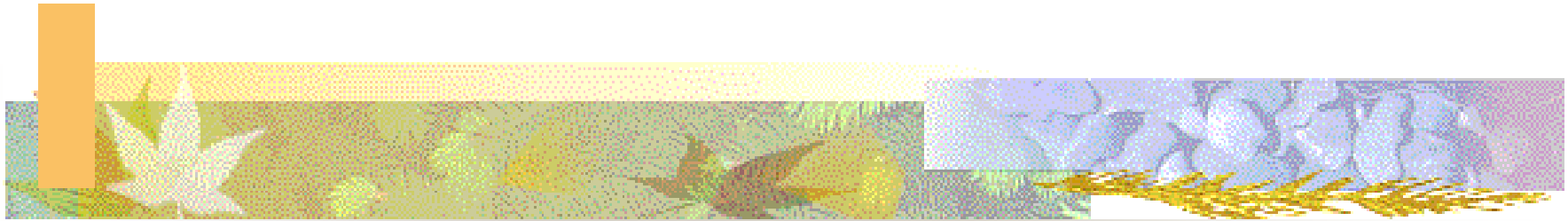


Introdução a Criptografia



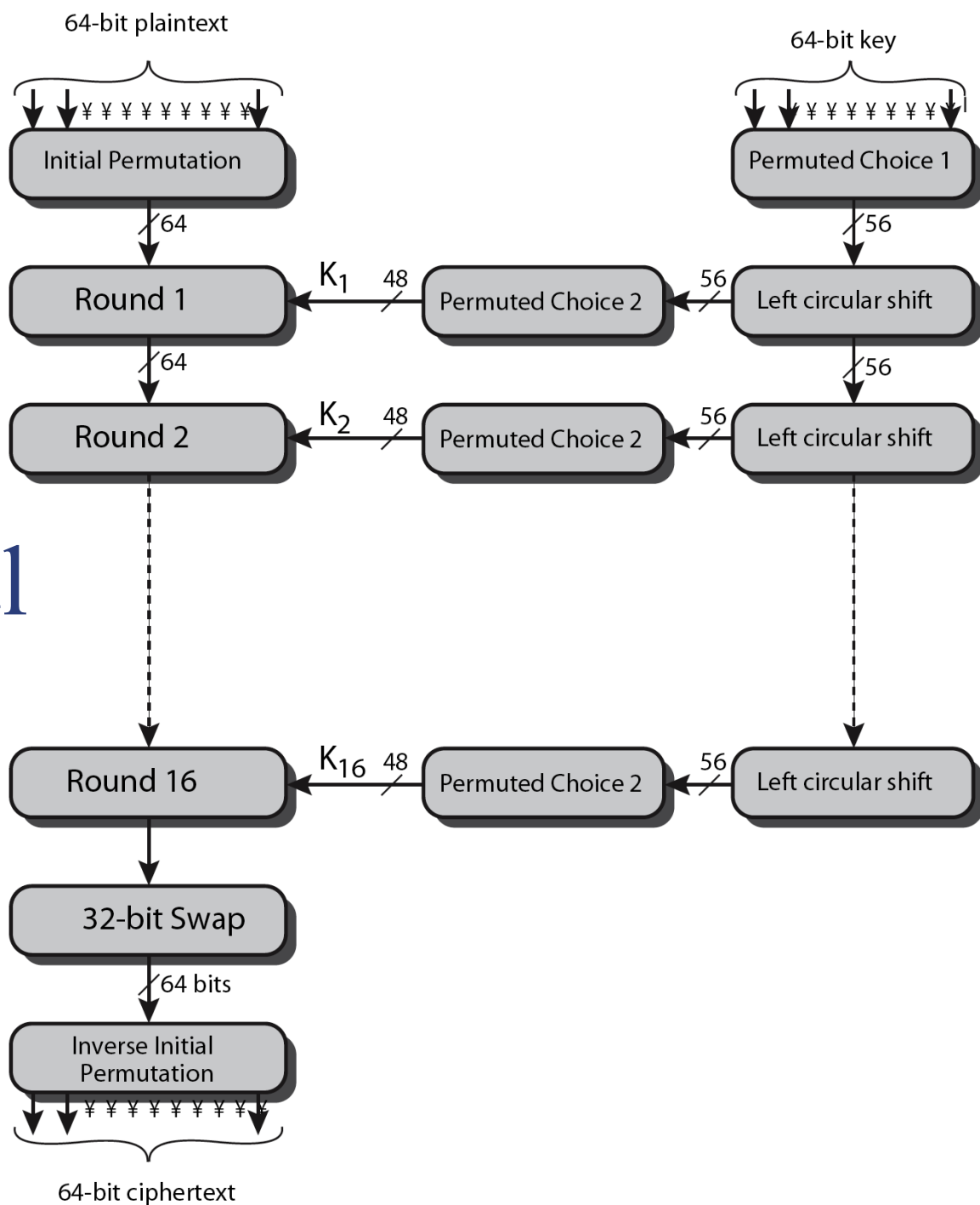
Profa. Yeda

Aula 03 – Criptografia Simétrica – DES

(Cap. 3)

DES

Visão Geral



Permutação Inicial (IP)

- Primeiro passo da computação de dados
 - reordena os bits de entrada de dados
 - bits pares para a metade esquerda
 - bits ímpares para a metade direita
 - Estrutura regular de fácil implementação em hardware

■ Exemplo:

$IP(67\ 5A\ 69\ 67\ 5E\ 5A\ 6B\ 5A) = FF\ B2\ 19\ 4D\ 00\ 4D\ F6\ FB$

Permutação Inicial (IP)

Tabela Ordem de Entrada

	1	2	3	4	5	6	7	8
0	1	2	3	4	5	6	7	8
8	9	10	11	12	13	14	15	16
16	17	18	19	20	21	22	23	24
24	25	26	27	28	29	30	31	32
32	33	34	35	36	37	38	39	40
40	41	42	43	44	45	46	47	48
48	49	50	51	52	53	54	55	56
56	57	58	59	60	61	62	63	64

Tabela Permutação Inicial (IP)

	1	2	3	4	5	6	7	8
0	58	50	42	34	26	18	10	2
8	60	52	44	36	28	20	12	4
16	62	54	46	38	30	22	14	6
24	64	56	48	40	32	24	16	8
32	57	49	41	33	25	17	9	1
40	59	51	43	35	27	19	11	3
48	61	53	45	37	29	21	13	5
56	63	55	47	39	31	23	15	7

Coluna da entrada mapeada para linha da tabela IP

Bit pares à esquerda (MSB)
Bits ímpares à direita (LSB)

Permutação Inicial (IP)

Tabela Ordem de Entrada

	1	2	3	4	5	6	7	8
0	1	2	3	4	5	6	7	8
8	9	10	11	12	13	14	15	16
16	17	18	19	20	21	22	23	24
24	25	26	27	28	29	30	31	32
32	33	34	35	36	37	38	39	40
40	41	42	43	44	45	46	47	48
48	49	50	51	52	53	54	55	56
56	57	58	59	60	61	62	63	64

Entrada bits: 67 5A 69 67 5E 5A 6B 5A

	1	2	3	4	5	6	7	8	
0	0	1	1	0	0	1	1	1	67
8	0	1	0	1	1	0	1	0	5A
16	0	1	1	0	1	0	0	1	69
24	0	1	1	0	0	1	1	1	67
32	0	1	0	1	1	1	1	0	5E
40	0	1	0	1	1	0	1	0	5A
48	0	1	1	0	1	0	1	1	6B
56	0	1	0	1	1	0	1	0	5A

IP(67 5A 69 67 5E 5A 6B 5A)

Permutação Inicial (IP)

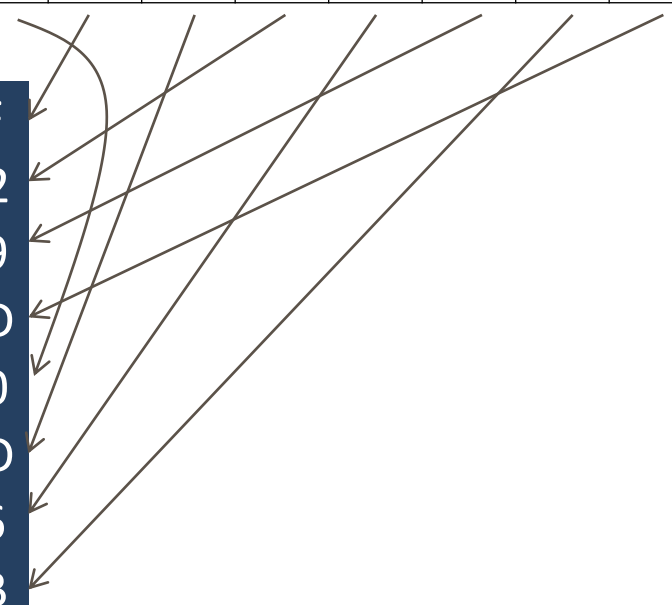
Entrada bits: 67 5A 69 67 5E 5A 6B 5A

	1	2	3	4	5	6	7	8
0	0	1	1	0	0	1	1	1
8	0	1	0	1	1	0	1	0
16	0	1	1	0	1	0	0	1
24	0	1	1	0	0	1	1	1
32	0	1	0	1	1	1	1	0
40	0	1	0	1	1	0	1	0
48	0	1	1	0	1	0	1	1
56	0	1	0	1	1	0	1	0

Saida de bits IP: FF B2 19 4D 00 4D F6 FB

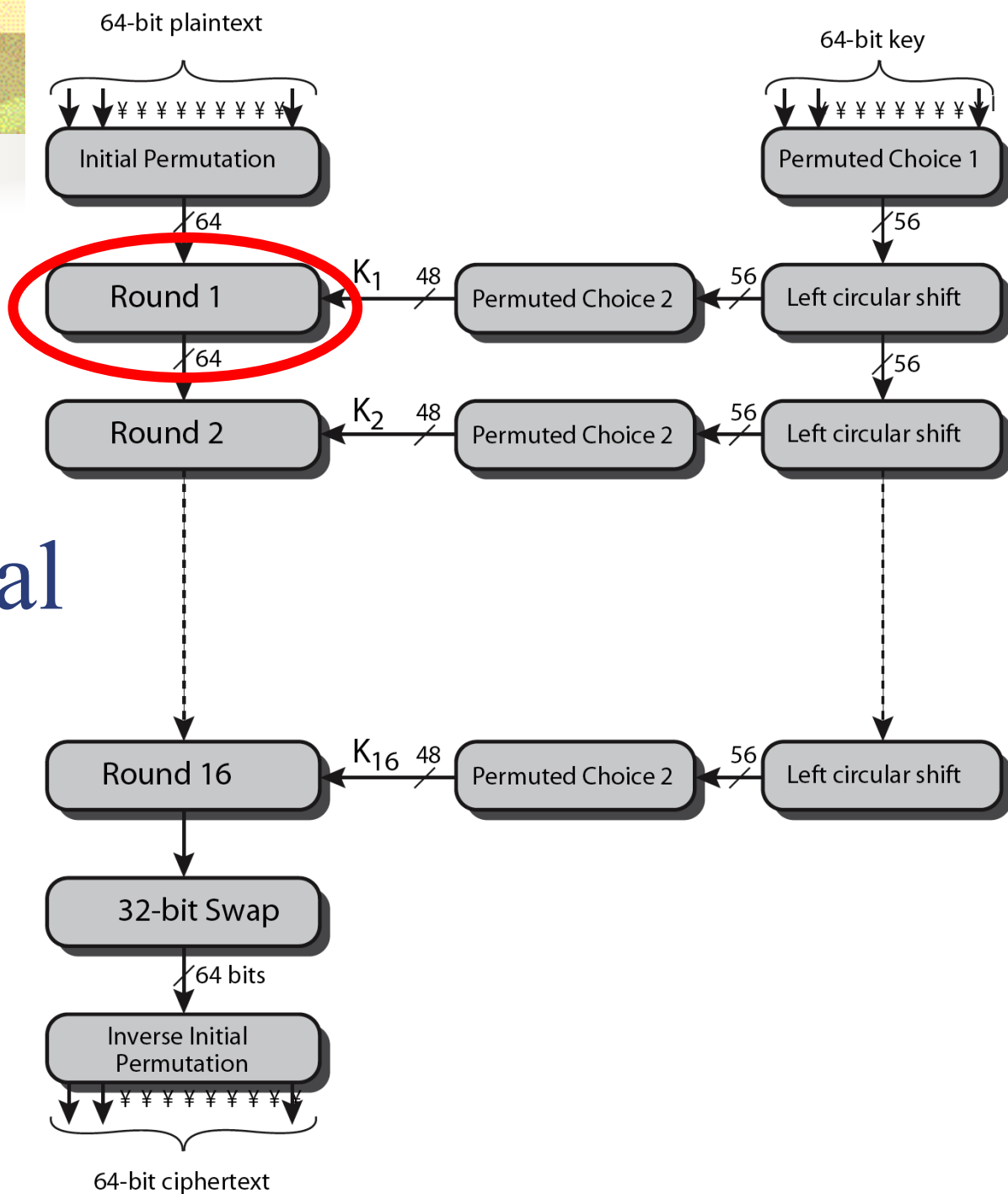
	1	2	3	4	5	6	7	8
0	1	1	1	1	1	1	1	1
8	1	0	1	1	0	0	1	0
16	0	0	0	1	1	0	0	1
24	0	1	0	0	1	1	0	1
32	0	0	0	0	0	0	0	0
40	0	1	0	0	1	1	0	1
48	1	1	1	1	0	1	1	0
56	1	1	1	1	1	0	1	1

FF
B2
19
4D
00
4D
F6
FB



DES

Visão Geral



Estrutura das etapas do DES

- use duas metades de 32-bit (L & R)
- como para qualquer cifra de Feistel (i-ésima etapa):
 - $L_i = R_{i-1}$
 - $R_i = L_{i-1} \oplus F(R_{i-1}, K_i)$
- F toma 32-bit da metade R e 48-bit de subchave:
 - expande R para 48-bits usando permutação E
 - adiciona à subchave usando XOR
 - passa através das 8 S-boxes para obter 32-bit resultantes
 - finalmente permuta 32-bits com permutação P

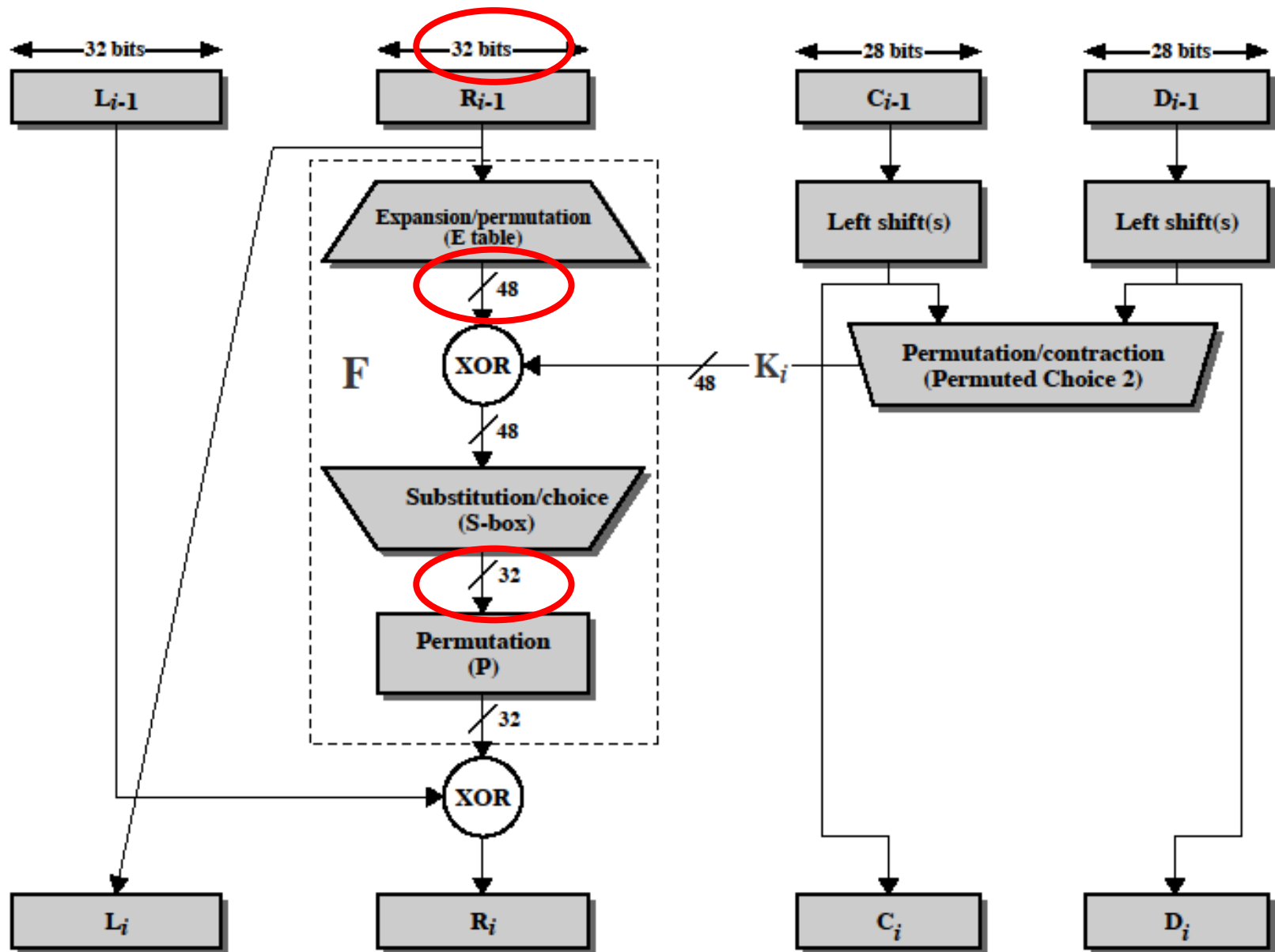


Figure 3.5 Single Round of DES Algorithm

Função F das Etapas DES

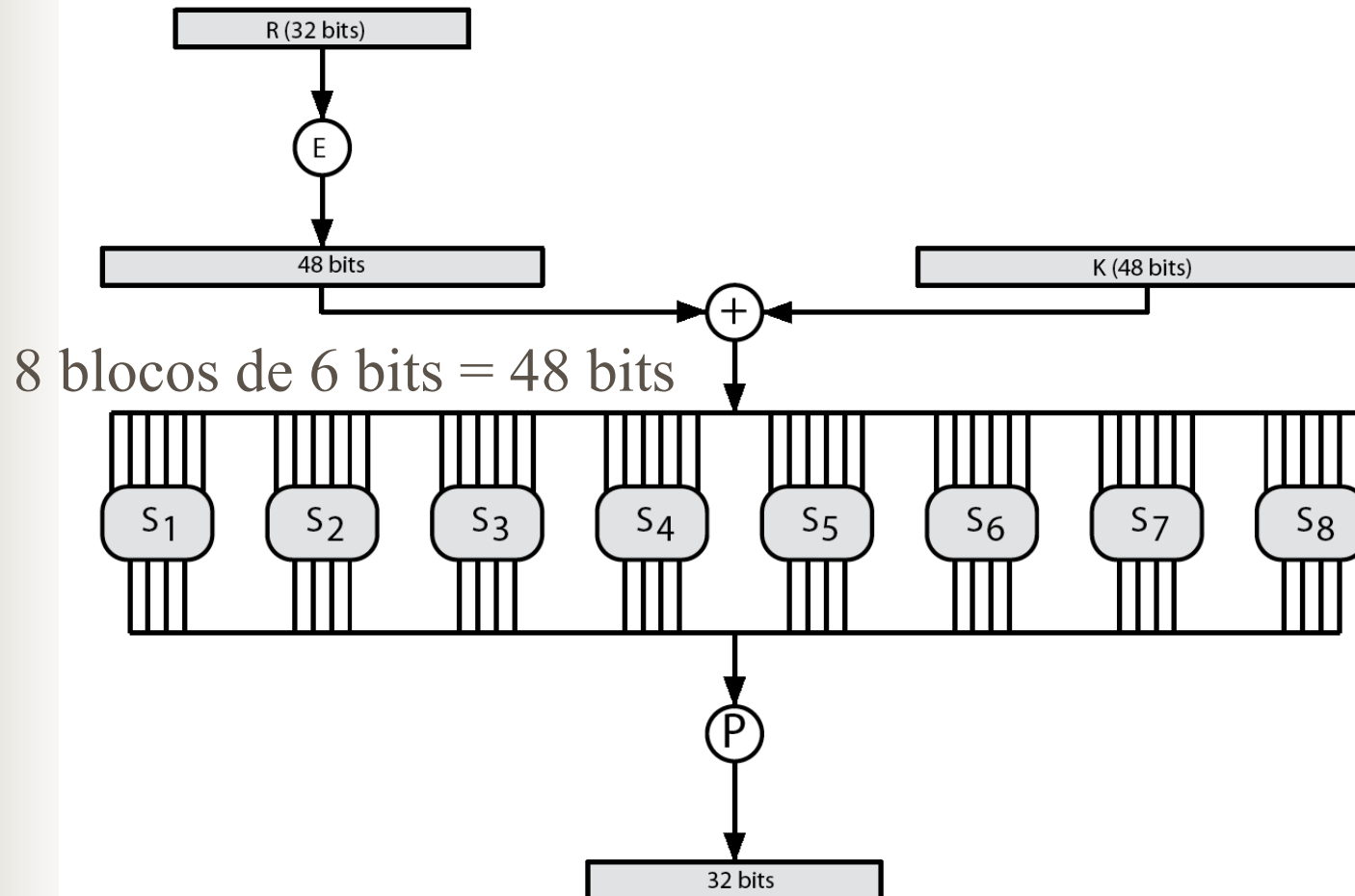


Tabela de Permutação/Expansão E

Permutação de Expansão (E)						
	1	2	3	4	5	6
0	32	1	2	3	4	5
6	4	5	6	7	8	9
12	8	9	10	11	12	13
18	12	13	14	15	16	17
24	16	17	18	19	20	21
30	20	21	22	23	24	25
36	24	25	26	27	28	29
42	28	29	30	31	32	1



shift



Os 48 bits de E são somados com XOR à chave de etapa K_i , Então divididos em 8 blocos e 6 bits, os quais são utilizados como entrada das S-boxes

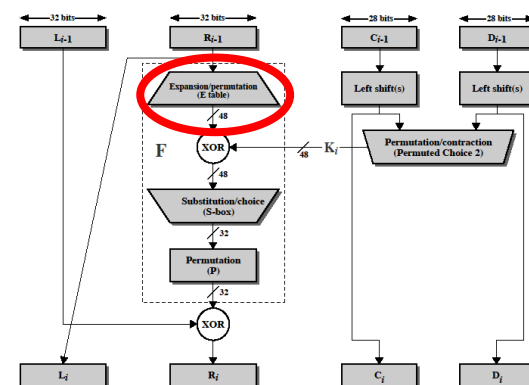


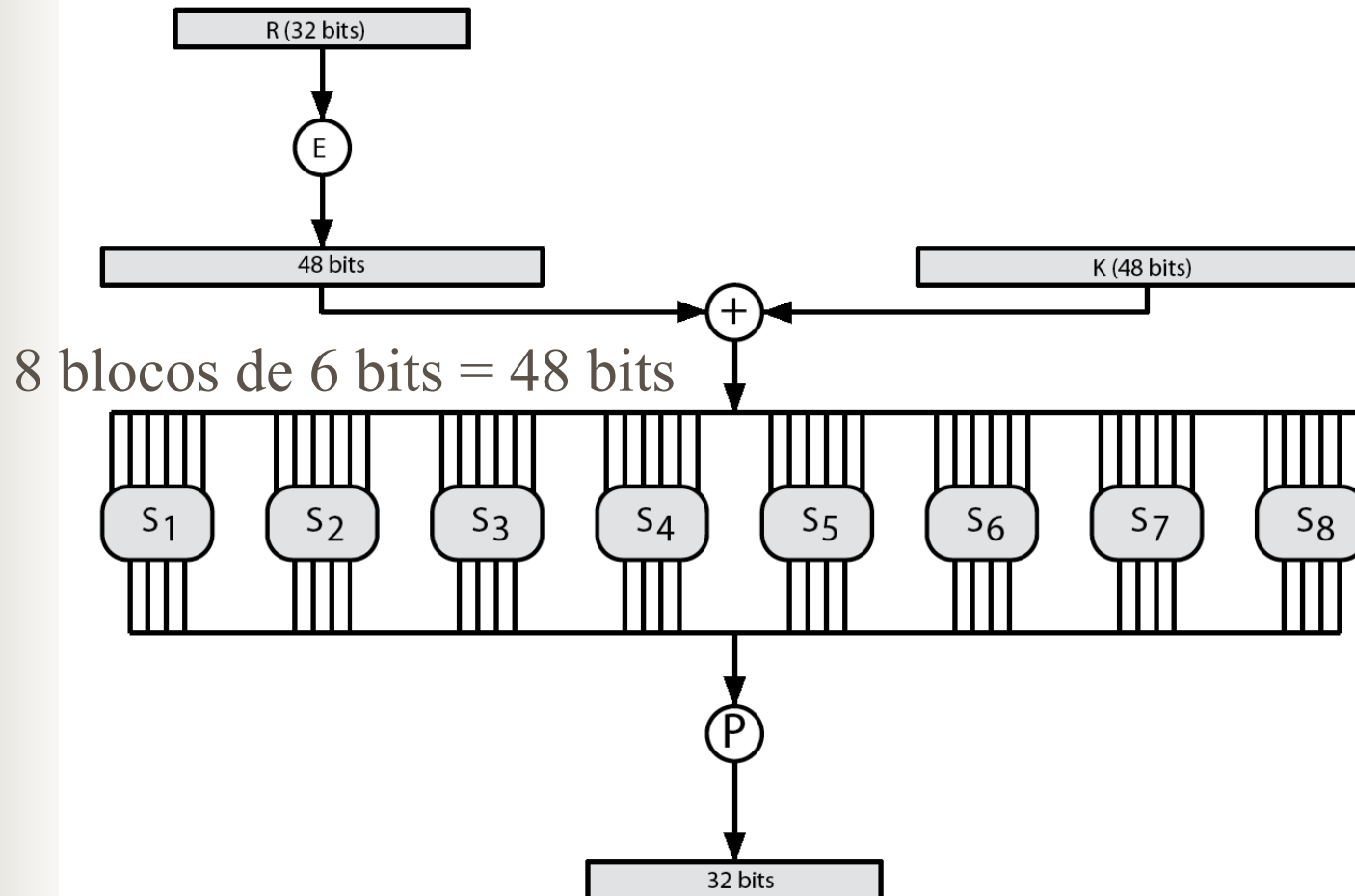
Figure 3.5 Single Round of DES Algorithm



Substituição: S-Boxes

- possui 8 S-boxes que mapeia 6 para 4 bits
- Os bits de entrada da S-box selecionam uma linha e uma coluna da tabela, como segue.
 - bits mais externos 1 e 6 (bits) selecionam uma linha de 4.
 - bits mais internos 2 a 5 (bits) selecionam uma coluna de 16
 - a saída da S-Box é o valor do elemento da S-box
 - o resultado são 8 blocos de 4 bits, ou seja, 32 bits
- a seleção da linha depende do dado e da chave
- exemplo: $S(18\ 09\ 12\ 3D\ 11\ 17\ 38\ 39) = 5F\ D2\ 5E\ 03$

Função F das Etapas DES



S1	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
0	14	4	13	1	2	15	11	8	3	10	6	12	5	9	0	7
1	0	15	7	4	14	2	13	1	10	6	12	11	9	5	3	8
2	4	1	14	8	13	6	2	11	15	12	9	7	3	10	5	0
3	15	12	8	2	4	9	1	7	5	11	3	14	10	0	6	13

S2	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
0	15	1	8	14	6	11	3	4	9	7	2	13	12	0	5	10
1	3	13	4	7	15	2	8	14	12	0	1	10	6	9	11	5
2	0	14	7	11	10	4	13	1	5	8	12	6	9	3	2	15
3	13	8	10	1	3	15	4	2	11	6	7	12	0	5	14	9

S3	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
0	10	0	9	14	6	3	15	5	1	13	12	7	11	4	2	8
1	13	7	0	9	3	4	6	10	2	8	5	14	12	11	15	1
2	13	6	4	9	8	15	3	0	11	1	2	12	5	10	14	7
3	1	10	13	0	6	9	8	7	4	15	14	3	11	5	2	12

S4	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
0	7	13	14	3	0	6	9	10	1	2	8	5	11	12	4	15
1	13	8	11	5	6	15	0	3	4	7	2	12	1	10	14	9
2	10	6	9	0	12	11	7	13	15	1	3	14	5	2	8	4
3	3	15	0	6	10	1	13	8	9	4	5	11	12	7	2	14

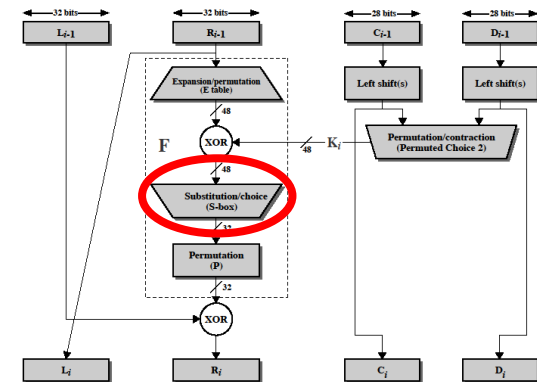


Figure 3.5 Single Round of DES Algorithm

S5	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
0	2	12	4	1	7	10	11	6	8	5	3	15	13	0	14	9
1	14	11	2	12	4	7	13	1	5	0	15	10	3	9	8	6
2	4	2	1	11	10	13	7	8	15	9	12	5	6	3	0	14
3	11	8	12	7	1	14	2	13	6	15	0	9	10	4	5	3

S6	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
0	12	1	10	15	9	2	6	8	0	13	3	4	14	7	5	11
1	10	15	4	2	7	12	9	5	6	1	13	14	0	11	3	8
2	9	14	15	5	2	8	12	3	7	0	4	10	1	13	11	6
3	4	3	2	12	9	5	15	10	11	14	1	7	6	0	8	13

S7	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
0	4	11	2	14	15	0	8	13	3	12	9	7	5	10	6	1
1	13	0	11	7	4	9	1	10	14	3	5	12	2	15	8	6
2	1	4	11	13	12	3	7	14	10	15	6	8	0	5	9	2
3	6	11	13	8	1	4	10	7	9	5	0	15	14	2	3	12

S8	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
0	13	2	8	4	6	15	11	1	10	9	3	14	5	0	12	7
1	1	15	13	8	10	3	7	4	12	5	6	11	0	14	9	2
2	7	11	4	1	9	12	14	2	0	6	10	13	15	3	5	8
3	2	1	14	7	4	10	8	13	15	12	9	0	3	5	6	11

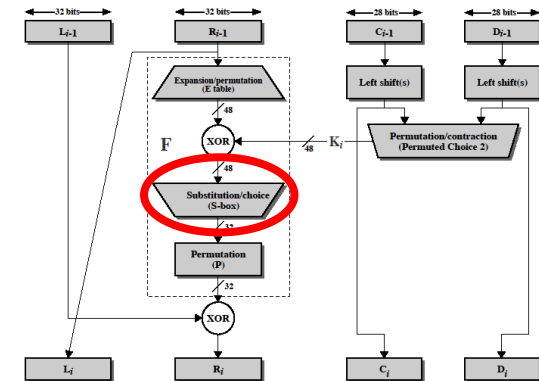


Figure 3.5 Single Round of DES Algorithm

Substituição: S-Boxes

S1	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
0	14	4	13	1	2	15	11	8	3	10	6	12	5	9	0	7
1	0	15	7	4	14	2	13	1	10	6	12	11	9	5	3	8
2	4	1	14	8	13	6	2	11	15	12	9	7	3	10	5	0
3	15	12	8	2	4	9	1	7	5	11	3	14	10	0	6	13

S2	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
0	15	1	8	14	6	11	3	4	9	7	2	13	12	0	5	10
1	3	13	4	7	15	2	8	14	12	0	1	10	6	9	11	5
2	0	14	7	11	10	4	13	1	5	8	12	6	9	3	2	15
3	13	8	10	1	3	15	4	2	11	6	7	12	0	5	14	9

S(18 09 12 3D 11 17 38 39) = 5F D2 5E 03

18 = 011000 (6 bits)

Linha = 00 = 0

Coluna = 1100 = 12

$S_1(18)=5$

09 = 001001 (6 bits)

Linha = 01 = 1

Coluna = 0100 = 4

$S_2(09)=15$

Tabela de Permutação P

Função de Permutação (P)								
	1	2	3	4	5	6	7	8
0	16	7	20	21	29	12	28	17
8	1	15	23	26	5	18	31	10
16	2	8	24	14	32	27	3	9
24	19	13	30	6	22	11	4	25

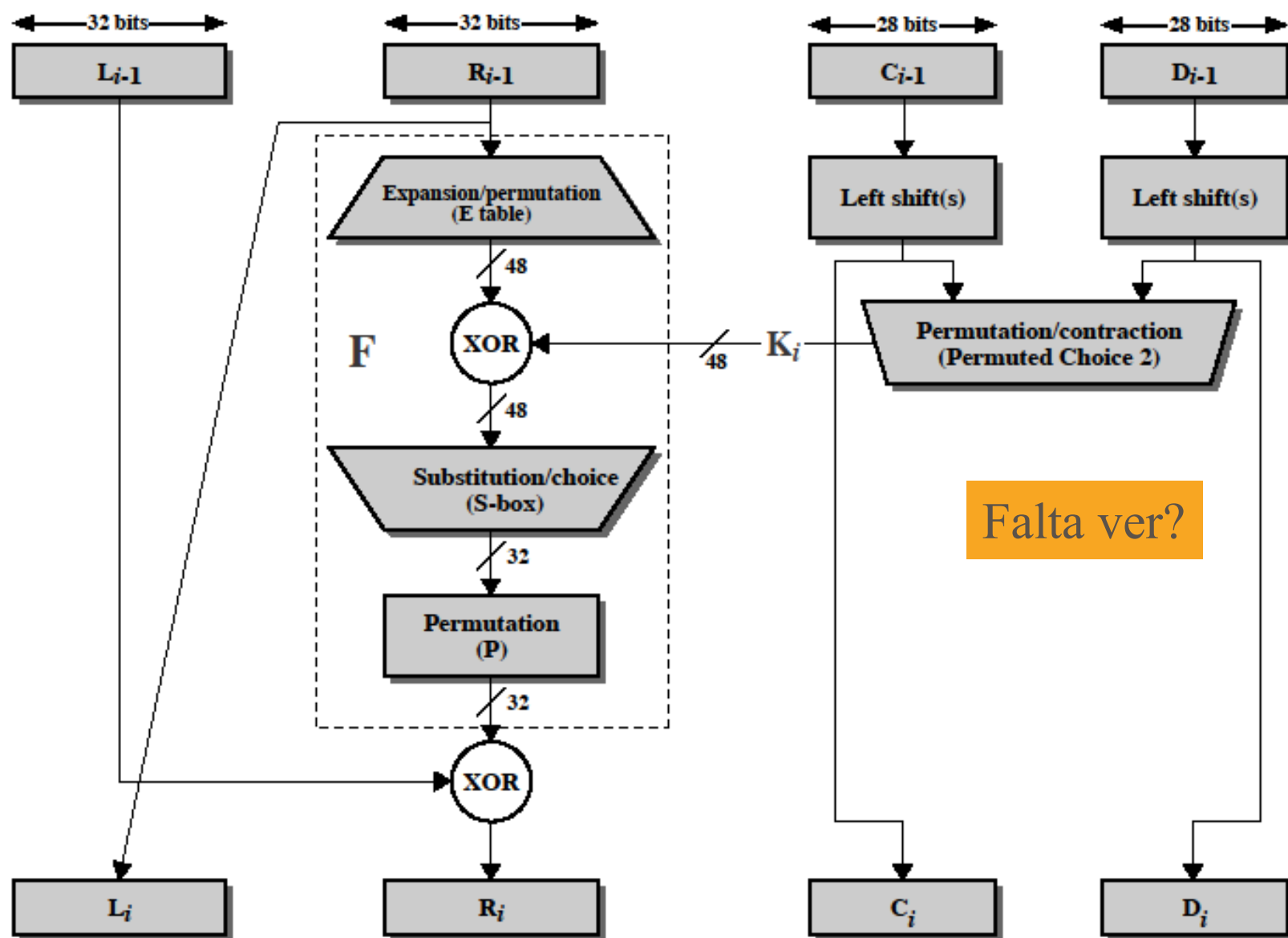


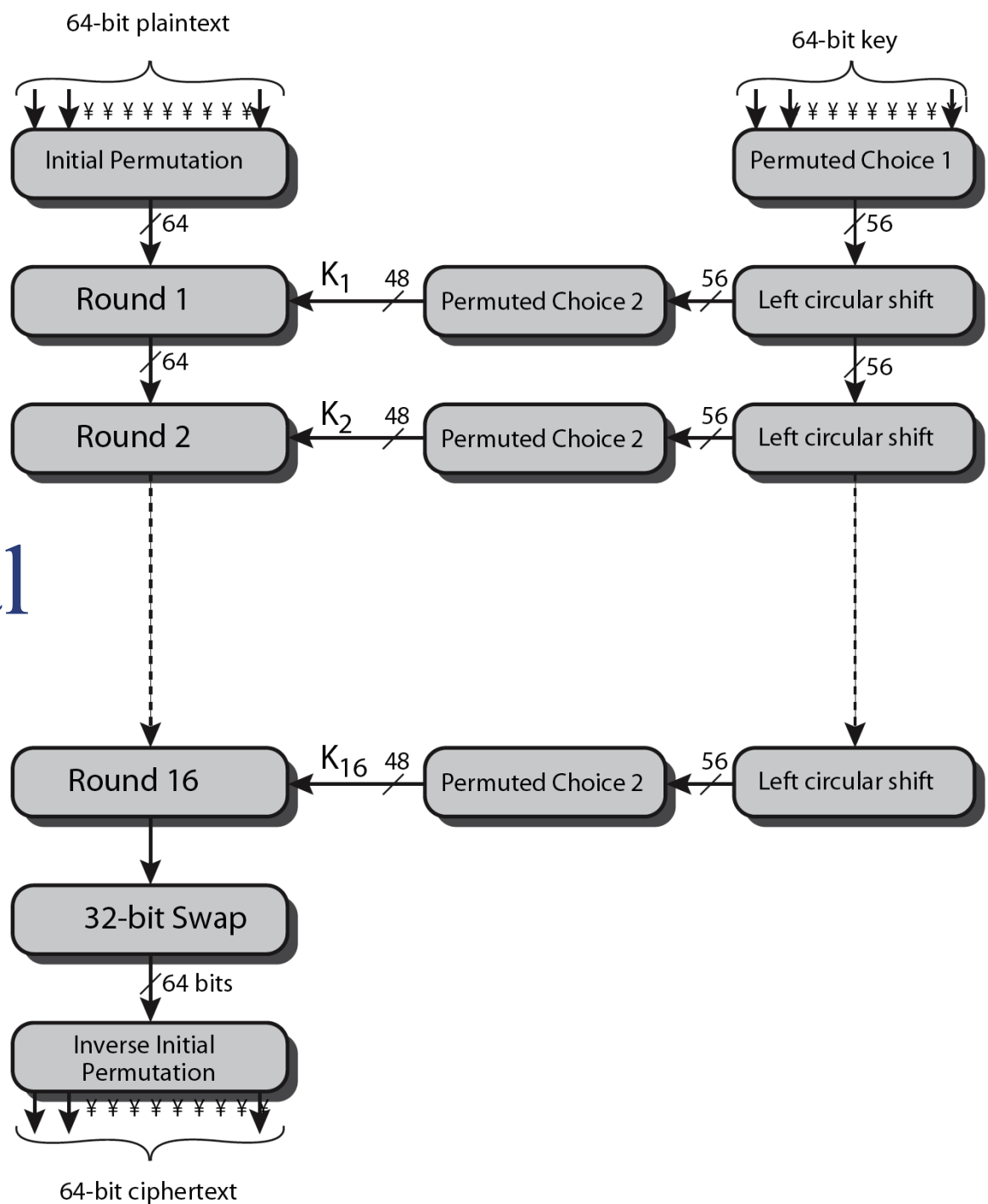
Figure 3.5 Single Round of DES Algorithm

Escalonamento de Chaves DES

- Forma as subchaves usadas em cada etapa
 - permutação inicial de chave (PC-1)
 - seleciona 56-bits e divide em duas metades de 28-bits
 - são 16 etapas consistindo de:
 - rotacionar cada metade separadamente 1 ou 2 posições, dependendo da etapa;
 - selecionar 24-bits de cada metade e permutá-los com PC-2 para uso na função de etapa F

DES

Visão Geral



Escalonamento de Chaves DES

Escolha Permutada UM (PC-1)							
	1	2	3	4	5	6	7
0	57	49	41	33	25	17	9
7	1	58	50	42	34	26	18
14	10	2	59	51	43	35	27
21	19	11	3	60	52	44	36
28	63	55	47	39	31	23	15
35	7	62	54	46	38	30	22
42	14	6	61	53	45	37	29
49	21	13	5	28	20	12	4

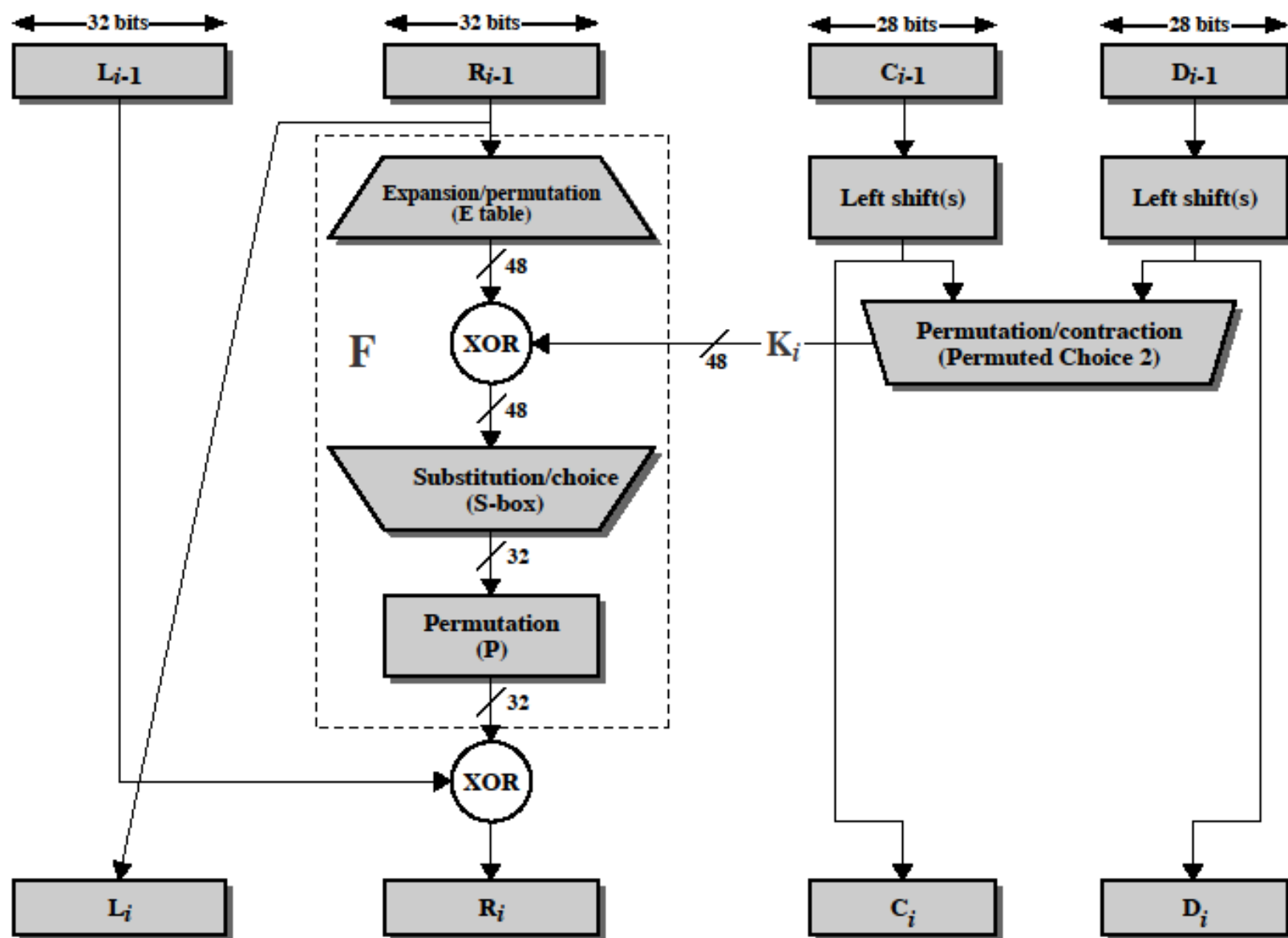


Figure 3.5 Single Round of DES Algorithm

Escalonamento de Chaves DES

Etapa	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
Rotações	1	1	2	2	2	2	2	2	1	2	2	2	2	2	2	1

Escolha Permutada DOIS (PC-2)								
	1	2	3	4	5	6	7	8
0	14	17	11	24	1	5	3	28
8	15	6	21	10	23	19	12	4
16	26	8	16	7	27	20	13	2
24	41	52	31	37	47	55	30	40
32	51	45	33	48	44	49	39	56
40	34	53	46	42	50	36	29	32

Decifragem DES

- Decriptografia deve inverter os passos
- com o projeto de Feistel, basta fazer os passo da criptografia novamente usando as subchaves na ordem inversa ($SK_{16} \dots SK_1$)

Efeito Avalanche

- Propriedade desejável da chave do algoritmo
- Uma mudança de um bit na entrada ou chave resulta em mudança em aproximadamente metade dos bits de saída
- DES possui forte avalanche

Software Ilustrativo

Força do DES – Tamanho da chave

- 56-bit de chave tem $2^{56} = 7.2 \times 10^{16}$ valores
- ataque de força bruta é difícil
- recentes avanços tem mostrado que é possível:
 - em 1997, na Internet, em alguns meses,
 - em 1998 sobre HW dedicado (EFF) em poucos dias,
 - em 1999 combinação acima em 22H
- Ainda pode ser utilizado para reconhecer texto claro,
- mas atualmente deve ser considerado outras alternativas ao DES, tais como 3DES e AES.

Força do DES – Ataque Analítico

- Atualmente há diversos ataques analíticos ao DES
- Utilizam alguma estrutura interna do cifrador
 - coletando informações sobre criptografias,
 - pode eventualmente recuperar algum/todos bits da chave
 - se necessário, busca exaustivamente os demais bits
- Geralmente são ataques estatísticos
- Inclui:
 - Criptoanálise diferencial
 - Criptoanálise linear
 - Ataques relacionados a chave