Atividade 1 - Cifrar com o AES Simplificado

Modo	Chave	Entrada	Saída
Cifração	00101101 01010101	10100111 01001001	?

Estrutura geral dos dados

State – matriz que recebe o entrada do algoritmo Key – seqüência de chave e sub-chaves geradas Nibble – seqüência de 4 bits W – word – seqüência de 8 bits

$b_0b_1b_2b_3$	$b_8b_9b_{10}b_{11}$	
$b_4b_5b_6b_7$	$b_{12}b_{13}b_{14}b_{15}$	

Bit representation

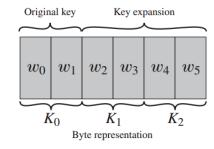
 $\begin{array}{c|c} S_{0,0} & S_{0,1} \\ \hline S_{1,0} & S_{1,1} \\ \hline \end{array}$

Nibble representation

(a) State matrix



Bit representation



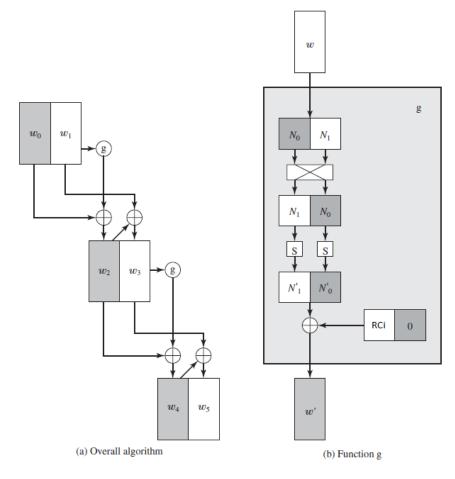
(b) Key

Geração de sub-chaves

i = número da rodada

RC1 = 1000

RC2 = 0011



Substituição nas caixas S feita da seguinte forma:

- 2 primeiros bits = linha
- 2 últimos bits = coluna

Valores da caixa estão definidos em hexa-decimal.

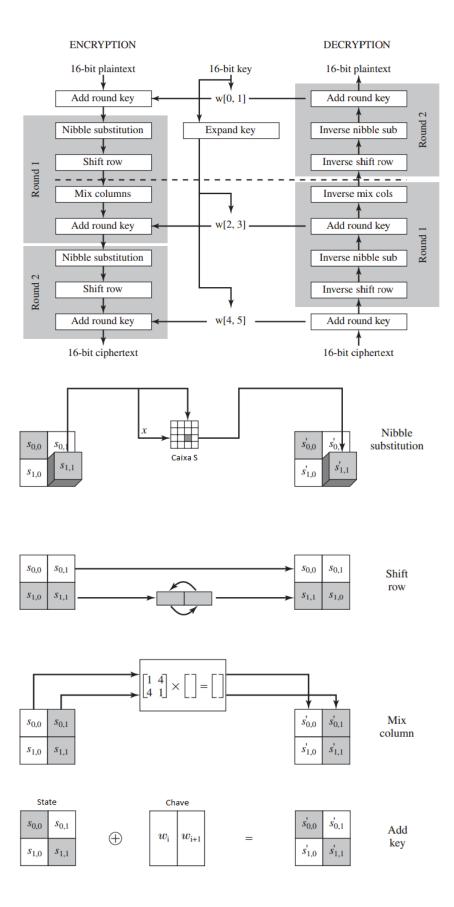
		j				
		00	01	10	11	
i	00	9	4	A	В	
	01	D	1	8	5	
	10	6	2	0	3	
	11	С	Е	F	7	

(a) S-Box

		j			
		00	01	10	11
i	00	A	5	9	В
	01	1	7	8	F
	10	6	0	2	3
	11	С	4	D	Е

(b) Inverse S-Box

Cifrador



Nibble Substitution

Substituição nas caixas S feita da seguinte forma:

- 2 primeiros bits = linha
- 2 últimos bits = coluna

Valores da caixa estão definidos em hexa-decimal.

		j				
		00	01	10	11	
i	00	9	4	A	В	
	01	D	1	8	5	
	10	6	2	0	3	
	11	С	Е	F	7	
() C D						

(a) S-Box

		j			
		00	01	10	11
i	00	A	5	9	В
	01	1	7	8	F
	10	6	0	2	3
	11	С	4	D	Е

(b) Inverse S-Box

Mix Column

Operações de multiplicação de polinômio operadas sob o corpo finito $GP(2^4)$, com polinômio irredutível $x^4 + x + 1$.

$$\begin{bmatrix} 1 & 4 \\ 4 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} s_{0,0} & s_{0,1} \\ s_{1,0} & s_{1,1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} s'_{0,0} & s'_{0,1} \\ s'_{1,0} & s'_{1,1} \end{bmatrix}$$

$$S'_{0.0} = S_{0.0} \oplus (4 \cdot S_{1.0})$$

$$S'_{1,0} = (4 \cdot S_{0,0}) \oplus S_{1,0}$$

$$S'_{0,1} = S_{0,1} \oplus (4 \cdot S_{1,1})$$

$$S'_{1,1} = (4 \cdot S_{0,1}) \oplus S_{1,1}$$