《密码学基础原理》实验报告

课程:	密码学基础原理_	实验名称:	RSA 算法	_
姓名:	<u>陈钦</u>	实验日期:	2022/10/28	
学号:	2021131094	实验报告日期	:2022/10/30	
班级:	区块链工程 213 _			
教师评语:				成绩:
		签名:		
		日期:		

一、实验名称

RSA 算法

二、实验环境(详细说明运行的系统、平台及代码等)

- 1. 系统: go version gol.19 windows/amd64
- 2. IDE: GoLand 2022.2.2

三、实验目的

- (1) 加深对 RSA 算法的理解;
- (2) 阅读标准和文献,提高自学能力;
- (3) 加深对模块化设计的理解,提高编程实践能力。

四、实验内容、步骤及结果

1. 实验内容

根据 RSA 算法的原理,编写程序进行计算

2. 实验步骤

(1) 我们先根据模重复平方法写一个函数,用以解决编程过程中间值过大导致溢出问题。

其原理如图:

```
* 设 的 二 进制为 n = (n_k n_{k-1} \dots n_1 n_0)_2, 其中 n_i \in \{0, 1\}, i = 0, 1, \dots, k. 则

* n = (n_k n_{k-1} \dots n_1 n_0)_2

* = n_k \times 2^k + n_{k-1} \times 2^{k-1} + \dots + n_1 \times 2^1 + n_0.

* 故

* b^n \equiv b^{n_0} \times (b^2)^{n_1} \times \dots \times (b^{2^k})^{n_k} \pmod{m}.
```

根据原理编写的代码如图:

因为实验要求打印计算过程的中间值,因此我们再 for 循环中打印输出每一个值(2)编写代码求私钥

计算私钥 d 的核心思想是扩展欧几里得算法。欧几里得算法 (gcd),是一个求数 A 和 B 的最大公因数的高效算法,我们有:

$$gcd(a, b) = gcd(b, a \mod b)$$

我们关注怎么使用它来解决同余方程,计算出我们想要的私钥 d。下面是扩展欧几里得算法的思路:

```
\begin{aligned} \gcd(a,n) &= ax_1 + ny_1 \\ \gcd(n,a\%n) &= nx_2 + (a\%n)y_2 \\ &= nx_2 + (a - a/n*n)*y_2 \\ &= nx_2 + ay_2 - a/n*n*y_2 \\ &= ay_2 + n(x_2 - a/n*y_2) \end{aligned}
```

因为gcd(a,n) = gcd(n,a%n),所以 $x_1 = y_2, y_1 = x_2 - a/n * y_2$,我们得到了计算a与n的最大公因数的过程中x和y的递推公式,据此可以写出算法的简单实现代码。

为了后续的打印输出,我们将这个方法封装起来

(3) 对整个 AES 算法进行封装,为了输出美观整理,进行打印输出整理

3.实验结果

首先查看编写的程序是否正确,使用书本上的例子检验: 检验成功,编写正确

第一组实验测试:

```
Run: go build cypto_lab_02.go ×

用户输入的值为: e=7, p=13, q=17, m=22

(1)n=221, n的欧拉函数值=192

(2)私钥d= 247
    【模重复平方法过程】[i=2,中间值=22][i=1,中间值=40][i=0,中间值=61]

(3)加密结果(密文c)= 61
    【模重复平方法过程】[i=7,中间值=61][i=6,中间值=14][i=5,中间值=22][i=4,中间值=22][i=3,中间值=107][i=2,中间值=22][i=1,中间值=107][i=0,中间值=22]

(4)解密结果(明文m)= 22
```

第二组实验测试:

我们发现,当m>n的时候,输出的结果错误。不过这并不是什么大问题,底数m代表的明文如果实在太长,我们把它分割一下行了。因此,我们把1094分成

10 和 94 两个部分分别加密解密,然后拼凑起来就行了 10 部分:

94 部分:

另外一种解决方法是将 p 和 q 的值调大,使得欧拉函数值大于 m

第三组实验测试:

因为输入的m是字符串,我的想法是将这个字符串每一个字符对应的 ASCII 码值 拼接起来成为一个新的数值。但是因为拼接出来的数值一般是非常大的,不仅超过了 int 的范围,而且还大于φ(n)。因此,我将结果取模操作,映射成为一个符合算法、较小的值来作为输入。这里我将模设为 1000,也就是说任何字符串输入,都将被映射成 0 至 999 的其中一个数值。这样当然降低了安全性,但这只是这个方法的原理,如果要做到安全,模要取很大,也不能用 int 作为变量。

```
func main() {
      func <u>stringToSlice_94</u>(str string) int { //如果输入是字符串
             slice_ = append(slice_, int(str[index]))
         string_ := ""
          a, _ := strconv.Atoi(string_) //将string转换成int
    func main() {
                                                        : "RSA"))
ringToSlice_94(str string) int
                                                        已经转换为int
  go build cypto_lab_02.go ×
 C:\Users\ChenQin\AppData\Local\Temp\GoLand\__go_build_cypto_lab_02_go.exe
 用户输入的值为: e=7, p=131, q=17, m=365
 (1)n=2227, n的 欧拉函数值=2080
 (2)私钥d= 1783
   【模重复平方法过程】[i=2,中间值=365][i=1,中间值=580][i=0,中间值=355]
 (3)加密结果(密文c)= 355
```

【模重复平方法过程】[i=10,中间值=355][i=9,中间值=672][i=8,中间值=1725][i=7,中间值=1725][i=6,中间值=1028][i=5,中间值=331][i=4,中间值=2184][i=3,中间值=1776][i=

2,中间值=1776][i=1,中间值=1657][i=0,中间值=365]

(4)解密结果(明文m)= 365

五、实验中的问题及心得

本人使用 go 语言进行编程,根据 RSA 算法原理进行编写。大体分为两个部分:模重复平方法来解决中间值过大的问题,欧几里得和欧几里得扩展算法求私钥 d。

模重复平方法:根据数学原理进行编写的,思路是将一个数值转为成二进制数,对这个二进制数的每一个不同的位进行不同的累乘,期间有取模操作,取模操作是解决中间值过大的核心步骤。欧几里得和欧几里得扩展算法求私钥:主要是用递归算法,每一步进行取模然后递归。要编写算法必须懂得相关的数学知识,比如:模算术、欧拉定理、线性同余方程等。对这些数学原理的理解花费了大量是时间,代码也是根据线性同余方程和欧几里得扩展算法相结合编写出来的。

本次实验,最大的问题是对数学原理的不熟,很难理解欧拉定理、线性同余 方程等数学理论,说明了我数学基础不好,有待加强

收获:虽然相关的数学理论很难,但最终也是攻克了,收获不错。同时,锻炼了编写递归程序,模算法程序,进制、ASCII 码值转换,在输入的值过大或者值不符合题意的时候,懂得如何将输入修改转换成符合题意的值,等等。

以上

附件:程序代码

```
import (
"fmt"
```

)

package main

// 用于求私钥 d

"strconv"

 $var\ x\ int = 0$ //调用 exGcd()之后,x 的值就是私钥的 d 的值 $var\ y\ int = 0$ //线性同余方程式 y 的值,没用,用来占位

```
RSA_94(7, 131, 17, stringToSlice_94("RSA"))
}
func stringToSlice_94(str string) int { //如果输入是字符串
    var slice_ []int
    for index, := range str { //将字符串输入转换成 int 存储再切片中
        slice_ = append(slice_, int(str[index]))
    }
    string_ := ""
    for index, _ := range str { //将切片中的数值连接
        string_ += strconv.Itoa(slice_[index])
    }
    a, _ := strconv.Atoi(string_) //将 string 转换成 int
                                 //因为字符串转换拼接出来的值很大,会超过 int 范围,
    return a % 1000
因此做取模操作
}
// RSA 算法封装
func RSA_94(e int, p int, q int, m int) {
    n := p * q
    Fn := (p - 1) * (q - 1)
    fmt.Printf("用户输入的值为: e=%v, p=%v, q=%v, m=%v\n", e, p, q, m)
    fmt.Printf("(1)n=%v, n 的欧拉函数值=%v\n", n, Fn)
    exGcd_94(e, Fn)
    temp := modRepeateQuadratic_94(m, e, n)
    fmt.Printf("(3)加密结果(密文 c)= %v\n", temp)
    fmt.Printf("(4)解密结果(明文 m)= %v", modRepeateQuadratic_94(temp, x+Fn, n))
}
// 求私钥 d
//a: 公钥 e。n: Φ(n)
func privateKey_94(a int, n int) int {
    if n == 0 {
```

func main() {

```
x = 1
        y = 0
        return a
    \} else if a == 0 {
        x = 0
        y = 1
        return n
    } else {
        c := privateKey_94(n, a\%n)
        tmp := x
        x = y
        y = tmp - a/n*y
        return c
    }
}
// 求私钥 d
// a: 公钥 e。n: Φ(n)
func exGcd_94(a int, n int) {
    privateKey_94(a, n)
    fmt.Printf("(2)私钥 d= %v\n", x+n)
}
// 模重复平方法
func modRepeateQuadratic_94(b int, n int, m int) int {
                                         //用于累加累乘得到结果
    s := 1
    x := strconv.FormatInt(int64(n), 2) //将数 n 转换为二进制
    //从低位开始遍历(右边)
    fmt.Printf(" 【模重复平方法过程】")
    for i := len(x) - 1; i >= 0; i -- \{
        if int(x[i])-48 == 1 { //减 48: 因为 ASCII 码
             s = (s * b) % m //累乘取模
        b = (b * b) % m //将 b 指数+1
```

```
fmt.Printf("[i=%v,中间值=%v]", i, s)
}
fmt.Println()
return s
}
```