Гомоморфное шифрование в защите информации



Актуальность

Данное исследование является актуальным, поскольку в настоящее время широкое развитие получили технологии облачных вычислений, при этом особое внимание уделяется конфиденциальности и безопасности информации.

Целью данного исследования является изучение различных подходов гомоморфного шифрование, а также разработка прикладного ПО, реализующего один из этих подходов, проверка гомоморфных свойств выбранного для реализации алгоритма шифрования.

Цель

Целью настоящего исследования является изучение различных подходов гомоморфного шифрование, а также разработка прикладного ПО, реализующего один из этих подходов, проверка гомоморфных свойств выбранного для реализации алгоритма шифрования.



Основы гомоморфного шифрования.

Гомоморфное шифрование

- Шифрование это обратимое преобразование данных с целью сокрытия их от неавторизованных лиц.
- Гомоморфное шифрование (ГШ) это технология, позволяющая производить вычисления над зашифрованными данными без необходимости их предварительного расшифровывания. Это открывает новые возможности для безопасной работы с данными. Благодаря использованию данной технологии, появляется возможность проведения обработки конфиденциальных данных, используя сторонние вычислительные ресурсы.

История развития гомоморфного шифрования.

Ранние исследования

Концепция гомоморфного шифрования была впервые предложена в 1978 году Рональдом Ривестом, Леонардом Адлеманом и Майклом Дертузосом. Они описали возможность выполнения арифметических операций над зашифрованными данными.

Разработка полностью гомоморфного шифрования

В 2010 году Крэйг Геннаро, Сальваторе Джованни Валенте и Даниэль Вичерс описали первую схему полностью гомоморфного шифрования, которая может выполнять любые вычисления над зашифрованными данными.

Прорыв в 2009 году

В 2009 году Крэйг Геннаро, Роки Геннаро и Вангее Лу представили первую практическую схему частично гомоморфного шифрования, которая могла эффективно выполнять ограниченные вычисления над зашифрованными данными.

Основные типы гомоморфного шифрования

- Полностью гомоморфное шифрование (Fully Homomorphic Encryption, FHE). Данный тип шифрования подразумевает возможность выполнять широкий спектр математических операций над зашифрованными данными, обеспечивает высочайший уровень безопасности и конфиденциальности, поскольку данные могут оставаться зашифрованными на протяжении всего процесса вычислений, однако алгоритмы полностью гомоморфного шифрования обладают высокой вычислительной сложностью, что существенно понижает производительность информационных систем, использующих данный тип шифрования.
- Гомоморфное шифрование с ограниченной полнотой (Somewhat Homomorphic Encryption, SHE). Данный тип шифрования позволяет выполнять ограниченное количество математических операций (сложение и умножение) над зашифрованными данными до накопления определенного уровня шума.
- Частичное гомоморфное шифрование (Partial Homomorphic Encryption). Данный тип шифрования подразумевает возможность выполнять только один тип операции над зашифрованными данными, например, сложение или умножение. Шифрование такого типа осуществляют такие распространенные алгоритмы, как RSA, Криптосистема Голдвассера-Микали, Криптосистема Эль-Гамаля, криптосистема Пэйе.

Наиболее распространенными на практике являются частично гомоморфные шифры, допускающие либо сложение, либо умножение, поскольку они обладают более низкой вычислительной сложностью, а так же более просты в реализации.

Криптосистема Пэйе

• Криптосистема Пайе (Paillier's cryptosystem) — это асимметричная криптосистема с открытым ключом, разработанная Паскалем Пайе в 1999 году. Она основана на вычислительной сложности задачи факторизации составного числа, являющегося произведением двух простых чисел. Одной из отличительных черт данной системы является возможность выполнения гомоморфных операций сложения над зашифрованными данными.

Давайте рассмотрим данный алгоритм шифрования.

1. Генерация ключей

- 1. Выбираем два простых числа р и q.
- 2. Вычисляем произведение этих числе n = p * q
- вычисляем $\lambda = lcm(p-1, q-1)$, где lcm наименьшее общее кратное.
- Выбираем случайное число g, такое, что $g \in z_{n^2}^*$
- Вычисляем µ:
 - $\mu = \left(L(g^{\lambda} \bmod n^2)\right)^{-1} \bmod n$
 - Где $L(u) = \operatorname{div}\left(\frac{u-1}{n}\right)$
 - Div целочисленное деление.

Открытым ключом является пара (n, g), закрытым – (λ, μ) .

2. Шифрование

- 1. Пусть m будет шифруемым сообщением, где m $\in z_n$.
- 2. Выбор случайного числа r, r $\in z_n^*$
- 3. Вычисление шифротекста с:
 - $c = g^n * r^n \mod n^2$

3. Расшифровка

- 1. Принимаем зашифрованное сообщение $c \in z_{n^2}^*$, открытый (n, g) и закрытый (λ , μ) ключи.
- 2. Вычисляем исходное сообщение по формуле:
- $m = (L(c^{\lambda} \mod n^2) * \mu) \mod n$

Результаты проведенной мною реализации данной криптографической системы

	зашифровать строку в последовательность чисел
Зашифрованные числа:	15632
Открытый ключ (n, g):	145 19244
Закрытый ключ (lambda, mu):	28 28
	Расшифровать последовательность чисел
	Расшифровать строку из последовательности чисел
Расшифрованные числа/строка:	15

Числа для шифрования (через пробел):	5 10
	Зашифровать последовательность чисел
	Зашифровать строку в последовательность чисел
Зашифрованные числа:	14807 4826
Открытый ключ (n, g):	145 19244
Закрытый ключ (lambda, mu):	28 28
	Расшифровать последовательность чисел
	Расшифровать строку из последовательности чисел
– Расшифрованные числа/строка:	
Умножение чисел по модулю n^2	
Введите первое число:	14807
Введите первое число: Введите второе число:	14807 4826
•	
Введите второе число:	4826
Введите второе число: Введите число n:	4826 145
Введите второе число: Введите число n:	4826 145 15632
Введите второе число: Введите число n: Результат умножения по модулю n^2:	4826 145 15632
Введите второе число: Введите число n: Результат умножения по модулю n^2: Сложение чисел	4826 145 15632 Умножить
Введите второе число: Введите число n: Результат умножения по модулю n^2: Сложение чисел Введите первое число:	4826 145 15632 Умножить

	зашифровать строку в последовательность чисел
Зашифрованные числа:	4868843
Открытый ключ (n, g):	4531 11043083
Закрытый ключ (lambda, mu):	2156 4308
	Расшифровать последовательность чисел
	Расшифровать строку из последовательности чисел
Расшифрованные числа/строка:	80

Числа для шифрования (через пробел):	30 50
	Зашифровать последовательность чисел
	Зашифровать строку в последовательность чисел
Зашифрованные числа:	2066627 17426628
Открытый ключ (n, g):	4531 11043083
Закрытый ключ (lambda, mu):	2156 4308
	Расшифровать последовательность чисел
1	Расшифровать строку из последовательности чисел
D	us.
Расшифрованные числа/строка:	15
Расшифрованные числа/строка:	15
часшифрованные числа/строка: Умножение чисел по модулю n^2	15
	2066627
Умножение чисел по модулю n^2	
Умножение чисел по модулю n^2 Введите первое число:	2066627
Умножение чисел по модулю n^2 Введите первое число: Введите второе число:	206627 17426628
Умножение чисел по модулю n^2 Введите первое число: Введите второе число: Введите число n:	2066627 17426628 4531
Умножение чисел по модулю n^2 Введите первое число: Введите второе число: Введите число n:	2066627 17426628 4531 4868843
Умножение чисел по модулю n^2 Введите первое число: Введите второе число: Введите число n: Результат умножения по модулю n^2:	2066627 17426628 4531 4868843
Умножение чисел по модулю n^2 Введите первое число: Введите второе число: Введите число n: Результат умножения по модулю n^2: Сложение чисел	2066627 17426628 4531 4868843
Умножение чисел по модулю n^2 Введите первое число: Введите второе число: Введите число n: Результат умножения по модулю n^2: Сложение чисел Введите первое число:	2066627 17426628 4531 4868843 Умножить

448013403
24221 402035907
5928 14359
Расшифровать последовательность чисел
асшифровать строку из последовательности чисел
123

Числа для шифрования (через пробе	49 74
	Зашифровать последовательность чисел
	Зашифровать строку в последовательность чисел
Зашифрованные числа:	218785913 139854355
Открытый ключ (n, g):	24221 402035907
Закрытый ключ (lambda, mu):	5928 14359
	Расшифровать последовательность чисел
P	Расшифровать строку из последовательности чисел
_	
	80
Умножение чисел по модулю n^2	218785913
Умножение чисел по модулю n^2 Введите первое число:	
Расшифрованные числа/строка: Умножение чисел по модулю n^2 Введите первое число: Введите второе число: Введите число n:	218785913
Умножение чисел по модулю n^2 Введите первое число: Введите второе число:	218785913 139854355
Умножение чисел по модулю n^2 Введите первое число: Введите второе число: Введите число n:	218785913 139854355 24221
Умножение чисел по модулю n^2 Введите первое число: Введите второе число: Введите число n: Результат умножения по модулю n^2:	218785913 139854355 24221 448013403
Умножение чисел по модулю n^2 Введите первое число: Введите второе число: Введите число n:	218785913 139854355 24221 448013403
Умножение чисел по модулю n^2 Введите первое число: Введите второе число: Введите число n: Результат умножения по модулю n^2: Сложение чисел	218785913 139854355 24221 448013403

Числа для шифрования (через пробел):	uust2024
	Зашифровать последовательность чисел
	Зашифровать строку в последовательность чисел
Зашифрованные числа:	417774903 475779386 123662005 419909816 183962988 255053783 466224933 581341275
Открытый ключ (n, g):	24221 402035907
Закрытый ключ (lambda, mu):	5928 14359
	Расшифровать последовательность чисел
F	Расшифровать строку из последовательности чисел
— Расшифрованные числа/строка:	uust2024
Умножение чисел по модулю n^2	
Введите первое число:	218785913
Введите второе число:	139854355
Введите число n:	24221
Результат умножения по модулю n^2:	448013403
	Умножить
Сложение чисел	
Введите первое число:	49
Введите второе число:	74
	123

Заключение

• Гомоморфное шифрование — это перспективная технология, открывающая новые возможности для безопасной обработки данных. Несмотря на текущие проблемы с производительностью, активные исследования и разработки в данной области позволяют надеяться на широкое применение этой технологии в будущем. Обеспечение конфиденциальности данных становится все более важным в современном мире, и гомоморфное шифрование может сыграть ключевую роль в решении этой проблемы

Спасибо за внимание!