Санкт-Петербургский государственный электротехнический университет «ЛЭТИ» им. В.И. Ульянова (Ленина)

Лабораторная работа № 4 Изучение шифров DES, 3DES И Магма

 Студент:
 Чернякова Валерия, группа 1304

 Руководитель:
 Племянников А.К., доцент каф. ИБ

Цель работы

Повысить компетенции в работе с методами симметричного шифрования: DES и его модификации, а также Магма. Исследовать на практике режимы работы данных шифров.

Задачи:

- Изучить преобразования DES
- Исследовать DES в режимах работы ECS и CBC
- Разработать схему в CrypTool 2 для определения версии 3DES, реализованной в CrypTool 2
- Изучить преобразования Магма
- Провести исследования Магма в режимах простой замены и простой замены с зацеплением

Шифр «DES»

Задание

- 1. Ручной расчет субблоков и раундовых ключей шифра для первого раунда. Сравнение с результатами демо-приложения.
- 2. Ручной расчет обратного преобразования шифровки.
- 3. Выбрать случайный текст на английском языке (не менее 1000 знаков) и зашифровать его DES в режиме ECB.
- 4. Для одного и того же шифротекста оценить время проведения атаки «грубой силы» в случаях, когда известно n 4, n 6, n 8, ..., 2 байт секретного ключа. Зафиксировать результаты измерений в таблице.
- 5. Повторить подобные измерения для DES в режиме CBC.
- 6. Разработать схему в CrypTool 2 для экспериментального определения всех версий 3-DES, реализованных в Cryptool 2

Исходные данные

Открытый текст (не более 64 бит):

M = chernyak

Ключ (64 бит):

K = 130426_a

Байтовое представление:

 $M_{16} = 63 68 65 72 6e 79 61 6b$

 $K_{16} = 31 \ 33 \ 30 \ 34 \ 32 \ 36 \ 5f \ 61$

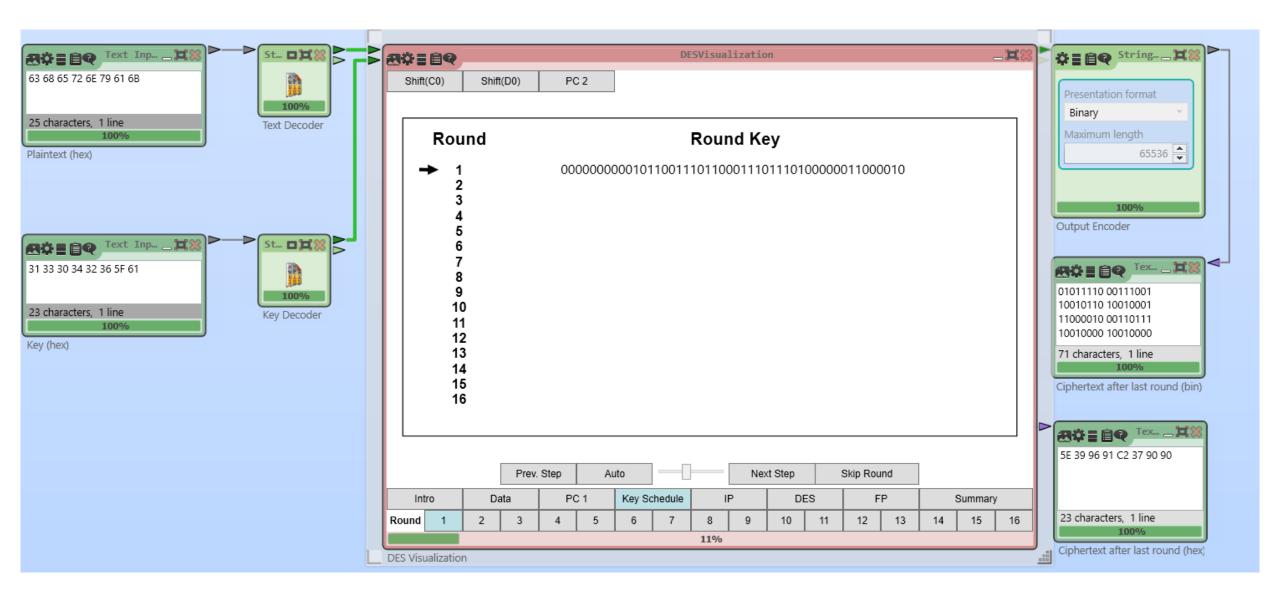
Ручные преобразования 1 раунда

```
Muxophore garune: 1116=63 68 65 72 60 78 61 66, kin= 31 33 30 34 32 36 55 61
112 = 118651 2118165 2118161 2118616, 2116116, 2116666 201 211 91011
Lo=FF2814E5 Ro=00FFB288
07 7 0 000 M
yganean Juac malegaren - 8, 86, 24, 32, 40, 46, 756, 64
E=0000 0000 $ 700 6000 7017 7117 6777 2017 6000 0100 0000 0100 0000 117
Kaeumpereur Jeona R:
Kpacur = 1000 0000 0001 0111 1111 1111 1101 1010 0101 0100 1111 0010
BKIP=1000000000011, 1011 00010011, 1010 11,01 0001, 0100 0011 0000, (S-Juan) :5(4,4
 S& Nethoku 10:2 crowdey 0000=0 4 = 01002
       0001=1 13 = 11012
 S2
```

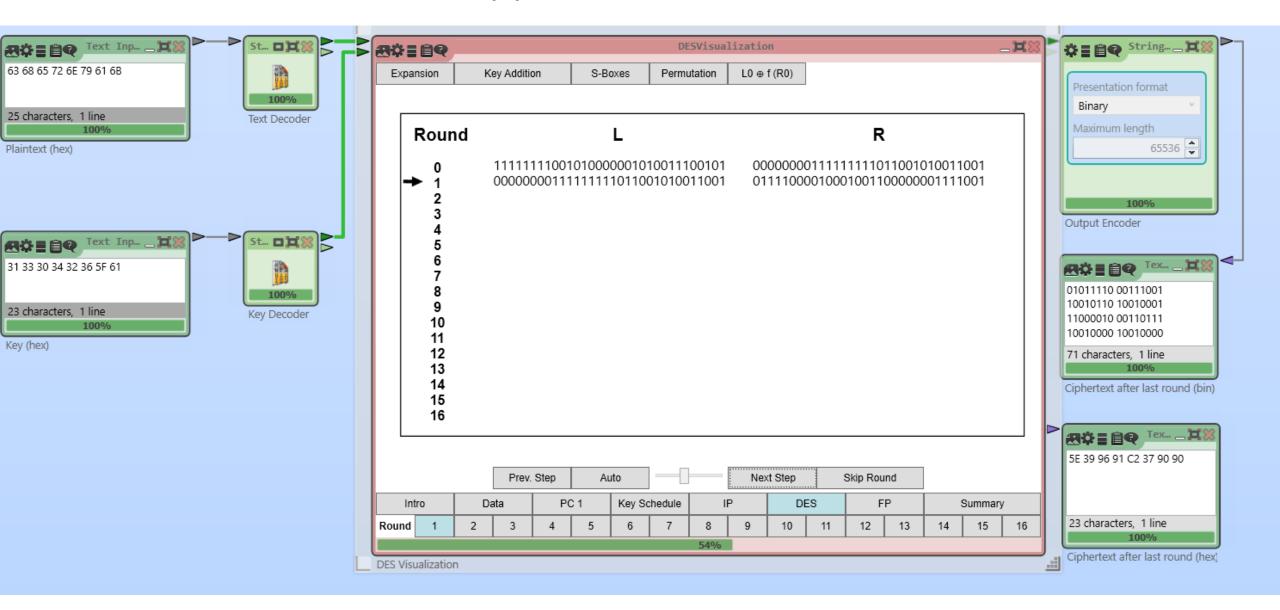
Ручные преобразования 1 раунда. Продолжение

```
20=1
              0110=6 3=00112
     08=8 1001=8 7=01112
   1 1=3 0101=5 14=1110z
      01=1 1000=8 6=01105
      00=0 1000=8 3=00112
              1000=8 0=00002
       10=2
6 papelbaoar 32 Jun. Thak
0200 1402 0011 0111 1110 0110 35011 03000
$2000 0112 0110 1100 1101 0100 2001 1100 = f(K1, Ro)
$ Lo = 0111 2000 0100 0100 2200 0000 0 111 2002
RI= 50 LO= 0111 1000 0100 0100 1100 0000 0111 1001
LI = Ro = 0000 0000 1111 1111 1011 0010 1001 1001
```

CrypTool 2. Ключ первого раунда



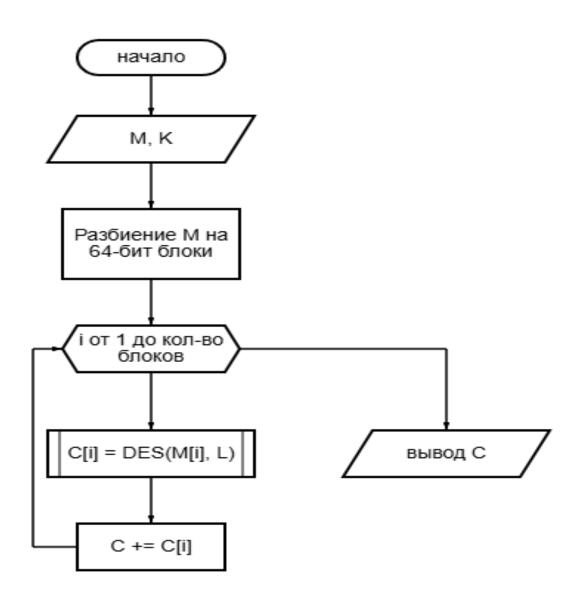
CrypTool 2. L₁ и R₁



Ручные преобразования 1 раунда. Обратное

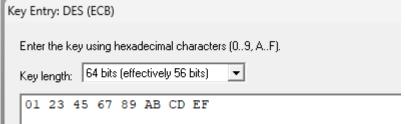
```
Обратное преобразование.
K1 = 0000 0000 0000 1100 1110 1100 0110 1100 0000 1100 0010
Re=0111 1000 0 100 0100 1100 0000 0111 1001
ht=000000000 1111 1111 1011 0010 1001 1001 = Ro
Re=f(Ks, Ro) ( Lo => Re ( f(ks, Ro) = Lo
Lo=1111 1111 0010 1000 0001 0100 1110 0101 2012 2011 0210 2001
                     Land the good sould only sold sould the alf
```

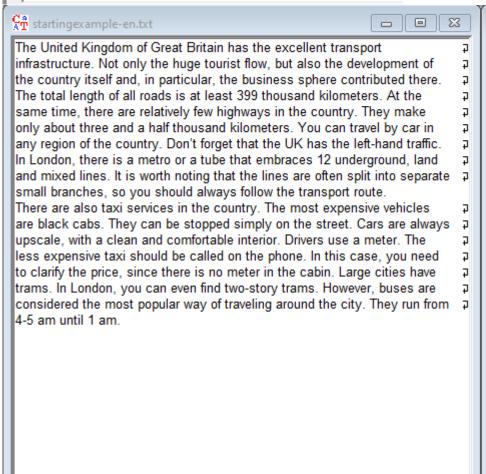
DES: схема режима ЕСВ. Электронная кодовая книга

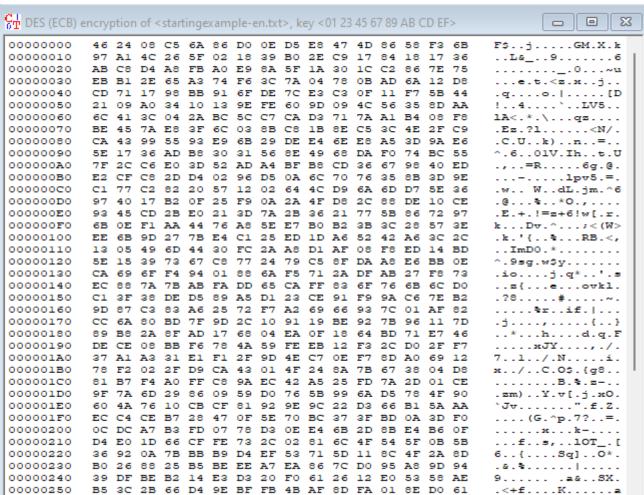


Шифрование английского текста DES в режиме ECB

00000260







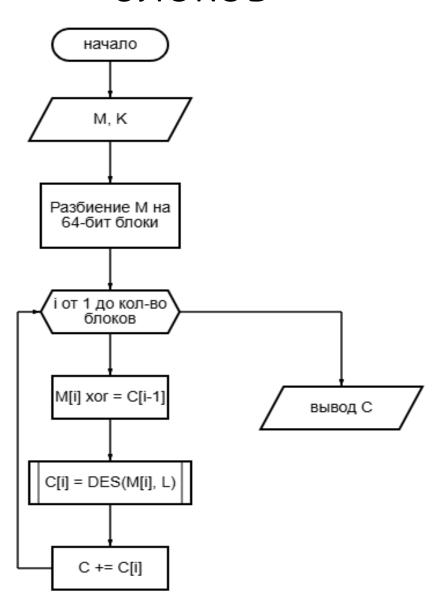
D4 8F 5F 5F B6 59 29 02 00 86 E2 53 5C 23 05 A2

.. .Y)....S\#.

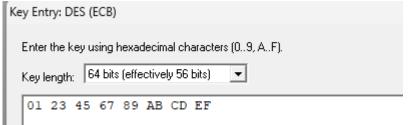
Оценка времени проведения атаки «грубой силы». ЕСВ

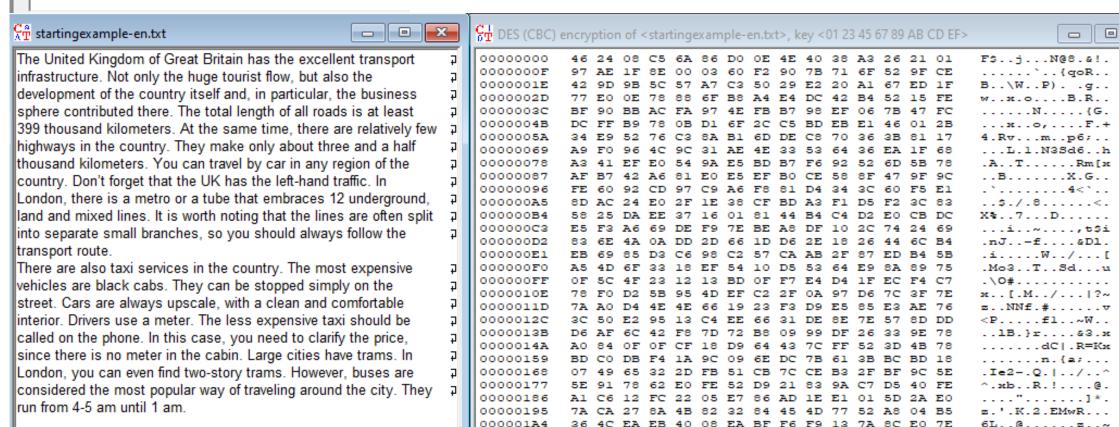
Известные байты	Оценка времени взлома	
0	1.1 * 10^4 лет	56-bit brute-force search 0% completed. Remaining time: 1.1e+004 years
2	251 день	42-bit brute-force search 0% completed. Remaining time: 251.5 days
3	2 дня	35-bit brute-force search 0% completed. Remaining time: 2.0 days
4	22 минуты	28-bit brute-force search 0% completed. Remaining time: 00:22 h
5	10 секунд	21-bit brute-force search 4% completed. Remaining time: 00:00:10 h
6	< 1 секунды	
7	< 1 секунды	

DES: схема режима CBC. Сцепление шифрованных блоков



Шифрование английского текста DES в режиме CBC





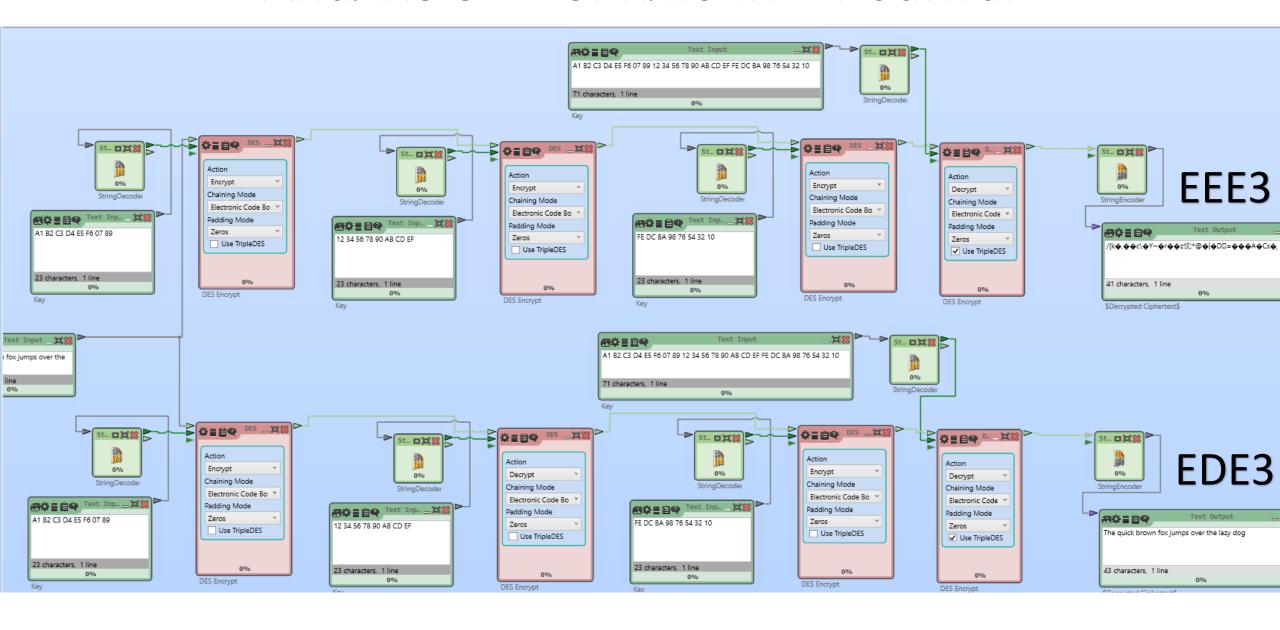
000001B3

r@....)@C..L.:

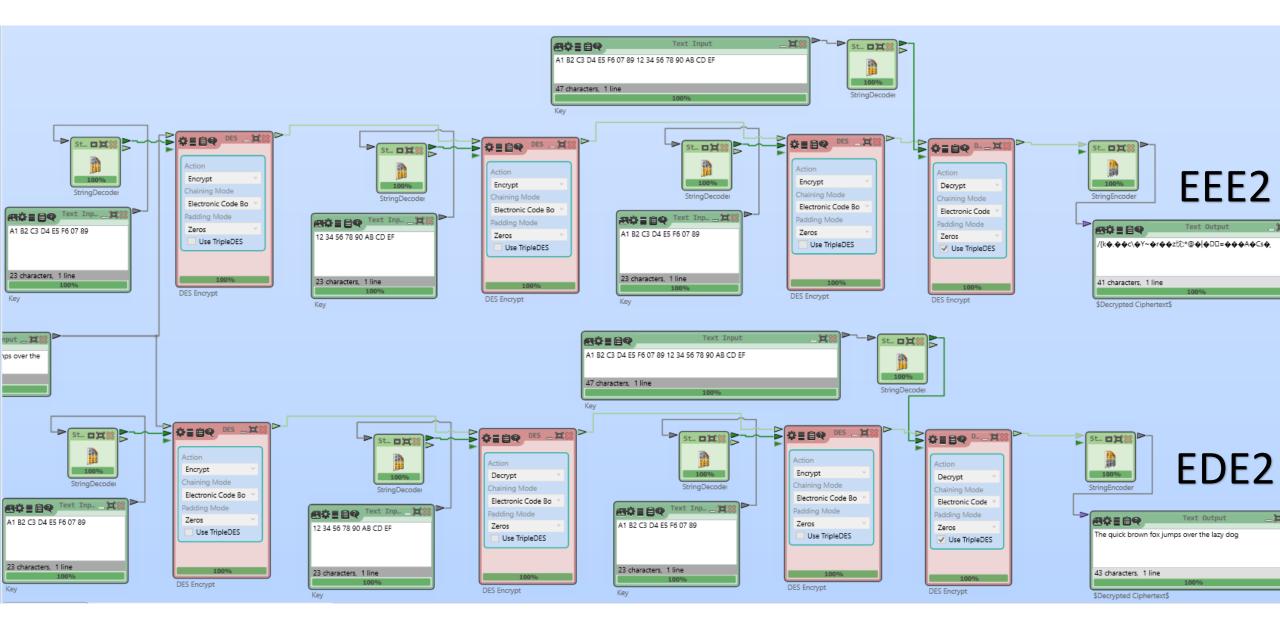
Оценка времени проведения атаки «грубой силы». СВС

Известные байты	Оценка времени взлома	
0	1.9 * 10^4 лет	56-bit brute-force search 0% completed. Remaining time: 1.9e+004 years
2	1.1 год	42-bit brute-force search 0% completed. Remaining time: 1.1 years
3	3.3 дня	35-bit brute-force search 0% completed. Remaining time: 3.3 days
4	37 часов	28-bit brute-force search 0% completed. Remaining time: 00:37 h
5	17 секунд	21-bit brute-force search 4% completed. Remaining time: 00:00:17 h
6	< 1 секунды	
7	< 1 секунды	

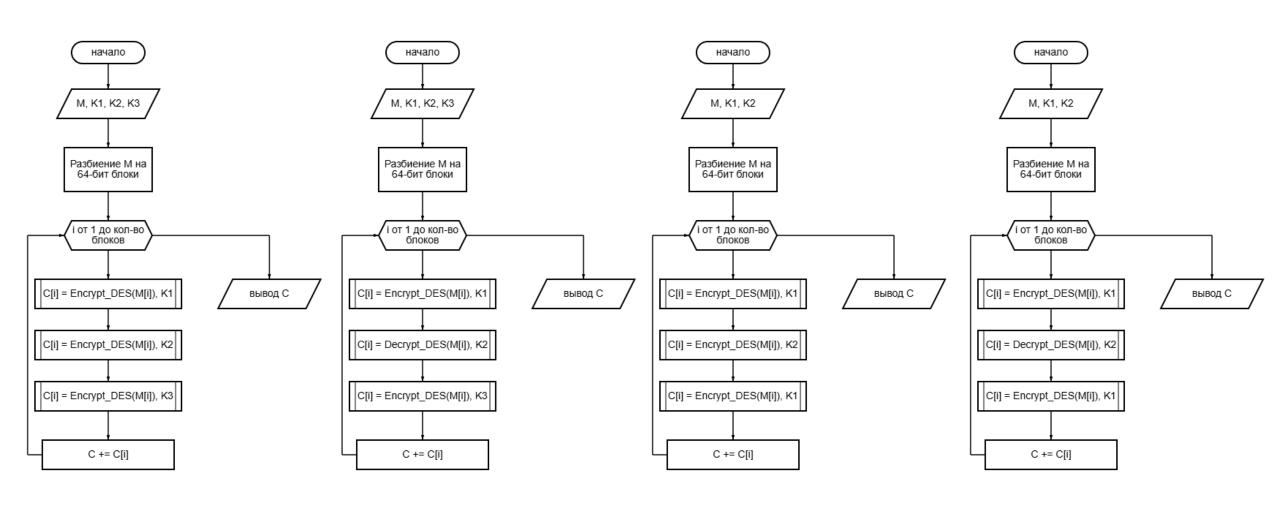
Анализ 3-DES. Ключи 24 байта.



Анализ 3-DES. Ключи 16 байт.



Cxema Triple-DES



Шифр «Магма»

Задание

- 1. Изучить преобразования шифра Магма с помощью приложения ЛИТОРЕЯ.
- 2. Рассчитать руками субблоки и раундовые ключей шифра для первого раунда. Сравнение с результатами демо-приложения.
- 3. Рассчитать руками обратное преобразование шифровки.
- 4. Провести исследование шифра Магма в режимах работы простой замены и простой замены с зацеплением, используя приложение ЛИТОРЕЯ.
- 5. Создать картинку со своими ФИО (формат bmp).
- 6. Зашифровать картинку шифром Магма в режиме ЕСВ.
- 7. Зашифровать картинку шифром Магма в режиме СВС с тем же ключом.
- 8. Сохранить шифровки в виде картинок для отчета.
- 9. Сжать исходную и две зашифрованных картинки средствами CrypTool.
- 10. Зафиксировать размеры полученных файлов в таблице

Исходные данные

Открытый текст M = "Chernyak"

Ключ K = "130426V130426V130426V130426V1304"

Байтовое представление:

M₁₆ = 43 68 65 72 6e 79 61 6b

K₁₆ = 31 33 30 34 32 36 56 31 33 30 34 32 36 56 31 33 30 34 32 36 56 31 33 30 34

32 36 56 31 33 30 34

Ручные преобразования 1 раунда

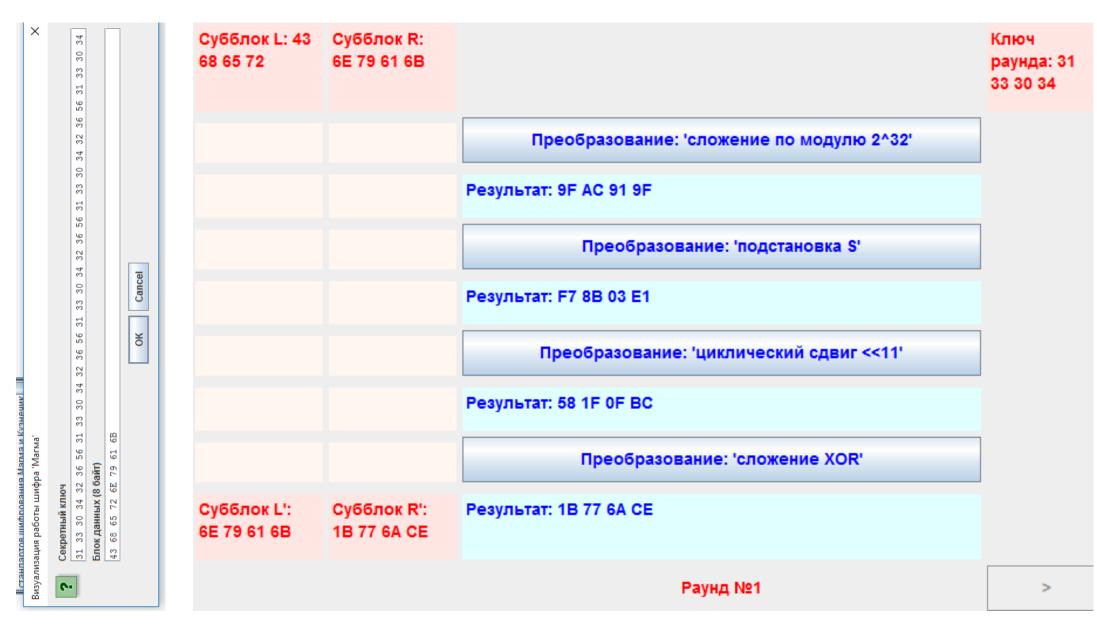
```
Marlea. Mic= 43 66 65 72/6E 18 61 6B /16= 31 33 30 34/32 36 56 3/33 30 34 32/36 56 5/33/30 34 32 36/56 3/33 30/34
1) Partubalea mure rea 6 32- Juniorex paying obsex merora. B coarbet combern co exercising all I payor
ea Jenew 1 killor.
2) PayJubaceu II na 2 cycTrora: Lo=43 68 65 72 Ro=6E 78 61 6B
 Ce = 31 39 30 34
3) Charagorberen Ro u Ke no mogynto 232: Ro+ = Ro+ Le mod 232 = 9F AC 91 9F

(nepdoog 8 2, anomerne + octabut 32 magning)
4) Paxtubaleu na bocemo Hoterterx xuarierente Ros
5) 3amenaem : (09 -> 8 QF -> us(F) (3) A>7 (9) C>3 (5) S>9 (01>D (7) S>4
0000 1111 0111 0011 1001 1101 0100 00W
7) Yunwecku cofornalus tea 11 (bullo)
Ra=1001 1100 1110 1010 0001 0100 0111 WIL
8 R. E Lo
€0100 0011 0110 1000 0110 0101 0111 0010
S) Re=1101 1111 1000 0010 0111 0001 0000 1001 = DF 8271 03
 L1= Ro= 6E 79 61 6B
```

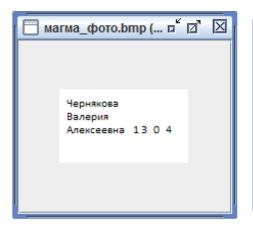
Ручные преобразования 1 раунда. Обратно

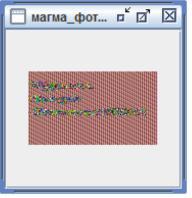
```
Opamuoe meotragobarene.
R1= DF 82 71 08 L1=6E 79 61 6B K= 31 33 30 34
L1= R0 = 6E 78 61 6B
 Ro+ = Ro + Ks mod | 232 = 3 FAC 313 F
2) Ros= 8 F 7 39 D 42
                 Characteristics of the medical temporal of the property of the production
1000 1111 011 1001 1101 1000 0000 1111 0001
3) Rol= 1001 1100 1110 1010 0001 0 100 0111 1011 2011 1011 2011
 DRI=1101 1111) 6000 0010 0111 0 001 0000 1001 (1) 80- 20 N N MANNES (2)
 Lo = 0100 0011 0110 1000 0110 0101 0111 0010 = 43 68 65 72
                              color conto has book that book some
                              Todowy is the second the formal to
                 20 1 28 10 4 100 polo polo 1000 111 1000 0001 111 1 101/= 176
```

ЛИТОРЕЯ. Первый раунд



Режим простой замены

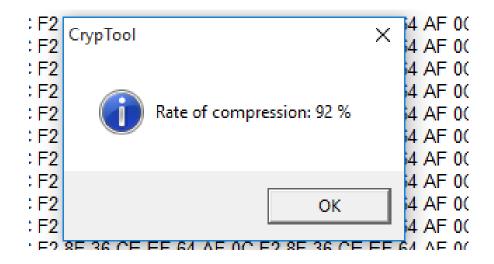




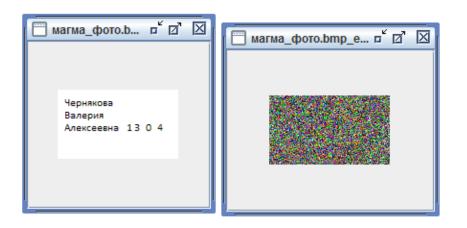
Текст на изображение относительно различим

Сжатие средствами составило 0.92

CrypTool1

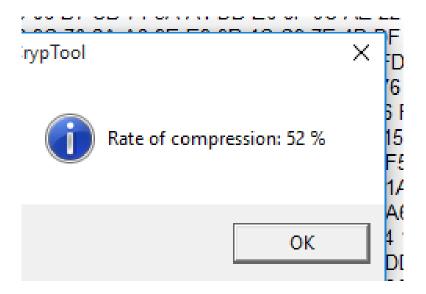


Режим простой замены с зацеплением



Текст на изображение невозможно различить

Сжатие средствами CrypTool1 составило 0.52



Заключение

<u>Изучен шифр DES и выявлены следующие характеристики:</u>

• Блочный симметричный шифр. Длина блока на входе 64 бит. Длина ключа 64 бит (56 ключ + 8 четность). Алгоритм включает 2 перестановки (начальную и конечную) и 16 раундов Фейстеля.

<u>Изучена работа DES в режимах ЕСВ и СВС и выявлены следующие характеристики:</u>

- В режиме ЕСВ каждый блок шифруется независимым ключом. В режиме СВС на шифрование каждого следующего блока влияет результат шифрования предыдущего.
- Средствами CrypTool1 оценено время атаки «грубой силы» в зависимости от количества известных байт. Чем больше байт известно, тем быстрее происходит атака. Также для EBC нужно меньше времени, чем для CBC.

Изучена работа 3DES и выявлены следующие характеристики:

- Для EDE3 и EEE3 используется 3 различных ключа, первая модификация отличается от второй чередование шифровка-расшифровкашифровка, второе включает только шифровку. Средствами CrypTool2 выявлено, что он поддерживает только EDE3.
- Для EDE2 и EEE2 используется 2 различных ключа, первая модификация отличается от второй чередование шифровка-расшифровкашифровка, второе включает только шифровку. Средствами CrypTool2 выявлено, что он поддерживает только EDE2.

Изучена работа шифра Магма и выявлены следующие характеристики:

- Блочный симметричный шифр. Длина блока на входе 64 бита. Длина ключа 256 бит. Алгоритм включает 32 раунда Фейстеля.
- Средствами ЛИТОРЕЯ и CrypTool1 произведен анализ шифра простой замены и с зацеплением на основе фото типа bmp. Степень сжатия файла в первом случае (0.92) больше, чем во втором (0.52). Это говорит о том, что при режиме простой замены с зацеплением энтропия данных больше.