

# 实验报告

- 本实验使用 `troy-nova` 为底层，实现了一个基于 CKKS 加密算法的 ReLU 运算程序，模拟了数据持有者将加密的数据  $x$  送入装置，产生的输出解密后得到  $ReLU(x)$  的过程。
- 本实验可以分为两部分：针对 ReLU 函数的多项式逼近，以及在密文域下的多项式运算。

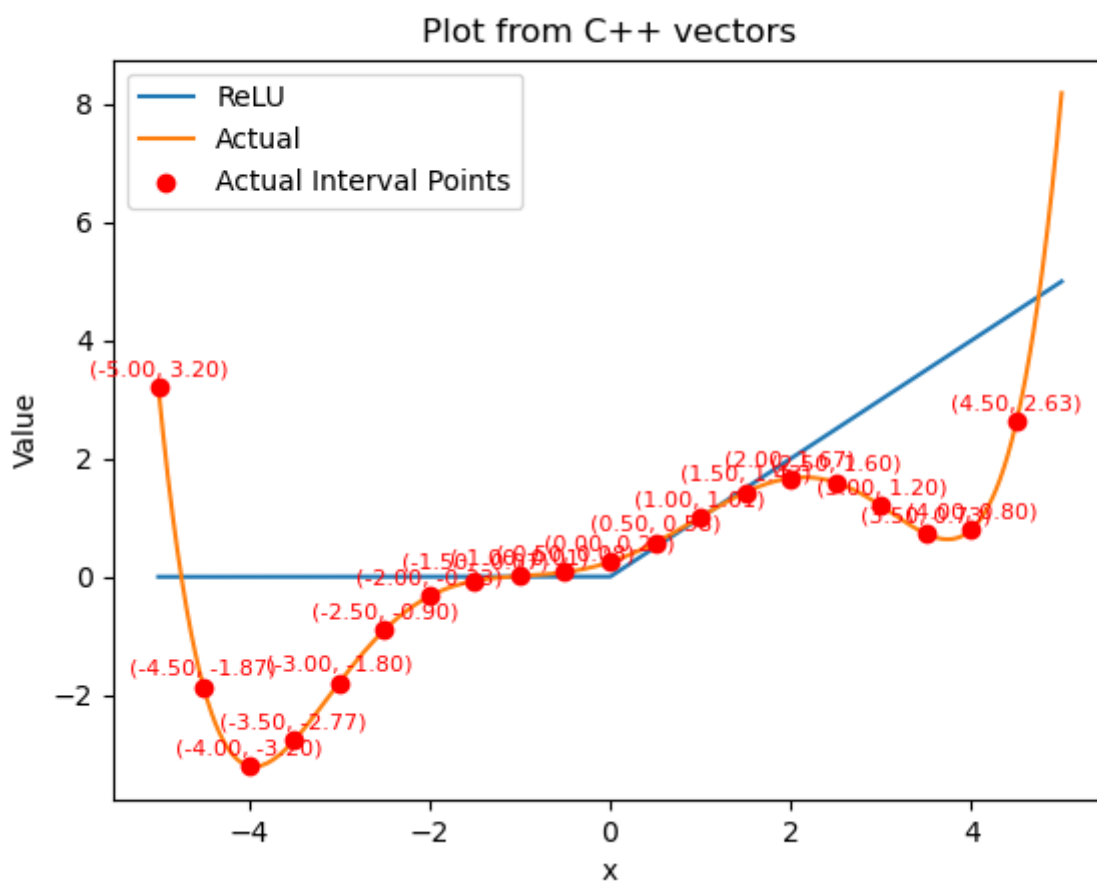
## 多项式逼近

- 同态加密的原理是，对于明文  $a, b$  与加密操作  $Enc$ , 解密操作  $Dec$  有  $Dec(Enc(a) + Enc(b)) = a + b$   $Dec(Enc(a) * Enc(b)) = a * b$
- 但是， $ReLU(a)$  的操作并不符合同态运算的规律，因此我们需要用多项式来对 ReLU 进行近似。本实验当中，采取了泰勒展开式，Remez 算法，最小二乘法对于多项式进行逼近的尝试，其中 Remez 算法的逼近效果最好，在某些最优情况下能够保证整体误差低于 0.1, 多数点的误差达到 0.01 量级。
- 对于 Remez 算法的详细过程在这里不进行介绍，可以在以下链接当中找到相关的介绍资料：[\[1\]](#), [\[2\]](#)。
- 在实验过程中，观察到使用 Remez 算法逼近 ReLU 函数的效果并不好，因此选择逼近其他的能够近似 ReLU 的函数。在本实验中，采用的是 GeLU 函数和 SquarePlus 函数的加权和：
$$f(x) = r * GeLU(x) + (1 - r) * SquarePlus(x), \quad r \in [0, 1]$$
- 其中， $GeLU(x) = x * \Phi(x)$ ,  $\Phi(x) = \int_{-\infty}^x \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \exp\left(-\frac{t^2}{2}\right) dt$ ,  $SquarePlus(x) = \frac{x + \sqrt{x^2 + b}}{2}$
- 这里的  $b, r$  都是可调整的参数：见 `Polynomial_Calc/SiLU.h`。我们最后尝试用多项式逼近  $f(x)$ , 实验结果如下：

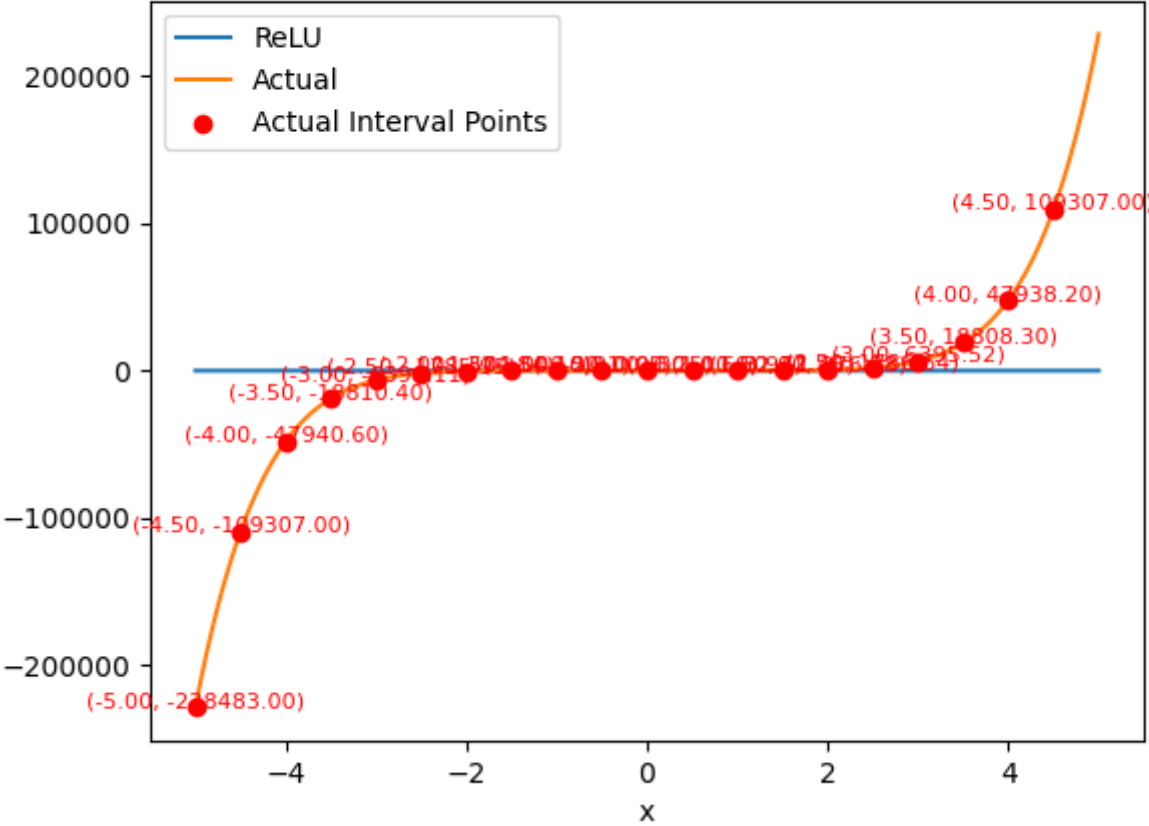
### 实验1：针对不同多项式逼近算法的逼近效果

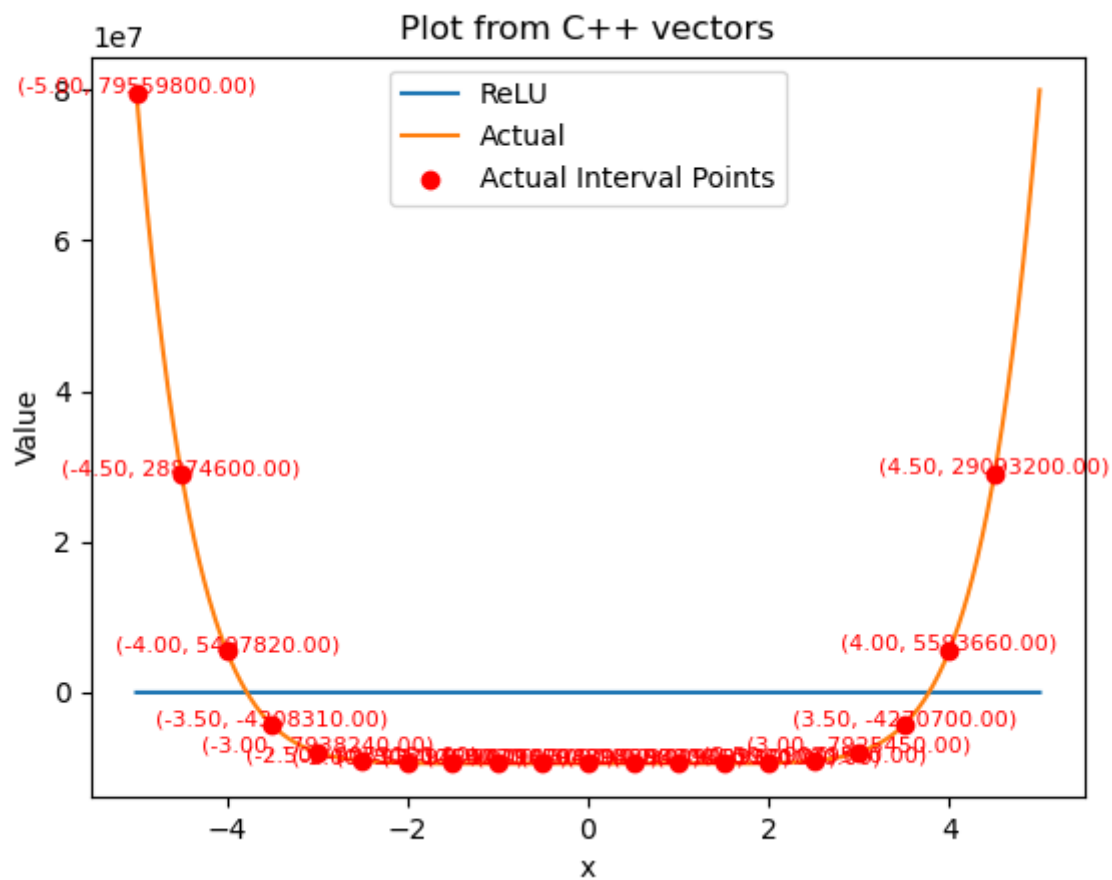
对于不同的多项式逼近算法，我们控制其次数相同，控制  $b = 1, r = 0.5$  的情况下进行实验，分别计算 6, 7, 8 次多项式：

- 泰勒展开式

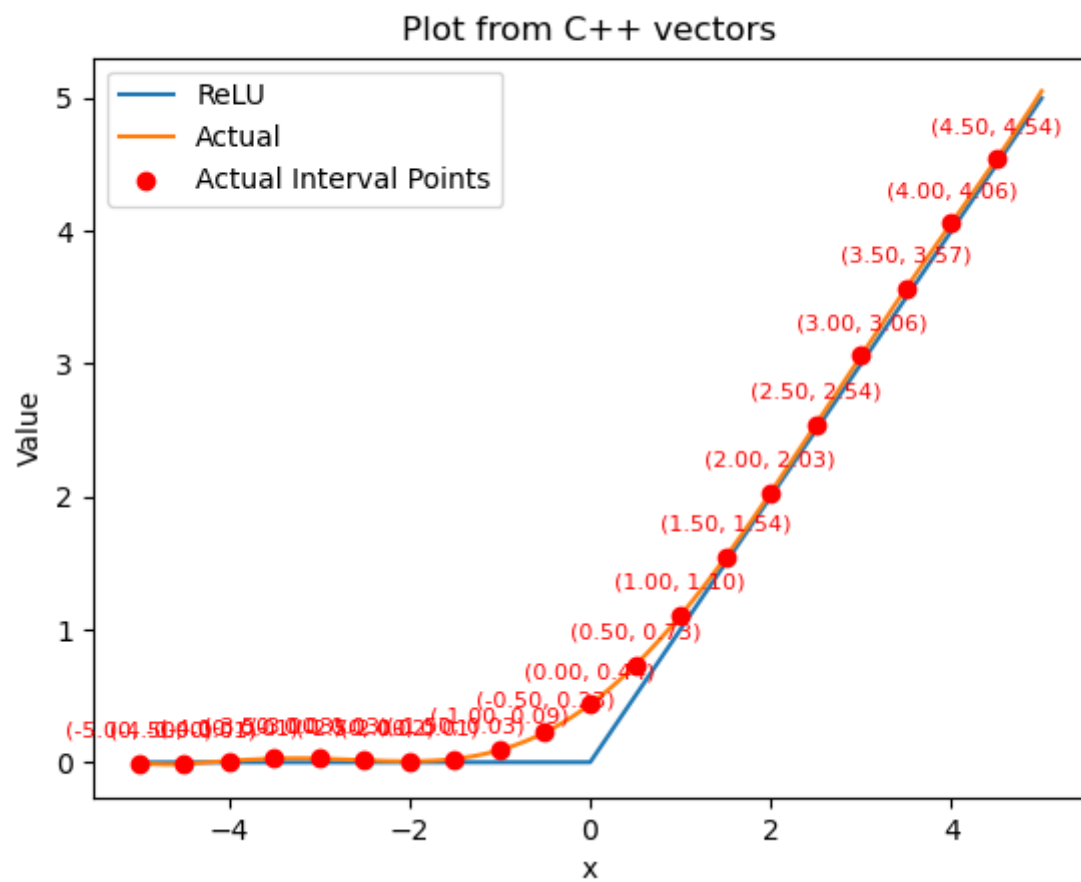


Plot from C++ vectors

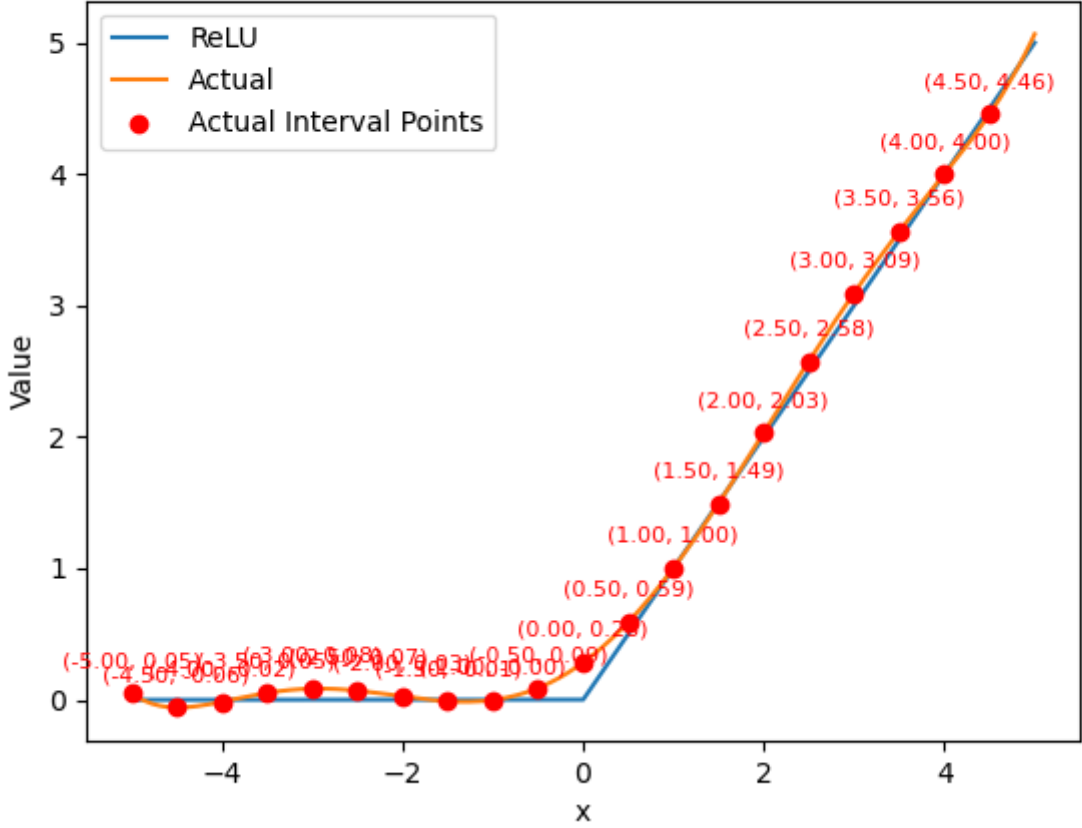




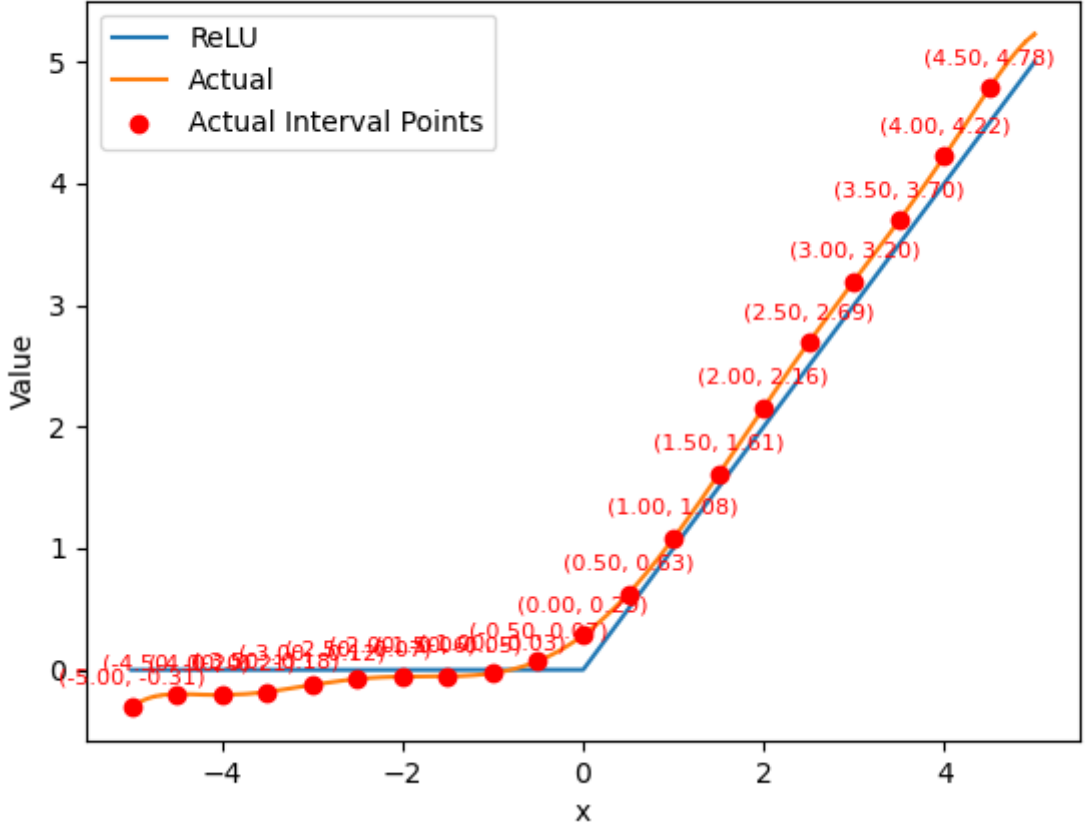
- Remez:



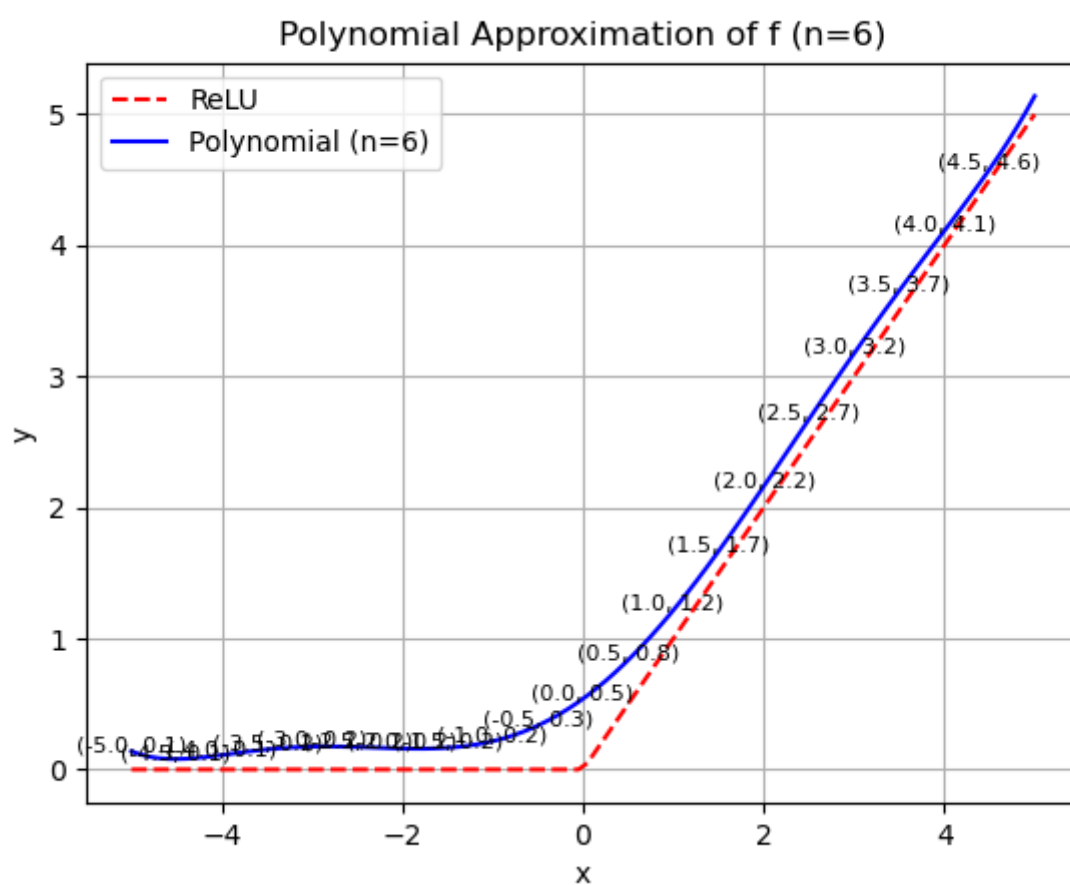
Plot from C++ vectors



Plot from C++ vectors

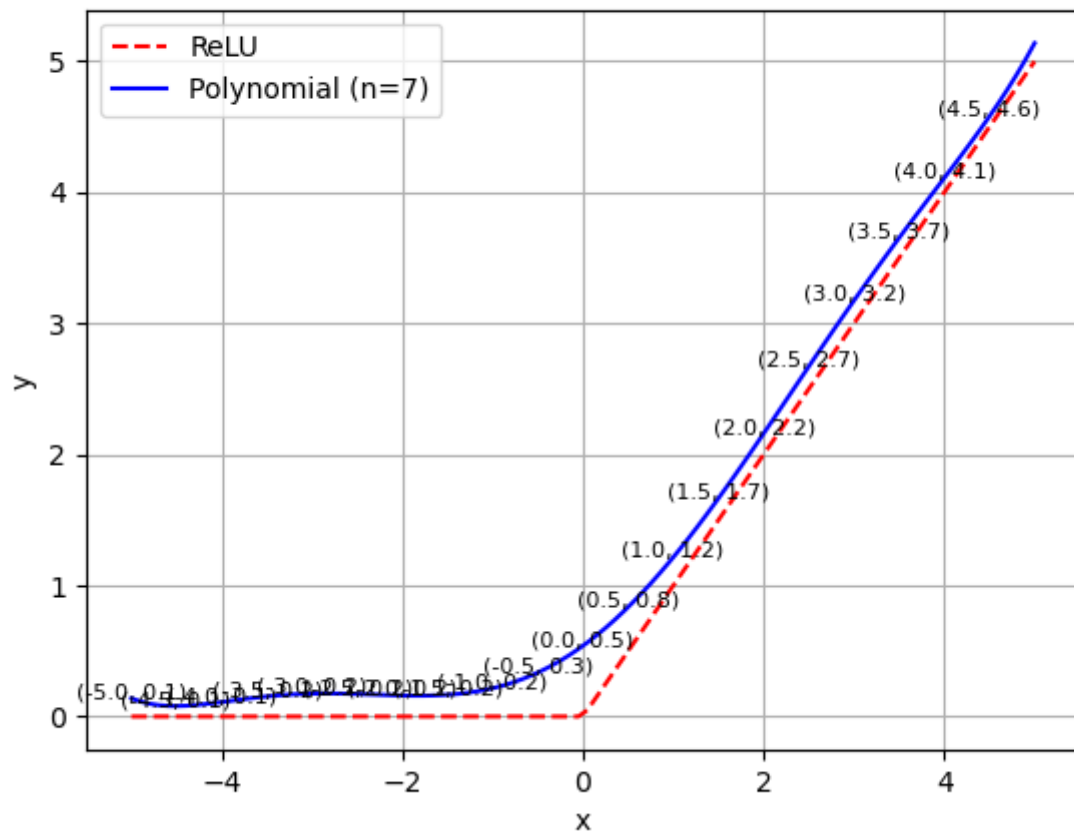


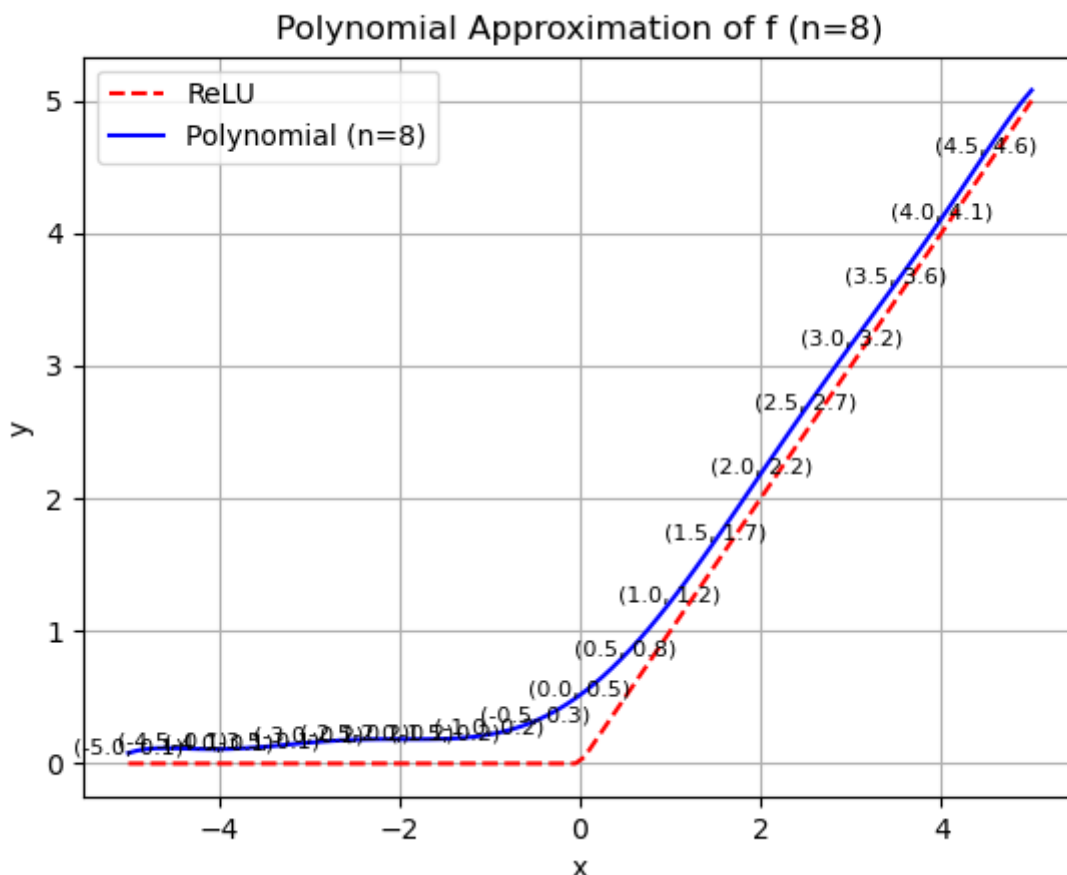
- 最小二乘法:





Polynomial Approximation of  $f$  ( $n=7$ )





从图中可以看到 泰勒展开式 的逼近效果最差，在同次数的情况下 Remez 算法和 最小二乘法 均有相对不错的逼近效果，而 Remez 算法的准确度更高一些。

## 实验2：使用 Remez 算法探究不同参数 $r$ 下的逼近效果

- 函数  $f$  的设计源于我们在尝试逼近函数 ReLU 的时候发现 Remez 算法对于 ReLU 函数的逼近效果并不好，可能是由于其不光滑的特点导致的。因此，我们尝试构造一个较为光滑的，且和 ReLU 相近的函数  $f$ ，使用多项式逼近  $f$ 。考虑到 ReLU 函数的两种经典的逼近方式 GeLU 和 SquarePlus，前者小于 ReLU，后者大于 ReLU，因此自然的想到用二者的加权和进行对 ReLU 的逼近。
- 权重是一个重要的参数。为了调整精度，取 10 次多项式，对于权重  $r$  分别取 0.1 到 0.5 之间的小数，结果如下：
  - 0.5：最大绝对差值: 0.27, 对应的  $x$  值: 0.00
  - 0.35: 最大绝对差值: 0.18, 对应的  $x$  值: 0.00
  - 0.25：最大绝对差值: 0.13, 对应的  $x$  值: 0.00
  - 0.2：最大绝对差值: 0.10, 对应的  $x$  值: 0.00
  - 0.1875: 最大绝对差值: 0.09, 对应的  $x$  值: 0.00

- 0.175: 最大绝对差值: 0.10, 对应的  $x$  值: -0.82
  - 0.15: 最大绝对差值: 0.11, 对应的  $x$  值: -0.81
  - 0.1: 最大绝对差值: 0.15, 对应的  $x$  值: -0.92
- 结果如图所示。可以看到当  $r$  在 0.175 到 0.2 的范围内, 使用 10 次多项式能够达到很好的近似效果。

## 密文域运算

- 确定了逼近所使用的多项式  $f$  之后, 如何快速的计算  $f(x)$  也是一个重要的问题。使用尽可能少乘法运算能够在保证准确度的前提下使算法高效。
- 我们采用了秦九韶算法进行计算, 其基本原理是, 多项式  $\sum_{i=0}^n a_i x^i = (...((a_n x + a_{n-1})x + a_{n-2})x + ... + a_1)x + a_0$
- 在这种算法下, 如果使用单线程运算, 能够将运算的复杂度降低到  $O(n)$ , 而传统的将每一项分别算出再求和的算法则需要  $O(n^2)$ 。
- 我们尝试了多线程的运算, 但由于总体耗时是毫秒数量级, 与上下文切换的数量级接近, 因此实际上测量结果是使用多线程运算的速率反而不如单线程。在使用多线程的时候只是使用了最基础的 `thread`, 和学长的交流当中, 我了解到可能可以使用 `memorypool`, 但是还没有实现。
- 在单线程的情况下, 测量的时间如下:
  - 6次多项式: 运行时间: 12.793 ms, 对 16384 个数进行计算, 平均 0.78082275390625 us
  - 7次多项式: 运行时间: 18.087 ms, 对 16384 个数进行计算, 平均 1.10394287109375 us
  - 8次多项式: 运行时间: 24.573 ms, 对 16384 个数进行计算, 平均 1.49981689453125 us
  - 9次多项式: 运行时间: 32.532 ms, 对 16384 个数进行计算, 平均 1.9855957031249998 us
  - 10次多项式: 运行时间: 42.034 ms, 对 16384 个数进行计算, 平均 2.5655517578125 us
- 而同样是单线程下, `imp` 库的运行时间如下:

Time per:      6.651 us (total      6.811 ms, 1024 times)

- 初步测量的结果显示, 本项目的时间快于 `imp` 库, 但是可能需要进一步更为规范的时间测试。

## 展望

- 以下的几个问题是我们还未能解决的：
  - 为什么直接逼近 ReLU 的效果不好？为什么偶数次多项式的逼近效果显著优于奇数次多项式？(数值分析相关)
  - memorypool的实现？学长的原话是效果可能没那么好，那么能否修改库本身达到更高的效率？
- 感谢刘轩奇学长在暑假当中与我频繁的讨论，指导我的实验思路；感谢刘卓涛老师为我入门隐私计算，对该领域的了解提供的帮助。

## 参考资料

---

- [1]: <https://www.youtube.com/watch?v=j29rVHCpRUy>
- [2]: [http://staff.ustc.edu.cn/~tongwh/NA\\_2023/slides/book.pdf#section.9.6](http://staff.ustc.edu.cn/~tongwh/NA_2023/slides/book.pdf#section.9.6)