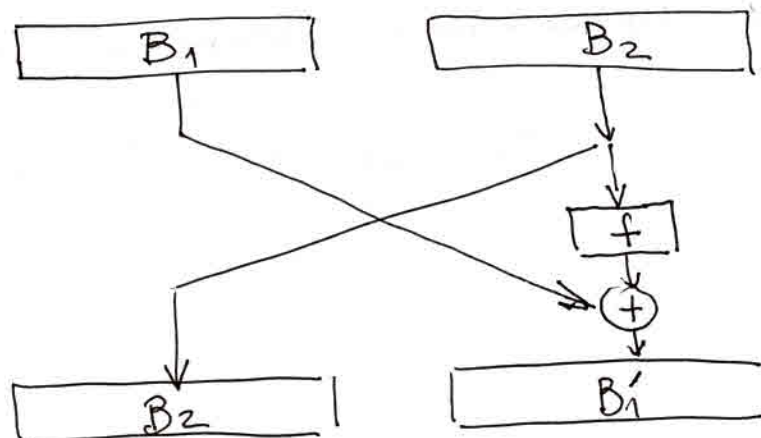


Шифри на Файстел

- Размерът на блоковете трябва да е четен: групите 2n думи
- Всички блови открит текст се разделят на две части: $m = (\underbrace{m_0}_{n\text{-диги}}, \underbrace{m_1}_{n\text{-диги}})$
- Ключът k определя множеството от пермутации:
 k_1, k_2, \dots, k_h
за всяко число n число h
- За всяко k_i съответства трансформация f_{k_i} , която извършва множеството от думи с групите n бройки себе си
 $f_{k_i}: \{0,1\}^n \rightarrow \{0,1\}^n$
- Всичко кодиране се извършва в n пакети:



$$R' = R \oplus f(B_2)$$

$$\mu_0 = (m_0, m_1) \rightarrow \mu_1 = (m_1, m_2)$$

$$\mu_1 = (m_1, m_2) \rightarrow \mu_2 = (m_2, m_3)$$

⋮

$$\mu_{i-1} = (m_{i-1}, m_i) \rightarrow \mu_i = (m_i, m_{i+1})$$

⋮

$$\mu_{h-1} = (m_{h-1}, m_h) \rightarrow \mu_h = (m_h, m_{h+1})$$

↓

$$\bar{\mu}_h = (m_{h+1}, m_h)$$

По-горе: $m_{i+1} = m_{i-1} + f_{k_i}(m_i)$

Да отбележим, че

$$m_{i-1} = m_{i-1} + f_{k_i}(m_i)$$

Това позволява да синхронизираме
като приложим процедурата за синхронизация
с поредовите взети в обратен ред:

$$k_h, k_{h-1}, \dots, k_2, k_1$$

Декомпозиция:

$$\bar{\mu}_k = (m_{k+1}, m_k) \rightarrow \bar{\mu}_{k-1} = (m_k, m_{k-1})$$

k_2

$$\bar{\mu}_i = (m_{i+1}, m_i) \rightarrow \bar{\mu}_{i-1} = (m_i, m_{i-1})$$

k_i

$$\bar{\mu}_1 = (m_2, m_1) \rightarrow \bar{\mu}_0 = (m_1, m_0)$$

k_1



$$\bar{\mu}_0 = \mu_0 = (m_0, m_1)$$

$$m_{i-1} = m_{i+1} + f_{k_i}(m_i)$$

Пример.

Пусть $n=2$, $k=4$

	00	01	10	11
f_{k_1}	10	10	00	01
f_{k_2}	01	11	01	10
f_{k_3}	10	11	00	01
f_{k_4}	11	10	01	00

$$|m = 0010|$$

Умножение

$$0010 \rightarrow 1000$$

$$1000 \rightarrow 0011$$

$$0011 \rightarrow 1101$$

$$1101 \rightarrow 0101$$



$$|0101|$$

Декомпозиция

$$0101 \rightarrow 0111$$

$$0111 \rightarrow 1100$$

$$1100 \rightarrow 0010$$

$$0010 \rightarrow 1000$$

$$00 + 00 = 00$$

$$10 + 01 = 11$$

$$00 + 11 = 01$$

$$11 + 10 = 01$$

$$01 + 10 = 11$$

$$01 + 01 = 00$$

$$11 + 01 = 10$$

$$00 + 00 = 00$$

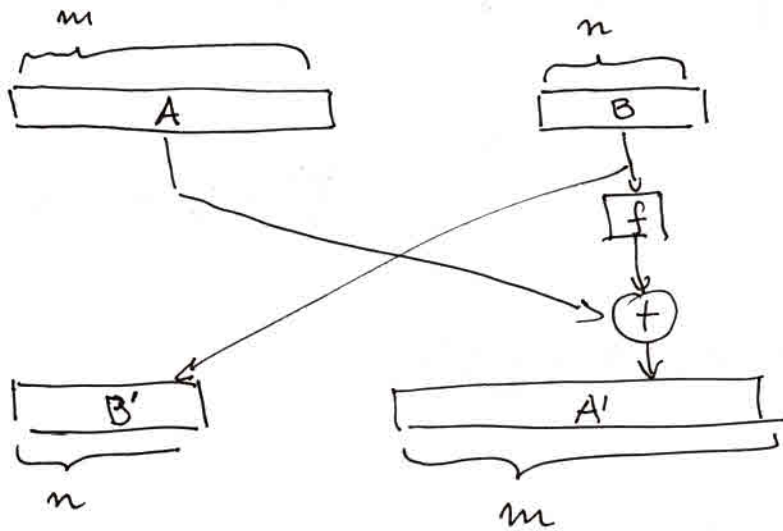
Генератор Файсера

A - с длиной m
 B - с длиной n

$$\underbrace{(A, B)}_{\substack{m \quad n}} \rightarrow \underbrace{(A', B')}_{\substack{n \quad m}}$$

$$\begin{cases} A' = B \\ B' = A + f_i(B) \end{cases}$$

$$f_i: \{0, 1\}^n \rightarrow \{0, 1\}^m$$



Умножение и Skipjack.