

# Criptografia Simétrica

## Cifra de bloco



Prof. Roberto Rodrigues-Filho

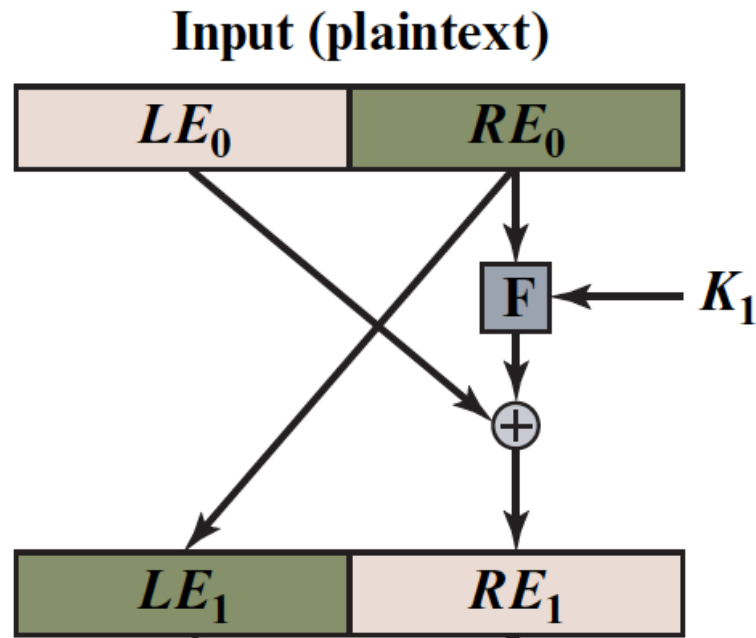
Dept. de Ciência da Computação (CIC)

Universidade de Brasília (UnB)

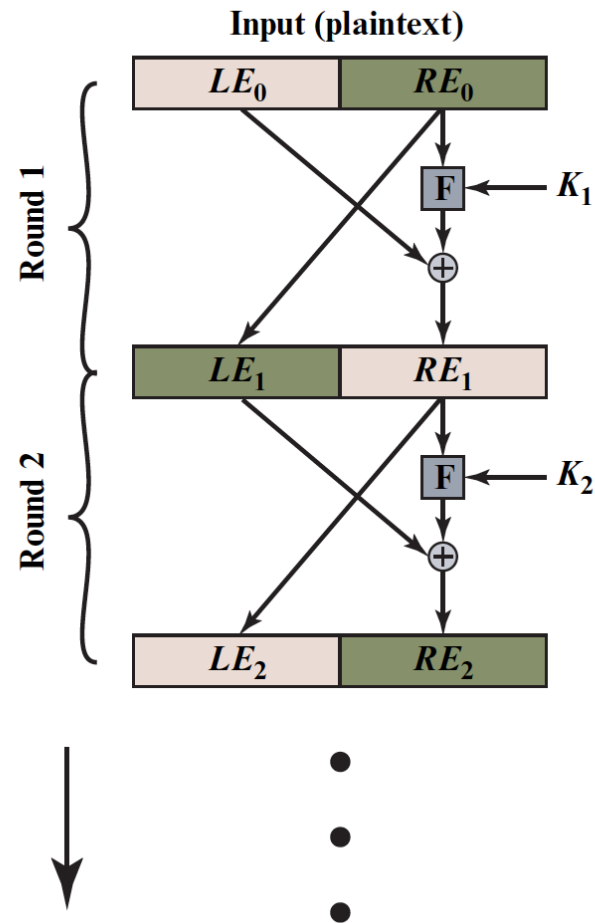
- Confusão e Difusão
  - O ideal seria ter cifras que não transpareça propriedades estatísticas
  - **Shanon:** Vamos combinar substituição e transposição
  - Difusão: aumentar a complexidade da relação entre texto cifrado e texto claro
  - Confusão: aumenta a complexidade da relação entre texto cifrado e o valor da chave



- Estrutura Feistel

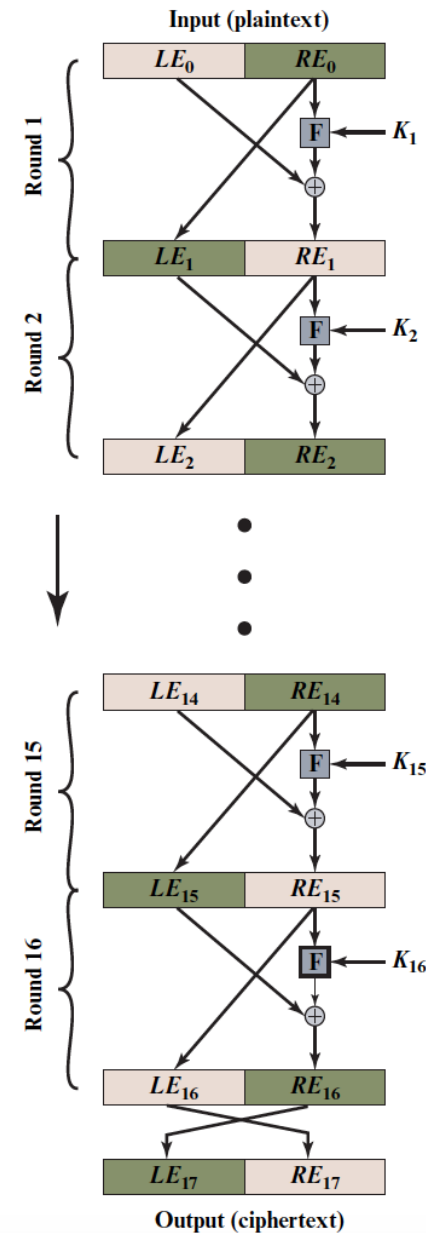


- Rede de Feistel

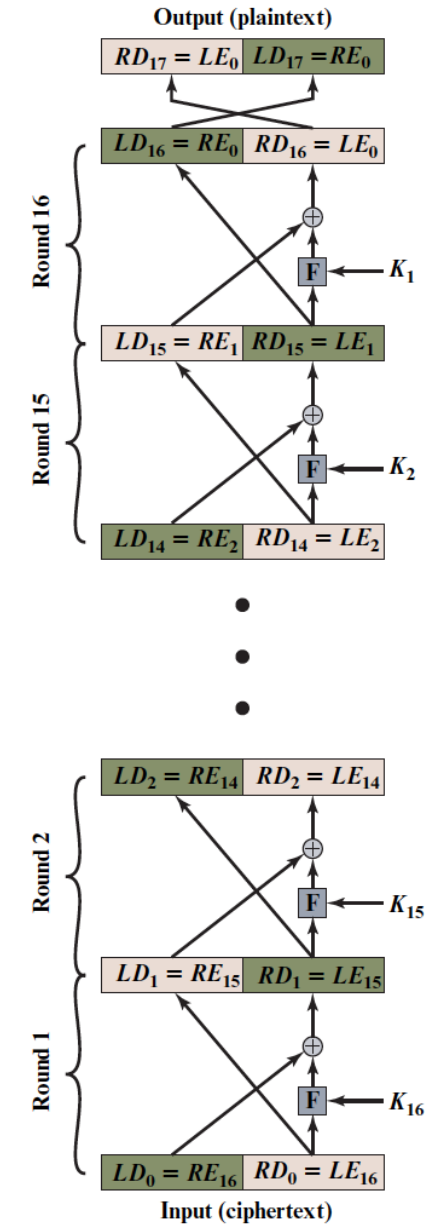


# Algoritmo

## Criptografa



## Descryptografa



- Exemplo:
  - Mensagem: 10100101
  - Chave:  $k_0 = 0011$ ;  $k_1 = 0111$ ;  $k_2 = 0010$ ;  $k_3 = 0101$ ;
  - $F(R, K) = S[R + K]$

Entrada	Saida	Entrada	Saida
0000	1110	1000	0011
0001	0100	1001	1010
0010	1101	1010	0110
0011	0001	1011	1100
0100	0010	1100	0101
0101	1111	1101	1001
0110	1011	1110	0000
0111	1000	1111	0111

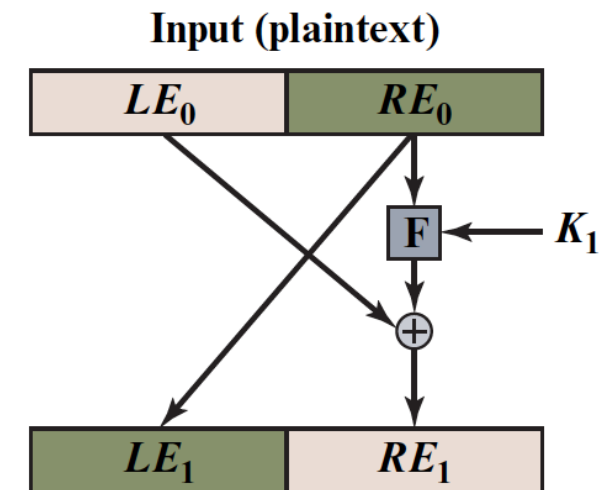
- Exemplo:

- Mensagem: 11010110
- Chave:  $k_0 = 0011$ ;  $k_1 = 1010$ ;  $k_2 = 0101$ ;  $k_3 = 1111$ ;
- $F(R, K) = S(R \oplus K)$

Entrada	Saída
0000	1110
0001	0100
0010	1101
0011	0001
0100	0010
0101	1111
0110	1011
0111	1000

[roberto.filho@unb.br](mailto:roberto.filho@unb.br)

Entrada	Saída
1000	0011
1001	1010
1010	0110
1011	1100
1100	0101
1101	1001
1110	0000
1111	0111



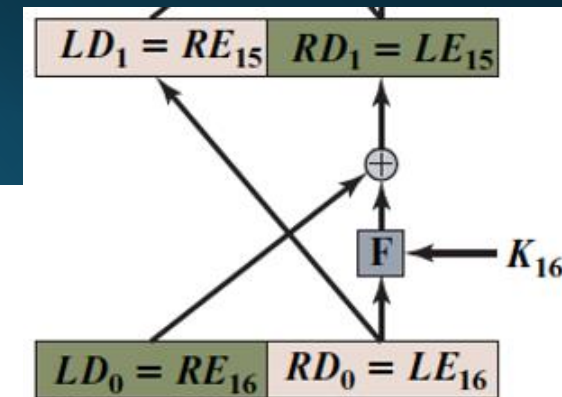
- Exemplo:

- Mensagem: 11010110
- Chave:  $k_0 = 0011$ ;  $k_1 = 1010$ ;  $k_2 = 0101$ ;  $k_3 = 1111$ ;
- $F(R, K) = S(R \oplus K)$

Entrada	Saida
0000	1110
0001	0100
0010	1101
0011	0001
0100	0010
0101	1111
0110	1011
0111	1000

[roberto.filho@unb.br](mailto:roberto.filho@unb.br)

Entrada	Saida
1000	0011
1001	1010
1010	0110
1011	1100
1100	0101
1101	1001
1110	0000
1111	0111



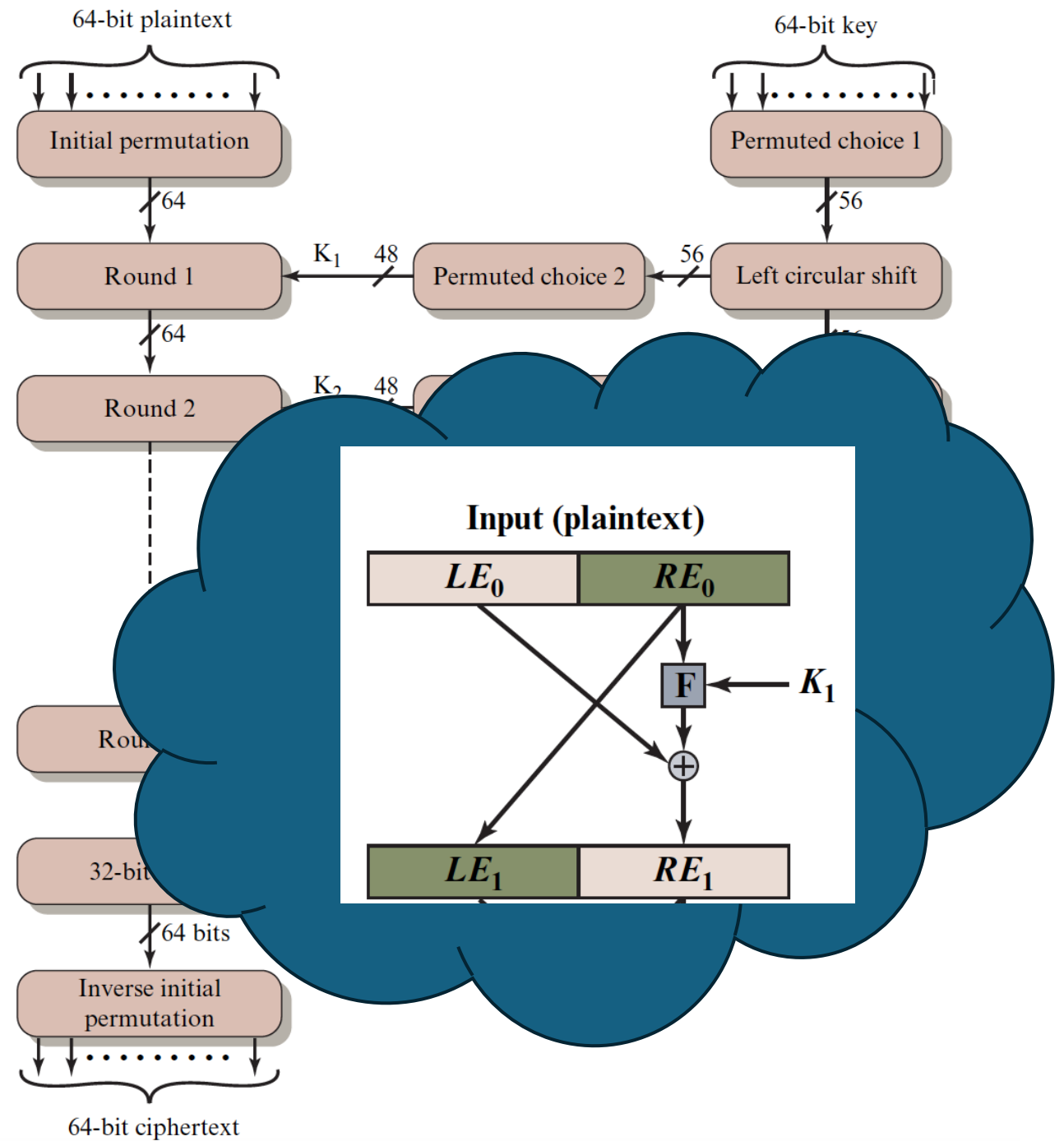


# Criptografia Simétrica

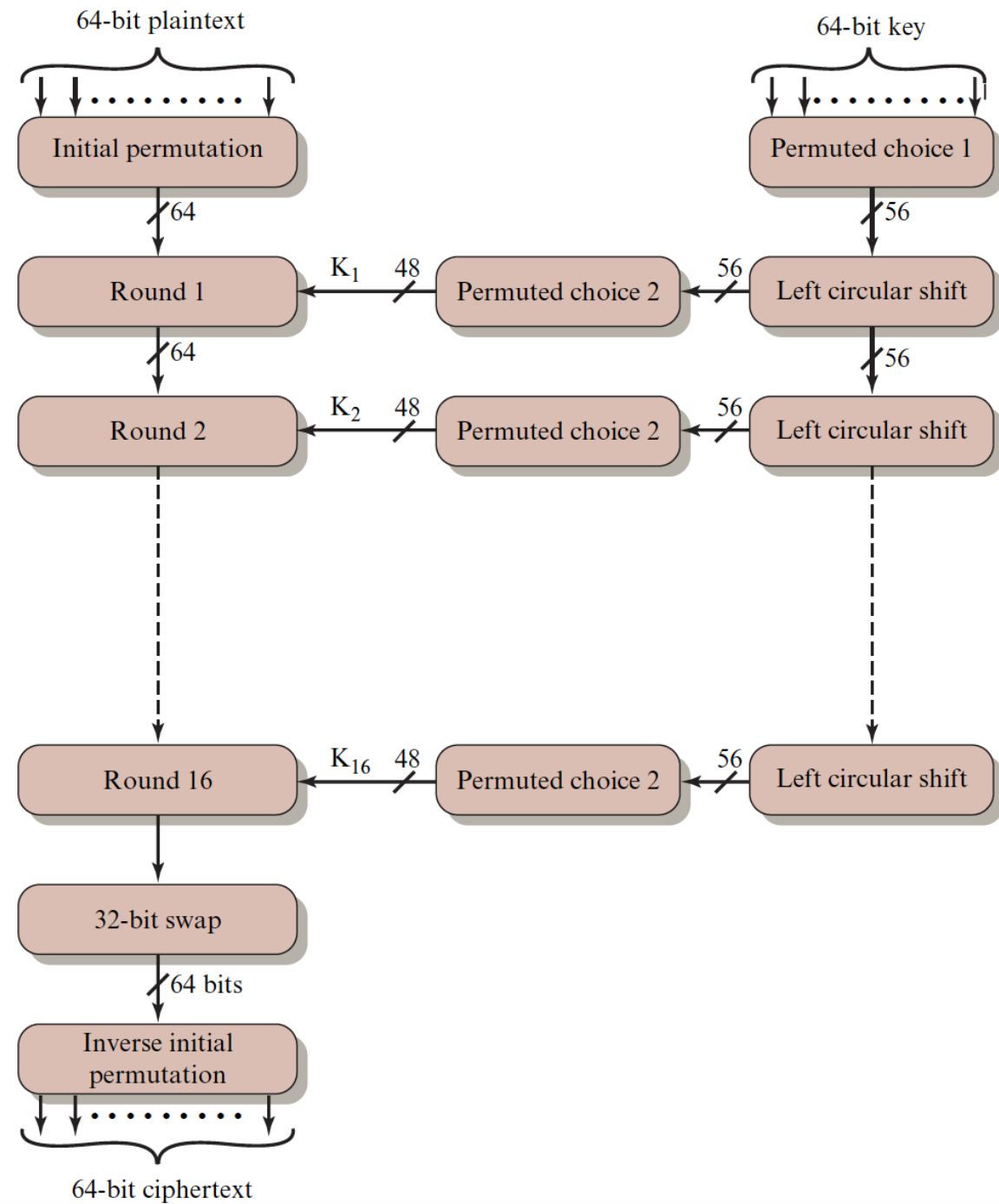
- Data Encryption Standard (DES)
  - Bloco de **64 bits** de entrada (texto claro).
  - Chave de **56 bits** (efetivos).
  - **16 rodadas** da rede de Feistel.
  - Função  **$F(R, K)$**  baseada em:
    - Expansão (de 32 para 48 bits).
    - XOR com subchave.
    - Passagem pelas **S-boxes** (não linearidade).
    - Permutação final (mistura os bits).



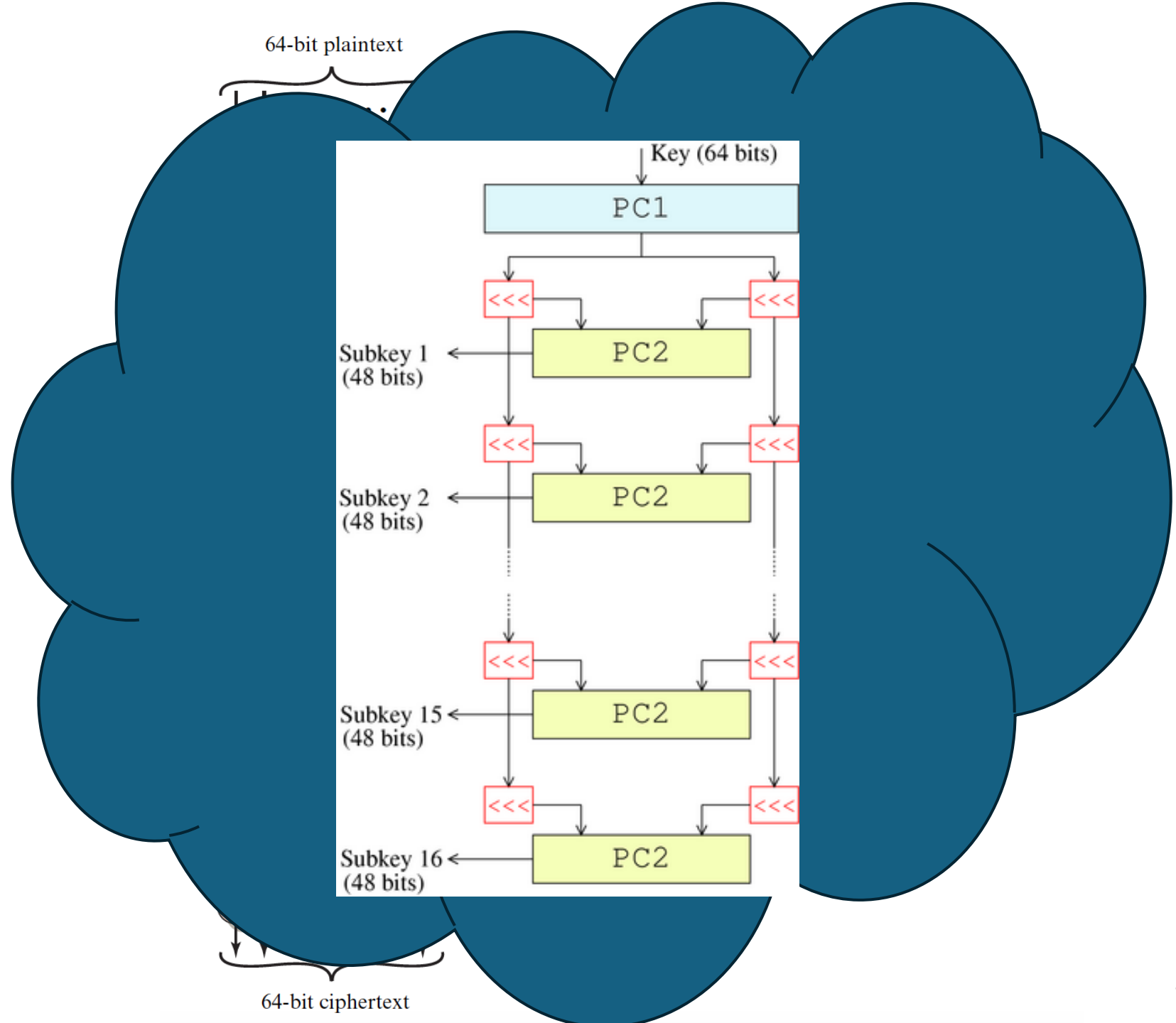
# DES



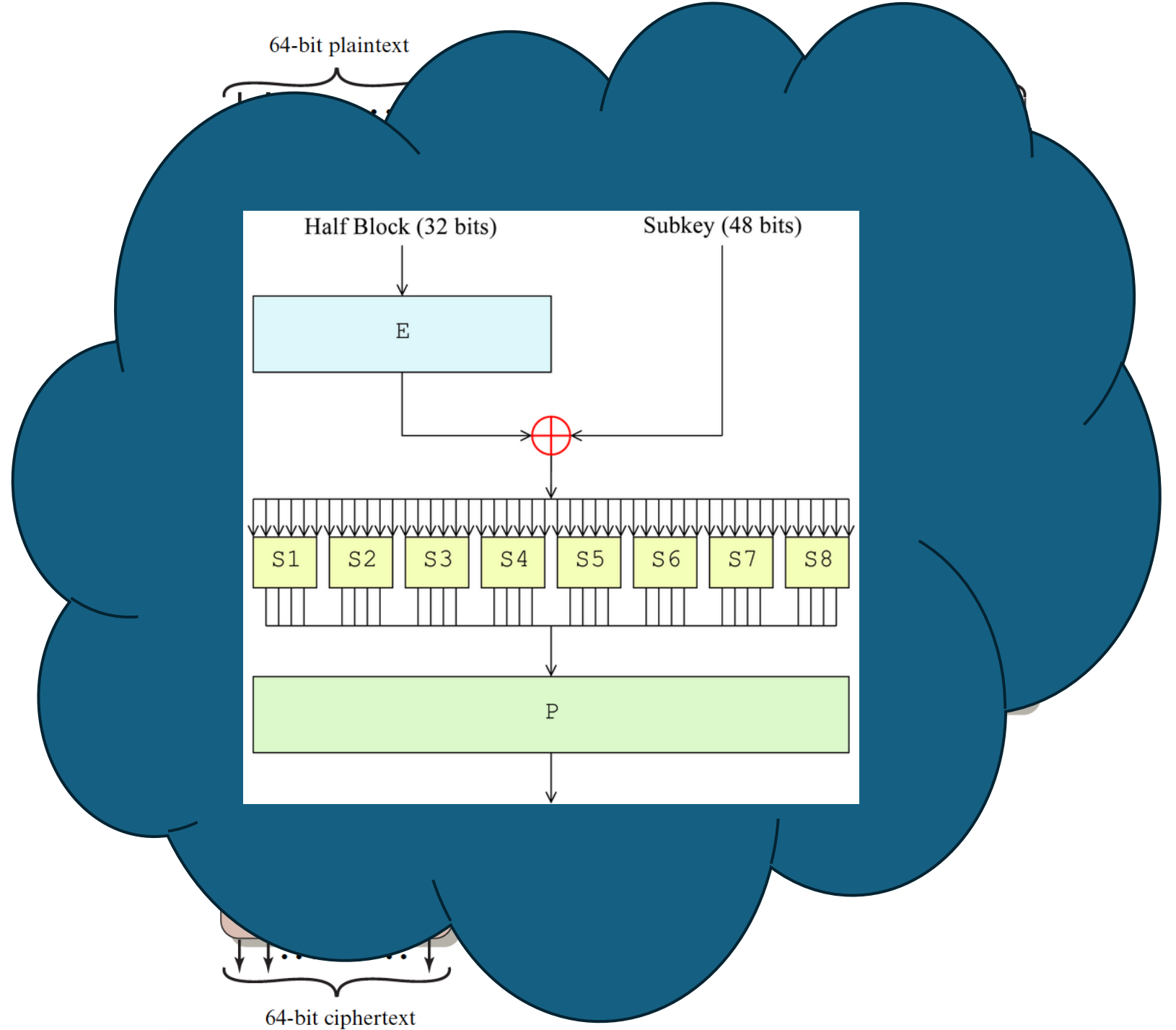
# DES



# DES



# DES



- Data Encryption Standard (DES)
  - Efeito avalanche:
    - Uma mudança no texto ou na chave → grande mudança
    - 1 bit modificado muda em torno da metade dos bits de saída
  - Chave de 56-bit →  $2^{56} = 1.8 * 10^{16}$  possibilidades
  - Força?
    - 1997 – meses
    - 1998 – dias – deep crack
    - 1999 – 22 horas
  - Obsoleto:
    - 3DES
    - AES

