Цель работы:

Изучить основные принципы работы алгоритмы DES.

Задачи работы:

- 1. Выполнение 1 цикла раундовой функции алгоритма DES вручную (т.е. выполнение всех функций, входящих в раундовую функцию DES, для фиксированного входного двоичного вектора с отображением промежуточных значений шифрования) или программная реализация 1 раунда (или полной системы) DES.
- 2. Анализ визуализации алгоритма DES и примитивных атак на шифр, используя Cryptool 2.

Ход работы:

Часть 1.

Демонстрация работы программной реализации полного процесса шифрования для 1 раунда DES с генерацией 64 битного блока, начальной перестановкой IP, выполнением 1 раунда функции расширения ключа.

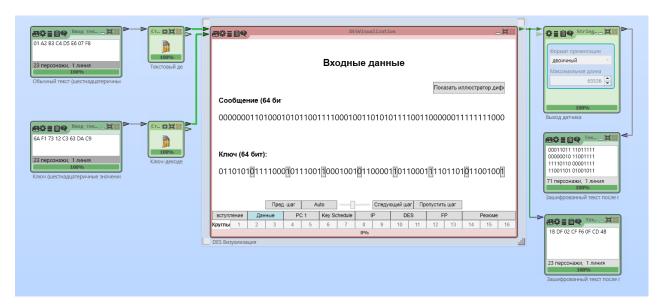
Алгоритм работы программы:

- 1. Генерирование 64-бит сообщения и 56-бит ключа.
- 2. Начальная перестановка ІР.
- 3. Разделение сообщения на 2 части L0 и R0.
- 4. Расширение ключа до 64-бит путем добавления бит в полиции каратные 8.
- 5. Формирование блоков C0 и D0 из 64-бит ключа.
- 6. Циклический левый сдвиг блоков на 1 бит (для 1 раунда).
- 7. Формирование 48-бит ключа путем выборки из вектора C1D1.
- 8. Расширение "E" сообщения R0 до 48-бит сообщения E.
- 9. Сложение Е с ключом по модулю 2.
- 10. Операция преобразования "S" при помощи S-box.
- 11. Перестановка Р.
- 12. Получение сообщений L1 и R1 для 2 раунда DES.

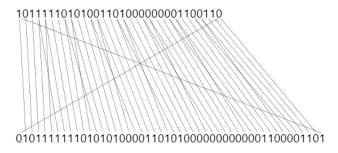
Демонстрация работы программного модуля:

```
Сообщение Т (64 бит)
Ключ k (56 бит)
                      0110101111110000111100100010011100001011000111011011100100 \\
Сообщение IP (64 бит)
                     Сообщение L0 (32 бит)
                     10111000100101000111100001010101
Сообщение R0 (32 бит)
                     10111110101001101000000001100110
Ключ k0 (64 бит)
                     Блок СО (28 бит)
                     1101001011110111001001110100
Блок D0 (28 бит)
                    0111110100000000110000011110
Блок С1 (28 бит)
                    1010010111101110010011101001
Блок D1 (28 бит)
                     1111101000000001100000111100
Ключ k1 (48 бит)
                     Расширение Е (48 бит)
                     ХОК с ключом (48 бит) ['111101', '000010', '110101', '001111', '001000', '101110', '101101', '001110']
Операция S-box (32 бит) ['0110', '0001', '1110', '0011', '0111', '0011', '1010', '0001']
Перестановка Р (32 бит) 10100000011001011110111110000101
Сообщение L1 (32 бит)
                     101111101010011010000000001100110
Сообщение R1 (32 бит)
                     000110001111000110010111111010000
```

Часть 2. Визуализация 1 раунда алгоритма DES.



Expansion



Побитовая операция XOR

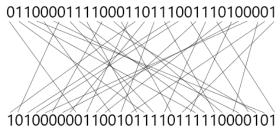
 \oplus

S-коробки

S	8	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	Входные дан04041410			
	0	13	2	8	4	6	15	11	1	10	9	3	14	5	0	12	7	Ряд:	00	≙ 0	
															14 3			Колонка:	_0111_	≙ 7	
																	11	Вывод:	0001	≙ 1	

Вывод всех \$-блоков: 011000011111000110111001110100001

Функция перестановки

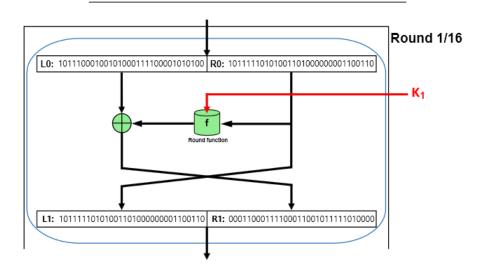


Bitwise XOR Operation

L0: 10111000100101000111100001010100

 \oplus

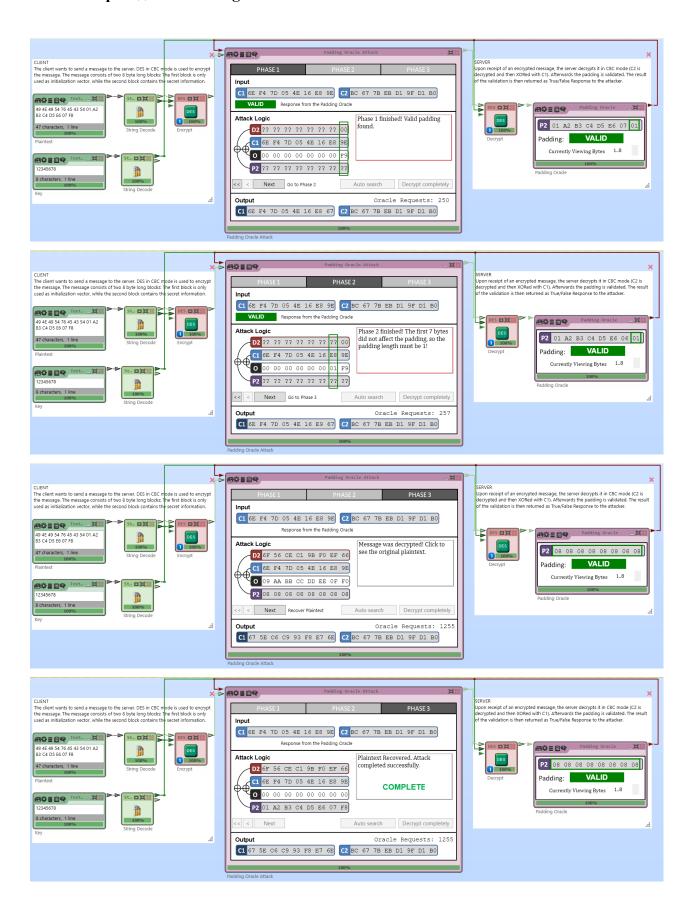
f(R0): 10100000011001011110111110000101



Часть 2. Визуализация «лавинного эффекта» DES.



Часть 2. Проведение Padding Oracle атаки на DES.



Вывод:

В результате данной лабораторной работы были изучены основные принципы работы алгоритмы DES, программно реализован полный процесса шифрования для 1 раунда с генерацией 64 битного блока, начальной перестановкой IP, выполнением 1 раунда функции расширения ключа. Был выполнен анализ визуализации алгоритма DES, продемонстрирован лавинный эффект, проведена padding oracle атака на DES.

Приложение 1. Листинг программного кода.

```
import random
msg T = key56 = ''
for i in range (64):
msg_T += str(round(random.random()))
for i in range(56):
key56 += str(round(random.random()))
print('Сообщение Т (64 бит) ', msg_T)
                                                                ', key56, '\n')
print('Ключ k (56 бит)
# Начальная перестановка
msg_IP = '
msg_IP_list
# Разделение на L0 и R0
# Разделение на во и на Lo и Lo III L list = []
R list = []
L_list.append(msg_IP[:32])
R list.append(msg_IP[32:])
print('Сообщение IO (32 бит))
print('Сообщение LO (32 бит) ', L_list[0])
print('Сообщение RO (32 бит) ', R_list[0], '\n')
 # Расширение ключа
key64 =
key64 += key56[i+n]
print('Ключ k0 (64 бит)
                                                   ', key64)
# Формирование блоков СО и DO
C list = (57,49,41,33,25,17,9,1,58,50,42,34,26,18,10,2,59,51,43,35,27,19,11,3,60,52,44,36)
D_list = (63,55,47,39,31,23,15,7,62,54,46,38,30,22,14,6,61,53,45,37,29,21,13,5,28,20,12,4)
msg_C = ''
msg_b = ''
', msg_C)
', msg_D)
# Циклический сдвиг
msg_C += msg_C[0]
msg_C = msg_C[1:]
msg_D += msg_D[0]
msg^{-}D = msg^{-}D[1:]
msg_CD = msg_C + msg_D
print('Блок C1 (28 бит)
                                                   ', msg C)
print('Блок D1 (28 бит)
                                                   ', msg D)
# Получение ключа 48 бит
kev =
key_list =
(14,17,11,24,1,5,3,28,15,6,21,10,23,19,12,4,26,8,16,7,27,20,13,2,41,52,31,37,47,55,30,40,51,45,33,48,44,4 9,39,56,34,53,46,42,50,36,29,32) for i in range(len(key_list)):
key += msg_CD[key_list[i]-1]
print('Ключ k1 (48 бит)
                                                   ', key, '\n')
# Расширение Е
msg_E = ''
expansion E list =
(32, 1, 2, 3, 4, 5, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 16, 17, 18, 19, 20, 21, 20, 21, 22, 23, 24, 25, 24, 25, 26,
# Сложение с ключом
# CJIONE | msg_B = []
msg_temp = ''
for i in range(len(msg_E)):
            msg_temp += str((int(msg_E[i])+int(key[i]))%2)
if (i+1)%6 == 0:
                         msg_B.append(msg_temp)
msg_temp = ''
print('XOR с ключом (48 бит) ', msg_B)
# Преобразование (Операция подстановки S-box)
s1 = ((14, 4, 13, 1, 2, 15, 11, 8, 3, 10, 6, 12, 5, 9, 0, 7),
(0, 15, 7, 4, 14, 2, 13, 1, 10, 6, 12, 11, 9, 5, 3, 8),
(4, 1, 14, 8, 13, 6, 2, 11, 15, 12, 9, 7, 3, 10, 5, 0),
```

```
a = b = 0
msg Bs = []
 s_{1ist} = (s_{1}, s_{2}, s_{3}, s_{4}, s_{5}, s_{6}, s_{7}, s_{8})
# Перестановка Р
msg_P = ''
meg_permutation_P_list = (16,7,20,21,29,12,28,17,1,15,23,26,5,18,31,10,2,8,24,14,32,27,3,9,19,13,30,6,22,11,4,25)
for i in range(len(permutation P_list)):

msg_P += msg_Bs[permutation_P_list[i]-1]

print('Перестановка Р (32 бит) ', msg_P, '\n')
 # Получение L1 и R1
minipacture IT NI
L list.append(R_list[0])
msg_temp = ''
for i in range(len(R_list[0])):
msg_temp += str((int(L_list[0][i])+int(msg_P[i]))%2)
R_list.append(msg_temp)
print('Сообщение I1 (32 бит) ', L_list[1])
print('Сообщение R1 (32 бит) ', R_list[1])
```