汇总报告

人员分工表:

姓名: 郝梅

学号: 202100150027

贡献: 个人组队, 所有项目独立完成

代码仓库地址:

MayHao33/homework_group_33: Projects of Innovation and entrepreneurship practice course (github.com)

项目完成情况:

√ Project1: implement the naïve birthday attack of reduced SM3

√ Project2: implement the Rho method of reduced SM3

√ Project3: implement length extension attack for SM3, SHA256, etc.

√ Project4: do your best to optimize SM3 implementation (software)

√ Project5: Impl Merkle Tree following RFC6962

× Project6: impl this protocol with actual network communication

√Project7: Try to Implement this scheme (仅部分)

√Project8: AES impl with ARM instruction (仅部分)

√ Project9: AES / SM4 software implementation

√ Project10: report on the application of this deduce technique in Ethereum with

ECDSA (仅部分)

√ Project11: impl sm2 with RFC6979

× Project12: verify the above pitfalls with proof-of-concept code

✓ Project13: Implement the above ECMH scheme

√ Project14: Implement a PGP scheme with SM2

× Project15: implement sm2 2P sign with real network communication

✓ Project16: implement sm2 2P decrypt with real network communication (有错

误)

√Project17: 比较 Firefox 和谷歌的记住密码插件的实现区别

×Project18: send a tx on Bitcoin testnet, and parse the tx data down to every bit,

better write script yourself

×Project19: forge a signature to pretend that you are Satoshi

×Project21: Schnorr Bacth

√ Project22: research report on MPT

项目情况概述:

Project 1: implement the naïve birthday attack of reduced SM3				
	硬件环境:			
	处理器: 11th Gen Intel(R) Core(TM) i5-1135G7@2.40GHz			
运行	内存: 16.0GB(10.8GB 可用)			
环境	软件环境:			
	操作系统: win11			
	编译器: Python 3.10			
运行	找到前8bit相同,用时0.04833245277404785s			
时间	找到前 16bit 相同,用时 0.9354827404022217s			
	找到前 32bit 相同,用时 95. 54628419876099s			
实现	构建两个随机数表,对两个随机数表中的数值求其哈希值,构建两个哈希表。			
方式	在构建哈希表的过程中,不断对两个哈希表求交集(即寻找碰撞),这样能在找			
	到碰撞的第一时间结束攻击。			
实现	通过建立列表寻找碰撞,以空间换取时间,提高了攻击速度。			
效果				

Project 2: implement the Rho method of reduced SM3			
运行	硬件环境: 处理器: 11th Gen Intel(R) Core(TM) i5-1135G7@2.40GHz		
环境 内存: 16.0GB(10.8GB 可用) 软件环境:			
	操作系统: win11		
	编译器: Python 3.10		
运行	找到前 8bit 相同, 用时 0.76735s		
时间			

实现	首先随机生成×用来选取起始点,计算×的哈希值赋值给×_i,×_i的哈希值赋
	值给 x_j, 比较 x_i 与 x_j 来寻找碰撞。
方式	若无碰撞,则持续对 x_i、x_j 进行上述迭代运算。为一定程度上加快寻找效率,
刀八	$x_j=sm3(sm3(x_j)$.
实现	Rho 方法的实现,采取了最基本的流程与算法思路,并无较大的优化,故运行速
一头 奶	度相对较慢。
效果	
双米	

Pro	ject 3: implement length extension attack for SM3, SHA256, etc.
运	硬件环境: 处理器: 11th Gen Intel(R) Core(TM) i5-1135G7@2.40GHz
行	内存: 16.0GB(10.8GB 可用) 软件环境:
环	操作系统: win11 编译器: Python 3.10
境	
运	SHA256 Original Message: b'This is the original message'
行	Original Message hash: c9089ad3e072eae8da0c78ae34b024f90a71030538bc93e20e9197a29 2c1d643 Forged Message: b'This is the original message\x80\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x
结	00\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00\
果	SM3
	Original Message: b'This is the original message' Original Message hash: a33622f4f6227c420048b53f15783cf1cec2149b880110151e139545d afdb404 Forged Message: b'This is the additional message\x80\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00\x00
实	实施长度扩展攻击,我们知道原始消息哈希值 original_msg_hash 与原始消息长度 msg_length。
现	通过添加额外的任意数据 additional_msg,并按照算法要求进行填充,将已知的原消息哈希值作为初始向量进行运算,即可计算出我们添加了额外信息的伪造消息的
方	哈希值。
式	

实	添加的额外信息并无任何要求,成功地实现了对于 SHA-256 与 SM3 的长度扩展攻击。
现	
效	
果	

Project 4: do your best to optimize SM3 implementation (software)			
运行环	硬件环境:		
色打坏	处理器: 11th Gen Intel(R) Core(TM) i5-1135G7@2.40GHz		
境	内存: 16.0GB(10.8GB 可用)		
75	软件环境:		
	操作系统: win11		
	编译器: Visual Studio 2022		
运行时	未优化之前,用时 0.0243ms		
(2)11円	优化后,用时 0.0142ms		
间			
实现方	1. 使用位运算: 代码中使用位运算来代替乘法、除法和模运算, 因为位运算在大		
747674	多数处理器上执行得更快。		
式	2. 数组预计算:代码中使用预计算的常量数组 T来避免在每次循环中重新计算		
	常量,减少了重复计算的开销。		
	3. 减少内存分配:代码中避免了不必要的内存分配操作。		
	4. 循环展开: 代码中对循环进行了展开优化, 减少了循环迭代的次数, 减少了分		
	支预测和循环控制的开销。		
实现效	相比最初 SM3 的执行时间,优化后的执行时间缩短。		
大九八			
果			
<i>\(\mathcal{K}\)</i>			

Pro	eject 5: Impl Merkle Tree following RFC6962
运	硬件环境: 处理器: 11th Gen Intel(R) Core(TM) i5-1135G7@2.40GHz
行	内存: 16.0GB(10.8GB 可用) 软件环境:
环	操作系统: win11 编译器: Python 3.10
境	
运	
行	Root Hash: 4ab0728209309b6f916ccf4d30b65abec0fe5a1ebdf2e9e049322f29056b7477 Proof for leaf 2 : ['6669667468', '062316eee7370f9459714c52a4634782ca9f08dbef850ce76366bfd3dd5dd782']
结	
果	
实	■ 代码导入 Python 的 hashlib 库,用于计算 SHA-256 哈希值 ■ init(self, leaves):类的初始化方法。接收一个叶子节点的列表,并将其存储在
现	self. leaves 中。 ■ build_tree(self):构建默克尔树。使用 self. levels 列表来存储每个层级的节
方	点列表。首先将叶子节点列表加入 self. levels, 然后在一个 while 循环中逐层 构建默克尔树,直至到达默克尔根。
式	■ build_level(self, level):构建树的一层。函数接 leve 作为输入,表示当前层级的节点列表。通过对当前层级进行迭代,每次处理两个节点(如果有两个),并将它们的组合结果添加到下一层级的节点列表 next_level 中。函数返回下一层级的节点列表。
	■ hash_children(self, left_child, right_child):对子节点求哈希。将左子节点和右子节点组合在一起,然后使用 SHA-256 哈希算法对组合结果进行计算,并返回哈希值。
	■ get_root(self):获取默克尔树的根节点。如果 self. levels 为空,则返回 None; 否则,返回 self. levels 中最后一层的第一个节点,即根节点。
	■ get_proof(self, leaf_index): 获取指定叶子节点的验证证明,即给出到达叶子节点的路径。接收一个叶子节点的索引作为参数。方法会遍历每个层级的节
	点列表,根据叶子节点的索引来生成验证证明。如果叶子节点的索引是偶数,则从同一层级的下一个节点添加到证明中,并将叶子节点的索引除以2。如果叶子节点的索引是奇数,则从同一层级的上一个节点添加到证明中,并将叶子节点的索引减1再除以2。函数返回生成的证明列表。
实	代码实现了通过给出叶子节点的赋值,使用 build_tree 方法构建默克尔树, 打印输出默克尔根。
现	回

效			
果			

Project 7: Try to Implement this scheme (仅实现部分)

运 硬件环境:

处理器: 11th Gen Intel(R) Core(TM) i5-1135G7@2.40GHz

内存: 16.0GB(10.8GB可用)

√ 软件环境:

採作系统: win11 编译器: Python 3.10

境

行

结

果

运 Credential Chain:

09df68f6d02f3cc799f94f27a507427e3015cbfa47655ca36c1330a8b60b72fb c539ddcccb8ee527f7adf8d019f8b9cb0ee156d8790b5d61b9c6622c069a4793 d1dd1b40c44aca6627425b03f43fc1e8d6de2be03cbe69b733e9742c078f2bc5 7a7bd50855e0fa82f6aea1e47addf919f533bf72bc6a9e4a694dc114c59af468 685965410dba2f37c40ce47f2d79f6590bf71727c375b2e6815ed40fd4ccbeed 7ee4b63e13bdb0827fc653f22489df95bf2dbc9f321119088f2c5d925594b683 bd706678cd61c28e00e51bce44e64b6788e94521fadc3e0f6517752531e5e0d4 b3526e4b5cf4fa150fe86e09f0750f8c7007b474c8db52f48cfef6cb8acfe7fd a614d4946d016ac26663c5a0d4a451e8211da4d8aeb408505e8a71b310ba140d 0c50271b18f5c7cfff616fb89d28b3e27e7be070f8371f1f2bce4032a76525c1 Range proof is invalid!

數 sha256(input):对输入字符串执行 SHA-256 哈希,并返回哈希值的十六进制表示。

现 函数 generate_credential_chain(initial_value, num_credentials): 生成 HashWires 链。从初始值开始,使用 SHA-256 哈希生成一系列凭证,并将它们存储在列表中。函数返回凭证链。

■ 函数 verify_range_proof(credential_chain, proof_value, min_value, max_value):进行范围证明。给定一个凭证链、证明值和最小/最大值,函数遍历凭证链,检查证明值是否在指定范围内。如果找到匹配的证明值,则检查计数器是否在指定范围内。如果范围证明有效,函数返回True,否则返回False。

仅实现了基于 HashWires 的范围证明,其中 generate_credential_chain 函数可生成凭证链。

现

实

方

式

效

果

Proje	ect 8: AES impl with ARM instruction(仅部分)
运	电脑无法运行 ARM 指令集,因此并未运行。
行	
环	
境	
实	■ 函数 aes_encrypt: AES 加密函数。它接受一个 128 位的输入状态 (state) 和一个 128 位的密钥 (key), 并使用 AES 算法对输入状态进行加密操作。函数首
现	先将输入状态和密钥加载到寄存器中,然后执行多轮的 AES 操作,最后将加密 后的状态存储回输入状态。
方	■ 数据段:代码中定义了一些数据,包括密钥、输入状态和轮密钥。密钥和输入 状态都是由16个字节组成的数组,轮密钥是一个16*11个字节的数组,用于
式	存储每一轮的轮密钥。
实	由于自身对 ARM 指令集以及 AES 指令扩展了解较少, 仅给出了 AES 加密的一部分实现, 还缺少了密钥扩展、字节代替等必要的步骤。由于并未运行, 代码也可能有错
现	误存在。
效	
果	

Proj	ect 9: AES / SM4 software implementation
运	硬件环境: 处理器: 11th Gen Intel(R) Core(TM) i5-1135G7@2.40GHz
行	内存: 16.0GB(10.8GB 可用) 软件环境:
环	操作系统: win11 编译器: Python 3.10、Visual Studio 2022
境	
运	AES 明文和密钥均分别为
行	32 30 32 31 30 30 31 35
结	30 30 32 37 0 0 0 0
果	密文为 63 59 cf ba
	23 16 b6 82 c5 d6 84 ba a2 ec 14 80
	SM4
	明文: 000000000000000000000000000000000000
运	AES 一次加密: 0. 419236ms SM4 一次加密: 0. 200500ms
行	
时	
间	
实	■ AES 加密实现已在课程密码学引论中学习,在此不再赘述。 ■ SM4 加密实现代码解释
现	 函数 left_shift:循环左移操作。 函数 sm4_key_schedule: SM4 的密钥扩展算法。它接受一个 128bit 密钥,将
方	其拆分为 4 个 32bit 的子密钥,利用循环左移和异或操作生成 32 个轮密钥(rk)。
式	● 函数 sm4_round: SM4 的一轮加密操作。它接受一个 32 位的输入(x) 和一个 轮密钥(rk),对输入进行一轮加密操作,返回加密后的结果。
	● 函数 sm4_encrypt: SM4 的加密函数。它接受一个输入数据和一个密钥,将输入数据划分为 32 位的块,使用轮密钥对每个块进行多轮的加密操作,并将加
	密后的结果拼接成输出数据。

实	实现了 AES 与 SM4 加密算法,	输入明文与密钥,	可有效地加密得到密文。
现			
效			
果			

Project 10: report on the application of this deduce technique in Ethereum with ECDSA (仅部分) 硬件环境: 运 处理器: 11th Gen Intel(R) Core(TM) i5-1135G7@2.40GHz 内存: 16.0GB(10.8GB可用) 行 软件环境: 操作系统: win11 环 编译器: Python 3.10 境 运 Message: Hello, May! 行 Signature: e39aa7af941b2601cbe571dea16bb74a3f85e47c96ddc81dc7cf3450eededf31a64f2 2dfe3185318add24e765f52828d3816b70d060bff6e2a715e104664f596 Is Valid: True 结 果 1. 生成私钥: 通过调用 ecdsa 库中的 SigningKey. generate () 方法, 使用 SECP256k1 实 曲线生成一个私钥对象 private_key。SECP256k1 是一种椭圆曲线, 广泛用于加密货 币(比特币)的签名算法。 现 2. 获取公钥: 通过调用私钥的 get_verifying_key()方法, 获取与私钥对应的公钥对 象 public key。公钥是为了验证签名。 方 3. 生成消息: 定义了一个字符串消息 message, 作为签名和验证的原始消息, 该消息 可以由用户输入。 式 4. 对消息进行签名: 使用私钥对象的 sign()方法对消息进行签名。sign()方法的接 收参数为字节形式,因此先使用 encode ()方法将消息字符串转换为字节。 5. 验证签名: 通过调用公钥对象的 verify()方法, 使用签名和消息的字节表示进行 验证。verify()方法返回一个布尔值,表示签名是否有效。 6. 打印输出:通过 print () 语句将消息、签名和验证结果输出。

实	了解了 ECDSA 算法的具体描述与算法原理,对推导技术有了初步的认识。这里借助Python 的 ecdsa 库仅实现了椭圆曲线数字签名算法(ECDSA)的生成和验证。
现	
效	
果	

Project 11: impl sm2 with RFC6979		
运	硬件环境: 处理器: 11th Gen Intel(R) Core(TM) i5-1135G7@2.40GHz	
行	内存: 16. OGB (10. 8GB 可用) 软件环境:	
环	操作系统: win11 编译器: Python 3.10	
境		
运	Message: Hello, May!	
行	Signature: b'iv\xa1 &\x99B\xe3\x10\xc4\xa3\xee\xb0?\x90\x0bS{\x02\xf30\xbd\xe2\x d2\xb7-\xfa:`rq\xf8\xa1\x8a\x87\xb8\xb6)\xf8(\xd1\x84"*\xa96\xcb\x136\xc3u\xff\x 89TKA.\x8a\xed\xb28\xc8\x94c'	
结	The signature is valid: True Tamper signature, then:	
果	The signature is valid: False	
实	■ 使用 hashlib 模块中的 sha256 函数, ecdsa 模块中的 SigningKey 函数和 SECP256k1 曲线。SECP256k1 是一种椭圆曲线,广泛用于加密货币(比特币)的	
现	签名算法。 ■ 函数 generate_sm2_keypair: 生成 SM2 密钥对,使用 SECP256k1 曲线生成一个	
方	随机私钥,然后通过私钥计算对应的公钥。 ■ 函数 sm2_sign:使用私钥对消息进行签名。计算消息的哈希值,然后使用	
式	RFC6979 确定性签名生成算法,使用私钥对哈希值进行签名,并返回签名结果。 ■ 函数 sm2_verify: 使用公钥对消息和签名进行验证。计算消息的哈希值,然后	
 实	使用公钥对签名进行验证,如果验证成功返回 True, 否则返回 False。 实现了 SM2 的数字签名功能和验证功能。签名消息可由用户输入,得到对应的数字 签名后,并根据公钥对签名进行验证。若篡改签名,则无法通过签名验证。	
现		
效		
果		

Project 13: Implement the above ECMH scheme		
	硬件环境:	
运	处理器: 11th Gen Intel(R) Core(TM) i5-1135G7@2.40GHz	
行	内存: 16.0GB(10.8GB 可用) 软件环境:	
环	操作系统: win11 编译器: Python 3.10	
境		
运		
行	===== RESTART: D:\May_Hao\MAY.SEMESTER\创新创业实践\homework\project 13\ECMH.py ====	
结	ECMH('Hello,May!') = (1753867403368386223857982518095627327607657099834936045703 6461104345977985539, 64487023625635920337360403067548719616968140431420868373896 347539298198302677)	
果		
实	①定义椭圆曲线的参数 a、b、p、n 和 G。其中, a 和 b 是椭圆曲线的参数, p 是素数, n 是曲线的阶, G 是曲线上的生成点。	
现	②定义点加法(point_addition)和点的乘法(scalar_multiplication)的函数。 点加法根据椭圆曲线上的加法规则,将两个点 p1 和 p2 相加,得到一个新的点。点	
方	的乘法使用二进制表示私钥 k,并通过二进制位的运算来进行点的倍乘操作。 ③定义了 ECMH 函数。该函数首先对输入的消息进行 SHA-256 哈希计算,得到一个哈	
式	希值。然后,使用该哈希值作为私钥,通过点的倍乘运算,计算出对应的公钥点。最后,返回公钥点作为 ECMH 的输出。	
	④定义消息变量,调用 ECMH 函数计算出相应的 ECMH 结果,并输出。	
实	实现了 ECMH 结构,消息 message 由用户输入,能调用 ECMH 函数计算出相应结果。	
现		
效		
果		

Project 14: Implement a PGP scheme with SM2		
运	硬件环境:	
Ŋ	处理器: 11th Gen Intel(R) Core(TM) i5-1135G7@2.40GHz 内存: 16.0GB(10.8GB可用)	
行	软件环境:	
环	操作系统: win11 编译器: Python 3.10	
境		
运	======================================	
行	enc_data: b'\xef\x97-\xb4\x9f\x83F\xc5\xb6\x14\x15K\xd6f\w\xe3\xf4\xe6\xc8\xf8\x0 c\xe7E\x89M\xd4\x87?\xa6\x8b\x845\xb0\xdc\xddM\xf4\xf8\xd4\xb3\xcb,\xe4\x11 \xf9 \xd65\x00\x9e\xe7q\x06\x91\xa2j\xd6\x02\xee<\x92\x00\x90\xa3\xd9V\x7f\xcf\xe3\x0	
结	<pre>8\xeb\xfe\xc78\x81\xd2\xbc\t\x13I\x1e\xc5\xd1\xebM\xfc\xe9f\xa41\xd5\x1e\x9c\xdb \xaard=\x1b\xfd,f\xd0~\t_p\xe3B0yT' decrypt_value: b''</pre>	
果	k: b'}\xb7 \x94U\x8f\xe3a\x9fru\xdc\x7f@\xfb9'	
运	整个执行 PGP 流程用时 0.0510842s	
行		
时		
间		
实	■ 代码借助 Python 中 gmssl 库,提供了对 SM2 算法的支持,用于生成密钥对、加密与解密	
现	■ 变量阐释	
方	● private_key 和 public_key: SM2 密钥对的私钥和公钥,以十六进制字符串表示。	
式	iv: SM4 算法的初始向量,用于对称加密过程。crypt sm4: SM4 对称加密算法的实例,用于进行对称加密和解密。	
	● sm2_crypt: SM2 非对称加密算法的实例,用于进行非对称加密和解密。	
	■ PGP_Enc 方法: encrypt 方法接受消息和密钥作为输入,并返回加密后的消息和使用 SM2 加密的密钥。调用 sm2_crypt. encrypt(k) 使用公钥对密钥进行加密,	
	得到 enc_data。接着,使用 crypt_sm4 设置对称加密算法的密钥,并使用 CBC	
	模式对消息进行加密,得到 encrypt_value。	
	■ PGP_Dec 方法: decrypt 方法接受加密的消息和使用 SM2 加密的密钥作为输入, 并返回解密后的消息和解密出来的密钥。使用 sm2_crypt 对使用 SM2 加密的密	
	钥进行解密,得到原始的密钥 k。接着,使用 crypt_sm4 设置对称加密算法的密	
	钥,并对加密后的消息进行解密,得到原始消息 decrypt_value。	

 实
 基于 PGP 的数据加密和解密功能,结合了非对称加密 (SM2)和对称加密 (SM4)两种算法,可以为用户提供更好的安全性和性能。

 现
 效

 果

```
Project 16: implement sm2 2P decrypt with real network communication (有
错误)
   硬件环境:
运
   处理器: 11th Gen Intel(R) Core(TM) i5-1135G7@2.40GHz
   内存: 16.0GB(10.8GB可用)
行
   软件环境:
   操作系统: win11
环
   编译器: Python 3.10
境
    PS D:\Python> python main.py
运
    Waiting for sender to connect...
    Connected to: 127.0.0.1:9664
行
    Traceback (most recent call last):
      File "D:\Python\main.py", line 56, in <module>
       main()
结
      File "D:\Python\main.py", line 51, in main
       plaintext = decrypt_ciphertext(ciphertext, private_key)
      File "D:\Python\main.py", line 35, in decrypt_ciphertext
果
       plaintext = private_key.decrypt(
       接收方
实
       定义 load_private_key 函数,用于从 PEM 文件中加载私钥。
       定义 establish connection 函数,用于建立网络连接。该函数创建一个 TCP 监
现
       听套接字,等待发送方连接。
       定义 receive_ciphertext 函数,用于接收发送方发送的密文。
方
       定义 decrypt ciphertext 函数,用于解密密文。函数使用私钥对象的 decrypt
       方法进行 SM2 解密, 并返回解密后的明文。
式
       定义 close connection 函数,用于关闭网络连接。
       发送方
       使用 socket 库的 socket 函数创建一个套接字对象。
       使用套接字对象的 connect 方法连接到接收者的主机和端口号。
       使用套接字对象的 send 方法发送密文数据。
       使用套接字对象的 close 方法关闭连接
```

实现

generate_key. py 完成了密钥的生成,并将其存储在 private_key. pen 文件中。 main. py 所代表的接收端无法正确解密,只能正确执行等待连接与连接成功,后续 由于解密函数的错误无法确定其运行结果。

sender. py 可完成建立连接,发送数据,但由于接收者处解密受阻,故无法继续执行。

效

果

Project 17: 比较 Firefox 和谷歌的记住密码插件的实现区别

调查结

通过查询资料,了解了Firefox和谷歌的记住密码插件的实现区别。方便根据个人需求,选择更合适的浏览器:

果

- 若注重密码管理与隐私保护,更倾向于选择 Firefox 浏览器
- 若注重跨设备同步与账户集成,更可能选择谷歌浏览器 更进一步理解密码存储与安全机制,帮助评估密码管理的风险,并采取相应 的安全措施。

Project 22: research report on MPT

调查

通过查询资料,对默克尔树 (Merkle Tree)与前缀树 (Trie)的基本概念、原理与实现有了更加深入的了解。在此基础上,对 MPT 的三种节点类型、构建原理有了认识。

结果