橢圓加密聊天室

徐偉哲 胡珈華 王嘉笙 張凱博 梁耕銘

108502531 108502537 108502528 108502541 107502563

摘要

本文先對多人聊天室的原理進行探究,並基於隱私部分對訊息加密一些分析與 探討,最後實作出一個帶有訊息加密的多人聊天室。

Abstract

This article first explores the principle of multi-person chat rooms, and analyzes and discusses the encryption of messages based on the privacy part, and finally makes a multi-person chat room with message encryption.

關鍵字:多人聊天室、ECC、socket、TCP

1 Introduction

現今,通訊軟體千百種,網路傳輸訊息已經成為現代人不可或缺的功能,然而,隨著網路訊息傳遞的普及,訊息內容的安全性,便是一個重要的問題,若在傳遞重要訊息時,遇上有心人士惡意破解,並竊取重要資料,將造成嚴重的損失,因此,在現今世代,聊天室的加密尤為重要。

甚麼是加密?若我們將平常和朋友的「聊天」,想像成一個「通道」,通道的兩端有兩個門,這兩個門的鑰匙,只有帳號的主人才擁有,也就是說,只有「聊天的雙方」,才能開啟通道,看裡面傳了些什麼。若沒有門的鑰匙,想要破解這個門是十分困難的。

本篇論文將探討的,是一個帶有訊息加密功能的聊天室,它可以保護使用者在 使用聊天軟體通訊時的隱私權。

2 Related Work

想要建一個聊天室就必須牽涉到網路,說到網路就必須提到socket。

2.1 Socket [2]

Socket是讓開發者可以在抽象層面和外部系統溝通的一個工具,開發者可以不用去煩惱電腦(路由器)是如何讀取協定、IP和變成電子訊號傳遞到目的地。

開發者只要懂得自己熟練的程式語言如何透過Sokcet connect / write / read / close那就可以著手實踐網路程式。

如果以Java物件導向去思考,Socket就是一個有send/get的物件,可以設定protocal去決定他要用何種協定去傳送資料。

2.1.1 Stream Socket

我們建聊天室是使用Stream Socket。使用Stream Socket可以進行較可靠的傳送,在讀寫Socket資料前,接收方和傳送方都彼此做個連線確認。

2.1.2 TCP [4]

Stream Socket使用的協定是TCP。

TCP是一個可靠的傳輸協定,他是將所傳送的資料送達目的地,且資料本身是正確無誤,所以在資料傳出去後,必須由接收端確認無誤後,回應給傳送端,才能達到TCP的可靠性。以下是TCP的流程。

Step 1.端點主機A傳送資料(封包1)給端點主機B,並設定一個"計時器"(timer)開始計時,並等待B的確認封包回應。

Step 2.端點主機B接收到"封包1"時,驗證資料正確無誤後,隨即送出一個"確認"對包(確認1)給A,告訴A已正確收到"封包1"

Step 3.當端點主機A在"固定時間"內,收到B所回應的"確認1"的封包後,便繼續傳送下一個"封包2",並重複Step1到Step3。

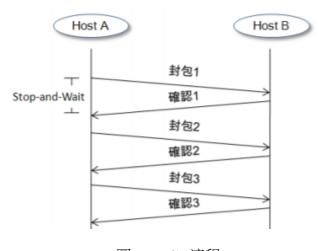


圖 1: TCP流程

2.2 橢圓曲線密碼學(ECC) [1]

橢圓曲線密碼學(英語: Elliptic Curve Cryptography,縮寫: ECC)是一種基於橢圓曲線數學的非對稱性加密演算法。

橢圓曲線是由以下形式的方程式通式定義的平面曲線

$$y^2 = ax^3 + bx^2 + cx + d$$

其中a和b是實數。這類稱為Weierstrass方程式

2.2.1 定義橢圓曲線的運算規則

群

首先要先介紹群的概念。群是一種代數結構,由一個集合以及一個二元運算所組成。已知集合和運算(G,*)如果是群則必須滿足如下要求:

- 封閉性: $\forall a, b \in G, a * b \in G$
- 結合性: $\forall a, b, c \in G, (a * b) * c = a * (b * c)$
- 單位元: $\exists e \in G, \forall a \in G, e * a = a * e = a$
- 逆元: $\forall a \in G$, $\exists b \in G$ 使得a * b = b * a = e

另外,有一種特殊的群叫阿貝爾群,它除了上面的性質還滿足交換律公理a*b=b*a

加法

過曲線上的兩點 $P \times Q$ 畫一條直線,找到直線與橢圓曲線的交點-R 交點關於x軸 對稱位置的點,定義為 $P \cdot Q$,即為加法。如下圖所示:PQ = R。

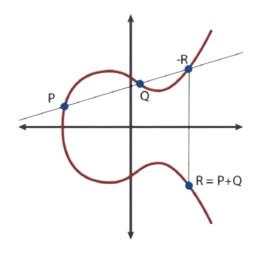


圖 2: 加法

乘法定義(兩倍運算)

上述方法無法解釋PP,即兩點重合的情況。因此在這種情況下,將橢圓曲線在P點的切線,與橢圓曲線的交點,交點關於水平對稱軸對稱位置的點,定義為PP,即2P,即為二倍運算。

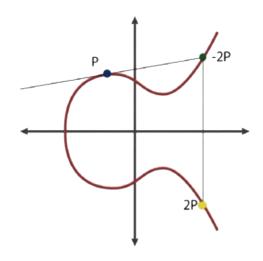


圖 3: 乘法

無窮遠點

如果將A與-A相加,過A與-A的直線平行於y軸,可以認為直線與橢圓曲線相交 於無窮遠點。

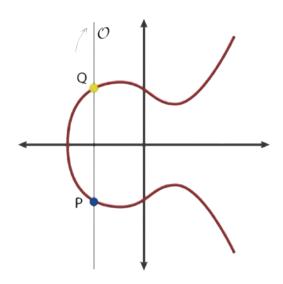


圖 4: 無窮遠點

2.2.2 公式

$$m \equiv \begin{cases} \frac{3X_G 1^2 + a}{2G1_y} (mod\beta), & G1 = G2\\ \frac{G2_y - G1_y}{G2_x - G1_x} (mod\beta), & G1 \neq G2 \end{cases}$$

$$G3_x \equiv m^2 - G1_x - G2_x (mod\beta) \tag{1}$$

$$G3_y \equiv G1_p + m(G3_x - G1_x)(mod\beta) \tag{2}$$

$$G3_y \equiv G2_p + m(G3_x - G2_x)(mod\beta) \tag{3}$$

2.2.3 定義橢圓曲線的運算規則

建立基於橢圓曲線的加密機制,需要找到類似RSA質因子分解或其他求離散對數這樣的難題。而橢圓曲線上的已知G和xG求x,是非常困難的,此即為橢圓曲線上的的離散對數問題。此處x即為私鑰,xG即為公鑰。

橢圓曲線加密演算法原理如下:因此給定橢圓曲線的某一點G,當給定G點時,已知x,求xG點並不困難。反之,已知xG點,求x則非常困難。此即為橢圓曲線加密演算法背後的數學原理。

設私鑰、公鑰分別為 $k \times K$,即K = p k*G,其中G為G點。

公鑰加密:

選擇隨機數r,將訊息M生成密文C,該密文是一個點對,即:

C = rG, M rK, 其中K為公鑰

私鑰解密:

M rK - k(rG) = M r(kG) - k(rG) = M

其中k、K分別為私鑰、公鑰。

2.2.4 橢圓曲線V.S. RSA

表 1: 橢圓曲線V.S. RSA

| 橢圓曲線密碼長度 | 112-bits | 163-bits | 224-bits |
|----------|-----------|-----------|------------|
| RSA 密碼長度 | 512-bits | 1024-bits | 2018-bits |
| 金鑰長度比 | 1:5 | 1:6 | 9:1 |
| 橢圓曲線密碼長度 | 256-bits | 384-bits | 512-bits |
| RSA 密碼長度 | 3072-bits | 7680-bits | 15360-bits |
| 金鑰長度比 | 1:12 | 1:20 | 1:30 |

3 Method

3.1 程式碼架構及重點 [3]

3.1.1 Server

1. clients的陣列會存取用戶IP跟名字用的。

- 2. ServerSocketc會建立伺服器,並且設定埠號。
- 3. ServerThread是一個自己寫的class,用來建立Client與Server的連線用的。

```
clients = new ArrayList<ClientThread>();
serverSocket = new ServerSocket(port);
serverThread = new ServerThread(serverSocket, max);
serverThread.start();
isStart = true;
```

圖 5: ServerStart

4. ServerThread這個Class是用來創建Client和Server連線用的。

```
class ServerThread extends Thread {
   private ServerSocket serverSocket;
   private int max;// 人數上限

// 伺服器執行緒的構造方法
   public ServerThread(ServerSocket serverSocket, int max) {
      this.serverSocket = serverSocket;
      this.max = max;
   }
```

圖 6: ServerThread

- 5. run()是ServerThread裡面的函式,用來建立連線、執行讀取與發送資料。
- 6. Socket socket = serverSocket.accept();是用來等待Client與Server連線的,若連線成功則會繼續執行程式法,否則會停在這。
- 7. BufferedReader會讀取收到的訊息。收到的訊息會由InputStreamReader取得。
 - 8. PrintWriter會發送訊息。因為是要發送訊息,所以要用getOutputStream。

圖 7: ServerThread中的run()

- 9. ClientThread會建立Client與Server的連線。
- 10. Socket是Client與Server之間連線的通道
- 11. 這裡的BufferReader和PrintWriter與ServerThread中的功能一樣,會讀取與發送訊息。

```
class ClientThread extends Thread {
   private Socket socket;
   private BufferedReader reader;
   private PrintWriter writer;
```

圖 8: ClientThread

3.1.2 Client

1. send是Client裡的函式,只要點擊GUI中的傳送按鈕,就會將textField中的發出。

圖 9: Client中的send()

- 2. connectServer是Client中的一個函式,用來與Server建立連線。
- 3. socket = new Socket(hospIp, port);會與Server的Ip位址以及服務器的port進行連線,如此一來,就能夠成功地將Client與Server連線了。
 - 4. BufferReader與PrintWriter一樣會讀取與發送訊息。
- 5. messageThread是自己創建的Class,會不斷的接收訊息,並將收到的訊息貼到textArea上。

```
public class ECC {
    // $y^2 \equiv x^3 + ax + b \mod mod$
   private int a, b, mod;
   public ECC() {
        a = b = mod = 0;
    public ECC(int ia, int ib, int imod) {
        b = ib;
        mod = imod;
   public int get_a() {
        return this.a;
   public int get_b() {
        return this.b;
   public int get_mod() {
        return this.mod;
    }
}
```

圖 12: 設定橢圓曲線的Class

圖 10: connectServer

6. run是messageThread中的函式,會不斷地接收訊息。

圖 11: messageThread中的run()

3.1.3 加密

- 2. 橢圓曲線的Class
- 2. 橢圓曲線上的整數點以及其運算

3.2 Demo

以下三張圖片是實際Demo的結果:

```
public class Node {
    private int x, y;
    public Node() {
        x = y = 0;
    }
    public Node(int i, int j) {
        x = i;
        y = j;
    }
}
```

圖 13: Node 初始化

```
public static int extend_modulus(int dividend, int divisor, int mod) {
    if (dividend < 0) dividend = dividend%mod + mod;
    if (divisor < 0) divisor = divisor%mod + mod;
    int tmp = divisor;
    while(tmp%mod != 1) {
        tmp += divisor;
    }
    tmp = tmp/divisor;
    int ans = (dividend*tmp)%mod;
    if (ans < 0) ans += mod;
    return ans;
}</pre>
```

圖 14: 擴展模除

```
public Node add(Node p, Node q, ECC ecc) {
   Node node = new Node();
   int dividend, divisor, m;
   if (p.get_x() == q.get_x() && p.get_y() == q.get_y()) {
        dividend = 3*(p.get_x()*p.get_x()) + ecc.get_a();
        divisor = 2*p.get_y();
   } else {
        dividend = (p.get_y() - q.get_y());
        divisor = (p.get_x() - q.get_x());
   }
   m = extend_modulus(dividend, divisor, ecc.get_mod());
   node.set_x(extend_modulus((m*m - p.get_x() - q.get_x()), 1, ecc.get_mod()));
   node.set_y(extend_modulus(m*(p.get_x() - node.get_x()) - p.get_y(), 1, ecc.get_mod()));
   return node;
}
```

圖 15: Add 實作

第一張是client1、client2與server進行連線後,由server端發送訊息。

第二張是client1接收到的server訊息,因為client1有鑰匙所以可以將已經加密過的server訊息進行解密得到正確訊息。

第三張是client2接收到的server訊息,因為client2沒鑰匙無法解開加密過的server訊息所以得到錯誤訊息。



圖 16: server傳送訊息



圖 17: client1(有鑰匙)收到的訊息

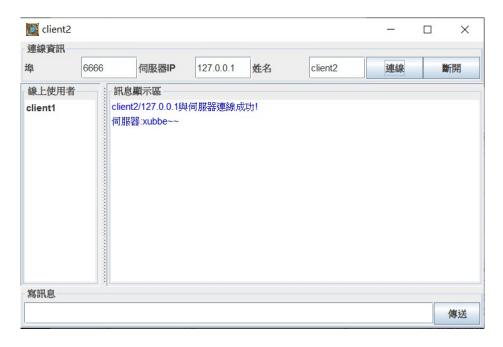


圖 18: client2(沒鑰匙)收到的訊息

4 Conclusion

在這個資訊傳播廣泛的時代,享受訊息交換的便利之時,加密方式的選擇也是十分重要的,除了安全性外,運算速度,也是判別聊天室好壞的重要環節,若一味追求安全性而不斷提高密鑰長度,或許會導致訊息傳輸緩慢···等問題。如何兼顧兩者才是我們該探討的目標。

References

- [1] Ecc 簡介. https://ieeexplore.ieee.org/document/5931464.
- [2] Java socket. https://medium.com/bucketing/java-%E7%B6%B2%E8%B7% AF%E9%96%8B%E7%99%BC-%E4%B8%80-socket%E6%98%AF%E7%94%9A%E9%BA% BC-dc34173e7bc5.
- [3] Java socket code 参考. https://oblivious9.pixnet.net/blog/post/74178285.
- [4] Tcp 介紹. http://dns2.asia.edu.tw/~wzyang/slides/info_net/info_B/CH10TCP.pdf.