实验 2 RSA 密码算法

姓名:	杨行	学号:	200111325	
<u>/ш.н.</u>	1/3 13	J J •		

一、 运行截图

分组方式 1: 密文储存于文本时用数字存储

	■ F:\RSA\bin\Debug\RSA.exe
	请选择: 1、生成钥匙
	2、上帝文件 2、加密文件 3、解密文件
	4、退出
00000000	1 第一个大素数p: 9677,第二个大素数q: 17959,两个素数的乘积n: 173789243,n的欧拉函数: 173761608
e	生成的私钥: 69403157, 公钥: 18149 公钥私钥对己存入文件中

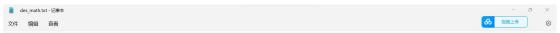
生成密钥对的运行结果截图



生成的密钥对储存于文本中

```
请选择:
1、生成钥匙
2、加密文件
3、解密文件
4、退出
2
1. 使用自动生成的密钥
2. 自己输入密钥
1 请选择密文存储于文本的方式,这将决定密文的分组方式: 1.数字 2.乱码字符
1 请选择密文存储于文本的方式,这将决定密文的分组方式: 1.数字 2.乱码字符
1 请输入要加密的文件名,该文件必须和本程序在同一个目录
1ab2-Plaintext.txt
开始加密..........
加密后的密文长度: 723
请输入你想要写进分为3组存储的文件名,比如'test.txt':
des_math.txt
已经将数字密文写进des_math.txt中了,可以在运行该程序的当前目录中找到它。
```

加密文件的运行截图(分组方式采用1数字,自动采用生成的密钥)

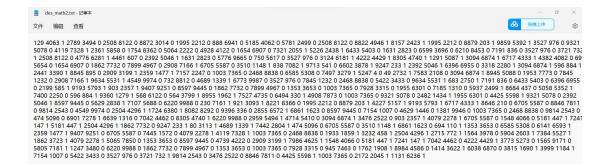


129 4063 1 2789 3494 0 2508 8122 0 872 3014 0 1995 2212 0 88 6941 0 5185 4062 0 5761 2499 0 2508 8122 0 8822 4046 1 8157 2423 1 1995 2212 0 8879 203 1 9859 5392 1 3527 976 0 3217 275 10508 6131 232 0 576 0 5041 222 0 2093 1 3527 976 0 321 273 2 1258 812 2 0 4776 6281 1 4461 607 0 2392 5046 1 1631 2823 0 5776 9665 0 750 5617 0 3527 976 0 3124 6181 1 422 4429 1 8305 4740 1 1291 5087 1 3094 6874 1 6717 4333 1 4382 4082 0 69 5554 0 1654 6907 0 1886 2 7532 0 7899 4967 0 2392 5046 1 1631 2823 0 5776 9665 0 750 5617 0 3527 976 0 3124 6181 1 422 4429 1 8305 4740 1 1291 5087 1 3094 6874 1 6717 4333 1 4382 4082 0 69 5554 0 1654 6907 0 1862 7752 0 7899 4967 0 2392 5046 1 1631 2823 0 5776 9665 0 750 5617 0 3527 976 0 3124 6181 1 4222 4429 1 8305 4740 1 1291 5087 1 3094 6874 1 5945 6884 1 2441 3390 1 8845 895 0 2009 3199 1 2359 7 1601 7757 5557 0 3750 1 1481 838 7082 1 9713 541 0 6602 3 378 1 2947 233 1 2392 5046 1 6396 6955 0 3318 2280 1 3094 6874 1 8945 6382 6382 6392 6393 600 6595 6392 1 9193 5793 1 5094 574 0 732 8812 0 4689 1339 1 6773 9 787 0 7845 1232 0 2468 8838 0 5422 3433 0 9634 5531 1 633 2750 1 7191 836 0 6433 5403 0 6396 6955 0 2199 5851 1 9193 5793 1 5093 2357 1 9407 9251 0 8597 9445 0 1682 7832 0 7899 4967 0 1353 3653 0 1331 5 1095 6 630 1 0 7185 1310 0 5937 2499 1 8868 437 0 5605 5535 2 1 7400 2250 0 596 884 1 9360 1279 1 568 6122 0 564 3799 1 8955 1962 1 7527 4735 0 6494 330 1 4908 7873 0 1003 7365 0 7288 3315 1 1955 6301 0 7185 1310 1 985 630 1 985 783 1 6717 4333 1 6646 2 100 6 705 5587 0 1584 400 6 200 6 980 1 272 1 6509 1 300 6 200

密文 des math.txt 中的密文

```
请选择:
1、生成钥匙
2、加密文件
3、解密文件
4、退出
2
1. 使用自动生成的密钥
2. 自己输入密钥
2
1. 使用自动生成的密钥
2. 自己输入的密钥
2 请输入c:
18149
请输入n:
173789243
请选择密文存储于文本的方式,这将决定密文的分组方式: 1. 数字 2. 乱码字符
1 输入要加密的文件名,该文件必须和本程序在同一个目录
1ab2-Plaintext.txt
开始加密......
加密后的密文长度: 723
请输入你想要写进分为3组存储的文件名,比如'test.txt':
des_math2.txt
已经将数字密文写进des_math2.txt中了,可以在运行该程序的当前目录中找到它。
```

加密文件的运行截图(分组方式采用1数字,手动输入密钥)



密文 des math2.txt 中的密文

```
解している。 A TURINO AWARD, RSA, an acronym for Rivest, Shamir and Adleman, uses algorithmic number theory to provide an efficient realization of a public-key cryptosystem, a concept first envisioned. Both Times (Times and Adleman) and the most rived in the most rive
```

手动输入的解密过程

分组方式 2: 密文储存于文本时用字符存储

加密过程与密文展示

解密过程

二、 实验过程中遇到的问题有哪些?你是怎么解决的。

答:实验过程中遇到的问题如下:

1.扩展欧几里得算法求乘法逆的时候,结果可能为负数,影响实验。

解决方法:利用模的性质,将得到的乘法逆加上模后在对模取余数保证得到的为正

数。

2.应用 c 语言编写代码时, 快速幂算法中的乘法存在数据过大溢出的可能。

解决方法:同时采用快速积求余的算法避免溢出。

3.密文的分组方式没有较好的想法。

解决方法:本次实验中采用 c 语言,通过 rand()函数生成大素数的范围在 1000~RAND_MAX(32767)之间,故而 p*q 的最大值十进制不超过 10 位,基于此得到的一个加密的密文的最大值十进制不超过 10 位。以此来考虑分组储存密文。但如果 p,q 特别大,仍然没有较好的思路对密文分组。

三、 请说明你的字符分组方式,以及关键的算法例如扩展欧几里德,素数检测,快速幂等。

答:字符分组方式:

明文分组方式:直接将字符的 ASCII 码组成一个四位十进制数处理。ASCII 码的范围为 0~127。存在两个 3 位数组合成六位的可能,但考虑到常用的字符(可显示字符)是 32~127.于是对大于 99 的 ASCII 码作出处理让其除以 100 取余数加上 1.(加 1 的目的是 d 的 ASCII 码为 100,取余数后为 0,当明文两两一组,分组不足 4 位时,最后一组补上零处理,会与 d 混淆,所以加 1)。可显示字符的码值范围即是 1~28,32~99 两两一组组成一个四位十进制数处理,例如 ao 的四位十进制数为 9712.

密文分组方式:本次实验中采用 c 语言,通过 rand()函数生成大素数的范围在 1000~RAND_MAX(32767)之间,故而 p*q 的最大值十进制不超过 10 位,基于此得到的一个加密的密文的最大值十进制不超过 10 位。以此来考虑分组储存密文。于是想到两种方式,方式 1 即将 10 位密文补充成 12 位分为 3 组,每组为一个四位十进制数据。将数据按每组分空格存入文件,解密时跳过空格依次读取 3 个解密一个明文字符。方式 2 考虑不用空格将 10 位密文分为 5 组,每组两位十进制,直接将该数看作 ASCII 码转化成对应的字符存入文本,解密时依次读取五个解密一个明文字符。

扩展欧几里德算法:

利用扩展欧几里得算法的递推式计算,

通过(y+temp)%temp的方式保证乘法逆为正数。

素数检测:

int prime[10]={2,3,5,7,11,13,17,19,23,29};//素数测试数组

采用 Miller_Rabin 算法,通过费马小定理和二次检测定理检测输入的数对测试数组是否都满足素数的性质,全部满足则判断为素数。

快速幂:

```
long long Quick_Power(int a, int b, int c) //快速幂求余, a为底数, c为取模的数, b为指数
long long ans=1, res=a;
while(b)
{
    if(b&1)
        ans=Quick_Multiply(ans, res, c);//上一步的余乘当前的余在取余, 模的乘法
    res=Quick_Multiply(res, res, c);//上一次的余
    b>>=1;
    return ans;
}
```

参考课程理论的要求采用快速幂,乘法部分采用快速积。

快速积:

```
long long Quick_Multiply(int a, int b, int c) // 快速积求金, a为乘数。c为取模的数,b为乘数; a*b % c
long long ans=0, res=a;
while(b)
{
    if(b&1) {
        ans=(ans+res)%c;//当前位为1,上一次存在的余数加上此项的余数再取余,模的加法
    }
    res=(res+res)%c;//下一位的余数
    b>>=1;
    return ans;
}
```

应用 c 语言编写代码时,快速幂算法中的乘法存在数据过大溢出的可能,同时采用快速积求余的算法避免溢出并提高速度。