### SD192 – Trabalho Orientado I

Implementação em Verilog de Criptografia AES-128

com Protocolo de Comunicação I<sup>2</sup>C



Inatel

















| Autores                               |
|---------------------------------------|
| André Luiz E. Araújo                  |
| Daniella Vicentini Azevedo dos Santos |
| Guilherme Henrique Duarte Mendes      |
| Janaína da Glória Moreira de Oliveira |
| Lucas Manoel Leite de Souza           |
| Maria Tereza Rocha Carvalho           |
| Matheus Henrique Martins Paiva        |
| Sérgio Henrique Azevedo dos Santos    |

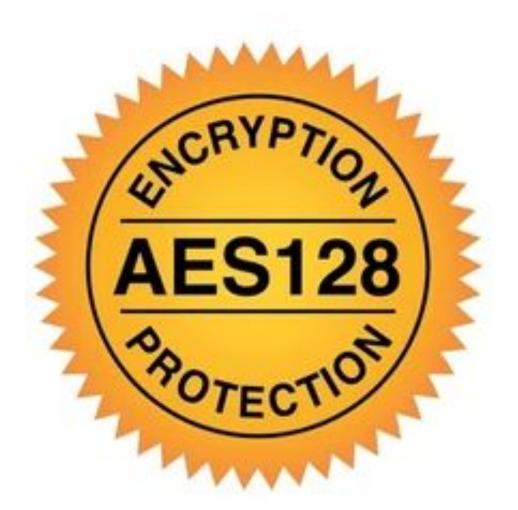
|                                 | Orientador |
|---------------------------------|------------|
| Felipe Gustavo de Freitas Rocha |            |



## **TÓPICOS**

- Introdução
- Arquitetura Proposta e testes
- Conclusão





Implementação completa do algoritmo AES-128 em Verilog:

- Conceito sobre AES-128
- Integração com interface I<sup>2</sup>C
- Blocos para criptografia e descriptografia
- Módulo TOP controlador
- Validação com vetores padrão FIPS-197



# INTRODUÇÃO



















## CONTEXTO E MOTIVAÇÕES

#### Segurança em Hardware

Implementações em Hardware oferecem maior proteção contra ataques de software e side-channel, essenciais para sistemas críticos.

#### **Desempenho Superior**

Criptografia em Hardware é amplamente superior em performance se comparada a implementações em software, crucial para aplicações em tempo real.

### Eficiência Energética:

Circuitos dedicados consomem significativamente menos energia, ideal para dispositivos loT e embarcados com restrições de energia.

#### **Gerenciamento Seguro de Chaves:**

A interface I2C permite atualização remota e segura das chaves de criptografia, mantendo a flexibilidade do sistema.



### O AES-128

#### **Advanced Encryption Standard:**

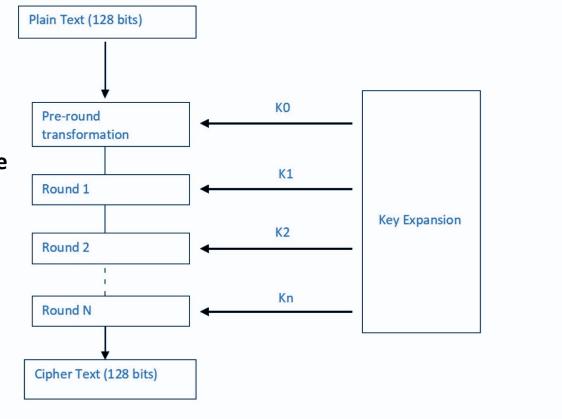
- Padronizado pelo NIST em 2001
- Substituiu o DES (maior segurança, eficiência e confiabilidade).
- Seguro até para dados TOP SECRET.

#### **Estrutura Operacional:**

AES-128 processa blocos de **128 bits** (16 bytes) com uma **chave de 128 bits**, distribuídas ao longo de **10 rodadas**. Utiliza uma **matriz 4x4** (cada elemento representa 1 byte da palavra).

#### **Etapas por Rodada:**

- **SubBytes:** substituição de cada byte via tabela SBOX (não-linear).
- ShiftRows: deslocamento circular das linhas da matriz.
- MixColumns: multiplicação matricial de colunas com operações em GF(2<sup>8</sup>).
- AddRoundKey: operação XOR com subchave da rodada.





### RODADAS DO AES-128

- 1 Pré-Rodada
- 9 Rodadas Completas (1 a 9)
- 1 Rodada Final (10<sup>a</sup> Rodada)

Cada rodada transforma a matriz de estado 4x4 (representando os 128 bits de dados) por meio de operações criptográficas.

#### Pré Rodada (Rodada 0)

- Operação: ADD Round Key
- Descrição: O estado inicial (plaintext de 128 bits) é **combinado com a chave original** por meio da operação XOR.
- Objetivo: Inserir a Chave no sistema antes de qualquer transformação.



### RODADAS DO AES-128

#### Rodadas Completas de 1 a 9 (quatro transformações básicas):

#### 1. SubBytes

Cada byte da matriz de estado é substituído por um valor da **SBOX** (tabela padrão de 256 entradas criada com base em transformações inversas em campos finitos e operações afins). Essa substituição introduz **não-linearidade** ao sistema, tornando-o resistente a ataques lineares e diferenciais.

#### 2. ShiftRow

Desloca ciclicamente os bytes das linhas 1, 2 e 3 da matriz (a linha 0 permanece).

- Linha 0: sem deslocamento
- Linha 1: 1 byte à esquerda
- Linha 2: 2 bytes
- Linha 3: 3 bytes

Esse deslocamento reorganiza os dados horizontalmente, espalhando os bytes em colunas diferentes.



### RODADAS DO AES-128

#### 3. MixColumns

Cada coluna da matriz é multiplicada por uma matriz constante 4x4 bytes no campo finito **GF(28)** (representação polinomial de grau 7). Essa operação mistura os bytes de cada coluna por meio de multiplicações e somas modulares, fazendo com que a alteração de um único byte afete todos os bytes da coluna.

#### 4. AddRoundKey

A matriz de estado é combinada com uma subchave de 128 bits gerada pela expansão da chave original através da **XOR bit a bit**. É a única etapa que efetivamente insere a chave secreta no processo.



### Rodadas do AES-128

#### Rodada 10 – Rodada final

Executa apenas 3 das 4 operações:

- 1. SubBytes
- 2. ShiftRows
- 3. AddRoundKey

MixColumns é omitido propositalmente.

#### Por quê?

A omissão do MixColumns na última rodada garante a simetria, diminui a complexidade da implementação e o tempo de execução, mantendo o equilíbrio entre segurança e possibilidade de recuperação durante a descriptografia, definido pela norma FIPS-197.

A ordem das operações é determinística e essencial. Alterar a ordem ou omitir qualquer uma das etapas compromete totalmente a segurança e o funcionamento do algoritmo.



### I2C

#### 1. Inter-Integrated Circuit (I2C):

. Protocolo de comunicação serial desenvolvido pela Philips, que utiliza apenas dois fios (SDA e SCL) para conectar múltiplos dispositivos.

#### 2. Arquitetura Mestre-Escravo:

. Um dispositivo mestre inicia e controla a comunicação, enquanto os dispositivos escravos (slaves) respondem aos comandos do mestre.

#### 3. Funcionamento do Slave:

. Cada slave possui um endereço único. O slave monitora o barramento, reconhece seu endereço e responde apenas quando solicitado pelo mestre.

#### 4. Aplicação no Projeto:

O módulo I2C Slave recebe a chave de criptografia de 128 bits enviada por um dispositivo mestre externo, permitindo a atualização segura da chave sem redesenhar o hardware.



### MOTIVOS PARA ADOTAR 12C SLAVE

#### 1. Função reativa do circuito AES

 O módulo de criptografia não tem iniciativa de comunicação. Ele apenas aguarda dados de entrada (chave, palavra e comando) e processa conforme solicitado. Sendo assim, faz mais sentido que o dispositivo externo (por exemplo, um microcontrolador) atue como Master, enquanto nosso módulo se comporta como um periférico receptivo (Slave).

#### 2. Compatibilidade com Sistemas Externos

A maioria dos controladores ou SoCs comerciais já operam como I<sup>2</sup>C Masters por padrão. Ao projetarmos o nosso sistema como Slave, garantimos fácil integração com sistemas reais, como Raspberry Pi, STM32, ESP32, etc.

#### 3. Simplicidade na atualização de dados

O modo Slave permite que a chave e a palavra sejam atualizadas dinamicamente via comunicação serial, sem necessidade de reconfiguração física ou redesenho do hardware. Isso garante flexibilidade e escalabilidade.



# ARQUITETURA PROPOSTA E **TESTES**









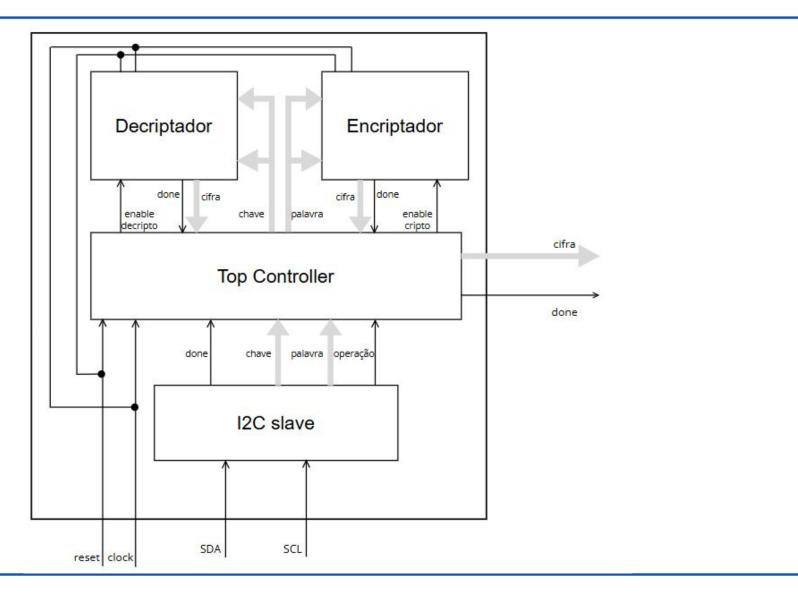








# **ARQUITETURA**

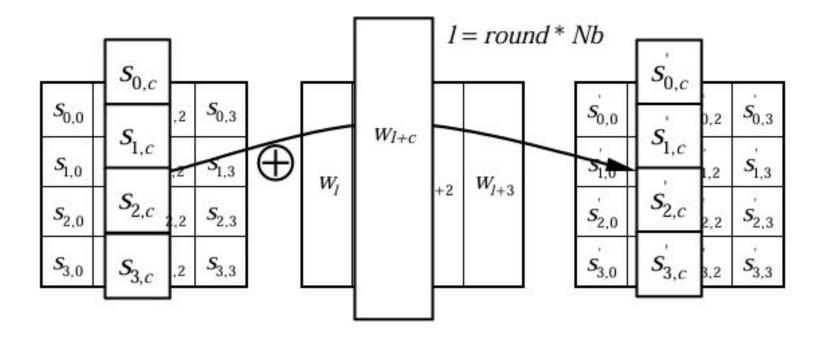




### **ADDROUNDKEY**

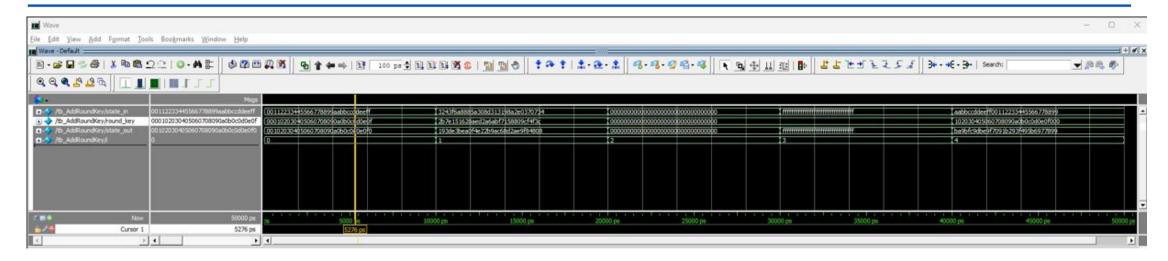
Um módulo combinacional que realiza uma operação XOR entre o estado atual e a subchave da rodada

- Sem uso de clock
- Opera diretamente sobre os 128 bits da matriz de estado
- Usa a lógica XOR bit a bit com a subchave da rodada.





### TB\_ADDROUNDKEY



```
Teste 0:
         : 00112233445566778899aabbccddeeff
 Round Key : 000102030405060708090a0b0c0d0e0f
 Resultado : 00102030405060708090a0b0c0d0e0f0
 Esperado
         : 00102030405060708090a0b0c0d0e0f0
 --> OK
Teste 1:
        : 3243f6a8885a308d313198a2e0370734
 Round Key : 2b7e151628aed2a6abf7158809cf4f3c
 Resultado : 193de3bea0f4e22b9ac68d2ae9f84808
 Esperado.
         : 193de3bea0f4e22b9ac68d2ae9f84808
 --> OK
Teste 2:
 State In
         Resultado
         Esperado
 --> OK
```



### S-BOX

• Case com os 256 valores possíveis para 2 bytes. Valores fornecidos na FIPS 197.

Entradas: Valor procurado - 8 bits

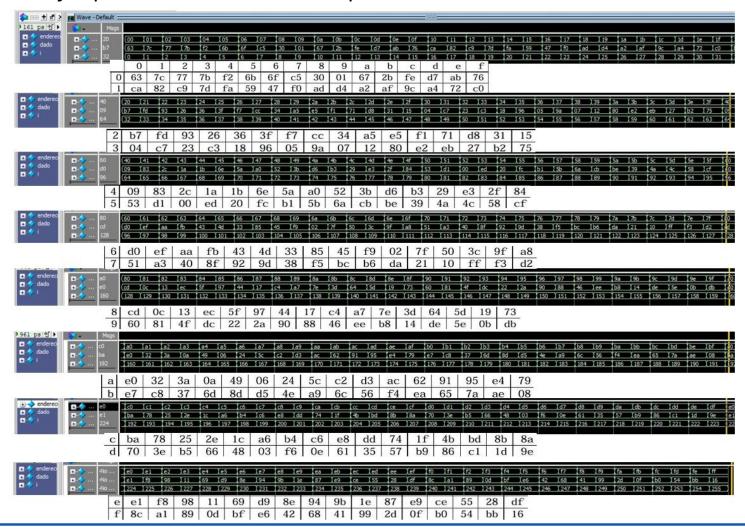
Saída: Valor a substituir - 8 bits

|        | ĺ | У  |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |
|--------|---|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 20 - 3 |   | 0  | 1  | 2  | 3  | 4  | 5  | 6  | 7  | 8  | 9  | a  | b  | С  | d  | е  | f  |
|        | 0 | 63 | 7c | 77 | 7b | f2 | 6b | 6f | c5 | 30 | 01 | 67 | 2b | fe | d7 | ab | 76 |
|        | 1 | ca | 82 | с9 | 7d | fa | 59 | 47 | f0 | ad | d4 | a2 | af | 9c | a4 | 72 | c0 |
|        | 2 | b7 | fd | 93 | 26 | 36 | 3f | f7 | cc | 34 | a5 | e5 | f1 | 71 | d8 | 31 | 15 |
|        | 3 | 04 | с7 | 23 | с3 | 18 | 96 | 05 | 9a | 07 | 12 | 80 | e2 | eb | 27 | b2 | 75 |
|        | 4 | 09 | 83 | 2c | 1a | 1b | 6e | 5a | a0 | 52 | 3b | d6 | b3 | 29 | e3 | 2f | 84 |
|        | 5 | 53 | d1 | 00 | ed | 20 | fc | b1 | 5b | 6a | cb | be | 39 | 4a | 4c | 58 | cf |
|        | 6 | d0 | ef | aa | fb | 43 | 4d | 33 | 85 | 45 | f9 | 02 | 7f | 50 | Зс | 9f | a8 |
|        | 7 | 51 | a3 | 40 | 8f | 92 | 9d | 38 | f5 | bc | b6 | da | 21 | 10 | ff | f3 | d2 |
| х      | 8 | cd | 0c | 13 | ec | 5f | 97 | 44 | 17 | c4 | a7 | 7e | 3d | 64 | 5d | 19 | 73 |
|        | 9 | 60 | 81 | 4f | dc | 22 | 2a | 90 | 88 | 46 | ee | b8 | 14 | de | 5e | 0b | db |
|        | a | e0 | 32 | 3a | 0a | 49 | 06 | 24 | 5c | c2 | d3 | ac | 62 | 91 | 95 | e4 | 79 |
|        | b | e7 | с8 | 37 | 6d | 8d | d5 | 4e | a9 | 6c | 56 | f4 | ea | 65 | 7a | ae | 08 |
|        | С | ba | 78 | 25 | 2e | 1c | a6 | b4 | с6 | e8 | dd | 74 | 1f | 4b | bd | 8b | 8a |
|        | d | 70 | Зе | b5 | 66 | 48 | 03 | f6 | 0e | 61 | 35 | 57 | b9 | 86 | c1 | 1d | 9e |
|        | е | e1 | f8 | 98 | 11 | 69 | d9 | 8e | 94 | 9b | 1e | 87 | e9 | ce | 55 | 28 | df |
|        | f | 8c | a1 | 89 | 0d | bf | e6 | 42 | 68 | 41 | 99 | 2d | 0f | b0 | 54 | bb | 16 |



### TB\_SBOX

Módulo utilizando for para testar os 256 valores possíveis da tabela.





### INV\_SBOX

Módulo responsável pela substituição de um byte por outro, seguindo uma tabela padrão InvS-Box.

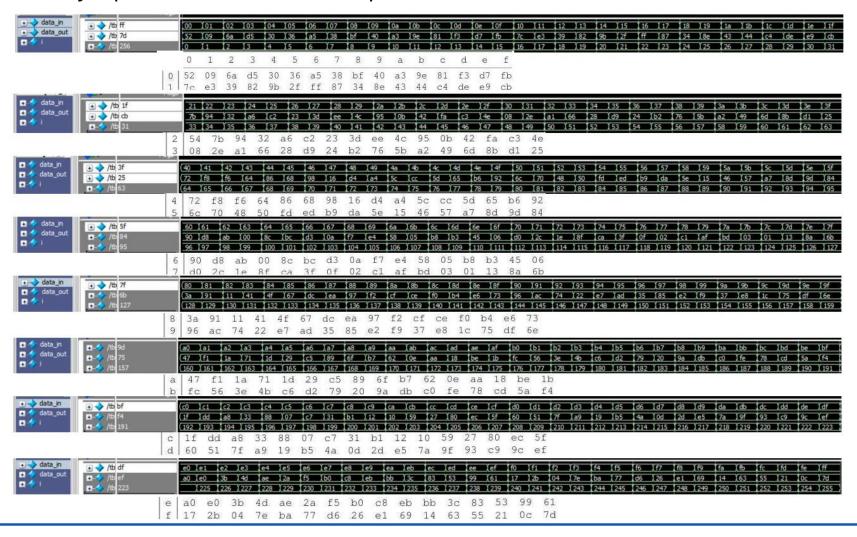
- data\_in Um byte que será o valor a ser substituído
- data\_out Um byte que será o valor correspondente da tabela S-Box.

|     |   | y  |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |
|-----|---|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 3   |   | 0  | 1  | 2  | 3  | 4  | 5  | 6  | 7  | 8  | 9  | a  | b  | С  | d  | е  | f  |
|     | 0 | 52 | 09 | 6a | d5 | 30 | 36 | a5 | 38 | bf | 40 | a3 | 9e | 81 | f3 | d7 | fb |
| 8   | 1 | 7c | e3 | 39 | 82 | 9b | 2f | ff | 87 | 34 | 8e | 43 | 44 | с4 | de | e9 | cb |
|     | 2 | 54 | 7b | 94 | 32 | a6 | c2 | 23 | 3d | ee | 4c | 95 | 0b | 42 | fa | c3 | 4e |
| 9   | 3 | 80 | 2e | a1 | 66 | 28 | d9 | 24 | b2 | 76 | 5b | a2 | 49 | 6d | 8b | d1 | 25 |
|     | 4 | 72 | f8 | f6 | 64 | 86 | 68 | 98 | 16 | d4 | a4 | 5c | cc | 5d | 65 | b6 | 92 |
| 3   | 5 | 6c | 70 | 48 | 50 | fd | ed | b9 | da | 5e | 15 | 46 | 57 | a7 | 8d | 9d | 84 |
|     | 6 | 90 | d8 | ab | 00 | 8c | bc | d3 | 0a | f7 | e4 | 58 | 05 | b8 | b3 | 45 | 06 |
| x   | 7 | d0 | 2c | 1e | 8f | ca | 3f | 0f | 02 | c1 | af | bd | 03 | 01 | 13 | 8a | 6b |
| ^   | 8 | 3a | 91 | 11 | 41 | 4f | 67 | dc | ea | 97 | f2 | cf | се | f0 | b4 | e6 | 73 |
| 8   | 9 | 96 | ac | 74 | 22 | e7 | ad | 35 | 85 | e2 | f9 | 37 | e8 | 1c | 75 | df | 6e |
|     | a | 47 | f1 | 1a | 71 | 1d | 29 | c5 | 89 | 6f | b7 | 62 | 0e | aa | 18 | be | 1b |
| 8   | b | fc | 56 | 3e | 4b | с6 | d2 | 79 | 20 | 9a | db | c0 | fe | 78 | cd | 5a | f4 |
|     | С | 1f | dd | a8 | 33 | 88 | 07 | с7 | 31 | b1 | 12 | 10 | 59 | 27 | 80 | ec | 5f |
|     | d | 60 | 51 | 7f | a9 | 19 | b5 | 4a | 0d | 2d | e5 | 7a | 9f | 93 | с9 | 9c | ef |
|     | е | a0 | e0 | 3b | 4d | ae | 2a | f5 | b0 | с8 | eb | bb | 3c | 83 | 53 | 99 | 61 |
| . 3 | f | 17 | 2b | 04 | 7e | ba | 77 | d6 | 26 | e1 | 69 | 14 | 63 | 55 | 21 | 0c | 7d |



### TB\_INV\_SBOX

Módulo utilizando for para testar os 256 valores possíveis da tabela.

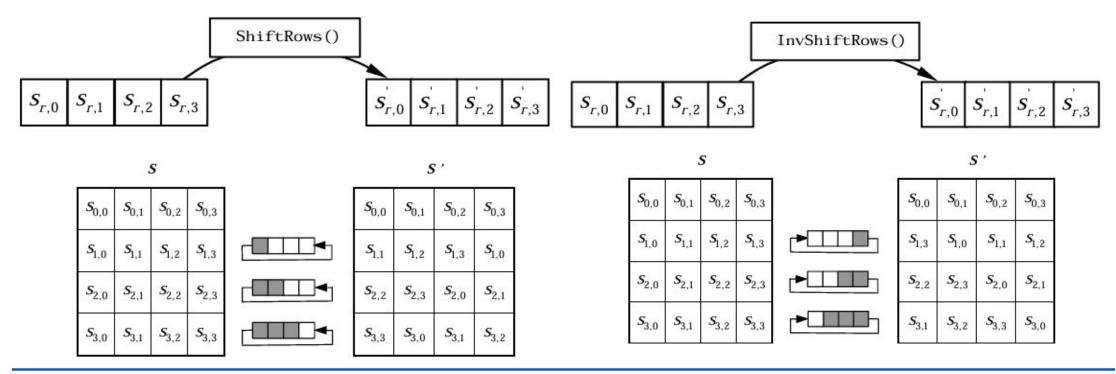




### SHIFTROWS E INV\_SHIFTROWS

Módulos que implementam a transposição de linhas da matriz de estado, aumentando a difusão dos dados.

- ShiftRows: desloca linhas para a esquerda.
- InvShiftRows: desloca para a direita.
- Entrada: vetor de 128 bits representando a matriz de estado.
- Saída: vetor reordenado conforme FIPS-197.



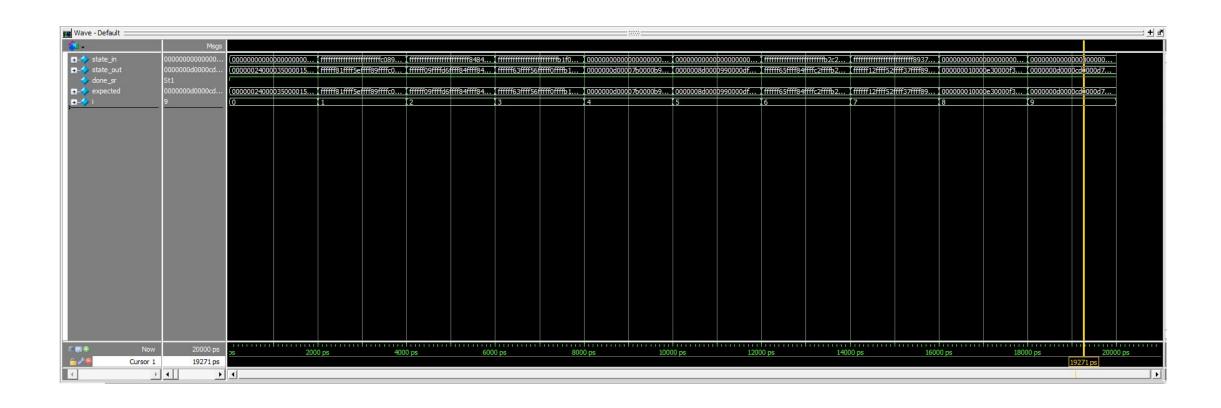


### TB\_SHIFTROWS E TB\_INV\_SHIFTROWS

```
VSIM 7> run -all
# Teste 0
# state in = 00000000000000000000000012153524
# esperado = 00000024000035000015000012000000
# obtido = 00000024000035000015000012000000
# done sr = 1
# Sucesso: saida correta e done sr ativo.
# Teste 1
# state_in = ffffffffffffffffffffffc0895e81
# esperado = ffffff8lffff5effff89ffffc0ffffff
# obtido = ffffff8lffff5effff89ffffc0ffffff
# done sr = 1
# Sucesso: saida correta e done sr ativo.
# Teste 2
# state in = ffffffffffffffffffffff8484d609
# esperado = ffffff09ffffd6ffff84ffff84ffffff
# obtido = ffffff09ffffd6ffff84ffff84ffffff
# done sr
# Sucesso: saida correta e done sr ativo.
# Teste 3
# state_in = ffffffffffffffffffffffffblf05663
# esperado = ffffff63ffff56fffff0ffffblffffff
# obtido = ffffff63ffff56fffff0ffffblffffff
# done sr = 1
# Sucesso: saida correta e done sr ativo.
# state in = 00000000000000000000000006b97b0d
# esperado = 0000000d00007b0000b9000006000000
# obtido = 0000000d00007b0000b9000006000000
# done sr = 1
# Sucesso: saida correta e done_sr ativo.
# Teste 5
# state in = 00000000000000000000000046df998d
# esperado = 0000008d0000990000df000046000000
# obtido = 0000008d0000990000df000046000000
# done sr
# Sucesso: saida correta e done sr ativo.
```



## TB\_SHIFTROWS E TB\_INV\_SHIFTROWS





## MIXCOLUMNS E INV\_MIXCOLUMNS

**MixColumns:** Mistura os bytes de cada coluna da matriz de estado.

- Multiplica a matriz de estado 4×4 por uma matriz fixa
- A saída de cada byte passa a depender de todos os bytes da mesma coluna.
- As operações ocorrem no Campo de Galois GF(2<sup>8</sup>):
  - Soma: XOR bit a bit.
  - Multiplicação por 2: deslocamento à esquerda com correção por XOR com 0x1b se MSB = 1.
  - Multiplicação por 3: xtime(x) ^ x.

**InvMixColumns:** Utiliza a mesma arquitetura com a matriz inversa.

• Cada coeficiente é decomposto em multiplicações sucessivas por 2 (xtime), com combinações XOR.

$$\begin{bmatrix} s_{0,c} \\ s_{1,c} \\ s_{2,c} \\ s_{3,c} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 02 & 03 & 01 & 01 \\ 01 & 02 & 03 & 01 \\ 01 & 01 & 02 & 03 \\ 03 & 01 & 01 & 02 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} s_{0,c} \\ s_{1,c} \\ s_{2,c} \\ s_{3,c} \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} s_{0,c} \\ s_{1,c} \\ s_{2,c} \\ s_{3,c} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0e & 0b & 0d & 09 \\ 09 & 0e & 0b & 0d \\ 0d & 09 & 0e & 0b \\ 0b & 0d & 09 & 0e \end{bmatrix} \begin{bmatrix} s_{0,c} \\ s_{1,c} \\ s_{2,c} \\ s_{3,c} \end{bmatrix}$$



### TB\_MIXCOLUMNS E TB\_INV\_MIXCOLUMNS

#### **MixColumns:**

```
==== Teste do mã'dulo MixColumns =====
 Entrada: 6353e08c0960e104cd70b751bacad0e7
         : 5f72641557f5bc92f7be3b29ldb9f9la
# Entrada : a7bela6997ad739bd8c9ca451f618b61
# SaÃ-da
         : ff87968431d86a51645151fa773ad009
 Entrada: 3bd92268fc74fb735767cbe0c0590e2d
# Entrada : 2d6d7ef03f33e334093602dd5bfb12c7
         : 6385b79ffc538df997be478e7547d691
# Entrada : 36339d50f9b539269f2c092dc4406d23
         : f4bcd45432e554d075fld6c5ldd03b3c
 Entrada: e8dab6901477d4653ff7f5e2e747dd4f
        : 9816ee7400f87f556b2c049c8e5ad036
# Entrada : b458124c68b68a014b99f82e5f15554c
        : c57e1c159a9bd286f05f4be098c63439
 Entrada: 3e1c22c0b6fcbf768da85067f6170495
         : baa03de7a1f9b56ed5512cba5f414d23
# Entrada : 54d990a16ba09ab596bbf40ea111702f
         : e9f74eec023020f6lbf2ccf2353c21c7
SaÃ-da
```

#### InverseMixColumns:

```
VSIM 13> run -all
# Entrada : bd6e7c3df2b5779e0b61216e8b10b689
         : 2d7e86a339d9393ee6570a1101904e16
 Entrada : c62fe109f75eedc3cc79395d84f9cf5d
         : 9a39bfld05b20a3a476a0bf79fe51184
 Entrada : c81677bc9b7ac93b25027992b0261996
        : 18f78d779a93eef4f6742967c47f5ffd
 Entrada : 247240236966b3fa6ed2753288425b6c
        : 85cf8bf472d124c10348f545329c0053
 Entrada: fa636a2825b339c940668a3157244d17
        : fc1fc1f91934c98210fbfb8da340eb21
 Entrada: 4915598f55e5d7a0daca94fa1f0a63f7
         : 076518f0b52ba2fb7a15c8d93be45e00
 Entrada: 89d810e8855ace682d1843d8cb128fe4
        : ef053f7c8b3d32fd4d2a64ad3c9307la
 ** Note: $stop : C:/Users/regin/OneDrive/Ar
   Time: 275 ps Iteration: 0 Instance: /tb ii
```



### SUBBYTE E INVSUBBYTE

#### **SubBytes:**

 Cada byte da matriz de estado é substituído usando a tabela S-box.

• O byte de entrada (8 bits) é tratado como índice da tabela:

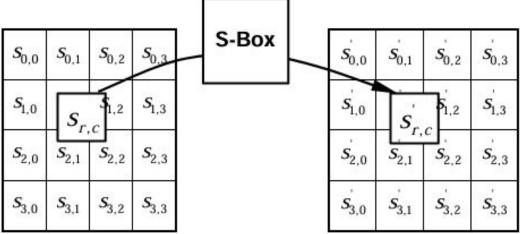
4 bits mais significativos → linha

4 bits menos significativos → coluna

• A saída é o valor correspondente da S-box.

#### InvSubBytes:

- Mesma lógica estrutural.
- Utiliza tabela inversa (Inverse S-box) para reverte 
  substituição aplicada na criptografia.





### TB\_SUBBYTE E TB\_INV\_SUBBYTE

#### TB\_SubBytes

```
== Teste SubBytes ==
 Entrada: 00102030405060708090a0b0c0d0e0f0
# SaÃ-da
          : 63cab7040953d051cd60e0e7ba70e18c
         : 89d810e8855ace682d1843d8cb128fe4
 Entrada
 SaÃ-da
          : a761ca9b97be8b45d8ad1a611fc97369
         : 4915598f55e5d7a0daca94fa1f0a63f7
 Entrada
 SaÃ-da
           : 3b59cb73fcd90ee05774222dc067fb68
 Entrada
         : fa636a2825b339c940668a3157244d17
 SaÃ-da
           : 2dfb02343f6d12dd09337ec75b36e3f0
 Entrada: 247240236966b3fa6ed2753288425b6c
 SaÃ-da
           : 36400926f9336d2d9fb59d23c42c3950
           c81677bc9b7ac93b25027992b0261996
 Entrada
 SaÃ-da
           : e847f56514dadde23f77b64fe7f7d490
 Entrada
         : c62fel09f75eedc3cc79395d84f9cf5d
 SaÃ-da
          : b415f8016858552e4bb6124c5f998a4c
 Entrada : d1876c0f79c4300ab45594add66ff41f
 SaÃ-da
          : 3e175076b61c04678dfc2295f6a8bfc0
 Entrada : fde3bad205e5d0d73547964ef1fe37f1
# SaÃ-da
          : 5411f4b56bd9700e96a0902fa1bb9aa1
 Entrada: bd6e7c3df2b5779e0b61216e8b10b689
# SaÃ-da
          : 7a9f102789d5f50b2beffd9f3dca4ea7
# Entrada
         SaÃ-da
 Entrada
 SaÃ-da
          : 1616161616161616161616161616161616
```

#### TB\_Inv\_SubBytes:

```
== Teste InvSubBytes ==
 Entrada: 7a9f102789d5f50b2beffd9f3dca4ea7
 SaÃ-da
          : bd6e7c3df2b5779e0b61216e8b10b689
 Entrada: 5411f4b56bd9700e96a0902fa1bb9aa1
 SaÃ-da
          : fde3bad205e5d0d73547964ef1fe37f1
 Entrada: 3e175076b61c04678dfc2295f6a8bfc0
 SaÃ-da
          : d1876c0f79c4300ab45594add66ff41f
 Entrada : b415f8016858552e4bb6124c5f998a4c
 SaÃ-da
          : c62fe109f75eedc3cc79395d84f9cf5d
 Entrada: e847f56514dadde23f77b64fe7f7d490
 SaÃ-da
          : c81677bc9b7ac93b25027992b0261996
 Entrada: 36400926f9336d2d9fb59d23c42c3950
 SaÃ-da
          : 247240236966b3fa6ed2753288425b6c
 Entrada: 2dfb02343f6d12dd09337ec75b36e3f0
 SaÃ-da
          : fa636a2825b339c940668a3157244d17
 Entrada: 3b59cb73fcd90ee05774222dc067fb68
 SaÃ-da
          : 4915598f55e5d7a0daca94fa1f0a63f7
 Entrada: a761ca9b97be8b45d8adla611fc97369
 SaÃ-da
          : 89d810e8855ace682d1843d8cb128fe4
 Entrada: 63cab7040953d051cd60e0e7ba70e18c
 SaÃ-da
          : 00102030405060708090a0b0c0d0e0f0
 # SaÃ-da
 Entrada
 SaÃ-da
            7d7d7d7d7d7d7d7d7d7d7d7d7d7d7d7d7d7d
```



### **EXPANSIONKEY**

Módulo responsável por gerar as 11 subchaves (44 palavras de 32 bits) a partir da chave inicial de 128 bits.

- Lógica combinacional (sem clock).
- Usa array local w[0:43] para armazenar as palavras.
- Aplica RotWord, SubWord e XOR com Rcon.
- Saída final: vetor de 1408 bits (44 × 32 bits).
- Usado tanto na criptografia quanto na decriptografia (com vetor invertido).

| j | Rcon[j]       | <i>j</i> | Rcon[j]       |
|---|---------------|----------|---------------|
| 1 | [01,00,00,00] | 6        | [20,00,00,00] |
| 2 | [02,00,00,00] | 7        | [40,00,00,00] |
| 3 | [04,00,00,00] | 8        | [80,00,00,00] |
| 4 | [08,00,00,00] | 9        | [1b,00,00,00] |
| 5 | [10,00,00,00] | 10       | [36,00,00,00] |

ROTWORD(
$$[a_0, a_1, a_2, a_3]$$
) =  $[a_1, a_2, a_3, a_0]$   
SUBWORD( $[a_0, \dots, a_3]$ ) =  $[SBOX(a_0), SBOX(a_1), SBOX(a_2), SBOX(a_3)]$ 



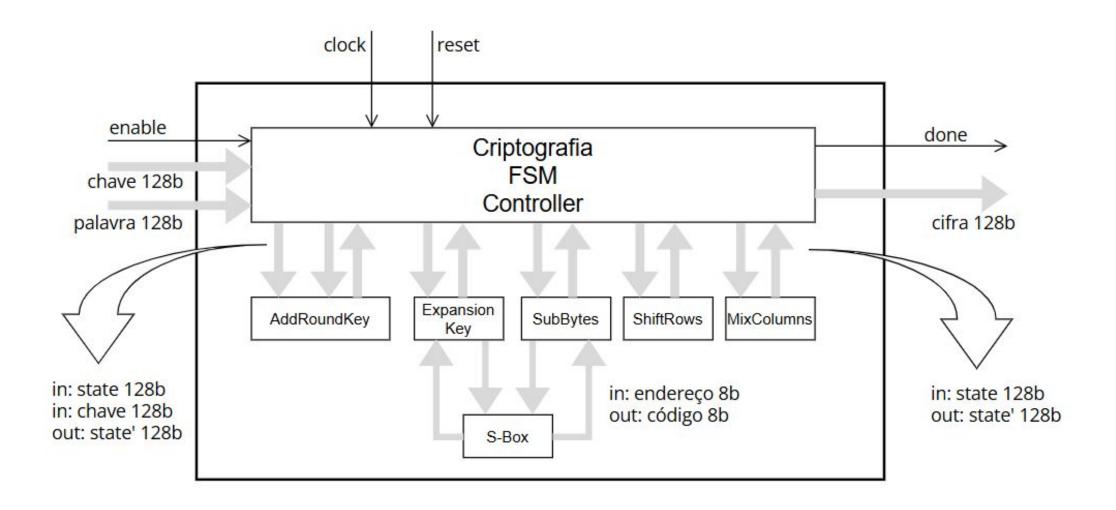
### TB\_EXPANSIONKEY

Validação feita com valores reais e já testados, o teste número 5 é uma falha intencional



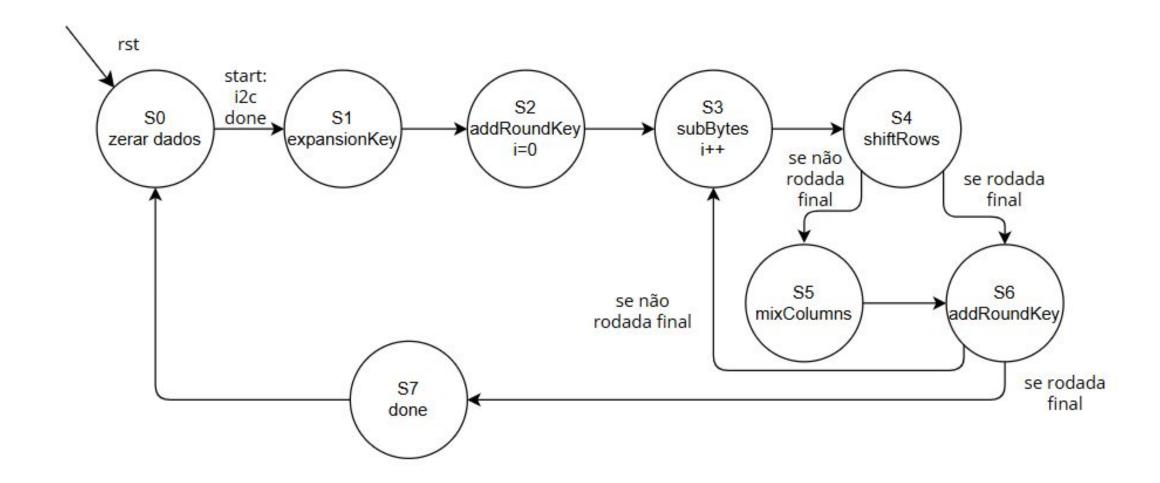


## Controller Encriptador



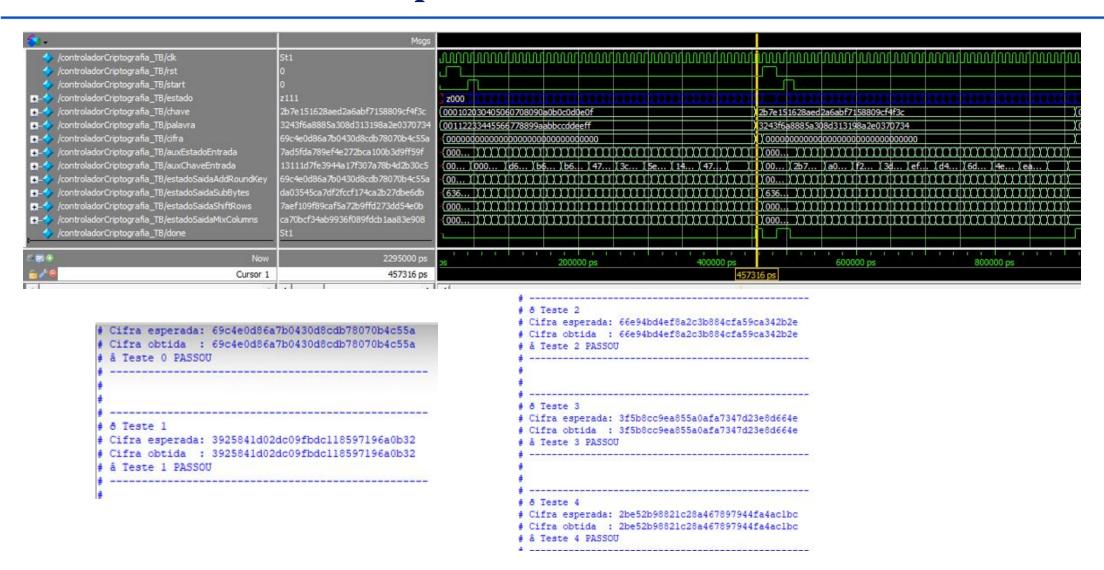


## Controller Encriptador



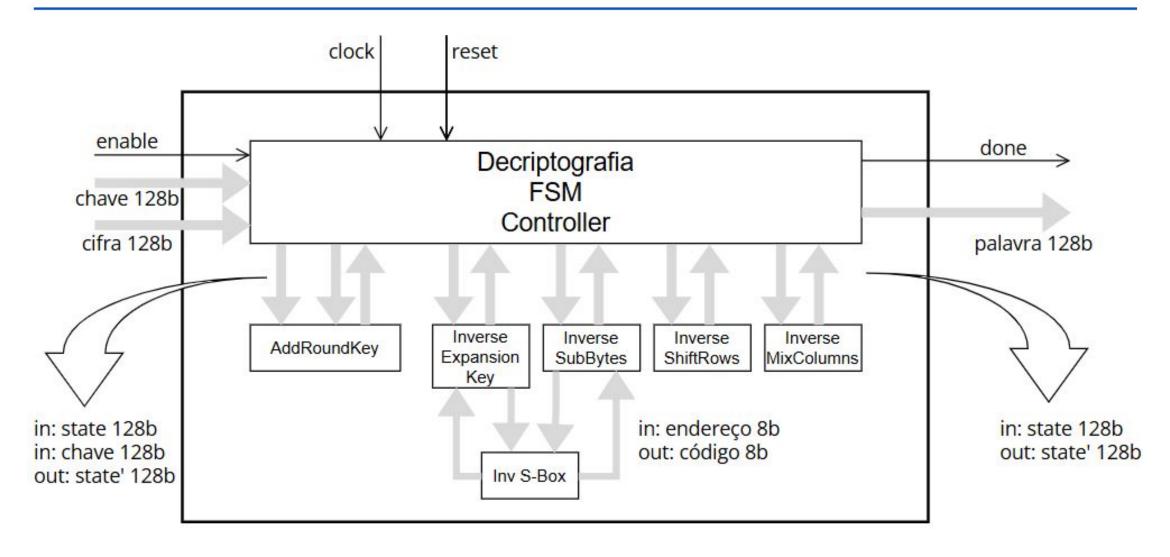


## TB\_Controller Encriptador



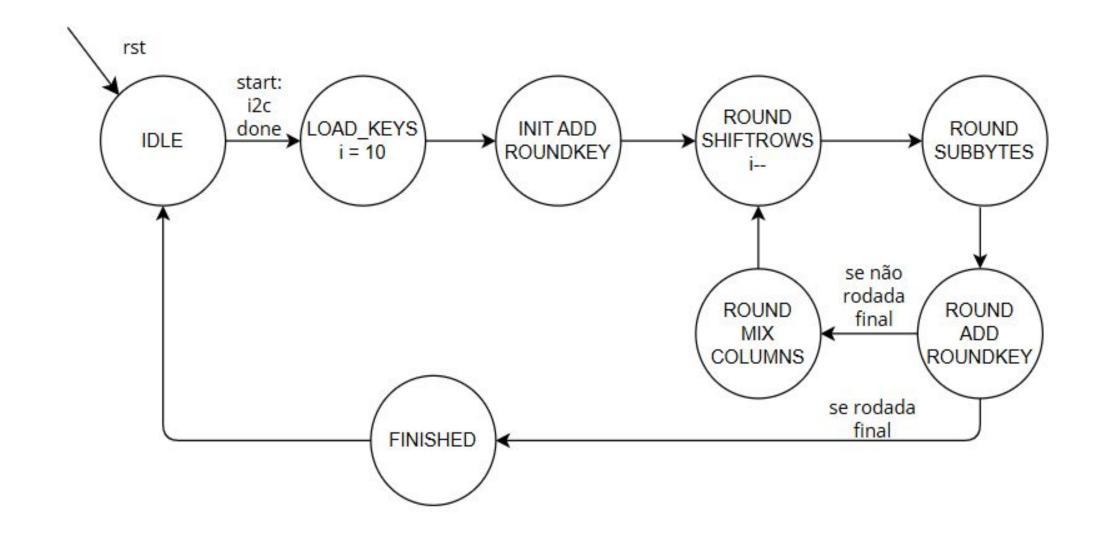


## Controller Decriptador



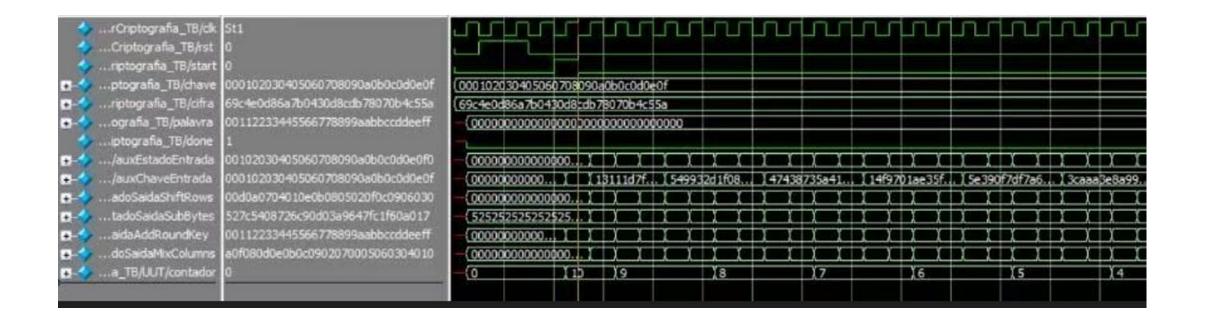


## Controller Decriptador





## TB\_Controller Decriptador

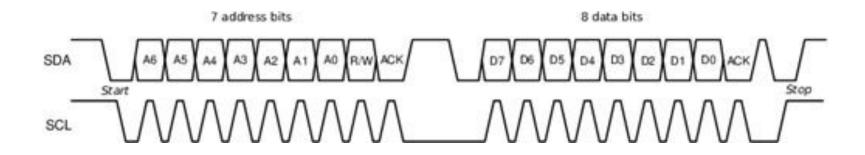




### **I2C SLAVE**

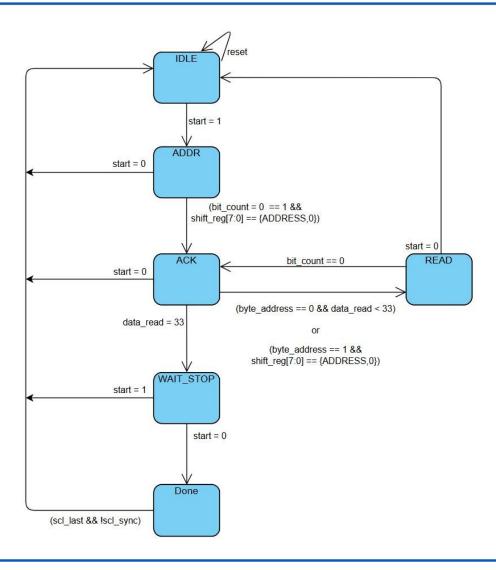
O módulo I2C slave recebe a chave AES do seu mestre - a testbench do I2C, junto com a palavra e o código da operação via o protocolo I2C, operando com FSM e registradores de deslocamento.

- A comunicação é feita pelas linhas SDA e SCL.
- FSM detecta condições de START/STOP e controla o fluxo.
- Quando o mestre envia um sinal de START, seguido de um endereço, o slave verifica se o endereço é dele.
- Se for, responde com ACK (acknowledge) e inicia o recebimento dos dados.
- Após responder com um último ACK, o mestre finaliza a comunicação com um sinal de STOP.
- Shift registers convertem dados serializados em paralelo.
- Armazena os 264 bits recebidos e notifica o Top Controller.





### **I2C SLAVE**

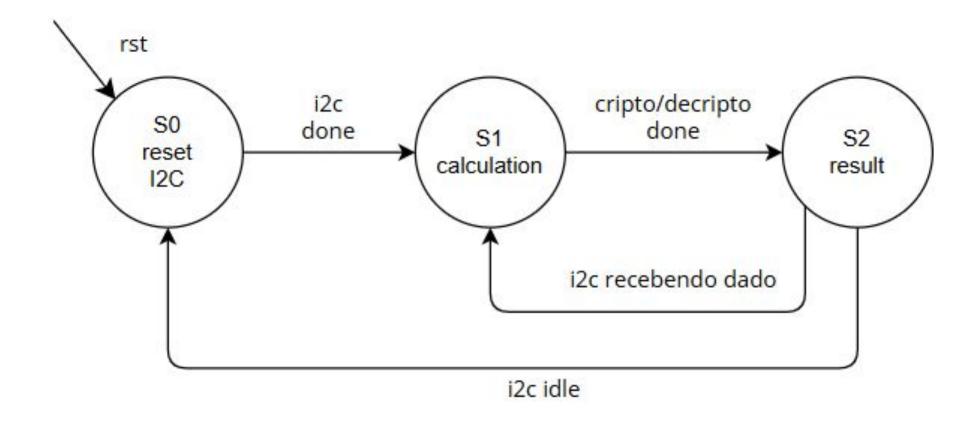




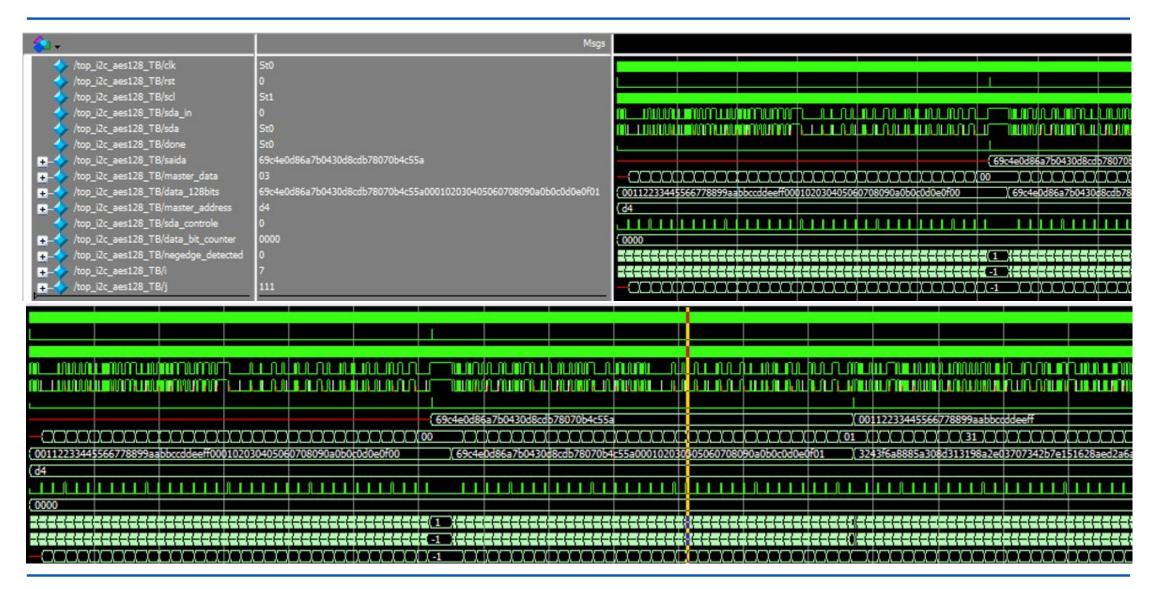
### TB\_I2C SLAVE









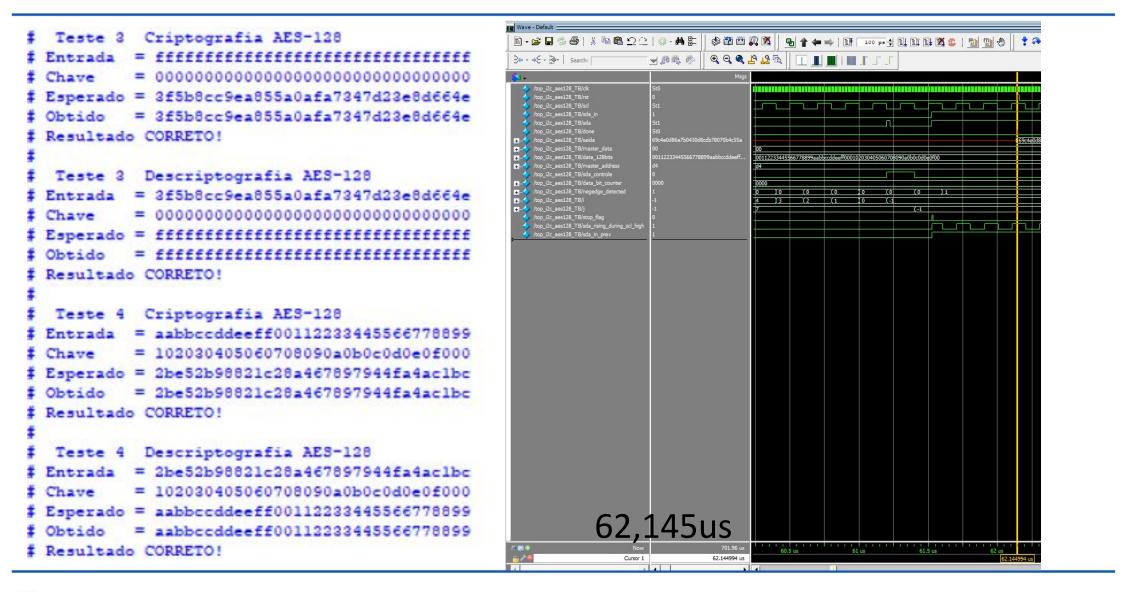




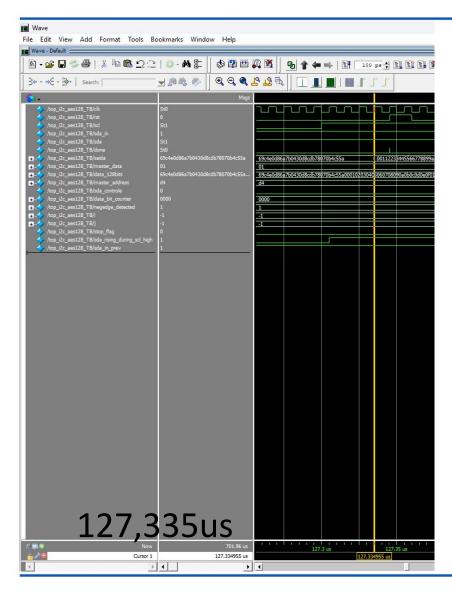
```
VSIM 3> run -all
  Teste 0 Criptografia AES-128
f Entrada = 00112233445566778899aabbccddeeff
# Chave
          = 000102030405060708090a0b0c0d0e0f
# Esperado = 69c4e0d86a7b0430d8cdb78070b4c55a
$ Obtido = 69c4e0d86a7b0430d8cdb78070b4c55a
# Resultado CORRETO!
 Teste 0 Descriptografia AES-128
# Entrada = 69c4e0d86a7b0430d8cdb78070b4c55a
          = 000102030405060708090a0b0c0d0e0f
# Chave
# Esperado = 00112233445566778899aabbccddeeff
# Obtido = 00112233445566778899aabbccddeeff
# Resultado CORRETO!
  Teste 1 Criptografia AES-128
# Entrada = 3243f6a8885a308d313198a2e0370734
          = 2b7e151628aed2a6abf7158809cf4f3c
# Chave
# Esperado = 3925841d02dc09fbdc118597196a0b32
$ Obtido = 3925841d02dc09fbdc118597196a0b32
# Resultado CORRETO!
```

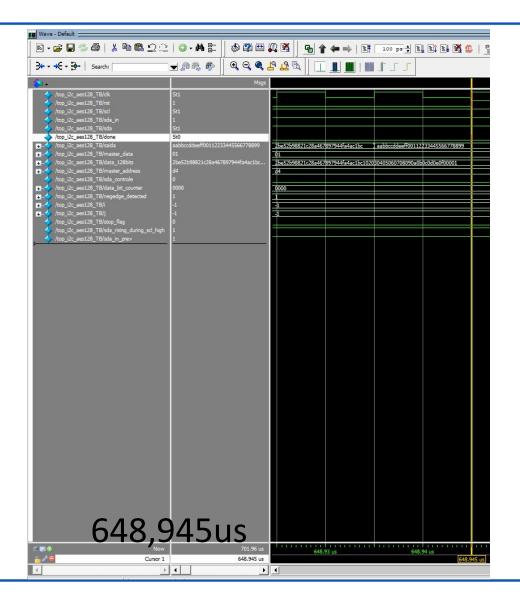
```
‡ Teste 1 Descriptografia AES-128
# Entrada = 2925841d02dc09fbdc118597196a0b22
       = 2b7e151628aed2a6abf7158809cf4f3c
# Esperado = 3243f6a8885a308d313198a2e0370734
# Obtido = 3243f6a8885a308d313198a2e0370734
# Resultado CORRETO!
 Teste 2 Criptografia AES-128
# Esperado = 66e94bd4ef8a2c3b884cfa59ca342b2e
# Obtido = 66e94bd4ef8a2c3b884cfa59ca342b2e
# Resultado CORRETO!
 Teste 2 Descriptografia AES-128
# Entrada = 66e94bd4ef8a2c3b884cfa59ca342b2e
# Chave
       # Obtido
       # Resultado CORRETO!
```













# **CONCLUSÃO**











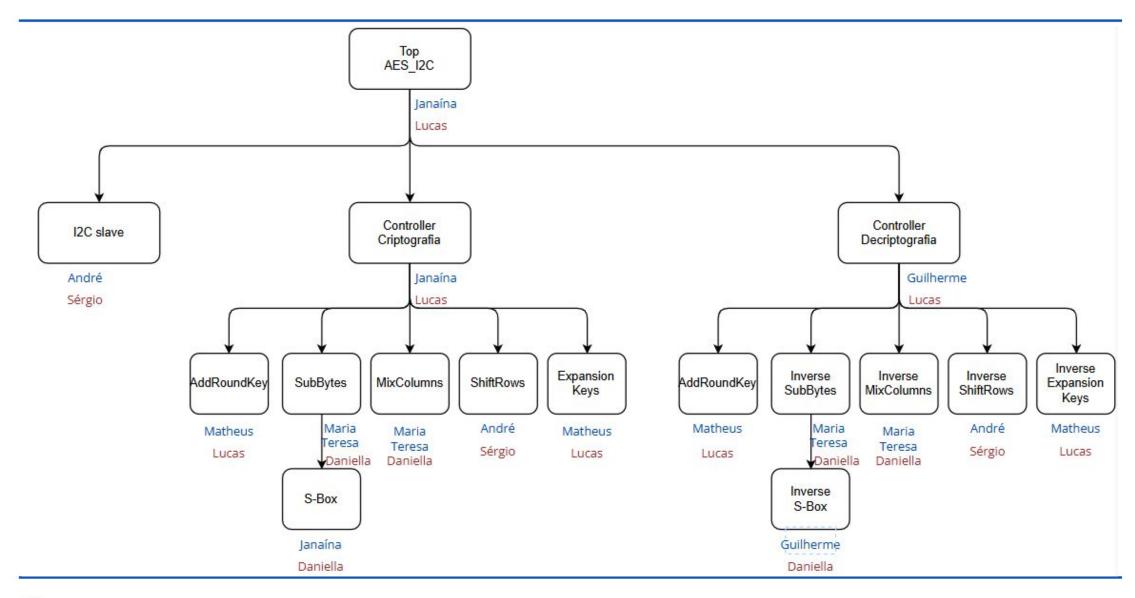








## CONCLUSÃO





### CONCLUSÃO

#### **Pontos Fracos**

- Dificuldade inicial de entendimento do conteúdo (tanto da parte matemática quanto da parte conceitual da criptografia)
- Dificuldade em dividir o projeto

#### **Pontos Fortes**

- Tempo inicial dedicado ao estudo do tema
- Divisão em pequenos módulos
- Mesma equipe de designer e tester para módulos de operações inversas
- Projeto bem estruturado e com grande quantidade de testes
- Comprometimento da equipe com as entregas e prazos
- Apoio entre a equipe para resolução de problemas ao longo do desenvolvimento

