

现代密码学实验报告

实验名称：RSA 加密的实现	实验时间：2024-12-17
学生姓名：庄云皓	学号：22336327
学生班级：22级保密管理	成绩评定：

实验5-1 RSA 加密的实现

实验目的

通过实现 2048 bit RSA 的加密函数，理解 RSA 密码体制的具体运作过程，进一步提高对于公钥密码体制的认识和理解。

实验内容

用C/C++ 实现2048 bit RSA 的加密函数
参数要求：

输入：

- `uint8_t[16]` 请忽略这个（应该是随机数种子）
- `uint8_t[256]` 以大端序表示的 2048 bit 的 n
- `uint8_t[256]` 以大端序表示的 2048 bit 的 e
- `uint8_t[256]` 请忽略这个(应该是以大端序表示的 2048 bit 的 d)
- `uint8_t` 加密的消息长度（因为是 RSA-2048，所以消息长度不能超过 $256 - 1 - 32 - 32 - 1 = 190$ bytes）
- `uint8_t[]` 加密的消息内容

输出：

加密结果，也就是用大端序表示 256 bytes 的 $c = m^e \bmod n$

实验原理

- 密钥生成
 - 选择两个素数 p, q ，计算 $n = pq$ 和 $\phi(n) = (p - 1)(q - 1)$
 - 选择 e 满足 $\gcd(e, \phi(n)) = 1$
 - 计算 $d = e^{-1} \bmod \phi(n)$
 - 公钥 $pk = (n, e)$ 私钥 $sk = (p, q, d)$
- 将明文 m 加密为密文 $c = m^e \bmod n$

由于textbook-RSA加密相同的明文一定会加密出相同的密文，这不符合语义安全（Semantic security）的要求。不满足选择明文攻击下的不可区分性（IND-CPA），所以要进行OAEP填充，参见 [PKCS#1 v2.2 \(RFC 8017\)](#)。填充过程在下面详细解释

实验步骤（源代码）

- **预处理部分**：读取 n, e ，将原始的大端序转换为用 `uint32_t[128]` 的 $radix = 2^{32}$ 进制表示，即 $[a_0, a_1, a_2, \dots, a_{127}]$ 表示 $a_0 * radix^0 + a_1 * radix^1 + \dots + a_{127} * radix^{127}$ ，其中如果用 A_1, A_2, \dots 分别表示依次读到的字符， $a_0 = [A_3, A_2, A_1, A_0]$ ， $a_1 = [A_7, A_6, A_5, A_4]$ ，以此类推

```
uint8_t unknown [16];
fread(unknown, 1, 16, file);

uint8_t n[256];
uint8_t e[256];
uint32_t N[128]={0};
uint32_t E[128]={0};
uint32_t M[128]={0};

uint8_t skip[256];
uint8_t len;

BigInt cal0("1");

for(int i = 0; i < 64; i++){
    fread(n+i*4, 1, 4, file);
    uint32_t value = ((uint32_t)n[4*i+0] << 24) |
        ((uint32_t)n[4*i+1] << 16) |
        ((uint32_t)n[4*i+2] << 8) |
        ((uint32_t)n[4*i+3]);

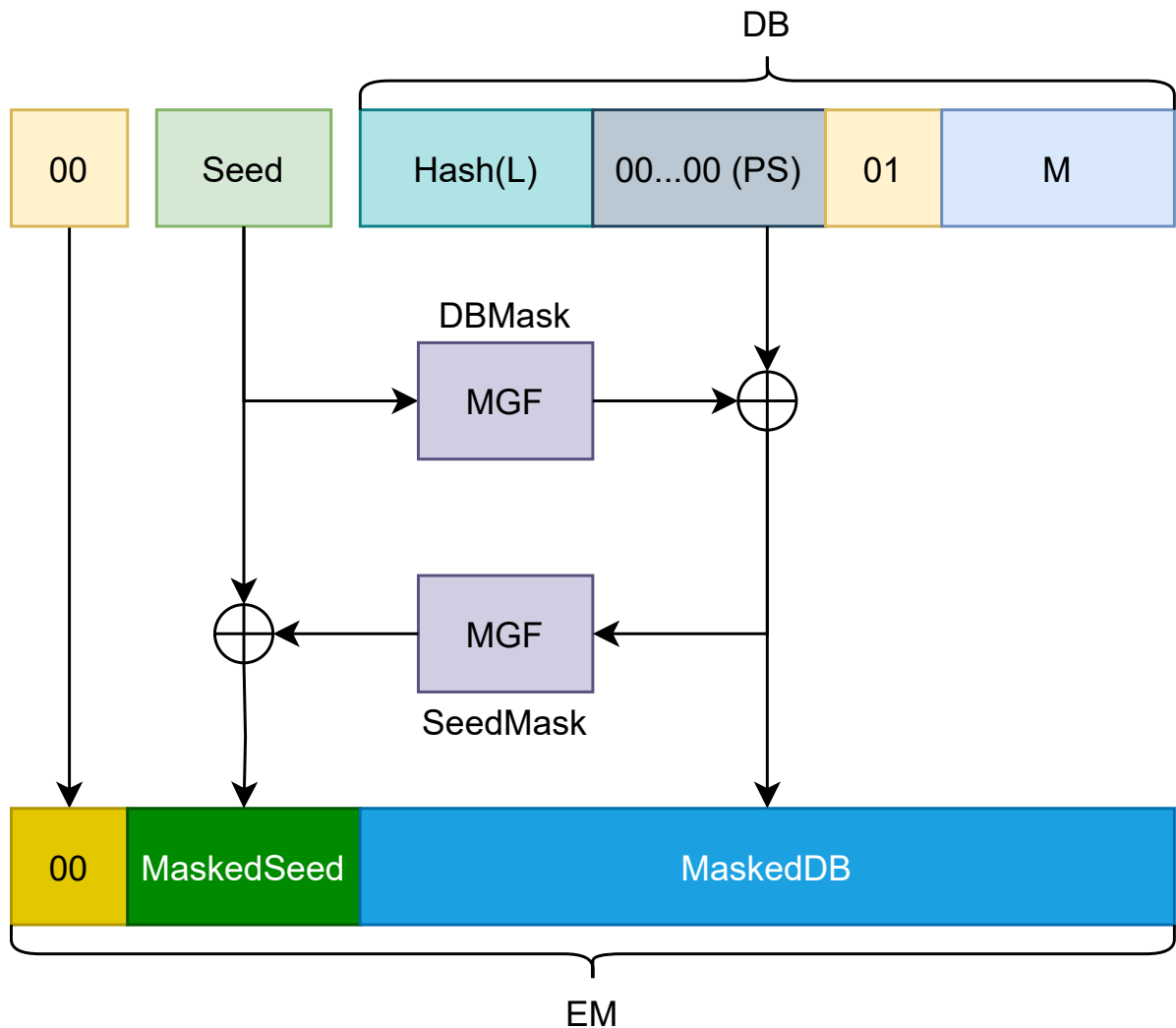
    N[64-i-1]=value;
}
// printf("N=");
// cout<<cal0.biToStr(N)<<endl;
BigInt cal(cal0.biToStr(N));

for(int i = 0; i < 64; i++){
    fread(e+i*4, 1, 4, file);
    uint32_t value = ((uint32_t)e[4*i+0] << 24) |
        ((uint32_t)e[4*i+1] << 16) |
        ((uint32_t)e[4*i+2] << 8) |
        ((uint32_t)e[4*i+3]);
    E[64-i-1]=value;
}
// printf("E=");
// cout<<cal.biToStr(E)<<endl;

fread(skip, 1, 256, file);

fread(&len, 1, 1, file);
```

- **OAEP填充**：使用最优非对称加密填充（Optimal Asymmetric Encryption Padding, OAEP），流程如下：



- 需要调用两个函数：
 - Hash：一个 hash 函数,在这个实验中采用sha256
 - MGF：掩码生成函数（Mask Generation Functions），相当于一种输出长度可以自定义的 hash 函数，后述
- m：需要加密的消息（Message）
- Seed：随机的二进制数据，长度和 Hash 的输出相同
- L：可选的标签（Label），可以为空字符串，在解密的时候也需要输入 L，并检查是否与 DB 中的 Hash(L) 部分相同
- PS：由 0x00 组成的填充部分（Padding String）
- DB：消息块（Data Block）
- EM：填充后的消息（Encoded Message），长度和 n 相同，与整数互相转换时使用大端序

图中上方部分：依次完成0x00,seed,hash(0),0x01,m,剩下部分都填0x00

```
uint8_t m[260];

m[0]=0x00;

uint8_t seed[32]; // 存储随机字节的数组
unsigned int random_value; // 用于接收32位随机数的变量
int i = 0;
```

```

while (i < 32) {

    if (_rand32_step(&random_value)) {

        seed[i++] = (uint8_t)(random_value & 0xFF); // 低8位
        seed[i++] = (uint8_t)((random_value >> 8) & 0xFF); // 次低8位
        seed[i++] = (uint8_t)((random_value >> 16) & 0xFF); // 次高8位
        seed[i++] = (uint8_t)((random_value >> 24) & 0xFF); // 高8位
    }
}

for(int i = 1; i < 33; i++){
    m[i]=seed[i-1];
}

for(int i = 33; i<65; i++){
    m[i]=hash_L[i-33];
}

m[256-len-1] = 0x01;
fread(m+256-len,1,len,file);

for(int i = 65; i< 256-len-1; i++){
    m[i]=0x00;
}

```

MGF 函数

$$MGF_H(m, len) = (H(m \parallel 0) \parallel H(m \parallel 1) \parallel H(m \parallel 2) \parallel \dots)[len]$$

这里的0, 1, 2都是4字节的, 如2表示0x00000002

H是我们前面实现的 SHA256 函数

```

int MGF1(const unsigned char *mgfSeed, unsigned int mgfSeedLen, unsigned int
maskLen, unsigned char *mask)
{
    unsigned char buf[MGF1_BUF_SIZE], *p;
    unsigned char digest[32];
    unsigned long digestLen=32;
    unsigned long counter, restLen;

    unsigned char buffer_sha[64];
    unsigned char data[MGF1_BUF_SIZE];
    memset(buffer_sha, 0, 64);

    uint32_t state[8];
    memcpy(state, H0, sizeof(H0));
    if (mgfSeedLen > MGF1_BUF_SIZE - 4)
    {
        printf("MGF1 buffer is not long enough!\n");
        return -1;
    }

    // copy mgfSeed to buffer
    memcpy(buf, mgfSeed, mgfSeedLen);

```

```

// clear rest buffer to 0
p = buf + mgfSeedLen;
memset(p, 0, MGF1_BUF_SIZE-mgfSeedLen);

counter = 0;
restLen = maskLen;

while (restLen > 0)
{
    p[0] = (counter >> 24) & 0xff;
    p[1] = (counter >> 16) & 0xff;
    p[2] = (counter >> 8) & 0xff;
    p[3] = counter & 0xff;
    memcpy(data, buf, MGF1_BUF_SIZE);

    memset(buffer_sha, 0, 64);

    if (restLen >= digestLen)
    {

        sha256_update(data, state, buffer_sha, mgfSeedLen+4);

        sha256_final(buffer_sha, state, (unsigned char *)mask);

        // for(int i = 0; i < digestLen; i++)
        //     printf("%02x", mask[i]);
        // printf("\n");

        restLen -= digestLen;
        mask += digestLen;

        counter ++;
    }
    else // 剩余的不足单次哈希长度的部分
    {

        sha256_update(data, state, buffer_sha, mgfSeedLen+4);
        sha256_final(buffer_sha, state, (unsigned char *)digest);
        memcpy(mask, digest, restLen);

        restLen = 0;
    }
}

return 0;
}

```

调用MGF函数

```

MGF1(seed, 32, 223, DB_mask);

for(int i = 33; i < 256; i++){
    m[i] = m[i] ^ DB_mask[i-33];
}
MGF1(m+33, 223, 32, seed_mask);
for(int i = 1; i < 33; i++){
    m[i] = m[i] ^ seed_mask[i-1];
}

```

加密计算

将 m 转化为 `uint32_t[128]` 表示, 计算得到最终加密结果, $c = M^E \bmod N$ 输出.

```

for(int i = 0; i < 64; i++){
    uint32_t value = ((uint32_t)m[4*i+0] << 24) |
        ((uint32_t)m[4*i+1] << 16) |
        ((uint32_t)m[4*i+2] << 8) |
        ((uint32_t)m[4*i+3]);
    M[64-i-1] = value;
}

// printf("M=");
// cout<<cal.biToStr(M)<<endl;

// fclose(file);
uint32_t res[128] = {0};
cal.modPow(res, M, E);
// printf("res=");
// cout<<cal.biToStr(res)<<endl;

//以小端序输出
for(int i = 0; i < 64; i++){
    uint32_t value = res[64-i-1];
    uint8_t bytes[4];
    bytes[3] = value & 0xFF;
    bytes[2] = (value >> 8) & 0xFF;
    bytes[1] = (value >> 16) & 0xFF;
    bytes[0] = (value >> 24) & 0xFF;
    fwrite(bytes, 1, 4, outputFile);
}

```

关于SHA-256和大数运算部分已在之前实验中实现, 这里不再赘述, 大数运算部分参考了<https://smallorange666.github.io/2024/11/29/%E5%A4%A7%E6%95%B0%E8%BF%90%E7%AE%97%E5%AE%9E%E7%8E%B0/>.

实验总结

实验过程中, 我成功实现了RSA-2048的加密, 使用了SHA-256作为哈希函数, 并遵循了OAEP填充方案。通过这次实验, 我深刻理解了RSA算法的原理和操作步骤。

2048 位的 RSA 密码体制通过两个 1024 位的安全素数, 构造一个 2048 位的大整数, 并在模这个大整数的基础上进行操作。需要将可变长度的明文字符串转成对应的 2048 位的大整数, 方便 RSA 密码体制的运行。这就需要用到上一个实验中实现的 SHA-256 函数,

在实验中碰到的问题:调用完一次sha256-update后再调用没有进行init导致错误，经过修改后解决了。