

1.

**Confidentiality 保密性：**保護資料不受到未經授權的揭露。如 encryption 便是做到保密性的一種方式，而如 Meltdown、Spectre 漏洞因為可以知道別的應用程式的運行資料，便違反了保密性。

**Integrity 完整性：**保障資料不會受到未經授權的篡改。如 checksum 可用來驗證是否經過被竄改，而 MitM 攻擊、連線劫持等便破壞了完整性。

**Availability 可用性：**確保目標使用者可存取欲獲得的資源。好的硬體與頻寬可維持伺服器的可用性，但如 DoS 或近期 Github 所遭受的 DDoS 便破壞了可用性。

2.

**One-wayness:** 很難找到某 hash 值的 input 是什麼。EX:  $\text{sha256}(x) = \text{A665A45920422F9D417E4867EFDC4FB8A04A1F3FFF1FA07E998E86F7F7A27AE3}$ ，不易知道原先內容  $x$  為何。如挖礦的 proof of work 便是利用此性質來調整計算難度。

**Weak collision resistance:** 給定  $X$  的 hash 值，很難找到別的 input 之 hash 值與  $X$  hash 值相等，For any given value  $h$  it is computationally infeasible to find  $y = x$  with  $H(y) = H(x)$ 。  $X=456$ ， $\text{sha256}(X) =$

$\text{B3A8E0E1F9AB1BFE3A36F231F676F78BB30A519D2B21E6C530C0EEE8EBB4A5D0}$ ，不易找到另外一個輸入與之相等。如在檢查下載檔案完整性的 MD5 驗證碼便是利用此性質。

**Strong collision resistance:** 很難找到一組 input 的 hash 值相等，It is computationally infeasible to find any pair  $(x, y)$  such that  $H(x) = H(y)$ 。如非利用他人密碼亦可登入他人帳號。

3.

**Setup:**

Large prime:  $p$

Generator:  $g$

Random number:  $b$

Compute a random number degree  $t-1$  polynomial:

$$f(x) = b + \sum_{i=1}^{t-1} b_i x^i \mod p$$

Compute  $n$  shares of  $b$  for each user  $i$ :

$$s_i = f(x_i)$$

Public key:

$$pk_B = g^b \mod p$$

Master secret key:

$$sk_K = \langle X \rangle$$

**Decryption:**

$$\begin{aligned} d_i &= c_i^{s_i} = (g^x)^{s_i} \\ d &= g^{x \cdot b} \mod p \\ m &= c_2 d^{-1} = m g^{x \cdot b} g^{-x \cdot b} = m \mod p \end{aligned}$$

4.

**第 0 題:** 將所傳過來的字串回傳即可

**第 1 題:** 為 numbers to alphabet 題目，先將空白字元轉為 `ascii code 32` 後，兩個兩個一組讀，將值+96 成為對應的 `ascii code` 利用 `chr()`轉換回字母再回傳

**第 2 題:** 為凱撒密碼加密法，將所得到的密文丟入工具解開即可

(<https://www.xarg.org/tools/caesar-cipher>)回傳

**第 3 題:** 為替換式密碼凱撒加密，也可將密文丟入工具

(<https://www.xarg.org/tools/caesar-cipher>)嘗試解開再行回傳

**第 4 題:** 也為 Substitution cipher，利用頻率分析法，利用工具

(<https://quipqiup.com/>)可協助嘗試出最有可能的答案並予以回傳

**第 5 題:** 换位加密法，將密文進行切割成不同長度，組成不同排列，接著看哪一種組合式有意義的明文便可回傳

**第 6 題:** Rail fence cipher 籬笆加密法，解法與波形應有關係，但尚未找到解密方

式 QQ

5.

利用 factor DB 將 N 拆出 p 和 q 以後  
並利用 libnum 套件，程式碼如下：

Import libnum

P=68647976601306097149819007990813932172694353001433054093944  
6345918554318339765605212255964066145455497729631139148085803  
7121987999716643812574028291115057151

Q=53113799281676709868958820655246862732959311772703192319944413820  
04035598608522427391625022652292856688893294862465010153465793376527  
07239409519978766587351943831270835393219031728127

N=P\*Q

C=581788861819028849604486057941619390966415254053077878653962134906  
35459001333811080900546942805602287906714529558755978769023174697063  
95080581011868491636345452516660728072373182932320408042523797540667  
24988796875005542128501130627797311445331915041017484093388581376972  
68304416634942730664652525284618799286004046861896313875608797506139  
7

E=65537

Phi=(p-1)\*(q-1)

D=libnum.modular.invmod(e,phi)

Print libnum.n2s(pow(c,d,n))

```
root@kali:~/home/leopard/libnum# python
Python 2.7.14+ (default, Dec 5 2017, 15:17:02)
[GCC 7.2.0] on linux2
Type "help", "copyright", "credits" or "license()" for more information.
>>> import libnum
>>> p = 686479766013060971498190079908139321726943530014330540939446345918554318339765605212255964066145455497729631139148085803
>>> q = 53113799281676709868958820655246862732959311772703192319944413820840355986889329486246501015346579337652707239409519978766587351943831270835393219031728127
>>> n = p*q
>>> phi = (p-1)*(q-1)
>>> e = 65537
>>> d = libnum.modular.invmod(e,phi)
>>> c = 581788861819028849604486057941619390966415254053077878653962134906354590013338110809005469428056022879067145295587559787690231746970639508058101186849163634545251666072807237318293232040804252379754066724988796875005542128501130627797311445331915041017484093388581376972683044166349427306646525252846187992860040468618963138756087975061397
>>> print libnum.n2s(pow(c,d,n))
BALSN{if_N_is_factorized_you_get_the_private_key}
```

**BALSN{if\_N\_is\_factorized\_you\_get\_the\_private\_key}**

6.

安裝 featherduster

(<https://github.com/nccgroup/featherduster/blob/master/INSTALL.md>)

利用程式碼將密文讀入 在利用套件的 break\_multi\_byte\_xor 函式暴力搜索出有意義的 english sentences 即可從中獲得 flag

As suggested by the description we need to break the repeating pad, which is essentially a multibyte XOR. As a shortcut let's use cryptanalib for that. Unfortunately it does not output the found key, so we have to XOR again with ciphertext to get it:

```
BALSN{NeVer_U5e_0ne_7ime_PAd_7wIcE}
```

7.

將 plaintext 利用 key0 加密一次，也用 key1 解密 ciphertext 一次。而依據提示因為範圍落在  $0 \sim 2^{23}$  間。因此可利用暴力破解方式，尋得兩者一樣的時候之 key0 與 key1 分別個是什麼。再利用同樣 key1 與 key0 將 flag\_en 解密，即可得到 flag。

※註: 解密須對助教所給的 ciphertext 值，利用 bytes.fromhex 轉換，才能進行解密

```
BALSN{so_2DES_is_not_used_today}
```

8.

利用 google 所找到的 sha1 collider (pdf header、jpg header 與不同的 collision block) 可以組出不同的 prefix 但擁有相同的 sha1。接著利用 for 迴圈暴力跑  $0 \sim 999999999$  尋找哪個 prefix 的 sha1 後六碼與題目所給的相同，便可將該 prefix 的 hex 做為 X 傳回給伺服器。而將另外一種 prefix 的 hex 做為 Y 傳給伺服器便可得到 flag。

```
BALSN{POW_1s_4_w4st3_0f_t1m3_4nd_3n3rgy}
```

9.

可利用 hashpump 工具協助進行 LEA 攻擊，-s 參數為 sha256(adminPassword || admin || Nc || login)，--data 參數為該 hash 所知道的明文(|| admin || Nc || login)，-a 參數為(|| printflag)，-k 參數為所要猜測的 password 長度(1~30)，然而在 third 欲檢查的是 Ns，因此須利用 oracle padding attack 方式讓伺服器幫忙算，然而經嘗試多遍皆沒有成功 QQ。

10.

cut-and-paste attack 為一種針對完整性的攻擊，攻擊者替換掉一部分密文，被替換掉的密文與正常部分一起解密，但所產生出的明文與原先不同而可拿來利用嘗試修改訊息 EX:將 role 從 guest 變為 admin。

DSA 為數位簽章演算法，將公鑰密碼反過來使用，簽名者將訊息用私鑰加密，公布公鑰;驗證者使用公鑰將加密訊息解密並比對消息。  
然而尚未想到該利用何種方法將兩者想法結合在一起來破解這題...

*Reference:*

<https://quipqiup.com/>

<https://www.xarg.org/tools/caesar-cipher/>

<http://tholman.com/other/transposition/>

[https://web.archive.org/web/\\*/teconeq%20ehn%20ereq%20nolrechvirut%20eeodidit%20a](https://web.archive.org/web/*/teconeq%20ehn%20ereq%20nolrechvirut%20eeodidit%20a)

<http://crypto.interactive-maths.com/rail-fence-cipher.html>

<https://www.dcode.fr/scytale-cipher>