

128 位 RSA 与 8 轮 DES 加密体系

一、算法概要

DES 是一种按分组密码工作的对称密码体制，以 64 位为分组长度，64 位一组的明文作为算法的输入，通过一系列主要是换位和置换的复杂操作，输出同样 64 位长度的密文。加密过程主要由五部分组成：

- 1) 异或初始向量 IV/前一组密文（图中未画出）
- 2) 初始 IP 置换
- 3) 子密钥 K_i 的获取
- 4) 基于轮函数 F 的 8 轮迭代
- 5) 尾置换 IP^{-1}

传统的对称（单钥）密码体制在加密解密时使用同一个密钥；在通信之前必须提前获得密钥；无法通过电子签名对发方和收方的身份进行证实。所以提出了非对称（双钥）密码体制：乙方生成两把密钥（公钥和私钥），公钥是公开的，任何人都可以获得，私钥则是保密的；甲方获取乙方的公钥，然后用它对信息加密；乙方得到加密后的信息，用私钥解密。如果设计好单向函数，使得公钥加密的信息只有私钥解得开，那么只要私钥不泄漏，通信就是安全的。**RSA** 是比较成功的公钥密码体制，**理论基础**是：要求两个大素数的乘积是容易的，但是分解一个合数为两个大素数的乘积则在计算上是不可能的。**步骤**如下：

- 1) 寻找两个大素数 p, q
- 2) 计算出 $n=p*q$ 和 $\varphi(n) = (p-1) * (q-1)$
- 3) 选择一个随机数 d ($0 < d < \varphi(n)$)，满足 $(d, \varphi(n))=1$
- 4) 计算 d 关于 $\varphi(n)$ 的逆模 e ，即满足 $ed \equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$
- 5) 于是得到密钥对 (e, d, n) ，公钥是 (e, n) ，私钥是 (d, n) ，B 要公开 n 和 e ，保存 d
- 6) 用户 A 向 B 发送信息 m 时，利用 B 的公钥加密明文 m ： $c \equiv m^e \pmod{n}$
用户 B 收到 c 后，用自己的私钥解密密文 c ： $m \equiv c^d \pmod{n}$

二、实现思路

大数库

理论上，RSA 的安全性取决于模 n 分解的困难性，因此选择越大的 n ，则越难被攻破。C++ 语言没有定义大数库，需要引入第三方库。选择在 vs2017 下调用 miracl 函数库。

首先下载并解压 miracl 压缩包，创建新文档 miracl，将解压包中所有单文件拷贝到 miracl 目录中。创建空项目 CompileMiracl，将 miracl 文件夹中所有文件拷贝到 CompileMiracl 的工程目录，添加现有项中部分头文件和源文件，将项目的目标文件扩展名改为静态库(.lib)，生成项目，在工程目录得到 CompileMiracl.lib 和 CompileMiracl.pdb

使用时只需将 miracl.h，mirdef.h 以及 miracl.lib (CompileMiracl.lib)，miracl.pdb (CompileMiracl.pdb) 添加到新项目的工程目录，即可通过 miracl 中大数结构 big 调用 miracl 库中的函数，例如 mr_compare() 用于比较大小，copy() 用于拷贝赋值，add() 为加法，multiply() 为乘法，divide() 为除法等，下面是 RSA 算法三个主要函数，miracl 库中有也相应实现，这里按照函数功能自行编写

文件及函数

1) const.h

仅用于 DES 算法各变换矩阵的定义

2) miracle.h 和 mirdef.h

miracl 库头文件

3) rsa.h

由于代码已进行注释来帮助理解，这里只进行大体功能介绍

RSA 三个主要函数：

- **void pow_mod (big a, big b, big n, big z)**

快速幂模算法其实是用到了二分思想，把 b 按照二进制展开

$b = p(n) \cdot 2^n + p(n-1) \cdot 2^{n-1} + \dots + p(1) \cdot 2 + p(0)$ 。其中 $p(i) (0 \leq i \leq n)$ 为 0 或 1

$a^b = a^{(p(n) \cdot 2^n + p(n-1) \cdot 2^{n-1} + \dots + p(1) \cdot 2 + p(0))}$

$= a^{p(n) \cdot 2^n} \cdot a^{p(n-1) \cdot 2^{n-1}} \cdot \dots \cdot a^{p(1) \cdot 2} \cdot a^{p(0)}$

对于 $p(i)=0$ 的情况不用处理，因为 $a^{(p(i) \cdot 2^{i-1})} = a^0 = 1$ ；需要考虑的仅仅是 $p(i)=1$ 的情况，化简得： $a^{(2^i)} = a^{(2^{i-1} \cdot 2)} = (a^{(p(i) \cdot 2^{i-1})})^2$

- **bool is_prime (big num, int times)**

对于奇整数 num 的 **Miller-Rabin 素性测试**算法如下：

(1) 令 $num-1=2^k m$ ，m 是奇数；

(2) 对 $i=1$ to times do

① 选择随机整数 $a (2 \leq a \leq num-2)$ ；

② 计算 $b = a^m \bmod num$

③ If $b=1 \bmod num$ ，then num 是素数 and 返回，else 令 $j=1$

④ If $j=k$ then num 是合数，算法终止

⑤ If $b=-1 \bmod num$ ，then num 是素数 and 返回，
else 计算 $b=b^2 \bmod num$ ， $j=j+1$ ，goto ④

- **big extended_Euclid (big a, big b, big &x, big &y)**

扩展欧几里得算法：对于不完全为 0 的非负整数 a, b, gcd (a, b) 表示 a, b 的最大公约数，必然存在整数对 x, y，使得 $\text{gcd} (a, b) = ax+by$

用于求 a 模 b 的逆元时调用形式为 (a,b,x,y) x 的返回值即为 a 的逆元

其它函数：

- **void create_prime(int len, big p, int times)**

创建素数的顶层函数，调用 bigdig()，随机产生长度为 len 的二进制大数 p，直到 is_prime() 判断 p 为素数

- **void my_sub(big a, big b, big z)**

定义减法，调用 add() 计算 a 加上 b 的相反数(neglify(b))

4) main.c

首先是 DES 需要用到的操作（具体见“8 轮 DES 实现说明”）然后是 **main 函数：**

- ① 对话界面给出密钥、文件地址等的输入模式规定
- ② 调用 rsa.h 中实现的函数生成用于 RSA 算法的素数和密钥对，并输出
- ③ 提示用户选择工作模式：加密 or 解密

④ 加密模式：

- 用户输入密钥（按照前面的规定应为 64 位二进制序列，为增强容错性，此处立即检查读取的字符串长度，如果不为 64，提示错误，结束此次操作）
- 使用 `cinstr()` 函数把 string 转换成 big 类型，然后调用 `pow_mod(key, e, n, enc_key)` 对初始密钥进行 RSA 加密
- 用户输入明文文件名（绝对路径或相对路径）和希望输出到的密文文件名（绝对路径或相对路径），程序进行检查，若文件不存在则退出
- 打开文件以后先将前面 RSA 加密后的密钥使用 `cotstr()` 转换成 string 类型，输出到密文文件中
- 将明文文件中二进制串读入到一个 string 型变量中，使用 `StringToBitset()` 依次存入 `Bitset<64>` 型变量中（本实验中要求加密时输入的文件由一行二进制数构成）
- 因为采用 CBC 模式，所以需要有一个初始向量 IV，本实验中使用时间作为种子随机生成一个 64 位二进制序列作为 IV 并加密输出到密文文件中
- 将明文按照 64 位一组分组，若明文长度不是 64 的整数倍，需要在最后一组添加补充位，本实验中采用零填充，最后 8 位需要空余出来以保存填充的位数（方便解密后的填充位舍弃）。如果出现最后一组位数大于等于 56 位（空余 8 位的情况），则添加新的一组（64 位），以保证最后 8 位用于保存填充位数（本实验中填充位数不包括最后 8 位，`count>=0&&count<=56`）
- 第一组明文先与 IV 模 2 相加（即异或运算）再加密；后面各组明文先与前一组的密文模 2 相加，再加密
- 各组密文生成后即输出到指定文件中

⑤ 解密模式：

与解密类似，但互为逆操作

- 用户输入密文文件名（绝对路径或相对路径）和希望输出到的明文文件名（绝对路径或相对路径），程序进行检查，若文件不存在则退出（本实验中要求解密时输入的文件由三行构成，第一行为 RSA 加密后的密钥，第二行为 DES 加密后的 IV，第三行为需要解密的密文）
- 打开文件后先将第一行的 string 读入转换成 big 类型的 `big_key4`，然后调用 `pow_mod(big_key4, d, n, dec)` 解密，终端输出解密后的密钥
- 将第二行的 IV 读入解密转换，再将第三行的密文读入并转换
- 先把最后一组解密、与前一组密文异或得到原文、从最后 8 位得到填充的位数（二进制转十进制）
- 然后从第一组开始解密、异或、输出原文，注意最后一组舍掉之前的填充位，考虑到之前加密时提到的情况，也可能会舍弃掉整个最后一组，倒数第二组也输出一部分

⑥ 加密/解密完成后，提示成功！

三、测试分析

工作模式选择 0 时**加密**，输入 64 位初始密钥，`encrypt.txt` 作为输入的明文文件（只包括需要加密的明文），`ciper.txt` 作为输出的密文文件（包括三行二进制数，分别为 RSA 加密后的密钥，DES 加密后的 IV，DES 加密后的明文）

工作模式选择 1 时**解密**，`ciper.txt` 作为输入的密文文件，`plain.txt` 作为输出的明文文件

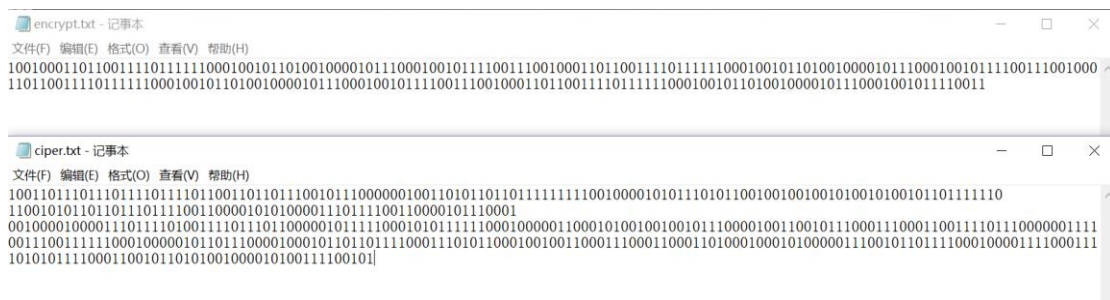
```
-----8轮DES文件加密-----
工作模式:          加密为0/解密为1
密钥:              长度为64位的二进制0/1串
输入文件地址:      绝对地址/相对地址
输出文件地址:      绝对地址/相对地址
-----

正在生成用于RSA算法的素数和密钥对...
生成成功!
p=10001010110011101101110000011011101111000111011001111110110111
q=1111111100111000100111011011000010110011011011011111110010001
r=10001010011000101100000000000000100110000101111001100110011011010000010001001111010111000101011000011011101011110111110100111
fn=1000101001100010110000000000000010011000010111100110011001101001111000001000000011010001011100111010111100001000000011010001101011110001001000000100000
s=11011100000011111010010001001010101100100011001110011101011010110011011110100110111000111001000101000110101000010001
e=10101000000101000000111100001010001010011001001111001110110001011010110100000010010111010001110000010011100011100110011110001

请选择工作模式: 0
请输入初始密钥: 11001000001111110101001001001101011101101101101001111100100
初始密钥: 110010000011111101010010010011010101101011011011101001111100100
加密后: 100110111011101110111011101101100110110110010110000001001101011011111110010000101011101011001001001001001001010010110111110
请输入明文文件名 (.txt): encrypt.txt
请输入密文文件名 (.txt): ciper.txt

已成功打开文件!
开始加密...
encrypt.txt-->ciper.txt
加密成功!

请按任意键继续. . .
```



```
-----8轮DES文件解密-----
工作模式:          加密为0/解密为1
密钥:              长度为64位的二进制0/1串
输入文件地址:      绝对地址/相对地址
输出文件地址:      绝对地址/相对地址
-----

正在生成用于RSA算法的素数和密钥对...
生成成功!
p=10001010110011101101110000011011101111000111011001111110110111
q=111111110011100010011101101100001011001101101101111110010001
r=10001010011000101100000000000000100110000101111001100110011011010000010001001111010111000101011000011011101011110111110100111
fn=100010100110001011000000000000001001100001011110011001100110100111100000100000001101000101110011101011110000100000001101000110101111000100100000100000
d=11011100000011111010010001001010101100100011001110011101011010110011011110100110111000111001000101000110101000010001
e=10101000000101000000111100001010001010011001001111001110110001011010110100000010010111010001110000010011100011100110011110001

请选择工作模式: 1
请输入密文文件名 (.txt): ciper.txt
请输入明文文件名 (.txt): plain.txt

已成功打开文件!
解密后的密钥: 11001000001111110101001001001101011101101101101001111100100
开始解密...
ciper.txt-->plain.txt
解密成功!

请按任意键继续. . .
```

