

南开大学

计算机学院

数据安全

SEAL 应用实践

穆禹宸 2012026

年级: 2020 级

专业:信息安全、法学双学位班

指导教师: 刘哲理

景目

→,	. 9	实验名称	í																		1
二、	. 9	火验要求	*																		1
三,	. 9	实验过程																			1
((−)																				1
((二)	实验值	弋码								 										2
		1.	前置	部分							 										2
		2.		核心化																	5
		3.	客户	端解码	玛.						 										9
((三)	实验约	吉果原	展示																	13
四、	. Æ)得体会	:																		14

一、 实验名称

SEAL 应用实践

二、实验要求

参考教材实验 2.3, 实现将三个数的密文发送到服务器完成 $x^3 + y * z$ 的运算。

三、 实验过程

(一) 环境配置

首先,从 github 上拉取开源的 SEAL 库,代码如下所示:

```
git clone https://github.com/microsoft/SEAL
```

结果如下所示:

```
• myc@DESKTOP-2N69326:-$ git clone https://github.com/microsoft/SEAL
Cloning into 'SEAL'...
remote: Enumerating objects: 17111, done.
remote: Counting objects: 100% (282/82), done.
remote: Compressing objects: 100% (282/82), done.
remote: Total 17111 (delta 141), reused 228 (delta 111), pack-reused 1
6829
Receiving objects: 100% (17111/17111), 5.00 MiB | 596.00 KiB/s, done.
Resolving deltas: 100% (1293/12943), done.
myc@DESKTOP-2N69325:-$ GESAL
wwc@DESKTOP-2N69325:-$ GESAL
```

然后输入 cmake.

过程及结果如下所示:

```
• myc@DESICIOP-2N69126:-/SEAL$ cmake .

- Build type (CMWKE BUILD TYPE): Release
- The CX compiler identification is GNU 11.3.0
- The C compiler identification is GNU 11.3.0
- Detecting CX compiler ABI info
- Detecting CXX compiler ABI info - done
- Check for working CXX compiler: /usr/bin/c++ - skipped
- Detecting CXX compile features
- Detecting CXX compile features
- Detecting CXX compiler ABI info
- Detecting CX compiler ABI info
- Detecting CX compiler ABI info - done
- Check for working C compiler: /usr/bin/cc - skipped
- Detecting C compile features
- Detecting C compiler features
- Detecting C compil
```

```
-- Configuring done
-- Generating done
-- Build files have been written to: /home/myc/SEAL
```

然后输入 make.

过程和结果如下所示:

```
myc@DESKTOP-2M69J26:-/SEAL$ make
[ 1%] Building C object thirdparty/zlib-build/CMakeFiles/zlibstatic.d
ir/adler32.o
[ 2%] Building C object thirdparty/zlib-build/CMakeFiles/zlibstatic.d
ir/compress.o
[ 3%] Building C object thirdparty/zlib-build/CMakeFiles/zlibstatic.d
ir/crc32.o
[ 5%] Building C object thirdparty/zlib-build/CMakeFiles/zlibstatic.d
ir/deFlate.o
[ 6%] Building C object thirdparty/zlib-build/CMakeFiles/zlibstatic.d
ir/gzclose.o
[ 6%] Building C object thirdparty/zlib-build/CMakeFiles/zlibstatic.d
ir/gzlib.o
[ 7%] Building C object thirdparty/zlib-build/CMakeFiles/zlibstatic.d
ir/gzlib.o
```

```
[ 97%] Building COX object CMakeFiles/seal.dir/native/src/seal/util/ui
ntcore.cpp.o
[ 98%] Building COX object CMakeFiles/seal.dir/native/src/seal/util/zt
ools.cpp.o
[ 100%] Linking COX static library lib/libseal-4.1.a
[ 100%] Built target seal
```

最后输入 sudo make install 过程和结果如下所示:

```
• myc@DESKTOP-2Mc93126:~/SEAL$ sudo make install
Consolidate compiler generated dependencies of target zlibstatic
[18%] Built target zlibstatic
Consolidate compiler generated dependencies of target libzstd_static
[54%] Built target libzstd_static
Consolidate compiler generated dependencies of target seal
[10e%] Built target seal
Install the project...
-- Install configuration: "Release"
-- Installing: /usr/local/lib/libseal-4.1.a
-- Installing: /usr/local/lib/cmake/SEAL-4.1/SEALTargets.cmake
-- Installing: /usr/local/lib/cmake/SEAL-4.1/SEALTargets-release.cma
```

```
-- Installing: /usr/local/include/SEAL-4.1/seal/util/ntt.h

- Installing: /usr/local/include/SEAL-4.1/seal/util/streambuf.h

-- Installing: /usr/local/include/SEAL-4.1/seal/util/uintarith.h

-- Installing: /usr/local/include/SEAL-4.1/seal/util/uintarithmod.h

-- Installing: /usr/local/include/SEAL-4.1/seal/util/uintarithsmallmod.h

-- Installing: /usr/local/include/SEAL-4.1/seal/util/uintcore.h

-- Installing: /usr/local/include/SEAL-4.1/seal/util/ztools.h

myc@DESKTOP-2N69126:-/SEAL$
```

此时 SEAL 库已经顺利安装了。在本过程中我没有遇到困难。

(二) 实验代码

1. 前置部分

首先,仿照参考代码进行初始设置,导入 examples.h 头文件,并生成 x,y,z 三个向量

```
1 #include "examples.h"
#include <vector>
3 using namespace std;
4 using namespace seal;
  #define N 3
  int main()
       // 客户端的视角: 要进行计算的数据
9
       vector<double> x, y, z;
10
       x = \{ 1.0, 2.0, 3.0 \};
11
       y = \{ 2.0, 3.0, 4.0 \};
12
       z = { 3.0, 4.0, 5.0 };
       cout<<" 原始向量 x 是: "<<endl;
14
       print_vector(x);
15
       cout<<" 原始向量 y 是: "<<endl;
16
17
       print_vector(y);
       cout<<" 原始向量 z 是: "<<endl;
       print_vector(z);
       cout<<endl;</pre>
       . . .
21
```

然后构建参数容器 parms, CKKS 有三个重要参数:

- 1. poly module degree(多项式模数)
- 2. coeff modulus (参数模数)
- 3. scale (规模)

这里我的设置都没有进行改动,均为官方 SEAL 库推荐的设置,如下所示:

```
1 // 构建参数容器 parms
2 EncryptionParameters parms(scheme_type::ckks);
3 // 这里的参数都使用官方建议的
4 size_t poly_modulus_degree = 8192;
5 parms.set_poly_modulus_degree(poly_modulus_degree);
6 parms.set_coeff_modulus(CoeffModulus::Create(poly_modulus_degree, { 60, 40, 40, → 60 }));
7 double scale = pow(2.0, 40);
```

对于参数的选择,虽然是选择了官方的建议,但是也要搞清楚其原理。在官方文档的 examples 之中,其解释的其原理如下:

假设 CKKS 密码中的比例为 S, 并且当前 coeff_modulus (用于密码) 中最后一个素数为 P。 重新调整到下一个级别会将比例更改为 S/P, 并像通常在模量转换时那样从 coeff_modulus 中 删除 P. 素数数量限制了可以执行多少次重新调整操作,因此限制了计算机器深度。

当然,我们可以自由选择初始比例。一种好策略是将初期规模 S 和系数组合 P_i 设置得非常接近彼此。如果在乘法之前密码具有规模 S,则在乘法之后它们具有规模 S^2 ,在重新调整之后具有规模 S^2/P_i . 如果所有 P_i 都接近于 S,则 S^2/P_i 再次接近于 S 。这样我们就稳定了各个阶段上的标度值靠近 S 。通常对于深度为 D 的环路,我们需要 D 次重排,也就是说,我们需要能够从系数组合中移除 D 个素数. 当系数组合只剩下一个素数时,剩余素必须大于 S 几位以保持明文小数字点前面部分不变。

因此,一般的好策略是按以下方式选择 CKKS 方案的参数:

- (1) 将 60 位质数作为 coeff modulus 中的第一个质数。这样在解密时可以获得最高精度;
- (2) 选择另一个 60 位质数作为 coeff_modulus 的最后一个元素, 因为它将用作特殊质数, 并且应该与其他质数中最大的那个一样大;
 - (3) 选择中间质数彼此接近。

我们使用 CoeffModulus :: Create 生成适当大小的素数。请注意,我们的 coeff_modulus 总 共有 200 位,在 poly_modulus_degree 上限之下这是因为 CoeffModulus :: MaxBitCount(8192) 返回的是 **218**。

因此, 这也就是官方建议的 60, 40, 40, 60 的来历。

我们选择初始比例为 2⁴0。在最后一级,这使我们保留了 60-40=20 位小数点前的精度,并且足够(大约 10-20 位)小数点后的精度。由于我们的中间质数是 40 位(实际上它们非常接近 2⁴0),因此我们可以像上面描述的那样实现比例稳定化。

然后构建各模块, 代码如下所示:

```
1 // 用参数生成 CKKS 框架 context
2 SEALContext context(parms);
4 // 构建各模块
5 // 生成公钥、私钥和重线性化密钥
6 KeyGenerator keygen(context);
7 auto secret_key = keygen.secret_key();
8 PublicKey public_key;
9 keygen.create_public_key(public_key);
10 RelinKeys relin_keys;
keygen.create_relin_keys(relin_keys);
12 // 构建编码器,加密模块、运算器和解密模块
13 // 注意加密需要公钥 pk; 解密需要私钥 sk; 编码器需要 scale
14 Encryptor encryptor(context, public_key);
15 Evaluator evaluator(context);
Decryptor decryptor(context, secret_key);
17 CKKSEncoder encoder(context);
```

这里构建了一个 SEALContext 对象 context(parms)。**这是一个重要的类,它检查我们刚刚** 设置的参数的有效性和属性。

然后对三个向量进行编码和加密

```
1 // 对向量 x、y、z 进行编码
2 Plaintext xp, yp, zp;
3 encoder.encode(x, scale, xp);
4 encoder.encode(y, scale, yp);
5 encoder.encode(z, scale, zp);
6
7 // 对明文 xp、yp、zp 进行加密
8 Ciphertext xc, yc, zc;
9 encryptor.encrypt(xp, xc);
10 encryptor.encrypt(yp, yc);
11 encryptor.encrypt(zp, zc);
```

2. 实验核心代码

核心代码步骤

我将本次实验拆分为如下五个步骤:

- (1) 计算 x * x, 即 x^2 , 将结果存入变量 x^2 之中
- (2) 计算 1.0*x,结果保存在 xc 之中
- (3) 将新的 xc 与变量 x2 相乘, 即 $1.0 * x * x^2$, 得到 x^3 , 将结果存入变量 x^3 之中
- (4) 计算 y*z,将结果存入变量 \overline{yz} 之中
- (5) 将x3+yz, 即计算 x^3+y*z , 完成实验要求

下面说明具体代码:

步骤一

计算 x * x,即 x^2 ,将结果存入变量 x^2 之中

首先, 计算 x2, 较为简单, 代码如下所示:

```
print_line(__LINE__);

cout << " 计算 x^2 ." << endl;

Ciphertext x2;

evaluator.multiply(xc, xc, x2);

// 进行 relinearize 和 rescaling 操作

evaluator.relinearize_inplace(x2, relin_keys);

evaluator.rescale_to_next_inplace(x2);

// 然后查看一下此时 x 2 结果的 level

print_line(__LINE__);

cout << " + Modulus chain index for x2: "

<< context.get_context_data(x2.parms_id())->chain_index() << endl;
```

这里我们说明以下 level 这个概念。

在 Microsoft SEAL 中,一组加密参数(不包括随机数生成器)通过其 256 位哈希唯一标识。该哈希称为"parms_id",可以随时轻松访问和打印。只要更改任何一个参数,哈希就会发生变化。

当从给定的 EncryptionParameters 实例创建 SEALContext 时,Microsoft SEAL 自动创建所谓的"模量切换链",即从原始集合派生出来的其他加密参数链。模量切换链中的参数与原始参数相同,除了系数模量大小沿着链向下减小之外。更确切地说,在链中每个参数集都试图从前一个集合删除最后一个系数模量素数;直到该参数集不再有效为止(例如 plain_modulus 大于剩余 coeff_modulus)。可以轻松遍历整个链并访问所有参数集。此外,链中每个参数集都有一个"chain index",指示其在链中的位置,因此最后一个设置具有索引 0. 如果某组加密参数或携带这些加密参数的对象比另一组较高,则说明它们处于较高级别上,并且其 chain index 更大即早期出现在该条线上。

链接列表是由 SEALContext :: ContextData 对象构成,每个节点可通过特定加密算法 (poly_modulus_degree 保持不变但 coeff_modulus 变化) 的 parms_id 进行标识,在创建 SEALContext 时进行独特预计算并存储于其中。整个链接列表可以很容易地通过 SEALContext 随时访问。

由于模量切换链, 5 个质数的顺序很重要。最后一个质数有特殊含义,并称其为"特殊质数"。因此,在模量切换链中设置的第一个参数是唯一涉及到特殊质数的参数。所有密钥对象(如 SecretKey)都在此最高级别创建。所有数据对象(如 Ciphertext)只能处于较低级别。特殊素数应该尽可能大地与其他 coeff modulus 中最大的素数相同,尽管这不是严格要求。

"模量切换"是一种将密文参数向下更改的技术。函数 Evaluator :: mod_switch_to_next 始终切换到链中下一个级别,而 Evaluator :: mod_switch_to 则切换到与给定 parms_id 相对 应的链中下一个参数集。但是,在链条上无法向上切换。

步骤二

计算 1.0*x, 结果保存在 xc 之中

然后,计算 1.0*x,这一步的目的是因为 x^2 和 xc 此时的 level 已经不同,因此需要通过与乘法单位元"1"相乘,将 xc 的 level 从 2 变为 1。

```
// 步骤 2, 计算 1.0*x
      // 此时 xc 本身的层级应该是 2, 比 x~2 高, 因此这一步解决层级问题
      print_line(__LINE__);
      cout << " + Modulus chain index for xc: "</pre>
   << context.get_context_data(xc.parms_id())->chain_index() << endl;</pre>
      // 因此, 需要对 x 进行一次乘法和 rescaling 操作
          print_line(__LINE__);
      cout << " 计算 1.0*x ." << endl;
      Plaintext plain_one;
9
      encoder.encode(1.0, scale, plain_one);
10
      // 执行乘法和 rescaling 操作:
11
      evaluator.multiply_plain_inplace(xc, plain_one);
12
      evaluator.rescale_to_next_inplace(xc);
      // 再次查看 xc 的层级, 可以发现 xc 与 x~2 层级变得相同
14
      print_line(__LINE__);
15
      cout << " + Modulus chain index for xc new: "</pre>
 << context.get_context_data(xc.parms_id())->chain_index() << endl;</pre>
      // 那么, 此时 xc 与 x<sup>2</sup> 层级相同, 二者可以相乘了
```

CKKS 中的乘法会导致密文中的尺度增长。任何密文的尺度都不能太接近 coeff_modulus 的总大小,否则密文就没有足够的空间来存储缩放后的明文。CKKS 方案提供了"重新调整"功能,可以减小尺度并稳定尺度扩展。

rescale 是一种模数切换操作。与模数切换相同,它从 coeff_modulus 中删除最后一个质数,并将密文按所删除质数进行缩放。通常情况下,我们希望完全控制如何改变比例,在 CKKS 方案中更常见地使用精心选择的系数模量素数。**因此,每一次乘法都要做一次 rescale**

步骤三

将新的 xc 与变量 x2 相乘, 即 $1.0 * x * x^2$, 得到 x^3 , 将结果存入变量 x3 之中

然后, 计算 $1.0 * x * x^2$, 也就是把前两个步骤得到的结果相乘

```
// 步骤 3, 计算 x^3, 即 1*x*x²

// 先设置新的变量叫 x3

print_line(__LINE__);

cout << " 计算 1.0*x*x²2 ." << endl;

Ciphertext x3;

evaluator.multiply_inplace(x2, xc);

evaluator.relinearize_inplace(x2,relin_keys);

evaluator.rescale_to_next(x2, x3);

// 此时观察 x³ 的层级

print_line(__LINE__);

cout << " + Modulus chain index for x3: "

</ context.get_context_data(x3.parms_id())->chain_index() << endl;
```

步骤四

计算 y*z,将结果存入变量 \overline{yz} 之中

然后, 计算 y*z, 这一步是直接相乘, 较为简单, 代码如下所示:

步骤五

将 $\overline{x^3} + \overline{yz}$,即计算 $x^3 + y * z$,完成实验要求

此时,我们分别得到了变量 $\overline{x3}$ (x^3) 和变量 \overline{yz} (y*z),它们的 level 和 scale 都是不同的,此时他们无法直接相加。为了解决这两个问题,需要进行如下操作:

```
// 注意,此时问题在于 scales 的不统一,可以直接重制。
      print_line(__LINE__);
      cout << "Normalize scales to 2^40." << endl;</pre>
      x3.scale() = pow(2.0, 40);
      yz.scale() = pow(2.0, 40);
      // 输出观察, 此时的 scale 的大小已经统一了!
      print_line(__LINE__);
      cout << " + Exact scale in 1*x^3: " << x3.scale() << endl;</pre>
      print_line(__LINE__);
9
      cout << " + Exact scale in y*z: " << yz.scale() << endl;</pre>
10
11
      // 但是, 此时还有一个问题, 就是我们的 x^3 和 yz 的层级还不统一!
12
      // 在官方 examples 中,给出了一个简便的变换层级的方法,如下所示:
13
      parms_id_type last_parms_id = x3.parms_id();
      evaluator.mod_switch_to_inplace(yz, last_parms_id);
15
      print_line(__LINE__);
      cout << " + Modulus chain index for yz new: "</pre>
 << context.get_context_data(yz.parms_id())->chain_index() << endl;</pre>
```

这里的原理同样来自于官方样例:

由于 P_2 和 P_1 非常接近于 2^{40} ,我们可以简单地"欺骗" Microsoft SEAL 并将比例尺设置

为相同。将 $1.0*x*x^2$ 的比例尺更改为 2^{40} 仅意味着我们通过 $2^{120}/(P_2^2*P_1)$ 缩放 $1.0*x*x^2$ 的值,这非常接近于 1。这不应导致任何明显的错误。注意,这只是其中一种方法,但是这种方法最简单。

而对于 level 的切换, 更加简单, CKKS 支持模数切换, 就像 BFV 方案一样, 使我们能够在不需要时切换系数模数的部分。

最后, 计算 $x^3 + y * z$

```
1 // 步骤 5, x^3+y*z
2 print_line(__LINE__);
3 cout << " 计算 x^3+y*z ." << endl;
4 Ciphertext encrypted_result;
5 evaluator.add(x3, yz, encrypted_result);
```

注意,加法并不需要 rescale 操作。因此直接相加后直接处理即可!

3. 客户端解码

将计算完成的结果从服务器重新返回客户端,客户端进行解码,并进行结果展示,代码如下 所示:

```
// 计算完毕,服务器把结果发回客户端
Plaintext result_p;
decryptor.decrypt(encrypted_result, result_p);

// 注意要解码到一个向量上
vector<double> result;
encoder.decode(result_p, result);

// 输出结果
print_line(__LINE__);
cout << " 结果是: " << endl;
print_vector(result, 3 /*precision*/);

return 0;
```

至此,本次实验所编写的代码和整个流程全部结束。 实验完整代码如下所示:

实验完整代码

```
#include "examples.h"
#include <vector>
using namespace std;
using namespace seal;
#define N 3
int main()
{
```

```
// 客户端的视角: 要进行计算的数据
      vector < double > x, y, z;
      x = \{ 1.0, 2.0, 3.0 \};
      y = \{ 2.0, 3.0, 4.0 \};
      z = \{ 3.0, 4.0, 5.0 \};
      cout << "原始向量x是: "<< endl;
      print_vector(x);
      cout << "原始向量y是: "<< endl;
      print_vector(y);
      cout << "原始向量z是: "<< endl;
      print vector(z);
19
      cout << endl;
      // 构建参数容器 parms
      EncryptionParameters parms(scheme_type::ckks);
      // 这里的参数都使用官方建议的
      size_t poly_modulus_degree = 8192;
      parms.set_poly_modulus_degree(poly_modulus_degree);
      parms.set_coeff_modulus(CoeffModulus::Create(poly_modulus_degree, { 60,
          40, 40, 60 }));
      double scale = pow(2.0, 40);
      // 用参数生成 CKKS 框架 context
      SEALContext context (parms);
      // 构建各模块
      // 生成公钥、私钥和重线性化密钥
      KeyGenerator keygen(context);
      auto secret_key = keygen.secret_key();
      PublicKey public_key;
      keygen.create_public_key(public_key);
      RelinKeys relin_keys;
      keygen.create_relin_keys(relin_keys);
      // 构建编码器,加密模块、运算器和解密模块
      // 注意加密需要公钥 pk; 解密需要私钥 sk; 编码器需要 scale
      Encryptor encryptor(context, public_key);
      Evaluator evaluator (context);
      Decryptor decryptor (context, secret key);
      CKKSEncoder encoder (context);
      // 对向量 x、y、z 进行编码
      Plaintext xp, yp, zp;
      encoder.encode(x, scale, xp);
      encoder.encode(y, scale, yp);
      encoder.encode(z, scale, zp);
      // 对明文 xp、yp、zp 进行加密
      Ciphertext xc, yc, zc;
      encryptor.encrypt(xp, xc);
```

```
encryptor.encrypt(yp, yc);
       encryptor.encrypt(zp, zc);
       /*
       下面进入本次实验的核心内容
       计算$x^3+y*z$
       */
       // 步骤1, 计算x^2
           print_line(__LINE__);
       cout << "计算 x^2 ." << endl;
       Ciphertext x2;
       evaluator.multiply(xc, xc, x2);
       // 进行 relinearize 和 rescaling 操作
       evaluator.relinearize_inplace(x2, relin_keys);
       evaluator.rescale_to_next_inplace(x2);
       // 然后查看一下此时x<sup>2</sup>结果的level
       print_line(__LINE___);
       \mathrm{cout} << " + Modulus chain index for x2:
   << context.get_context_data(x2.parms_id())->chain_index() << endl;</pre>
       // 步骤2, 计算1.0*x
                                       2高,因此这一步解决层级问题
       // 此时xc本身的层级应该是2, 比x
       print line( LINE );
       \mathrm{cout} << " + Modulus chain index for xc:
   << context.get_context_data(xc.parms_id())->chain_index() << endl;</pre>
81
       // 因此, 需要对 x 进行一次乘法和 rescaling操作
           print_line(__LINE___);
       cout << "计算 1.0*x ." << endl;
       Plaintext plain_one;
       encoder.encode(1.0, scale, plain_one);
       // 执行乘法和 rescaling 操作:
       evaluator.multiply_plain_inplace(xc, plain_one);
       evaluator.rescale_to_next_inplace(xc);
       // 再次查看 xc 的层级, 可以发现 xc 与 x^2 层级变得相同
       print_line(__LINE___);
       \mathrm{cout} << " + Modulus chain index for xc new: "
   << context.get_context_data(xc.parms_id())->chain_index() << endl;</pre>
       // 那么, 此时xc与x^2层级相同, 二者可以相乘了
94
95
       // 步骤3, 计算x^3, 即1*x*x^2
       // 先设置新的变量叫x3
           print_line(__LINE___);
       cout << "计算 1.0*x*x^2 ." << endl;
       Ciphertext x3;
       evaluator.multiply_inplace(x2, xc);
       evaluator.relinearize_inplace(x2,relin_keys);
       evaluator.rescale_to_next(x2, x3);
103
```

```
// 此时观察x^3的层级
104
       print_line(__LINE___);
   \mathrm{cout} << " + Modulus chain index for x3: "
   << context.get_context_data(x3.parms_id())->chain_index() << endl;</pre>
       // 步骤4, 计算y*z
        print_line(__LINE__);
       cout << "计算 y*z ." << endl;
112
       Ciphertext yz;
       evaluator.multiply(yc, zc, yz);
114
       // 进行 relinearize 和 rescaling 操作
       evaluator.relinearize_inplace(yz, relin_keys);
       evaluator.rescale_to_next_inplace(yz);
        // 然后查看一下此时y*z结果的level
118
        print_line(__LINE___);
119
       \mathrm{cout} << " + Modulus chain index for yz: "
   << context.get_context_data(yz.parms_id())->chain_index() << endl;</pre>
       // 注意,此时问题在于scales的不统一,可以直接重制。
        print_line(__LINE___);
       \mathrm{cout} << "Normalize scales to 2^40." << \mathrm{endl};
       x3.scale() = pow(2.0, 40);
       yz.scale() = pow(2.0, 40);
       // 输出观察,此时的scale的大小已经统一了
       print_line(__LINE___);
       cout << " + Exact scale in 1*x^3: " << x3.scale() << endl;</pre>
        print_line(__LINE___);
       cout \ll " + Exact scale in y*z: " \ll yz. scale() \ll endl;
       // 但是, 此时还有一个问题, 就是我们的x^3和yz的层级还不统一!
        // 在官方 examples 中, 给出了一个简便的变换层级的方法, 如下所示:
       parms_id_type last_parms_id = x3.parms_id();
       evaluator.mod_switch_to_inplace(yz, last_parms_id);
        print_line(__LINE___);
138
        \mathrm{cout} << " + Modulus chain index for yz new: "
   << context.get context data(yz.parms id())->chain index() << endl;</pre>
140
141
       // 步骤5, x<sup>3</sup>+y*z
142
            print_line(__LINE__);
143
       cout << "计算 x^3+y*z ." << endl;
144
       Ciphertext encrypted_result;
145
       evaluator.add(x3, yz, encrypted_result);
147
       // 计算完毕, 服务器把结果发回客户端
       Plaintext result_p;
        decryptor.decrypt(encrypted_result, result_p);
151
```

```
// 注意要解码到一个向量上
vector < double > result;
encoder.decode(result_p, result);

// 输出结果
print_line(__LINE__);
cout << "结果是: " << endl;
print_vector(result, 3 /*precision*/);

return 0;

}
```

(三) 实验结果展示

编写 CMakeLists.txt, 内容如下所示:

```
cmake_minimum_required(VERSION 3.10)
project(demo)
add_executable(he homework.cpp)
add_compile_options(-std=c++17)
find_package(SEAL)
target_link_libraries(he SEAL::seal)
```

这段 CMakeListx.txt 的内容是: CMake 最低版本要求是 3.10, 项目名称是 demo, 源文件是 homework.cpp。编译选项是使用 C++17 标准。同时,使用 find_package 命令查找 SEAL 库,并将其链接到可执行文件 he 中。

然后,运行如下命令,如下所示:

```
cmake .
make
./he
```

最终输出的结果如下所示:

四、 心得体会 数据安全实验报告

```
ESKTOP-2N69J26:~/demo$ ./he
原始向量x是:
     [ 1.000, 2.000, 3.000 ]
原始向量y是:
     [ 2.000, 3.000, 4.000 ]
原始向量z是:
     [ 3.000, 4.000, 5.000 ]
Line 65 --> 计算 x^2 .
Line 73 --> + Modulus chain index for x2: 1
Line 79 --> + Modulus chain index for xc: 2
Line 83 --> 计算 1.0*x .
Line 91 --> + Modulus chain index for xc new: 1
Line 98 --> 计算 1.0*x*x^2 .
Line 105 --> + Modulus chain index for x3: 0
Line 111 --> 计算 y*z .
Line 119 --> + Modulus chain index for yz: 1
Line 124 --> Normalize scales to 2^40.
Line 129 --> + Exact scale in 1*x^3: 1.09951e+12
Line 131 --> + Exact scale in y*z: 1.09951e+12
Line 138 --> + Modulus chain index for yz new: 0
Line 143 --> 计算 x^3+y*z .
Line 157 --> 结果是:
      [7.000, 20.000, 47.000, ..., -0.000, -0.000, -0.000]
 myc@DESKTOP-2N69J26:~/demo$
```

可以看到,我们的结果其中 $7 = 1^3 + 1 * 3$, $20 = 2^3 + 3 * 4$, $47 = 3^3 + 4 * 5$, 完全满足 $result = x^3 + y * z$, 因此可以证明,本次实验取得圆满成功!

四、心得体会

本次实验,我学习了 SEAL 库的使用。并且在掌握课上知识的基础上,通过自己手动编写 SEAL 的程序,实现了 $x^3 + y * z$ 的运算。这其中的过程还是比较艰辛的,困难主要有两方面,一方面是如何妥善地设计乘法的顺序,因为数据的 level 只能降低无法升高,所以要小心设计计算 的先后顺序,我的设计是先进行 1.0*x,然后进行 $(1.0*x)*x^2$,这样得到了 x^3 ,同时也解决了 level 的问题,最后再加 y*z 得到最终结果;另一方面则是在加法的过程中,我们的 scale 实际上已经变了,因此如果直接相加,会提示 mismatch ,即无法直接相加,解决这个问题我花费了一定的时间,最终在 SEAL 库所给出的官方 example 中,找到了可行的解决办法,即由于我们的 P_1 和 P_2 非常接近,可以直接设置他们的 scale (原文为: set the scales to be the same),然后才能直接相加,这样我们才能得到最终的结果。

在仔细研究了 SEAL 库之中所给的 example 的代码和注释,我对 SEAL 库有了更深刻的理解,同时对课上理论的理解也更加透彻了,尤其是在参数选择那里的解释使我醍醐灌顶!

本次实验我在编写工程和参考 SEAL 库的官方样例的时候,也进一步熟悉了 CMAKE 这个强大的工具。借此机会,我感觉我在信息安全数学基础、密码学课上学到的理论知识有了进一步的加深,而且我在操作系统、编译原理课程上所学到的对 Linux 和编译的操作有了更加深刻的理解。本次实验不光锻炼了我的代码能力,也使我之前所学知识有了整体的贯通和融合!