《应用密码学》实验报告

	课程:_ 应用密码学	_ 实验名称:	AES 基本变换
--	------------	----------------	----------

姓名: _____杨佳伲____ 实验日期: _____2024.4.15

学号: <u>2022132006</u> 实验报告日期: <u>2024.4.15</u>

班级: __信安实验 221__

教师评语:		成绩:
	签名:	
	日期:	

一、实验名称

RSA 算法的实现

- 二、实验环境(详细说明运行的系统、平台及代码等)
 - 1. VC

三、实验目的

- (1) 加深对 RSA 算法的理解;
- (2) 加深对平方乘算法和模重复平方法的理解;
- (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

- (1) 完成 RSA 算法加密和解密功能;
- (2) 按照欧几里得扩展算法求, 计算 RSA 私钥;
- (3) 按照平方乘算法和模重复平方法,分别计算 am mod n,完成 RSA 的加密和 解密。

2. 实验步骤

主要函数实现方法介绍

1、生成 RSA 私钥的原理如下:

选择两个大素数 p 和 q,并计算它们的乘积 n=p*q。 计算 n 的欧拉函数 ϕ (n)=(p-1)*(q-1)。 选择一个整数 e,使得 $1<e<\phi(n)$,且 e 与 $\phi(n)$ 互素。 计算 e 关于 $\phi(n)$ 的模反元素 d,即满足 ed $\equiv 1 \pmod{\phi(n)}$ 的整数 d。 公钥为(n,e),私钥为(n,d),具体算法:

```
int calculate_private_key_06(int e, int phi_n) {
    int d = 2;
    while ((d * e) % phi_n != 1) {
        d++;
    }
    return d;
}
```

2、模重复平方法原理

算法原理

模重复平方算法是用来快速计算bⁿ mod m的一个算法。 考虑直接计算bⁿ mod m,需要n — 1次乘法,也就是递归计算

$$b^n \equiv (b^{n-1} \mod m) \cdot b \mod m$$
.

不过, 当n很大的时候, 计算会非常耗时。

现在,考虑将n的 二进制 Q表示 $n=n_0+n_1\,2+n_2\,2^2+\cdots+n_{k-1}\,2^{k-1}$,其中 n_0,n_1,\cdots,n_{k-1} 为0或者1.

则:

$$\begin{split} b^n &\equiv b^{n_0 + n_1 \, 2 + n_2 \, 2^2 + \dots + n_{k-1} \, 2^{k-1}} \mod m \\ &\equiv b^{n_0} \cdot (b^2)^{n_1} \cdot ((b^2)^2)^{n_2} \cdot \dots (b^{2^{k-1}})^{n_{k-1}} \mod m \end{split}$$

通过观察,我们可以知道,我们需要b的偶次幂。设 $b_0=b$ 的话,下一个偶次幂 $b_1=b_0^2\mod m$,以此类推, $b_2=b_1^2\mod m$, \cdots , $b_{k-1}=b_{k-2}^2\mod m$,然后代入上面的公式,有:

$$b^n \equiv b_0^{n_0} \, \cdot b_1^{n_1} \, \cdot b_2^{n_2} \, \cdots b_{k-1}^{n_{k-1}} \mod m.$$

又由于 n_0 , n_1 ,···, n_{k-1} 为0或者1,所以,我们只需要通过不断平方计算出 b_i ,令初始结果为1,然后,如果 n_i 为1则乘上 b_i mod m,否则,不管,继续计算 b_{i+1} . 可以看出,通过上面的计算,我们只需要最多 $2[\log_2 n]$ 次乘法,和一次n的分解。

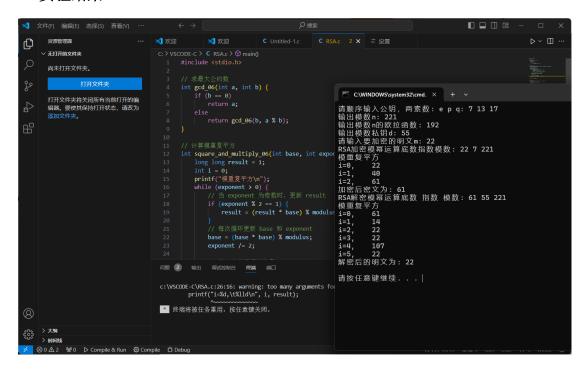
4400

代码:

```
int square_and_multiply_06(int base, int exponent, int modulus) {
  long long result = 1;
  int i = 0;
  printf("模重复平方\n");
  while (exponent > 0) {
    if (exponent % 2 == 1) {
```

```
result = (result * base) % modulus;
}
base = (base * base) % modulus;
exponent /= 2;
printf("i=%d,\t%lld\n", i, result);
i++;
}
return (int)result;
}
```

3.实验结果



五、实验中的问题及心得

对于 RSA 算法,在编写程序过程中,核心部分的程序是课程所给示例代码,课后自己也重新扩展完善敲了一遍代码,对 RSA 算法有了更深的了解和掌握,也掌握了 RSA 算法的规则。

附件:程序代码

```
#include <stdio.h>

// 求最大公约数

int gcd_06(int a, int b) {
   if (b == 0)
      return a;
   else
      return gcd_06(b, a % b);
}
```

```
// 计算模重复平方
int square_and_multiply_06(int base, int exponent, int modulus) {
   long long result = 1;
   int i = 0;
   printf("模重复平方\n");
   while (exponent > 0) {
        // 当 exponent 为奇数时,更新 result
        if (exponent % 2 == 1) {
            result = (result * base) % modulus;
        }
        // 每次循环更新 base 和 exponent
        base = (base * base) % modulus;
        exponent /= 2;
```

```
// 输出当前循环的信息
    printf("i=%d,\t%lld\n", i, result);
    i++;
}
return (int)result;
}
```

```
// 计算私钥 d 值
int calculate_private_key_06(int e, int phi_n) {
    int d = 2;
    while ((d * e) % phi_n != 1) {
        d++;
    }
    return d;
}
```

```
int main() {
   int e, p, q, n, phi_n, d, m, c;
```

```
// 读入数据公钥 e 和两素数 p、q 以及待加密消息 m
 printf("请顺序输入公钥,两素数: e p q: ");
 scanf("%d %d %d", &e, &p, &q);
 phi_n = (p - 1) * (q - 1);
 // 计算私钥 d 值
d = calculate_private_key_06(e, phi_n);
 // 输出模数 n 和 n 的欧拉函数
 printf("输出模数 n: %d\n", n);
 printf("输出模数 n 的欧拉函数: %d\n", phi_n);
printf("输出模数私钥 d: %d\n", d);
 // 输入要加密的明文 m
 printf("请输入要加密的明文 m: ");
scanf("%d", &m);
 // 使用公钥加密得到密文 c
 printf("RSA 加密模幂运算底数指数模数: %d %d %d\n", m, e, n);
 c = square_and_multiply_06(m, e, n);
printf("加密后密文为: %d\n", c);
 // 使用私钥解密得到明文 m
 printf("RSA 解密模幂运算底数 指数 模数: %d %d %d\n", c, d, n);
 m = square_and_multiply_06(c, d, n);
printf("解密后的明文为: %d\n", m);
 return 0;
```