

МИНОБРНАУКИ РОССИИ
ФГБОУ ВО «СГУ ИМЕНИ Н. Г. ЧЕРНЫШЕВСКОГО»

ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА №7

студента 4 курса 431 группы
направления 10.05.01 — Компьютерная безопасность
факультета КНИИТ
Никитина Арсения Владимировича

Проверил
доцент

А. В. Жаркова

СОДЕРЖАНИЕ

1	Задание лабораторной работы	3
2	Теоретическая часть	4
3	Практическая часть.....	5

1 Задание лабораторной работы

Стандарт шифрования AES. Перемножить байты:

$$(1, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 1) \cdot (0, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 1), \\ (0, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 1) \cdot (1, 0, 1, 0, 1, 0, 1, 0)$$

2 Теоретическая часть

Алгоритм AES оперирует с байтами, которые интерпретируются как элементы поля $GF(2^8)$. В данном поле определены операции сложения и умножения двух элементов, причем результатом такого умножения будет точно элемент данного поля.

Итак, для того, чтобы выполнить умножение двух байтов p и q , каждый из байтов требуется представить в виде полинома:

$$\begin{aligned} p(x) &= p_7x^7 + p_6x^6 + p_5x^5 + p_4x^4 + p_3x^3 + p_2x^2 + p_1x + p_0, \quad p_i \in \{0,1\}; \\ q(x) &= q_7x^7 + q_6x^6 + q_5x^5 + q_4x^4 + q_3x^3 + q_2x^2 + q_1x + q_0, \quad q_i \in \{0,1\}. \end{aligned}$$

Умножение байт в таком представлении производится по модулю неприводимого в $GF(2^8)$ многочлена $f(x) = x^8 + x^4 + x^3 + x + 1$, то есть получаем конечную формулу:

$$r(x) \equiv p(x)q(x) \pmod{f(x)}$$

3 Практическая часть

№7 Стандарт шифрования AES. Перемножить байты:

$$① (1, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 1) \cdot (0, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 1)$$

$$② (0, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 1) \cdot (1, 0, 1, 0, 1, 0, 1, 0)$$

① Для того, чтобы найти произведение байтов

$(1, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 1) \cdot (0, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 1)$, запишем их в виде многочленов и выполним вначале умножение

в кольце $\mathbb{Z}_2[x]$:

$$\begin{aligned} & (x^7 + x^6 + x^4 + x^1 + 1) \cdot (x^6 + x^5 + x^4 + x^1 + 1) = \\ & = (x^{13} + x^{12} + x^{11} + x^8 + x^7 + x^{12} + x^{11} + x^{10} + x^7 + x^6 + x^{10} + x^9 + x^8 + \\ & + x^5 + x^4 + x^7 + x^6 + x^5 + x^2 + x^1 + x^6 + x^5 + x^4 + x^1 + 1) \mod 2 \\ & = x^{13} + x^9 + x^7 + x^6 + x^5 + x^2 + 1 \end{aligned}$$

Запишем вычисленный остаток при делении найденного произведения на $f(x)$, где

$$f(x) = x^8 + x^4 + x^3 + x^1 + 1;$$

$$\begin{array}{r|l} x^{13} + x^9 + x^7 + x^6 + x^5 + x^2 + 1 & x^8 + x^4 + x^3 + x^1 + 1 \\ \hline -x^{13} + x^9 + x^8 + x^6 + x^5 & \underline{x^5 + 1} \\ \hline x^8 + x^7 + x^2 + 1 & \\ -x^8 + x^4 + x^3 + x^1 + 1 & \text{разное} \\ \hline x^7 + x^4 + x^3 + x^2 + x & \\ \hline \text{остаток} & \end{array}$$

$$\text{Получаем: } x^{13} + x^9 + x^7 + x^6 + x^5 + x^2 + 1 = f(x) \cdot (x^5 + 1) + (x^7 + x^4 + x^3 + x^2 + x)$$

А, значит, произведенный бюджет Saint :

$$(1, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 0)$$

$$\textcircled{2} (x^6 + x^4 + x^2 + 1) \cdot (x^7 + x^5 + x^3 + x^2) =$$

$$= (x^{13} + x^9 + x^5 + x^1 + x^{12} + x^8 + x^4 + x^0 + x^{11} + x^7 + x^3 + x^2 + x^6 + x^{10} + x^5 + x^1) \bmod 2 = x^{13} + x^9 + x^5 + x^1$$

$$\text{mod } 2 \quad \begin{array}{l} x^{13} + x^9 + x^5 + x \\ x^{13} + x^9 + x^8 + x^6 + x^5 \end{array} \Bigg| \begin{array}{l} x^8 + x^4 + x^3 + x^1 + 1 \\ x^5 + 1 \end{array}$$

$$\text{mod } 2: \begin{array}{r} x^8 + x^6 + x^1 \\ x^8 + x^4 + x^3 + x^1 + 1 \\ \hline x^6 + x^4 + x^3 + 1 \end{array} \Rightarrow (0, 1, 0, 1, 1, 0, 0, 1)$$