

HW1

2021年3月20日 上午 10:44

1.CIA

Confidentiality：確保傳輸的機密資訊不被未授權者讀取或揭露

例：CD Project 開發的遊戲 Cyberpunk 2077 原始碼被竊取違反了 Confidentiality

integrity：確保機密資訊不被未授權者竄改

例：美國淨水廠系統遭駭客入侵，差點將強鹼濃度提升100倍，違反了 Integrity

Availability：確保機密資訊隨時可以被讀取或被使用

例：DDoS 攻擊可以讓特定服務被阻斷，違反了 Availability

2.Hash Function

One-wayness：給定 y ，很難找到 x 使得 $y = H(x)$

例：Password Hashing

Weak collision resistance：給定 x ，很難找到另外一個值 y 使得 $H(x) = H(y)$

例：透過 MD5 驗證下載的資料是否損壞

Strong collision resistance：沒有任何一對輸入具有相同的 Hash 值

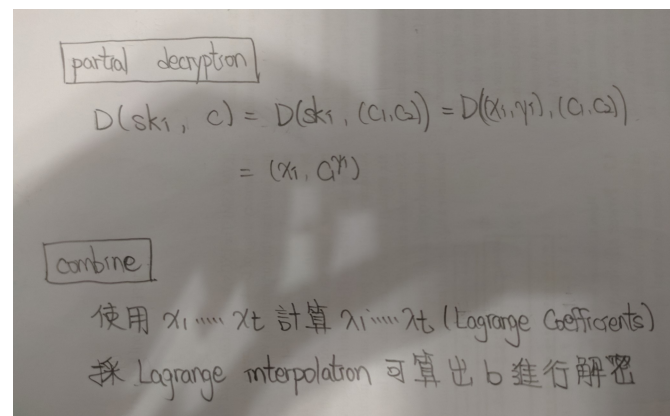
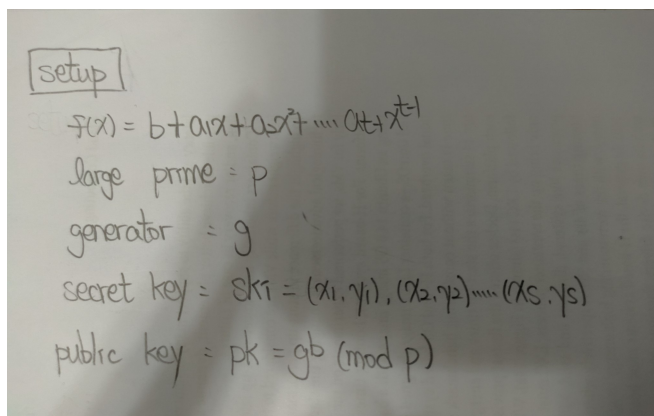
例：數位簽章

3.ElGamal Scheme

1. Bob 透過 Authenticated channel 將公鑰(g^a)傳送給 Alice，此時 Alice 可用 Bob 的公鑰對任意訊息進行加密，加密任意訊息後回傳($c1 = g^a$)給 Bob，在一來一往之中雙方有了 Shared Secret (g^{ab}) 可以做為

Symmetric Key

- 2.



4.Simple Crypto

執行 Problem4/code4.py, Round 1 凱薩密碼的部分需要手動挑選解答，若挑選無

誤可以順利推進，在測試的時候 Round 2 的 Padding 有機會會出現 key 與 cipher

Byte 數不相同情況，不過機率很低，大多數還是能夠獲得 Flag

```
Congratulations!  
Here is the flag:  
CNS{C1A331CA1_CRYPT0_1S_3ASY_XDD}
```

5.RSA

執行 Problem5/code5.py

Flag 1 直接開三次根可得

Flag 2 取多組記錄下來跑中國餘數定理可得

Flag 3 透過第一個 Input 把 N Try 出來，紀錄多組後跑中國餘數定理

FLAG 4 放棄

```
CNS{direct_cu6e_r00t}  
CNS{Chinese_remaind3r_Theorem_1s_helpfu11111!!!!}  
CNS{NOW_y0u_kNOw_Never_use_small_YEEEEEEEEEE_again}
```

6. Rainbow Table

1.

(A) 令 T 為獲得 $\frac{P}{4}$ 個 unique passwords 之 call 數 -

$$E(T) = 1 + \frac{P}{P-1} + \frac{P}{P-2} + \dots + \frac{P}{\frac{P}{4}}$$

透過 Harmonic Number 求解

$$E(T) = P(1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{\frac{P}{4}}) = P(1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{\frac{P}{4}})$$
$$= P \ln P - P \ln(\frac{P}{4} - 1)$$
$$\approx \underline{287620726} \#$$

2.

(b) 第 1 次一樣的機率為 $\frac{50000}{P}$

第 2 次一樣的機率為 $\frac{P-50000}{P} \times \frac{50000}{P}$

...

第 10000 次一樣的機率為 $(\frac{P-50000}{P})^{9999} \times \frac{50000}{P}$

$$\sum_{i=0}^{9999} \left[\frac{50000}{P} \times \left(\frac{P-50000}{P} \right)^i \right] \approx \underline{0.04877069} \#$$

3. 放棄

7. Padding Oracle

執行 Problem 7/code7.py 即可，由於 padding attack 比較耗時，程式裡面直接將我跑完的中間值記錄下來，若要測試的話可以呼叫 padding_attack(cipher_3, cipher_1) 取得 IV

取得 IV

將 id = i_am_the_?|| 輸入到 Server 的加密 Function 中，取得密文串 C1，並分割為五段 C1_1, C1_2, C1_3, C1_4, C1_5，接著將 C1_1 + C1_2 + C1_3 + C1_4 串接輸入到解密 Function 中，並進行 Padding Oracle Attack 將解密後的中間值 X 取出，最後將中間值 X xor C1_5 xor P1(id=i_am_the_?||) 可得 IV

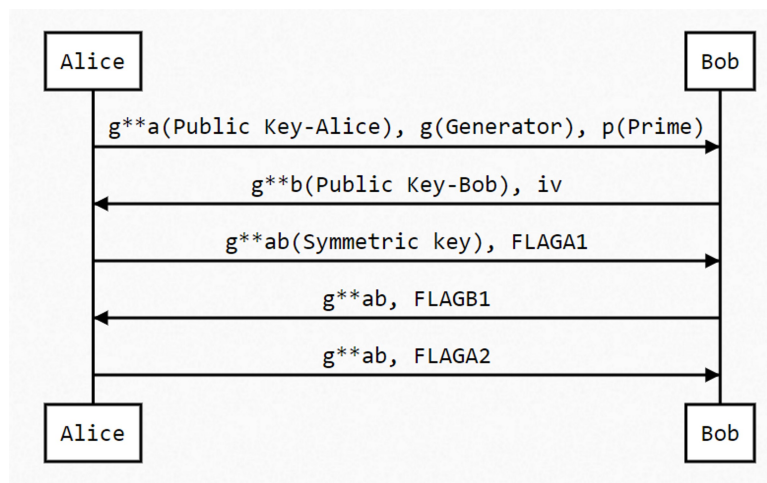
構造密文

將 C1_3 xor (id = i_am_the_ta||) xor IV 輸入至加密 Function 中，取輸出的前 16 個 Bytes 構造出的第一段構造密文 CC1，接著再將 C1_3 xor (act=printtheflag) xor CC1 輸入至加密 Function 中，取得第二段構造密文 CC2，即可更新權限取得 Flag

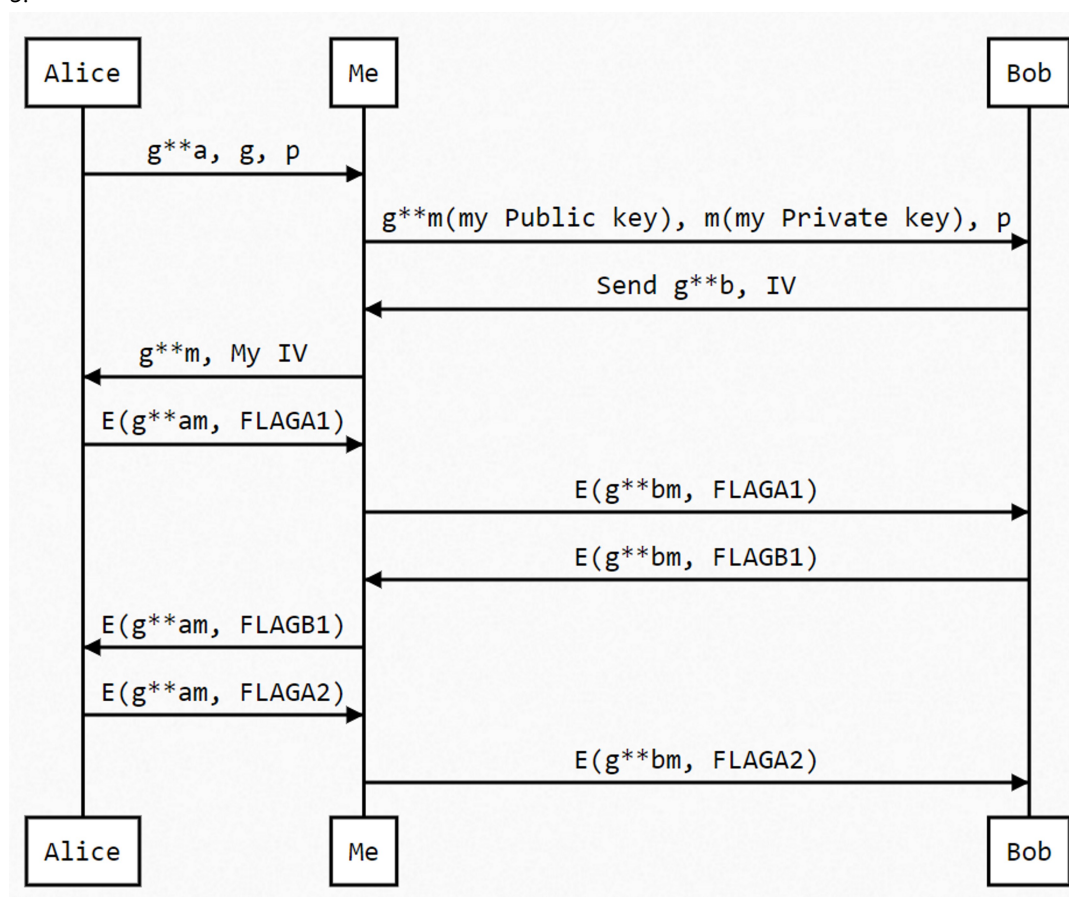
```
CNS{(=^.x.^=)w15H Y0U H4V3 FUN}
```

8. Secret Exchange

(A) 1.



- 2.
- CNS{this_is_called_man_in_the_middle_attack.&_&}
- 3.



(b) 放棄