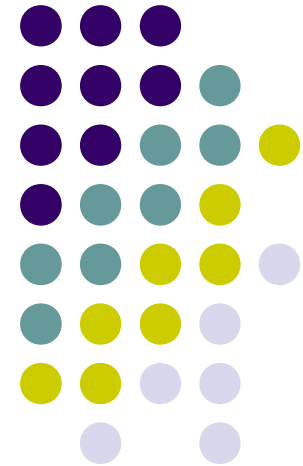


Segurança Computacional

Aula 03: Criptografia, Algoritmos e Criptoanálise

Prof.
Valério Rosset



Criptografia

Categorias de cifra



- **Cifras de Bloco:** dividem o texto original em partes iguais chamadas de blocos. Cada bloco é cifrado separadamente, ao final juntam-se os blocos em um único texto cifrado.

Criptografia

Categorias de cifra



- ***Cifras Sequenciais ou de fluxo:***
codificam um fluxo de dados por bit ou bytes de cada vez. Sua qualidade esta ligada ao tamanho da chave que deve, quanto maior a chave maior a dificuldade de revelar a mensagem.

Criptografia

Cifras de Bloco



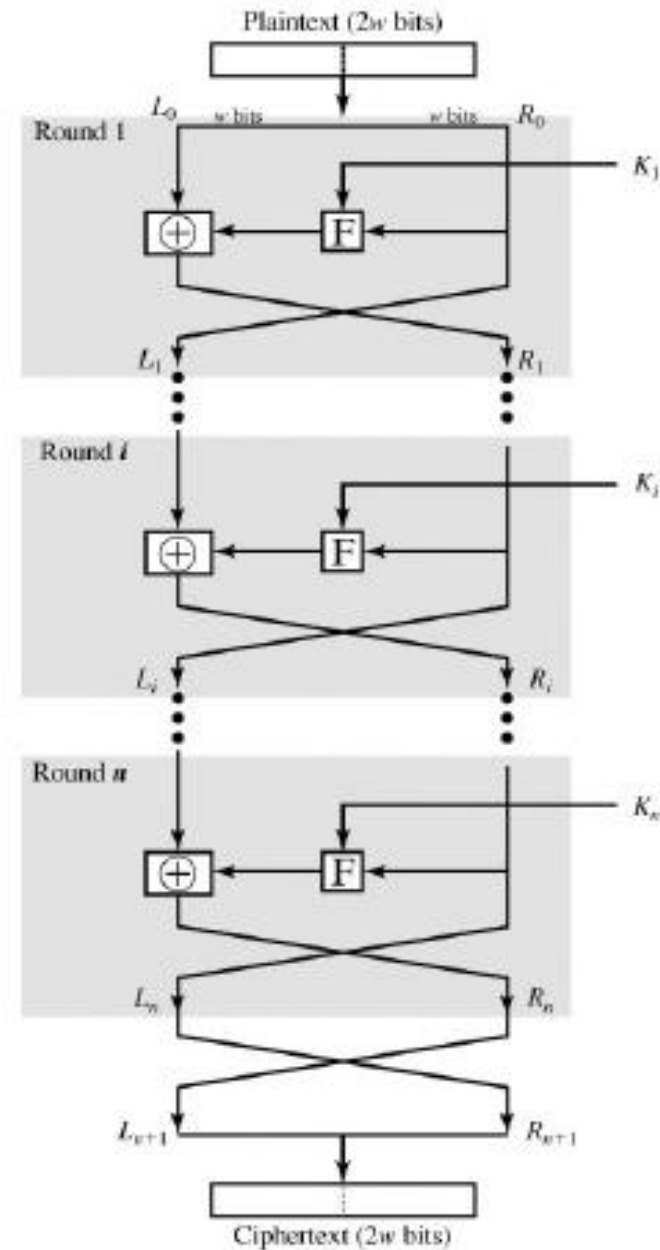
- ***Cifra de Feistel***

- Feistel propôs uma cifra que combina substituições com permutações.
- Esse modelo é utilizado pela maioria das cifras de bloco simétrico utilizados.

Criptografia

Cifras de Feistel

- Entrada de $2w$ bits e uma chave K
- Bloco de Texto claro é dividido em 2 metades (L_0, R_0).
- Duas metades passam por n rodadas e são combinados para formar o texto cifrado.
- A realimentação de cada rodada é feita com L e R da rodada anterior + uma chave K_i derivada da chave K .
- F é a função complexa que é aplicada a metade direita dos dados R e depois realiza um OU exclusivo com L .



Criptografia

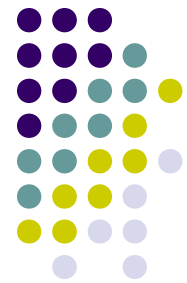
Cifras de Feistel



- **Parâmetros:**
 - **Tamanho do Bloco:** quanto maior mais seguro porém mais lento. 128 bits ideal
 - **Tamanho da chave:** quanto maior mais seguro porém mais lento. Também usa-se 128 bits, mas não ideal.
 - **Numero de rodadas:** esse é o fator crítico desse tipo de cifra. $N=16$ no DES.
 - **Função F:** quanto mais complexa geralmente poderá ser mais resistente.

Criptografia

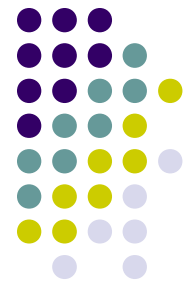
Simple DES (S-DES)



- O S-DES foi criado pelo professor Edward Shaefer da Universidade de Santa Clara com o objetivo de simplificar o ensino do funcionamento do DES.
- **O algoritmo de encriptação envolve cinco funções:**
 - permutação inicial (IP);
 - a função complexa chamada de f_k , que envolve permutação e substituição dependente da chave;
 - a simples permutação de troca de duas metade dos dados (SW);
 - a função f_k novamente
 - finalmente é aplicada a função inversa da permutação inicial (IP).

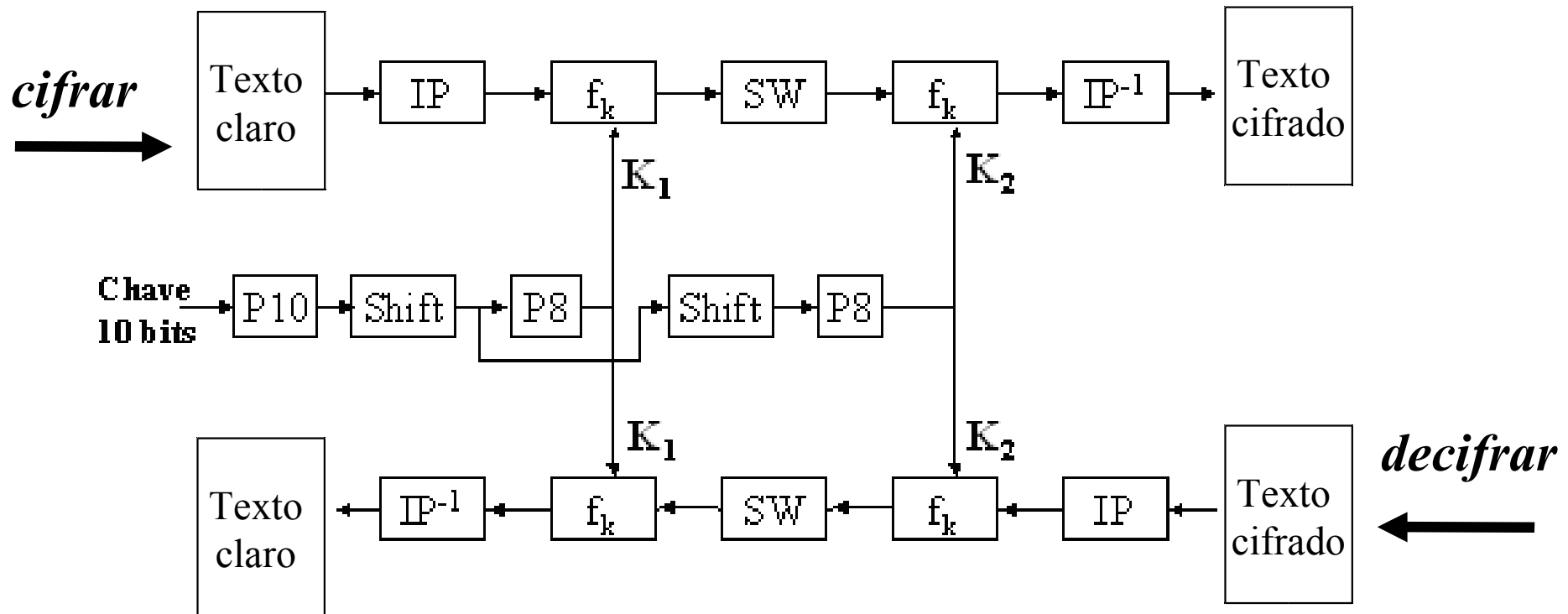
Criptografia

Simple DES (S-DES)



- **Esquema do S-DES :**

- IP-Permutação Inicial, f_k – Função complexa, SW – Permutação simples



Criptografia

Simple DES (S-DES)



- **Fórmulas:**

$$\text{texto cifrado} = IP^{-1} (f_{k_2} (SW(f_{k_1} (IP(\text{texto claro}))))))$$

$$\text{texto claro} = IP^{-1} (f_{k_1} (SW(f_{k_2} (IP(\text{texto cifrado}))))))$$

Onde:

$$\begin{cases} K_1 = P8(\text{Shift}(P10(\text{Key}))) \\ K_2 = P8(\text{Shift}(\text{Shift}(P10(\text{Key})))) \end{cases}$$

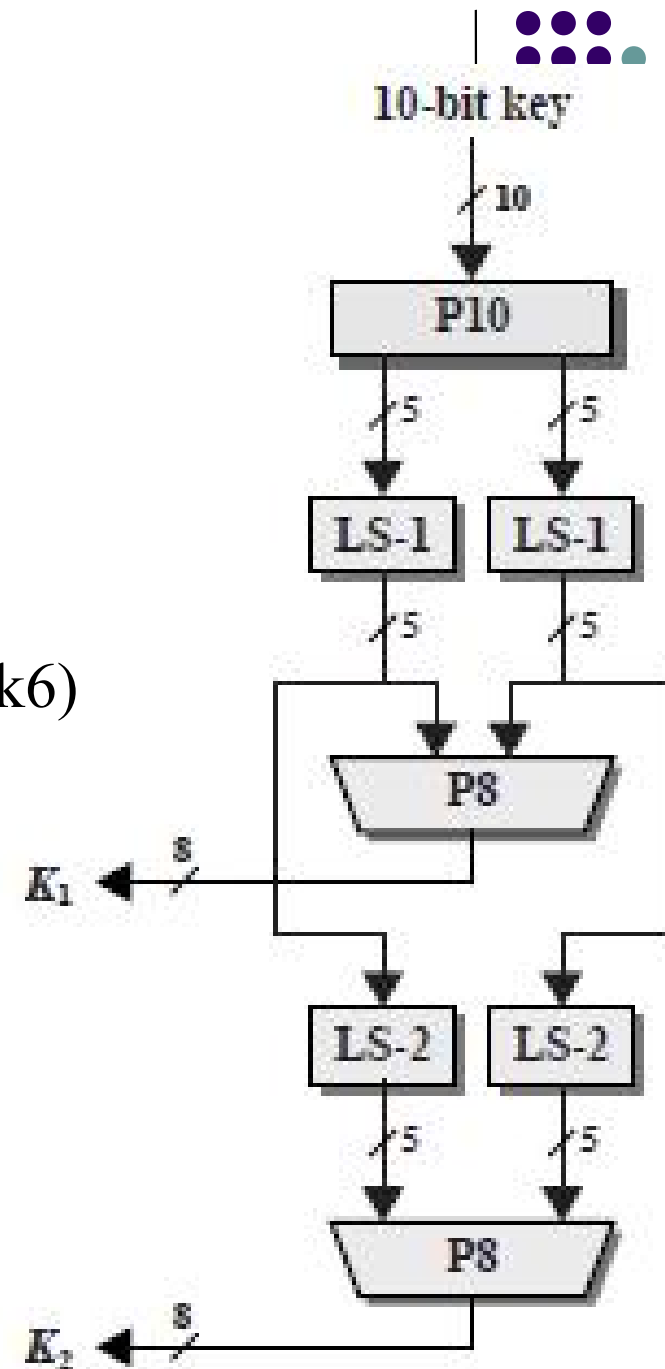
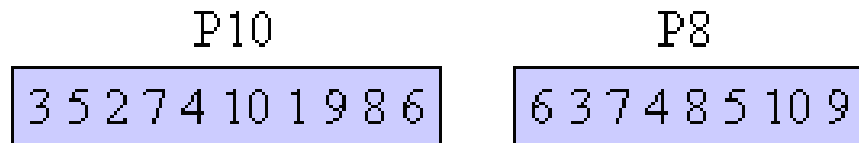
Criptografia

Simple DES (S-DES)

- Geração da chave

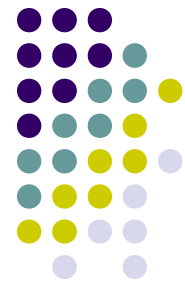
Chave = $(k_1, k_2, k_3, k_4, k_5, k_6, k_7, k_8, k_9, k_{10})$

$P_{10}(\text{Chave}) = (k_3, k_5, k_2, k_7, k_4, k_{10}, k_1, k_9, k_8, k_6)$



Criptografia

Simple DES (S-DES)



- **Exemplo de geração de chaves**

P10	P8
3 5 2 7 4 10 1 9 8 6	6 3 7 4 8 5 10 9

- **Chave K : 1010000010**

- **K1:**

- Permutação inicial (P10) 1000001100
- Separação 10000 01100
- Rotação a esquerda LS-1: 00001 11000
- Aplicação da tabela P8
- O resultado é a sub-chave K1 10100100

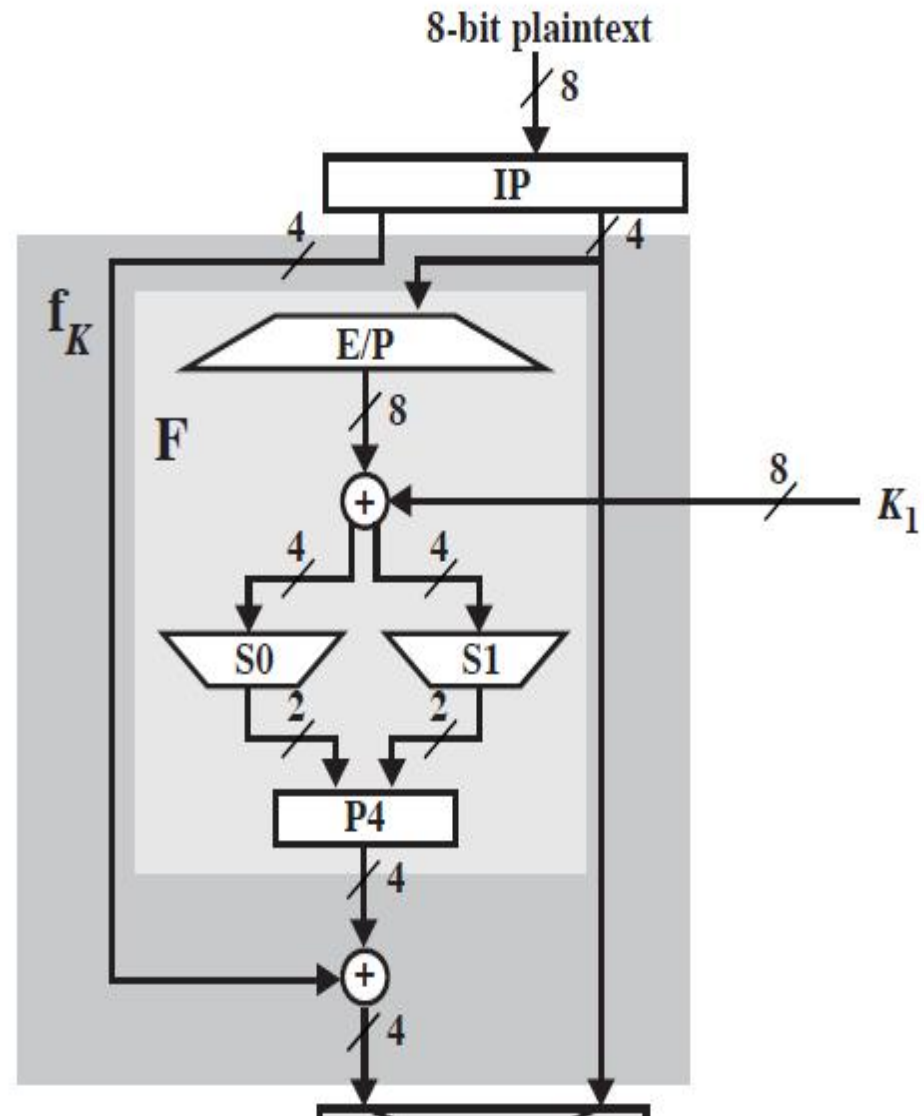
- Para K2,
- pega-se o resultado de LS-1 00001 11000
- Rotação a esquerda LS-2 duas posições 00100 00011
- Aplicação da tabela P8
- O resultado é a sub-chave K2 é 01000011

Criptografia

Simple DES (S-DES)



- O componente complexo do S-DES é a função F_K ,
- Combinação de funções de permutação e substituição.
- L e R são os quatro bits a esquerda e os quatro bits a direita dos 8 bits que entraram na função
- F é a função que executa as operações com os dados R e a sub-chave SK_n .



Criptografia

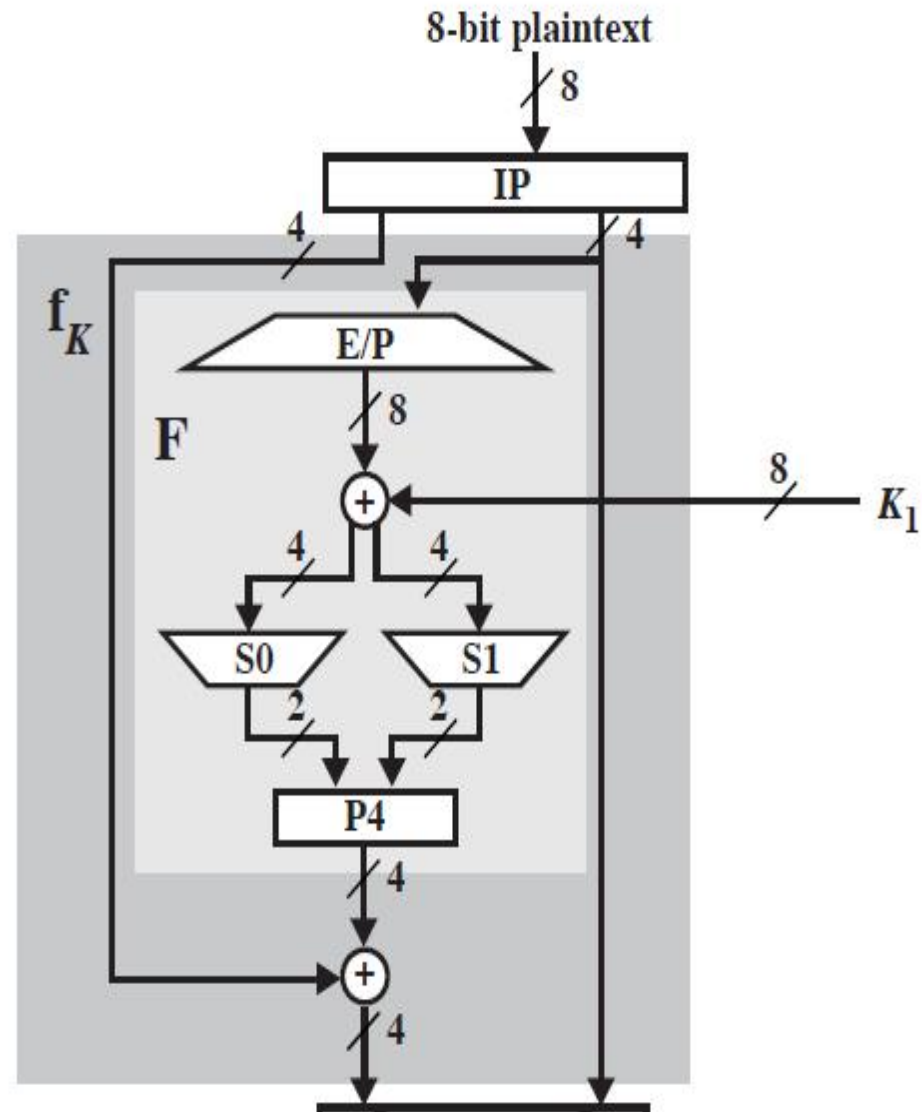
Simple DES (S-DES)



- A permutação inicial (IP) e final (IP^{-1}) que ocorre durante o processo de cifragem e decifragem, dos 8 bits processados, obedece a seguinte tabela:

IP							
2	6	3	1	4	8	5	7

IP^{-1}							
4	1	3	5	7	2	8	6



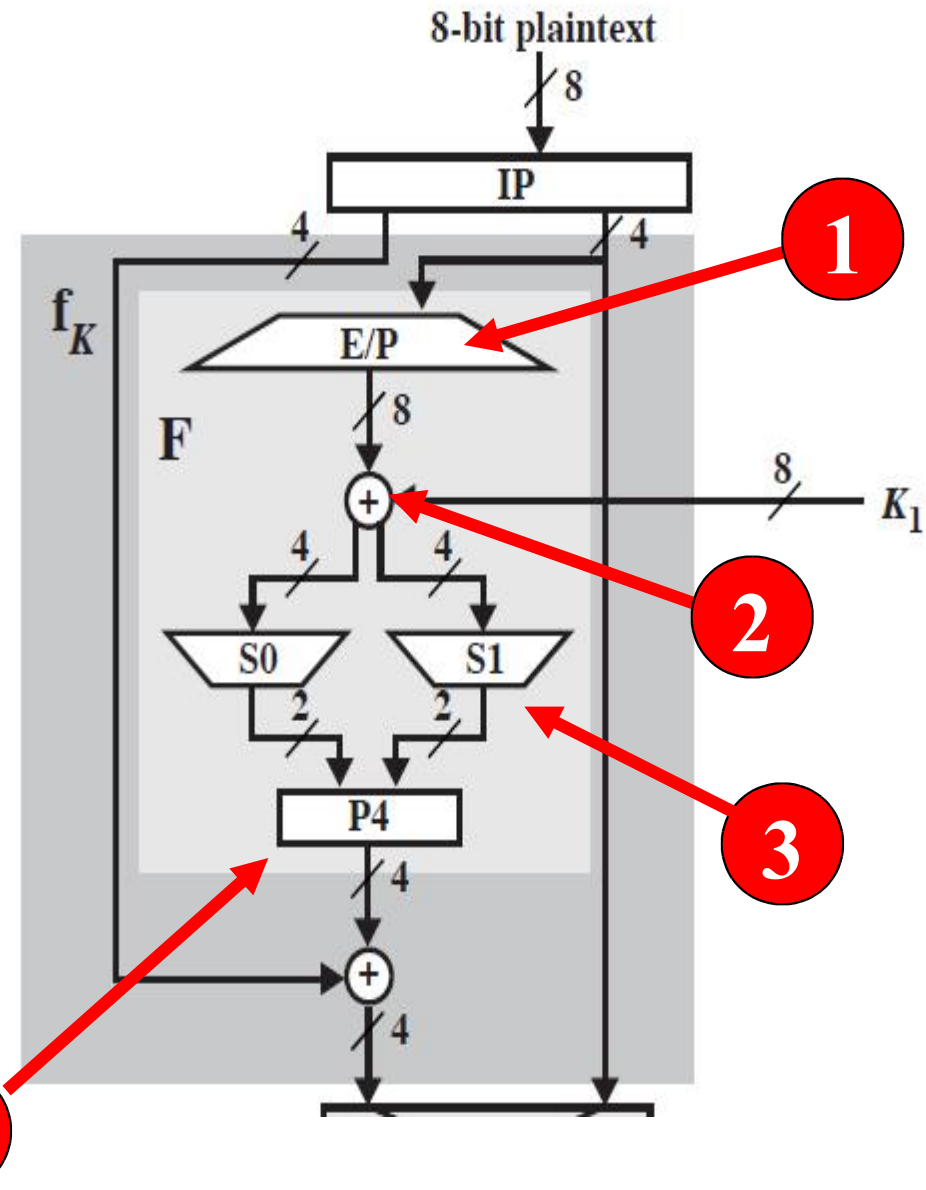
Criptografia

Simple DES (S-DES)



- A função $F(R, SK)$.

1. Ocorre uma operação de **expansão/permutação** nos **4 bit de R**, transformando-o em 8 bits;
2. É realizada uma operação de **OU** exclusivo com a sub-chave (**K_1**);
3. É então **separado em dois grupos de 4 bits cada**, que passam por uma operação na **caixa S (S_0 e S_1)**. A caixa S tem uma entrada de 4 bits e uma saída de 2 bits.
4. O **produto da caixa S** é concatenado e sofre uma **permutação**, de acordo com a régua **P4**.



Criptografia

Simple DES (S-DES)

XOR	1	0
1	0	1
0	1	0



• Função Fk

E/P	P4
4 1 2 3 2 3 4 1	2 4 3 1

1) 0101

E/P = 10101010

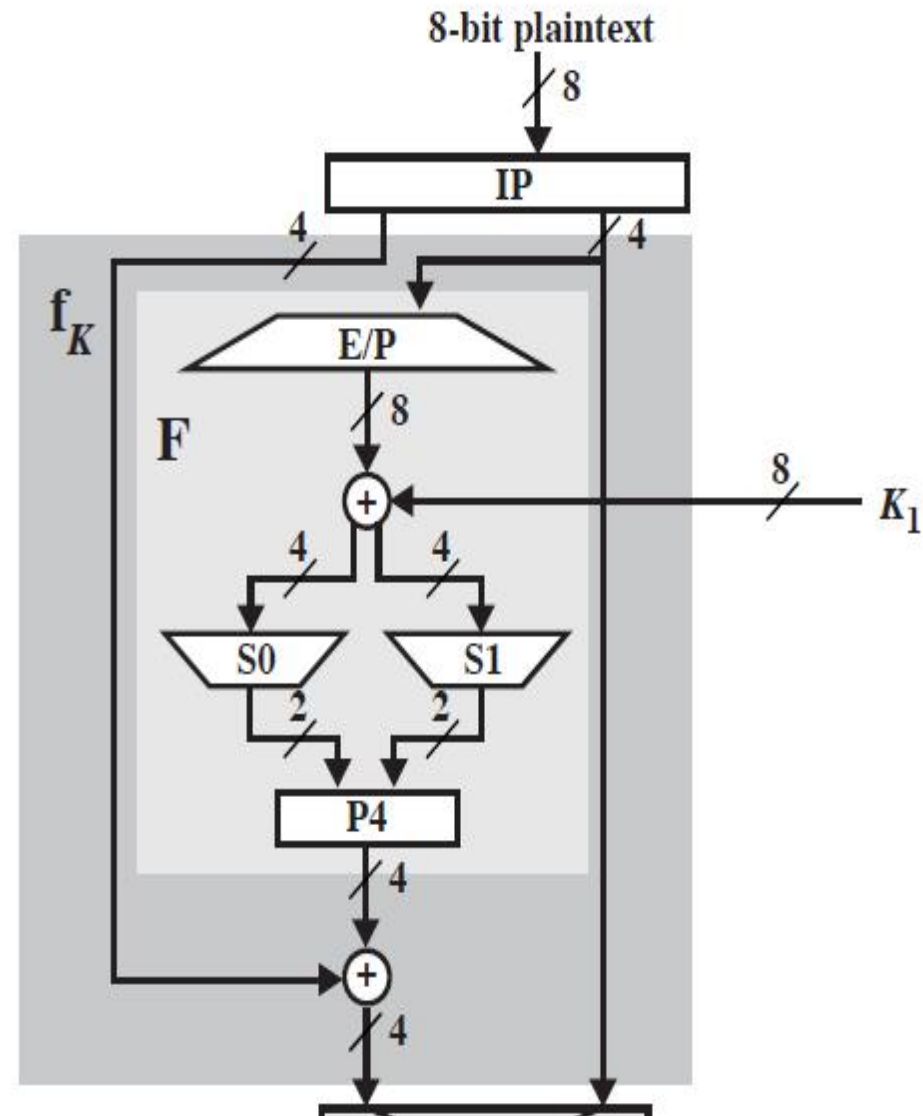
2) XOR

K1 = 10000001

R = 00101011

3) 0010 1011

$S_0 =$
 1 0 3 2
 3 2 1 0
 0 2 1 3
 3 1 3 2
 $S_1 =$
 1 1 2 3
 2 0 1 3
 3 0 1 0
 2 1 0 3



Criptografia

Simple DES (S-DES)

XOR	1	0
1	0	1
0	1	0



3) 0010 1011

00 = 0 11 = 3

01 = 1 01 = 1

S0 = 00 S1 = 01

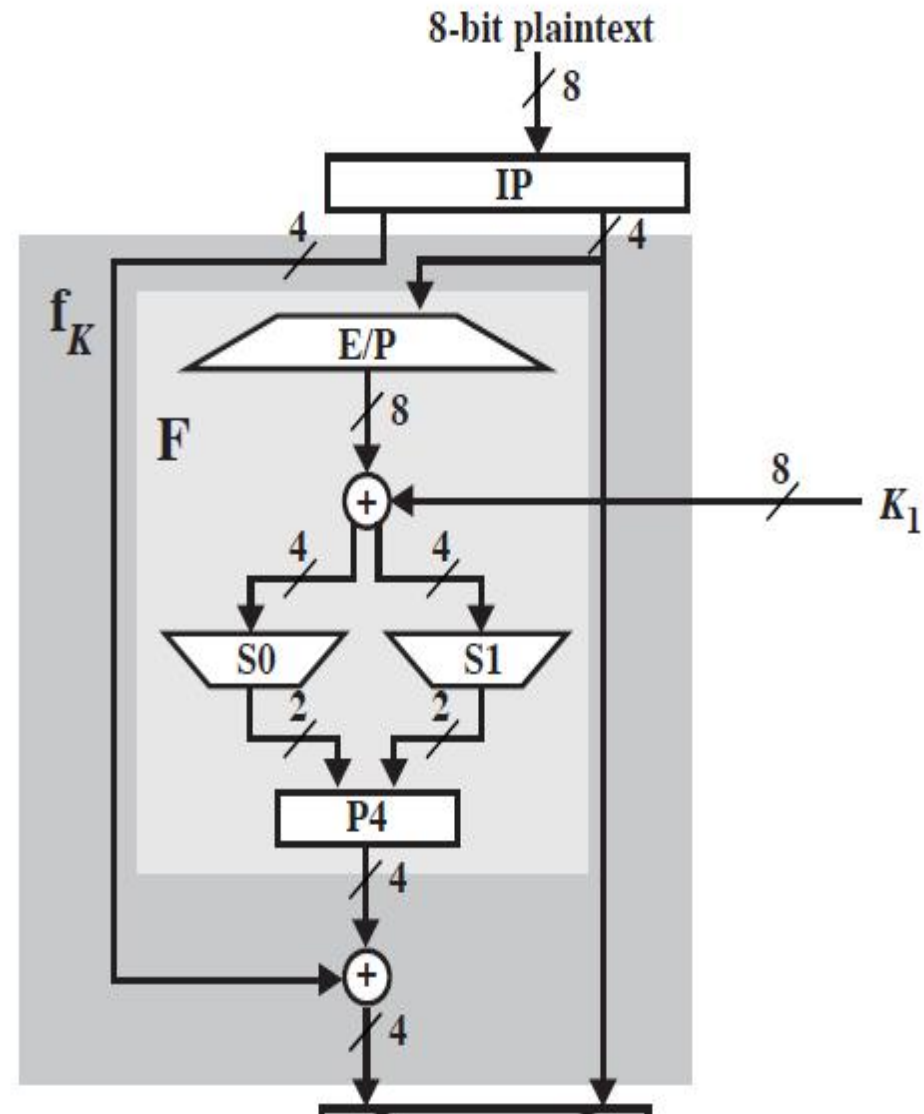
0001

4) Entra : 0001

Saída(P4) = 0100

E/P	P4
4 1 2 3 2 3 4 1	2 4 3 1

	1	0	3	2
S0 =	3	2	1	0
	0	2	1	3
	3	1	3	2
	1	1	2	3
S1 =	2	0	1	3
	3	0	1	0
	2	1	0	3

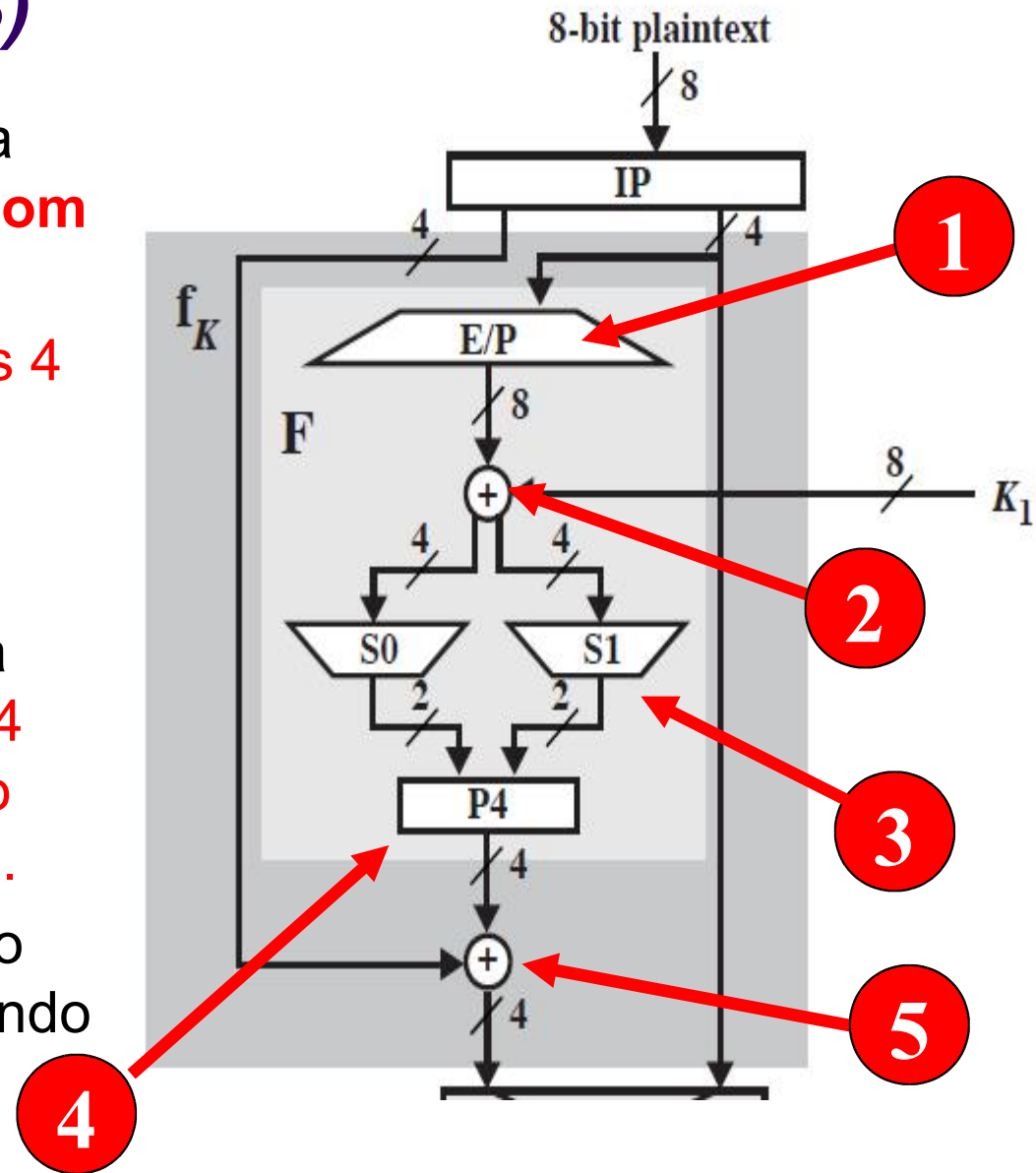


Criptografia

Simple DES (S-DES)

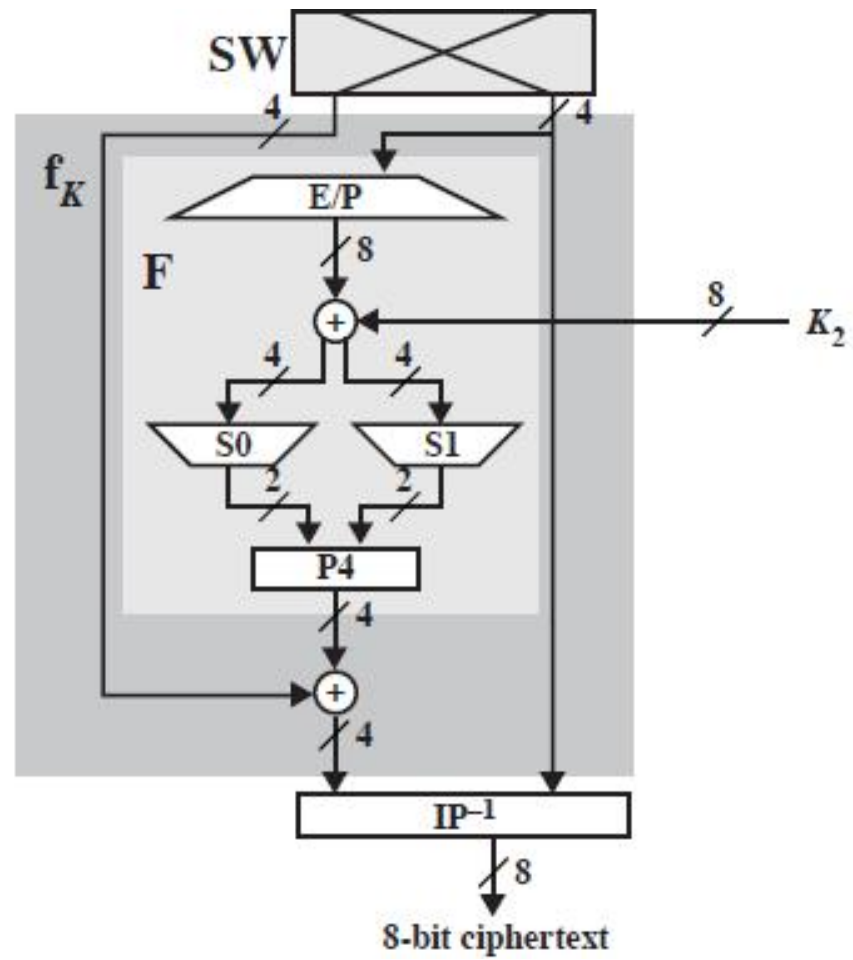
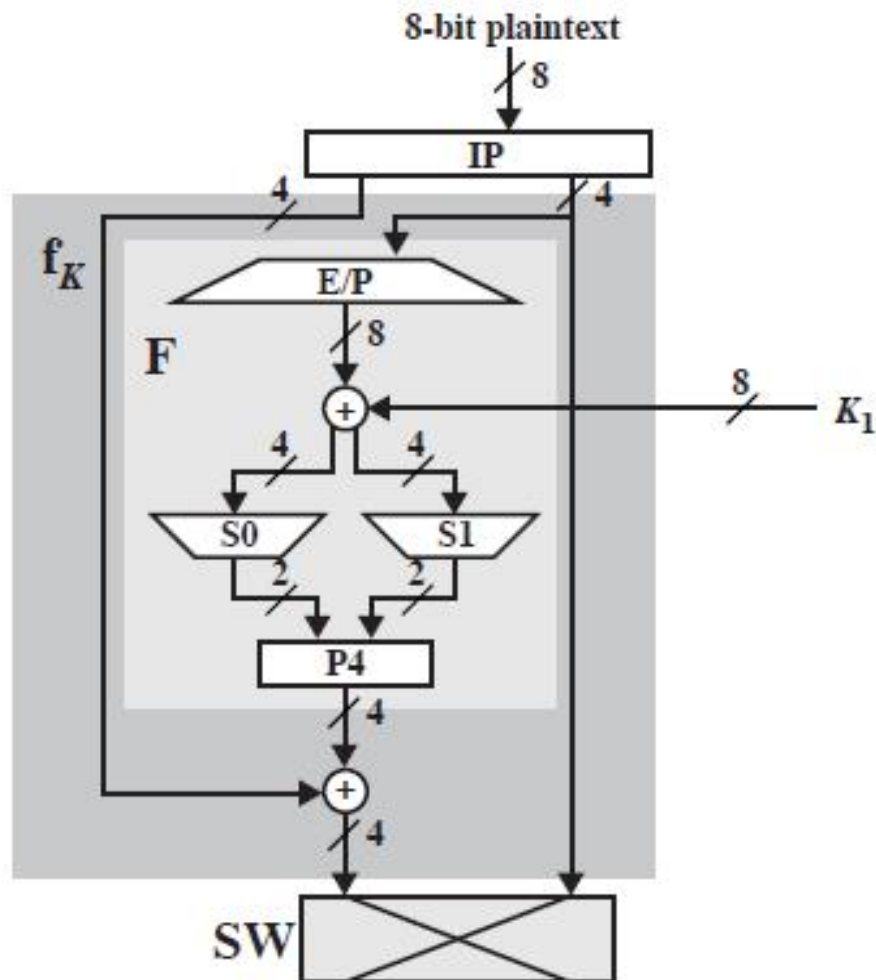


5. O **resultado de P4** sofre uma operação de **OU exclusivo com L**.
6. A função **fk** somente altera os 4 bits a esquerda, deixando inalterado os 4 bits da direita.
7. O próximo passo é **a função Switch**. A função SW executa uma **transposição**, onde os 4 bits da direita serão os quatro bits da esquerda e vice versa.
8. Estas mesmas operações são realizadas novamente, utilizando desta vez a **chave K2**.



Criptografia

Simple DES (S-DES)



Criptografia

Simple DES (S-DES)



Tarefa (em duplas)

- Implemente o algoritmo de criptografia S-DES para decifrar um texto (cifrado.seg) fornecido pelo professor. A chave K também será fornecida.
- A linguagem deve ser C, C++, Java ou python. Deverá rodar no laboratório e ser apresentado ao professor.
- Entrega: a definir