

рост

Шаг 0

Определяет исходные данные для основного шага криптопреобразования:

N – преобразуемый 64-битовый блок данных,

N_1 - младшая часть

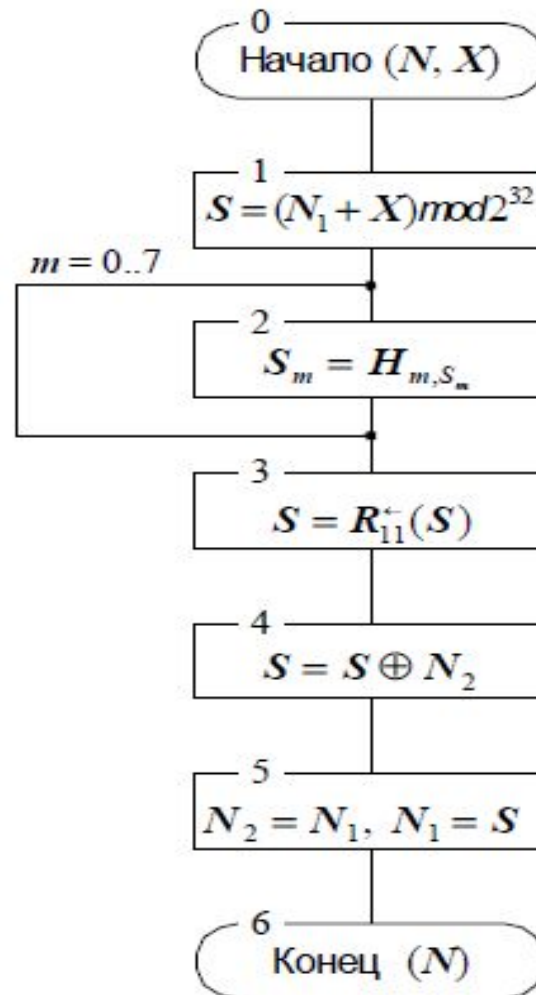
N_2 - старшая часть

$$N=(N1,N2).$$

Ключ

- Исходный 256-битный ключ разбивается на восемь 32-битных блоков: $x_1 \dots x_8$.
Ключи $x_9 \dots x_{24}$ являются циклическим повторением ключей $x_1 \dots x_8$ (нумеруются от младших битов к старшим). Ключи $x_{25} \dots x_{32}$ являются ключами $x_1 \dots x_8$, идущими в обратном порядке.
- **Ключ X** является массивом из восьми 32-битовых элементов кода,

Основной шаг



1. N_1 и X_1 складываются по модулю 2^{32}

2. Результат разбивается на восемь 4-битовых подпоследовательностей, каждая из которых поступает на вход своего узла *таблицы замен* (в порядке возрастания старшинства битов), называемого *S-блоком*.

Общее количество S-блоков ГОСТа — восемь. Каждый S-блок представляет собой перестановку чисел от 0 до 15. Первая 4-битная подпоследовательность попадает на вход первого S-блока, вторая — на вход второго и т. д.

3. Выходы всех восьми S-блоков объединяются в 32-битное слово, затем всё слово циклически сдвигается влево (к старшим разрядам) на 11 битов.

4. Побитовое сложение: значение, полученное на шаге 3, побитно складывается по модулю 2

со старшей половиной преобразуемого блока.

5. Сдвиг по цепочке: младшая часть преобразуемого блока сдвигается на место старшей, а на ее место помещается результат выполнения предыдущего шага.

6. Полученное значение преобразуемого блока возвращается как результат выполнения алгоритма основного шага криптопреобразования.

После выполнения всех 32 раундов алгоритма, блоки склеиваются.

Узлы замены (S-блоки)

Номер S-блока	Значение
1	4 10 9 2 13 8 0 14 6 11 1 12 7 15 5 3
2	14 11 4 12 6 13 15 10 2 3 8 1 0 7 5 9
3	5 8 1 13 10 3 4 2 14 15 12 7 6 0 9 11
4	7 13 10 1 0 8 9 15 14 4 6 12 11 2 5 3
5	6 12 7 1 5 15 13 8 4 10 9 14 0 3 11 2
6	4 11 10 0 7 2 1 13 3 6 8 5 9 12 15 14
7	13 11 4 1 3 15 5 9 0 10 14 7 6 8 2 12
8	1 15 13 0 5 7 10 4 9 2 3 14 6 11 8 12

- **Сравнение шифров ГОСТ 28147-89 и DES**

Параметр	ГОСТ	DES
Размер блока шифрования	64 бита	64 бита
Длина ключа	256 бит	56 бит
Число раундов	32	16
Узлы замен (S-блоки)	не фиксированы	фиксированы
Длина ключа для одного раунда	32 бита	48 бит
Схема выработки раундового ключа	простая	сложная
Начальная и конечная перестановки битов	нет	есть