



МИНОБРНАУКИ РОССИИ
Федеральное государственное бюджетное образовательное
учреждение высшего образования
«МИРЭА – Российский технологический университет»
РТУ МИРЭА

Институт кибернетики
Кафедра информационной безопасности

КУРСОВАЯ РАБОТА
по дисциплине
«Методы программирования»

Тема курсовой работы
**«Реализация шифратора на основе алгоритма ГОСТ Р 34.12-2018
- «Кузнечик» в режиме простой замены с зацеплением»**

Студент группы ККСО-03-19: Даваев В.П. _____

Руководитель курсовой работы: Кирюхин В.А. _____

Работа представлена к защите «____» _____ 2021 г.

Допущен к защите «____» _____ 2021 г.

Москва 2021

Содержание

Введение	3
1. Теоритическая часть	4
1.1. ГОСТ 34.12-2018 «Кузнечик»	4
1.2. режим простой замены с зацеплением (СВС)	8
2. Практическая часть	10
2.1. реализация ГОСТ 34.12-2018 «Кузнечик»	10
2.2. Реализация режима простой замены с зацеплением	18
2.3. Реализация приложения	19
Заключение	20
Список использованной литературы	21
3. Приложения	22
3.1. Приложение 1.ГОСТ 34.12-2018 «Кузнечик»	22
3.2. Приложение 2.Режим простой замены с зацеплением и само консольное приложение	27
3.3. Приложение 3.Проверка контрольных значений	31

Введение

Еще совсем недавно такая наука как криптография была доступна специальным службам безопасности и применялась для защиты засекреченных данных. Однако благодаря прорыву, произошедшему за последние десятилетия, появилась потребность в усиленной защите любой сферы деятельности, которая активно использует информационные системы и технологии. Эта необходимость позволила преподавать и вообще говорить о криптографических методах защиты данных, поэтому теперь даже обычные студенты могут получить пусть и простейшие (первичные), но очень важные практические уроки по данной дисциплине.

Одним из современных решений защиты информации является шифр ГОСТ Р 34.12-2018 «Кузнечик», который будет описан в этой работе.

Целью курсовой работы является изучение и реализация современного шифра ГОСТ Р 34.12-2018 «Кузнечик» и режима простой замены с зацеплением.

1. Теоритическая часть

1.1. ГОСТ 34.12-2018 «Кузнечик»

Данный шифр является симметричным алгоритмом блочного шифрования с размером блока 128 бит(16 байт) и длиной ключа 256 бит(32 байта)

Состоит из следующих преобразований:

$$X[k] : V_{128} \rightarrow V_{128} : X[k](a) = k \oplus a$$

Здесь строка a , длиной 128 бит(16 байт), ксорится со строкой k длиной 128 бит(16 байт)

$$S : V_{128} \rightarrow V_{128} S(a_{15}||...a_0) = \pi(a_{15})||...\pi(a_0), a_i \in V_8, i = 0, 1, ..., 15$$
$$\pi = (252, 238, 221, 17, 207, 110, 49, 22, 251, 196, 250, 218, 35, 197, 4, 77, 233, 119, 240, 219, 147, 46, 153, 186, 23, 54, 241, 187, 20, 205, 95, 193, 249, 24, 101, 90, 226, 92, 239, 33, 129, 28, 60, 66, 139, 1, 142, 79, 5, 132, 2, 174, 227, 106, 143, 160, 6, 11, 237, 152, 127, 212, 211, 31, 235, 52, 44, 81, 234, 200, 72, 171, 242, 42, 104, 162, 253, 58, 206, 204, 181, 112, 14, 86, 8, 12, 118, 18, 191, 114, 19, 71, 156, 183, 93, 135, 21, 161, 150, 41, 16, 123, 154, 199, 243, 145, 120, 111, 157, 158, 178, 177, 50, 117, 25, 61, 255, 53, 138, 126, 109, 84, 198, 128, 195, 189, 13, 87, 223, 245, 36, 169, 62, 168, 67, 201, 215, 121, 214, 246, 124, 34, 185, 3, 224, 15, 236, 222, 122, 148, 176, 188, 220, 232, 40, 80, 78, 51, 10, 74, 167, 151, 96, 115, 30, 0, 98, 68, 26, 184, 56, 130, 100, 159, 38, 65, 173, 69, 70, 146, 39, 94, 85, 47, 140, 163, 165, 125, 105, 213, 149, 59, 7, 88, 179, 64, 134, 172, 29, 247, 48, 55, 107, 228, 136, 217, 231, 137, 225, 27, 131, 73, 76, 63, 248, 254, 141, 83, 170, 144, 202, 216, 133, 97, 32, 113, 103, 164, 45, 43, 9, 91, 203, 155, 37, 208, 190, 229, 108, 82, 89, 166, 116, 210, 230, 244, 180, 192, 209, 102, 175, 194, 57, 75, 99, 182)$$

$$\pi : \mathbb{Z}_{256} \rightarrow \mathbb{Z}_{256}, \text{ подстановка}$$

$$S^{-1} : V_{128} \rightarrow V_{128} : S^{-1}(a) = \pi^{-1}(a_{15})||...\pi^{-1}(a_0)$$

Тут π^{-1} является обратной подстановкой к π , а S^{-1} обратным отображением к S

$$l : V_8^{16} \rightarrow V_8 : l(a_{15}, ..., a_0) = \nabla(148 \cdot \Delta(a_{15}) + 32 \cdot \Delta(a_{14}) + 133 \cdot \Delta(a_{13}) + 16 \cdot \Delta(a_{12}) + 194 \cdot \Delta(a_{11}) + 192 \cdot \Delta(a_{10}) + 1 \cdot \Delta(a_9) + 251 \cdot \Delta(a_8) + 1 \cdot \Delta(a_7) + 192 \cdot \Delta(a_6) + 194 \cdot \Delta(a_5) + 16 \cdot \Delta(a_4) + 133 \cdot \Delta(a_3) + 32 \cdot \Delta(a_2) + 148 \cdot \Delta(a_1) + 1 \cdot \Delta(a_0))$$

$\Delta : V_8 \rightarrow \mathbb{Z}_2/x^8 + x^7 + x^6 + x + 1$ переводит 8-ми битную строку в элемент конечного поля например:

$$\Delta(15) = \Delta(00001111_2) = 0 \cdot x^7 + 0 \cdot x^6 + 0 \cdot x^5 + 0 \cdot x^4 + 0 \cdot x^4 + 1 \cdot x^3 + 1 \cdot x^2 + 1 \cdot x + 1 \cdot 1 = \\ = x^3 + x^2 + x + 1$$

$\mathbb{Z}_2[x]/x^8 + x^7 + x^6 + x + 1$ является конечным полем мощностью 256, т.к. многочлен $x^8 + x^7 + x^6 + x + 1$ является неприводимым над $\mathbb{Z}_2[x]$

$\nabla : \mathbb{Z}_2[x]/x^8 + x^7 + x^6 + x + 1 \rightarrow V_8$ является обратным отображением к Δ

Таким образом, отображение l является получением 8 битной строки путем суммирования и умножения на константы элементов конечного поля, полученных от 16 байт 128 битной строки а

$R : V_{128} \rightarrow V_{128} : R(a) = R(a_{15} || \dots || a_0) = l(a_{15}, \dots, a_0) || a_{15} || \dots || a_1$ Такое преобразование проще изобразить схемой:

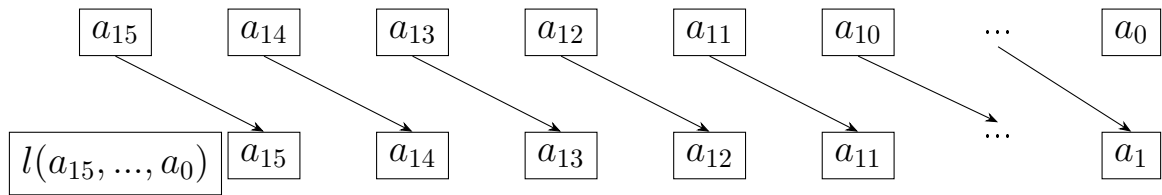


Схема 1. Преобразование R

Получается: a_{15} будет равен $l(a_{15}, \dots, a_0)$, для других $a_i = a_{i+1}, i = 14, \dots, 0$

$$L : V_{128} \rightarrow V_{128} : L(a) = R^{16}(a)$$

На строку а 16 раз применяется преобразование R. Таким образом на выходе строка а будет заполнена 16 байтами, которые будут отличны от исходной строки а

$$R^{-1} : V_{128} \rightarrow V_{128} : R^{-1}(a) = R^{-1}(a_{15}, \dots, a_0) = \\ a_{14} || a_{13} || \dots || a_0 || l(a_{14}, a_{13}, \dots, a_0, a_{15})$$

Преобразование проще изобразить схемой:

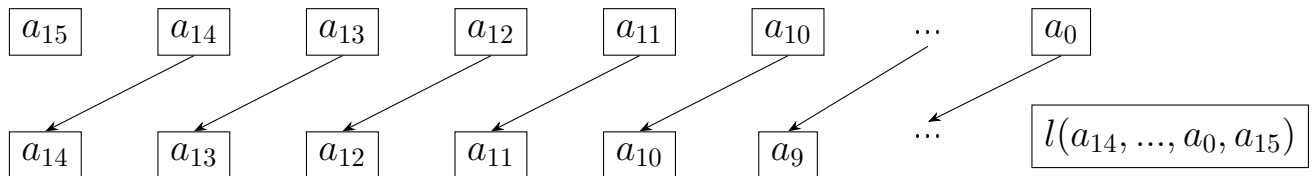


Схема 2. Преобразование R^{-1}

Получается: a_0 будет равен $l(a_{14}, \dots, a_0, a_{15})$, для других $a_i = a_{i-1}, i = 15, \dots, 1$

$$L^{-1} : V_{128} \rightarrow V_{128} : L^{-1}(a) = (R^{-1})^{16}(a)$$

Применяем на строку а 16 преобразований R^{-1}

$$F[k] : V_{128} \times V_{128} \rightarrow V_{128} \times V_{128} : F[k](a_1, a_0) = (LSX[k](a_1) \oplus a_0, a_1)$$

изобразю его на схеме:

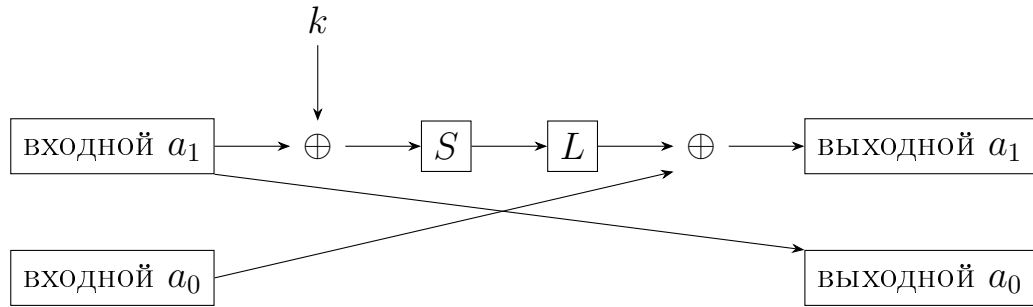


Схема 3. Преобразование $F[k]$

Алгоритм разворачивания ключа

Алгоритм разворачивания ключа использует итерационные константы $C_i \in V_{128}, i = 1, 2, \dots, 32$, которые определены следующим образом:

$$C_i = L(0x00||0x00||\dots||0x00||i) \text{ т.к. } \forall i < 256 \text{ то } C_i[0] = i$$

Преобразование L описывалось выше

Итерационные ключи $K_i \in V_{128}, i = 1, 2, \dots, 10$ вырабатываются на основе ключа $K = K_{255}||\dots||K_0 \in V_{256}$ и определяются равенствами:

$$K_1 = K_{255}||\dots||K_{128}, K_2 = K_{127}||\dots||K_0 \\ (K_{2i+1}, K_{2i+2}) = F[C_{8(i-1)+8}] \dots F[C_{8(i-1)+1}](K_{2i-1}, K_{2i}), i = 1, 2, 3, 4$$

Применяем 8 преобразований F с 8-мью константами C_i , чтобы получить пару ключей $K_{2i+1}K_{2i+2}$

Базовый алгоритм шифрования

после того как сработал алгоритм разворачивания ключа, можно применить шифрование E :

$$E_{K_1, \dots, K_{10}} = X[K_{10}]LSX[K_9] \dots LSX[K_2]LSX[K_1](a)$$

изобразю на схеме:

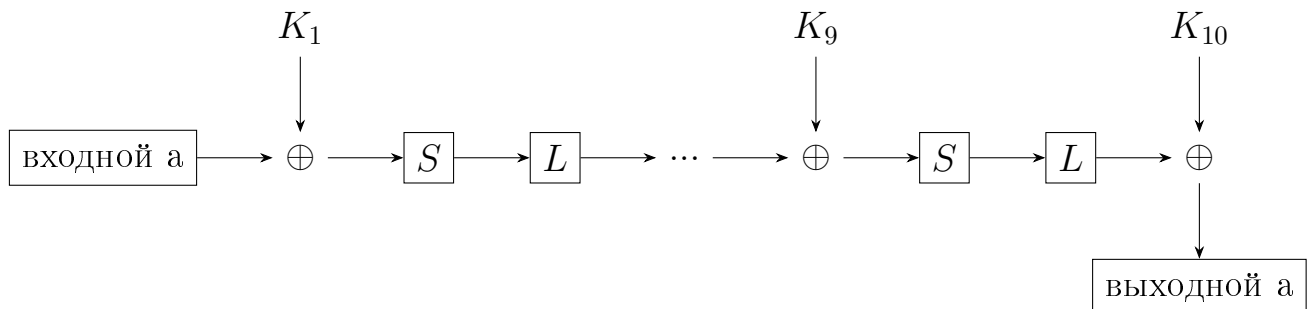


Схема 4. Алгоритм шифрования

Алгоритм расшифрования

После того как сработал алгоритм разворачивания ключа, можно применить расшифрование D:

$$D_{K_1, \dots, K_{10}}(a) = X[K_1]S^{-1}L^{-1}X[K_2] \dots S^{-1}L^{-1}X[k_9]S^{-1}L^{-1}X[K_{10}](a)$$

изобразу на схеме:

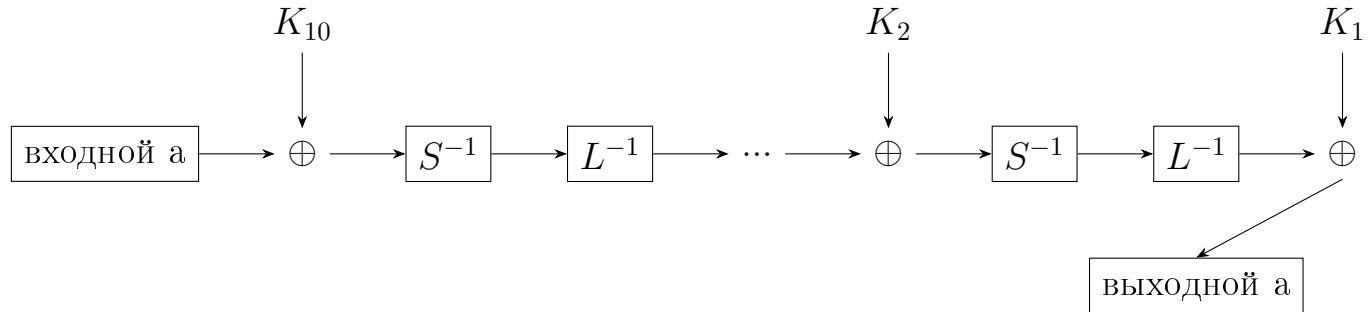


Схема 5. Алгоритм расшифрования

1.2. режим простой замены с зацеплением (CBC)

Режим шифрования — метод применения блочного шифра (алгоритма), позволяющий преобразовать последовательность блоков открытых данных в последовательность блоков зашифрованных данных. При этом для шифрования одного блока могут использоваться данные другого блока.

Шифрование в режиме простой замены с зацеплением.

Сообщение разбивается на блоки одинакового размера. Размер (длина) блока равен n и измеряется в битах. При необходимости последний блок дополняется до длины n . В нашем случае $n=128$

P_i — блок открытого текста

C_i — блок закрытого текста

E_k — шифрование определенным алгоритмом по ключу k

IV — синхропосылка, которая задается случайным образом (в идеале для шифрования разных сообщений лучше использовать разные синхропосылки)

$$C_i = E_k(P_i \oplus C_{i-1})$$

$$C_0 = IV$$

Изобразю на схеме:

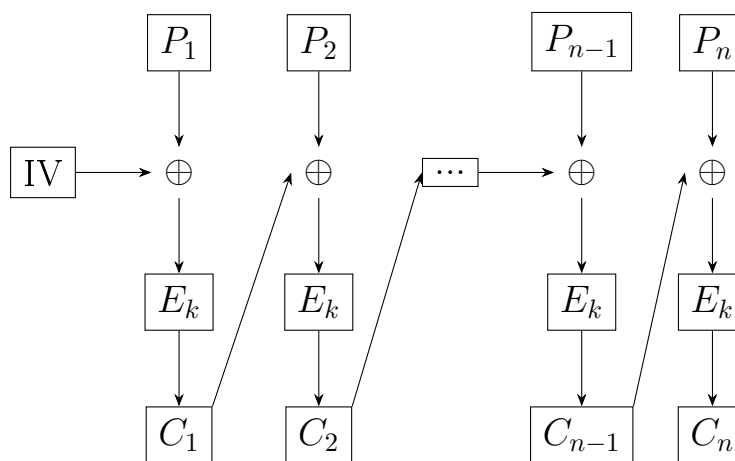


Схема 6. Шифрование CBC

Расшифрование CBC

$$P_i = C_{i-1} \oplus D_k(C_i, k), C_0 = IV$$

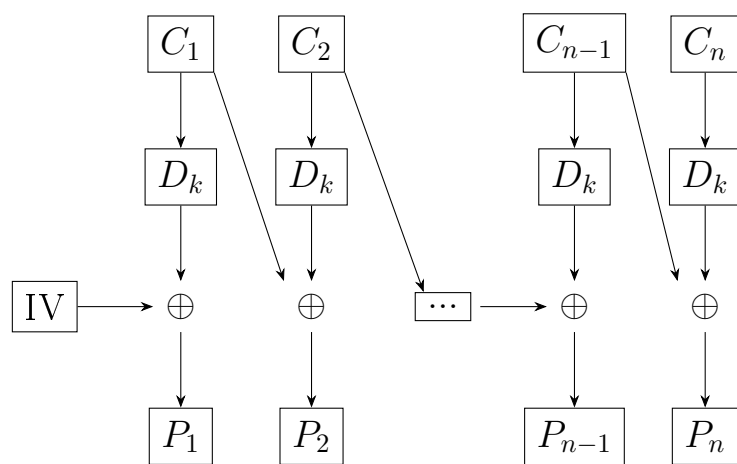


Схема 7. Расшифрование CBC

2. Практическая часть

2.1. реализация ГОСТ 34.12-2018 «Кузнечик»

Решил использовать язык программирования С и ОС Linux. Для начала объявил константы:

```
1  uint8_t PI[256] = { 252, 238, 221, 17, 207, 110, 49, 22, 251,
2    196, 250, 218, 35, 197, 4, 77, 233, 119, 240, 219, 147,
3    46, 153, 186, 23, 54, 241, 187, 20, 205, 95, 193, 249, 24, 101,
4    90, 226, 92, 239, 33, 129, 28, 60, 66,
5    139, 1, 142, 79, 5, 132, 2, 174, 227, 106, 143, 160, 6, 11, 237,
6    152, 127, 212, 211, 31, 235, 52, 44, 81,
7    234, 200, 72, 171, 242, 42, 104, 162, 253, 58, 206, 204, 181, 112,
8    14, 86, 8, 12, 118, 18, 191, 114, 19,
9    71, 156, 183, 93, 135, 21, 161, 150, 41, 16, 123, 154, 199, 243,
10   145, 120, 111, 157, 158, 178, 177, 50,
11   117, 25, 61, 255, 53, 138, 126, 109, 84, 198, 128, 195, 189, 13,
12   87, 223, 245, 36, 169, 62, 168, 67,
13   201, 215, 121, 214, 246, 124, 34, 185, 3, 224, 15, 236, 222, 122,
14   148, 176, 188, 220, 232, 40, 80, 78,
15   51, 10, 74, 167, 151, 96, 115, 30, 0, 98, 68, 26, 184, 56, 130,
16   100, 159, 38, 65, 173, 69, 70, 146, 39,
17   94, 85, 47, 140, 163, 165, 125, 105, 213, 149, 59, 7, 88, 179,
18   64, 134, 172, 29, 247, 48, 55, 107, 228,
19   136, 217, 231, 137, 225, 27, 131, 73, 76, 63, 248, 254, 141, 83,
20   170, 144, 202, 216, 133, 97, 32, 113,
21   103, 164, 45, 43, 9, 91, 203, 155, 37, 208, 190, 229, 108, 82, 89,
22   166, 116, 210, 230, 244, 180, 192,
23   209, 102, 175, 194, 57, 75, 99, 182 };
24
25 uint8_t consts_for_l[16] =
26 { 1, 148, 32, 133,
27   16, 194, 192, 1,
28   251, 1, 192, 194,
29   16, 133, 32, 148 };
30
31 uint8_t C[32][16];
32
33 uint8_t keys[10][16];
```

Листинг 1. Объявление констант

Затем реализовал преобразования:

```
1  void X(uint8_t* a, uint8_t* b)
2  {
3      for (int i = 0; i < 16; i++)
```

```

4      {
5          a[i] ^= b[i];
6      }
7  }
```

Листинг 2. Реализация преобразования X

В преобразовании X на вход дается 2 массива(заранее известно, что их размер равен 16 байтам)

По окончании вызова функции полученные значения будут храниться в массиве a

```

1      void S(uint8_t* a)
2      {
3          for (int i = 0; i < 16; i++)
4          {
5              a[i] = PI[a[i]];
6          }
7      }
```

Листинг 3. Реализация преобразования S

Т.к подстановка хранится в массиве, то отображение байтов будет проходить по значению по индексу массива

```

1      void r_S(uint8_t* a)
2      {
3          for (int i = 0; i < 16; i++)
4          {
5              for (int j = 0; j < 256; j++)
6              {
7                  if (a[i] == PI[j])
8                  {
9                      a[i] = j;
10                     break;
11                 }
12             }
13         }
14     }
```

Листинг 4. Реализация преобразования S^{-1}

обратным элементом подстановки π является индекс массива, поэтому я прохожусь по всем значениям массива, пока не найду одинаковый элемент и присваиваю $a[i]=j$

Для реализации преобразования R понадобится создать функцию, которая умножает элементы конечного поля

```

1  uint8_t GF_mul(uint8_t a, uint8_t b)
2  {
3      uint8_t c = 0;
4      uint8_t flag;
5      for (int i = 0; i < 8; i++)
6      {
7          if (b == 1)
8          {
9              c ^= a;
10             break;
11         }
12         flag = a & 0x80;
13         a <<= 1;
14         if ((int8_t)flag < 0)
15         {
16             a ^= 0xc3;
17         }
18         b >>= 1;
19     }
20     return c;
21 }

```

Листинг 5. умножение в $\mathbb{Z}_2/x^8 + x^7 + x^6 + x + 1$

при умножении многочлена на многочлен происходит повышение степени, что эквивалентно битовому сдвигу слева. Т.к максимальная степень элемента конечного поля не должна превышать седьмой степени, то нужно после каждого битового сдвига проверять на наличие старшего бита в числе, если такой бит присутствует, то просто ксорим его с порождающим многочленом (его представление в виде числа 0xc3). Конечный будет результат тогда, когда второй элемент (на который мы умножаем первый элемент) после битового сдвига вправо будет равен единице (т.к при умножении на свободный коэффициент в $\mathbb{Z}_2[x]$) степень многочлена не повысится.

```

1  uint8_t l(uint8_t* a)
2  {
3      uint8_t S = 0;
4      for (int i = 0; i < 16; i++)
5      {
6          S ^= GF_mul(a[i], consts_for_l[i]);
7      }
8      return S;
9  }

```

Листинг 6. реализация l преобразования

```

1  void R(uint8_t* a)
2  {
3      uint8_t s = l(a);
4      for (int i = 0; i < 15; i++)
5      {
6          a[i] = a[i + 1];
7      }
8      a[15] = s;
9  }

```

Листинг 7. реализация R преобразования

Действовал согласно схеме 1.

```

1  void L(uint8_t* a)
2  {
3      for (int i = 0; i < 16; i++)
4      {
5          R(a);
6      }
7  }

```

Листинг 8. реализация L преобразования

```

1  void r_R(uint8_t* a)
2  {
3      uint8_t temp[16];
4      for (int i = 15; i > 0; i--)
5      {
6          temp[i] = a[i - 1];
7      }
8      temp[0] = a[15];
9      for (int i = 15; i > 0; i--)
10     {
11         a[i] = temp[i];
12     }
13     a[0] = l(temp);
14 }

```

Листинг 9. реализация R^{-1} преобразования

Действовал согласно схеме 2. Единственное, что пришлось сделать-это создать буферный массив, чтобы прогнать преобразования l т.к написано в госте для преобразования R^{-1}

```

1  void r_L(uint8_t* a)
2  {
3      for (int i = 0; i < 16; i++)
4      {
5          r_R(a);
6      }
7  }

```

Листинг 10. реализация L^{-1} преобразования

```

1  void F(uint8_t* C, uint8_t* a1, uint8_t* a0)
2  {
3      uint8_t temp[16];
4      for (int i = 0; i < 16; i++)
5      {
6          temp[i] = a1[i];
7      }
8      X(a1,C);
9      S(a1);
10     L(a1);
11     X(a1, a0);
12     for (int i = 0; i < 16; i++)
13     {
14         a0[i] = temp[i];
15     }
16 }

```

Листинг 11. реализация F преобразования

Действовал согласно схеме 3. Создал буферный массив, чтобы сохранить входные значения a1 и передать их на выходной a0

```

1  void get_C()
2  {
3      for (int i = 1; i < 33; i++)
4      {
5          C[i - 1][0] = i;
6          L(C[i - 1]);
7      }
8  }

```

Листинг 12. получение C_i

```

1  void get_keys(uint8_t* KEY)
2  {
3      get_C();
4      for (int i = 0; i < 16; i++)
5      {
6          keys[1][i] = KEY[i];
7      }
8      for (int i = 16; i < 32; i++)
9      {
10         keys[0][i - 16] = KEY[i];
11     }
12     uint8_t temp[2][16];
13     for (int i = 0; i < 4; i++)
14     {
15         for (int j = 0; j < 16; j++)
16         {
17             temp[0][j] = keys[2*i][j];
18             temp[1][j] = keys[2 * i + 1][j];
19         }
20         for (int k = 0; k < 8; k++)
21         {
22             F(C[8 * i + k], temp[0], temp[1]);
23         }
24         for (int m = 0; m < 16; m++)
25         {
26             keys[2 * i + 2][m] = temp[0][m];
27             keys[2 * i + 3][m] = temp[1][m];
28         }
29     }
30 }

```

Листинг 13. получение ключей

Трудность возникла только в индексации т.к в госте отсчет идет с 1

```

1  void E(uint8_t* a)
2  {
3      //get_keys(key);
4      for (int i = 0; i < 9; i++)
5      {
6          X(a, keys[i]);
7          S(a);
8          L(a);
9      }
10     X(a, keys[9]);
11 }

```

Листинг 14. шифрование

Действовал согласно схеме 4.

```
1  void D(uint8_t* a)
2  {
3      //get_keys(key);
4      for (int i = 9; i > 0; i--)
5      {
6          X(a, keys[i]);
7          r_L(a);
8          r_S(a);
9      }
10     X(a, keys[0]);
11 }
```

Листинг 15. расшифрование

Действовал согласно схеме 5.

Проверка алгоритма по контрольным значениям

Сверюсь с данными контрольных примеров госта только для алгоритма раз-
вертывания ключа и констант, шифрования и расшифрования, т.к в этих ал-
горитмах задействованы все преобразования описанные выше.

Результаты для сверки:

$$C_1 = 6ea276726c487ab85d27bd10dd849401$$

$$C_2 = dc87ece4d890f4b3ba4eb92079cbeb02$$

$$C_3 = b2259a96b4d88e0be7690430a44f7f03$$

$$C_4 = 7bcd10733257914012551504$$

$$C_5 = 156f6d791fab511deabb0c502fd18105$$

$$C_6 = a74af7efab73df160dd208608b9efe06$$

$$C_7 = C9e8819dc73ba5ae50f5b570561a6a07$$

$$C_8 = f6593616e6055689adfba18027aa2a08$$

$$K = 8899aabbccddeeff0011223344556677fedcba98765432100123456789abcdef$$

$$K_1 = 8899aabbccddeeff0011223344556677$$

$$K_2 = fedcba98765432100123456789abcdef$$

$$K_3 = db31485315694343228d6aef8cc78c44$$

$$K_4 = 3d4553d8e9cfec6815ebadc40a9ffd04$$

$$K_5 = 57646468c44a5e28d3e59246f429f1ac$$

$$K_6 = bd079435165c6432b532e82834da581b$$

$$K_7 = 51e640757e8745de705727265a0098b1$$

$$K_8 = 5a7925017b9fdd3ed72a91a22286f984$$

$$K_9 = bb44e25378c73123a5f32f73cdb6e517$$

$$K_{10} = 72e9dd7416bcf45b755dbaa88e4a4043$$

Код для сверки будет в приложении 3.

2.2. Реализация режима простой замены с зацеплением

```
1  int get_IV(uint8_t* IV)
2  {
3      int FD=open("/dev/urandom", O_RDONLY);
4      if(FD<0)
5      {
6          printf("FILE /dev/urandom didnt open\n");
7          return -1;
8      }
9      if(read(FD, IV, 16)<0)
10     {
11         printf("Can't read file\n");
12         close(FD);
13         return -2;
14     }
15     close(FD);
16     return 0;
17 }
```

Листинг 16. получение синхропосылки

Синхропосылку получал из файла /dev/urandom, т.к в него поступают шумы ОС, которые сложно предугадать.

```
1  void CBC(uint8_t* a,uint8_t* IV,uint8_t m)
2  {
3      if(m)
4      {
5          uint8_t temp[16];
6          copy(temp,a,16);
7          D(a);
8          X(a,IV);
9          copy(IV,temp,16);
10     }
11     else
12     {
13         X(a,IV);
14         E(a);
15         copy(IV,a,16);
16     }
17 }
```

Листинг 17. режим простой замены с зацеплением

Следовал схемам 6 и 7. функция `copy(uint8_t* a,uint8_t b,int n)` копирует значения массива `b` в массив `a` размером `n`

2.3. Реализация приложения

На вход программе подается ключ и название файла. В своей программе я сделал проверку на колво введенных парметров, 1-ый параметр проходит проверку на ключ(равна ли его длина 32байтам, причем если не равна,то открываю файл с названием первого параметра и считываю оттуда 32 байта, если уже и там нет данных для ключа(или такого файла не существует),то закрываю программу)

2 параметр это название файла, который надо будет шифровать или расшифровать, моя программа проверяет на наличие такого файла, если в названии есть начальные 2 символа "E_" то приступает к расшифрованию, если нет, то шифрует файл и именует его в "E_<название файла>"

полный код можно посмотреть в приложении 2.

хочу обратить внимание на дополнение последнего блока файла при шифровании и занесении синхропосылки в шифрованный файл.

```
1 while ((k=read(FD,blk,16))==16)
2 {
3     CBC(blk,IV,0);
4     write(F,blk,16);
5 }
6 for(int i=k;i<16;i++)
7 {
8     blk[i]=16-k;
9 }
10 CBC(blk,IV,0);
11 write(F,blk,16);
12 close(F);
13 close(FD);
14 printf("ENCRYPTION COMPLETED\n");
```

Листинг 18. дополнение последнего блока

Последний блок дополняется 16-k байтами, значение каждого дополненного байта будет равно 16-k, при k=0 все равно дополняю блоком в котором все байты будут равны 16

Синхропосылку я генерирую, шифрую по E_k и записываю в начало файла, при расшифровании считываю первые 16 байт, расшифровываю и таким образом узнаю синхропосылку

Заключение

В ходе выполнения курсовой работы, мнегодились знания, которые я получил за предыдущие курсы, особенно знания в алгебре и программировании. Кроме того, данная работа вызвала заинтересованность в моей будущей специальности.

Список использованной литературы

1. ГОСТ 34.12-2018
2. А.П. Алферов, А.Ю. Зубов, А.С. Кузьмин, А.В. Черемушкин "Основы криптографии"
3. Шнайер Б. – Прикладная криптография. Протоколы, алгоритмы и исходные тексты на языке С

3. Приложения

3.1. Приложение 1.ГОСТ 34.12-2018 «Кузнечик»

```
1 #include <stdio.h>
2 #include <stdint.h>
3
4 uint8_t PI[256] = { 252, 238, 221, 17, 207, 110, 49, 22, 251,
5     196, 250, 218, 35, 197, 4, 77, 233, 119, 240, 219, 147,
6     46, 153, 186, 23, 54, 241, 187, 20, 205, 95, 193, 249, 24, 101,
7     90, 226, 92, 239, 33, 129, 28, 60, 66,
8     139, 1, 142, 79, 5, 132, 2, 174, 227, 106, 143, 160, 6, 11, 237,
9     152, 127, 212, 211, 31, 235, 52, 44, 81,
10    234, 200, 72, 171, 242, 42, 104, 162, 253, 58, 206, 204, 181, 112,
11    14, 86, 8, 12, 118, 18, 191, 114, 19,
12    71, 156, 183, 93, 135, 21, 161, 150, 41, 16, 123, 154, 199, 243,
13    145, 120, 111, 157, 158, 178, 177, 50,
14    117, 25, 61, 255, 53, 138, 126, 109, 84, 198, 128, 195, 189, 13,
15    87, 223, 245, 36, 169, 62, 168, 67,
16    201, 215, 121, 214, 246, 124, 34, 185, 3, 224, 15, 236, 222, 122,
17    148, 176, 188, 220, 232, 40, 80, 78,
18    51, 10, 74, 167, 151, 96, 115, 30, 0, 98, 68, 26, 184, 56, 130,
19    100, 159, 38, 65, 173, 69, 70, 146, 39,
20    94, 85, 47, 140, 163, 165, 125, 105, 213, 149, 59, 7, 88, 179,
21    64, 134, 172, 29, 247, 48, 55, 107, 228,
22    136, 217, 231, 137, 225, 27, 131, 73, 76, 63, 248, 254, 141, 83,
23    170, 144, 202, 216, 133, 97, 32, 113,
24    103, 164, 45, 43, 9, 91, 203, 155, 37, 208, 190, 229, 108, 82, 89,
25    166, 116, 210, 230, 244, 180, 192,
26    209, 102, 175, 194, 57, 75, 99, 182 };
27
28 uint8_t consts_for_l[16] =
29 { 1, 148, 32, 133,
30   16, 194, 192, 1,
31   251, 1, 192, 194,
32   16, 133, 32, 148 };
33
34 uint8_t C[32][16];
35
36 uint8_t keys[10][16];
37
38 void X(uint8_t* a, uint8_t* b)
39 {
40     for (int i = 0; i < 16; i++)
41     {
42         a[i] ^= b[i];
43     }
44 }
```

```

33 }
34
35 void S(uint8_t* a)
36 {
37     for (int i = 0; i < 16; i++)
38     {
39         a[i] = PI[a[i]];
40     }
41 }
42
43 void r_S(uint8_t* a)
44 {
45     for (int i = 0; i < 16; i++)
46     {
47         for (int j = 0; j < 256; j++)
48         {
49             if (a[i] == PI[j])
50             {
51                 a[i] = j;
52                 break;
53             }
54         }
55     }
56 }
57
58 uint8_t GF_mul(uint8_t a, uint8_t b)
59 {
60     uint8_t c = 0;
61     uint8_t flag;
62     for (int i = 0; i < 8; i++)
63     {
64         if ((b & 1) == 1)
65         {
66             c ^= a;
67         }
68         flag = a & 0x80;
69         a <<= 1;
70         if ((int8_t)flag < 0)
71         {
72             a ^= 0xc3;
73         }
74         b >>= 1;
75     }
76     return c;
77 }
78
79 uint8_t l(uint8_t* a)

```

```

80 {
81     uint8_t S = 0;
82     for (int i = 0; i < 16; i++)
83     {
84         S ^= GF_mul(a[i], consts_for_l[i]);
85     }
86     return S;
87 }
88
89 void R(uint8_t* a)
90 {
91     uint8_t s = l(a);
92     for (int i = 0; i < 15; i++)
93     {
94         a[i] = a[i + 1];
95     }
96     a[15] = s;
97 }
98
99 void L(uint8_t* a)
100 {
101     for (int i = 0; i < 16; i++)
102     {
103         R(a);
104     }
105 }
106
107 void r_R(uint8_t* a)
108 {
109     uint8_t temp[16];
110     for (int i = 15; i > 0; i--)
111     {
112         temp[i] = a[i - 1];
113     }
114     temp[0] = a[15];
115     for (int i = 15; i > 0; i--)
116     {
117         a[i] = a[i - 1];
118     }
119     a[0] = l(temp);
120 }
121
122 void r_L(uint8_t* a)
123 {
124     for (int i = 0; i < 16; i++)
125     {
126         r_R(a);

```



```

127     }
128 }
129
130 void get_C()
131 {
132     uint8_t temp[16];
133     uint8_t t;
134     for (int i = 1; i < 33; i++)
135     {
136         C[i - 1][0] = i;
137         L(C[i - 1]);
138     }
139 }
140
141 void F(uint8_t* C, uint8_t* a1, uint8_t* a0)
142 {
143     uint8_t temp[16];
144     for (int i = 0; i < 16; i++)
145     {
146         temp[i] = a1[i];
147     }
148     X(a1,C);
149     S(a1);
150     L(a1);
151     X(a1, a0);
152     for (int i = 0; i < 16; i++)
153     {
154         a0[i] = temp[i];
155     }
156
157 }
158
159 void get_keys(uint8_t* KEY)
160 {
161     get_C();
162     for (int i = 0; i < 16; i++)
163     {
164         keys[1][i] = KEY[i];
165     }
166     for (int i = 16; i < 32; i++)
167     {
168         keys[0][i - 16] = KEY[i];
169     }
170     uint8_t temp[2][16];
171     for (int i = 0; i < 4; i++)
172     {
173         for (int j = 0; j < 16; j++)

```

```

174     {
175         temp[0][j] = keys[2*i][j];
176         temp[1][j] = keys[2 * i + 1][j];
177     }
178     for (int k = 0; k < 8; k++)
179     {
180         F(C[8 * i + k], temp[0], temp[1]);
181     }
182     for (int m = 0; m < 16; m++)
183     {
184         keys[2 * i + 2][m] = temp[0][m];
185         keys[2 * i + 3][m] = temp[1][m];
186     }
187 }
188
189 }
190
191 void E(uint8_t* a)
192 {
193     //get_keys(key);
194     for (int i = 0; i < 9; i++)
195     {
196         X(a, keys[i]);
197         S(a);
198         L(a);
199     }
200     X(a, keys[9]);
201 }
202
203 void D(uint8_t* a)
204 {
205     //get_keys(key);
206     for (int i = 9; i > 0; i--)
207     {
208         X(a, keys[i]);
209         r_L(a);
210         r_S(a);
211     }
212     X(a, keys[0]);
213 }

```

3.2. Приложение 2.Режим простой замены с зацеплением и само консольное приложение

```
1 #include "GOST.h"
2 #include <fcntl.h>
3 #include <unistd.h>
4 #include <string.h>
5 #include <stdlib.h>
6 void copy(uint8_t* a,uint8_t* b,int n)
7 {
8     for(int i=0;i<n;i++)
9     {
10         a[i]=b[i];
11     }
12 }
13
14 int get_IV(uint8_t* IV)
15 {
16     int FD=open("/dev/urandom",O_RDONLY);
17     if(FD<0)
18     {
19         printf("FILE /dev/urandom didnt open\n");
20         return -1;
21     }
22     if(read(FD,IV,16)<0)
23     {
24         printf("Can't read file\n");
25         close(FD);
26         return -2;
27     }
28     close(FD);
29     return 0;
30 }
31
32 int CBC(uint8_t* a,uint8_t* IV,uint8_t m)
33 {
34     if(m)
35     {
36         uint8_t temp[16];
37         copy(temp,a,16);
38         D(a);
39         X(a,IV);
40         copy(IV,temp,16);
41     }
42     else
43     {
44         X(a,IV);
```

```

45     E(a);
46     copy(IV,a,16);
47 }
48
49 }
50
51 int main(int argc, char* argv[])
52 {
53     if(argc!=3)
54     {
55         printf("Enter KEY and file");
56
57     }
58     int FD=open(argv[2], O_RDWR);
59     if(FD<0)
60     {
61         printf("cant open your file\n");
62         return 0;
63     }
64     uint8_t key[32];
65     if(strlen(argv[1])!=32)
66     {
67         int FD_key=open(argv[1], O_RDONLY);
68         if(FD_key<0)
69         {
70             printf("Your key is short and its not a file\n");
71             return 0;
72         }
73         if(read(FD_key, key, 32)!=32)
74         {
75             printf("key in file is short\n");
76             return 0;
77         }
78         close(FD_key);
79     }
80     else
81     {
82         copy(key, argv[1], 32);
83     }
84     get_keys(key);
85     uint8_t IV[16];
86     uint8_t blk[16];
87     if(argv[2][0]=='E' && argv[2][1]=='_')
88     {
89         int F=creat(argv[2]+2, 0666);
90         if(F<0)
91         {

```

```

92     printf("file didnt creat\n");
93     return 0;
94 }
95 read(FD, IV, 16);
96 D(IV);
97 int k;
98 while((k=read(FD, blk, 16))!=16)
99 {
100     if((k=read(FD, blk, 16))!=0)
101     {
102         lseek(FD, -32, SEEK_CUR);
103         k=read(FD, blk, 16);
104         CBC(blk, IV, 1);
105         write(F, blk, 16);
106     }
107     else
108     {
109         lseek(FD, SEEK_CUR, -16);
110         k=read(FD, blk, 16);
111         CBC(blk, IV, 1);
112         if(blk[15]!=16)
113             write(F, blk, 16-blk[15]);
114     }
115 }
116 }
117 close(F);
118 close(FD);
119 printf("DECRYPTION COMPLETED\n");
120 }
121 else
122 {
123     char* name=(char*)malloc(sizeof(char)*(2+strlen(argv[2])));
124     name[0]='E';
125     name[1]='_';
126     copy(name+2, argv[2], strlen(argv[2]));
127     int F=creat(name, 0666);
128     free(name);
129     if(F<0)
130     {
131         printf("file didnt creat\n");
132         return 0;
133     }
134     if(get_IV(IV)<0)
135     {
136         printf("error in get_iv()\n");
137     }
138     uint8_t temp[16];

```

```

139     copy(temp, IV, 16);
140     E(temp);
141     write(F, temp, 16);
142     int k;
143     while((k=read(FD, blk, 16))!=16)
144     {
145         CBC(blk, IV, 0);
146         write(F, blk, 16);
147     }
148     for(int i=k; i<16; i++)
149     {
150
151         blk[i]=16-k;
152     }
153     CBC(blk, IV, 0);
154     write(F, blk, 16);
155     close(F);
156     close(FD);
157     printf("ENCRYPTION COMPLETED\n");
158 }
159 return 0;
160 }

```

3.3. Приложение 3.Проверка контрольных значений

```
1 #include "GOST.h"
2
3
4 void print_arr(uint8_t* a,int n)
5 {
6     for(int i=n-1;i>-1;i--)
7     {
8         if(a[i]<0x10)
9         {
10             printf("0%x",a[i]);
11         }
12         else
13         {
14             printf("%x",a[i]);
15         }
16     }
17     printf("\n");
18 }
19
20
21
22 int main(int argc,char* argv[])
23 {
24     uint8_t key[32]=
25     {0xef,0xcd,0xab,0x89,0x67,0x45,0x23,0x01,
26     0x10,0x32,0x54,0x76,0x98,0xba,0xdc,0xfe,
27     0x77,0x66,0x55,0x44,0x33,0x22,0x11,0x00,
28     0xff,0xee,0xdd,0xcc,0xbb,0xaa,0x99,0x88};
29     get_keys(key);
30     uint8_t a[16]=
31     {0x88,0x99,0xaa,0xbb,0xcc,0xdd,0xee,0xff,
32     0x00,0x77,0x66,0x55,0x44,0x33,0x22,0x11};
33     for(int i=0;i<32;i++)
34     {
35         printf("C[%d]=",i+1);
36         print_arr(C[i],16);
37     }
38     printf("KEY=");
39     print_arr(key,32);
40     for(int i=0;i<10;i++)
41     {
42         printf("K[%d]=",i+1);
43         print_arr(keys[i],16);
44     }
45     printf("a=");
```

```
46     print_arr(a,16);
47     E(a);
48     printf("b=");
49     print_arr(a,16);
50     D(a);
51     printf("a=");
52     print_arr(a,16);
53     return 0;
54 }
```