密码学综合设计实验

实验 4: RSA 加密解密算法实现

学号: 031803108

姓名: 苏煜程

2019年 10月 22日

RSA加密解密算法实现

实验要求

- 实现寻找指定2进制位数范围的素数
 - o 算法采用爱拉托斯散筛法或Miller-Rabin概率检测法
 - 输入要找的素数位数长度范围: 最低的至少要5bit长, 最高的16bit长
 - 输出随机找到的符合位数范围的素数
 - 。 提示,C语言实现的同学,素数用unsigned long表示,若编译器支持,可以用unsigned long long表示素数,这时位长范围可放宽到32bit
- 实现RSA密钥产生算法
 - 。 算法参见课本
 - 。 选取两个大素数时要注意两个大素数的二进制表示位数和不超过16bit(这样可以确保两个大素数乘积的二进制位数不超过16位,从而保证幂乘运算中间结果不超过32位)。 若用 unsigned long long表示素数,限制可以放宽到32bit
 - 输出公钥(e,n),私钥(d,n)
- 快速指数算法实现
 - 输入: a, m, n

输出: d = am mod n

- o a,m,n,d都是unsigned long型或unsigned long long型, a<n
- RSA加密和解密算法的实现
 - 輸入明文分组M。明文分组M类型是unsigned long型或unsigned long long型。注意, M<n。輸入直接以数值形式输入
 - o 实现RSA加密,输出密文
 - o 实现RSA解密,输出密文
- 附加内容
 - 。 实现位数超过32bit的整数的加减乘除运算。提示: 利用数组
 - 。 实现对明文进行分组,分组长度不超过n的长度(分组长度小于log2n)

实验原理

1. 密钥的产生

- (1) 选取两个大素数 p 和 q;
- (2) 计算 $n=p\times q$, $\varphi(n)=(p-1)(q-1)$, 其中 $\varphi(n)$ 是 n 的欧拉函数值;
- (3) 随机选一整数 e, 满足 1< e < ϕ (n), 且 gcd(ϕ (n), e)=1。因而在模 ϕ (n)下, e 有逆元;
- (4) 计算 d, 满足 $d*e \equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$;
- (5) 取公钥为{ e, n }, 秘钥为{ d, n };
- (6) p, q不再需要,可以销毁。

2. 加密

加密时首先将明文比特串分组,使得每个分组对应的十进制数小于 n,即分组长度小于 $\log_2 n$ 。然后对每个明文分组 m,作加密运算:

$$c \equiv m^e \pmod{n}$$

3. 解密

对密文分组的解密运算为:

$$m \equiv c^d \pmod{n}$$

软件系统设计

模N大数的幂乘的快速算法

```
def fastExpMod(b, e, m): # 底数, 幂, 大数N
    result = 1
    e = int(e)
    while e != 0:
        if e % 2 != 0: # 按位与
            e -= 1
            result = (result * b) % m
        continue
    e >>= 1
        b = (b * b) % m
    return result
```

生成大素数

素性检测

```
def miller_rabin_test(n): # p为要检验得数
    p = n - 1
    r = 0
    while p % 2 == 0: # 最后得到为奇数的p(即m)
        r += 1
        p /= 2
    b = random.randint(2, n - 2)
    # 如果情况1    b得p次方 与1 同余 mod n
    if fastExpMod(b, int(p), n) == 1:
        return True
    # 情况2    b得 (2^r *p) 次方 与-1 (n-1) 同余 mod n
    for i in range(0,20):
        if fastExpMod(b, (2 ** i) * p, n) == n - 1:
            return True
    return True
```

密钥生成

● 随机在 (1, fn) 选择一个E, 满足gcd (e,fn) =1

```
def selectE(fn, halfkeyLength):
    while True:
        # e and fn are relatively prime
        e = random.randint(0, fn)
        if math.gcd(e, fn) == 1:
            return e
```

• 根据选择的e, 匹配出唯一的d

```
def match_d(e, fn):
    d = 0
    while True:
        if (e * d) % fn == 1:
            return d
        d += 1
```

• 密钥生成

```
def create_keys(keylength):
    p = create_prime_num(keylength / 2)
    q = create_prime_num(keylength / 2)
    n = p * q
    fn = (p - 1)*(q - 1)
    e = selectE(fn, keylength / 2)
    d = match_d(e, fn)
    return (n, e, d)
```

• 加密与解密

```
def encrypt(M, e, n):
   return fastExpMod(M, e, n)
def decrypt( C, d, m):
   return fastExpMod(C, d, m)
def display():
   print("_____RSA_
   print("1.encrypt")
   print("2.decrypt")
   print("q.quit")
   print("Enter the key you wanna try")
   print("_____
def encrypt_file():
   f = input("Please input your message: ")
   n, e, d = create_keys(1024)
   print("请妥善保管私钥(解密时需要用到): (n:",n,",d:",d,")")
   s = ''
   #s = encrypt(int(mess), e, n)
   print(mess)
   for ch in mess:
       c = chr(encrypt(ord(ch), e, n))
       t += str(hex(encrypt(ord(ch), e, n)))
       s += c
   print("Encrypt hex message :",t)
   print("Encrypt message :"+s)
   print("Encrypt Done!")
def decrypt_file():
   f = input("Please input your encrypt message: ")
   mess = f
   #n,d = input("私钥: ")
   n,d= map(int, input("输入您的私钥(n,d):").split())
   for ch in mess:
       c = chr(decrypt(ord(ch), d, n))
       s += c
   print(s)
   print("Decrypt Done!")
```

实现效果