《现代密码学》实验报告

实验名称: RSA	实验时间: 2022.11.21
学生姓名: 伍建霖	学号: 20337251
学生班级: 20网安	成绩评定:

一、实验目的

了解RSA密码体制的原理,通过OAEP最有非对称加密填充实现RSA加密,并且给出解密函数进行验证。

二、实验内容



实验5 RSA实现

实验内容:

实现2048RSA加密并给出解密函数验证。

• 要求:

-p和q是两个1024位的安全素数。(每个人按照自己的学号最后一位的数字选择,例如学号20214876可选择第6组)

-密钥:公钥为学号的下一个素数,根据公钥生成私钥

-明文: 姓名全拼(高位补0填充到*m*比特的长度)并进行简单的 OAEP填充

*填充时使用的函数G、H使用实验4实现的SHA256的扩展形式(迭代做四次 SHA256 ,得到 4个256比特的结果,按顺序排列,**并将前两个字节置0x00**),为方便可令 $k_0 = m = 1024$ 。

• DDL: 11.22 实验课上课之前



三、实验原理

RSA

rsa的原理很简单,发送者用公钥和n(n=pq)做模幂运算加密,接收方用私钥和n做模幂解密。其中pq都是大素数,由phi_n = (p-1)(q-1),可由扩展欧几里得算法求逆得出私钥。

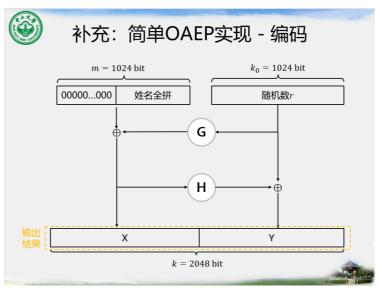
$$C = M^e \mod n$$

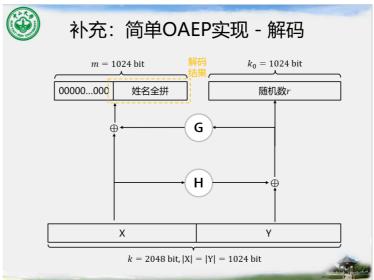
 $M = C^d \mod n$

OAEP

OAEP填充是为了将明文扩展到2048位,完善RSA的安全性。先从高位补0使m达到1024位,并准备一个1024位的随机数,然后OAEP_output = ((MGF(m)异或r)拼接(m异或MGF(r))。

OAEP去填充则和填充相反,先将MGF(p1)和p2异或得到r,再将MGF(r)和p1异或获得填充前的消息,最后去掉高位补的0就得到了最初的明文。MGF(x):先将x分别和0123拼接,再分别计算sha256,再将四次hash值拼接,最后输出。





四、实验步骤

大致流程:

初始化参数----->

明文----->明文_OAEP

----->密文

------>解密后的明文_OAEP

-----oaepUnpadding----->解密后的明文

GMP

这次实验中我使用了大数库GMP,先从gmp官网下载压缩包,解压,再下载msys2,安装msys2,在msys2中安装gcc,gdb等工具。接着将解压好了的gmp文件夹移动到msys2目录下的/home/username中,再打开msys2的控制台,以此输入./configure,make,make check,make install 即可,噢vscode中使用需要额外添加编译器指令。

RSA

生成参数

在实验的一开始,我们已经有了一对安全素数p和q,由此可算出n和phi_n。同时还有公钥(学号的下一个素数),由公钥和phi_n进行求逆运算我们可以得到私钥。至于求逆运算,gmp库提供了一个速度特别快的函数来实现,mpz_invert(私钥,公钥,phi_n)。

```
void initial()
{
    cout << "we have already got public key and phi_n," << '\n';
    cout << "now generate private key with them." << '\n';
    mpz_invert(privateKey.get_mpz_t(), publicKey.get_mpz_t(),
phi_n.get_mpz_t());
}</pre>
```

加密

这一步中我们已经拿到了OAEP填充后的明文,使用gmp中的mpz_powm()进行模幂运算后就能拿到密文了。由于输入的数据为一个存着填充后明文的二进制格式的string,故需要将其转为十六进制或十进制才能存入mpz class中。

```
void rsaEncrypt()
{
    string pt_oaep_hex = "";
    for (int i = 0; i < 2048;)
        string temp = pt_oaep.substr(i, 4);
        if (temp == "0000")
        {
            pt_oaep_hex += '0';
        }
        else if (temp == "1110")
           pt_oaep_hex += 'e';
        }
        else
            pt_oaep_hex += 'f';
        i = i + 4;
    }
    mpz_class pt_mc(pt_oaep_hex, 16);
    mpz_class ct_mc;
```

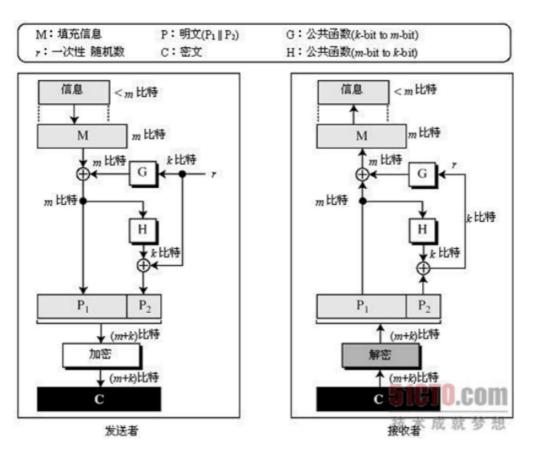
```
cout << "pt_oaep = " << pt_oaep << '\n';
  mpz_powm(ct_mc.get_mpz_t(), pt_mc.get_mpz_t(), publicKey.get_mpz_t(),
n.get_mpz_t());
  ct_oaep = ct_mc.get_str();
  cout << "ct_mc = " << ct_mc << '\n';
}</pre>
```

解密

解密操作和加密是一样的,只不过少了格式转换的问题。

```
void rsaDecrypt()
{
    mpz_class dt_mc;
    mpz_class ct_mc(ct_oaep);
    mpz_powm(dt_mc.get_mpz_t(), ct_mc.get_mpz_t(), privateKey.get_mpz_t(),
    n.get_mpz_t());
    dt_oaep = dt_mc.get_str();
}
```

OAEP



MGF

我先实现的MGF()函数,假设输入的数据为一个存放二进制数据的string,如"0001011101",输出一个二进制数据的string。输入m先分别和4字节长度的0123拼接,再分别做sha256的哈希计算,接着将得到的4个hash值拼接,最后将前两个字节置0即可输出。由于上次实验实现的sha256输入的是像"wujianlin"这样的字符串,输出的是像"6ba7...9ace"这样的256个十六进制数,故需要进制转换,代码逻辑混乱了一点,有点冗余。

因此, 最终G, H的计算过程如下:

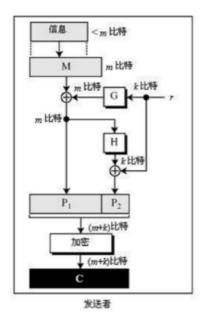
- -h = H'(m||0) ||H'(m||1)||H'(m||2)||H'(m||3)
- 将h的前16个比特(即前两个字节)置0
- 输出h

```
string MGF(string input)
{
   string m = input, ret = "", ret_hex;
   // 2. m|0, m|1, m|2, m|3
   "00000000000000000000000000000000011"};
   string input_ascii[4] = {"", "", "", ""};
   for (int i = 0; i < 1024; i = i + 8)
   {
       bitset<8> temp(mm[0].substr(i, 8));
       input_ascii[0] += (temp.to_ulong());
   }
   int bitlen = input_ascii[0].length() * 8;
   for (int i = 0; i < (1024 - bitlen) / 8; <math>i++)
       input_ascii[0] = "0" + input_ascii[0];
   }
   // 3. sha256 hash
   string input1 = input_ascii[0] + "0000";
   string Hash1 = sha256(input1);
   string Hash2 = sha256(input_ascii[0] + "0001");
   string Hash3 = sha256(input_ascii[0] + "0002");
   string Hash4 = sha256(input_ascii[0] + "0003");
   cout << "\ninput_ascii + 0000 = " << input1 << '\n';</pre>
   cout << "\nhash1 = " << Hash1 << '\n';</pre>
   if (Hash1 == Hash2)
   {
       cout << "\ninitiated....." << '\n';</pre>
   }
   // 4. H1 || H2 || H3 || H4
   string Hash = Hash1 + Hash2 + Hash3 + Hash4;
   // 5. highest 2 byte set 0
   ret_hex = "00" + Hash.substr(2, 256);
   // 6. hex -> bit
   for (int i = 0; i < 256; i++)
       switch (ret_hex[i])
       case '0':
          ret += "0000";
          break;
           ret += "1110";
```

```
break;
case 'f':
    ret += "1111";
    break;
}
return ret;
}
```

填充

接着是oaep填充部分: 先将明文转成二进制的,再在高位和1024个"0"拼接,接着截后面的1024位,这样就实现了高位补0的操作,but这里我用的string来存储,一开始想着string可以很方便的拼接和初始化mpz_class以及bitset,但后来因此麻烦了不少。由于随机数我也是给的一个字符串,如"adfghjkl",所以也需要上述操作。补完0后,分别将两个1024位的二进制数的string传入MGF(),得到两个1024位的二进制string后,转成bitset来进行运算,如下图两两异或再拼接,就得到了我们需要的填充后的明文(2048位)。



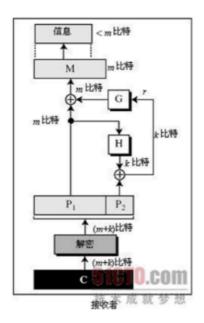
// pt OAEP padding
void oaepPadding()
{
 // 1. expand pt and r to 1024 bit in bit
 for (int i = 0; i < pt_str.length(); i++)
 {
 bitset<8> temp(pt_str[i]);
 pt_bit += temp.to_string();
 }
 pt_bit = STR + pt_bit;
 pt_bit = pt_bit.substr(pt_bit.length() - 1024, 1024);

 string r_bit = "";
 for (int i = 0; i < r.length(); i++)
 {
 bitset<8> temp(r[i]);
 r_bit += temp.to_string();
 }
 r_bit = STR + r_bit;

```
r_bit = r_bit.substr(r_bit.length() - 1024, 1024);
    // 2. type exchange between bitset and string
    string r_bit_mgf = MGF(r_bit);
    string pt_bit_mgf = MGF(pt_bit);
   bitset<1024> r_bit_bs(r_bit);
   bitset<1024> pt_bit_bs(pt_bit);
   bitset<1024> r_bit_mgf_bs(r_bit_mgf);
   bitset<1024> pt_bit_mgf_bs(pt_bit_mgf);
   // cout << "\npt_bit_bs = " << pt_bit_bs << '\n';
   // cout << "\nr_bit_mgf_bs = " << r_bit_mgf_bs << '\n';</pre>
   // cout << "\npt_bit_mgf_bs = " << pt_bit_mgf_bs << '\n';
   // cout << "\nr_bit_bs = " << r_bit_bs << '\n';
   // 3. generate oaepPadding's output
   bitset<1024> p1 = pt_bit_bs ^ r_bit_mgf_bs;
   bitset<1024> p2 = pt_bit_mgf_bs ^ r_bit_bs;
   // cout << "\np1 when padding = " << p1 << '\n';
   // cout << "\np2 = " << p2 << '\n';
   pt_oaep = p1.to_string() + p2.to_string();
}
```

去填充

去填充和填充是一样的流程图,只不过箭头反着走。这里我们得到解密后的明文,是一个存放在 string中的十进制数据,我们需要先将其转成二进制的string,再分割成两个1024位的string,接着如下 图还原随机数r,最后得到高位补了0的解出来的明文,将补的0去掉就是我们最终解出来的明文。



```
void oaepUnpadding()
{
    // cout << "pt_oaep = " << pt_oaep << '\n';
    // cout << "ct_oaep = " << ct_oaep << '\n';
    // cout << "dt_oaep in Unpadding func = " << dt_oaep << '\n';
    string dt_oaep_bit = decToBit(dt_oaep);
    dt_oaep_bit = STR + dt_oaep_bit;
    dt_oaep_bit = STR + dt_oaep_bit;
    dt_oaep_bit = dt_oaep_bit.substr(dt_oaep_bit.length() - 2048, 2048);

string p1 = dt_oaep_bit.substr(0, 1024);
    string p2 = dt_oaep_bit.substr(1024, 1024);</pre>
```

```
string p1_mgf = MGF(p1);
bitset<1024> p1_bs(p1);
bitset<1024> p2_bs(p2);
bitset<1024> p1_mgf_bs(p1_mgf);
bitset<1024> tempstr(p1_mgf_bs ^ p2_bs);

bitset<1024> temp(MGF(tempstr.to_string()));
bitset<1024> dt_bit_bs(p1_bs ^ temp);

if (dt_oaep_bit == pt_oaep)
{
    cout << "\nnow dt_oaep == pt_oaep\n";
}
cout << "p1_mgf when unpadding = " << p1_mgf << '\n';
// cout << "r = " << tempstr.to_string() <<'\n';
cout << "\npt_bit = " << pt_bit << '\n';
cout << "\npt_bit = " << dt_bit_bs << '\n';
}</pre>
```

五、实验结果

```
输出
   调试控制台 终端
-MIEngine-Pid-gbyeocwi.k4b' '--dbgExe=C:\msys64\mingw64\bin\gdb.exe' '--interpreter=mi'
hello gmp
we have already got public key and phi_n,
now generate private key with them.
10011110101000010100111100101110101110011011
2330245270530743558613693060200545659537822708760134595928721871323306388995511485475991379069156656996943
0937096291111344835551979171649427164359044061635115411945196119247490860922097989555823325236500861532993
5879596253798894774139507423395544278305896336923011059258500062908795321498466270463413415703705005323035
0993415750467024039920760999269783319685634328391464525150503290630642885871557490913002787059784846483236
3658263778584716504291514545809676611949346791567458112857068340387293234401512689113898965057
dt_oaep in Unpadding func = 240232237161474033197402771816780344840987739529420041745645828361616285889565
7349421388194584274216256266676136283248905349531504345759344830215325686979099695936908149692750420223382
4327048908834957407007590387833856018475038986242324235268083795322820851855232379422625221101124524036379
7121392631716000078545526798792720847497571458653864699156595264428463334022928595756658185739755874593380
8085575024519023273641208680849571086451642553401790507239517099282355519981954548919333785906557333750022
```

图中的输出: pt_oaep为oaep填充后的明文的二进制形式, ct_mc为密文的十进制形式, dt_oaep为解密后的明文的十进制形式。

dt_oaep in Unpadding func = 240232237161474033197402771816780344840987739529420041745645828361616285889565 7349421388194584274216256266676136283248905349531504345759344830215325686979099695936908149692750420223382 4327048908834957407007590387833856018475038986242324235268083795322820851855232379422625221101124524036379 604265245565516566627010223906419130824644372648555223606676758271571765068929150466917043438870444063963 7121392631716000078545526798792720847497571458653864699156595264428463334022928595756658185739755874593380 8085575024519023273641208680849571086451642553401790507239517099282355519981954548919333785906557333750022 335387

now dt oaep == pt oaep

接着判断dt_oaep转换为二进制后和pt_oaep是否相等,结果是相等,即rsa解密成功。p1_mgf为解密时的中间变量(调试时的输出)。

六、实验总结

这次实验算上补充理论知识到完成代码,花了我三个全天(从早10到晚12)。其中补充理论知识和安装gmp库花了我6个小时左右,主要是网上关于安装gmp的博客都有点过时了,导致有的地方需要靠猜来穷举试错,花了我不少时间。

至于代码部分,也遇到了不少麻烦。实现rsa部分倒是没什么麻烦,短短的七八十行就能解决,麻烦的是oaep部分。首先是oaep中sha256接口的问题,我上次实验设计的sha256输入一个字符串,我这次传入了一个1024位的string,需要额外转进制,就增加了一部分代码和逻辑。其次是有时候需要将sring存放的大数转成mpz class格式,或转成其他进制,需要捋逻辑和增加代码。

最后,也是最头痛的,由于使用到了gmp,我将这次实验的编译器换成了msys2中的g++,之前使用的是mingw64的g++。sha256在之前的编译器下能正确出结果,但是在这次试验的编译器下输出的结果不一样!!!这是我找了一晚上bug发现的,但实在不知道该怎么改,所以最后没能恢复出明文,只做出来个半成品