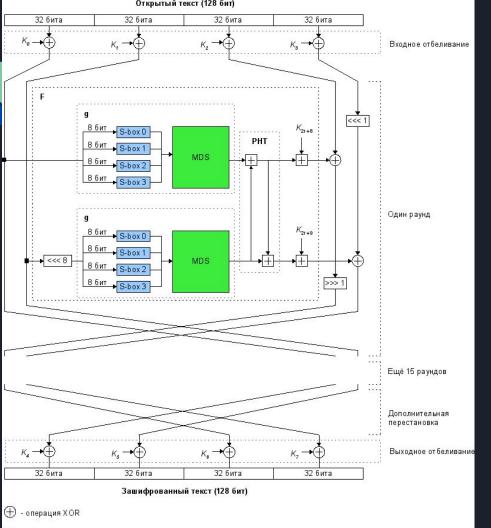
Twofish

Лундин Максим Шарипов Самариддин



+ - сложение по модулю 32

$$ext{MDS} = egin{pmatrix} 01 & EF & 5B & 5B \ 5B & EF & EF & 01 \ EF & 5B & 01 & EF \ EF & 01 & EF & 5B \end{pmatrix}$$

$$x^8 + x^6 + x^5 + x^3 + 1.$$

Функция Н

q₀ и q₁ — фиксированные перестановки 8 битов входного байта х.

Байт x разбивается на две 4-битные половинки a₀ и b₀, над которыми проводятся следующие преобразования:

$$egin{aligned} a_0 &= x/16 & b_0 &= x mod 16 \ a_1 &= a_0 \oplus b_0 & b_1 &= a_0 \oplus \mathrm{ROR}_4(b_0,1) \oplus 8a_0 mod 16 \ a_2 &= t_0[a_1] & b_2 &= t_1[b_1] \ a_3 &= a_2 \oplus b_2 & b_3 &= a_2 \oplus \mathrm{ROR}_4(b_2,1) \oplus 8a_2 mod 16 \ a_4 &= t_2[a_3] & b_4 &= t_3[b_3] \ y &= 16b_4 + a_4 \end{aligned}$$

Для q₀ таблицы имеют вид:

 $t_0 = [817D6F320B59ECA4]$ $t_1 = [ECB81235F4A6709D]$ $t_2 = [BA5E6D90C8F32471]$ $t_3 = [D7F4126E9B3085CA]$

Для q₁ таблицы имеют вид:

t₀ = [28BDF76E31940AC5] t₁ = [1E2B4C376DA5F908] t₂ = [4C75169A0ED82B3F] t₃ = [B951C3DE647F208A]

Генерация ключей

$$egin{aligned}
ho &= 2^{24} + 2^{16} + 2^8 + 2^0 \ A_i &= h(2i
ho, M_e) \ B_i &= \mathrm{ROL}(h((2i+1)
ho, M_0), 8) \ K_{2i} &= (A_i + B_i) mod 2^{32} \ K_{2i+1} &= \mathrm{ROL}((A_i + 2B_i) mod 2^{32}, 9) \end{aligned}$$

Генерация S-box

$$RS = \begin{pmatrix} 01 & A4 & 55 & 87 & 5A & 58 & DB & 9E \\ A4 & 56 & 82 & F3 & 1E & C6 & 68 & E5 \\ 02 & A1 & FC & C1 & 47 & AE & 3D & 19 \\ A4 & 55 & 87 & 5A & 58 & DB & 9E & 03 \end{pmatrix}$$

Криптопреобразование Адамара

$$a'=a+b\pmod{2^n}$$
 $b'=a+2b\pmod{2^n}$

Спасибо за внимание!!