线性攻击算法

姓名: 齐明杰 学号: 2113997 班级: 信安2班

1 算法原理

SPN (Substitution-Permutation Network) 是一种块密码结构,由多轮的替代 (substitution) 和置换 (permutation) 操作组成。这种加密方式有如下的特点:

- 1. **替代 (Substitution)**: 这是通过 S-box 实现的,它是一个预定义的表,用于将输入映射到输出。S-box 的选择对于算法的安全性至关重要。
- 2. **置换 (Permutation)**: 这是通过 P-box 实现的,它重新排列其输入位。
- 3. 密钥混合:每一轮都会有一个子密钥与数据进行异或操作。

线性攻击是一种针对块密码的密码分析方法,目的是找到明文和密文之间的线性关系。这种关系可以用于减少恢复密钥所需的尝试次数。

不妨设最后一轮密钥 $K = K_1K_2K_3K_4$,则

根据课本知识, K_2 和 K_4 可以由以下线性分析链得出:

$$z_1 = x_5 \oplus x_7 \oplus x_8 \oplus u_6^4 \oplus u_8^4 \oplus u_{14}^4 \oplus u_{16}^4$$

另查阅资料,发现 K_1 和 K_3 可以由另一个线性分析链得出:

$$egin{aligned} z_2 &= x_1 \oplus x_2 \oplus x_4 \oplus u_1^4 \oplus u_5^4 \oplus u_9^4 \oplus u_{13}^4 \ z_3 &= x_9 \oplus x_{10} \oplus x_{12} \oplus u_3^4 \oplus u_7^4 \oplus u_{11}^4 \oplus u_{15}^4 \ z^* &= z_2 + z_3 \end{aligned}$$

2 代码

我使用Python进行编程,完成了两份代码的编写:

• util.py

这份代码主要编写SPN加密算法的实现,用于产生密钥以及明文-密文对。

```
11
   def reSbox(Sbox):
12
        1.1.1
13
        生成逆S盒
14
        param Sbox: S盒
        1.1.1
15
16
        reSbox = [0 for _ in Sbox]
17
        for i in range(len(Sbox)):
18
            reSbox[Sbox[i]] = i
19
        return reSbox
20
21
22
    def xor(w, K):
23
        1.1.1
24
        异或运算
        param w: 二进制字符串
25
26
        param K: 二进制字符串
27
28
        assert len(w) == len(K)
        u = ''
29
30
        for _w, _k in zip(w, K):
31
            u += str(int(_w) ^ int(_k))
32
        return u
33
34
    def sbox(u):
        1.1.1
35
36
        S盒运算
37
        param u: 二进制字符串
38
        1.1.1
        v = ''
39
40
        for i in range(m):
41
            ui = u[i * 1 : i * 1 + 1]
42
            vi = format(Sbox[int(ui, 2)], '04b')
43
            v += vi
44
        return v
45
46
    def pbox(v):
47
        1.1.1
48
        P盒运算
49
        param v: 二进制字符串
50
51
        assert len(v) == 1 * m
        w = ''
52
53
        for i in range(len(v)):
54
            w += v[Pbox[i] - 1]
55
        return w
56
```

```
57
 58
     def spn(plain, key):
 59
 60
         SPN加密算法
 61
         param plain: 明文
 62
         param key: 密钥
 63
 64
         keys = [key[i * Nr : i * Nr + 1 * m] for i in range(Nr + 1)]
 65
         w = plain
 66
         for r in range(Nr - 1):
 67
             u = xor(w, keys[r])
 68
             v = sbox(u)
 69
             w = pbox(v)
 70
         u = xor(w, keys[Nr - 1])
 71
         v = sbox(u)
 72
         y = xor(v, keys[Nr])
 73
         return y
 74
 75
 76
     def generate_key(n):
 77
         1.1.1
 78
         生成密钥
 79
         param n:密钥个数
 80
         1.1.1
 81
         keys = []
 82
         for _ in range(n):
 83
             key = ''
 84
             for \underline{\ } in range(1 * m + 4 * Nr):
 85
                 key += str(random.randint(0, 1))
 86
             keys.append(key)
 87
         return keys
 88
 89
 90
     def generate_data(T, key):
 91
         1.1.1
 92
         生成明文-密文对
 93
         param T: 明文-密文对个数
 94
         1.1.1
 95
         data = []
 96
         for _ in range(T):
 97
             plain = bin(random.randint(0, 2 ** (1 * m) - 1))[2:].zfill(1 * m)
 98
             y = spn(plain, key)
 99
             data.append((plain, y))
100
         return data
```

代码解析:

- 1. reSbox(): 计算逆 S-box, 使得我们可以从输出值回到输入值。
- 2. |xor()|: 这是一个简单的异或操作,用于两个字符串。
- 3. sbox(): 应用 S-box 到输入字符串。
- 4. pbox(): 应用 P-box 到输入字符串。
- 5. spn(): SPN 的主要实现,函数使用子密钥、S-box 和 P-box 对明文进行加密。
- 6. generate_key(): 输入要生成的数量,生成密钥。
- 7. generate_data():输入要生成的数量,生成随机的明文和对应的密文。

• spn_re.py

这份代码为核心代码,实现了对SPN算法最后一轮密钥的线性攻击。

```
from util import generate_data, generate_key, reSbox
 2
    import numpy as np
 3
   from concurrent.futures import ProcessPoolExecutor
 4
 5
   Sbox = [0xE, 0x4, 0xD, 0x1, 0x2, 0xF, 0xB, 0x8,
 6
            0x3, 0xA, 0x6, 0xC, 0x5, 0x9, 0x0, 0x7]
                                                    # S盒
 7
 8
   reSbox = reSbox(Sbox)
                          # 逆S盒
 9
   T = 10000 # 每个密钥生成的明文-密文对个数
10
   N = 50
                # 待攻击密钥个数
11
12
    def reverse_spn(data):
13
        1.1.1
14
        线性攻击算法
15
        param data: 明文-密文对
16
        return: 最后一轮的密钥
        1.1.1
17
18
        lens = len(data)
19
        counter = np.zeros((16, 16), dtype=int)
20
        for pair in data:
21
            x, y = pair
22
            y2, y4 = int(y[4:8], 2), int(y[12:], 2)
23
            x = [None] + [int(i) for i in x] # 获取明文的每一位
24
            for L1 in range(16):
25
                for L2 in range(16):
26
                    u2 = [int(i) \text{ for } i \text{ in } format(reSbox[L1 ^ y2], '04b')]
27
                    u4 = [int(i) \text{ for } i \text{ in } format(reSbox[L2 ^ y4], '04b')]
28
                    u = [None] * 5 + u2 + [None] * 4 + u4
29
                    z = x[5] ^ x[7] ^ x[8] ^ u[6] ^ u[8] ^ u[14] ^ u[16]
30
                    if z & 1 == 0:
31
                        counter[L1][L2] += 1
32
        counter = np.abs(counter - 0.5 * lens)
33
        k2, k4 = map(lambda x: x[0], np.where(counter == np.max(counter))) #
    找到最大值的位置
```

```
34
35
        counter1 = np.zeros((16, 16), dtype=int)
36
        counter2 = np.zeros((16, 16), dtype=int)
37
        for pair in data:
38
            x, y = pair
39
            y1, y2, y3, y4 = int(y[:4], 2), int(y[4:8], 2), int(y[8:12], 2),
    int(y[12:], 2)
40
            x = [None] + [int(i) for i in x] # 获取明文的每一位
41
            for L1 in range(16):
42
                for L2 in range(16):
43
                    u = [None] + [int(i) for i in format(reSbox[L1 ^ y1],
    '04b') + \
44
                                                  format(reSbox[k2 ^ y2],
    '04b') + \
45
                                                  format(reSbox[L2 ^ y3],
    '04b') + \
46
                                                  format(reSbox[k4 ^ y4],
    '04b')]
47
                    z = x[1] ^ x[2] ^ x[4] ^ u[1] ^ u[5] ^ u[9] ^ u[13]
48
                    if z & 1 == 0:
49
                        counter1[L1][L2] += 1
50
                    z = x[9] ^ x[10] ^ x[12] ^ u[3] ^ u[7] ^ u[11] ^ u[15]
51
                    if z & 1 == 0:
52
                        counter2[L1][L2] += 1
53
        counter1 = np.abs(counter1 - 0.5 * lens)
54
        counter2 = np.abs(counter2 - 0.5 * lens)
55
        counter = counter1 + counter2
56
        k1, k3 = map(lambda x: x[0], np.where(counter == np.max(counter))) #
    找到最大值的位置
57
58
        key = format(k1, '04b') + format(k2, '04b') + format(k3, '04b') +
    format(k4, '04b')
59
        return key
60
61
62
    def process_key(key):
63
64
        并行处理
65
        param key: 密钥
66
67
        data = generate_data(T=T, key=key)
68
        reverse_key = reverse_spn(data)
69
        return key, reverse_key
70
71
72
    def print_result(future):
```

```
73
        1.1.1
74
        打印结果
75
76
        key, reverse_key = future.result()
77
        msg = 'success' if key[16:] == reverse_key else 'fail'
78
        key = ' '.join([key[i:i+4] for i in range(0, len(key), 4)])
79
        reverse_key = ' '.join([reverse_key[i:i+4] for i in range(0,
    len(reverse key), 4)])
        print(f'key = {key}\nreverse_key = {reverse_key}\nresult: {msg}\n')
80
81
82
83
    if __name__ == '__main__':
84
                                               # 生成密钥
        keys = generate_key(n=N)
85
        with ProcessPoolExecutor() as executor: # 多进程处理
            futures = [executor.submit(process_key, key) for key in keys]
86
87
            for future in futures:
88
                future.add_done_callback(print_result)
```

• 代码流程:

1. 初始化参数和S盒:

- 初始化S盒(代替置换表)。
- 计算逆S盒。
- 设置明文-密文对个数 T 和待攻击密钥个数 N。

2. 线性攻击算法 (reverse_spn):

- 首先,初始化一个计数器矩阵。
- 遍历所有的明文-密文对。
- 对于每个明文-密文对,遍历所有可能的L1和L2值,进行线性逼近。
- 根据计算的线性逼近统计信息,得到可能的k2和k4。
- 再次遍历所有的明文-密文对,使用已知的k2和k4,以及所有可能的L1和L2值来进行线 性逼近。
- 根据新的线性逼近统计信息,得到可能的k1和k3。
- 最后,返回由k1,k2,k3,k4组成的密钥。

3. 主函数:

- 生成待攻击的密钥列表。
- 使用多进程并行处理每个密钥。
- 为每个进程任务添加回调函数以打印结果。

3 运行结果

我采用了**随机生成密钥**的方式,在本次我令 n=50 ,即生成50组密钥来攻击,但由于速度较慢,我**使用了并行来加速**,最终结果如下:

```
1 | \text{key} = 0000 \ 0101 \ 1100 \ 1111 \ 0011 \ 0111 \ 1111 \ 0110
 2 reverse_key = 0011 0111 1111 1011
   result: fail
 4
 5
   key = 0101 0001 0010 1110 1001 1010 0011 1010
 6
   reverse_key = 1001 1010 0011 1010
 7
    result: success
 8
 9
   key = 1000 0111 1100 1100 1001 0100 1101 1100
10 | reverse_key = 1001 1001 1101 1100
11 result: fail
12
13 key = 0111 1001 1101 0111 1011 0001 0000 0011
14 | reverse_key = 1011 0001 0000 0011
15
   result: success
16
17 key = 0011 1001 1010 1101 1000 1010 0100 1000
18 | reverse_key = 1000 1010 0100 1000
19 result: success
20
21 key = 1100 1111 1010 0100 1011 1000 1011 0010
22 | reverse_key = 1011 0101 1011 0010
23 result: fail
24
25 key = 1100 1110 0011 0110 0011 0101 0000 0000
26 | reverse_key = 0011 0101 0000 0000
27 | result: success
28
29 key = 0101 0101 1000 0000 1100 1001 1110 1010
30 | reverse_key = 1100 1001 1110 1010
31 result: success
32
33 key = 0010 1110 1000 0111 1011 0101 0001 1100
34
    reverse_key = 1011 0101 0001 1100
35 result: success
36
37 key = 0101 0111 0101 0010 0010 1011 0110 1100
   reverse_key = 0010 1011 0110 1100
39
    result: success
40
41 key = 0001 0000 1101 1110 1111 0001 1100 1000
```

```
42 reverse_key = 1111 0001 1100 1000
43 result: success
44
45 key = 0101 1101 1100 1001 0100 0111 0110 0101
46 | reverse_key = 0100 0111 0110 0101
47
   result: success
48
49 key = 1111 0010 1010 1001 0011 0011 1110 0010
50 reverse_key = 0011 0011 1110 0010
51 result: success
52
53 key = 0101 1101 0101 1001 1111 1110 0011 0000
54 reverse_key = 1111 1110 0011 0000
55
   result: success
56
57 key = 0001 1111 1111 0000 0101 0111 1111 0100
58 reverse_key = 0101 0111 1111 0100
59 result: success
60
61 key = 1111 1110 0011 1001 1101 1000 0011 0110
62 | reverse_key = 1101 0100 0001 0110
63 result: fail
64
65 key = 0001 0111 1001 1110 1001 0101 1000 1001
66 | reverse_key = 1001 0101 1000 1001
67
    result: success
68
69 key = 1101 1100 1011 0011 0100 0100 0110 1001
70 | reverse_key = 0100 0110 0110 1001
71 result: fail
72
73 key = 0110 0001 0011 1110 1010 1010 1001 1010
74 | reverse_key = 1010 1010 1001 1000
75
   result: fail
76
77 key = 0100 1101 1000 1100 1111 0000 1100 1111
78 | reverse_key = 1111 0000 1100 1111
79 result: success
80
81 key = 0011 0000 0011 1100 1000 1111 1001 0111
82 reverse_key = 1000 1111 1001 0111
83
   result: success
84
85 key = 1100 1111 1011 0011 1110 1001 1111 0111
86 | reverse_key = 1100 1000 1111 0011
87
   result: fail
```

```
88
 89 key = 0100 1110 0000 0101 0111 0011 1000 1100
 90 reverse_key = 0111 0011 1000 1100
 91
    result: success
 92
 93
    key = 0101 1111 0010 0111 1111 1000 0001 0011
 94
    reverse_key = 1111 1000 0001 0001
 95
     result: fail
 96
 97 key = 1111 1101 0100 0100 1001 0100 0000 0101
 98 | reverse_key = 1001 0100 0000 0101
 99
    result: success
100
101 key = 1010 0101 0101 1000 1010 1011 0000 0011
102
    reverse_key = 1010 1011 0000 0011
103 | result: success
104
105 key = 0100 0011 1011 1000 1000 0001 0010 1001
106 | reverse_key = 1000 0001 0010 1001
107
    result: success
108
109 key = 0011 1010 0001 0110 1000 0011 0000 1111
110 | reverse_key = 1000 0011 0000 1111
111 | result: success
112
113 key = 0010 1110 1001 0011 0011 1011 1000 0011
114 | reverse_key = 0011 1011 1000 0011
115 result: success
116
117 key = 1110 1111 0101 0110 1011 0000 1100 1111
118 | reverse_key = 1011 0000 1100 1111
119 result: success
120
121 key = 0000 0010 1001 0010 0101 0011 1101 1100
122
    reverse_key = 0101 1101 1101 0010
123 result: fail
124
125 key = 1010 0100 0101 1110 0101 1101 1010 1110
126 | reverse_key = 0101 1101 1010 1110
127
    result: success
128
129 key = 1101 1000 1010 0111 1001 1111 0011 0101
130 | reverse_key = 0001 0010 0011 0101
131
    result: fail
132
133 key = 1001 1000 1010 0010 1011 0101 0011 1000
```

```
134 | reverse_key = 1011 0101 0011 1000
135 result: success
136
137 key = 0100 0011 1001 0000 0011 0001 1001 0101
138 | reverse_key = 0011 0001 1001 0101
139 result: success
140
141 key = 1111 0000 1110 1011 0001 0001 0000 1011
142 | reverse_key = 0001 0001 0000 1011
143 | result: success
144
145 key = 1111 0011 1110 1100 0001 0101 1000 0110
146 | reverse_key = 0001 1000 1000 0110
147 result: fail
148
149 key = 1011 1011 1100 0011 0011 1110 1011 0110
150 | reverse_key = 0011 1000 1011 0011
151 result: fail
152
153 key = 1111 0001 1100 0000 0110 1101 1000 0101
154 | reverse_key = 0110 1101 1000 0101
155 result: success
156
157 key = 1110 1100 0111 1101 1101 1100 0101 0011
158 | reverse_key = 1101 1100 0101 0011
159
     result: success
160
161 key = 1000 0101 0001 0000 0101 1110 0110 1001
162 | reverse_key = 0101 1110 0110 1001
163 | result: success
164
165 key = 1000 0100 1110 1100 1111 0000 0010 1010
166 | reverse_key = 1111 0000 0010 1010
167
     result: success
168
169 key = 1010 1101 1111 0111 0001 0001 0110 1001
170 | reverse_key = 1101 1100 0111 0100
171 | result: fail
172
173 key = 0100 1111 0111 1011 0011 0000 1011 0000
174 | reverse_key = 0011 0000 1011 0000
175
    result: success
176
177 key = 1110 1000 1001 0011 1010 0011 1100 0111
178 | reverse_key = 1010 0011 1100 0111
179 result: success
```

```
180
181 key = 0110 1100 1111 1110 1110 1011 1010 0100
182 | reverse_key = 1110 1011 1010 0100
183
     result: success
184
185 key = 0010 1101 0101 1010 0001 0111 1110 1011
186 | reverse_key = 0001 0111 1110 1011
187
     result: success
188
189 key = 0000 1100 0010 1010 1000 1001 0000 1001
190 | reverse_key = 1000 1010 0000 1001
191 | result: fail
192
193 key = 1110 1110 1100 1011 0100 0000 0100 0001
194 | reverse_key = 0100 0000 0100 0001
195 | result: success
196
197 | key = 0011 0001 1011 0110 0110 0001 0001 1001
198 reverse_key = 0110 0001 0001 1001
199 result: success
```

可以看到在**50组密钥攻击中,其中36组密钥攻击成功,14组失败**,准确率并不高,继续增加明 文-密文对(即大于8000对)可以提高准确率。

因此令 T = 10000, 再次运行结果如下:

```
1 | \text{key} = 0101 \ 1111 \ 0100 \ 0110 \ 0011 \ 1101 \ 1110 \ 0010
 2 | reverse_key = 0011 1101 1110 0010
 3
   result: success
 5 key = 1011 1010 0011 1000 0111 1000 0111 0101
   reverse_key = 0111 1000 0111 0101
 7
   result: success
 8
 9 key = 0110 0000 1010 1000 1100 1101 0110 0001
10 | reverse_key = 1100 1101 0110 0001
11 | result: success
12
13 key = 0110 0100 1111 1011 0110 0110 1010 1111
14 | reverse_key = 0110 0110 1010 1111
15
   result: success
16
18 | reverse_key = 1001 0101 1101 1110
19 result: fail
20
```

```
21 key = 1100 0100 1100 0000 0010 0010 0100 0100
22 | reverse_key = 0010 0010 0100 0100
23 result: success
24
25 key = 0111 1100 1000 0000 0110 0001 0100 1101
26 reverse_key = 0110 0001 0100 1101
27 | result: success
28
29 key = 0000 0101 0101 1110 0010 1101 1010 1100
30 | reverse_key = 0010 1101 1010 1100
31 result: success
32
33 key = 0101 0101 0010 0101 1011 0110 1000 1101
   reverse_key = 1011 0110 1000 1101
35
   result: success
36
37
   key = 0011 1011 1110 0100 1011 1111 1001 0001
38 | reverse_key = 1011 1111 1001 0001
39
   result: success
40
41 key = 1001 0110 1010 1110 1001 1000 1001 0011
42 reverse_key = 1001 1000 1001 0011
43
   result: success
44
45 key = 0001 1110 0101 0100 1001 0101 1100 1100
46
   reverse_key = 1001 0101 1100 1100
47
   result: success
48
49 key = 1101 1111 1011 1001 1001 1101 1111 0001
50 reverse_key = 1001 1101 1111 1100
51 result: fail
52
53 key = 1111 1011 0110 0101 1101 0100 0010 1010
54 reverse_key = 1101 0100 0010 1010
55
   result: success
56
57 key = 0101 0000 0001 0101 1011 1111 1001 0111
58 reverse_key = 1011 1111 1001 0111
59 result: success
60
61 key = 0100 1111 0100 1101 1101 0101 0110 1111
62 | reverse_key = 1101 0101 0110 1111
63
   result: success
64
65 key = 0010 0010 0110 1001 0010 0110 0110 1010
   reverse_key = 0010 1011 0110 1010
```

```
67 result: fail
 68
 69 key = 1010 1010 1101 0100 0000 1001 0011 0010
 70 | reverse_key = 0000 1001 0011 0010
 71 result: success
 72
 73 key = 1010 0101 1101 0100 1111 1101 1110 1100
 74 | reverse_key = 1111 1101 1110 1100
 75 result: success
 76
 77 key = 1100 1111 1000 1011 0011 0011 0010 1010
 78 | reverse_key = 0011 0011 0010 1010
 79 result: success
 80
 81 key = 0101 0000 1010 1100 0100 1000 1111 1010
 82 reverse_key = 0100 1000 1111 1010
 83 result: success
 84
 86 | reverse_key = 1000 1010 1111 0001
 87 result: fail
 88
 89 key = 1111 1111 0001 0101 1101 1101 1100 0101
 90 | reverse_key = 1101 1101 1100 0101
 91 result: success
 92
 94 | reverse_key = 0111 1101 1101 1001
 95 result: success
 96
 97 key = 1100 1011 1000 0100 0000 1110 0001 1011
 98 | reverse_key = 0000 1110 0001 1011
 99
    result: success
100
101 key = 0001 0011 1110 0011 1111 0111 0011 0011
102 | reverse_key = 1111 1001 0011 0011
103 result: fail
104
105 key = 1001 1100 0101 0111 1001 1111 1101 0110
106 | reverse_key = 1001 1111 1101 0110
107 | result: success
108
109 key = 1101 1001 0011 0000 0001 1001 1100 0011
110 | reverse_key = 0001 1001 1100 1110
111 result: fail
112
```

```
114 | reverse_key = 1001 1100 1100 1110
115 result: success
116
117 key = 1101 0001 0000 1001 1100 0101 0001 1011
118
    reverse_key = 1100 0101 0001 1011
119 result: success
120
121 key = 1100 1011 0000 1100 0011 1000 1111 1011
122 | reverse_key = 0011 1000 1111 1011
123 result: success
124
125 key = 1111 1000 0101 1100 1111 0011 1000 0110
126 | reverse_key = 1111 0011 1000 0110
127
    result: success
128
129 key = 1010 0101 1011 1011 0000 0011 0010 1101
130 | reverse_key = 0000 0011 0010 1101
131 | result: success
132
133 key = 1011 1101 0010 1110 1110 1110 0000 1111
134 | reverse_key = 1110 1110 0000 1111
135
    result: success
136
137 key = 0010 0101 1001 1111 0011 0100 0000 1111
138
    reverse_key = 0011 0100 0000 1111
139 result: success
140
142 | reverse_key = 0010 1100 0100 0111
143 result: success
144
145 key = 0000 1101 0011 0000 1101 0010 0100 1101
146 | reverse_key = 1101 0010 0100 0000
147
    result: fail
148
149 key = 0010 0111 0101 1000 1101 0001 1111 1100
150 | reverse_key = 1101 0001 1111 1100
151 | result: success
152
153 key = 0110 0101 0000 1010 1011 1100 0000 0000
154 | reverse_key = 1011 1100 0000 0000
155 result: success
156
157 key = 1001 0110 0011 0000 1100 1011 1011 0001
158
    reverse_key = 1100 1011 1011 0001
```

```
159 | result: success
160
161 key = 1001 1101 0111 0010 1000 0011 0000 0111
162 | reverse_key = 1000 0011 0000 0111
163 | result: success
164
166 | reverse_key = 1111 1101 1101 1001
167 result: success
168
169 key = 1100 1001 0111 0100 0101 0000 1001 0011
170 | reverse_key = 0101 0000 1001 0011
171 | result: success
172
173 key = 0101 0010 0101 0011 0100 1110 1100 1000
174 | reverse_key = 0100 1110 1100 1000
175 result: success
176
177 key = 1010 0100 1001 0000 1010 1100 1110 1001
178 | reverse_key = 1010 1100 1110 1001
179 result: success
180
181 key = 1100 0010 1111 1011 1101 1010 1111 1010
182 | reverse_key = 1101 1010 1111 1010
183 result: success
184
185 key = 0101 1111 0110 1010 1001 0100 1011 1101
186 | reverse_key = 1001 0100 1011 1101
187 | result: success
188
189 key = 1001 1101 0110 1111 0110 1111 1010 0110
190 | reverse_key = 0110 1111 1010 0110
191 result: success
192
193 key = 0000 1001 1100 0100 1011 0010 0101 1101
194 | reverse_key = 1011 1111 0101 1110
195
    result: fail
196
197 key = 0100 0001 1010 1000 0000 0010 1110 1000
198 reverse_key = 0000 0010 1110 1000
199 result: success
```

可以看到50组成功42组,失败8组、准确率有所提升。