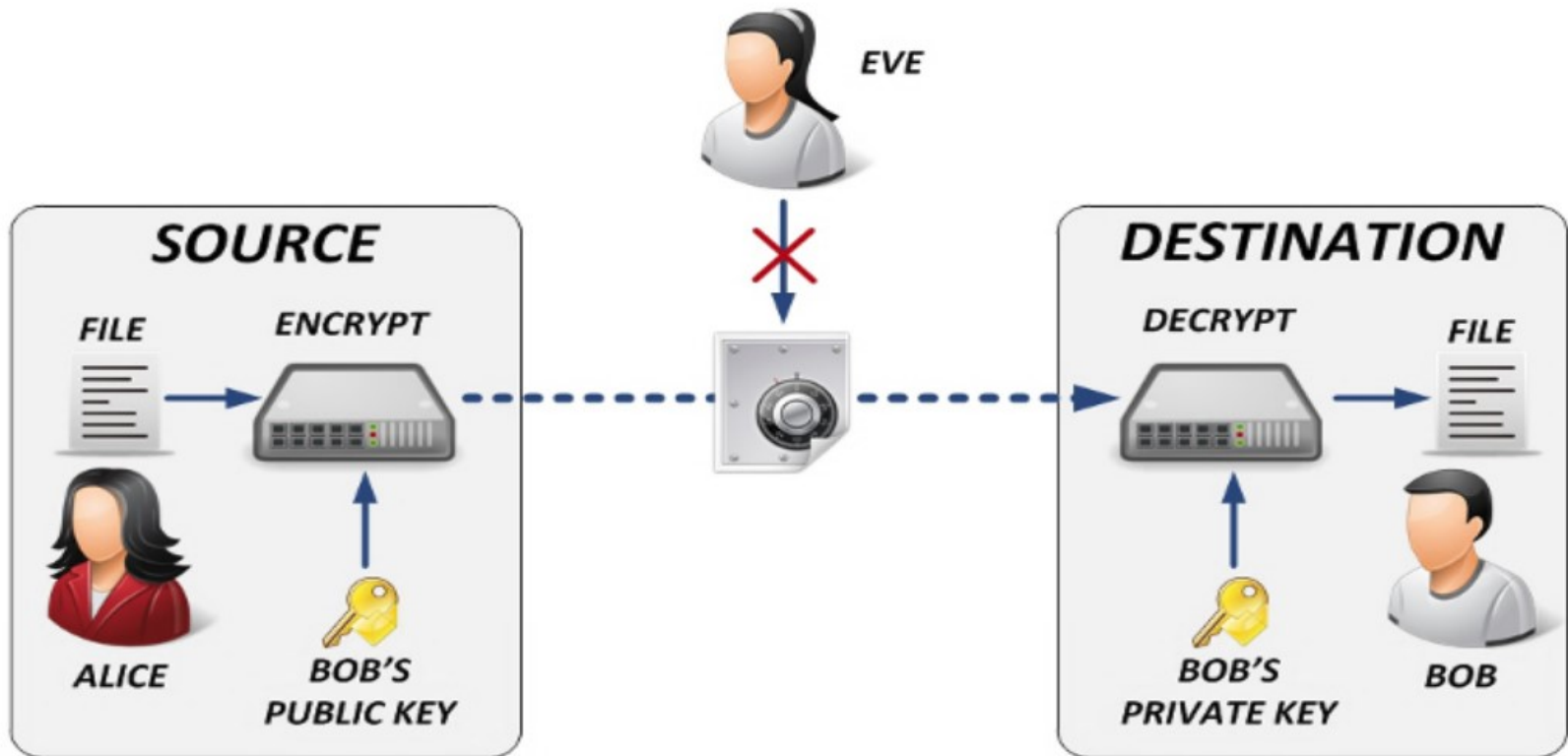


# HW2 Hill cipher

---

TA 吳元魁

# Cryptography



# Hill cipher

- Hill cipher 是一種簡單的加密方式，利用矩陣的乘法就可以達到線性加密的效果。
- 首先要確定字母集S (= 31)

對 照 表																														
A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	_	.	,	?	!
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30

- Plain text: THIS IS AN APPLE.
- if  $n = 3$
- TH I S\_I S\_A N\_A PPL E.. (最後一個不足 $n$ 則重複末字母補齊)
- Key:  
[[ 4 9 -2]  
[ 3 5 7]  
[ 1 -6 11]]
- 經過加密之後: WPK\_FJEIIXZ.OQFPM\_

# Flow chart

encode stage:



decode stage:



Crack password:

$$[\text{encode matrix}] * [\text{Plain}] = [\text{Cipher}]$$

$$[\text{encode matrix}] = [\text{Cipher}] * [\text{Plain}]^{-1}$$

# How to do

- Encode

1. Transform “THI S\_I S\_A N\_A PPL E..” into matrix

2. Cipher = key\*Plain (mod S)

=> WPK\_

- Decode

1. Find **modular** inverse of a matrix (a little different to inverse matrix)

2. Plain = mod\_inv\_key \* Cipher (mod S)

util.py (在ceiba的檔案裡)

- a. inv\_key(key) may help, import it and use it.
- b. key is a numpy array.

# 破解Hill Cipher

- 利用線性獨立的Plain-Cipher pair 解 Key

明文 : POT TOP OPT

密文 : DQY ?AN ISR

- 將明文、密文化成矩陣，若線性獨立則可逆。
  - 加密式子  $AP = C$  (mod S)
  - 反推key  $A = CP^{-1}$  (mod S)
- 利用線性獨立之P推出Key之後，則可反推所有密文之明文。

# 作業規定

```
ENFFISWLX_EYIJR
15 20 13 27 9 20 17 18 25
VRJO_PBB?OXOYSQ
YOU_HAD_TO_LIE_
EEE.FJAZUOQ??ZC
```

1. 每個人依據學號得到密文和明文(<https://goo.gl/nyCKFN>), 請依照自己的學號作答。
  - a. 第一行為問題一的密文, 第二行為問題一的public key, 第四、五行分別為問題二的” a pair of cipher text(第四行) and plain text(第五行)”, 第六行為需要問題二解密的密文(the other cipher text)
2. 請將答案存成「學號\_ans.txt」上傳到CEIBA.
  - a. 第1行請輸入學號, 第2行輸入第一題答案, 3~4行第二題答案, 其中第3行為KEY, 第4行是decode的結果。
  - b. ex: (非第一項說明圖片的解答)

```
3 b02901137
2 IF_I_HAD_THE_NE
1 25 24 23 2 6 18 20 14 26
4 AFTER_A_WHILE_,
```

1. 題目請見LinearAlgebraHW#2.pdf
2. deadline: 10/26(五) 3:00 遲交每24小時: 分數\*0.8

## key, text轉換成矩陣

無論是key還是plain text, cipher text, 請用numpy.reshape來轉換成矩陣

numpy.reshape(a, (3, 4))是將 a 這個numpy array轉換成 3x4 的矩陣

ex:

key: 11 12 13 14 15 16 17 18 19

plain text: ABCDEFGHIJKLMNO

key會變成[[11, 12, 13], [14, 15, 16], [17, 18, 19]]

plain text會變成[[1, 2, 3, 4, 5], [6, 7, 8, 9, 10], [11, 12, 13, 14, 15]]



測資：

cipher: VJWUV,EDI

plain: IS\_THAT\_W

key: 25 8 25 9 9 16 28 21 18

請注意臉書社團的Q&A

作業的一些補充規定會在上面和ceiba上做更新

# Reference

李宏毅老師的說明影片：[https://www.youtube.com/watch?v=G\\_dATE22UqY](https://www.youtube.com/watch?v=G_dATE22UqY)

現代啟示錄：Hill Cipher

[https://ccjou.wordpress.com/2013/09/10/%E5%B8%8C%E7%88%BE%E5%AF%86%E7%A2%BC/?fbclid=IwAR175SK34eqCXJfhOsDnlk\\_0cEQ4bLSDG1BSSsd36JQSMaq436LxlpJolok](https://ccjou.wordpress.com/2013/09/10/%E5%B8%8C%E7%88%BE%E5%AF%86%E7%A2%BC/?fbclid=IwAR175SK34eqCXJfhOsDnlk_0cEQ4bLSDG1BSSsd36JQSMaq436LxlpJolok)

# Appendix

# modular inverse of a matrix

- The principle is the same, but one has to calculate the modular inverse of the matrix determinant.

$$A^{-1} = (\det A)^{-1} \text{adj} A$$

$$\det(A) = 200 ; (\det(A))^{-1} = 1/200 = 20 \pmod{31}$$

$$A^{-1} = 20 \begin{bmatrix} \begin{vmatrix} 5 & 7 \\ -6 & 11 \end{vmatrix} & -\begin{vmatrix} 9 & -2 \\ -6 & 11 \end{vmatrix} & \begin{vmatrix} 9 & -2 \\ 5 & 7 \end{vmatrix} \\ -\begin{vmatrix} 3 & 7 \\ 1 & 11 \end{vmatrix} & \begin{vmatrix} 4 & -2 \\ 1 & 11 \end{vmatrix} & -\begin{vmatrix} 4 & -2 \\ 3 & 7 \end{vmatrix} \\ \begin{vmatrix} 3 & 5 \\ 1 & -6 \end{vmatrix} & -\begin{vmatrix} 4 & 9 \\ 1 & -6 \end{vmatrix} & \begin{vmatrix} 4 & 9 \\ 3 & 5 \end{vmatrix} \end{bmatrix} \pmod{31}$$

not 1/200

hint: when you call `np.linalg.inv()`, you will get  $A^{-1} = (\det A)^{-1} \text{adj} A$   
 but what you need is  $A^{-1} = \text{adj} A \cdot (\det A)^{-1}$

In this case, not 1/200, replace it by  $\det(A)^{-1} \pmod{31}$

# modular inverse of the matrix determinant

- What is  $1/200 \pmod{31}$  ?
  - $200 * 20 \pmod{31} = 1$
  - $1/200 \pmod{31} = 20$