实验报告 (椭圆曲线)

【实验目的】

- 1、掌握椭圆曲线上的运算和常见的椭圆曲线密码算法;
- 2、了解基于 ECC 的伪随机数生成算法和基于椭圆曲线的商用密码算法。

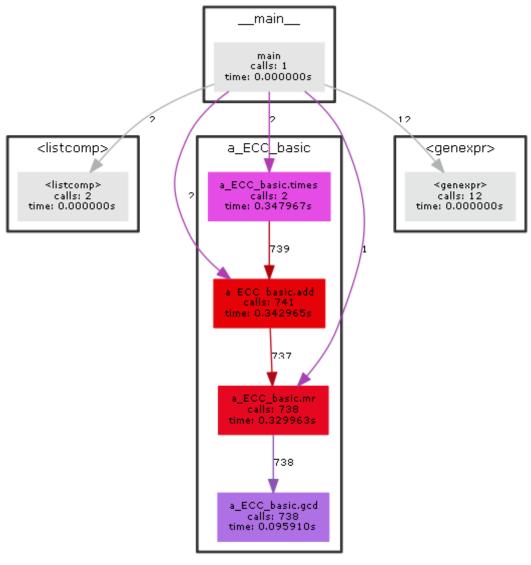
【实验环境】

Python 3.9.7 64-bit

【实验内容】

- 一、ECC 四则运算
- 1、算法流程

函数调用关系图:



Generated by Python Call Graph v1.0.1 http://pycallgraph.slowchop.com

函数名	函数功能			
gcd()	最大公因数			
mr()	有限域逆元			
add()	ECC 加法			
times()	ECC 乘法			

2、测试样例及结果截图

```
752271224007555600912871279737299256627413851073174690491219029610955800215 31474622776840859104123114646670076974921401394140157637420447181522911240875

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

### 0

#
```

3、讨论与思考

- 加法算法首先处理了特殊情况:
 - ◆ P或Q为O,结果输出另一个点:
 - ◆ P=-O, 结果输出O点。
- 乘法用了快速模幂的思想,ECC 的加法相当于有限域的乘法。
- 减法即加相反点(纵坐标取反);除法即为乘逆元。
- 为了方便做减法和除法,本题代码中函数的输入为坐标值,后面题目中将包装成点 (二元列表)
- print(" ".join(str(i) for i in list))以空格为分隔输出列表元素

二、ECC - 公钥加密

1、算法流程

伪代码:

Algorithm 1: ECC公钥加密

Input: 椭圆曲线参数p,a,b, 基点P, 明文点M, 加密随机数r, 公钥点Q

Output: 密文点 C_1 , C_2

- 1. **function** "pk enc (r, P, M, Q, a, b, p)"
- 2. set C_1 , C_2 in $E_p(a,b)$
- 3. $C_1 \leftarrow r \otimes P$ // ECC上乘法
- 4. $C_2 \leftarrow M \oplus r \otimes Q$ // ECC上加法、乘法
- 5. return C_1 , C_2
- 6. end function

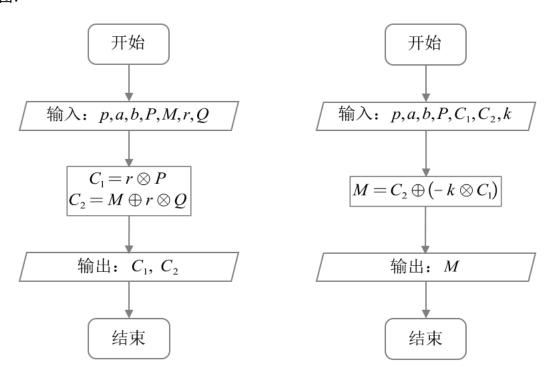
Algorithm 2: ECC公钥解密

Input: 椭圆曲线参数p,a,b, 基点P, 密文点 C_1 , C_2 , 私钥k

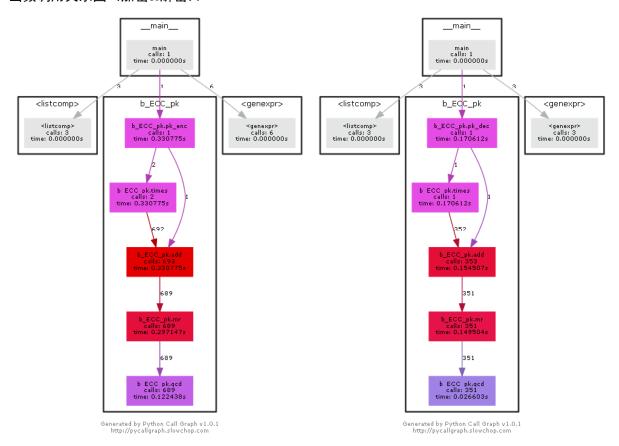
Output: 明文点*M*

- 1. **function** "pk dec (k, C_1, C_2, a, b, p) "
- 2. set M in $E_p(a,b)$
- 3. $M \leftarrow C_2 \oplus (-k \otimes C_1)$ // ECC上加法、乘法
- 4. return M
- 5. end function

流程图:



函数调用关系图(加密&解密):



2、测试样例及结果截图

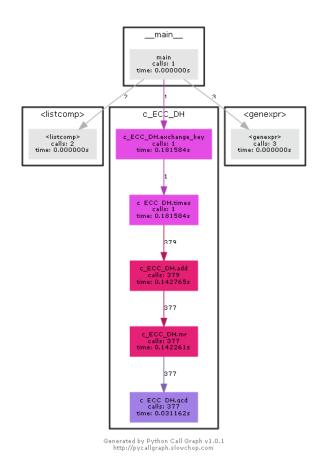
3、讨论与思考

• 直接调用 ECC 加法乘法即可。

三、ECC - DH 密钥交换协议

1、算法流程

函数调用关系图:



2、测试样例及结果截图

3、讨论与思考

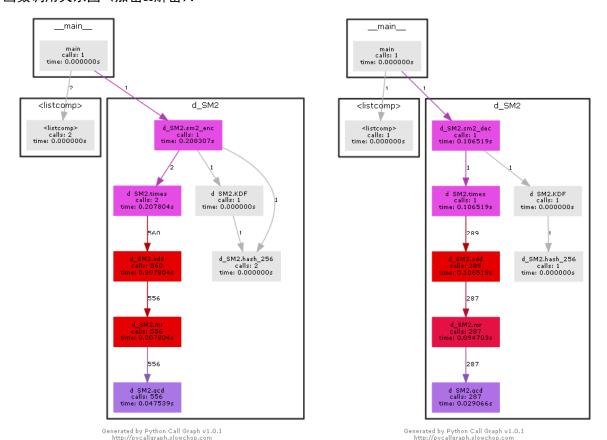
• 直接将一方的公开点乘另一方产生的随机数即可(连基点都不需要)。

四、SM2-公钥加密

1、算法流程

- 加密:
 - ◆ 输入:加密随机数k,基点G,公钥 P_B ,明文字符串m,ECC 参数p,a,b,安全 参数param (点椭圆曲线上点坐标的比特长度)
 - ◆ $C_1 = kG$ (结果的横纵坐标填充到 param 位后拼接)
 - \bullet $(x_2, y_2) = kP_R$
 - ◆ $t = KDF(x_2||y_2, klen)$,(函数通过 $x_2||y_2$ 与计数器ct 拼接后做 256 位的哈希,输出与明文串长度相同的t)
 - $\bullet \quad C_2 = m \oplus t$
 - $C_3 = Hash(x_2||m||y_2)$,(16 进制字符串的拼接作为输入)
 - ◆ 输出: $C = C_1 || C_2 || C_3$
- 解密:
 - ◆ 输入私钥d,密文字符串C,ECC 参数 p,a,b,安全参数 param (点椭圆曲线上点坐标的比特长度)
 - ◆ $C_1 = C$ 前 2 × param 位 (前 param 位和后 param 位分别作为 C_1 横纵坐标)
 - $C_3 = C$ 后 64 位, C_2 为中间位
 - $\bullet \quad (x_2, y_2) = dC_1$
 - $t = KDF(x_2||y_2, klen)$
 - $m = C_2 \oplus t$

函数调用关系图 (加密&解密):



2、测试样例及结果截图

```
0x0423fc680b124294dfdf34dbe76e0c38d883de4d41fa0d4cf570cf14f20daf0c4d777f738d16b16824d31eefb9de31ee1fc83b3aca55b86298
651e64547d69139b39d58f03a0017c01434a4d803ca01fd5736821047292b1615bc0f71e0e6270edcee7b3
0x1145141919810ab19260817cd947866efedcba
Process finished with exit code 0
c035689785da33be89139d07853100efa763f60cbe30099ea3df7f8f364f9d10a5e988e3c5aafc
```

3、讨论与思考

- 本题 Hash 函数用 SHA256,因此*C*₃恒为 256 位(64 位 hex)。
- 调用 Python 中 hashlib.sha256()前先用 bytes.fromhex()将十六进制字符串转 化为字节串。
- 对于普通文本求 SHA256, 可调用 encode()进行编码, 默认为 utf-8 格式。

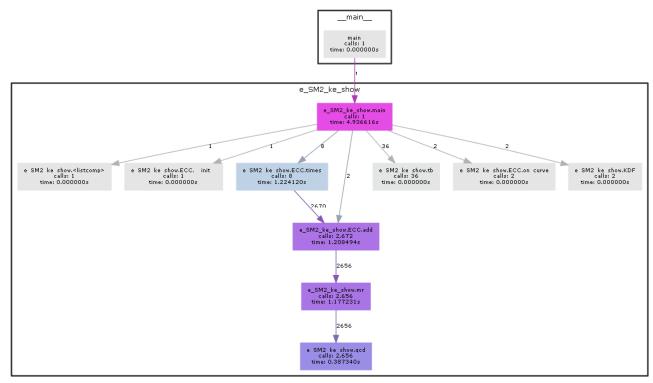
五、【选做】SM2 - 密钥交换协议

1、算法流程

- 交 OJ:
 - 输入一堆参数

 - 用户为 A、B 的情况下分别计算 S_1 , S_A 、 S_B , S_2
- 本地实现:
 - 输入 ECC 参数 p, a, b, G, n
 - 输入用户 ID: ID_A, ID_B
 - 按协议流程进行(流程图附下页)协议
 - 若协商成功,返回协商密钥

函数调用关系图:



Generated by Python Call Graph v1.0.1 http://pycallgraph.slowchop.com

函数名	函数功能			
gcd()	最大公因数			
mr()	有限域逆元			
ECC.on_curve()	判断点是否在 ECC 上			
ECC.add()	ECC 加法			
<pre>ECC.times()</pre>	ECC 乘法			
KDF()	密钥分配函数			
bt()	整型或十六进制字符串转为字节			

2、测试样例及结果截图

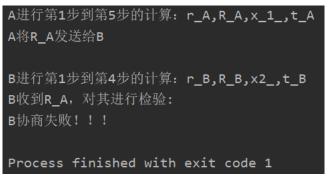
OJ平台截图:

评测编 号 ↓	提交时间	提交状态	代码语 言	最大运 行时间	最大运行 内存	详细 信息
23840	2022-05- 25 11:54:24	Accepted	Python	134ms	11068KB	di

本地协商实例(协商成功版):

• 见附件

本地协商实例(协商失败版):



3、讨论与思考

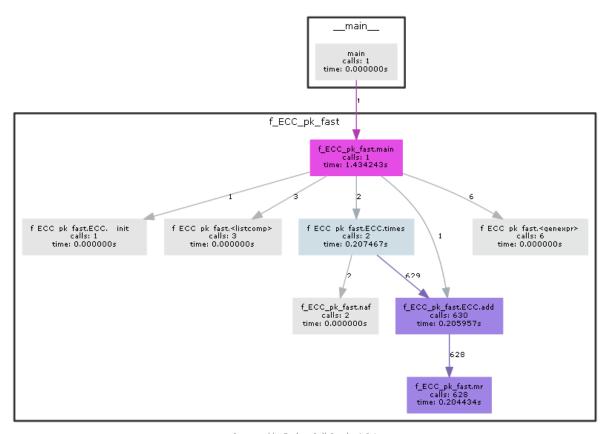
- 为了方便操作,将 ECC 上的加法、乘法运算封装乘了类。
- 计算w调用了 math 库的 ceil()和 log2()。
- 将 int 型和 16 进制 str 型转 bytes 型写入了一个函数,通过 isinstance()判断类型后通过 to bytes()转换。
- 将余因子h,安全参数(椭圆曲线上点坐标的比特长度) param, klen 定义为全局变量。
- 本地实现了完整的协议交互流程,程序仅需输入 ECC 基本参数 p, a, b, G, n, 用户 A、B 的标识身份 ID_A , ID_B 。
- 对于协议进行的每个阶段,运行窗口都有相应的文字说明。
- 程序对于每个协商失败的流程点都做了处理,输出相应文字并 exit(1)。

六、【选做】基于 ECC 的公钥加密快速实现

1、算法流程

- ECC 点乘([k]P):
 - 计算k的 NAF 表示
 - 采用快速模幂的思路: 若该位是 1, 加P; 若该位是-1, 加(-P); P = P + P
- ECC 公钥*n* 轮加密:
 - \bullet $C_1 = [r]P$
 - $C_2 = M + [r(n+1)]Q$
- ECC 公钥n轮解密:
 - $M = C_2 [n+1]([k]C_1)$

函数调用关系图:



Generated by Python Call Graph v1.0.1 http://pycallgraph.slowchop.com

2、测试样例及结果截图





3、讨论与思考

- 为了方便, 仍将 ECC 包装成了 class。
- 由于之前本身就用的快速模幂算法(蒙哥马利法),程序效率不低。
- NAF (Non-adjacent Form), 非相邻表示, 原理在《信息安全数学基础》讲过。
- NAF 表示可保证 Hamming weight 值最小,且相比于普通的二进制表示,其非零值 比率可控制在 1/3 以内。
- 因此,在加入 NAF 表示后,模幂的次数再次减少,程序又有了肉眼可见的提升。



• 排行榜上,速度也从 0.5 几 Mb/s 提升到了 0.7 几 Mb/s。

3 20231025 彭逢秋 0.7093659 Python

【收获与建议】

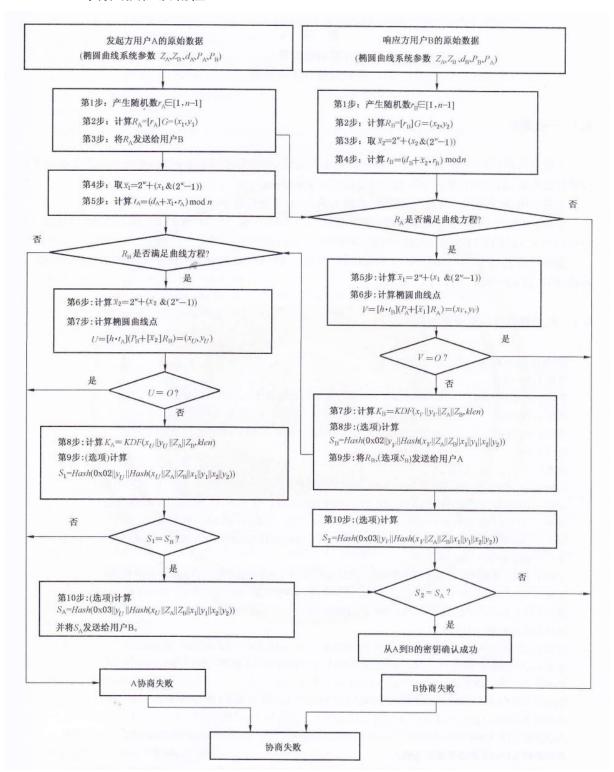
- 1、收获
- 加深了对 ECC 密码体制的理解。
- 提高了对 Python 的熟练度。
- ●—巩固了排版能力。
- 收获了劳累与繁忙。
- 2、建议
- 无。

【思考题】

- 1、ECC 与 RSA 各自的优劣在哪里?
- RSA:
 - 原理: 基于整数分解问题。
 - 优势:两个大素数的乘积,反向求解问题,较为简单。
 - 劣势:性能差。需要设置很长密钥才能保证算法安全,密钥越长运算效率越低。
 - **矛盾:** 因计算机算力提升,需更长的密钥来防止被攻击。但移动设备加解密需更短的密钥来保证通信效率,存在矛盾问题。
- ECC:
 - 原理: 椭圆曲线、离散对数,比 RSA 复杂。
 - **优势:** 安全性高,密钥量小,灵活性好,在密钥长度相等的情况下,RSA和ECC的速度相当;但是在相同的安全强度要求下,ECC可以使用较少的位数就可以。
 - **劣势:** 算法较 RSA 相比复杂,基于 ECC 的各种使用方式都被申请了专利,若 新开发 ECC 标准,很容易涉及专利问题。

附件

1、SM2 - 密钥交换协议流程:



2、SM2 - 密钥交换协议本地运行实例

```
A进行第1步到第5步的计算: r_A,R_A,x_1_,t_A
A将R_A发送给B
B进行第1步到第4步的计算: r_B,R_B,x2_,t_B
B收到R_A,对其进行检验:
检验通过!!!
B进行第5步到第6步计算: x1_,V
B对V进行检验
检验通过!!!
B进行第7步到第10步计算
K B: 190195029633876757279476154745943734983
S_B: 40716530060286025175564024607564591315105425553938561206284353071961982670534
B将R_B与S_B发送给A
S_2: 67406832294685844076757189330270361740536459718377945934695235390929994086387
A收到R_B,对其进行检验
检验通过!!!
A进行第6步到第7步计算: x2_,U
A对U进行检验
检验通过!!!
A进行第8步到第9步计算: K_A,S_1
K_A: 190195029633876757279476154745943734983
S_1: 40716530060286025175564024607564591315105425553938561206284353071961982670534
A检验S1与S_B是否相等
S_1 = S_B! ! !
A进行第10步计算
S A: 67406832294685844076757189330270361740536459718377945934695235390929994086387
B检验S2与S_A是否相等
S_2 = S_A! ! !
协商成功!!!
协商密钥为: 190195029633876757279476154745943734983
Process finished with exit code 0
```