

網路安全概論

期中專題報告

DES 實作

系級：電機系統三

姓名：B0721251 楊仁傑

日期：2021/05/20

壹、DES 原理：

DES 加密算法主要可以分為以下四個步驟：

- (1) 初始置換
- (2) 生成子密鑰
- (3) 迭代過程
- (4) 逆置換

一、初始置換(IP 置換)：

初始替換是將原始明文通過 IP 置換表處理。IP 置換表如下：

```
# 初始置換表
IP = [58, 50, 42, 34, 26, 18, 10, 2,
      60, 52, 44, 36, 28, 20, 12, 4,
      62, 54, 46, 38, 30, 22, 14, 6,
      64, 56, 48, 40, 32, 24, 16, 8,
      57, 49, 41, 33, 25, 17, 9, 1,
      59, 51, 43, 35, 27, 19, 11, 3,
      61, 53, 45, 37, 29, 21, 13, 5,
      63, 55, 47, 39, 31, 23, 15, 7]
```

圖 1. IP 置換表

其中，IP 置換表中的數字指的是指原文位置，例如 58 指將 M 第 58 位放置第 1 位。

例如：

輸入 64 位明文數據 M (64 bits)：

明文 M (64 bits) =

011000110110111101011011010111000001110101011101000110010101110010

將 M 經過 IP 置換後為 M'

M' (64 bits) =

1111111110111000011101100101011100000000111111110000011010000011

二、生成子密鑰

在 DES 加密中會執行 16 次迭代，每次重複過程的數據長度為 48bits，因此需要 16 個 48bits 的子密鑰來進行加密，生成子密鑰的過程如下：

I. 第一輪置換：

A. PC1 置換：

密鑰 $K = 000100110011010001010111011110011001101110111100110111111110001$

經過 PC-1 表置換，可得到 K' 。

金鑰置換表，將64位金鑰變成56位

```
PC_1 = [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,
        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]
```

圖 2. PC1 置換表

$K' (56 \text{ 位}) = 11110000110011001010101011110101010101100110011110001111$

取 K' 的前 28 位作為 $C0$ ，且取 K' 的後 28 位作為 $D0$ ，則有

$C0 (28 \text{ 位}) = 1111000011001100101010101111$

$D0 (28 \text{ 位}) = 0101010101100110011110001111$

B. leftShift 置換：

生成 $C0$ ， $D0$ 後進行左移操作，需要查詢移動位數表：

每輪移動移動位數表如下：

每輪左移的位數

```
shiftBits = [1, 1, 2, 2, 2, 2, 2, 2, 2, 1, 2, 2, 2, 2, 2, 2, 1]
```

圖 3. 左移置換表

進行第一輪移位，輪數為 1，查表得左移位數為 1。

$C0$ 左移 1 位為 $C1$ ，且 $D0$ 左移 1 位為 $D1$ ：

$C1 (28 \text{ 位}) = 1110000110011001010101011111$

$D1 (28 \text{ 位}) = 1010101011001100111100011110$

C. PC2 置換：

將 C1 和 D1 合併後，經過 PC-2 表置換得到子密鑰 K1。

由於 PC-2 表為 6x8 的表，經 PC-2 置換後的數據為 48 位，置換後得到密鑰 K1，

壓縮置換，將56位金鑰壓縮成48位子金鑰

```
PC_2 = [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, 49, 39, 56, 34, 53,
        46, 42, 50, 36, 29, 32]
```

圖 4. PC2 置換表

K1 (48 位) = 000110111000000101110111111111000111000001110010

II. 第二輪置換

A. leftShift 置換：

C1 和 D1 再次左移，輪數 = 2，查表左移位數 = 1，則 C1 和 D1 左移 1 位得到 C2 和 D2。

C2 (28 位) = 110000110011001010101010111111

D2 (28 位) = 0101010110011001111000111101

B. PC2 置換：

C2 和 D2 合併後為 56 位，經過 PC-2 表置換得到密鑰 K2 (48 位)

K2 (48 位) = 011110011010111011011001110110111100100111100101

重複進行加密動作，即可得到 K3-K16 子密鑰，且須注意 Ci 和 Di 左移的位數。

C3 (28 位) = 0000110011001010101011111111

D3 (28 位) = 0101011001100111100011110101

K3 (48 位) = 010101011111110010001010010000101100111110011001

C4 (28 位) = 0011001100101010101111111100

D4 (28 位) = 0101100110011110001111010101

K4 (48 位) = 011100101010110111010110110110011010100011101

C5 (28 位) = 1100110010101010111111110000

D5 (28 位) = 0110011001111000111101010101

K5 (48 位) = 011111001110110000000111111010110101001110101000

C6 (28 位) = 001100101010101111111000011
D6 (28 位) = 1001100111100011110101010101
K6 (48 位) = 011000111010010100111110010100000111101100101111

C7 (28 位) = 110010101010111111100001100
D7 (28 位) = 0110011110001111010101010110
K7 (48 位) = 11101100100001001011011111101100001100010111100

C8 (28 位) = 001010101011111110000110011
D8 (28 位) = 1001111000111101010101011001
K8 (48 位) = 111101111000101000111010110000010011101111111011

C9 (28 位) = 0101010101111111100001100110
D9 (28 位) = 0011110001111010101010110011
K9 (48 位) = 111000001101101111101011111011011110011110000001

C10 (28 位) = 0101010111111110000110011001
D10 (28 位) = 1111000111101010101011001100
K10 (48 位) = 101100011111001101000111101110100100011001001111

C11 (28 位) = 0101011111111000011001100101
D11 (28 位) = 1100011110101010101100110011
K11 (48 位) = 00100001010111111010011110111101101001110000110

C12 (28 位) = 0101111111100001100110010101
D12 (28 位) = 0001111010101010110011001111
K12 (48 位) = 011101010111000111110101100101000110011111101001

C13 (28 位) = 0111111110000110011001010101
D13 (28 位) = 0111101010101011001100111100
K13 (48 位) = 100101111100010111010001111110101011101001000001

C14 (28 位) = 1111111000011001100101010101
D14 (28 位) = 1110101010101100110011110001
K14 (48 位) = 010111110100001110110111111001011100111001111010

C15 (28 位) = 1111100001100110010101010111

D15 (28 位) = 1010101010110011001111000111

K15 (48 位) = 10111111001000110001101001111010011111100001010

C16 (28 位) = 1111000011001100101010101111

D16 (28 位) = 0101010101100110011110001111

K16 (48 位) = 11001011001111011000101100001110000101111110101

三、Feistel 函式：

Feistel 函式主要可以由下列四個部分組成：

I. 擴展置換 E：

右半部分 R_i 的位數為 32 bits，而密鑰長度 K_i 為 48 bits，為了使 R_i 與 K_i 可以進行 xor 運算，所以需要利用擴展置換表 E 將 R_i 由 32 bits 擴充為 48 bits。

擴充置換表，將 32bits 擴充至 48bits

E = [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, 27, 28, 29,
28, 29, 30, 31, 32, 1]

圖 5. 擴充置換表 E

L0 (32 位) = 1111111101110000111011001010111

R0 (32 位) = 00000000111111110000011010000011

R0 (32 位) 經過擴展置換後變為 48 bits 數據：

E(R0) (48 位) = 10000000000101111111110100000001101010000000110

II. XOR 運算：

若兩輸入相異，輸出為 1；若兩輸出相同，輸出為 0。

A	B	A XOR B
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

圖 6. XOR 真值表

將 E(R0) 與 K_1 作 XOR 運算：

E(R0) = 10000000000101111111110100000001101010000000110

K_1 = 0001101100000010111011111111000111000001110010

$E(R0) \oplus K_1$ = 100110110001010100010001011111001010010001110100

III. S 盒置換：

置換運算由 8 個不同的置換盒（S 盒）完成。每個 S 盒有 6 bits 輸入，4 bits 輸出。
運算流程如下：

若 S-盒 1 的輸入為 110111，第一位與最後一位構成 11，十進位值為 3，則對應第 3 行，中間 4 位為 1011 對應的十進位值為 11，則對應第 11 列。查找 S-盒 1 表的值為 14，則 S-盒 1 的輸出為 1110。8 個 S 盒將輸入的 48 位數據輸出為 32 位數據。

```
# S 盒，每個S盒是4x16的置換表，6位 -> 4位
S = [
    [
        [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],
        [15, 12, 8, 2, 4, 9, 1, 7, 5, 11, 3, 14, 10, 0, 6, 13]
    ],
    [
        [15, 1, 8, 14, 6, 11, 3, 4, 9, 7, 2, 13, 12, 0, 5, 10],
        [3, 13, 4, 7, 15, 2, 8, 14, 12, 0, 1, 10, 6, 9, 11, 5],
        [0, 14, 7, 11, 10, 4, 13, 1, 5, 8, 12, 6, 9, 3, 2, 15],
        [13, 8, 10, 1, 3, 15, 4, 2, 11, 6, 7, 12, 0, 5, 14, 9]
    ],
    [
        [10, 0, 9, 14, 6, 3, 15, 5, 1, 13, 12, 7, 11, 4, 2, 8],
        [13, 7, 0, 9, 3, 4, 6, 10, 2, 8, 5, 14, 12, 11, 15, 1],
        [13, 6, 4, 9, 8, 15, 3, 0, 11, 1, 2, 12, 5, 10, 14, 7],
        [1, 10, 13, 0, 6, 9, 8, 7, 4, 15, 14, 3, 11, 5, 2, 12]
    ],
    [
        [7, 13, 14, 3, 0, 6, 9, 10, 1, 2, 8, 5, 11, 12, 4, 15],
        [13, 8, 11, 5, 6, 15, 0, 3, 4, 7, 2, 12, 1, 10, 14, 9],
        [10, 6, 9, 0, 12, 11, 7, 13, 15, 1, 3, 14, 5, 2, 8, 4],
        [3, 15, 0, 6, 10, 1, 13, 8, 9, 4, 5, 11, 12, 7, 2, 14]
    ],
    [
        [2, 12, 4, 1, 7, 10, 11, 6, 8, 5, 3, 15, 13, 0, 14, 9],
        [14, 11, 2, 12, 4, 7, 13, 1, 5, 0, 15, 10, 3, 9, 8, 6],
        [4, 2, 1, 11, 10, 13, 7, 8, 15, 9, 12, 5, 6, 3, 0, 14],
        [11, 8, 12, 7, 1, 14, 2, 13, 6, 15, 0, 9, 10, 4, 5, 3]
    ],
    [
        [12, 1, 10, 15, 9, 2, 6, 8, 0, 13, 3, 4, 14, 7, 5, 11],
        [10, 15, 4, 2, 7, 12, 9, 5, 6, 1, 13, 14, 0, 11, 3, 8],
        [9, 14, 15, 5, 2, 8, 12, 3, 7, 0, 4, 10, 1, 13, 11, 6],
        [4, 3, 2, 12, 9, 5, 15, 10, 11, 14, 1, 7, 6, 0, 8, 13]
    ],
    [
        [4, 11, 2, 14, 15, 0, 8, 13, 3, 12, 9, 7, 5, 10, 6, 1],
        [13, 0, 11, 7, 4, 9, 1, 10, 14, 3, 5, 12, 2, 15, 8, 6],
        [1, 4, 11, 13, 12, 3, 7, 14, 10, 15, 6, 8, 0, 5, 9, 2],
        [6, 11, 13, 8, 1, 4, 10, 7, 9, 5, 0, 15, 14, 2, 3, 12]
    ],
    [
        [13, 2, 8, 4, 6, 15, 11, 1, 10, 9, 3, 14, 5, 0, 12, 7],
        [1, 15, 13, 8, 10, 3, 7, 4, 12, 5, 6, 11, 0, 14, 9, 2],
        [7, 11, 4, 1, 9, 12, 14, 2, 0, 6, 10, 13, 15, 3, 5, 8],
        [2, 1, 14, 7, 4, 10, 8, 13, 15, 12, 9, 0, 3, 5, 6, 11]
    ]
]
```

圖 7. S 盒置換表

將 $E(R_0)^{K_1}$ (48 bits) = 100110110001010100010001011111001010010001110100，
通過 S 盒替換得到輸出為 10001011110001000110001011101010 (32 bits)。

IV. P 置換：

將 S 盒置換的輸出結果作為 P 盒置換的輸入

P 置換, 32 位 -> 32 位

P = [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]

圖 8. P 置換表

將 S 盒輸出 10001011110001000110001011101010 (32 bits) 經過 P 置換，得到輸出 010010001011111010101010110000001 (32 bits)。

綜上所述，將 Feistel 函式重複執行 16 次即可得到 L16 與 R16。

第一次疊代過程 $f(R_0, K_1) = 010010001011111010101010110000001$

計算 L1 (32 位) = $R_0 = 00000000111111110000011010000011$

計算 R1 (32 位) = $L_0 \oplus f(R_0, K_1) = 10110111000001110010001111010110$

經過 16 次疊代後輸出：

L16 (32 位) = 00110000100001001101101100101000

R16 (32 位) = 10110001011001010011000000011000

四、逆置換(IP⁻¹)：

逆置換是初始置換的逆運算。從初始置換規則中可以看到，原始數據的第 1 位置換到了第 40 位，第 2 位置換到了第 8 位。則逆置換就是將第 40 位置換到第 1 位，第 8 位置換到第 2 位。以此類推，逆置換規則表如下：

結尾置換表

```
IIP = [40, 8, 48, 16, 56, 24, 64, 32,
       39, 7, 47, 15, 55, 23, 63, 31,
       38, 6, 46, 14, 54, 22, 62, 30,
       37, 5, 45, 13, 53, 21, 61, 29,
       36, 4, 44, 12, 52, 20, 60, 28,
       35, 3, 43, 11, 51, 19, 59, 27,
       34, 2, 42, 10, 50, 18, 58, 26,
       33, 1, 41, 9, 49, 17, 57, 25]
```

圖 9. IP⁻¹ 置換表

將 L16 與 R16 構成 64 位數據，經過逆置換表輸出密文為：

L16+R16 : 0011000010000100110110110010100010110001011001010011000000011000

Ciphertext : 0101100000001000001100000000101111001101110101100001100001101000

貳、DES 各模式示意圖：

1. ECB 模式：

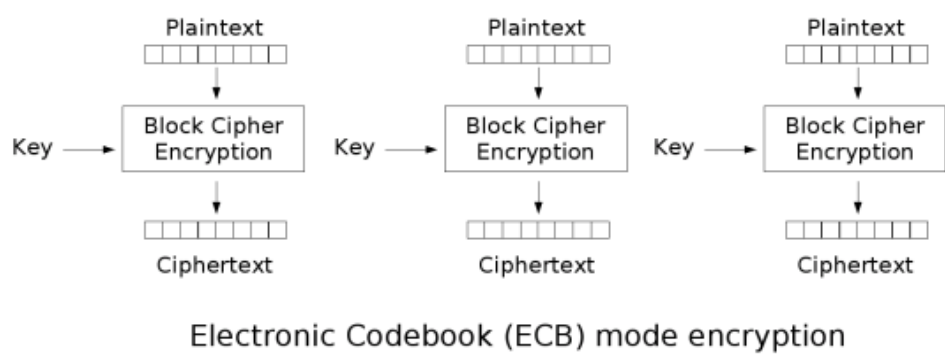


圖 1. ECB 加密模式示意圖

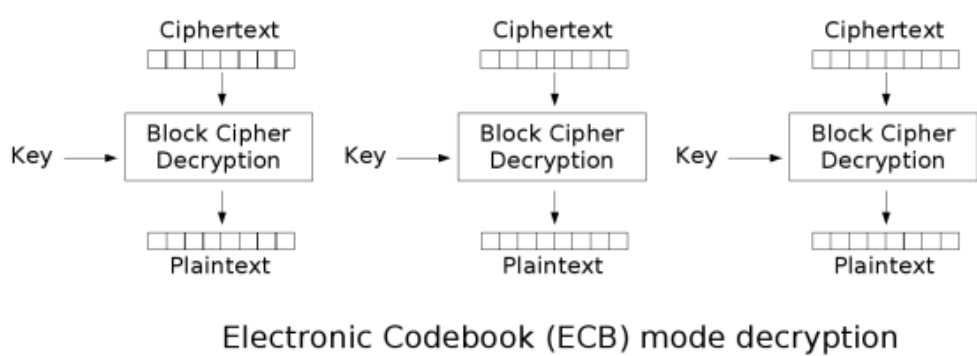


圖 2. ECB 解密模式示意圖

2. CBC 模式：

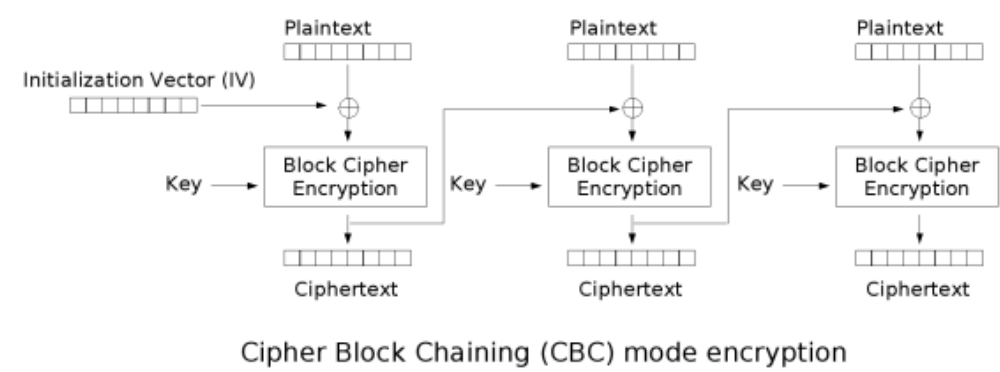


圖 3. CBC 加密模式示意圖

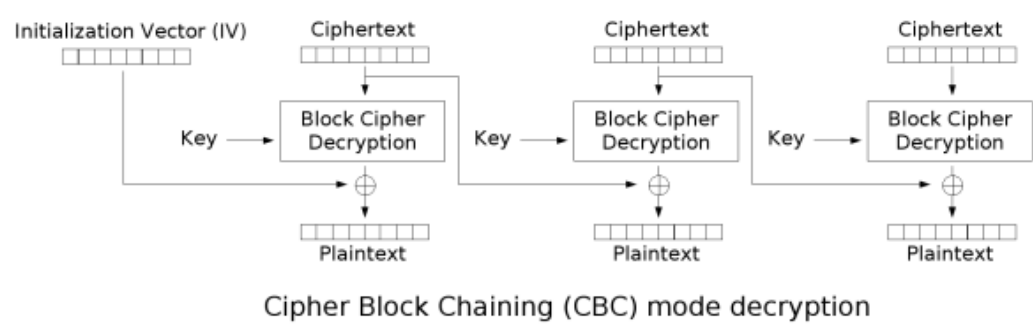


圖 4. CBC 解密模式示意圖

3. CFB 模式：

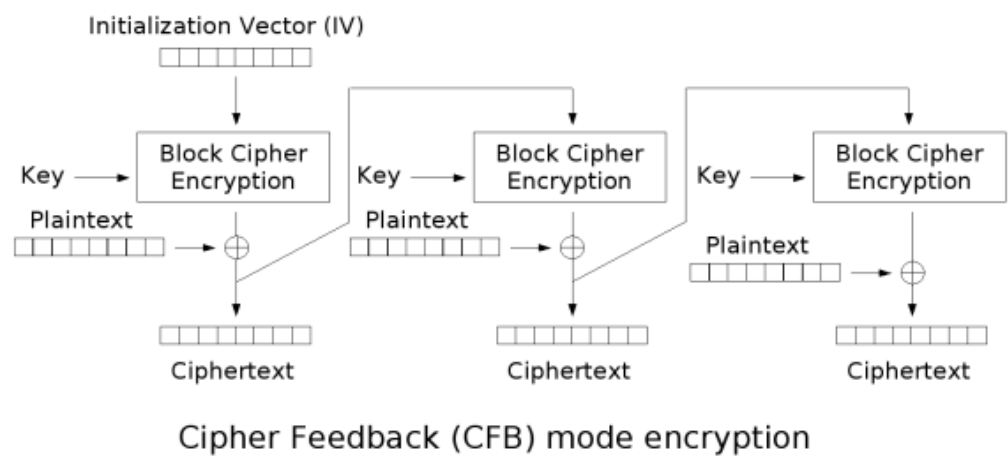


圖 5. CFB 加密模式示意圖

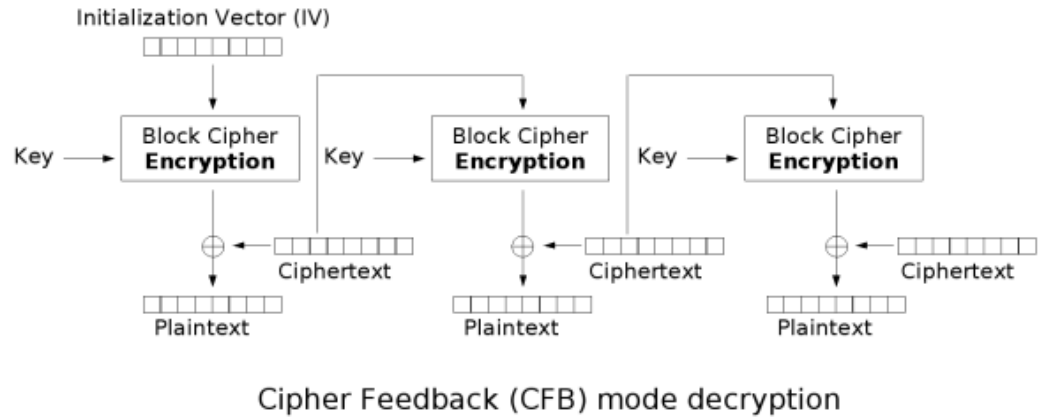


圖 6. CFB 解密模式示意圖

4. OFB 模式：

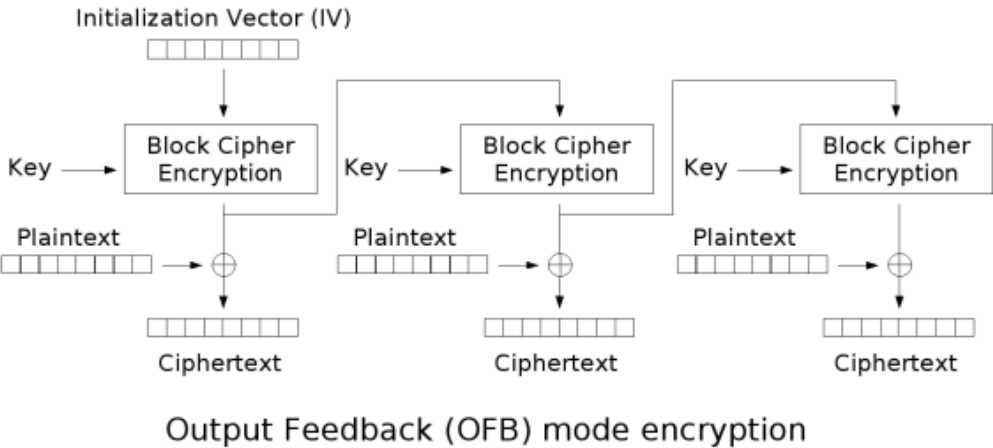


圖 7. OFB 加密模式示意圖

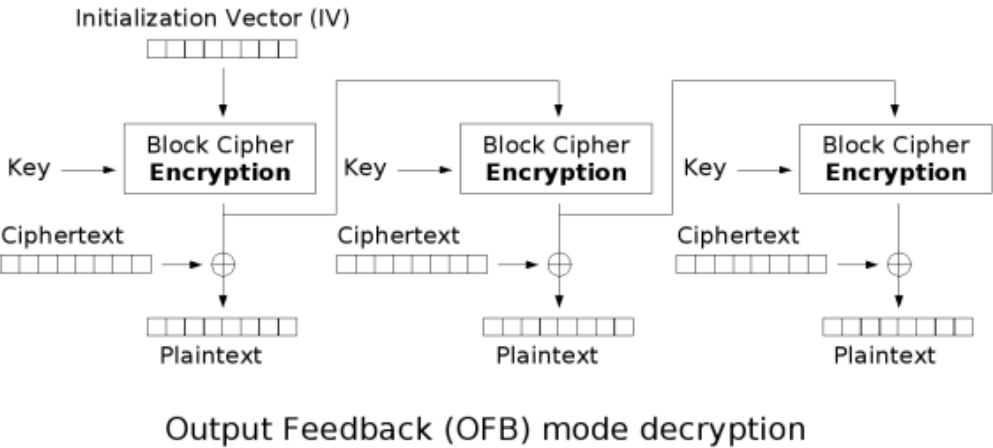
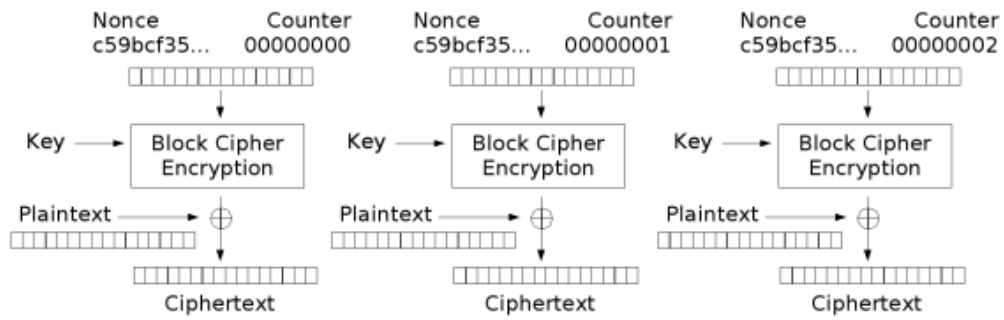


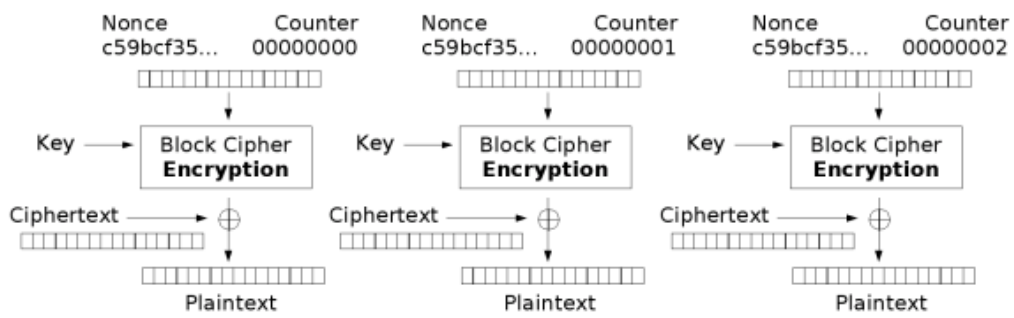
圖 8. OFB 解密模式示意圖

5. CTR 模式：



Counter (CTR) mode encryption

圖 9. CTR 加密模式示意圖

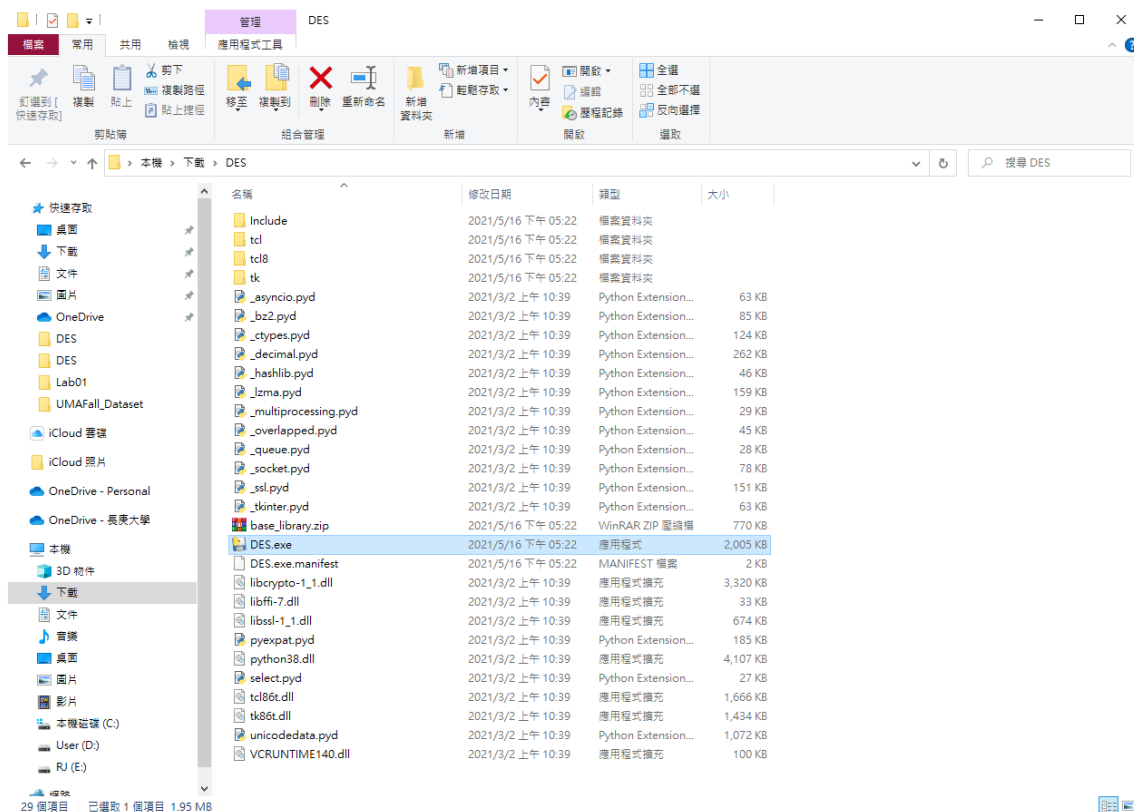


Counter (CTR) mode decryption

圖 10. CTR 解密模式示意圖

參、實作操作：

1. 將 DES.rar 解壓縮後，選取資料夾內的 DES.exe。



2. 打開 DES.exe 並選取特定檔案後即可使用。



3. 加密功能展示：

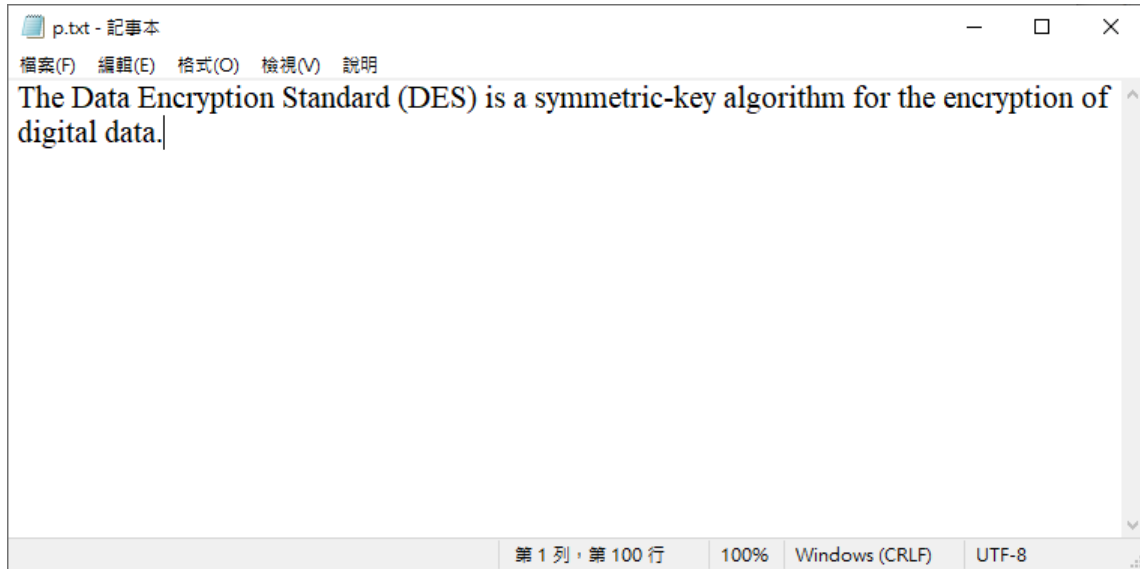


圖 11. 原始明文內容(plaintext)

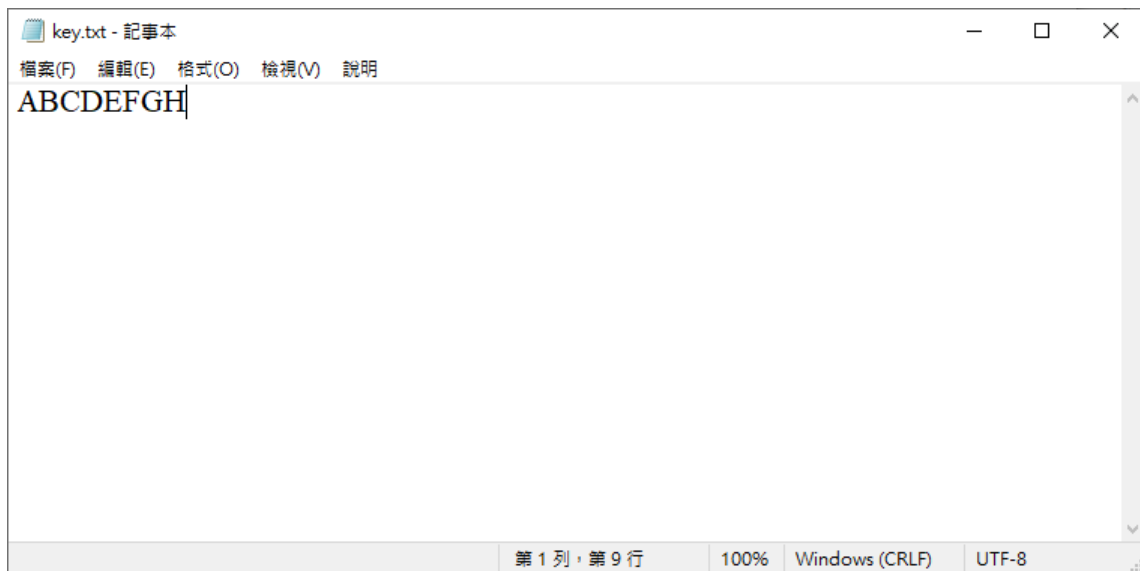


圖 12. 金鑰內容(key)

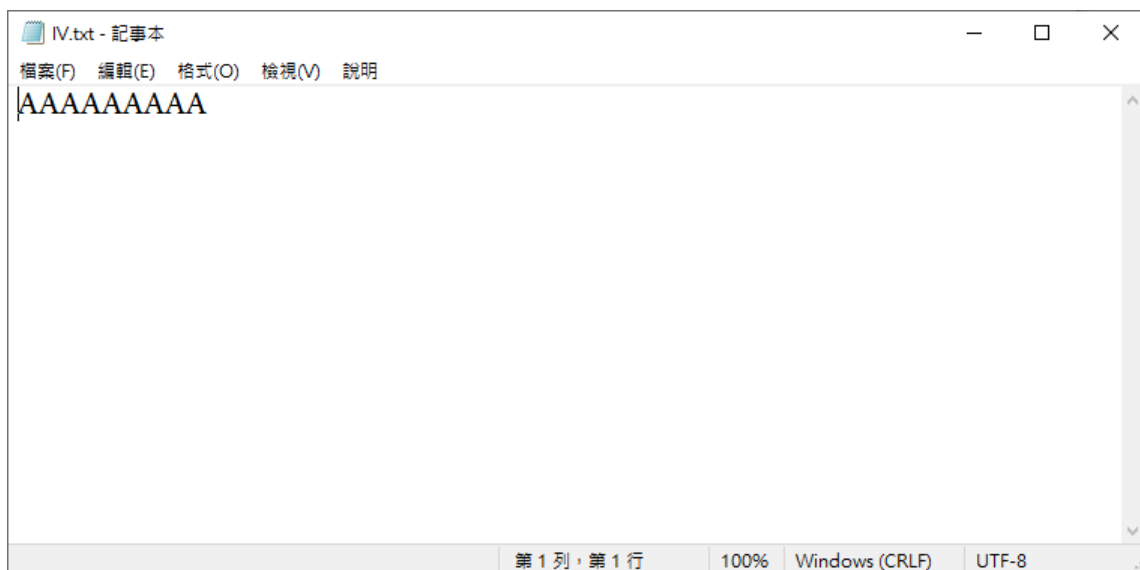


圖 13. 向量內容(IV)

A. ECB 模式

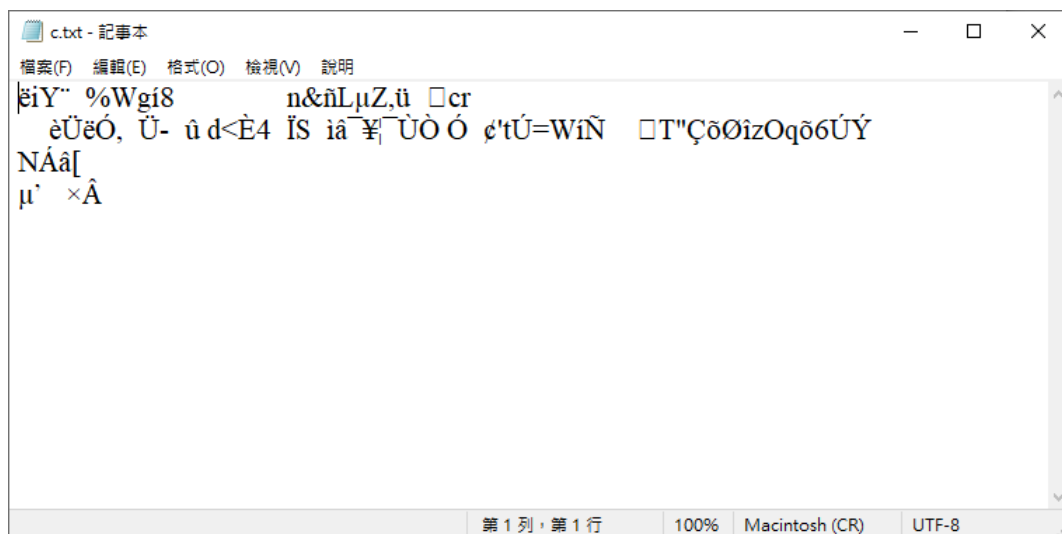


圖 12. 由 ASCII 編碼輸出的密文內容

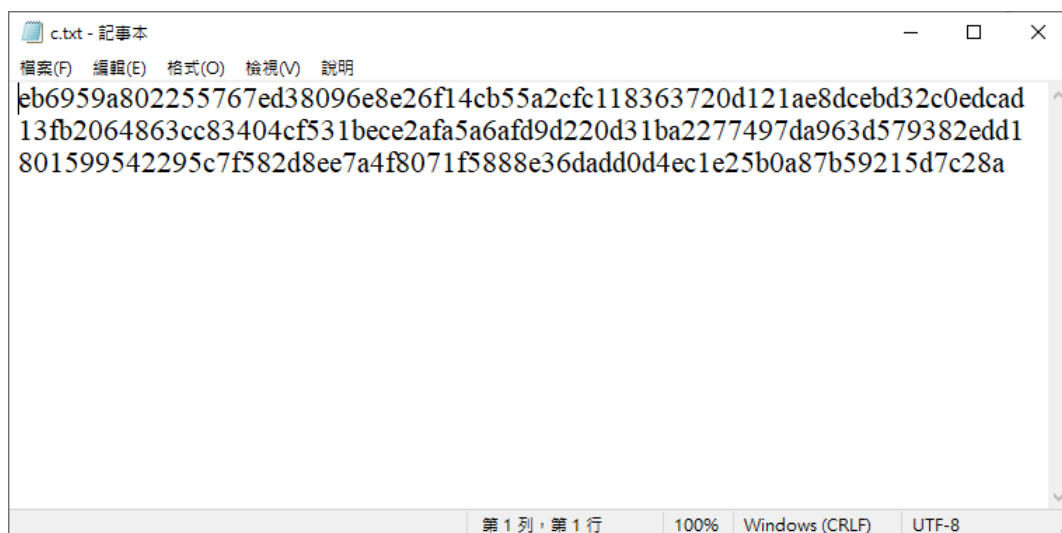


圖 13. 由 Hex 編碼輸出的密文內容



圖 14. 由 Base64 編碼輸出的密文內容

B. CBC 模式

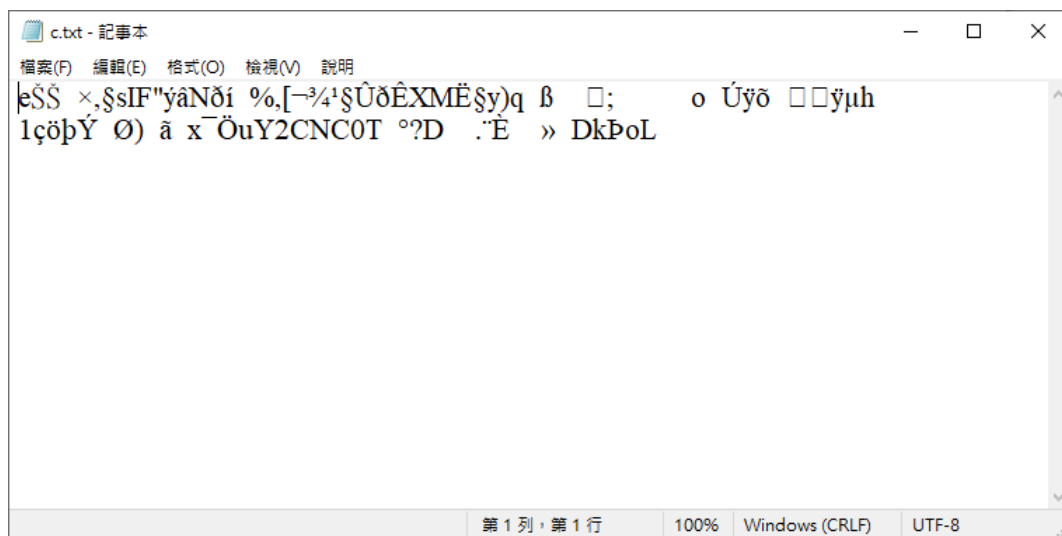


圖 12. 由 ASCII 編碼輸出的密文內容

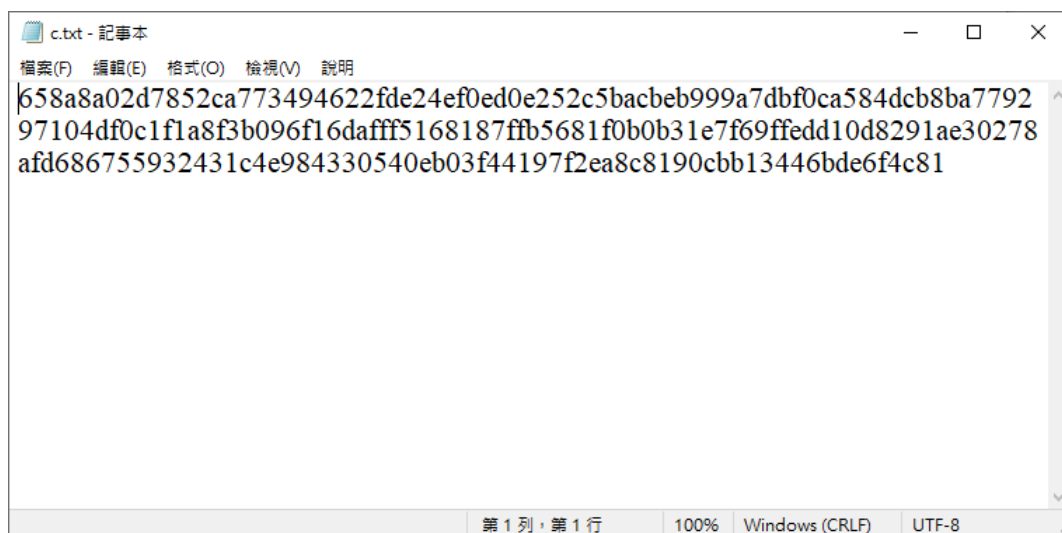


圖 13. 由 Hex 編碼輸出的密文內容

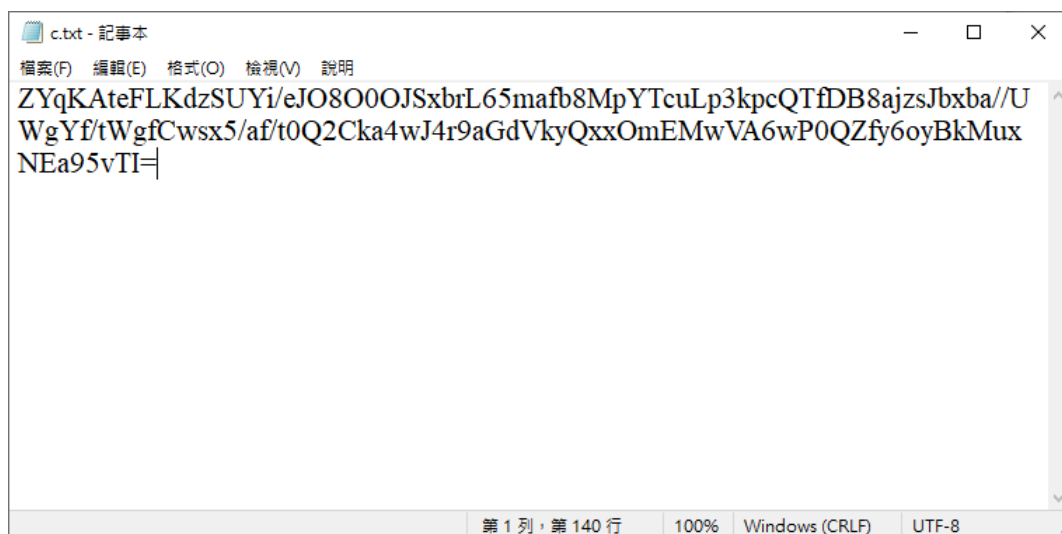


圖 14. 由 Base64 編碼輸出的密文內容

C. CFB 模式

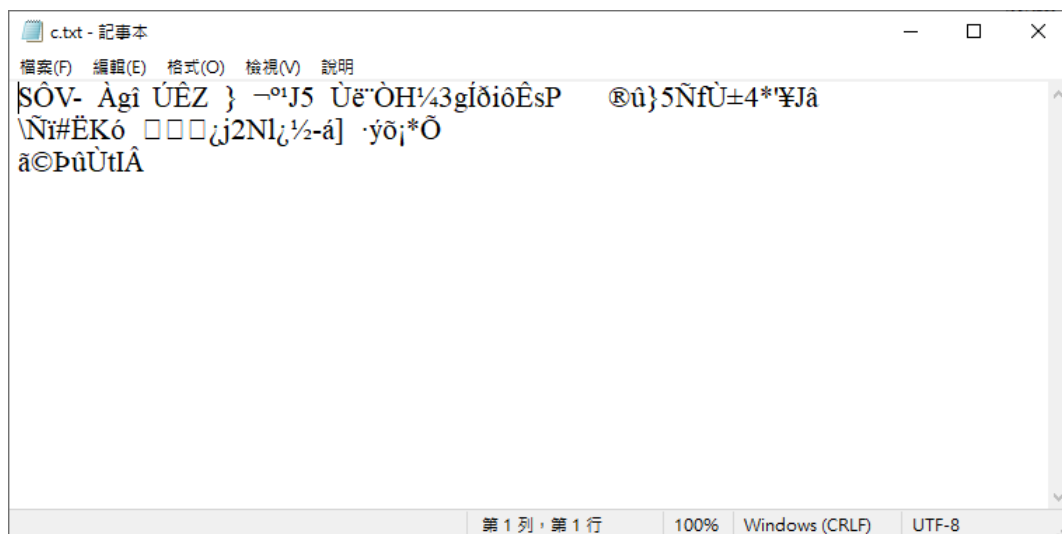


圖 12. 由 ASCII 編碼輸出的密文內容

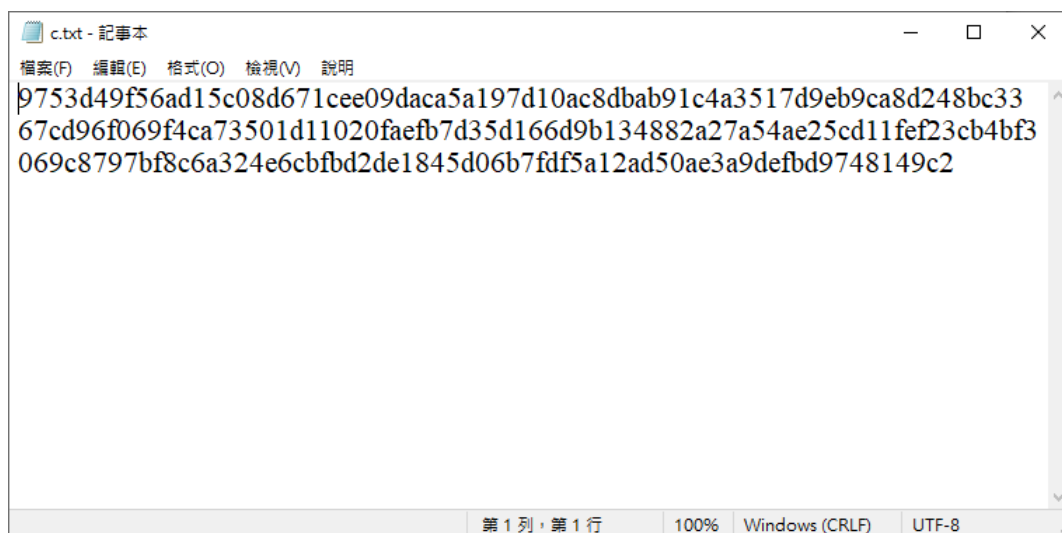


圖 13. 由 Hex 編碼輸出的密文內容

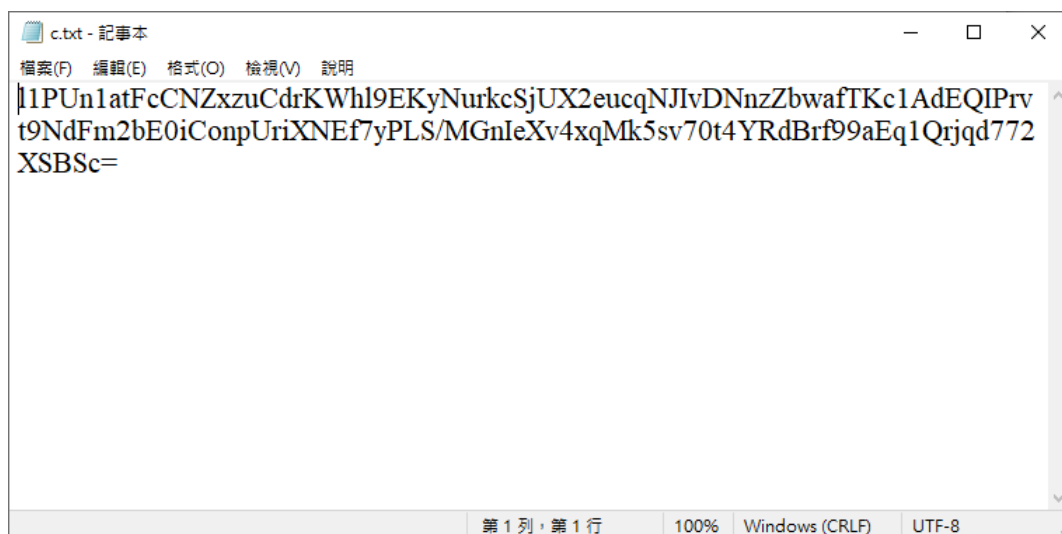


圖 14. 由 Base64 編碼輸出的密文內容

D. OFB 模式

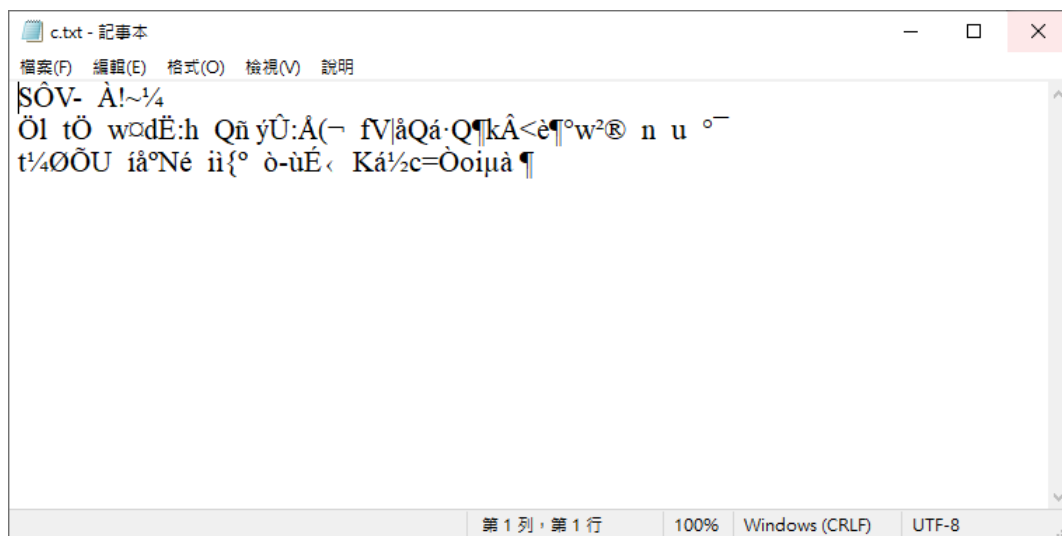


圖 12. 由 ASCII 編碼輸出的密文內容

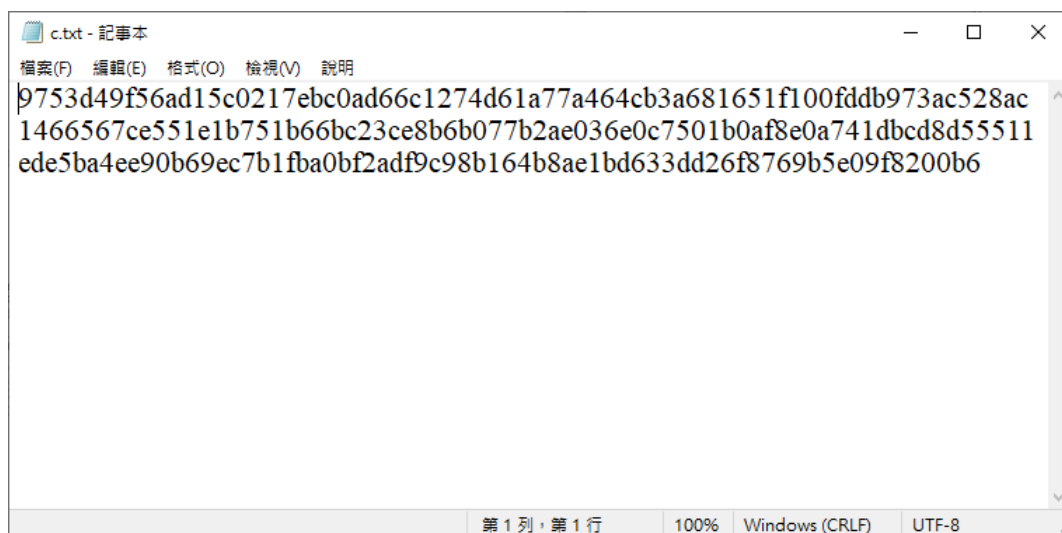


圖 13. 由 Hex 編碼輸出的密文內容

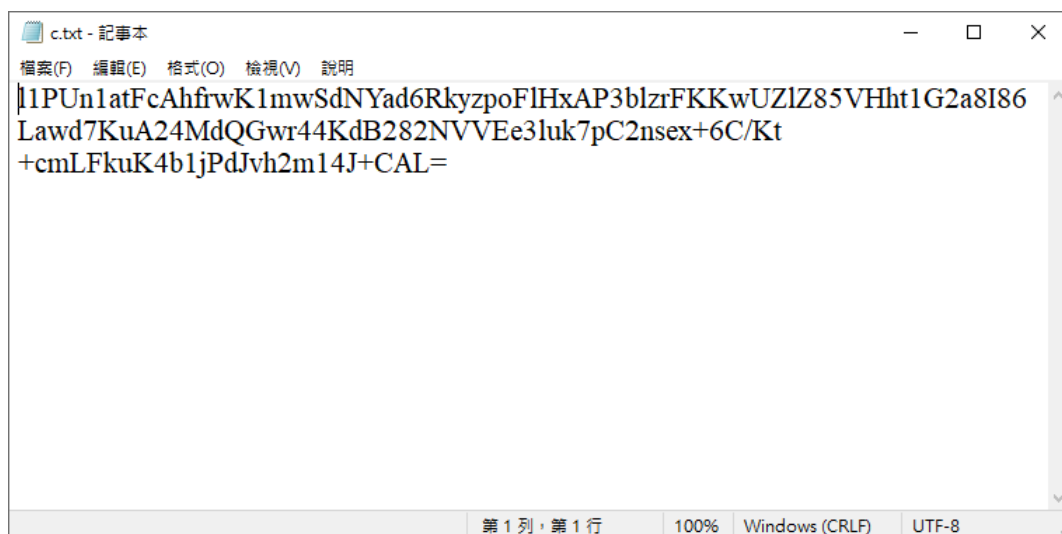


圖 14. 由 Base64 編碼輸出的密文內容

E. CTR 模式

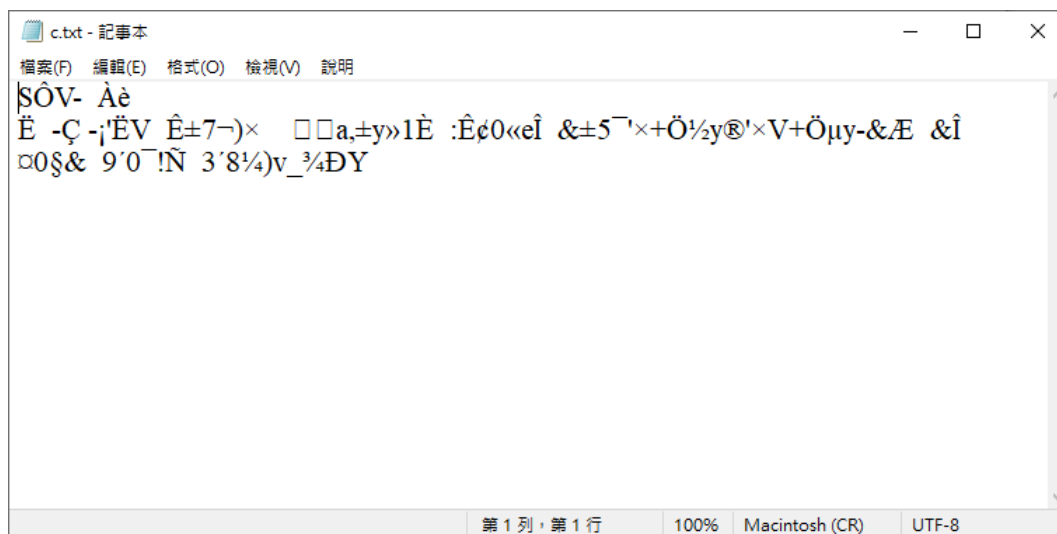


圖 12. 由 ASCII 編碼輸出的密文內容

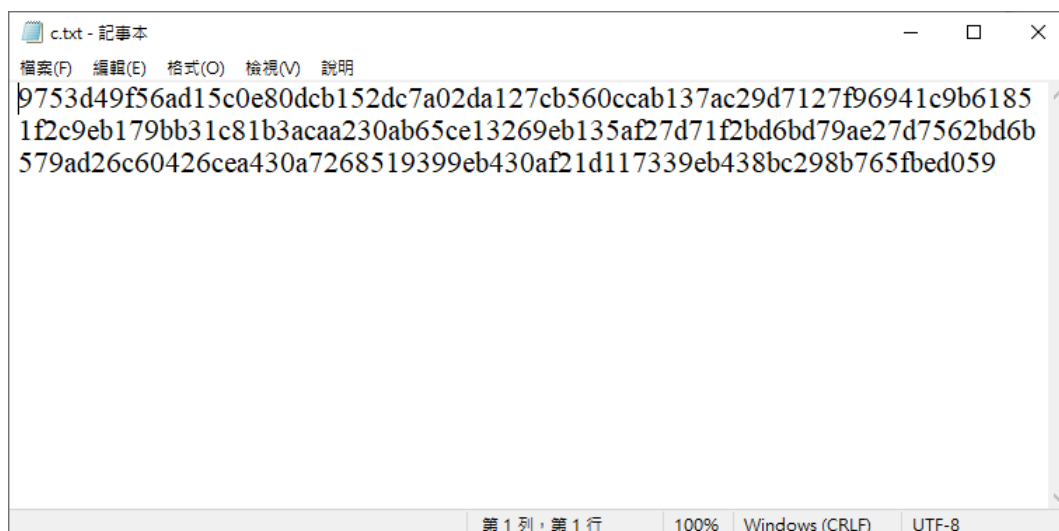


圖 13. 由 Hex 編碼輸出的密文內容

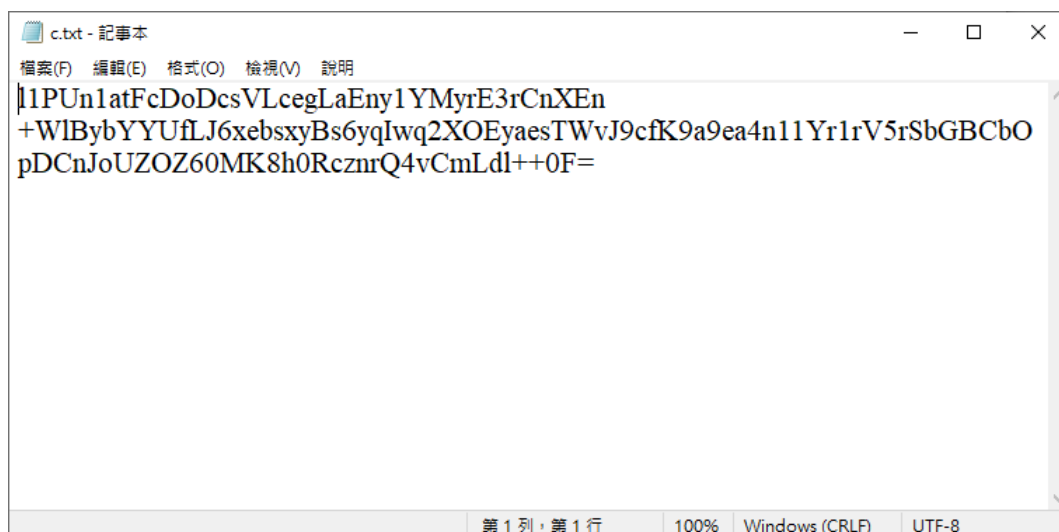


圖 14. 由 Base64 編碼輸出的密文內容

肆、程式碼：

一、table.py

DES 加解密中所應用的置換表。

class Table:

初始置換表

```
IP = [58, 50, 42, 34, 26, 18, 10, 2,  
      60, 52, 44, 36, 28, 20, 12, 4,  
      62, 54, 46, 38, 30, 22, 14, 6,  
      64, 56, 48, 40, 32, 24, 16, 8,  
      57, 49, 41, 33, 25, 17, 9, 1,  
      59, 51, 43, 35, 27, 19, 11, 3,  
      61, 53, 45, 37, 29, 21, 13, 5,  
      63, 55, 47, 39, 31, 23, 15, 7]
```

結尾置換表

```
IIP = [40, 8, 48, 16, 56, 24, 64, 32,  
       39, 7, 47, 15, 55, 23, 63, 31,  
       38, 6, 46, 14, 54, 22, 62, 30,  
       37, 5, 45, 13, 53, 21, 61, 29,  
       36, 4, 44, 12, 52, 20, 60, 28,  
       35, 3, 43, 11, 51, 19, 59, 27,  
       34, 2, 42, 10, 50, 18, 58, 26,  
       33, 1, 41, 9, 49, 17, 57, 25]
```

金鑰置換表，將 64 位金鑰變成 56 位

```
PC_1 = [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,  
        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]
```

壓縮置換，將 56 位金鑰壓縮成 48 位子金鑰

```
PC_2 = [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, 49, 39, 56, 34, 53,  
46, 42, 50, 36, 29, 32]
```

每輪左移的位數

```
shiftBits = [1, 1, 2, 2, 2, 2, 2, 2, 1, 2, 2, 2, 2, 2, 1]
```

擴充置換表，將 32bits 擴充至 48bits

```
E = [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, 27, 28, 29,  
28, 29, 30, 31, 32, 1]
```

S 盒，每個 S 盒是 4x16 的置換表，6 位 -> 4 位

```
S = [  
  [  
    [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],  
    [15, 12, 8, 2, 4, 9, 1, 7, 5, 11, 3, 14, 10, 0, 6, 13]  
  ],  
  [  
    [15, 1, 8, 14, 6, 11, 3, 4, 9, 7, 2, 13, 12, 0, 5, 10],  
    [3, 13, 4, 7, 15, 2, 8, 14, 12, 0, 1, 10, 6, 9, 11, 5],  
    [0, 14, 7, 11, 10, 4, 13, 1, 5, 8, 12, 6, 9, 3, 2, 15],  
    [13, 8, 10, 1, 3, 15, 4, 2, 11, 6, 7, 12, 0, 5, 14, 9]  
  ],  
  [  
    [10, 0, 9, 14, 6, 3, 15, 5, 1, 13, 12, 7, 11, 4, 2, 8],  
    [13, 7, 0, 9, 3, 4, 6, 10, 2, 8, 5, 14, 12, 11, 15, 1],  
    [13, 6, 4, 9, 8, 15, 3, 0, 11, 1, 2, 12, 5, 10, 14, 7],  
    [1, 10, 13, 0, 6, 9, 8, 7, 4, 15, 14, 3, 11, 5, 2, 12]  
  ],  
  [  
    [7, 13, 14, 3, 0, 6, 9, 10, 1, 2, 8, 5, 11, 12, 4, 15],
```



```

[13, 8, 11, 5, 6, 15, 0, 3, 4, 7, 2, 12, 1, 10, 14, 9],
[10, 6, 9, 0, 12, 11, 7, 13, 15, 1, 3, 14, 5, 2, 8, 4],
[3, 15, 0, 6, 10, 1, 13, 8, 9, 4, 5, 11, 12, 7, 2, 14]
],
[
[2, 12, 4, 1, 7, 10, 11, 6, 8, 5, 3, 15, 13, 0, 14, 9],
[14, 11, 2, 12, 4, 7, 13, 1, 5, 0, 15, 10, 3, 9, 8, 6],
[4, 2, 1, 11, 10, 13, 7, 8, 15, 9, 12, 5, 6, 3, 0, 14],
[11, 8, 12, 7, 1, 14, 2, 13, 6, 15, 0, 9, 10, 4, 5, 3]
],
[
[12, 1, 10, 15, 9, 2, 6, 8, 0, 13, 3, 4, 14, 7, 5, 11],
[10, 15, 4, 2, 7, 12, 9, 5, 6, 1, 13, 14, 0, 11, 3, 8],
[9, 14, 15, 5, 2, 8, 12, 3, 7, 0, 4, 10, 1, 13, 11, 6],
[4, 3, 2, 12, 9, 5, 15, 10, 11, 14, 1, 7, 6, 0, 8, 13]
],
[
[4, 11, 2, 14, 15, 0, 8, 13, 3, 12, 9, 7, 5, 10, 6, 1],
[13, 0, 11, 7, 4, 9, 1, 10, 14, 3, 5, 12, 2, 15, 8, 6],
[1, 4, 11, 13, 12, 3, 7, 14, 10, 15, 6, 8, 0, 5, 9, 2],
[6, 11, 13, 8, 1, 4, 10, 7, 9, 5, 0, 15, 14, 2, 3, 12]
],
[
[13, 2, 8, 4, 6, 15, 11, 1, 10, 9, 3, 14, 5, 0, 12, 7],
[1, 15, 13, 8, 10, 3, 7, 4, 12, 5, 6, 11, 0, 14, 9, 2],
[7, 11, 4, 1, 9, 12, 14, 2, 0, 6, 10, 13, 15, 3, 5, 8],
[2, 1, 14, 7, 4, 10, 8, 13, 15, 12, 9, 0, 3, 5, 6, 11]
]
]

```

P 置换，32 位 -> 32 位

```

P=[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]

```

二、fileProcess.py

檔案 or 文字處理

```
def inputTxt(filename):
```

```
    with open(filename, 'r', encoding='utf-8') as f:
```

```
        text = f.read()
```

```
    return text
```

```
def outputTxt(filename, text):
```

```
    with open(filename, 'w', encoding='utf-8') as f:
```

```
        f.write(text)
```

將 list 轉換成 string

```
def listToString(s):
```

```
    str1 = "
```

```
    return str1.join('%s' % ID for ID in s)
```

```
def padding_64(s):
```

```
    if len(s) % 64 != 0:
```

```
        s += '0' * (64 - len(s) % 64)
```

```
    return s
```

```
def ASCII(mode, string):
```

```
    if mode == 'in':
```

```
        encode = "
```

```
        for i in range(len(string)):
```

```
            encode += bin(ord(string[i])).replace('0b', '').zfill(8)
```

```
        return encode
```

```
    if mode == 'out':
```

```
        decode = "
```

```
        count = int(len(string) / 8)
```

```
        for i in range(count):
```

```
            decode += chr(int(string[i * 8:i * 8 + 8], 2))
```

```
        return decode
```

```

def Hex(mode, string):
    if mode == 'in':
        decode = ""
        for i in range(len(string)):
            decode += bin(int(string[i], 16)).replace('0b', '').zfill(4)
        return decode
    if mode == 'out':
        decode = ""
        count = int(len(string) / 4)
        for i in range(count):
            decode += hex(int(string[i * 4:i * 4 + 4], 2)).replace('0x', '')
        return decode

```

```

def Base64(mode, string):
    index = 'ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZabcdefghijklmnopqrstuvwxyz0123456789+/'
    if mode == 'in':
        decode = ""
        if string[-1] == '=' and string[-2] == '=':
            count = 2
        elif string[-1] == '=':
            count = 4
        else:
            count = 0
        for i in range(len(string)):
            for j in range(len(index)):
                if string[i] == index[j]:
                    decode += bin(j).replace('0b', '').zfill(6)
            decode += '0' * count
        return decode
    if mode == 'out':
        encode = ""

        mod = len(string) % 6
        count = int(len(string) / 6)

        if mod == 2:
            string += '0' * 4
        elif mod == 4:
            string += '0' * 2

```

```

for i in range(count):
    tmp = index[int(string[i * 6:i * 6 + 6], 2)]
    encode += tmp

    if mod == 2:
        encode += '=' * 2
    elif mod == 4:
        encode += '=' * 1
    return encode

```

```

def convert_in(mode, string):
    # 編碼模式 to bin
    encode = ""
    if mode == 'ASCII':
        encode = ASCII('in', string)
    if mode == 'Hex':
        encode = Hex('in', string)
    if mode == 'Base64':
        encode = Base64('in', string)
    return encode

```

```

def convert_out(mode, string):
    # bin to 編碼模式
    decode = ""
    # 將 64bits，每 8bits 轉換成 ASCII
    if mode == 'ASCII':
        decode = ASCII('out', string)
    # 將 64bits，每 4bits 轉換成 Hex
    if mode == 'Hex':
        decode = Hex('out', string)
    # 將 64bits，每 6bits 轉換成 Base64
    if mode == 'Base64':
        decode = Base64('out', string)
    return decode

```

三、subKey.py

生成 16 組子金鑰。

```
from Table import Table
```

```
def PC1(key64):
    key56 = []
    for i in Table.PC_1:
        key56.append(int(key64[int(i) - 1]))
    C = key56[:28]
    D = key56[28:]
    return C, D

def PC2(C, D):
    key56 = C + D
    key48 = []
    for i in Table.PC_2:
        key48.append(int((key56[int(i) - 1])))
    return key48

def leftShift(num, C, D):
    Shift = int(Table.shiftBits[num - 1])
    new_C = C[Shift:] + C[:Shift]
    new_D = D[Shift:] + D[:Shift]
    return new_C, new_D

def generateKeys(realKey):
    C = [0] * 17
    D = [0] * 17
    subKey = [0] * 17
    C[0], D[0] = PC1(realKey)
    subKey[0] = PC2(C[0], D[0])
    for i in range(1, 17):
        C[i], D[i] = leftShift(i, C[i - 1], D[i - 1])
        subKey[i] = PC2(C[i], D[i])
    return subKey
```

四、Feistel.py

Feistel 函式

from Table import Table

IP 置換

def IP(key_64):

宣告 new_key(list)，用於存放置換結果。

new_key = [0] * 64

利用 IP 置換表進行置換。

for i in range(64):

new_key[i] = int(key_64[Table.IP[i] - 1])

將置換結果分為左半部及右半部。

L = new_key[:32]

R = new_key[32:]

return L, R

IIP 逆置換

def IIP(key_64):

宣告 new_key(list)，用於存放置換結果。

new_key = [0] * 64

利用 IIP 置換表進行置換。

for i in range(64):

new_key[i] = int(key_64[Table.IIP[i] - 1])

return new_key

將明文 R 從 32 位擴展成 48 位

def R_expand(R):

new_R = [0] * 48

for i in range(48):

new_R[i] = int(R[Table.E[i] - 1])

return new_R

將兩 list 做 xor

def xor(list1, list2):

xor_result = []

for i in range(len(list1)):

xor_result.append(int(list1[i]) ^ int(list2[i]))

return xor_result

S 盒置換

```
def S_Box(xor_result):
    S_result = ""
    for i in range(8):
        tmp = xor_result[i * 6:i * 6 + 6]
        row = int(tmp[0] * 2 + tmp[5])
        col = int(tmp[1] * 8 + tmp[2] * 4 + tmp[3] * 2 + tmp[4])
        S_result += bin(int(Table.S[i][row][col])).replace('0b', '').zfill(4)
    # 將 S_result 從 str 轉型成 list。
    S_result = list(S_result)
    S_result = [int(i) for i in S_result]
    return S_result
```

P 置換

```
def P_Box(S_result):
    P_result = [0] * 32
    for i in range(32):
        P_result[i] = int(S_result[Table.P[i] - 1])
    return P_result
```

feistel 函式

```
def F(R, K):
    new_R = R_expand(R)
    RK_xor = xor(new_R, K)
    s_result = S_Box(RK_xor)
    p_result = P_Box(s_result)
    return p_result
```

DES 加密用完整 feistel 函式 (k[1] -> k[16])

```
def F_16(L, R, K):
    L_16 = [0] * 17
    R_16 = [0] * 17
    L_16[0] = L
    R_16[0] = R
    for i in range(16):
        R_16[i+1] = xor(L_16[i], F(R_16[i], K[i+1]))
        L_16[i+1] = R_16[i]
    result = R_16[16] + L_16[16]
    return result
```

```
# DES 解密用完整 feistel 函数 (k[16] -> k[1])
def IF_16(L, R, K):
    L_16 = [0] * 17
    R_16 = [0] * 17
    L_16[0] = L
    R_16[0] = R
    for i in range(16):
        R_16[i+1] = xor(L_16[i], F(R_16[i], K[16 - i]))
        L_16[i+1] = R_16[i]
    result = R_16[16] + L_16[16]
    return result
```


五、DES_Func.py

DES 加解密函式

from math import ceil

from subKey import *

from Feistel import *

from fileProcess import *

def Encrypt(mode, encode, plainTxt, keyTxt, cipherTxt, IVTxt=None):

讀取明文(字元)

plainText = inputTxt(plainTxt)

宣告暫存密文

temp = "

讀取金鑰

k = convert_in('ASCII', inputTxt(keyTxt))

生成 16 組子金鑰

key_16 = generateKeys(k)

計算總共需要跑幾次

math.ceil(): 無條件進位

count = ceil(len(plainText) / 8)

若有設定向量檔案的話，則讀取其值。

if IVTxt is not None:

讀取初始向量(字元)

IVText = inputTxt(IVTxt)

讀取初始向量(64bits)，若初始向量長度不足 64bits，則 padding 0 至 64bits

IV = padding_64(convert_in('ASCII', IVText))

宣告向量(儲存上一輪數據(64bits))

vector = []

for i in range(count):

讀取明文(64bits)，若明文長度不足 64bits，則 padding 0 至 64bits

P = padding_64(convert_in('ASCII', plainText[i * 8:i * 8 + 8]))

```

# DES_ECB 加密
#  $C_i = E_k(P_i)$ 
if mode == 'ECB':
    # 使用 Feistel，生成密文(64bits)
    L, R = IP(P)
    result = listToString(IIP(F_16(L, R, key_16)))

# DES_CBC 加密
#  $C_i = E_k(C_{i-1} \oplus P_i)$ ,  $C_0 = IV$ 
if mode == 'CBC':
    # 將明文與向量進行 XOR 處理
    if i == 0:
        new_M = xor(P, IV)
    else:
        new_M = xor(P, vector[i - 1])

    # 使用 Feistel，生成密文(64bits)
    L, R = IP(new_M)
    result = listToString(IIP(F_16(L, R, key_16)))

    # 將密文存入 vector 中，以便下一輪的調用
    vector.append(result)

# DES_CFB 加密
#  $C_i = E_k(C_{i-1}) \oplus P_i$ ,  $C_0 = IV$ 
if mode == 'CFB':
    if i == 0:
        L, R = IP(IV)
    else:
        L, R = IP(vector[i - 1])

    Key_IV_xor = listToString(IIP(F_16(L, R, key_16)))

    # 將金鑰與向量加密結果與明文做 XOR
    result = listToString(xor(P, Key_IV_xor))

    # 將密文存入 vector 中，以便下一輪的調用
    vector.append(result)

```

```

# DES_OFB 加密
#  $C_i = P_i \oplus E_k(O_{i-1})$ ,  $O_0 = IV$ 
if mode == 'OFB':
    if i == 0:
        L, R = IP(IV)
    else:
        L, R = IP(vector[i - 1])

    tmp = listToString(IIP(F_16(L, R, key_16)))

    # 將密文存入 vector 中，以便下一輪的調用
    vector.append(tmp)

    # 將金鑰與向量加密結果與明文做 XOR
    result = listToString(xor(P, tmp))

```

```

# DES_CTR 加密
#  $C_i = P_i \oplus E_k(\text{counter})$ 
if mode == 'CTR':
    L, R = IP(IV)
    tmp = listToString(IIP(F_16(L, R, key_16)))

    IV = bin(int(IV, 2) + 1).replace('0b', '').zfill(64)
    # 將金鑰與向量加密結果與明文做 XOR
    result = listToString(xor(P, tmp))

```

```

temp += result
C = convert_out(encode, temp)
# 將密文寫入.txt 文件中
outputTxt(cipherTxt, C)

```

```

def Decrypt(mode, encode, plainTxt, keyTxt, cipherTxt, IVTxt=None):

```

```

    # 讀取密文
    ciphertext = inputTxt(cipherTxt)
    # 宣告空明文
    temp = ""

```

```

    # 讀取金鑰
    k = convert_in('ASCII', inputTxt(keyTxt))

```

```

# 生成 16 組子金鑰
key_16 = generateKeys(k)

# 計算總共需要跑幾次
# math.ceil()：無條件進位
if encode == 'ASCII':
    count = ceil(len(ciphertext) / 8)
if encode == 'Hex':
    count = ceil(len(ciphertext) / 16)
if encode == 'Base64':
    ciphertext = convert_in('Base64', ciphertext)
    count = ceil(len(ciphertext) / 64)

# 若有設定向量檔案的話，則讀取其值。
if IVTxt is not None:
    # 讀取初始向量(字元)
    IVText = inputTxt(IVTxt)
    # 讀取初始向量(64bits)，若初始向量長度不足 64bits，則 padding 0 至 64bits
    IV = padding_64(convert_in('ASCII', IVText))

# 宣告向量(儲存上一輪密文(64bits))
vector = []
for i in range(count):
    # 讀取密文(64Bits)
    if encode == 'ASCII':
        C = convert_in('ASCII', ciphertext[i * 8:i * 8 + 8])
    if encode == 'Hex':
        C = convert_in('Hex', ciphertext[i * 16:i * 16 + 16])
    if encode == 'Base64':
        C = ciphertext[i * 64:i * 64 + 64]

# DES_ECB 解密
# Pi = Dk(Ci)
if mode == 'ECB':
    # 使用 Feistel，生成密文(64bits)
    # 使用 Feistel，生成明文(64Bin)
    L, R = IP(C)
    result = listToString(IIP(IF_16(L, R, key_16)))

```

```

# DES_CBC 解密
#  $P_i = D_k(C_i) \oplus C_{i-1}$ ,  $C_0 = IV$ 
if mode == 'CBC':
    # 將密文存入 vector 中，以便下一輪的調用
    vector.append(C)
    # 使用 Feistel，生成明文(64Bits)
    L, R = IP(C)
    Ci = listToString(IIP(IF_16(L, R, key_16)))
    # 將明文與向量進行 XOR 處理
    if i == 0:
        result = xor(Ci, IV)
    else:
        result = xor(Ci, vector[i - 1])
    result = listToString(result)

# DES_CFB 解密
#  $P_i = E_k(C_{i-1}) \oplus C_i$ ,  $C_0 = IV$ 
if mode == 'CFB':
    # 將密文存入 vector 中，以便下一輪的調用
    vector.append(C)
    # 使用 Feistel，生成明文(64Bits)
    if i == 0:
        L, R = IP(IV)
    else:
        L, R = IP(list(vector[i - 1]))
    EC = listToString(IIP(F_16(L, R, key_16)))
    # 將明文與向量進行 XOR 處理
    result = listToString(xor(EC, C))

# DES_OFB 解密
#  $P_i = C_i \oplus E_k(O_{i-1})$ ,  $O_0 = IV$ 
if mode == 'OFB':
    # 使用 Feistel，生成明文(64Bits)
    if i == 0:
        L, R = IP(IV)
    else:
        L, R = IP(list(vector[i - 1]))
    EO = listToString(IIP(F_16(L, R, key_16)))
    # 將密文存入 vector 中，以便下一輪的調用
    vector.append(EO)

```

```

        # 將明文與向量進行 XOR 處理
        result = listToString(xor(E0, C))

# DES_CTR 加密
#  $C_i = P_i \oplus E_k(\text{counter})$ 
if mode == 'CTR':
    # 使用 Feistel，生成明文(64Bits)
    L, R = IP(IV)
    E0 = listToString(IIP(F_16(L, R, key_16)))

    IV = bin(int(IV, 2) + 1).replace('0b', '').zfill(64)
    # 將明文與向量進行 XOR 處理
    result = listToString(xor(E0, C))

temp += result

P = convert_out('ASCII', temp)
# 將密文寫入.txt 文件中
outputTxt(plainTxt, P)

```

六、DES.py

```
# 主程式(GUI 模式)。  
from DES_Func import *  
from tkinter import *  
from tkinter import filedialog  
from os import startfile  
  
root = Tk()  
# 設置視窗標題為 DES  
root.title('DES')  
# 設置視窗大小為 800x600  
root.geometry('800x600')  
# 固定視窗大小為 800x600  
root.resizable(0, 0)  
# 設置視窗背景色為 白色  
root.configure(background='white')  
  
# 獲取 明文文件路徑  
def get_plain_filePath():  
    filename = filedialog.askopenfilename()  
    plain_file_label.configure(text=filename)  
    return filename  
  
# 獲取 金鑰文件路徑  
def get_key_filePath():  
    filename = filedialog.askopenfilename()  
    key_file_label.configure(text=filename)  
    return filename  
  
# 獲取 向量文件路徑  
def get_IV_filePath():  
    filename = filedialog.askopenfilename()  
    IV_file_label.configure(text=filename)  
    return filename  
  
# 獲取 密文文件路徑  
def get_cipher_filePath():  
    filename = filedialog.askopenfilename()  
    cipher_file_label.configure(text=filename)  
    return filename
```

```
# 打開 明文
def open_plain_file():
    filePath = plain_file_label['text']
    startfile(filePath)

# 打開 金鑰
def open_key_file():
    filePath = key_file_label['text']
    startfile(filePath)

# 打開 向量
def open_IV_file():
    filePath = IV_file_label['text']
    startfile(filePath)

# 打開 密文
def open_cipher_file():
    filePath = cipher_file_label['text']
    startfile(filePath)

# 按下加密按鈕後，執行此函式
def des_encrypt():
    # 讀取 DES 模式
    mode_sel = modes[var.get()]
    # 讀取編碼模式
    encode_sel = encode[var2.get()]
    # 讀取 明文路徑
    plain = plain_file_label['text']
    # 讀取 金鑰路徑
    key = key_file_label['text']
    # 讀取 密文路徑
    cipher = cipher_file_label['text']

    # 讀取 向量路徑
    # 若 DES 模式為 ECB，則向量路徑設置為空
    if mode_sel == 'ECB':
        IV = None
    else:
        IV = IV_file_label['text']
```



```
# 執行 DES 加密
Encrypt(mode_sel, encode_sel, plain, key, cipher, IV)
# 設置 state 標籤為'加密成功'
state_label.configure(text='加密成功')
```

按下解密按鈕後，執行此函式

```
def des_decrypt():
    # 讀取 DES 模式
    mode_sel = modes[var.get()]
    # 讀取編碼模式
    encode_sel = encode[var2.get()]
    # 讀取 明文路徑
    plain = plain_file_label['text']
    # 讀取 金鑰路徑
    key = key_file_label['text']
    # 讀取 密文路徑
    cipher = cipher_file_label['text']

    # 讀取 向量路徑
    # 若 DES 模式為 ECB，則向量路徑設置為空
    if mode_sel == 'ECB':
        IV = None
    else:
        IV = IV_file_label['text']

    # 執行 DES 解密
    Decrypt(mode_sel, encode_sel, plain, key, cipher, IV)
    # 設置 state 標籤為'解密成功'
    state_label.configure(text='解密成功')
```

```
plain_label = Label(root, text='DES 明文', fg='black', bg='white', height=1, width=8, anchor='center',
font='Helvetica 18')
plain_file_label = Label(root, text="", font='Helvetica 12', height=1, width=36, bg='white', anchor='center')
plain_file_btn = Button(root, text='瀏覽檔案', bg='white', command=get_plain_filePath)
open_plain_file_btn = Button(root, text='開啟檔案', bg='white', command=open_plain_file)
```

```
key_label = Label(root, text='DES 金鑰', fg='black', bg='white', height=1, width=8, anchor='center', font='Helvetica
18')
```

```
key_file_label = Label(root, text="", font='Helvetica 12', height=1, width=36, bg='white', anchor='center')
key_file_btn = Button(root, text='瀏覽檔案', bg='white', command=get_key_filePath)
open_key_file_btn = Button(root, text='開啟檔案', bg='white', command=open_key_file)
```

```
IV_label = Label(root, text='DES 向量', fg='black', bg='white', height=1, width=8, anchor='center', font='Helvetica 18')
IV_file_label = Label(root, text="", font='Helvetica 12', height=1, width=36, bg='white', anchor='center')
IV_file_btn = Button(root, text='瀏覽檔案', bg='white', command=get_IV_filePath)
open_IV_file_btn = Button(root, text='開啟檔案', bg='white', command=open_IV_file)
```

```
cipher_label = Label(root, text='DES 密文', fg='black', bg='white', height=1, width=8, anchor='center', font='Helvetica 18')
cipher_file_label = Label(root, text="", font='Helvetica 12', height=1, width=36, bg='white', anchor='center')
cipher_file_btn = Button(root, text='瀏覽檔案', bg='white', command=get_cipher_filePath)
open_cipher_file_btn = Button(root, text='開啟檔案', bg='white', command=open_cipher_file)
```

```
plain_label.place(x=320, y=0)
plain_file_label.place(x=200, y=40)
plain_file_btn.place(x=550, y=40)
open_plain_file_btn.place(x=620, y=40)
```

```
key_label.place(x=320, y=80)
key_file_label.place(x=200, y=120)
key_file_btn.place(x=550, y=120)
open_key_file_btn.place(x=620, y=120)
```

```
IV_label.place(x=320, y=160)
IV_file_label.place(x=200, y=200)
IV_file_btn.place(x=550, y=200)
open_IV_file_btn.place(x=620, y=200)
```

```
cipher_label.place(x=320, y=240)
cipher_file_label.place(x=200, y=280)
cipher_file_btn.place(x=550, y=280)
open_cipher_file_btn.place(x=620, y=280)
```

```
# 設置 DES 模式選項按鈕
modes = {0: 'ECB', 1: 'CBC', 2: 'CFB', 3: 'OFB', 4: 'CTR'}
var = IntVar()
var.set(0)
```

```

x, y = 240, 320
for val, mode in modes.items():
    Radiobutton(root, text=mode, variable=var, value=val, bg='white').place(x=x, y=y)
    x += 75

# 設置編碼模式選項按鈕
encode = {0: 'ASCII', 1: 'Hex', 2: 'Base64'}
var2 = IntVar()
var2.set(0)

x, y = 240, 360
for val, mode in encode.items():
    Radiobutton(root, text=mode, variable=var2, value=val, bg='white').place(x=x, y=y)
    x += 75

mode_label = Label(root, text='加密模式 : ', fg='black', bg='white', height=1, width=8, anchor='center',
font='Helvetica 12')
encode_label = Label(root, text='編碼模式 : ', fg='black', bg='white', height=1, width=8, anchor='center',
font='Helvetica 12')
mode_label.place(x=150, y=320)
encode_label.place(x=150, y=360)

encrypt_btn = Button(root, text='加密', command=des_encrypt)
encrypt_btn.place(x=275, y=400)

decrypt_btn = Button(root, text='解密', command=des_decrypt)
decrypt_btn.place(x=450, y=400)

state_label = Label(root, text="", bg='white', font='Helvetica 12')
state_label.place(x=350, y=440)

root.mainloop()

```

伍、心得：

在本次的期中專題中，遇到的問題主要有兩個部分。第一部分是對於 DES 算法以及 Python 的不熟悉，導致在撰寫程式時會有各種莫名的錯誤，例如在 Feistel 函式中會因為格式上的不同，導致不斷報錯；抑或是在編寫程式碼時，沒有注意到細節，導致在加密過程中，無法輸出想要的結果；又或者是在封裝副函式時不夠精簡，導致大量的程式碼重複利用，造成儲存空間及應用上的冗餘。

第兩部分則是 GUI 圖形介面的封裝。由於在之前撰寫 Python 時，都是以命令列為優秀控制，並沒有將其封裝成 GUI 介面的經歷。故在這次專題中，需要從零開始，經由課外書籍、網際網路補充設定 GUI 的相關知識，並且多次嘗試後，選擇適當的函式，並不斷的調試成最佳化。對我而言，這次封裝 GUI 是一次充實的經歷，使我對於基本的圖形介面操作有一定程度的了解。

總體來說，在本次專題中，需要改進的部分有加速程式碼的執行效率，撰寫程式碼的時間效率，以及優化 GUI 圖形介面使其更加好看。若之後還有相關的專題，希望自己能夠完成的更加良好。