# B10615023 楊傑安 HW4 說明文件

## 建置環境

- MacOS 10.14.6
- python 3.7

## 操作方式

#### 初始化

- % > python3 hw4.py -i
- output: {p} {q} {n} {e} {d}

## 加密

- % > python3 hw4.py -e {plaintext} {n} {e}e.g. python3 hw4.py -e hello 629 569
- output:{ciphertext}

#### 解密

- % > python3 hw4.py -d {ciphertext} {n} {d}
   e.g. python3 hw4.py -d 580,492,453,453,111 629 329
- output:{plaintext}

## 執行結果圖

```
~/Documents/NTUST/Information_Security_Class/HW4/B10615023_楊傑安 □□ master ● □ python3 hw4.py -i
37 17 629 569 329
~/Documents/NTUST/Information_Security_Class/HW4/B10615023_楊傑安 □□ master ● □ python3 hw4.py -e hello 629 569
580,492,453,453,111
~/Documents/NTUST/Information_Security_Class/HW4/B10615023_楊傑安 □□ master ● □ python3 hw4.py -d 580,492,453,453,111 629 329
hello
```

## 程式碼解說

main function \ caller \ exception handler:

```
def exception(mode,argv):
    print("No such mode:"+mode)

def caller(mode,argv):
    mode_map = {
        "-i" : init,
        "-e" : encrypt,
        "-d" : decrypt
    }
    function=mode_map.get(mode,exception)
    if function:
        function(mode,argv)
    else:
        print("arguments error")

if __name__ == "__main__":
    caller(argv[1],argv)
```

- 用來處理terminal輸入、對應到相對應的function且call function
- 若輸入的參數數量有誤輸出 arguments error
- 若輸入不支援的模式輸出 No such mode:+[mode]

## 初始化

```
def init(mode,argv) :
    p = generate_big_prime(6)
    while not is_prime(p):
        p = generate_big_prime(6)
    q = generate_big_prime(5)
    while not is_prime(q):
        q = generate_big_prime(5)
    n=p*q
    phi_of_n=(p-1)*(q-1)
    e = randint(2,phi_of_n)
    while gcd(e,phi_of_n) != 1:
        e = randint(2,phi_of_n)
    d = inverse(e,phi_of_n)
    print(p,q,n,e,d)
```

- 首先產生2個爲5、6 bits的數字
  - 。 若不是質數則重新產生
- 計算n,phi(n)
- 在[2,phi(n))中隨機取一個數當作e
  - 。 若e,phi(n)沒有互質則重新取e(因無法保證e有mod反元素)
- 計算d的mod反元素

• 輸出p,q,n,e,d

## 檢查n是否爲質數

```
def is_prime(n):
    for i in range(2,n//2+1):
        if n%i == 0:
            return False
    return True
```

- 找出 $[2,\frac{n}{2}]$ 內有沒有n的因數
  - 。 如果有則return false
  - ∘ 反之return true

### 產生可能的大質數

```
def generate_big_prime(bits):
    binary=""
    for i in range(bits-2):
        if(random()>0.8):
            binary+="1"
        else:
            binary+="0"
    binary="1"+binary+"1"
    return int(binary,base=2)
```

- 此方法可以產生一個大奇數
- 產生(bits-2)個"0"或"1"的character的string
- 在頭尾加上"1"
- 轉成整數並return

# 尤拉函數 $\phi(n)$

- 如果n是質數則return (n-1)
- 否則——計算 $\leq n$ 的數是否和n互質,並return數量

#### square and multiply

```
def square_and_multiply(base,exponent,mod):
    to_return = base
    exponent_binary=[int(i) for i in bin(exponent)[2:]]
    for i in exponent_binary[1:]:
        to_return=(to_return**2)%mod
        if i == 1:
            to_return=(to_return*base)%mod
        return to_return
```

• 將y(to\_return)設成base後依照課程ppt

```
Algorithm: Square-and-Multiply for x^H \mod n
Input: Exponent H, base element x, Modulus n
Output: y = x^H \mod n
1. Determine binary representation H = (h_t, h_{t-1}, \dots, h_0)_2
2. FOR i = t - 1 TO 0
3. y = y^2 \mod n
4. IF h_i = 1 THEN
5. y = y \times x \mod n
6. RETURN y
```

### mod指數

```
def exponent_mod(base,exponent,mod):
    return square_and_multiply(base,exponent,mod)
```

• 直接call square and multiply

### 計算反元素

```
def inverse(e,n):
    return exponent_mod(e,phi(n)-1,n)
```

• 利用尤拉定理

• modular inverse of e mod n =  $e^{\phi(n)-1} \mod n$ 

#### 加密

```
def encrypt(mode,argv):
    text=[]
    for ch in argv[2]:
        text.append(ord(ch))
    n=int(argv[3])
    e=int(argv[4])
    cipher=[]
    for ch in text:
        cipher.append(str(exponent_mod(ch,e,n)))
    print(",".join(cipher))
```

- 將plaintext拆成一個一個的ASCII code值(ch)
- 對每一個 $ch \otimes ch^e \mod n$
- 把每一個加密後的值用 , 隔開後輸出

### 解密

```
def decrypt(mode,argv):
    text=argv[2].split(",")
    cipher=[]
    for ch in text:
        cipher.append(int(ch))
    n=int(argv[3])
    d=int(argv[4])
    plain=[]
    for ch in cipher:
        plain.append(chr(exponent_mod(ch,d,n)))
    print("".join(plain))
```

- 將輸入的值以 , 隔開(ch)
- 對每一個ch做 $ch^d$ mod n
- 再把每一個解密後的值從ASCII code轉回charcter
- 相連之後輸出

# 遇到困難與心得

- 這次的CRT比較困難直接果斷放棄
- 本來有打算實作Miller-Rabin Test,但是因為我的計算inverse的方式是用尤拉定理,如果有一個合數躲過Miller-Rabin Test到了產生inverse的地方會直接產生一個不是inverse的值,

- 。 據說另一個產生inverse的方法是利用egcd,如果產生的e和 $\phi(n)$ 沒有互質,在計算的時候可以直接發現進而處理
- 因為效能關係,我的code只支援小數字的RSA和square and multiply
  - 。 但實際上是可以產生大質數只是無法驗證
- 在test的時候我用了太小的p,q,以至於我的n小於0x7A(可視字元的ASCII code上限),導致我在加解密 mod的時候直接把值壓得太小,我花了很多的時間才發現這個bug