, 0xBA, 0x17, 0x36, 0xF1, 0xBB, 0x14, 0
32        xCD, 0x5F, 0xC1,
33        0xF9, 0x18, 0x65, 0x5A, 0xE2, 0x5C, 0xEF, 0x21, 0x81, 0x1C, 0x3C, 0x42, 0x8B, 0
34        x01, 0x8E, 0x4F,
35        0x05, 0x84, 0x02, 0xAE, 0xE3, 0x6A, 0x8F, 0xA0, 0x06, 0x0B, 0xED, 0x98, 0x7F, 0
36        xD4, 0xD3, 0x1F,
37        0xEB, 0x34, 0x2C, 0x51, 0xEA, 0xC8, 0x48, 0xAB, 0xF2, 0x2A, 0x68, 0xA2, 0xFD, 0
38        x3A, 0xCE, 0xCC,
39        0xB5, 0x70, 0x0E, 0x56, 0x08, 0x0C, 0x76, 0x12, 0xBF, 0x72, 0x13, 0x47, 0x9C, 0
40        xB7, 0x5D, 0x87,
41        0x15, 0xA1, 0x96, 0x29, 0x10, 0x7B, 0x9A, 0xC7, 0xF3, 0x91, 0x78, 0x6F, 0x9D, 0
42        x9E, 0xB2, 0xB1,
43        0x32, 0x75, 0x19, 0x3D, 0xFF, 0x35, 0x8A, 0x7E, 0x6D, 0x54, 0xC6, 0x80, 0xC3, 0
44        xBD, 0x0D, 0x57,
45        0xDF, 0xF5, 0x24, 0xA9, 0x3E, 0xA8, 0x43, 0xC9, 0xD7, 0x79, 0xD6, 0xF6, 0x7C, 0
46        x22, 0xB9, 0x03,
47        0xE0, 0x0F, 0xEC, 0xDE, 0x7A, 0x94, 0xB0, 0xBC, 0xDC, 0xE8, 0x28, 0x50, 0x4E, 0
```



```

75      ,
      0x06,0xf1,0x5e,0x5f,0x52,0x9c,0x1f,0x8b,0xf2,0xea,0x75,0x14,0xb1,0x29,0x7b,0x7b
76      ,
      0xd3,0xe2,0x0f,0xe4,0x90,0x35,0x9e,0xb1,0xc1,0xc9,0x3a,0x37,0x60,0x62,0xdb,0x09
77      ,
78      0xc2,0xb6,0xf4,0x43,0x86,0x7a,0xdb,0x31,0x99,0x1e,0x96,0xf5,0x0a,0xba,0x0a,0xb2
79      },
80      new byte[64]{
      0xef,0x1f,0xdf,0xb3,0xe8,0x15,0x66,0xd2,0xf9,0x48,0xe1,0xa0,0x5d,0x71,0xe4,0xdd
81      ,
      0x48,0x8e,0x85,0x7e,0x33,0x5c,0x3c,0x7d,0x9d,0x72,0x1c,0xad,0x68,0x5e,0x35,0x3f
82      ,
      0xa9,0xd7,0x2c,0x82,0xed,0x03,0xd6,0x75,0xd8,0xb7,0x13,0x33,0x93,0x52,0x03,0xbe
83      ,
84      0x34,0x53,0xea,0xa1,0x93,0xe8,0x37,0xf1,0x22,0x0c,0xbe,0xbc,0x84,0xe3,0xd1,0x2e
85      },
86      new byte[64]{
      0x4b,0xea,0x6b,0xac,0xad,0x47,0x47,0x99,0x9a,0x3f,0x41,0x0c,0x6c,0xa9,0x23,0x63
87      ,
      0x7f,0x15,0x1c,0x1f,0x16,0x86,0x10,0x4a,0x35,0x9e,0x35,0xd7,0x80,0x0f,0xff,0xbd
88      ,
      0xbf,0xcd,0x17,0x47,0x25,0x3a,0xf5,0xa3,0xdf,0xff,0x00,0xb7,0x23,0x27,0x1a,0x16
89      ,
90      0x7a,0x56,0xa2,0x7e,0xa9,0xea,0x63,0xf5,0x60,0x17,0x58,0xfd,0x7c,0x6c,0xfe,0x57
91      },
92      new byte[64]{
      0xae,0x4f,0xae,0xae,0x1d,0x3a,0xd3,0xd9,0x6f,0xa4,0xc3,0x3b,0x7a,0x30,0x39,0xc0
93      ,
      0x2d,0x66,0xc4,0xf9,0x51,0x42,0xa4,0x6c,0x18,0x7f,0x9a,0xb4,0x9a,0xf0,0x8e,0xc6
94      ,
      0xcf,0xfa,0xa6,0xb7,0x1c,0x9a,0xb7,0xb4,0x0a,0xf2,0x1f,0x66,0xc2,0xbe,0xc6,0xb6
95      ,
96      0xbf,0x71,0xc5,0x72,0x36,0x90,0x4f,0x35,0xfa,0x68,0x40,0x7a,0x46,0x64,0x7d,0x6e
97      },
98      new byte[64]{
      0xf4,0xc7,0x0e,0x16,0xee,0xaa,0xc5,0xec,0x51,0xac,0x86,0xfe,0xbf,0x24,0x09,0x54
99      ,
      0x39,0x9e,0xc6,0xc7,0xe6,0xbf,0x87,0xc9,0xd3,0x47,0x3e,0x33,0x19,0x7a,0x93,0xc9
100     ,
      0x09,0x92,0xab,0xc5,0x2d,0x82,0x2c,0x37,0x06,0x47,0x69,0x83,0x28,0x4a,0x05,0x04
101     ,
102     0x35,0x17,0x45,0x4c,0xa2,0x3c,0x4a,0xf3,0x88,0x86,0x56,0x4d,0x3a,0x14,0xd4,0x93
103     },
104     new byte[64]{
      0x9b,0x1f,0x5b,0x42,0x4d,0x93,0xc9,0xa7,0x03,0xe7,0xaa,0x02,0x0c,0x6e,0x41,0x41
105     ,
      0x4e,0xb7,0xf8,0x71,0x9c,0x36,0xde,0x1e,0x89,0xb4,0x44,0x3b,0x4d,0xdb,0xc4,0x9a
106     ,
      0xf4,0x89,0x2b,0xcb,0x92,0x9b,0x06,0x90,0x69,0xd1,0x8d,0x2b,0xd1,0xa5,0xc4,0x2f

```

```

107     ,
108     0x36,0xac,0xc2,0x35,0x59,0x51,0xa8,0xd9,0xa4,0x7f,0x0d,0xd4,0xbf,0x02,0xe7,0x1e
109     },
110     new byte[64]{
111     0x37,0x8f,0x5a,0x54,0x16,0x31,0x22,0x9b,0x94,0x4c,0x9a,0xd8,0xec,0x16,0x5f,0xde
112     ,
113     0x3a,0x7d,0x3a,0x1b,0x25,0x89,0x42,0x24,0x3c,0xd9,0x55,0xb7,0xe0,0x0d,0x09,0x84
114     ,
115     0x80,0x0a,0x44,0x0b,0xdb,0xb2,0xce,0xb1,0x7b,0x2b,0x8a,0x9a,0xa6,0x07,0x9c,0x54
116     ,
117     0x0e,0x38,0xdc,0x92,0xcb,0x1f,0x2a,0x60,0x72,0x61,0x44,0x51,0x83,0x23,0x5a,0xdb
118     },
119     new byte[64]{
120     0xab,0xbe,0xde,0xa6,0x80,0x05,0x6f,0x52,0x38,0x2a,0xe5,0x48,0xb2,0xe4,0xf3,0xf3
121     ,
122     0x89,0x41,0xe7,0x1c,0xff,0x8a,0x78,0xdb,0x1f,0xff,0xe1,0x8a,0x1b,0x33,0x61,0x03
123     ,
124     0x9f,0xe7,0x67,0x02,0xaf,0x69,0x33,0x4b,0x7a,0x1e,0x6c,0x30,0x3b,0x76,0x52,0xf4
125     ,
126     0x36,0x98,0xfa,0xd1,0x15,0x3b,0xb6,0xc3,0x74,0xb4,0xc7,0xfb,0x98,0x45,0x9c,0xed
127     },
128     new byte[64]{
129     0x7b,0xcd,0x9e,0xd0,0xef,0xc8,0x89,0xfb,0x30,0x02,0xc6,0xcd,0x63,0x5a,0xfe,0x94
130     ,
131     0xd8,0xfa,0x6b,0xbb,0xeb,0xab,0x07,0x61,0x20,0x01,0x80,0x21,0x14,0x84,0x66,0x79
132     ,
133     0x8a,0x1d,0x71,0xef,0xea,0x48,0xb9,0xca,0xef,0xba,0xcd,0x1d,0x7d,0x47,0x6e,0x98
134     ,
135     0xde,0xa2,0x59,0x4a,0xc0,0x6f,0xd8,0x5d,0x6b,0xca,0xa4,0xcd,0x81,0xf3,0x2d,0x1b
136     },
137     new byte[64]{
138     0x37,0x8e,0xe7,0x67,0xf1,0x16,0x31,0xba,0xd2,0x13,0x80,0xb0,0x04,0x49,0xb1,0x7a
139     ,
140     0xcd,0xa4,0x3c,0x32,0xbc,0xdf,0x1d,0x77,0xf8,0x20,0x12,0xd4,0x30,0x21,0x9f,0x9b
141     ,
142     0x5d,0x80,0xef,0x9d,0x18,0x91,0xcc,0x86,0xe7,0x1d,0xa4,0xaa,0x88,0xe1,0x28,0x52
143     ,
144     0xfa,0xf4,0x17,0xd5,0xd9,0xb2,0x1b,0x99,0x48,0xbc,0x92,0x4a,0xf1,0x1b,0xd7,0x20
145     }
146     };
147
148     private byte[] iv =new byte[64];
149
150     private byte[] N =new byte[64];
151
152     private byte[] Sigma = new byte[64];
153
154     public int outLen = 0;

```

```

143 public GOST(int outputLenght)
144 {
145     if (outputLenght == 512)
146     {
147         for (int i = 0; i < 64; i++)
148         {
149             N[i] = 0x00;
150             Sigma[i] = 0x00;
151             iv[i] = 0x00;
152         }
153         outLen = 512;
154     }
155     else if (outputLenght == 256)
156     {
157         for (int i = 0; i < 64; i++)
158         {
159             N[i] = 0x00;
160             Sigma[i] = 0x00;
161             iv[i] = 0x01;
162         }
163         outLen = 256;
164     }
165 }
166
167 private byte[] AddModulo512(byte[] a, byte[] b)
168 {
169     byte[] temp = new byte[64];
170     int i = 0, t = 0;
171     byte[] tempA = new byte[64];
172     byte[] tempB = new byte[64];
173     Array.Copy(a, 0, tempA, 64 - a.Length, a.Length);
174     Array.Copy(b, 0, tempB, 64 - b.Length, b.Length);
175     for (i = 63; i >= 0; i--)
176     {
177         t = tempA[i] + tempB[i] + (t >> 8);
178         temp[i] = (byte)(t & 0xFF);
179     }
180     return temp;
181 }
182
183 private byte[] AddXor512(byte[] a, byte[] b)
184 {
185     byte[] c = new byte[64];
186     for (int i = 0; i < 64; i++)
187         c[i] = (byte)(a[i] ^ b[i]);
188     return c;
189 }
190
191 private byte[] S(byte[] state)

```

```

192     {
193         byte[] result = new byte[64];
194         for (int i = 0; i < 64; i++)
195             result[i] = Sbox[state[i]];
196         return result;
197     }
198
199     private byte[] P(byte[] state)
200     {
201         byte[] result = new byte[64];
202         for (int i = 0; i < 64; i++)
203         {
204             result[i] = state[Tau[i]];
205         }
206         return result;
207     }
208
209     private byte[] L(byte[] state)
210     {
211         byte[] result = new byte[64];
212         for (int i = 0; i < 8; i++)
213         {
214             ulong t = 0;
215             byte[] tempArray = new byte[8];
216             Array.Copy(state, i * 8, tempArray, 0, 8);
217             tempArray = tempArray.Reverse().ToArray();
218             BitArray tempBits1 = new BitArray(tempArray);
219             bool[] tempBits=new bool[64];
220             tempBits1.CopyTo(tempBits, 0);
221             tempBits=tempBits.Reverse().ToArray();
222             for (int j = 0; j < 64; j++)
223             {
224                 if (tempBits[j] != false)
225                     t = t ^ A[j];
226             }
227             byte[] ResPart = BitConverter.GetBytes(t).Reverse().ToArray();
228             Array.Copy(ResPart, 0, result, i * 8, 8);
229         }
230         return result;
231     }
232
233     private byte[] KeySchedule(byte[] K, int i)
234     {
235         K=AddXor512(K, C[i]);
236         K = S(K);
237         K = P(K);
238         K = L(K);
239         return K;
240     }

```

```

241
242 private byte[] E(byte[] K, byte[] m)
243 {
244     byte[] state = AddXor512(K, m);
245     for (int i = 0; i < 4; i++)
246     {
247         state=S(state);
248         state = P(state);
249         state = L(state);
250         K=KeySchedule(K, i);
251         state = AddXor512(state, K);
252     }
253     return state;
254 }
255
256 private byte[] G_n(byte[] N, byte[] h, byte[] m)
257 {
258     byte[] K = AddXor512(h, N);
259     K=S(K);
260     K=P(K);
261     K=L(K);
262     byte[] t= E(K, m);
263     t=AddXor512(t, h);
264     byte[] newh = AddXor512(t, m);
265     return newh;
266 }
267
268 public byte[] GetHash(byte[] message)
269 {
270     byte[] paddedMes=new byte[64];
271     int len = message.Length * 8;
272     byte[] h = new byte[64];
273     Array.Copy(iv, h, 64);
274     byte[] N_0 ={
275         0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00
276         ,0x00,
277         0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00
278         ,0x00,
279         0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00
280         ,0x00
281     };
282     if (outLen == 512)
283     {
284         for (int i = 0; i < 64; i++)
285         {
286             N[i] = 0x00;
287             Sigma[i] = 0x00;

```

```

286         iv[i] = 0x00;
287     }
288 }
289 else if (outLen == 256)
290 {
291     for (int i = 0; i < 64; i++)
292     {
293         N[i] = 0x00;
294         Sigma[i] = 0x00;
295         iv[i] = 0x01;
296     }
297 }
298 byte[] N_512 = BitConverter.GetBytes(512);
299 int inc = 0;
300 while (len >= 512)
301 {
302     inc++;
303     byte[] tempMes = new byte[64];
304     Array.Copy(message, message.Length - inc*64, tempMes, 0, 64);
305     h=G_n(N, h, tempMes);
306     N = AddModulo512(N, N_512.Reverse().ToArray());
307     Sigma=AddModulo512(Sigma, tempMes);
308     len -= 512;
309 }
310 byte[] message1 = new byte[message.Length - inc * 64];
311 Array.Copy(message, 0, message1, 0, message.Length - inc * 64);
312 if (message1.Length < 64)
313 {
314     for (int i = 0; i < (64 - message1.Length - 1); i++)
315     {
316         paddedMes[i] = 0;
317     }
318     paddedMes[64 - message1.Length - 1] = 0x01;
319     Array.Copy(message1, 0, paddedMes, 64 - message1.Length, message1.Length
320 );
321 }
322 h=G_n(N, h, paddedMes);
323 byte[] MesLen = BitConverter.GetBytes(message1.Length * 8);
324 N = AddModulo512(N, MesLen.Reverse().ToArray());
325 Sigma = AddModulo512(Sigma, paddedMes);
326 h = G_n(N_0, h, N);
327 h = G_n(N_0, h, Sigma);
328 if (outLen == 512)
329     return h;
330 else
331 {
332     byte[] h256 = new byte[32];
333     Array.Copy(h, 0, h256, 0, 32);
334     return h256;

```

```

334         }
335     }
336 }
337
338 namespace Compile
339 {
340     class Program
341     {
342         static void Main(string[] args)
343         {
344             GOST G = new GOST(256);
345             GOST G512 = new GOST(512);
346             byte[] message={
347                 0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0
348                 x30,0x39,0x38,0x37,
349                 0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0x35,0
350                 x34,0x33,0x32,0x31,
351                 0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0x30,0x39,0
352                 x38,0x37,0x36,0x35,
353                 0x34,0x33,0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0
354                 x32,0x31,0x30};
355             byte[] res = G.GetHash(message);
356             byte[] res2 = G512.GetHash(message);
357             string h256 = BitConverter.ToString(res);
358             string h512 = BitConverter.ToString(res2);
359             Console.WriteLine(h256);
360             Console.WriteLine();
361             Console.WriteLine(h512);
362             Console.ReadLine();
363         }
364     }
365 }

```

Вычислим хеш-функцию для массива данных(message).

Для этого используем:

```
1 private void ComputeHash()
2     {
3         GOST G = new GOST(256);
4         GOST G512 = new GOST(512);
5         byte[] message={
6             0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0
7             x31,0x30,0x39,0x38,0x37,
8             0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0
9             x35,0x34,0x33,0x32,0x31,
10            0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0x30,0
11            x39,0x38,0x37,0x36,0x35,
12            0x34,0x33,0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0x35,0x34,0
13            x33,0x32,0x31,0x30};
14
15        byte[] res = G.GetHash(message);
16        byte[] res2 = G512.GetHash(message);
17        string h256 = BitConverter.ToString(res);
18        string h512 = BitConverter.ToString(res2);
19    }
```

В результате получим значения:

h256 = 00-55-7B-E5-E5-84-FD-52-A4-49-B1-6B-02-51-D0-5D-27-F9-4A-B7-6C-BA-A6
-DA-89-0B-59-D8-EF-1E-15-9D

h512 = 48-6F-64-C1-91-78-79-41-7F-EF-08-2B-33-81-A4-E2-11-C3-24-F0-74-65-4C
-38-82-3A-7B-76-F8-30-AD-00-FA-1F-BA-E4-2B-12-85-C0-35-2F-22-75-24-BC-9A-B1
-62-54-28-8D-D6-86-3D-CC-D5-B9-F5-4A-1A-D0-54-1B

Программа для генерации рандомных данных:

```

1 from random import seed
2 from random import randint
3
4 # mes = [0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0
          x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0
          x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0
          x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0x30]
5 # b = "This is message, length=32 bytes".encode().hex()
6 deltaX = 0x01
7 seed(1)
8 with open("output.txt", "w") as f:
9     for i in range(50):
10         message = []
11         f.write("message = {")
12         for j in range(63):
13             message.append(str(hex(randint(0x32, 0x63))))
14             if j == 62:
15                 f.write(message[len(message) - 1])
16             else:
17                 f.write(message[len(message) - 1] + ', ')
18         f.write("};\n")

```

Программа для проверок данных (подсчет различных бит в хешах и XOR):

```

1 def xor(x, dx):
2     ret = []
3     for i in range(len(x) - len(dx)):
4         dx.append(0x00)
5     dx.reverse()
6     for tdx, tx in zip(dx, x):
7         ret.append(hex(tx ^ tdx))
8     return ret
9
10
11 def bitcounter(aS, bs):
12     counter = 0
13     # print(aS[0], bs[0])
14     for a, b in zip(aS, bs):
15         # print(a, b)
16         counter += len([1 for raz in bin(a ^ b)[2:] if raz == "1"])
17     return counter
18
19
20 xOrig = [0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0
          x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0
          x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0
          x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0x30]
21
22 xhat = [0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0

```

```

23 |         x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0
24 |         x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0
25 |         x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0x30,0x39,0x38,0x37,0x36,0x35,0x34,0x33,0x32,0x31,0x31]
26 |
27 | print(bitcounter(xOrig, xhat))

```

Генерация графика на основе полученных данных:

```

1 | import matplotlib.pyplot as plt
2 |
3 | plt.plot([1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10], [114, 123, 126, 126, 126, 127, 129, 128,
4 |       128, 129])
5 | plt.ylabel('Количество различных бит в хэшах')
6 | plt.xlabel('Количество раундов')
7 | plt.show()

```

4 Анализ алгоритма

Для анализа работы своего алгоритма я воспользовался методом, который называется «Дифференциальный криптоанализ». Он позволяет оценить качество алгоритма при различном количестве раундов.

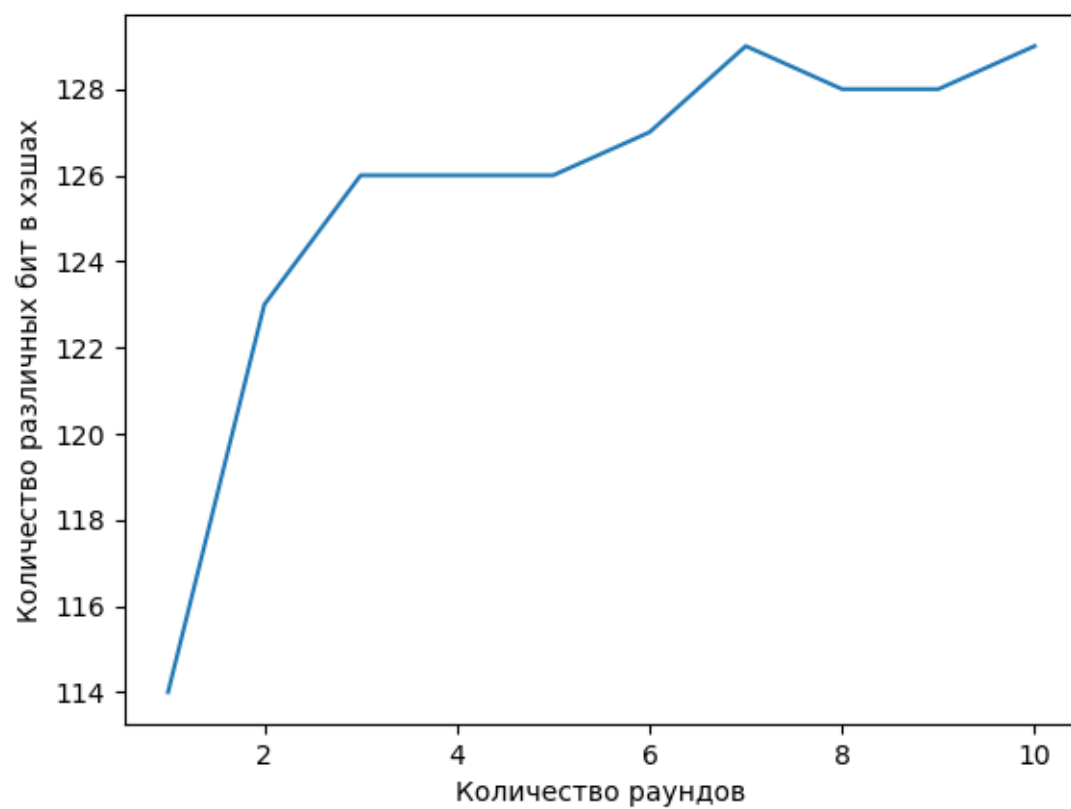
При анализе я рассмотрел как изменение количества раундов алгоритма влияет на дифференциальную разность выходного хэша, а именно посчитал количество бит выходного хэша, которое различается для двух текстов с разницей в 1 бит.

Для простоты эксперимента я выбрал дифференциал $\Delta X = 1$ и проводил анализ для количества раундов, варьирующегося от 1 до 10 раундов.

Для этого я генерировал случайным способом различные тексты X_i , и для каждого текста X_i произвел следующую последовательность действий:

1. Сгенерировал 2-ой текст $\overline{X_i} = X_i \oplus \Delta X$, отличающийся от исходного текста X_i лишь 1 битом.
2. Для каждого анализируемого количества раундов $\forall j : 1 \leq j \leq 10$:
 - Вычисляем значение хэшэи $Y_i^j = H^j(X_i)$ и $\overline{Y_i^j} = H^j(\overline{X_i})$ при помощи нашей хэш-функции H^j с настраиваемым количеством раундов j .
 - Вычисляем их дифференциал $\Delta Y_i^j = Y_i^j \oplus \overline{Y_i^j}$.
 - Подсчитываем количество битов $c_i^j = \sum_{k=0}^{|\Delta Y_i^j|-1} \Delta Y_i^j[k]$, которые различны у двух хэшей Y_i^j и $\overline{Y_i^j}$.

После подсчитаем среднее количество битов $c^j = \frac{\sum_{i=0}^{n-1} (c_i^j)}{n}$, которое оказалось различным для каждого анализируемого количества раундов $\forall j : 1 \leq j \leq 10$ алгоритма H^j .



5 Выводы

Выполнив третью лабораторную работу по курсу «Криптография», я получил новые знания о таком понятии, как *Криптографическая хэш-функция*. Мне пришлось узнать и разобраться в том, как они реализуются и даже довелось реализовать один и алгоритмов хэширования - *34.11-2012 (Стриборг)*. Также мне довелось познакомиться с новым и несколько пугающим на первый взгляд явлением - дифференциальным криптоанализом и даже применить его простейшие элементы для анализа своего алгоритма.

Ещё пришлось приобрести для себя знания работы с шестнадцеричной системой, узнать новые свойства операции *Исключающее «или»* (а именно одно очень важное $(a \oplus b) \oplus b = a$ (реверсивность))

Список литературы

- [1] *Open-source реализации отечественных криптоГОСТов*
URL: <https://habr.com/ru/post/273055/>
- [2] *Основной алгоритм и реализация*
URL: <https://habr.com/ru/post/188152/>
- [3] *Поиск уточнений*
URL: <https://www.streebog.net/ru/>
- [4] *Дифференциальный криптоанализ для самых маленьких*
URL: <https://habr.com/ru/post/215527/>
- [5] *Весь исходный код*
URL: <https://github.com/Ivan-Batyanovsky/Cryptography/tree/master/Lab3>.