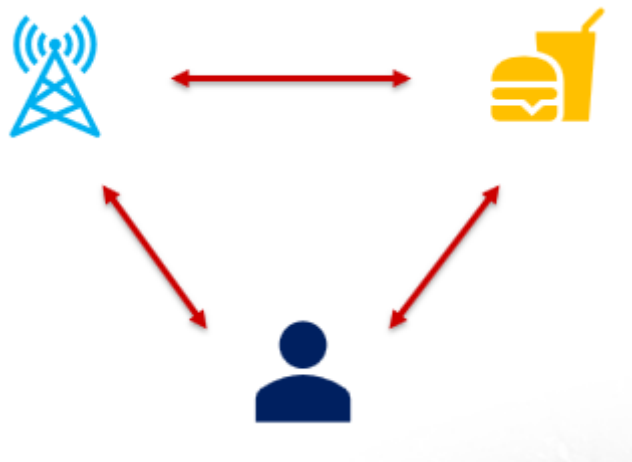


# 加密&隐私保护外卖模拟系统

## 1. 应用场景

本系统模拟了现实中的顾客-外卖平台-通讯运营商的简单交互过程。首先，该系统利用 OpenSSL 生成了根证书，然后为外卖与运营商生成 X509 证书，顾客发出请求时会将顾客发送的消息进行双重签名，使得外卖平台只能得到顾客的姓名与地址信息，无法得知顾客的真实电话号码，而通讯运营商可以得知顾客的真实电话号码，无法得知其订单信息，并且通讯运营商会为顾客与外卖平台之间生成一个虚拟号码的分机，该虚拟号码支持顾客与送外卖者的互相通信。



实际情况如下图中所示，我们可以看到，外卖商是可以知道我的地址消息和下单消息的，但是他们无法得知我的真实电话号码与完整的姓名信息；另一方面，移动运营商可以得知我的电话号码信息与姓名信息，同时，会为我和外卖商生成一个临时的转接云分机，这提供了一个虚拟号码，该号码可以单向或者双向拨通，这很

好的保护了我的隐私。

## 2. 所实现应用的功能

2.1 Client 与两个 Server 之间的通信

2.2 客户对服务器请求证书公钥信息，并且将收到的公钥信息保存到本地。

2.3 客户将自己的公钥信息发送给服务器，服务器保存到本地

2.4 对客户发送的信息实现了 RSA 公钥加密，Base64 编码，求取散列哈希值，以及 RSA 私钥签名。

2.5 服务器对收到信息实现了 RSA 私钥解密，Base64 解码，散列对比，以及 RSA 公钥验证签名。

2.6 电话号码虚拟化，生成一个基于随机数的虚拟电话号码。

## 3. 所实现应用的工作流程以及实现细节

3.1 生成根证书、各个交互方生成私钥、用根证书为站点分发 X509 证书。

3.2 客户向平台通信伊始，会先请求平台的证书与通讯运营商的证书，

将对应的证书保存在本地。

3.3 顾客对发送的信息分段哈希, 计算出  $Hm1, Hm2, \text{Sign}(Hm12)$ , 其中  $M1$  为订单信息,  $M2$  为电话信息,  $Hm12$  为  $Hm1$  与  $Hm2$  的拼接的哈希值, 并且使用自己的私钥对  $Hm12$  进行签名, 由于 RSA 签名后的数据为二进制数据, 需要进行 Base64 编码后才更适合信息拼接与传输。

3.4 然后用外卖平台的证书对发送的信息  $M1$  进行 RSA 加密 (实际生活中是需要使用 RSA 构建加密通道, 协商加密对称加密的密钥, 然后对信息采用对称加密的方式来加密, 原因是 RSA 加密信息的耗时非常大, 并且大多接口对加密信息的长度也有限制。这里直接使用 RSA 加密信息的原因是客户模拟发送的信息很短, 直接 RSA 加密不会带来很大开销), 同时由于加密后为二进制数据, 需要进行 Base64 编码后才更适合进行信息拼接传输。

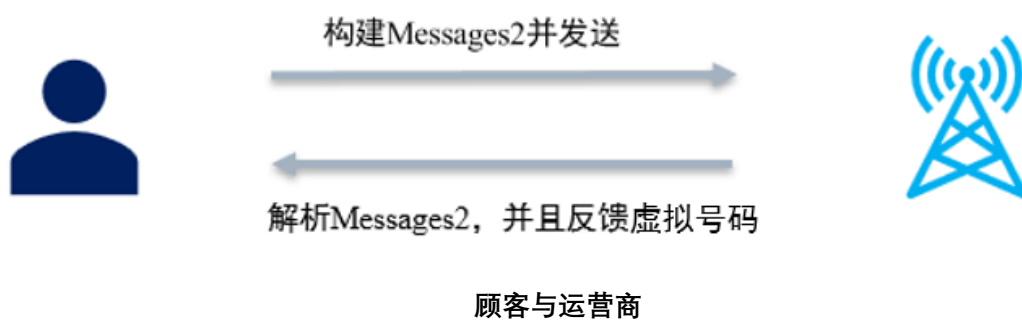
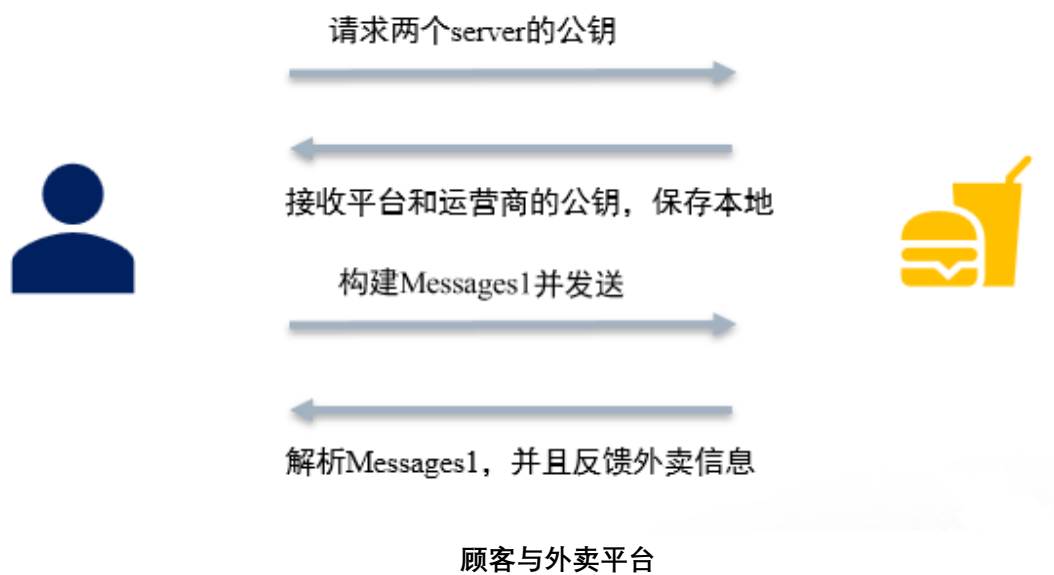
3.5 顾客将自己的公钥信息附属在发送的信息后面, 最后对外卖平台发送的信息为  $\text{Message1}(\text{Base64}(\text{RSA\_encode}(M1)) \mid Hm2 \mid \text{Base64}(\text{Sign}(Hm12)) \mid \text{pubkey})$

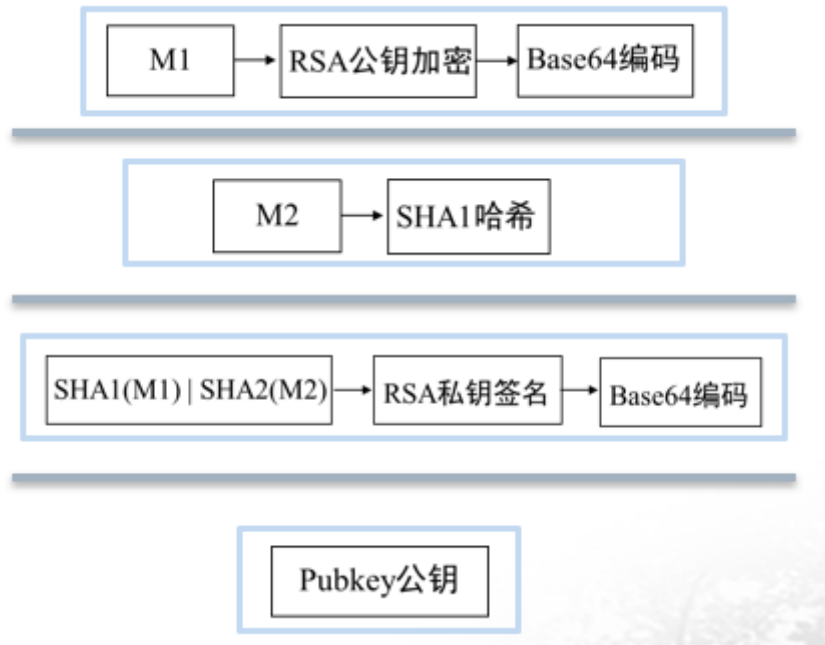
3.6 顾客对于通讯运营商则不需要请求证书, 发送的信息为  $\text{Message2}(\text{Base64}(\text{RSA\_encode}(M2)) \mid Hm1 \mid \text{Base64}(\text{Sign}(Hm12)) \mid \text{pubkey})$

3.7 外卖平台和运营商接收到消息后, 需要进行以下步骤: Base64 解码, RSA 私钥解码, 对顾客的公钥信息进行读取保存, 使用顾客公钥进行签名验证, 反馈消息。而运营商会根据电话号码生成虚

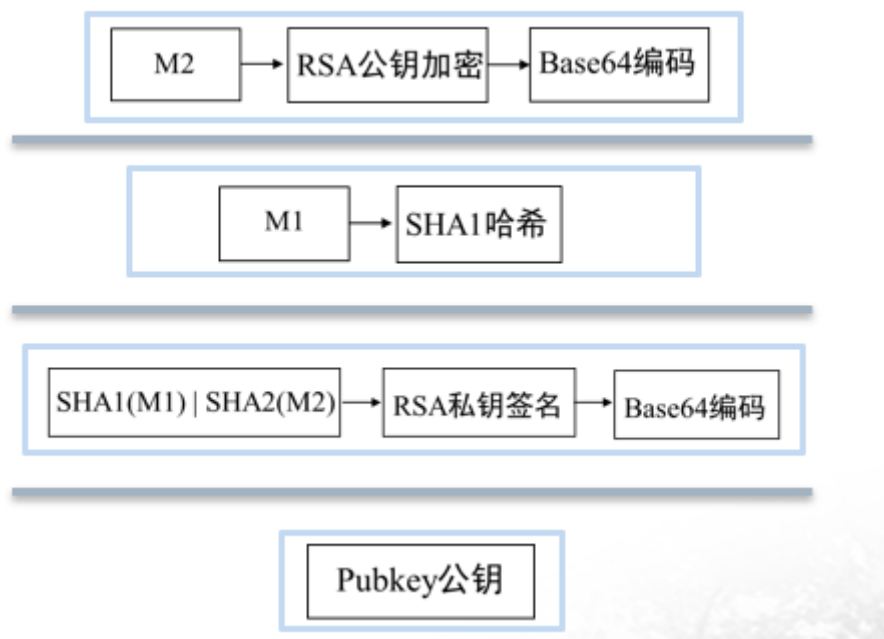
拟转接的电话号码（本系统只是产生了随机数，并没有申请虚拟号码的分机，因为穷!）

- 说明：实际应用中，顾客只是对外卖平台发送了 Message1 和 Message2，而由外卖平台进行转发，这里为了方便观察与处理，令顾客分别对外卖平台与运营商发送 Message1 与 Message2。





Message1 拼接结构图



Message2 拼接结构图

而服务器在收到相关的 Message 后，后分别进行提取解码解密，最后进行验签，并给出对应的回馈。

**Demo 运行截图：**



## 4. 安全分析

在发送的消息中，只有公钥以及 SHA1 哈希值是明文传输的，对于这两个信息还有  $\text{Sign}(\text{Hm12})$  签名来说，它们本身就是不需要加密的，可公开的信息量，对签名数据进行 Base64 是为了方便拼接处理与传输。而对于 M1，采用了 RSA 私钥加密。

在不考虑中间人攻击的情况下，对于这整个信息来说，是拥有机密性，完整性，认证性与不可否认性的。

其实理论上采用了 X509 证书认证的方式，是可以防止中间人攻击的手段的，功能主要是在客户收到服务器的证书后，进行验证，确认是可信任的根证书颁发即可。但是由于时间等原因，这一功能并没有选择添加。后续有待完善。

## 5. 遇到问题

### 5.1 RSA 签名与验签

首先，密码学中，我们没有选择先签名，再哈希的原因是，攻击者可以直接篡改信息还有哈希值。而在实践实现中，我们经常会忘记哈希，选择直接对信息签名，而其实现有的 RSA 签名都是对哈希做签名的，一方面节省时间，一方面避免了特殊字符或者二进制无法识别且运算，这个小细节不注意有时会引起接收方验签错误。主要表现在 Hm1 与 Hm2 拼接后，需要再次哈希才能正确得到 Hm12，如果直接拼接进行签名会导致验签失败。

验证签名接口的参数，需要接收哈希方式，签名内容的哈希值，签名的长度，十六进制的签名，公钥信息。这里我在验签时总是失败，查找官网接口说明后，根据错误代码返回信息得知：1，签名本身为二进制，所以其长度不能够使用 `strlen` 等函数获取，比如 SHA256 长度很有可能为 128，具体长度需要在签名时就予以标注。2，验证签名与该签名的哈希值哈希方式密切相关，我使用了很多的哈希方式，都无法验证通过，最后去官网采用了官网提供的 OpenSSL 的 SHA1 哈希方式，终于通过。

### 5.2 Base64 解码与原信息不一致

在签名之后，会对签名值进行 Base64 编码，之后进行传输。原因很简单，签名之后的值是二进制特殊字符，无法进行消息拼接，也不是特别适合传输，所以进行 Base64 编码处理。但是问题



就在于接收方 Base64 解码之后，与原来的签名值不一致，导致的验证签名一直未通过。

MBvHRq8XMRfX5r  
quAR8b7KcYpoC5  
0L6jEFRIy54=

原 base64 编码值

MBvHRq8XMRfX5  
quAR8b7KcYpoC  
70L6jEFRIy54A

错误解码后再次进行编码值

而且主要表现在其余数据都相同，只有尾值不同，原签名数据编码后以 = 结尾，错误解码后再进行编码在会将 = 变为 A。

原始字符	H	e	l	l	o	!		
ASCII码十进制值	72	101	108	108	111	33		
二进制值	0 1 0 0 1 0 0 0	0 1 1 0 0 1 0 1	0 1 1 0 1 1 0 0	0 1 1 0 1 1 0 0	0 1 1 0 1 1 1 0	0 0 1 0 0 0 0 0		
Base64码十进制值	18	6	21	44	27	60	33	
Base64编码后字符	S	G	V	s	b	G	8	h
原始字符	!							
ASCII码十进制值	33							
二进制值	0 0 1 0 0 0 0 1	0 0 0 0 0 0 0 0	0 0 0 0 0 0 0 0	0 0 0 0 0 0 0 0				
Base64码十进制值	8	16	0	0				
Base64编码后字符	I	Q	A	A				

在深入了解 Base64 编码之后，得知该错误是由于编码时，结尾的两个字符  $2 \times 8 = 16\text{bit}$  数据，需要在填充后转化为  $4 \times 6 = 24\text{bit}$  的数据，

10111101 10010000      to      101111 | 01 1001 | 0000 00 |

\*\*\*\*\*

星号会转化为 = ，而 000000 会转化为 A

而这个时候，解码就会出现问

101111 | 01 1001 | 0000 00 | \*\*\*\*\*      to      10111101 |  
10010000 | 00 \*\*\*\*\* |

可以看到在前两个字符解码还是正确的，而最后一个字符转化时, 00\*\*\*\*\*是按照 000000 来转化呢？还是按照\*\*\*\*\*转化呢？

网上的大多数代码都忽略了这样一个问题，将其按照 000000 转化，导致多出一个字符，从而致使解码出现 bug（也包括一些企业的平台也出现了这个漏洞）。

最后将填充尾值丢弃，修改完代码后，解码成功。

# 实验细节

## 1. 应用说明：

本应用使用了 C++ 语言来进行实现。实验环境是 Ubuntu16。使用的加解密接口为 OpenSSL 开放的底层 RSA 加解密和底层哈希接口。

运行 client 时，需要输入对应的参数，在默认 help 中设置了格式提示。另外，因为没有采用主动申请证书的机制，所以需要提前手动在 client 中和两个 server 生成各自的证书，并且提取出 prikey.pem 私钥文件。但是本应用有证书传递功能，因此不需要将 server 的证书提前内置在 client 中。（代码注意截图，截图中有运行提示）

## 2. 证书相关操作

### 2.1 创建根证私钥

```
openssl genrsa -out root-key.key 1024
```

### 2.2 创建根证书请求文件

```
openssl req -new -out root-req.csr -key root-key.key -keyform PEM
```

### 2.3 自签根证书

```
openssl x509 -req -extfile /etc/ssl/openssl.cnf -extensions v3_req -in  
root-req.csr -out root-cert.cer -signkey root-key.key -CAcreateserial
```

-days 3650

其中/etc/ssl/openssl.cnf 是系统自带的 openssl 配置文件, 若没找到,  
自行 find 命令寻找配置文件路径

## 2.4 使用根证书签发客户端证书

### 2.4.1 生成客户端 key

```
openssl genrsa -out client-key.key 1024
```

### 2.4.2 生成客户端请求文件

```
openssl req -new -out client-req.csr -key client-key.key
```

## 2.5 生成客户端证书, 使用根证书签名

```
root@ceph5-ubuntu:/home/xin777/cyber/client/secure# openssl x509 -req -extfile  
/etc/ssl/openssl.cnf -extensions v3_req -in client-req.csr -out client-cert.cer -signkey client-  
key.key -CA ../secure/rootsite/root-cert.cer -CAkey ../secure/rootsite/root-key.key -  
CAcreateserial -days 3650
```

## 2.6 查看证书

```
openssl x509 -in client-cert.cer -text -noout
```

## 2.7 查看证书的公钥

```
openssl rsa -in prikey.pem -pubout -out pubkey.pem
```

### 3. 完整实验演示

首先需要运行两个服务端（运营商和外卖商），然后运行客户端，采取命令行输入命令。其中 client 程序需要接收指定的几个参数，分别是 IP，端口，-n name，-t tel，-a address。之后可以看到完整的通信流程（我将主要的编解码或加解密的值输出在了控制台上），之后也可以在对应的服务端看到认证成功与否的消息，如下：

```
./client -i 127.0.0.1 -p 5687 -n jack -t 125324 -a "A building,216b"
```

```
root@ceph5-ubuntu:/home/xin777/cyber/socketTest/SimpleNetwork/example-client# ./client -i 127.0.0.1 -p 5687 -n jack -t 125324 -a "A216b"
```

name:jack  
tel:125324  
address:A216b  
start send:  
pubkey1.pem  
receive file finish: pubkey1.pem  
start send:  
pubkey2.pem  
receive file finish: pubkey2.pem

Encrypted M1(RSA use pubkey):  
  
Encrypted M1 Base64 encode:HiOyqX9H33hELroeFp7DAInjht3oiK3KNZV7y3pos0XQOV48z/mYwXQ//+1x9Rjlmyd5+pA1/NDYQzt8j/lWPJibmIyggtQH923cZuU2WPRbcw2fZax7OTtwvBJ59xUhGtHXRxqiIr3kfyN8kOcWDZWVJYW7KTk58c8L28qMpLp8=  
Hm1 SHA1 digest translate:96252f20795cef8edc7765fd847206b69e409c34  
Hm2 SHA1 digest translate:284bdd1a36dc87765f04f4e6be9727913e446149  
Hm12 SHA1 digest translate:75aa463b709a48c596a85c03d576e26f8f716487  
critical sha length:

128  
verify success  
local pubkey transformed to string =====  
-----BEGIN PUBLIC KEY-----  
MIGFMA0GCSSqSIB3DQEBAQUAAAGCNADCBiQBKgQCq8RCYTHXDuvUYr5fiV7XvzVsS83jbqLoLDwfFnf9uM9GFekxgcOsTZXQwrQAog2bEMhZ5EdlTDaDK37us2ZbhH3BNuOAOW3piHxlYPntii1n1DYvjppZE+VBswMMUqo0sMDj4kTgNNCt1Ia043vwndWTocTWJR55uVOmcSB6IXjrQIDAQAB  
-----END PUBLIC KEY-----

start send:  
HiOyqX9H33hELroeFp7DAInjht3oiK3KNZV7y3pos0XQOV48z/mYwXQ//+1x9Rjlmyd5+pA1/NDYQzt8j/lWPJibmIyggtQH923cZuU2WPRbcw2fZax7OTtwvBJ59xUhGtHXRxqiIr3kfyN8kOcWDZWVJYW7KTk58c8L28qMpLp8=:284bdd1a36dc87765f04f4e6be9727913e446149:YZuQXSRIkJfRe/vGI8DXFYob7XCjtWB+tPzZYOKYNGBxn+0Qq7LstqwVwbNWbf62s7COAdLYDTI9c67RYLS4pk0wdNe9bo/1lyS9ozvdeOSyzVTpt2ftHeOtDouULrmiv+j22oIoItuihofpw8xvmru/V6PrudyKS8BPLDP8= : -----BEGIN PU  
BLIC KEY-----  
MIGFMA0GCSSqSIB3DQEBAQUAAAGCNADCBiQBKgQCq8RCYTHXDuvUYr5fiV7XvzVsS83jbqLoLDwfFnf9uM9GFekxgcOsTZXQwrQAog2bEMhZ5EdlTDaDK37us2ZbhH3BNuOAOW3piHxlYPntii1n1DYvjppZE+VBswMMUqo0sMDj4kTgNNCt1Ia043vwndWTocTWJR55uVOmcSB6IXjrQIDAQAB  
-----END PUBLIC KEY-----

receive decode:Server B verify success. your messages are:  
jack  
A216b  
please wait, your order is being delivered