網安作業程式書面報告

邱彥閔 B0621101 電機通訊三

 $oxed{1. 題目:請寫一個程式來求 } a \operatorname{mod} n$ 的 $\operatorname{inverse} \cdot \operatorname{即求解} ax = 1 \pmod{n}$ 。 一、 程式說明:

(1) 介面:

剛開始跳出之介面如下圖所示,剛開始會以 a (mod n) 來計算是否為 inverse,接著會詢問輸入 a 的值與 n 的值,不過也會提醒 n 的數值會比 a 大,萬一輸入 a 比 n 大的值,就會顯示錯誤,就必須重新開始。

```
輸入 a (mod n) 的 inverse,即求解是否為 inverse
n 的數值必須比 a 大
*輸入a=>550
|輸入n=>1759
```

輸入值正確,就會進到下一步驟,利用 Extended Euclid Algorithm 運算出Q 的值,進而運算出最後一個 Q 的值,最後的 Q 值如為 1 就是 inverse of a (mod n),如值不為 0 就不是 inverse of a (mod n)。

```
輸入 a (mod n) 的 inverse,即求解是否為 inverse n 的數值必須比 a 大輸入a=>550
輸入n=>1759
顯示經過 Extended Euclid's Algorithm 的 Q 變化 ==>3
顯示經過 Extended Euclid's Algorithm 的 Q 變化 ==>5
顯示經過 Extended Euclid's Algorithm 的 Q 變化 ==>21
顯示經過 Extended Euclid's Algorithm 的 Q 變化 ==>21
原本經過 Extended Euclid's Algorithm 的 Q 變化 ==>1
餘數==>109
```

(2) 重點程式碼說明:

大致分成兩部分,第一部分是為控制 Extended Euclid Algorithm 運算的 Extended 的函式(如下圖一),第二部分就是主程式,負責呼叫 Extended 函式 並控制 n 的直必須大於 a 的偵錯算式(如下圖二)。

```
⊟void Extended() {
     int Q;
     int T1, T2, T3;
    int X = n \% a;
    (B1, B2, B3) = (0, 1, a);
    while ((B3 != 0) && (B3 != 1)) {
        Q = A3 / B3;
        T1 = A1 - Q * B1, T2 = A2 - Q * B2, T3 = A3 - Q * B3;
        (A1, A2, A3) = (B1, B2, B3);
        (B1, B2, B3) = (T1, T2, T3);
        printf("顯示經過 Extended Euclid's Algorithm 的 Q 變化 =>");
        cout \ll Q \ll end1;
    if (B3 = 1) {
        printf("餘數==>");
        cout << X << end1;
        printf("\n!!提醒:最後的 Q 值為 1 時,即為 inverse!!\n\n");
        if (X != 0) {
            printf("最後 Q 值為 1,即判斷為 inverse\n");
           printf("最後 Q 值不為 1,即判斷為 no inverse\n");
```

(圖一)

```
| printf("輸入 a (mod n) 的 inverse,即求解是否為 inverse \n");
| printf("n 的數值必須比 a 大 \n");
| printf("輸入a=>");
| cin >> a;
| printf("輸入n=>");
| cin >> n;
| int A;
| A = n % a;
| if (a >= n) {
| printf("輸入錯誤,請重新輸入!!");
| }
| else
| Extended();
```

二、測試報告:

經過測試運算值都蠻正常的,可以有效的分辨出來 inverse 或是 no inverse ,不過設置的 Extended()中的函式運算,A1、A2、A3、B1、B2、B3 經過 while 迴圈運算值在最後顯示,都保持著原來的值,並沒有隨著迴圈運算改變。

2. 題目:請寫一個程式來實現 RSA 的快速指數運算, $C = M^e \mod n$ 其中需把 e 化為二進位數表示,並依此二進位的各個位元值來實現此快速運算。

一、 程式說明:

(1)介面:

此程式是用來方便計算RSA的快速指數運算,主要就是你輸入M值與指數e值接著輸入n值,再用mod運算法,最後得出C的值,如下圖。

```
M^e (mod n)的算術法·藉由算出答案 C;

M ==>
5
public key e ==>
6
n ==>
11
(答案: C ==> 5
= 繼續請按 0, 停止請按 1 ====> 1
請按任意鍵繼續 . . .
```

(2)重點程式碼說明:

程式主要分成3部分來寫:(如下面圖)

- 函式 D to B():輸入得 e 值,利用短除法計算,轉成二進位來方便計算。
- 函式 cal(int A, int Bits[], int n):是用來計算 C=M^e mod n 的運算式。
- 函式 main:為主程式,主要顯示介面與呼叫前面函式。

```
Dvoid D_to_B() {
    for (int i = 15; i >= 0; i--) {
        Bit[i] = E % 2;
        E = E >> 1;
    }
}
```

● 函式 D_to_B()

● 函式 cal(int A, int Bits[], int n)(如上圖)

```
Dint main()
{

do {

printf("M^e (mod n)的算術法, 藉由算出答案 C:\n");

cout ("" "") " (end];

cin >> A;

cout (" "public key e => " (end];

cin >> E;

cout (" n => " (end];

cin >> n;

Bit = new int[16];

for (int i = 0; i < 16; i++)

Bit[i] = 0;

D_to_B();

D = cal(A, Bit, n);

cout (" "答案: C => " (end];

delete[] Bit;

cout (" " 繼續請按 0, 停止請按 1 ==> ";

cin >> ans;

} while (ans== 0);

system("pause");
```

● Main() 主程式 (如左圖)

二、 測試報告:

經過測試就是要有 $C=M^e \mod n$ 運算式的基本概念,因我沒有設置防呆模式提醒 n 的值必須比 M^e 的值還要大,不然出現的 C 就會恆為 0,而其他大致上都非常的良好,就像一般的計算機一樣輕鬆簡單。

3. 前兩題的總心得:

就前面兩題而言,比起上一份 DES 作業簡單的非常多,大部分就像是計算機上的計算模式,但要用 C++寫出其中的運算模式,確實蠻考驗我們的程式能力,不過在網路上其實蠻多相關程式,大致看看然後再改一改,就可以寫得出來,最重要的是講義也有提供 C++的程式,所以可以較快寫出運算方式。總覺得大一學完 C++總覺得現在不適大部分的人都在使用 JAVA 或是 python 之類的來寫程式,而我徹底的錯了!經過寫這網路安全的作業,發現,其實最根本、最簡單的程式 C++才是最容易的,也發現,程式能力必須不停的練習,就像學英文一樣,看似可以記一輩子,殊不知是一個很容易生疏的一門學問。