

КРИПТОГРАФИЯ В СЕТЯХ GSM.

A5/1 VS A5/2

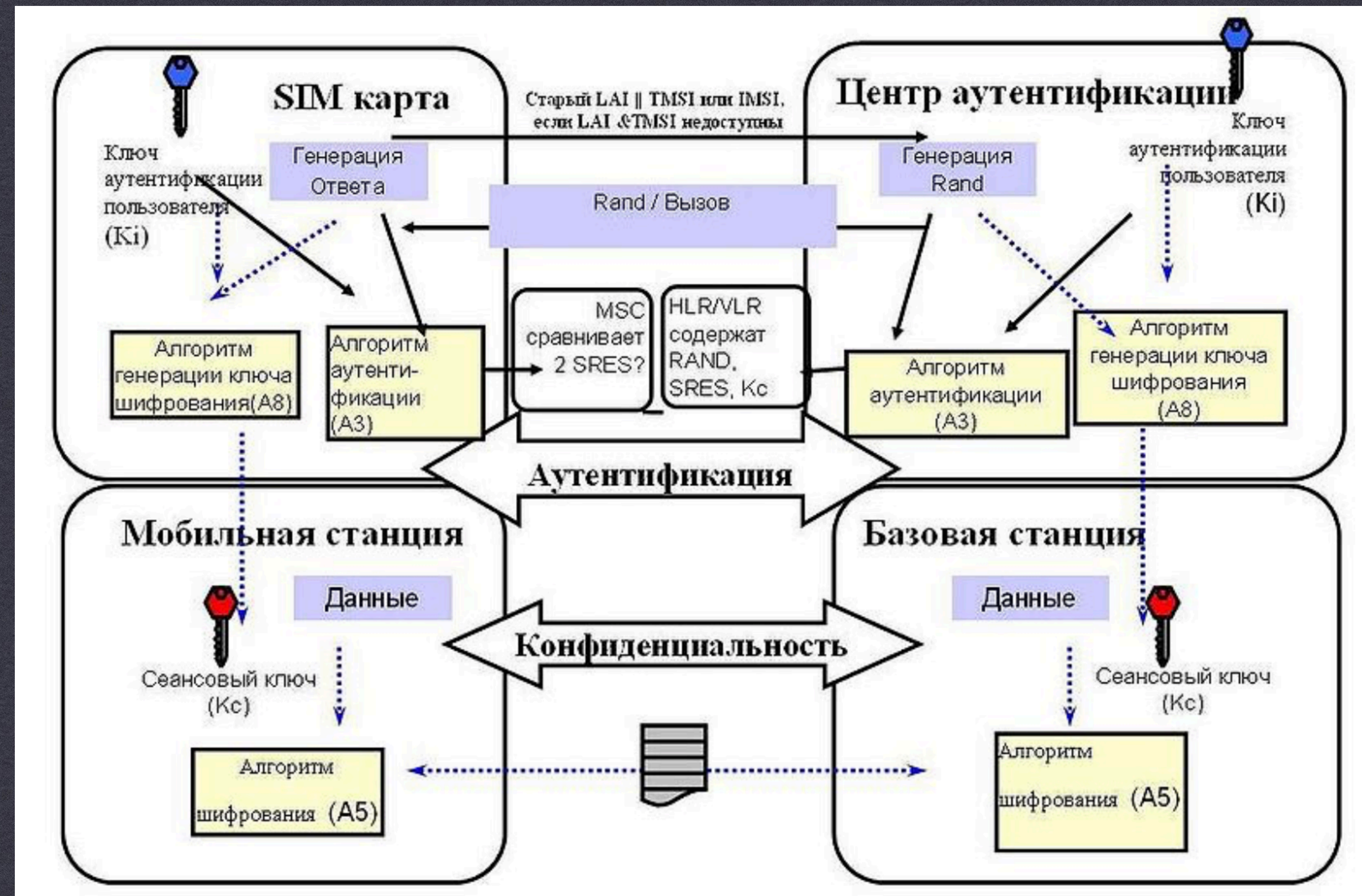
ПОДГОТОВИЛА ТРИФОНОВА НАДЕЖДА.

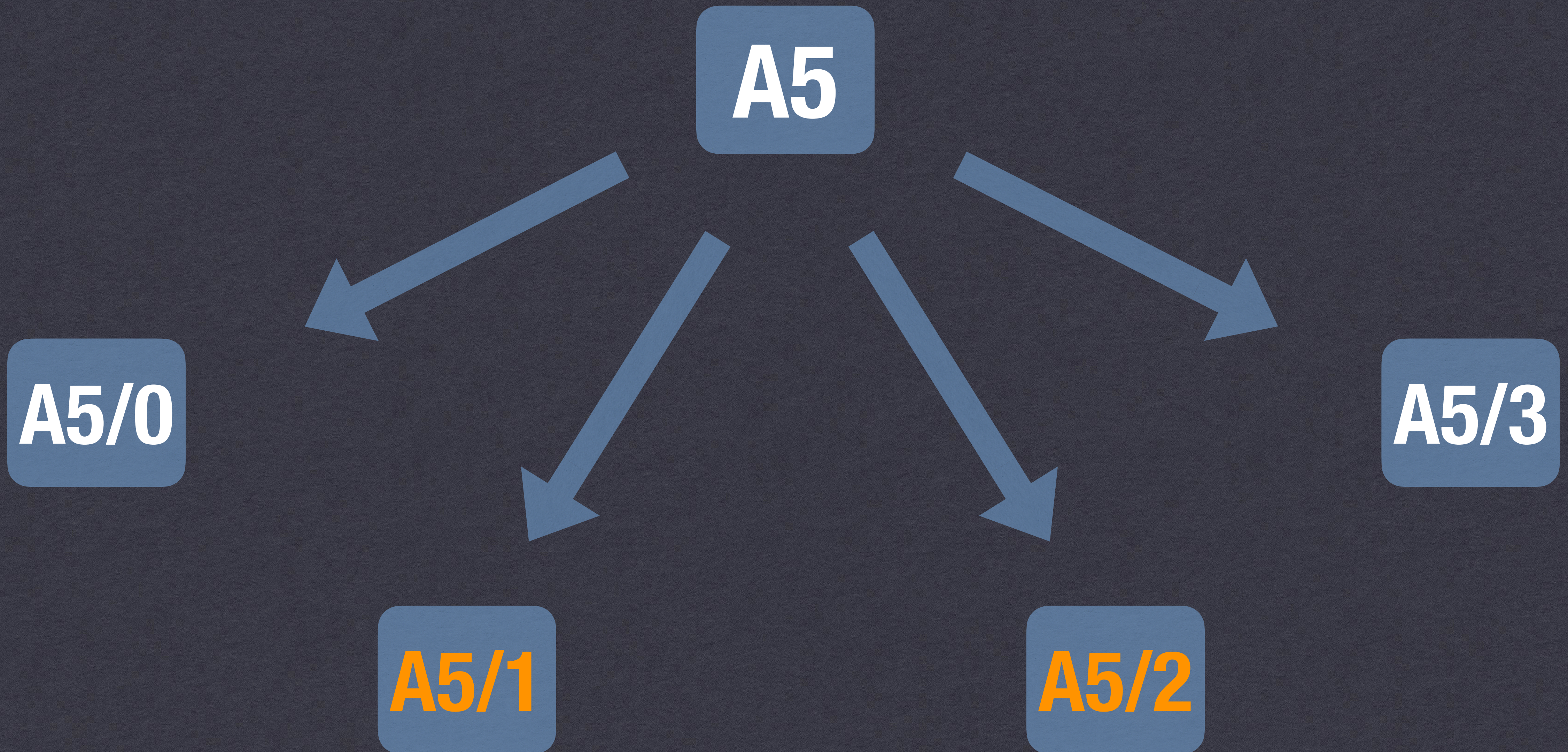
A5 — это поточный алгоритм шифрования, используемый для обеспечения конфиденциальности передаваемых данных между телефоном и базовой станцией в европейской системе мобильной цифровой связи GSM.



ИСТОРИЯ СОЗДАНИЯ И РАЗВИТИЯ

- * A3 - аутентификации,
- * A5 - шифрования потока,
- * A8 - генерации сеансового ключа.



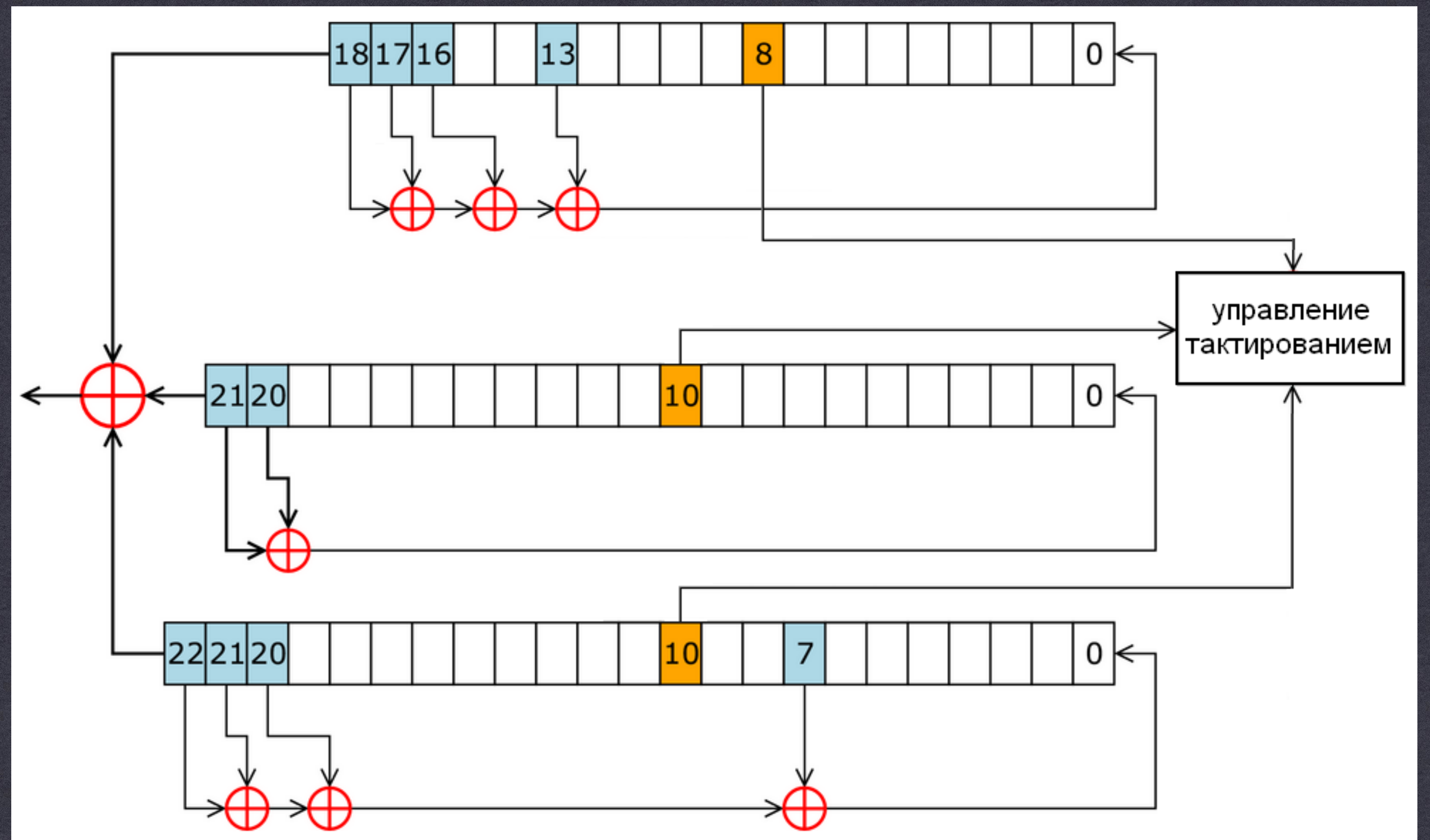


АЛГОРИТМ ШИФРОВАНИЯ A5/1

$$x^{19} + x^{18} + x^{17} + x^{14} + 1$$

$$x^{22} + x^{21} + 1$$

$$x^{23} + x^{22} + x^{21} + x^8 + 1$$



УПРАВЛЕНИЕ ТАКТИРОВАНИЕМ

- * Биты синхронизации: 8 (R1), 10 (R2), 10 (R3),
- * Вычисляется функция $F = x \& y | x \& z | y \& z$,
- * Сдвигаются только те регистры, у которых бит синхронизации равен F.

ФУНКЦИОНИРОВАНИЕ АЛГОРИТМА **A5/1**

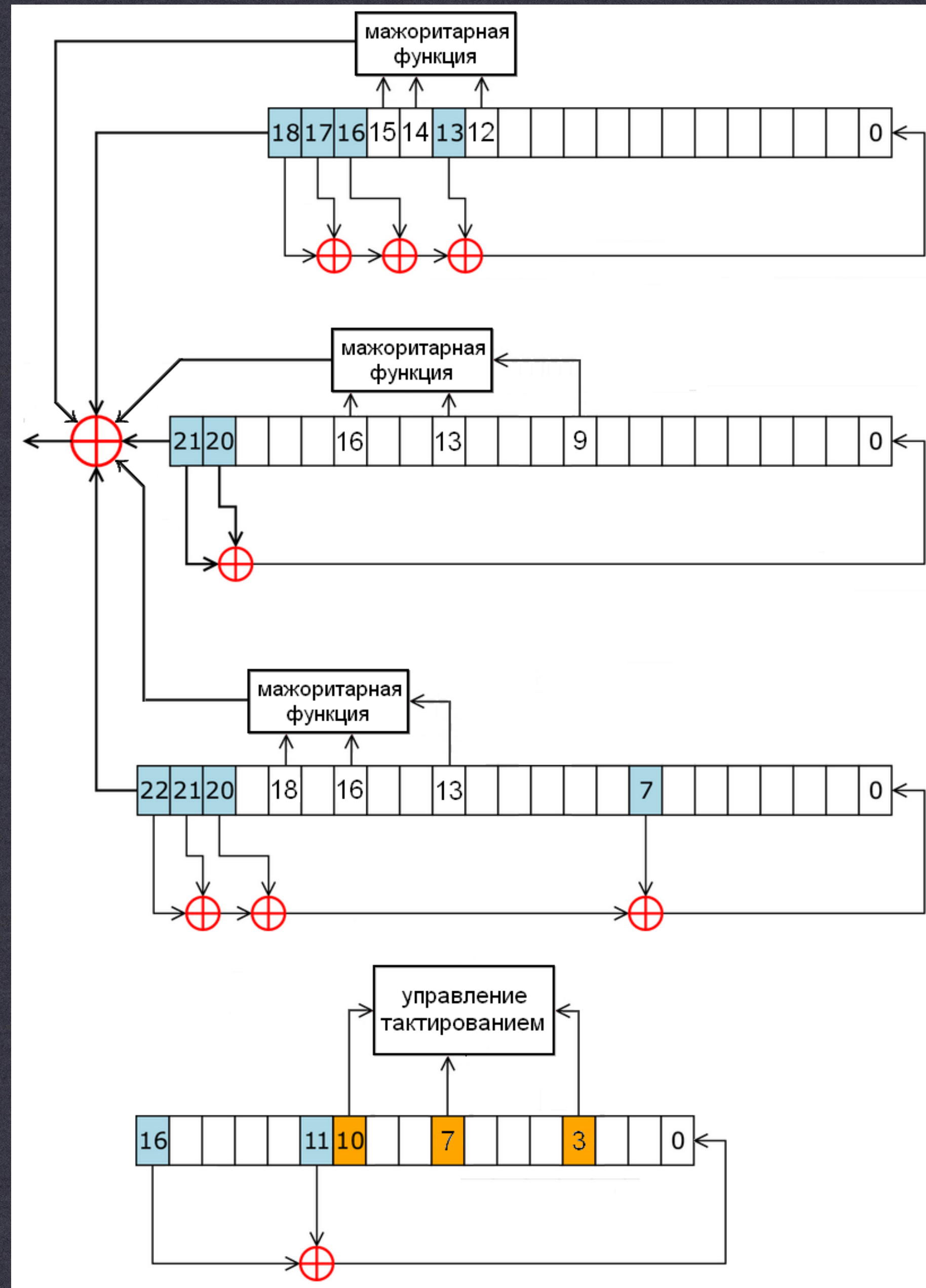
Инициализация

- * **64 такта**, при которых очередной бит ключа XOR-ится с младшим битом каждого регистра,
- * **аналогичные 22 такта**, только операция XOR производится с номером кадра,
- * **100 тактов** с управлением сдвигами регистров, но без генерации последовательности.

АЛГОРИТМ A5/2

* Добавлен регистр R4 с длиной 17 бит

* Многочлен обратной связи для R4:
 $x^{17} + x^{12} + 1$



УПРАВЛЕНИЕ ТАКТИРОВАНИЕМ

- * В R4 биты 3, 7, 10 есть биты синхронизации,
- * Вычисляется функция $F = x \& y | x \& z | y \& z$,
- * R1 сдвигается, если $R4(10) = F$,
- * R2 сдвигается, если $R4(3) = F$,
- * R3 сдвигается, если $R4(7) = F$.

Выходной бит системы — результат операции XOR над старшими битами регистров и функций от определённых битов регистров:

1. **R1** — 12, 14, 15,
2. **R2** — 9, 13, 16,
3. **R3** — 13, 16, 18.

ИЗМЕНЕНИЯ В ФУНКЦИОНИРОВАНИИ

Инициализация

- * 64 + 22 тактов заполняются сеансовым ключом и номером кадра,
- * 1 такт R4(3), R4(7) и R4(10) заполняются 1,
- * 99 тактов с управлением сдвигами регистров, но без генерации последовательности.

УЯЗВИМОСТИ

- * 10 бит ключа занулены,
- * отсутствие перекрестных связей между регистрами,
- * шифрование служебной информации,
- * свыше 40 % ключей приводит к длине периода $\frac{4}{3}(2^{23} - 1)$
- * в начале сеанса осуществляется обмен нулевыми сообщениями,
- * одинаковое дополнение (padding) для всех пакетов,
- * в A5/2 движение осуществляется отдельным регистром.

АТАКИ

Прямой перебор

2^{64}

Зануление 10 бит

2^{45}

Нулевые
сообщения

2^{40}

Начальное
заполнение R4

2^{17}

СПАСИБО ЗА ВНИМАНИЕ!