

# ВИКОРИСТАННЯ БІТОВИХ ОПЕРАЦІЙ В МОДИФІКАЦІЇ АЛГОРИТМУ RSA ДЛЯ ШИФРУВАННЯ І ДЕШИФРУВАННЯ КОЛЬОРОВИХ ЗОБРАЖЕНЬ

Навитка М. Л.

Національний університет "Львівська політехніка"

Однією з найбільш використовуваних форм представлення інформації в цифровому вигляді є зображення. Через це - актуальним завданням є захист зображень від несанкціонованого доступу та використання. Проблема несанкціонованого використання зображень з однієї сторони вирішена положення «Закону про авторське право», а з другої – методами криптографії та стенографії, друкованих сіток та іншими.

Головною підставою для захисту зображення є наступне припущення: зображення – це стохастичний сигнал. Це зумовлює використання класичних методів шифрування сигналів у випадку зображень. Але зображення – це специфічна інформація у вигляді візуального контенту, що вносить нові проблеми по забезпеченню конфіденційності і дає додаткові можливості несанкціонованого доступу. Фактично організація хакерських атак на зашифровані зображення є двох типів: класичний злом за допомогою методів шифрування і з використанням методів візуальної обробки зображень (злом може бути здійснений за лічені години чи хвилини, а часом і режимі реального часу).

Що стосується методів шифрування, в разі їх застосування до зображення, перед ними ставиться ще одна задача - повне шифрування шумів зображення. Це необхідно для запобігання використанню візуальних методів відтворення зображень. RSA-алгоритм є одним з найбільш використовуваних стандартів для шифрування. Але по відношенню до зображення існують деякі проблеми з його використанням, наприклад, така як - часткове збереження контурів, присутніх у зображенні.

## ОСОБЛИВОСТІ ЗОБРАЖЕННЯ

Маємо зображення  $P$  з шириною  $l$  і висотою  $h$ . Воно може бути представлене у вигляді матриці пікселів

$$\langle dtp_{ij} \rangle_{1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq m}, \quad (1)$$

де  $dtp_{ij}$  – піксель з координатами  $(i, j)$ ,  $n$  і  $m$  - кількість пікселів по ширині і висоті  
Матриця (1) у відношенні до матриці інтенсивності кольорових пікселів має вигляд

$$C = \begin{pmatrix} c_{1,1} & \dots & c_{1,m} \\ \dots & \dots & \dots \\ c_{n,1} & \dots & c_{n,m} \end{pmatrix} \quad (2)$$

де  $c_{ij}$  – значення інтенсивності пікселів зображення  $dtp_{ij}$ ,  $1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq m$  [1].

## Модифікований алгоритм RSA

Нехай  $P, Q$  - пара випадкових простих чисел, тоді

$$N = PQ, \phi(N) = (P-1)(Q-1).$$

Натуральному числу  $d$ , ставиться у відповідність представлення

$$ed \equiv 1 \pmod{N}.$$

де  $e < N$  - довільно вибране додатне ціле число

Шифрування здійснюється поелементно для кожного рядка за допомогою перетворення елементів зображення матриці  $C$ .

## АЛГОРИТМ ШИФРУВАННЯ

- Якщо  $j \bmod 2 = 0$ , тоді число представляється як:

$$jj = \text{random}(j + P) \bmod 31 + 1,$$

$$a_{i,j} jj^e \bmod N, \quad X = j a_{i,j} P.$$

- Якщо  $j \bmod 2 = 1$ , тоді число представляється так:

$$jj = \text{random}(j + Q) \bmod 31 + 1,$$

$$a_{i,j} jj^d \bmod N, \quad X = j a_{i,j} Q.$$

Будуємо число  $K = c_{i,j} \wedge X$ .

Зашифроване число отримується за циклічною зміною числа  $K$  31 –  $jj$  біта.

Результатом є матриця зашифрованих значень інтенсивності пікселів введеної матриці і матриці ключів.

## АЛГОРИТМ ДЕШИФРУВАННЯ

- Якщо  $j \bmod 2 = 0$ , то число представляється:

$$jj = \text{random}(j + P) \bmod 31 + 1,$$

$$a_{i,j} jj^d \bmod N, \quad X = j a_{i,j} P.$$

- Якщо  $j \bmod 2 = 1$ , то число сконструйоване:

$$jj = \text{random}(j + Q) \bmod 31 + 1,$$

$$a_{i,j} jj^e \bmod N, \quad X = j a_{i,j} Q.$$

Представлення циклічного введення числа 31 –  $jj$  бітового.

Результатом є матриця пікселів зашифрованих значень інтенсивності, ( $\wedge$  - “OR” оператор).

### Приклад

Рис.1 Вхідне зображення.



Рис.2 Дешифроване зображення



Рис.3 Зашифроване зображення

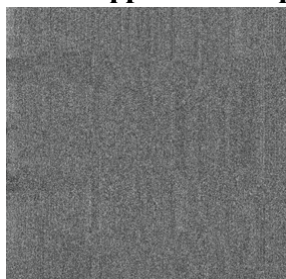
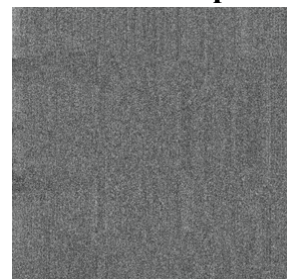


Рис.4 Ключі матриці



Запропоновані модифікації повністю відповідають стійкості до дешифрування алгоритму RSA і забезпечують, при правильному підборі ключа, практично повну зашумленість зашифрованого зображення, що унеможливило отримання з нього будь-якої інформації без дешифрування.

1. Б.Шнайдер. Прикладная криптография.– М.: Издательство Триумф, 2003.-816с. 2. Юрій Рашкевич, Анатолій Ковальчук, Дмитро Пелешко. Проективні відображення першого порядку в шифруванні і дешифруванні зображень з елементами алгоритму RSA. – Львів: Технічні вісті 2009/№1(29), 2(30). С. 41 – 44.