哈尔滨工业大学(深圳)

《密码学基础》实验报告

RSA 密码算法实验

学	院:	计算机科学与技术
姓	名:	吴梓滔
学	号:	220110430
专	业:	计算机科学与技术
日	期:	2024-10-20

一、实验步骤

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,快速幂等函数的实现。

1. 字符分组方式

将每个字符对应成2位十进制数字进行两两拼接,得到4位十进制数字。

1)字符的对应规则:基于 ASCII 码。在 ASCII 中,可显示字符的值为 32-126,为了将字符对应成 2 位十进制数,取字符的 ASCII 值减去 32,得到 0-94 的值。对于 0-9,在前面填充 0。基于该规则,可以将所有可显示字符转换成 00-94 之间的值。示意代码如下:

将 char 取 ascii 值减去 32, 以 2 位十进制的形式存入列表 int_list.append(f"{ord(char) - 32:02d}")

2) 分组与填充:字符串输入通过对应规则转换为一个数字列表,直接进行两两分组拼接成4位十进制数字。若字符个数为奇数,则需要进行填充,填充一个空格,对应的数字为'00'。示意代码如下:

将数字两两拼接成四位数字

four_digit_list = []

for i in range(0, len(int list), 2):

four_digit = int_list[i] + int_list[i + 1] # 两两进行拼接

four_digit_list.append(int(four_digit)) # 转换为整数,用于后续计算

3) 其他细节:字符串进行填充后,解密时需要删去末尾多余的空格。实现的方式是在读取字符串进行分组时,先记录原始字符串的长度。在解密后,根据原始字符串的长度判断加密时是否填充了一个空格。若有填充一个空格,就在解密完成后删去。

2. 扩展欧几里得算法

给定两个整数 a 和 b,返回满足 $ax + by = \gcd(a,b)$ 的整数x和y及gcd(a,b). 为了实现该算法,采用递归的思想。

```
def extended_gcd(a, b):
    if b == 0:
        return a, 1, 0
    else:
        gcd, x1, y1 = extended_gcd(b, a % b)
        x = y1
        y = x1 - (a // b) * y1
    return gcd, x, y
```

使用递归的思想,规定返回值为三个值 gcd, x, y。基本情况为当 b 为 0 时, gcd 为 a, x = 1, y = 0。

对于其他情况,先使用辗转相除法,计算 extended_gcd(b, a % b)。假设 extended_gcd(b, a % b)已经成功返回 gcd, x1, y1 的值,那么原问题的解 x 即为 y1,y 为 x1 - (a // b) * y1。

3. 素数的检测算法

素数检测采用概率性的素性检测法,Miller-Rabin 算法。由于 Miller-Rabin 算法具有速度快、概率性的特点,对输入数进行 5 次的 Miller-Rabin 测试,如果都通过,就确信这个数是素数。

单次 Miller-Rabin 测试的实现:

```
def _miller_rabin_test(d: int, n: int) -> bool:
```

使用 Miller-Rabin 算法测试 n 是否为素数的单轮测试。

参数:

d: n-1 的奇数部分

n: 要测试的数

```
返回:
如果n可能是素数,返回True;否则返回False。

a = 2 + random.randint(1, n - 4)
x = quick_pow(a, d, n)

if x == 1 or x == n - 1:
    return True

while d!= n - 1:
    x = (x * x) % n
    d *= 2

if x == 1:
    return False
    if x == n - 1:
    return True
```

return False

随机生成正整数 a,d 是奇数,计算 $a^d \mod n$,存为变量 x。 根据素数性质,若 x 为 1,或 $a^{2^{k-1}d} \mod n = n - 1 (k \le d)$ 至少有一个 k 成立。因此检查 x==1,或者将 x 每次进行平方,检查是否 x==n-1,若成立,则返回 True。

调用 Miller-Rabin 算法进行素数检验:

在外层测试函数中, 先确保 n 是大奇数的前提下, 计算出 n-1 的最大奇数部分 d, 即可调用 miller_rabin_test(d, n)若干次, 检测 n 是否为素数。示意代码如下:

```
d = n - 1
while d % 2 == 0:
    d //= 2

for _ in range(k):
    if not _miller_rabin_test(d, n):
        return False
```

4. 快速取模幂

在 RSA 的加密和解密以及上述 Miller-Rabin 算法中都需要用到取模的幂函数。实现快速幂函数,以提高效率,避免溢出。

快速幂的原理是把指数用二进制的形式表示,同时可以将原本的指数式拆成若干个指数为 2 的次数的式子相乘.例如底数 m,指数 e=13,可表示为

$$m^{1101} = m^1 \cdot m^4 \cdot m^8$$

因此可以每次将指数向右移位,同时通过平方的形式更新,根据指数 e 的最低位是否为 1,决定当前底数是否乘入。实现代码如下:

```
def quick_pow(m,e,n): # 快速取幂模
    ans = 1
    while e:
        if e & 1:
            ans = (ans * m) % n
            m = m * m % n
        e >>= 1
    return ans
```

二、实验结果与分析

程序正确运行的结果截图,包括p, q, n,e, d, ϕ (n)这些参数的值,输出加密解密时间作为时长参考,对比上次的 AES 密码算法效率上有什么不同。

```
3923/Desktop/CryLab/rsa.py
生成的素数 p: 1657872583514131045703058296936978377112640981190749242994363269086776621912803649497800896092823
81861520753606621897045879538545636807811583212945064643577252848418267252026092727277043938020531770256258149607996789116607245813151509446400596631502430479229378458256730559298734130956056583239503223619474001
牛成的素数 g: 9931533041490727819835599721447151404402228298785196366392830363356234797291539695219680196303743
476281916567318799938863808321335457811147079132573059977066061727351951916101211155398665605415529832083412863
5941050058862657964289183335301139218234906701206420985562233303266705808031663383400814993091405881
模数 n: 1646521634175218856927690730349611812206769784448012374542127860126809256292681410466561918838458803409
932069715010839676267114728066484946687646467393577627477959603967829263219222618747450498633865129792081486217
187313216217705454931976860799677900539486091873109664650194534130459841086851017829404428878663541235480906162
1293277446456831080866594804012010414448985727578915531775022817999881
欧拉函数 φ(n): 164652163417521885692769073034961181220676978444801237454212786012680925629268141046656191883845
880340993206971501083967626711472806648494668764646739357762747795960396782926321922261874745049863386512979208
148621718731321621770545493197686079967790053948609187310966465019453413045984108685101782940442887863703097660
427412428456904242415415958829678483066013946667925227647358447632946482906954418747082793175637500304443149825
828675761174967651897172915659475001117285464959133346054080106063444841354594048058598861932613498371144796436
92540739557427709119650645067150985048147849009046739858948891456806107120000
公钥指数 e: 65537
私钥指数 d: 1799096918497694773099042269257605655921491436353848454170343104867186640266092677472<u>427773</u>74646436
230198568003253011625825851176704519564570093784472975714334950771686430952803955829117147459003572153050049521
992176607869468162850950880972583220065699730837601711068687307064084535803012389034265779103639164438085714378
244411581227593563451741944142639613611528157989007001042745853415591817858704647429678186480940488596883577636
929845091161230333346849724201669743943301428560033430469450771370143421311316988514343088552308136742281045031
4848649934232952466824378990008757339926251640809071668416493311999833473
```

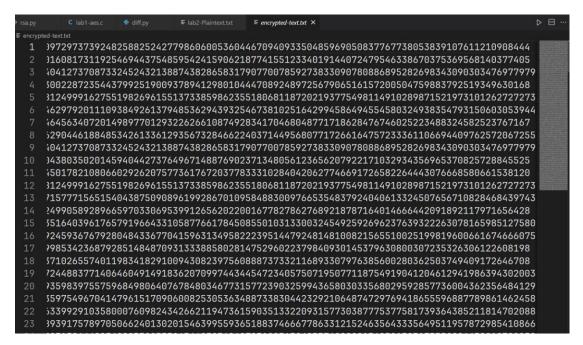
明文整型数组: ['1816', '1618', '0033', '1445', '1400', '5253', '5041', '4639', '0033', '5533', '5036', '1400', '5051', '3312', '0065', '7800', '6567', '8279', '7889', '7700', '7079', '8200', '5073', '8669', '8384', '1200', '5172', '6577', '7382', '0065', '7868', '0033', '6876', '6977', '6578', '1200', '8583', '6983', '0065', '7671', '7982', '7384', '7277', '7367', '0078', '8577', '6669', '8200', '8472', '6979', '8289', '0084', '7900', '8082', '7986', '7368', '6690', '6578', '0069', '7070', '7367', '17369', '7884', '0082', '6965', '7673', '9065', '8473', '7978', '0079', '7000', '6500', '8085', '6676', '7367', '1375', '6989', '0067', '8289', '8084', '7983', '8 983', '8469', '7712', '0065', '9679', '8269', '8473', '6765', '7676', '8700', '7382', '8384', '0069', '7886', '7383', '8 983', '8469', '7712', '0065', '7673', '4373', '6765', '7676', '8700', '6689', '0065', '7273', '8470', '7369', '7668', '0036', '7770', '1773', '6765', '7676', '8700', '6689', '0065', '7773', '8470', '7369', '7668', '0036', '7370', '7073', '6912', '0045', '6582', '8473', '7800', '4069', '7676', '7765', '7880', '6578', '6800', '6778', '6809', '7689', '8275', '7669', '1400', '5051', '3300', '7383', '0078', '7788', '0084', '7269', '0077', '7983', '8400', '8773', '6869', '7689', '0085', '8369', '6800', '6978', '6782', '8980', '8473', '7798', '0077', '6782', '7798', '8400', '8773', '7669', '8379', '0085', '8369', '8469', '8278', '6984', '00884', '7280', '8478', '0788', '8781', '7798', '8369', '6785', '8379', '0084', '8265', '7883', '6567', '8473', '7788', '8314', '0041', '8460', '7265', '8300', '6576', '8379', '0073', '4584', '7200', '8472', '6780', '8473', '7788', '8473', '7788', '8473', '7788', '8473', '7788', '7788', '7788', '7788', '8782', '7788', '8782', '7788', '8782', '7788', '8782', '7788', '8782', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788', '7788',

```
已读取加密文件encrypted-text.txt中的密文,开始解密解密时间: 6.147177秒
解密时间: 6.147177秒
解密后的明文整型数组: [1816, 1618, 33, 1445, 1409, 5253, 5941, 4639, 33, 5533, 5936, 1409, 5951, 3312, 65, 7899, 6567, 8279, 7889, 7709, 7079, 8209, 5073, 8669, 8384, 1200, 5172, 6577, 7382, 65, 7868, 33, 6876, 6977, 6578, 1209, 8583, 6983, 65, 7671, 7982, 7384, 7277, 7367, 78, 8577, 6669, 8209, 8472, 6979, 8289, 84, 7909, 8082, 79, 86, 7368, 6900, 6578, 69, 7070, 7367, 7369, 78848470, 7369, 7668, 36, 7370, 7073, 6912, 45, 6582, 8473, 7800, 4, 69, 7676, 7765, 7800, 6578, 6800, 5065, 7680, 7200, 4569, 8275, 7669, 1400, 5051, 3300, 7383, 78, 7987, 84, 72, 8470, 7369, 7668, 36, 7370, 7073, 6912, 45, 6582, 8473, 7800, 4069, 7676, 7765, 7800, 6578, 6800, 5065, 7680, 7200, 4569, 8275, 7669, 1400, 5051, 3300, 7383, 78, 7987, 84, 7269, 77, 7983, 8400, 8773, 6869, 7689, 85, 8369, 6800, 6978, 6782, 8980, 8473, 7978, 77, 6984, 7279, 6812, 87, 7384, 7200, 6580, 8076, 7367, 6584, 7379, 7883, 8, 4, 7282, 7985, 7172, 7985, 8400, 8472, 6900, 4178, 8469, 8278, 6984, 84, 7900, 8369, 6785, 8269, 79, 7813, 7673, 7869, 84, 8265, 7883, 6567, 8473, 7978, 8314, 41, 8400, 7265, 8300, 6576, 8379, 73, 7883, 8073, 8269, 6800, 6082, 6953, 7584, 7282, 7985, 7172, 87, 7982, 7500, 7378, 66, 7984, 7200, 8473, 6783, 1400]

Ræsit果已写入$b.txt文件。

PS C:\Users\83923\Desktop\CryLab>
```

完整运行过程如上图所示。运行后,先生成p, q, n, e, d, ϕ (n) 六个值并输出。随后将字符串转化成的明文数组输出。此后自动开始加密,完成后会输出加密时间以及密文写入文件的提示。密文为一个 145kB 的大文件,如下图所示。随后自动开始解密过程,完成后会将解密得到的明文写入文件,并输出解密使用的时间。



经过验证,加密后解密输出的明文,和原来的明文是一样的。使用了一个自动校验脚本 diff.py 进行检验,运行结果如图。

PS C:\Users\83923\Desktop\CryLab> python .\diff.py .\sb.txt .\lab2-Plaintext.txt The files are identical.

加密用时 0.03 秒,而解密用时需要 6.147 秒。

三、总结

1、实验过程中遇到的问题有哪些? 你是怎么解决的?

难以理解 RSA 算法的输入是数字,而加密过程的输入是明文字符串,在明文 到数字还要分组之类的过程纠结。后面先实现了一个简单的从字符到数字的转换, 直接每个字符取 ASCII 值得到数字进行加密。后面先用简单的字符转换,完善了 RSA 算法本身之后,再去把字符串的转换方式做了改进,变成两两分组,定成 4 位的数字进行加密。 2、关于本实验的意见或建议。