

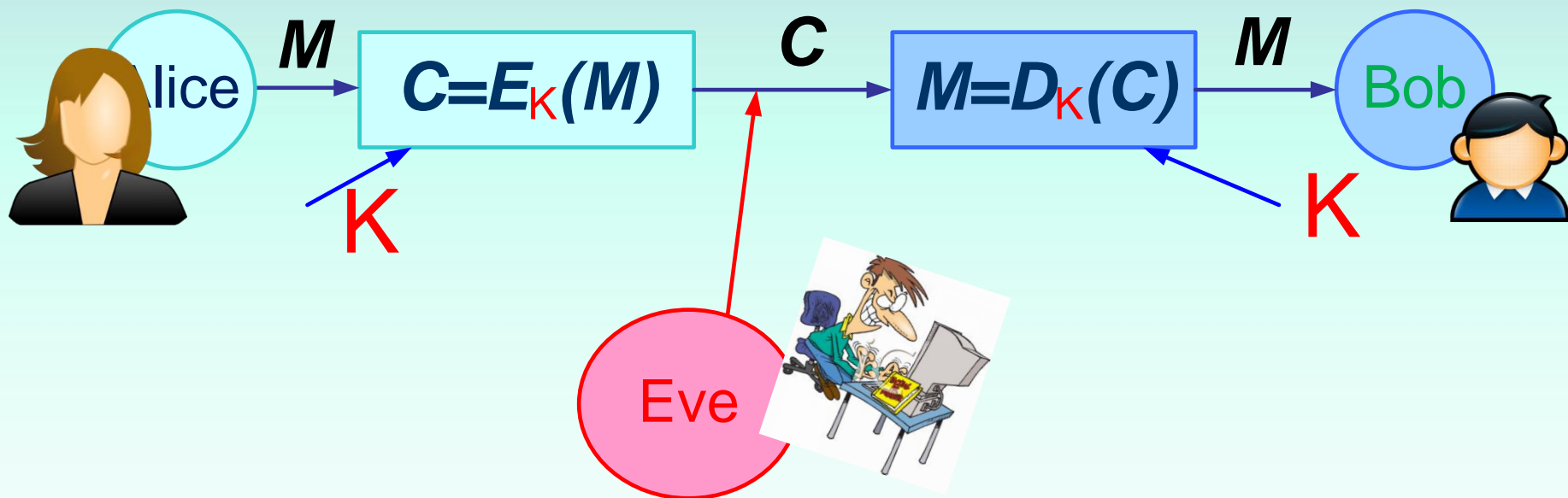
CRYPTOGRAPHY



МЕТОДИ ТА ЗАСОБИ КРИПТОГРАФІЧНОГО ЗАХИСТУ ІНФОРМАЦІЇ

СТАНДАРТ DES

Data Encryption Standard



**СИММЕТРИЧНЫЙ АЛГОРИТМ
→ ОДИН КЛЮЧ**

как для шифрования, так и дешифрования

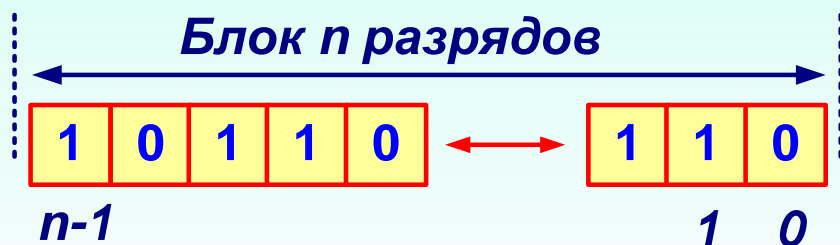
$$!!! D_K(*) = E_K^{-1}(*)$$

$$M = D_K(E_K(M))$$

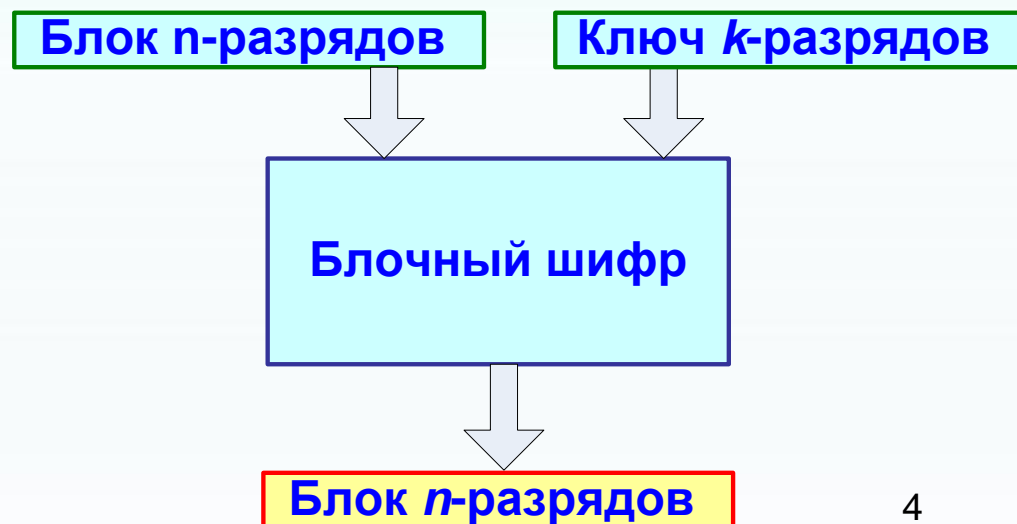
Data Encryption Standard

Блочный шифр → оперирует группами бит фиксированной длины — блоками, характерный размер которых меняется в пределах 64–256 бит.

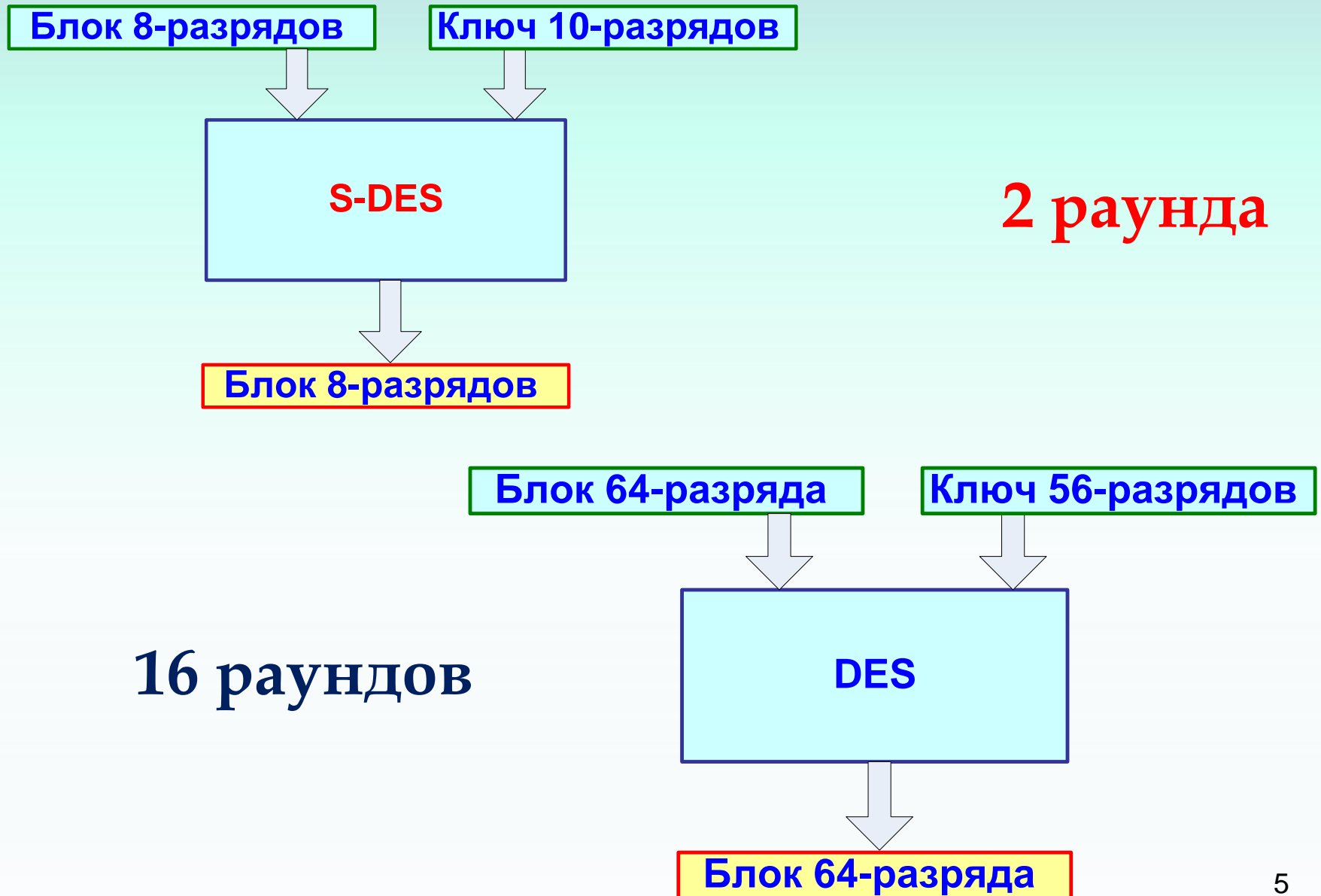
DES — блоки 64 разряда
S-DES — блоки 8 разрядов



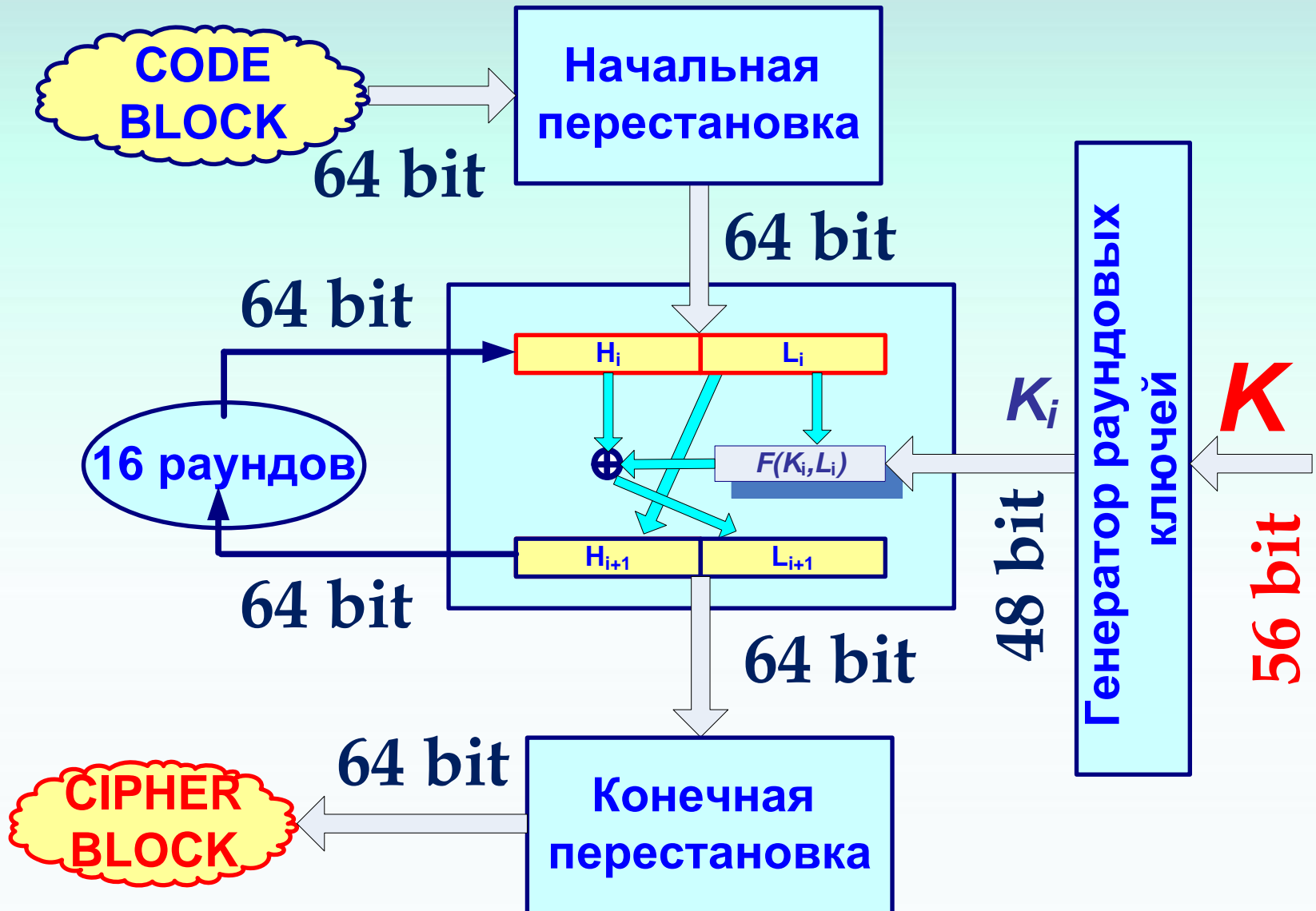
На входе:
блок n разрядов и
ключ k разрядов.
На выходе:
шифрованный блок
 n разрядов.



S-DES → DES



Структура DES



Элементы DES

Таблица начальной перестановки (IP)

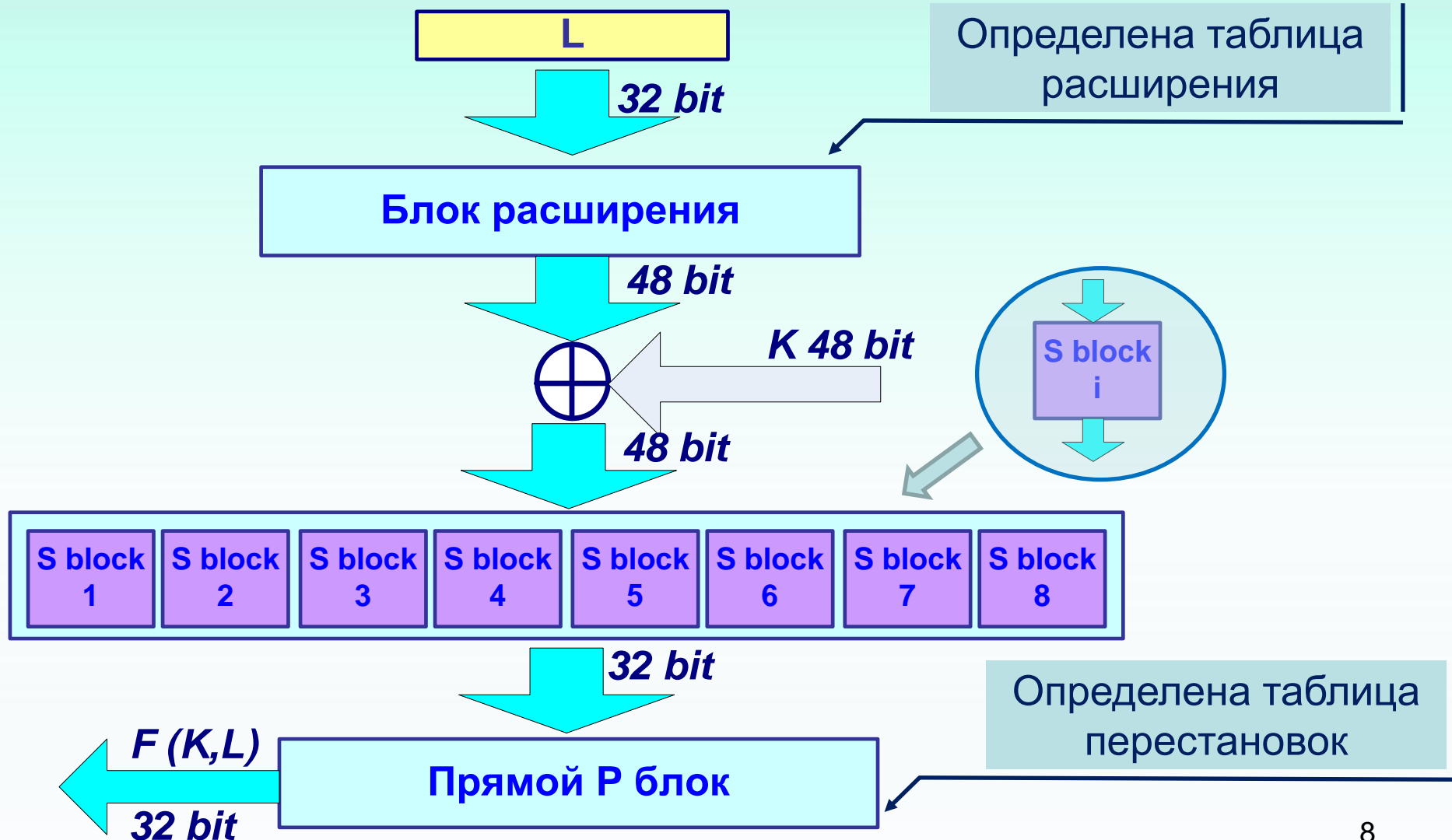
58	50	42	34	26	18	10	2	60	52	44	36	28	20	12	4
62	54	46	38	30	12	14	6	64	56	48	40	32	24	16	8
57	49	41	33	25	17	9	1	59	51	43	35	27	19	11	3
61	53	37	37	29	21	13	5	63	55	47	39	31	23	15	7

Таблица конечной перестановки (IP⁻¹)

40	8	48	16	56	24	64	32	39	7	47	15	55	23	63	31
38	6	46	14	54	22	62	30	37	5	45	13	53	21	61	29
36	4	44	12	52	20	60	28	35	3	43	11	51	19	59	27
34	2	42	10	50	18	58	26	33	1	41	9	49	17	57	25

Элементы DES

Функция Фейстеля $F(K,L)$



Элементы DES

S блок

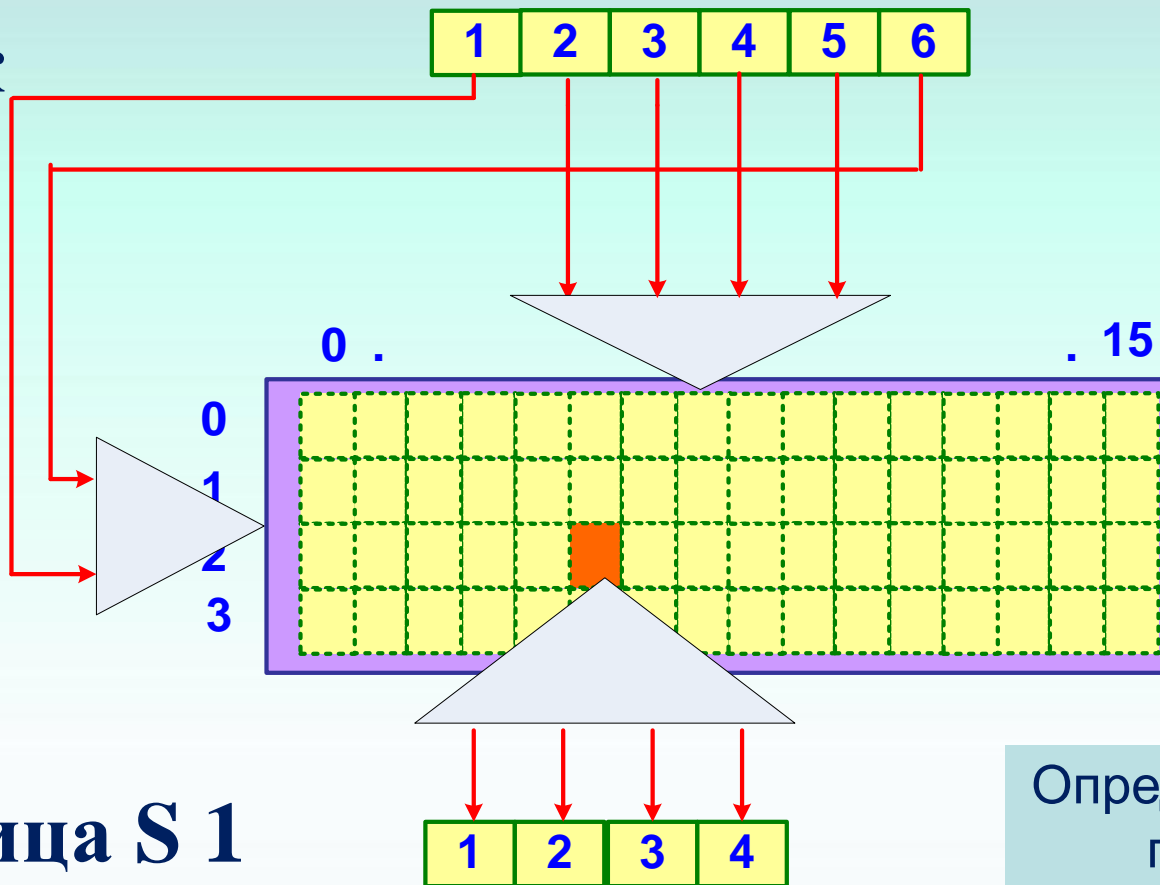


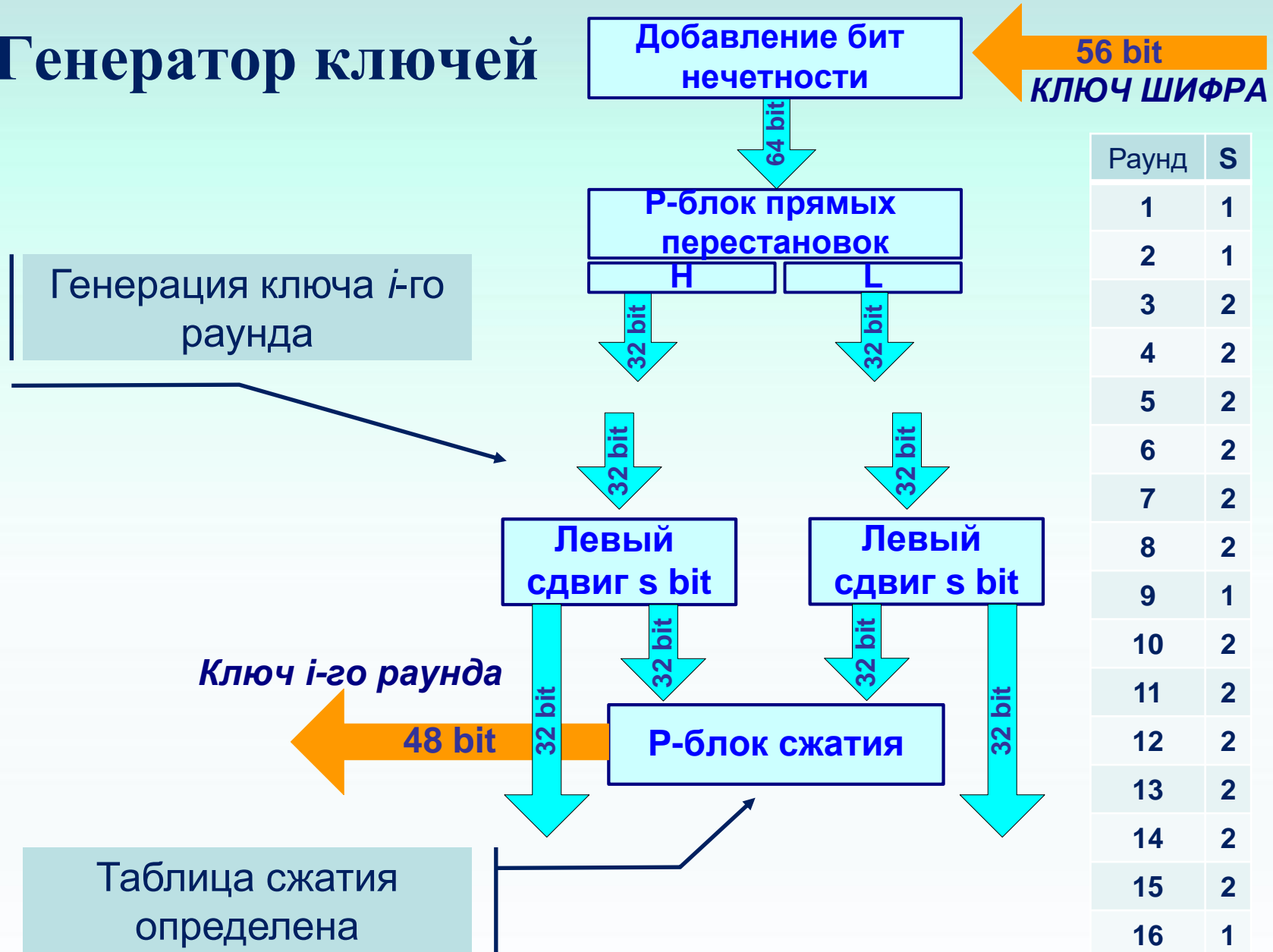
Таблица S 1

Определено 8 таблиц подстановок

14	4	13	1	2	15	11	8	3	10	6	12	5	9	0	7
0	15	7	4	14	2	13	1	10	6	12	11	9	5	3	8
4	1	14	8	13	6	2	11	15	12	9	7	3	10	5	0
15	12	8	2	4	9	1	7	5	11	3	14	10	0	6	13

Элементы DES

Генератор ключей



Режимы использования DES

Режим электронной кодовой книги (ECB – electronic codebook).

Стандартный режим шифрования. Текст разбивается на блоки и блоки отдельно шифруются.

Режим сцепления блоков (CBC – cipher block chaining).

Каждый очередной блок открытого текста перед шифрованием складывается по **mod2** с предыдущим блоком зашифрованного текста.

Режимы использования DES

Режим обратной связи по шифротексту (CFB – cipher feedback).

Задается начальный код синхроссылки C_0 . Далее с помощью DES формируется «гамма» блоков.

$$C_i = Z_i \oplus C_i, \quad \text{где } Z_i = DES(C_{i-1});$$

Режим обратной связи по выходу (OFB – output feedback).

Задается начальный код синхроссылки Z_0 . Далее с помощью DES формируется «гамма» блоков.

$$C_i = Z_i \oplus C_i, \quad \text{где } Z_i = DES(Z_{i-1});$$

В CFB и OFB – DES используется только как шифратор.

Криптостойкость DES

Криптостойкость определяется длиной ключа.

Мощность множества ключей

$$||K|| = 2^n$$

Здесь n - разрядность секретного ключа.

Атака грубой силы требует перебора 2^n вариантов. Для $n=56$, вариантов $= 7.2 \cdot 10^{16}$

Оценка:

Год	Название	Флопс	Время перебора
1949	Кило	10^3	2314814 лет
1964	Мега	10^6	2380 лет
1987	Гига	10^9	2,3 года
1997	Тера	10^{12}	20 часов
2008	Пета	10^{15}	100 секунд
2021 ??	Экса	10^{18}	0,07 секунды

Криптостойкость DES

Криптостойкость определяется длиной ключа.

Мощность множества ключей

$$||K|| = 2^n$$

Атака грубой силы:

для $n=256$, мощность = $1.1 \cdot 10^{77}$

Оценка:

Год	Название	Флопс	Время перебора
2008	Пета	10^{15}	$3,6 \cdot 10^{54}$ лет
2021 ??	Экса	10^{18}	$3,6 \cdot 10^{51}$ лет

Криптостойкость DES

Атака «линейный криптоанализ»:

Известны открытые тексты
в количестве 2^{43} \rightarrow требуется 2^{43} операций .

Атака «дифференциальный криптоанализ»:

Известны открытые тексты
в количестве 2^{55} \rightarrow требуется 2^{55} операций .

!!! Объем памяти для хранения открытых текстов

Криптостойкость DES

«Слабые ключи»: (4 ключа)

$$k \longrightarrow DES_k(DES_k(X)) = X$$

СЛАБЫЙ КЛЮЧ (Hex)

0101 0101 0101 0101

FEFE FEFE FEFE FEFE

1F1F 1F1F 1F1F 1F1F

E0E0 E0E0 E0E0 E0E0

«Частично слабые ключи»: (6 пар)

$$(k_1, k_2) \longrightarrow DES_{k_1}(DES_{k_2}(X)) = X$$

КЛЮЧ 1 (Hex)

01FE 01FE 01FE 01FE

1FE0 1FE0 1FE0 1FE0

.....

КЛЮЧ 2 (Hex)

FE01 FE01 FE01 FE01

E0F1 E0F E0F E0F

.....

Шифры на основе сети Фейстеля

Название	Год	Раунд	Длина ключа	Размер блока
Lucifer	1971	16	48/64/128	48/32/128
DES	1977	16	56	64
Triple DES	1978	32/48	112/168	64
RC5	1994	1-255	0-2040 (128)	32/64/128
RC6	1998	20	128/192/256	128
KASUMI	1999	8	128	64
RTEA	2007	48/64	128/256	64

Далеко не все...

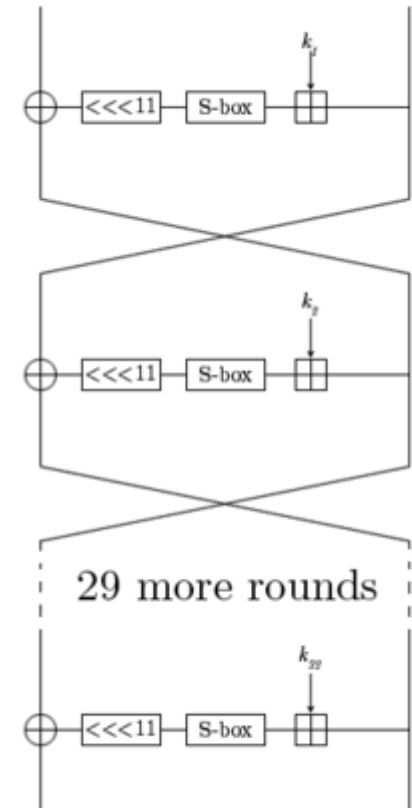
Шифры на основе сети Фейстеля

Название	Год	Раунд	Длина ключа	Размер блока
ГОСТ 28147-89	1989	4-32	256	64

Приказом Госпотребстандарта Украины №495 от 22.01.2008 г ГОСТ 28147-89 был переиздан на территории Украины и введён в действие с 1 февраля 2009 года под наименованием ДСТУ ГОСТ 28147:2009

Согласно текущим приказам, ДСТУ ГОСТ 28147:2009 будет действовать до 01.01.2022 года.

Замена – ДСТУ 7624:2014 (шифр «Калина»)



Вопросы:

- Поясните функционирование вычислителя функции Фейстеля в стандарте DES.
- Определите функцию S-блоков стандарта DES и его характеристики.
- Поясните организацию смесителя Фейстеля стандарта DES.
- Укажите режимы использования DES и их различия.
- Охарактеризуйте криптостойкость стандарта DES.

ЛИТЕРАТУРА

Block cipher cryptographic system. US patent US3798359A (1971).-

<https://patents.google.com/patent/US3798359>

ЛИТЕРАТУРА

Венбо Мао. Современная криптография: теория и практика.—М.: Издательский дом «Вильямс», 2005.—768 с.: ил. ISSN 5-8459-0847-7
(рус.)

Шнайер Б. Прикладная криптография. Протоколы, алгоритмы и исходный код на Си. — Москва: Вильямс, 2016. 1024 с.

ЛИТЕРАТУРА

Francisco Rodriguez-Henriquez, N.A. Saqib, A. Diaz-Perez, Cetin Kaya Koc.

Cryptographic Algorithms on Reconfigurable Hardware. - Springer, 2006.

A. Menezes, P. van Oorschot, S. Vanstone.

Handbook of Applied Cryptography.- CRC Press, 1996.

END # 9