

ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ АВТОНОМНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО
ОБРАЗОВАНИЯ
«НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ИТМО»



Факультет Программной Инженерии и Компьютерной Техники

Дисциплина:
«Информационная безопасность»
(Криптографические системы с открытым ключом)

ОТЧЕТ ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ №4
«Атака на алгоритм шифрования RSA методом бесключевого чтения»

Вариант 9

Выполнил:
Студент гр. Р34151
Соловьев Артемий Александрович

Преподаватель:
Маркина Татьяна Анатольевна

Санкт-Петербург
2024г.

Цель работы

Изучить атаку на алгоритм шифрования RSA посредством метода бесключевого чтения.

Задание

- По полученным данным определить r и s при условии чтобы $e_1 \cdot r - e_2 \cdot s = \pm 1$. Для этого необходимо использовать расширенный алгоритм Евклида
- Используя полученные выше значения r и s , записать исходный текст
- Результаты и промежуточные вычисления значений для любых трех блоков шифрованного текста оформить в виде отчета.

По варианту:

Вариант	Модуль, N	Экспоненты		Блок зашифрованного текста	
		e_1	e_2	C_1	C_2
9	319418480417	602087	523639	52405618926	82810335170
				216147098445	187684665216
				216743861265	48173641649
				66972942908	96024498047
				191820297330	247351492178
				190353918873	97241452868
				110095200781	255901558905
				90183965366	27364319220
				296876615222	227156630511
				154988611456	66990230889
				166443759664	183816391944
				9906682687	104719299259

Ход работы

- Решаем уравнение $e_1 \cdot r - e_2 \cdot t = \pm 1$.
для этого в поле А помещаем значение e_1 в поле В помещаем значение e_2 .
После нажатия кнопки «A*D - B*C =N», $C = s = 204285$, $D = r = 177668$
- Производим дешифрацию: c_1 возводим в степень r , а c_2 в степень s по модулю N .
 $c_1^r = 693599752686$, $c_2^s = 145671594031$
- После находим $m^{(e_1 r - e_2 s)} = 10103778159240296425308$, перемножив c_1^r и c_2^s .
- Берем модуль от полученного значения $m^{(e_1 r - e_2 s)} \bmod N$.
Получаем: 4075692116
- Преобразуем в текст «то Т»
- Повторяем алгоритм для остальных значений C

C1	C2	$m^{(e_1 r - e_2 s)}$	$m^{(e_1 r - e_2 s)} \bmod N$	Дешифрованный текст
2161470984 45	1876846652 16	78937650747437903687 4	112932811 1	CP-п
2167438612 65	4817364164 9	46186359834117322773 800	404219261 3	роце

6697294290 8	9602449804 7	65939967765027250878 36	405911166 5	сс с
1918202973 30	2473514921 78	6834486101997585217496 2	3857769189	ерве
1903539188 73	9724145286 8	1870543168678264582532 8	4 041 220 33 5	ра п
1100952007 81	2559015589 05	8467252152121312822000 4	4007981794	одтв
9018396536 6	2736431922 0	1280633689721636466559 2	3857770212	ержд
2968766152 22	2271566305 11	3867232217645264903544	3773166112	ает
1549886114 56	6699023088 9	4765704327269521753754 0	686891247	(с п
1664437596 64	1838163919 44	4176899185647681268278	4008505081	омощ
9906682687	1047192992 59	2424145410141789995618	4244512800	ью

Вывод

В ходе выполнения лабораторной работы я ознакомился с методом бесключевого чтения для атаки на RSA-шифрование.