GOST

Аметов Имиль, гр. М07-903

4 мая 2020 г.

Задача: Захешировать сообщение

 $M = 73\ 65\ 74\ 79$ 62 20 32 33 3D 68 74 67 6E 65 6C 20 2C 65 67 61 73 73 65 6D 20 73 69 20 73 69 68 54

Решение: Задаём начальный хеш

Генерируем ключ K_1 , для этого нужно два значения U_1 и V_1 . $U_1=H$ и $V_1=M$. Получаем

Теперь нужно сложить U_1 и V_1 с помощью операции исключающее-или, также обозначается как \oplus . Результат получается таким:

 $U_1 \oplus V_1 = 73\ 65\ 74\ 79$ 62 20 32 33 3D 68 74 67 6E 65 6C 20 2C 65 67 61 73 73 65 6D 20 73 69 20 73 69 68 54

Для получения K_1 нужно перемешать полученную сумму. Перемешивание производится с помощью Таблицы 1. Здесь s — это номер байта из результата сложения, а $\varphi(s)$ — номер байта в новом массиве, который будет содержать то, что было в байте с номером s в массиве с результатом сложения.

Нумерация s ведётся следующим образом:

1	2	3	4
73	65	74	79
5	6	7	8
2C	65	67	61

То есть, нужно создать новый массив из 32-х байтов и в 1-й байт записать значение 73, в 9-й байт записать 65, в 17-й байт записать 74, в 25-й байт записать 79 и так далее.

В результате получим следующий массив

Таблица 1: Перестановка для s

: Перестан			
s	$\varphi(s)$		
1	1		
2	9		
3	17		
4	25		
5	3		
6	11		
7	19		
8	27		
9	5		
10	13		
11	21		
12	29		
13	7		
13 14	15		
15	23		
16	31		
17	2		
18	10		
19	18		
20	26		
21	4		
22	12		
23	20		
24	28		
25	6		
26	14		
27	22		
28	30		
29	8		
30	16		
31	24		
32	32		

Вычисление $U_2 = A(U_1) \oplus C_2$.

Поэтому

Вычисление V_2 : $V_2 = A(A(V_1))$. Вычисление A(X) происходит так:

$$A(X) = A(X_4||X_3||X_2||X_1) = (X_1 \oplus X_2)||X_4||X_3||X_2.$$

Как будет вычисляться $A(V_1)$? Здесь $X_1=2073692073696854$ и $X_2=2C6567617373656D$. Складываем исключающим-или X_1 и X_2 и получаем $X_1\oplus X_2=0C160E41001A0D39$. Полученный результат помещается вместо X_4 :

 $V_2 = A(A(V_1)) =$ 0C 16 0E 41 00 1A 0D 39 73 65 74 79 62 20 32 33 3D 68 74 67 6E 65 6C 20 2C 65 67 61 73 73 65 6D

Аналогично находится и $A(A(V_2))$. В результате получаем

 $V_2 = A(A(V_1)) = 11 \text{ 0D } 13 \text{ 06}$ 1D 16 09 4D 0C 16 0E 41 00 1A 0D 39 73 65 74 79 62 20 32 33 3D 68 74 67 6E 65 6C 20

Теперь, для получения K_2 нужно перемешать $A(A(V_1))$ в соответствии с Таблицей 1. Получаем

 $K_2 = 11 \text{ 0C } 73 \text{ 3D} \quad \text{0D } 16 \text{ 65 } 68 \quad 13 \text{ 0E } 74 \text{ 74} \quad 06 \text{ 41 } 79 \text{ 67}$ $1\text{D } 00 \text{ 62 } 6\text{E} \quad 16 \text{ 1A } 20 \text{ 65} \quad 09 \text{ 0D } 32 \text{ 6C} \quad 4\text{D } 39 \text{ 33 } 20$

Вычисляем U_3 по формуле $U_3 = A(U_2) \oplus C_3$. Где

Отсюда

Вычисляем V_3 по формуле $V_3 = A(A(V_2))$. Получаем

 $A(V_2) =$ 4e 0d 00 1e 0c 45 5e 13 11 0d 13 06 1d 16 09 4d 0c 16 0e 41 00 1a 0d 39 73 65 74 79 62 20 32 33

 $V_3 = A(A(V_2)) = 7$ f 73 7a 38 62 3a 3f 0a 4e 0d 00 1e 0c 45 5e 13 11 0d 13 06 1d 16 09 4d 0c 16 0e 41 00 1a 0d 39

Вычисляем сумму $U_3 \oplus V_3$.

 $U_3 \oplus V_3 = 80\ 73\ 85\ c7$ 62 3a 3f f5 b1 0d 00 e1 0c ba a1 13 11 f2 13 f9 1d e9 09 b2 f3 16 f1 41 ff 1a f2 39

Выполняем перемешивание

 $P(U_3 \oplus V_3) = 80 \text{ b1 11 f3} \quad 73 \text{ 0d f2 16} \quad 85 \text{ 00 13 f1} \quad \text{c7 e1 f9 41}$ 62 0c 1d ff 3a ba e9 1a 3f a1 09 f2 f5 13 b2 39

Таким образом мы получили K_3 . Теперь будем вычислять K_4 . Вычисляем $U_4 = A(U_3) \oplus C_4$.

В этом случае

Получаем U_4 :

Вычисляем $V_4 = A(A(V_3))$.

 $V_4 = A(A(V_3)) =$ 5F 00 13 18 11 53 57 5E 1D 1B 1D 47 1D 0C 04 74 7F 73 7A 38 62 3A 3F 0A 4E 0D 00 1E 0C 45 5E 13

 $U_4 \oplus V_4 =$ A0 FF EC E7 EE AC A8 A1 E2 1B E2 B8 1D 0C 04 8B 80 73 7A C7 62 C5 C0 0A 4E F2 00 E1 0C BA 5E EC

 $K_4 = P(U_4 \oplus V_4) =$ A0 E2 80 4E FF 1B 73 F2 EC E2 7A 00 E7 B8 C7 E1 EE 1D 62 0C AC 0C C5 BA A8 04 C0 5E A1 8B 0A EC