### IS hw4 說明文件

#### ● 建置環境 / 依賴套件

測試環境 : Ubuntu 20.04.2 LTS

Python 版本 :3.7.10

依賴套件 :secrets (原生函式庫)

random (原生函式庫)

sys (原生函式庫)

typing (原生函式庫)

#### ● 操作方式

程式執行:python3 RSA.py [--mode <mode>] [--data <data>] [--e <e>] [--d <d>] [--n <n>] [--p ] [--q <q>]

- [] 內的部分是 Optional
- <data> 部分為需要做加密或解密的資料,未選擇時採用隨機產生的 1024 bits 的資料
- <mode> 可填入 encrypt, decrypt, test, 分別是做加密、解密、測試 使用、未選擇時預設是採用 test 模式
  - 測試模式會將資料做一次加密後再解密,並確認原始資料和解密 後的資料是否一致
- <e> <d> <n> <q> 是填入 RSA 的金鑰參數
- 在加密操作時
  - 如果有給定 e 和 n 參數、則使用其來做加密
  - 如果沒有 e, n 參數但是有 p 和 q 參數, 則會自動從 p, q 參數產生 e, n 參數作加密
  - 如果皆無、則自動產生。
- 在解密操作時
  - 如果有給定 d 和 n 參數,則使用其來做解密,如果在此情況下還有提供 p 和 q 參數則可使用 CRT 做加速
  - 如果沒有 d, n 參數但是有 p 和 q 參數,則會自動從 p, q 參數產生 d, n 參數作解密
  - 如果皆無、則自動產生。
- 在測試操作時

- 如果有給定 e 和 d 和 n 參數,則使用其來做加解密,如果在此情況下還有提供 p 和 q 參數則可使用 CRT 做解密部分的加速
- 如果沒有 e, d, n 參數但是有 p 和 q 參數,則會自動從 p, q 參數 產生 e, d, n 參數作加解密
- 如果皆無,則自動產生。
- 在執行時可能會因為要產生質數的關係而花一些時間,正常來說會在 20~30s內完成(大部分情況只需約7秒左右)。

### ● 執行結果圖

```
ywc@DESKTOP-4CLHFUV:~/HW4_B10715029$ python3 RSA.py --mode encrypt --data 2021 --e 19403 --n 230491511
[Program Start]
224573706
[Program End]
```

#### ^給定 e, n 的加密

```
ywc@DESKTOP-4CLHFUV:~/HW4_B10715029$ python3 RSA.py --mode encrypt --data 2021 --p 22441 --q 10271
[Program Start]
23255880
[Program End]
```

# ^給定 p, q 的加密

```
ywc@DESKTOP-4CLHFUV:~/HW4_B10715029$ python3 RSA.py --mode decrypt --data 224573706 --d 187486067 --n 230491511
[Program Start]
2021
[Program End]
```

### ^給定 d, n 的解密

```
ywc@DBSKTOP-4CLHFUV:~/HW4_B10715029$ python3 RSA.py --mode decrypt --data 224573706 --p 22441 --q 10271 --d 187486067 --
n 230491511
[Program Start]
2021
[Program End]
```

# ^給定 d, n 和 p, q 的解密

```
ywc@DESKTOP-4CLHFUV:~/HW4_B10715029$ python3 RSA.py --mode test --data 2021 --e 19403 --d 187486067 --n 230491511 [Program Start]
Ori: 2021
Enc: 224573706
Dec: 2021
Equ: True
[Program End]
```

# ^給定 e, d, n 的測試模式

```
ywc@DESKTOP-4CLHFUV:~/HW4_B10715029$ python3 RSA.py --mode test --data 2021 --p 22441 --q 10271 [Program Start]
Ori: 2021
Enc: 23255880
Dec: 2021
Equ: True
[Program End]
```

# ^給定 p, q 的測試模式

```
vwc@DBSKTOP-4CLHFUV:~/HW4_B10715029$ python3 RSA.py --mode test
[Program Start]
Ori: 11368563211623294133569526446757735543128844459617662277725738250318696235003592881084000120943941847265737444014563
1354555336190977281780460865314508127980516646274792183684755363243903094474658649948853584191726130327220611447230778685
54989741320507843529846409741747577326452597412604869247256665984797159513
Enc: 2484267990991401869083902409333448311441572748398850133123364593859022874409986267237871379802126478704786328340991
331356447217727152587361234768246908148233059676827399336408953621559642141282280959110937771911080974714923242688238098
9165708950975753094140218201915452091013485896616328070267688331845528777114786509432717888765195801541020634484884918001
769104592500498178991981426954360671134617428146109398188997788849515596807593462105849385806850262773377494197348419809
6949837221229742254146526516904261703963824814273608254214723931688258268473198656902399667420826136202724044498169752803
853128962277053477152
Dec: 1136856321162329413356952644675773554312884445961766277725738250318696235003592881084000120943941847265737444014563
1354555336190972817804608653145081279805166462747921836847536623903094474658649948853584191726130327220611447230778685
54989741320507843529846409741747577326452597412604869247256665984797159513
Bqu: True
Program End1
```

### ^不給定資料的測試模式

#### ● 程式碼解說

```
def main():
 print("[Program Start]")
 data = RandomNumberGenerator(1024)
 mode = "test"
 p = -1
 q = -1
 e = -1
 for i in range(1, len(sys.argv)):
   if (sys.argv[i] == '--mode'):
     i = i + 1
     if (sys.argv[i] in ["encrypt", "decrypt", "test"]):
       mode = sys.argv[i]
       print("Input mode is not support. Use default.")
   elif (sys.argv[i] == '--data'):
     i = i + 1
     if ((sys.argv[i]).isdigit()):
       data = int(sys.argv[i])
        print("Input data is not a number. Use default.")
   elif (sys.argv[i] == '--p'):
     if ((sys.argv[i]).isdigit()):
       p = int(sys.argv[i])
       print("Input p is not a number. Use default.")
   elif (sys.argv[i] == '--q'):
     i = i + 1
     if ((sys.argv[i]).isdigit()):
       q = int(sys.argv[i])
       print("Input q is not a number. Use default.")
    elif (sys.argv[i] == '--n'):
     if ((sys.argv[i]).isdigit()):
```

```
n = int(sys.argv[i])
       print("Input n is not a number. Use default.")
    elif (sys.argv[i] == '--e'):
     if ((sys.argv[i]).isdigit()):
       e = int(sys.argv[i])
       print("Input e is not a number. Use default.")
   elif (sys.argv[i] == '--d'):
     i = i + 1
     if ((sys.argv[i]).isdigit()):
       d = int(sys.argv[i])
       print("Input d is not a number. Use default.")
 #e, d, n, p, q = RSA init()
 if (mode == "encrypt"):
   if (e == -1 \text{ or } n == -1):
       e, _d, n, _p, _q = RSA_init()
       e, _d, n = RSA_keyGen(p, q)
   print(RSA_enc(data, e, n))
 elif (mode == "decrypt"):
     if (p == -1 \text{ or } q == -1): # no input any key
        _e, d, n, p, q = RSA_init()
       _e, d, n = RSA_keyGen(p, q)
     if (p == -1 \text{ or } q == -1): # has d, n no p, q
       p = -1
       q = -1
   print(RSA_dec(data, d, n, p, q))
 elif (mode == "test"):
      if (p == -1 \text{ or } q == -1): # no input any key
        e, d, n, p, q = RSA_init()
       e, d, n = RSA_keyGen(p, q)
      if (p == -1 or q == -1): # has e, d, n no p, q
       q = -1
    cipher = RSA_enc(data, e, n)
    plain = RSA_dec(cipher, d, n, p, q)
    print("Ori:", data)
    print("Enc:", cipher)
    print("Dec:", plain)
    print("Equ:", data == plain)
 print("[Program End]")
if __name__ == "__main__":
   main()
```

main 為主要函式,在程式被呼叫時會啟動(第 225 ~ 226 行)。

在 main 函式中的第 132 ~ 138 行是設定參數的初始值。 data 預設是一個隨機的 1024 bits 的資料, mode 預設是測試模式, p, q, n, e, d 預設都是 -1 代表無資料。

第 139~181 行為讀取使用者設定的參數並進行對應的檢查。

第 185 ~ 192 行是加密的部分,首先會先判斷使用者有提供哪些的參數,並根據一些規則及對應的處理方式後得到 e, n 參數,並使用這二個參數對資料做加密。

第 193 ~ 204 行是解密的部分,跟加密的部分很類似,都是根據一些規則及對應的處理方式後得到 d, n 參數,並使用這二個參數對資料做解密。而對於是否有提供 p, q 參數的部分以用來做 CRT 的加速的判斷則是在RSA dec 函數中做判斷。

第 205 ~ 221 行是解密的部分,跟加解密的部分很類似,都是根據一些規則及對應的處理方式後得到 e, d, n 參數甚至是 p, q 參數,並使用這些參數對資料先做加密後再做解密,並在第 221 行時比對原資料和解密後資料是否一致。

```
102 v def RSA init() -> List[int]:
        random.seed()
       #q = 10271
        p = primeGen(1024)
       q = primeGen(1024)
       e, d, n = RSA keyGen(p, q)
110
      return [e, d, n, p, q]
111 \rightarrow def RSA keyGen(p:int, q:int) -> List[int]:
112
       n = p * q
113
        phi = (p-1) * (q-1)
114
       e = get e(phi)
115
       #e = 19403
       d = inv(e, phi)
116
117 | return [e, d, n]
```

RSA\_init 和 RSA\_keyGen 是用來產生 RSA 金鑰的函式。

首先在 RSA\_init 中,會先把 random 的 seed 初始化,並且使用 primeGen 函式產生 p, q 所需要的 1024 bits 的質數,而 e, d, n 參數則是 透過 p, q 參數和 RSA\_keyGen 函式產生。

在 RSA\_keyGen 函式中,會先算出 n 和  $\Phi(n)$  參數,並且使用  $\Phi(n)$  參數來找出合理的 e 參數,接著有了 e 和  $\Phi(n)$  參數之後就可以找出在  $mod \Phi(n)$  情況下 e 的反元素 d。

```
def RandomNumberGenerator(k:int=1024) -> int:
       return secrets.randbits(k)
     def primeTest(n:int, witness:int=3) -> bool:
       if (n%2 == 0):
         return (n==2) # even is prime iff n == 2
       elif (n == 1): # probably bug in miller rabin test
45
         return False
       elif (n == 3): # probably bug in miller rabin test
         return True
       else:
         # miller rabin test
         p_{temp} = n - 1
         r = 0
         while (p \text{ temp}\%2 == 0):
           r += 1
           p temp //= 2
         d = p temp
         for w in range(witness):
           a = random.randint(2, n-2)
           x = SquareAndMultiply(a, d, n)
           if (x != 1 \text{ and } x != (n-1)):
             for i in range(r-1):
               x = (x * x) % n
               if (x == (n-1)):
                 break # witness pass
             if (x != (n-1)):
               return False
         return True # probable prime
     def primeGen(k:int=1024) -> int:
       n = RandomNumberGenerator(k)
       while (primeTest(n) == False):
         n = RandomNumberGenerator(k)
       return n
```

primeGen 函式是一個用來產生質數的函式,首先會先產生一個隨機數, 並且檢查此數是否是一個質數, 不是的話則一直產生隨機數直到符合是質數。

RandomNumGenerator 是用來產生隨機數的函式,主要是使用 secrets.randbits 這個函式來產生 k bits 的隨機數。

primeTest 則是用來檢查數字是否是質數的函式,首先會先檢查一些 簡單的條件來做判斷,如果無法判斷則使用 Miller-Rabin 方法來做測試, 並且使用 witness 次來找不同的證據做檢驗。

```
def exGCD(a:int, b:int) -> List[int]:
       x0, y0 = 1, 0
       x1, y1 = 0, 1
       while (b != 0):
10
        q = a // b
11
12
         x0, x1 = x1, x0-q*x1
        y0, y1 = y1, y0-q*y1
        a, b = b, a\%b
      return [a, x0, y0]
     def gcd(a:int, b:int) -> int:
    return exGCD(a, b)[0]
    def get e(phi:int) -> int:
21
       for e in range(2, phi):
         if (gcd(e, phi) == 1):
           return e
      return 1
    def inv(a:int, mod:int) -> int:
      \# ax = (-y)b + gcd(a,b)
      \# ed = (-k)phi + gcd(e, phi)
      \# ed = (-k)phi + 1
      \# ed (%phi) = 1
       g, x, y = exGCD(a, mod)
       assert(g == 1)
       if(x < 0):
         x += mod
       return x
```

get\_e 是用來找 e 參數的函式,找法是從 2 開始一直向上找與Φ(n) 的 GCD 為 1 的數,這樣的找法能保證找到的 e 一定是最小的,就能保證安全性。

inv 是用來計算在 mod 下與 a 成反元素的值,推導方式如註解,主要是要使用 extend GCD 來求得 x 值,x 值即是反元素。

gcd 函式是用來找二元素的 GCD,是直接使用 exGCD 來取得。 exGCD 是 extend GCD 的函式,會回傳 GCD, x, y 參數。

RSA\_enc 是做 RSA 加密部分的函式,會使用 square and multiply 方式來做 power 的運算。

RSA\_dec 是做 RSA 解密的部分。在如果有提供 p, q 參數的情況下,會使用 CRT 的方式做加速;如果沒有,則是使用一般的 square and multiply 方式做解密。

```
78 ∨ def SquareAndMultiply(x:int, h:int, n:int) -> int:
       h bin = bin(h)[2:]
       result = 1
       for b in h bin:
         result = (result ** 2) % n
         if (b == '1'):
           result = (result * x) % n
       return result
89 v def CRT(x:int, d:int, n:int, p:int, q:int) -> int:
       xp = x \% p
       xq = x \% q
      yp = SquareAndMultiply(xp, d%(p-1), p)
       yq = SquareAndMultiply(xq, d%(q-1), q)
       cp = inv(q, p)
       cq = inv(p, q)
       y = ((q * cp) * yp + (p * cq) * yq) % n
       return y
```

SquareAndMultiply 函式是做 square and multiply 方式的 power 計算。首先會先將 h 次方轉換成二進位,並且每次讀一個位數。每次讀一位數時會將暫存值做平方運算,如果讀的位數是 1 的話還會額外把 x 乘進去暫存值。全部計算完之後的暫存值就是結果。

CRT 函式是做 RSA 解密時的 CRT 計算。首先第一步先算出 xp 和 xq, 第二步是分別對 xp 和 xq 計算得出 yp 和 yq, 最後一部是計算出 cp 和 cq, 並且透過一些計算得出結果 y。

### ● 遇到困難與心得

困難:

無

心得:

寫起來很順,沒有遇到太大的困難。唯一一個比較有卡住的部分是質數驗證的部分,老師的投影片和 Wikipedia 的 pseudo code 有一點不太一樣,花了一點時間仔細看過之後才發現投影片的部分只使用一個 witness 但 wiki 則是有擴充至 k 個,這是一個我有稍微花一點時間的部分。

另外我在找 Miller-Rabin Test 的資料時,有看到另外一個用來測試質數且有意思的方法 — Lucas-Lehmer primality test,似乎比其他的方法更有效率,感覺是一個可以改良的方向。