

Trab2Seg

Davi Mansur Costa

October 2023

1 Introducao

Esse trabalho eh dividido em 2 partes, implementacao do AES e implementacao do modo de operacao CTR. O AES nasceu para servir como uma padronizacao de criptografia, assim, tiveram varios algoritmos concorrentes, e o vencedor por ser o mais adequado ao ver do órgão NIST(National Institute of Standards and Technology) foi o Rijndael que é o AES amplamente utilizado hoje, ele consiste em nao utilizar apenas um modo de criptografia como substituicao, mas varios, tendo assim varia etapas e repeticoes dessas etapas

2 Implementacao AES

2.1 Implementacao das funções

2.1.1 keyexpansion

Essa função consiste em expandir a chave de 16 bytes(128 bits) para 175 bytes, atraves de 4 outras funções: rotword, subword, rcon e ek.// Segue a explicacao de cada uma: //

- rotword: Consiste em rotacionar os 4 bytes da word fornecida para a esquerda.
- subword: Consiste em substituir cada um dos 4 bytes da word fornecida pelo byte correspondente na sbox.
- rcon: Consiste em fornecer uma sequência de bytes de acordo com o round e a tabela abaixo:

Rcon(0)	=	01000000
Rcon(1)	=	02000000
Rcon(2)	=	04000000
Rcon(3)	=	08000000
Rcon(4)	=	10000000
Rcon(5)	=	20000000
Rcon(6)	=	40000000
Rcon(7)	=	80000000
Rcon(8)	=	1B000000
Rcon(9)	=	36000000
Rcon(10)	=	6C000000
Rcon(11)	=	D8000000
Rcon(12)	=	AB000000
Rcon(13)	=	4D000000
Rcon(14)	=	9A000000

Figure 1: Tabela do Rcon.

- ek: Consiste em pegar os 4 bytes de um round

The input will be 16 byte Key: **0f1571c947d9e8590cb7add6af7f6798**

The output will be **keywords** (w0 to w43) as shown in the table below.

Key Words	Auxiliary Function
w0 = 0f 15 71 c9	RotWord(w3)= 7f 67 98 af = x1
w1 = 47 d9 e8 59	SubWord(x1)= d2 85 46 79 = y1
w2 = 0c b7 ad d6	Rcon(1)= 01 00 00 00
w3 = af 7e 67 98	y1 \oplus Rcon(1)= d3 85 46 79 = z1
w4 = w0 \oplus z1 = dc 90 37 b0	RotWord(w7)= 81 15 a7 38 = x2
w5 = w4 \oplus w1 = 9b 49 df e9	SubWord(x4)= 0c 59 5c 07 = y2
w6 = w5 \oplus w2 = 97 fe 72 3f	Rcon(2)= 02 00 00 00
w7 = w6 \oplus w3 = 38 81 15 a7	y2 \oplus Rcon(2)= 0e 59 5c 07 = z2
w8 = w4 \oplus z2 = d2 c9 6b b7	RotWord(w11)= ff d3 c6 e6 = x3
w9 = w8 \oplus w5 = 49 80 b4 5e	SubWord(x2)= 16 66 b4 8e = y3
w10 = w9 \oplus w6 = de 7e c6 61	Rcon(3)= 04 00 00 00
w11 = w10 \oplus w7 = e6 ff d3 c6	y3 \oplus Rcon(3)= 12 66 b4 8e = z3
w12 = w8 \oplus z3 = c0 af df 39	RotWord(w15)= ae 7e c0 b1 = x4
w13 = w12 \oplus w9 = 89 2f 6b 67	SubWord(x3)= e4 f3 ba c8 = y4
w14 = w13 \oplus w10 = 57 51 ad 06	Rcon(4)= 08 00 00 00
w15 = w14 \oplus w11 = b1 ae 7e c0	y4 \oplus Rcon(4)= ec f3 ba c8 = z4
w16 = w12 \oplus z4 = 2c 5c 65 f1	RotWord(w19)= 8c dd 50 43 = x5
w17 = w16 \oplus w13 = a5 73 0e 96	SubWord(x4)= 64 c1 53 1a = y5
w18 = w17 \oplus w14 = f2 22 a3 90	Rcon(5)= 10 00 00 00
w19 = w18 \oplus w15 = 43 8c dd 50	y5 \oplus Rcon(5)= 74 c1 53 1a = z5
w20 = w16 \oplus z5 = 58 9d 36 eb	RotWord(w23)= 40 46 bd 4c = x6
w21 = w20 \oplus w17 = fd ee 38 7d	SubWord(x5)= 09 5a 7a 29 = y6
w22 = w21 \oplus w18 = 0f cc 9b ed	Rcon(6)= 20 00 00 00
w23 = w22 \oplus w19 = 4c 40 46 bd	y6 \oplus Rcon(6)= 29 5a 7a 29 = z6
w24 = w20 \oplus z6 = 71 c7 4c c2	RotWord(w27)= a5 a9 ef cf = x7
w25 = w24 \oplus w21 = 8c 29 74 bf	SubWord(x6)= 06 d3 df 8a = y7
w26 = w25 \oplus w22 = 83 e5 ef 52	Rcon(7)= 40 00 00 00
w27 = w26 \oplus w23 = cf a5 a9 ef	y7 \oplus Rcon(7)= 46 d3 df 8a = z7
w28 = w24 \oplus z7 = 37 14 93 48	RotWord(w31)= 7d a1 4a f7 = x8
w29 = w28 \oplus w25 = bb 3d e7 f7	SubWord(x7)= ff 32 d6 68 = y8
w30 = w29 \oplus w26 = 38 d8 08 a5	Rcon(8)= 80 00 00 00
w31 = w30 \oplus w27 = f7 7d a1 4a	y8 \oplus Rcon(8)= 7f 32 d6 68 = z8
w32 = w28 \oplus z8 = 48 26 45 20	RotWord(w35)= be 0b 38 3c = x9
w33 = w32 \oplus w29 = f3 1b a2 d7	SubWord(x8)= ae 2b 07 eb = y9
w34 = w33 \oplus w30 = eb c3 aa 72	Rcon(9)= 18 00 00 00
w35 = w34 \oplus w32 = 3c be 0b 38	y9 \oplus Rcon(9)= b5 2b 07 eb = z9
w36 = w32 \oplus z9 = fd 0d 42 cb	RotWord(w39)= 6b 41 56 f9 = x10
w37 = w36 \oplus w33 = 0e 16 e0 1c	SubWord(x9)= 7f 83 b1 99 = y10
w38 = w37 \oplus w34 = c5 d5 4a 6e	Rcon(10)= 36 00 00 00
w39 = w38 \oplus w35 = f9 6b 41 56	y10 \oplus Rcon(10)= 49 83 b1 99 = z10
w40 = w36 \oplus z10 = b4 8e f3 52	
w41 = w40 \oplus w37 = ba 98 13 4e	
w42 = w41 \oplus w38 = 7f 4d 59 20	
w43 = w42 \oplus w39 = 86 26 18 76	

Figure 2: Exemplo mostrando o funcionamento passo a passo da extensão.

2.1.2 addroundkey

Essa etapa eh feita dando xor em cada um dos bytes do estado com os bytes da chave extendida correspondente a parte mais perto da chave que ainda nao foi utilizada, entao a primeira vez vai comparar o estado aos primeiros 16 bytes da chave, a segunda do byte 16 ao 32, a terceira do 32 ao 48 e assim em diante, ate completar os 9 rounds da criptografia e os 175 bytes da chave.

2.1.3 subbytes

Para essa etapa é só substituir cada elemento pelo correspondente na tabela de consulta forward S Box, a qual foi implementada por um dicionário com as chaves sendo uma dupla de digitos hexadecimais(1 byte) e o valor seu byte equivalente em base 16 também.

2.1.4 resubbytes

Para essa etapa é só substituir cada elemento pelo correspondente na tabela de consulta reverse S Box, a qual foi implementada por um dicionário com as chaves

sendo uma dupla de dígitos hexadecimais(1 byte) e o valor seu byte equivalente em base 16 também.

2.1.5 shiftrows

Para essa etapa foi feito um deslocamento para esquerda de cada elemento da tabela um número X de vezes, sendo X o número da linha da tabela, fazendo o X número da linha ser o primeiro.

2.1.6 deshiftrrows

Essa etapa foi feita o mesmo de shiftrows, porém, com deslocamento para a direita .

2.1.7 mixcolumns

Essa etapa consiste em uma multiplicar por uma matriz específica no corpo de Galois, ou seja, essa parte funciona da seguinte forma: Para descobrir cada novo elemento na matriz, deve ser pega cada coluna e multiplicada por cada linha de uma tabela fixa mas diferente de uma multiplicação padrão de matrizes, ela deve usar a operação xor de cada multiplicação individual no corpo de Galois para formar o valor total da multiplicação da coluna.

2.1.8 mixcolumnsinverse

Essa etapa foi feita o mesmo de mixcolumns, porém, com uma tabela diferente.

2.2 Cifração

Para cifrar foi implementada uma função round que aplica 5 etapas:subbytes,bytes to block,shift rows,mixcolumns e addroundkey.E uma função encryption que define quantas rodadas vai ter a cifra, chamando a função round esse número de vezes.

2.3 Decifração

3 Implementação CTR

4 Conclusão