# **CNS Homework2**

姓名: 徐有慶 學號: r05922162

### **Handwriting:**

## 1. Encryption Algorithms:

#### **Differences:**

- Symmetric cryptography 只需要一個 shared secret key 即可,Asymmetric cryptography 則需要 public 和 private key
- Shared secret key 只有要溝通的雙方可以知道,而 public key 可以被全部的人知道,private key 則只有擁有者知道

### **Example:**

Symmetric cryptography:

- DES
- AES

Asymmetric cryptography:

- RSA
- ElGamal

#### To achieve higher security, which method usually needs a larger key?

Asymmetric cryptography needs a larger key

因為 Asymmetric cryptography 在 public key 的部分是公開的,若是產生方法 的 key 很簡單或是 key 的長度不夠長的話,可能很容易就被別人給破解,只好靠增加 key 的大小來提升破解的難度。

### Which method is generally faster, why?

Symmetric cryptography is generally faster

如上面所說,Asymmetric cryptography 需要較大的 key,計算量也相對較大,所以速度就會比較慢。

# 2. Three-way Diffie-Hellman

 $A \rightarrow B: g^a \mod p$ 

B -> C: gab mod p

 $C \rightarrow B: g^c \mod p$ 

 $B \rightarrow A: g^{bc} \mod p$ 

Shared secret key: gabc mod p

### 3. ElGamal threshold decryption

必須假設有一個 Trusted Third Party(TTP),在 Setup 時,會把 secret key 分配給 n 個人,在 decrytion 時,負責做解密。

### Setup:

TTP 將 secret key b 用 Shamir's secret sharing 的方法分配給 n 個人(第 i 個人拿到 bi = (xi, yi)),其中至少要有 t 個人合作才能重建 secret key b,並將每個人的 public key 設成 g^yi(mod p)

#### **Decryption:**

每個人都會收到 c1 及 c2,而至少要有 t 個人計算  $d_i$  = c1^yi (mod p),如果 TTP 收到 t 個人回傳的 di 就可以做根據 Shamir's secret sharing 的 secret reconstruction 做解密。

## **Capture The Flag:**

### 4. ECB Encryption Mode

### Flag:

## BALSN{W0w y0u 4r3 r3411y 4 cu7 4nd p4st3 m4st3r}

# 5. Beginner's RSA

(1)

# Flag: BALSN{V3RYW311}

利用網站  $\underline{\text{http://www.factordb.com/}}$ 對 n 做因式分解,得到 p 和 q ,就能算出 d ,也就可以解密。

(2)

### Flag: BALSN{Forty Years of Attacks on the RSA Cryptosystem}

搜尋到已知  $d \cdot e$  的話,有一個比較有效率的方式可以因式分解 n ,得到  $p \cdot q$  ,而因為 n 相同,也知道 Alice 的 public key e' ,就可以得到 Alice 的 private key d' ,也就可以解密。

#### Reference:

[1] https://goo.gl/n5zycr

(3)

### Flag: BALSN{Keep calm and count prime numbers}

假設 Alice 的 public key 為 e , Bob 的 public key 為 e' , 如果 gcd(e, e') = 1 的 話,存在有 s1、s2 使得 e \* s1 + e' \* s2 = 1 , 且 Ca = M<sup>e</sup> mod n , Cb = M<sup>e'</sup> mod n 則:

Ca<sup>s1</sup> \* Cb<sup>s2</sup> mod n = 
$$(M^e)^{s1}$$
 \*  $(M^{e'})^{s2}$  mod n  
=  $M^{(e^*s1)}$  \*  $M^{(e'^*s2)}$  mod n  
=  $M^{(e^*s1+e'^*s2)}$  mod n  
=  $M^1$  mod n

= M mod n

假設 s2 為負數的話,就計算 Cb 在 mod n 下的反元素  $I = Cb^{-1} \mod n$ ,最終求得  $M = Ca^{s1} * I^{-s2} \mod n$ 

#### Reference:

- [1] https://goo.gl/x7KJxf
- [2] https://goo.gl/JCjMhJ

# 6. Digital Certificate

Flag:

BALSN{b451c\_s3!f\_51gn3d\_c3rt1fic4t3}

VALUABLE\_INFORMATION{Our\_boss\_is\_Tom!}

- 1. openssl genrsa -des3 -passout pass:x -out server.pass.key 2048
- 2. openssl rsa -passin pass:x -in server.pass.key -out server.key
- 3. rm server.pass.key
- 4. openssl req -new -key server.key -out server.csr 輸入 hw2.pdf 上對應的資訊
- 5. openssl x509 -req -sha256 -days 365 -in server.csr -signkey server.key -out server.crt

做完即可拿到 certificate

#### Reference:

[1] https://goo.gl/uqvYlz

## 7. I need your help

## Flag: BALSN{Now\_you\_know\_the\_secret}

從網路上得知,這種格式的 private key 可以做分解,藉此得到它的 n, e, d 等資訊,先把比較完整的那一部分做 base64 decode,轉成 16 進位後,就可以分解出它的 p、q、dP(d mod (p-1))及 dQ(d mod (q-1)),由 e=1 開始,找出對應的 d,這個 d 算出來的 dP'、dQ'要和我們分解出來的 dP、dQ 相等,不相等的話就 e+1,直到找到正確的 e 及 d。

#### Reference:

- [1] https://goo.gl/PqIaO5
- [2] https://goo.gl/5Lw9al

# 8. I will look for you, and I will find you

(1)

Flag: BALSN{Don't underestimate the power of the Dark Web}

安裝完 Tor 瀏覽器連上去即可拿到 Flag