Universidade de Brasília

Segurança Computacional – Turma A (Noite)

Relatório – Trabalho 2 – Cifra de bloco AES e modos de operação ECB e CTR

Grupo: Andre Ivan – 190084197 Fernando de Alcantara – 190125586

Cifra AES - O Advanced Encryption Standard é um algoritmo de criptografia de blocos com chave simétrica, ou seja, a mesma chave que é usada para cifrar também é usada para decifrar. No caso do AES, o bloco de entrada tem tamanho de 16 bytes e a chave pode ter tamanho de 16, 24 e 32 bytes, o tamanho de chave usado também especifica o número de repetições sendo 10, 12 e 14 respectivamente. O funcionamento do algoritmo consiste em realizar uma série de operações repetidamente em um bloco que denominamos de "estado" (cada repetição é um round). As operações que são realizadas em cada round são: adicionar uma chave ao estado (add_round_key), substituir os bytes do estado (sub_bytes), deslocar as linhas do estado (shift_rows) e misturar as colunas do estado (mix_columns).

A decifração realiza tais operações em ordem inversa e as operações apresentam uma função inversa

A implementação apresentada nesse relatório utilizará tamanho de chave de 16 bytes e um número de rodadas não fixo permitindo informar a quantidade de rodadas a realizar.

Implementação da função de cifração AES:

```
Subchaves para formar chaves de 16 bytes
Bloco de 16 bytes em que as
                                                                          Quantidade de vezes que as
                               para cada operação add_round_key().
operações são aplicadas.
                                                                          operações serão repetidas.
       def aes_cifrar(mensagem, subchaves, rodadas):
156
                                                                                 Valores utilizados para gerar matriz
157
           valores_para_gerar_matriz_para_mix_columns = [1, 1, 2,
                                                                                 para a operação mix_columns()
158
           estado = mensagem
159
                                                                                Round inicial. Apenas a
160
           chave_da_rodada = pegar_chave_da_rodada(subchaves, 0)
                                                                                função add_round_key()
161
           estado = add_round_key(estado, chave_da_rodada)
162
163
           for rodada in range(1, rodadas):
164
                estado = sub_bytes(estado)
                                                                                                        Executa
165
                estado = shift_rows(estado)
                                                                                                        todas as
                                                                                                        operações
166
                estado = mix_columns(estado, valores_para_gerar_matriz_para_mix_columns)
                                                                                                        'rodadas'
167
                chave_da_rodada = pegar_chave_da_rodada(subchaves, rodada)
                                                                                                        vezes.
168
                estado = add_round_key(estado, chave_da_rodada)
169
170
           estado = sub_bytes(estado)
                                                                                     Round final. Executa todas as
171
           estado = shift_rows(estado)
                                                                                     operações com exceção da
           chave_da_rodada = pegar_chave_da_rodada(subchaves, rodadas)
172
                                                                                     função mix columns()
173
           estado = add_round_key(estado, chave_da_rodada)
174
175
           return estado
```

■ Função add round key():

```
add_round_key = lambda estado, chave_da_rodada: [estado[i] ^ chave_da_rodada[i] for i in range(16)]
```

Essa função realiza uma operação xor bit a bit entre o estado e a chave. Ambos o estado e a chave contem 16 bytes. O operador ^ em python representa a operação xor. Por fim, nos retorna a lista de 16 bytes resultante.

Função sub_bytes():

```
sub_bytes = lambda palavra: [s_box[pos] for pos in palavra]
```

Essa função substitui cada byte do estado por um byte presente na tabela de substituição Rijndael S-box - Wikipedia.

Função shift_rows():

```
68 # funcao que rotaciona a palavra n vezes
    rotacionar = lambda palavra, n: palavra[n:] + palavra[0:n]
     # funcao que nivela uma lista que tem sublista exemplo uma lista [[1], [2]] vira [1, 2]
     flatten = lambda lista: [item for sublista in lista for item in sublista]
89
     shift rows = lambda estado: flatten([rotacionar(estado[i*4:(i*4)+4], i) for i in range(4)])
```

Essa função rotaciona cada linha da matriz n vezes, a primeira linha não rotaciona, a segunda rotaciona uma vez a terceira duas vezes e a quarta rotaciona 3 vezes. Note que utilizamos duas funções auxiliares, uma para efetuar a rotação de cada linha rotacionar() e outra para nivelar a lista resultante flatten().

Função mix_columns():

```
# transpõe a matriz (é uma lista só que referenciada aqui como matriz)
     pegar_matriz_transposta = lambda matriz: flatten([[matriz[(4*j)+i] for j in range(4)] for i in range(4)])
77
 93
       # funcao que realiza a operacao de multiplicacao -> galois multiplication
       def gm(a, b):
 95
           p = 0
 96
           hiBitSet = 0
 97
            for _ in range(8):
 98
 99
                if b & 1 == 1:
100
                    p ^= a
                hiBitSet = a & 0x80
101
102
                a <<= 1
                if hiBitSet == 0x80:
103
                    a ^= 0x1b
105
                b >>= 1
106
107
           return p % 256
135
      # funcao que cria uma nova coluna dependendo do valor de vm 'valores da matriz'
136
     # se vm = [1, 1, 2, 3] (gera matriz normal) realiza a operacao mix column normal
     # se vm = [0x09, 0x0d, 0x0e, 0x0b] (gera matriz inversa) realiza a operacao mix column inversa
137
     def mix column(coluna, vm):
138
139
         nova_coluna = [0] * 4
149
         nova\_coluna[\theta] = gm(coluna[\theta], vm[2]) ^ gm(coluna[1], vm[3]) ^ gm(coluna[2], vm[1]) ^ gm(coluna[3], vm[\theta]) \\
         nova\_coluna[1] = gm(coluna[0], vm[0]) ^ gm(coluna[1], vm[2]) ^ gm(coluna[2], vm[3]) ^ gm(coluna[3], vm[1]) \\
141
         nova = coluna[2] = gm(coluna[0], vm[1]) ^ gm(coluna[1], vm[0]) ^ gm(coluna[2], vm[2]) ^ gm(coluna[3], vm[3])
142
         nova_coluna[3] = gm(coluna[0], vm[3]) ^ gm(coluna[1], vm[1]) ^ gm(coluna[2], vm[0]) ^ gm(coluna[3], vm[2])
143
144
         return nova_coluna
146
        # funcao que embaralha a matriz de estado
147
       def mix columns(estado, valores matriz):
148
            novo estado = pegar matriz transposta(estado) # transpor facilita as outras operacoes
149
150
            for i in range(4):
                novo estado[i*4:(i*4)+4] = mix column(novo estado[i*4:(i*4)+4], valores matriz)
151
152
153
            return pegar_matriz_transposta(novo_estado) # transpõe novamente para voltar ao normal
```

Essa função realiza operações nas colunas, tal operação envolve multiplicação e adição no campo de Galois. Primeiramente, na função mix_columns() transpomos a matriz para efetuar uma manipulação mais simplificada da mesma. Depois disso, no for loop, é efetuado a operação de mix column() para cada coluna da matriz onde vm = [1, 1, 2, 3] no caso da cifração, que será

usado para gerar a matriz. Então, por fim, o que temos é uma multiplicação de matrizes 4x4 * 4x1 onde as operações de adição e multiplicação são feitas com base no campo de Galois em vez da aritmética usual.

 $\lceil a_0' \rceil$ [2 3 1 1] a_1' 1231 $|a_1|$ _ 1123 $|a_2|$ a_2' La_3 L3 1 1 2J

Em código, tal adição é representada pelo operador xor (^) e a multiplicação pela função gm() (fonte da função gm() AES Encryption (asecuritysite.com)).

A matriz da esquerda do símbolo de = é a matriz resultante da multiplicação efetuada. Que no caso, é a nova coluna.

Que por fim nos gera uma nova matriz 4x1 que é a nossa nova coluna.

■ Implementação da função de decifração AES:

```
178
      def aes_decifrar(mensagem, subchaves, rodadas):
179
          valores_para_gerar_matriz_para_mix_columns_inversa = [0x09, 0x0d, 0x0e, 0x0b]
180
          estado = mensagem
181
182
          chave_da_rodada = pegar_chave_da_rodada(subchaves, rodadas)
183
          estado = add_round_key(estado, chave_da_rodada)
184
          estado = shift_rows_inverso(estado)
          estado = sub_bytes_inversa(estado)
185
186
187
          for rodada in range(rodadas-1, 0, -1):
188
              chave_da_rodada = pegar_chave_da_rodada(subchaves, rodada)
              estado = add_round_key(estado, chave_da_rodada)
189
190
              estado = mix_columns(estado, valores_para_gerar_matriz_para_mix_columns_inversa)
191
              estado = shift_rows_inverso(estado)
              estado = sub_bytes_inversa(estado)
192
193
194
          chave_da_rodada = pegar_chave_da_rodada(subchaves, 0)
195
          estado = add round key(estado, chave da rodada)
196
          return estado
```

Para a decifração embora as operações executadas são inversas as da cifração, elas ainda são operações extremamente parecidas. Então, tendo isso em mente, a explicação sobre cada uma será breve.

Função add round key():

A operação de xor é a inversa dela mesma. Então, por exemplo, executando ela duas vezes com a mesma chave, obtemos o resultado original.

Função sub bytes inversa():

```
87 sub_bytes_inversa = lambda estado: [s_box_inversa[pos] for pos in estado]
```

A inversa da função sub_bytes(), simplesmente consulta a tabela de substituição inversa <u>Rijndael</u> <u>S-box - Wikipedia</u> na hora de substituir cada byte do estado.

Função shift_rows_inverso():

```
91 shift_rows_inverso = lambda estado: flatten([rotacionar(estado[i*4:(i*4)+4], -i) for i in range(4)])
```

A inversa da função shift rows() executa a rotação das linhas para o lado contrario a ela (-i).

Função mix columns():

A inversa da função mix_columns() é simplesmente efetuar as operações de mix_columns() utilizando a matriz inversa, ou seja vm = [0x09, 0x0d, 0x0e, 0x0b] o que nos gera a matriz inversa.

```
\begin{bmatrix} a'_0 \\ a'_1 \\ a'_2 \\ a' \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 14 & 11 & 13 & 9 \\ 9 & 14 & 11 & 13 \\ 13 & 9 & 14 & 11 \\ 11 & 13 & 9 & 14 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ a_2 \\ a_3 \end{bmatrix}
```

A C T

N P!

A matriz utilizada agora é inversa a matriz apresentada para a etapa de cifração.

- Modos de operação ECB e CTR:
 - Electronic Codebook ECB:

```
200
     def ecb(chave, blocos, rodadas, modo):
201
          subchaves = gerar_subchaves(chave, rodadas)
202
203
          blocos_gerados = []
204
          for bloco in blocos:
205
              bloco = pegar_matriz_transposta(bloco)
206
              if modo == 'cifrar'
207
                  novo_bloco = pegar_matriz_transposta(aes_cifrar(bloco, subchaves, rodadas))
208
                  novo_bloco = pegar_matriz_transposta(aes_decifrar(bloco, subchaves, rodadas))
209
210
              blocos_gerados.append(novo_bloco)
          return blocos_gerados # retorna os blocos cifrados ou decifrados, depende do valor de modo = cifrar | decifrar
212
```

Nesse modo, a mensagem é dividida em blocos de 16 bytes e cada um é cifrado separadamente.

Note que, a função pegar_matriz_transposta() é utilizada para posicionar os bytes na direção vertical na matriz para utilização no aes.

■ Contador – CTR:

```
def ctr(chave, blocos, rodadas):
215
          subchaves = gerar_subchaves(chave, rodadas)
contador = [0x0] * 16
216
217
218
219
          blocos_gerados = []
220
           for bloco in blocos:
221
               res = pegar_matriz_transposta(aes_cifrar(pegar_matriz_transposta(contador.copy()), subchaves, rodadas))
222
               novo_bloco = palavra_xor_outra_palavra(res, bloco)
223
               blocos gerados.append(novo bloco)
224
               contador = incrementar(contador.copy())
226
          return blocos_gerados #
```

Nesse modo, os blocos de entrada da cifragem são contadores que, após serem cifrados são utilizados para realizar a operação de xor com a mensagem que se queira cifrar ou decifrar. Certas implementações utilizam um nonce (que é um número arbitrário usado apenas uma vez) concatenado ao contador, não o utilizamos aqui.

• Testes:

O teste consiste em cifrar os bytes de uma imagem no modo ECB com 1, 5, 9 e 13 rodadas do AES e efetuar o mesmo para o modo CTR. Renderizando os resultados e gerando um hash para cada. Os formatos de imagem utilizados para os testes foram os jpg e bmp, no caso do jpg foram cifrados os bytes que correspondem ao entropy-coded segment (ciframos os bytes errados no que diz respeito ao que desejavamos obter cifrando uma imagem, no entanto deu uns resultados

legais então resolvemos deixar) diferentemente de imagens no formato bmp em que ciframos os bytes da imagem obtendo os resultado que de fato nos interessa.

Chave utilizada: Selfie utilizada: 0x5f 0xc3 0x7b 0xb7 0x16 0xd3 0xb5 0x2f 0x4c 0x4e 0x87 0xa9 0xb9 0x9c 0x77 0x50



Resultados que nos interessamos:

SELFIE EM BMP:

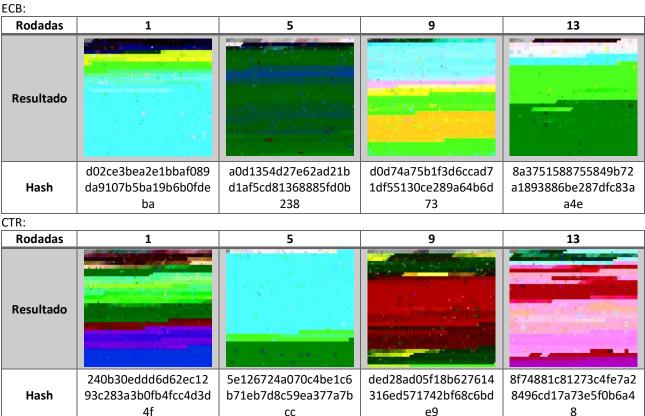
ECB:

Rodadas	1	5	9	13		
Resultado						
Hash	ffd4c452b9555190c25c b5ff95b8e2de9774f9ea	9616983eead89ca4748 ea5ccf9786851ccb2ae5 0	77c4a21b889aee3f10d 7eda9248d3e237f5e4a d4	ef2279c60073d392994 4e9d060dca5bebc12e8 b9		
CTR:						
O 1 1 1 1						
Rodadas	1	5	9	13		
	1	5	9			

Resultados extras:

Rodadas	TUX	TUX ECB 1 RODADA	TUX ECB 5 RODADAS	TUX CTR 5 RODADAS
Resultado				
Hash		61310cf25c772887729 8ce48ea0242ad0bb5a3 fd	f551feeda029e7ba4ed 822966ea683b49658b 300	bc5c096a9f5ed7bf225 9d07c72d2a505e28777 fc

Resultado extra obtido cifrando bytes "errados" no formato jpg: SELFIE EM JPG:



Referências:

Advanced Encryption Standard – Wikipédia, a enciclopédia livre (wikipedia.org)

Rijndael S-box - Wikipedia

Block cipher mode of operation - Wikipedia

Advanced Encryption Standard (AES) - YouTube

Como funciona o algoritmo de criptografia AES? - Stack Overflow em Português

AES Encryption (asecuritysite.com)

Análise do AES e sua criptoanálise diferencial (ufrgs.br)

Implementing AES (nindalf.com)

A Stick Figure Guide to the Advanced Encryption Standard (AES) (moserware.com)

Rijndael key schedule | Crypto Wiki | Fandom

Understanding and Decoding a JPEG Image using Python - Yasoob Khalid

Bitwise Operators in Python – Real Python