TRƯỜNG ĐẠI HỌC GIAO THÔNG VẬN TẢI TP. HÒ CHÍ MINH



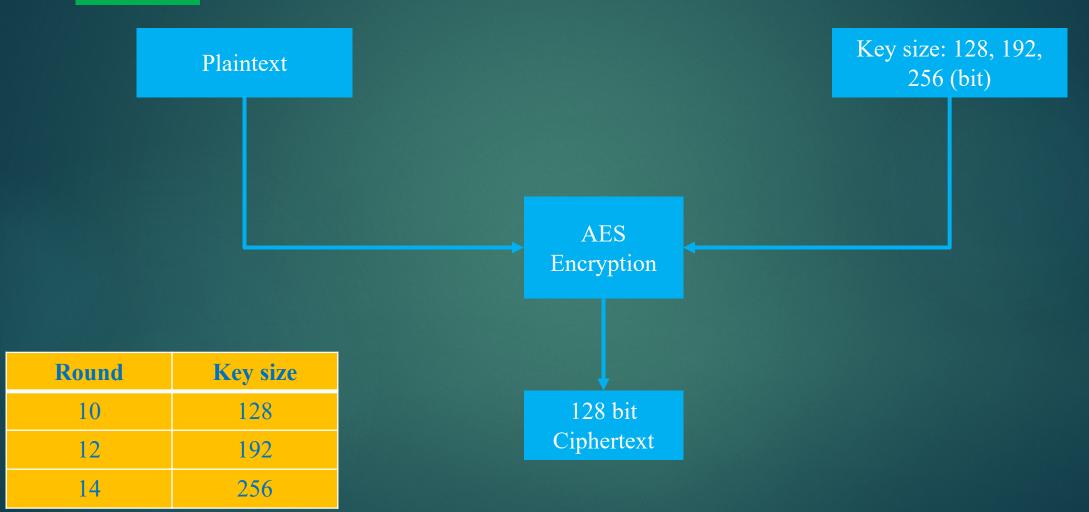
BẢO MẬT HỆ THỐNG THÔNG TIN INFORMATION SYSTEM SECURITY

MÃ HÓA ĐỐI XỨNG AES 128 bit

Giảng viên: TS. Trần Thế Vinh

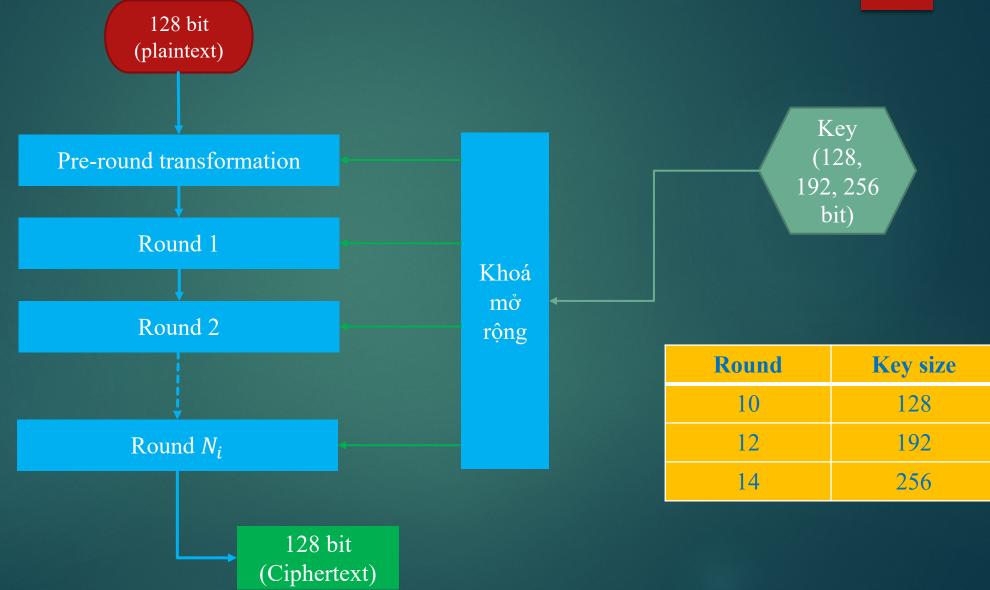








Output





Mã hoá AES có hai bước:

- 1 Sinh khoá (Key generation)
- 2 Vòng (Rounds)

1. Sinh khoá:

- ROTWORD của cột cuối
- Sub byte của ROTWORD
- XOR với RCON và cột đầu tiên của khoá và subbyte
- Kết quả cột đầu tiên của khoá vòng 1 (Round 1)

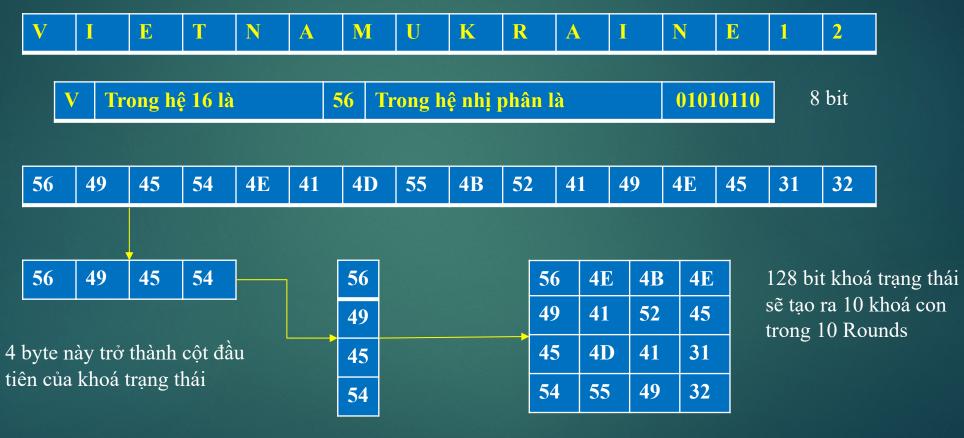
2. Rounds

Round đầu tiên	Round chính	Round cuối
XOR với khoá Round 0	 Sub byte Shift Rows (Chuyển hàng) Mix Columns (Trộn cột) Add Round Key (Thêm khoá Round) 	 Sub byte Shift Rows (Chuyển hàng) Add Last Round Key



1. SINH KHOÁ

128 bit – Key: VIETNAMUKRAINE12 (8*16=128 bits)



Key state

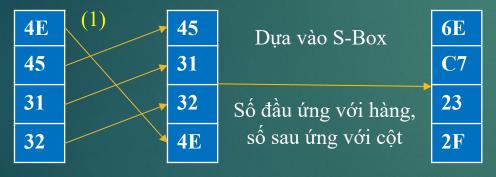


Tạo Sub-key

56	4E	4B	4 E
49	41	52	45
45	40	41	31
54	55	49	32

Lấy cột cuối của khoá và thực hiện ROT WORD

Khoá trạng thái K_0



ROT WORD

S-box

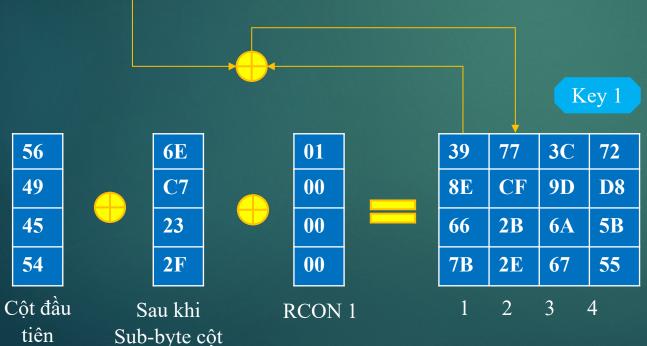
	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0a	0b	0c	0d	0e	Of
00	63	7c	77	7b	f2	6b	6f	c 5	30	01	67	2b	fe	d7	ab	76
10	ca	82	с9	7d	fa	59	47	fO	ad	d4	a2	af	9c	a4	72	c0
20	b7	fd	93	26	36	3	f7	CC	34	a5	e5	f1	71	d8	31	15
30	04	c 7	23	сЗ	18	96	05	9a	07	12	80	e2	eb	27	b2	75
40	09	83	2c	la	1b	≯5e	5 a	a0	52	3b	d6	b 3	29	e3	2f	84
50	53	d1	00	ed	20	fc	b1	5b	6a	cb	be	39	4 a	4c	58	cf
60	d0	ef	aa	fb	43	4d	33	85	45	f9	02	7f	50	3c	9f	a8
70	51	a3	40	8f	92	9d	38	f5	bc	b6	da	21	10	ff	f3	d2
80	cd	0c	13	ес	5f	97	44	17	c4	a 7	7e	3d	64	5d	19	73
90	60	81	4 f	dc	22	2 a	90	88	46	ее	b8	14	de	5e	0b	db
a0	e0	32	3a	0a	49	06	24	5c	c2	d3	ac	62	91	95	e4	79
b0	e 7	с8	37	6d	8d	d5	4e	a9	6C	56	f4	ea	65	7a	ae	80
c0	ba	78	25	2e	1c	a 6	b4	C6	e8	dd	74	1f	4b	bd	8b	8a
d0	70	3e	b 5	66	48	03	f6	0e	61	35	57	b9	86	c1	1d	9e
e0	e1	f8	98	11	69	d9	8e	94	9b	1e	87	e9	се	55	28	df
fO	8c	al	89	0d	bf	e6	42	68	41	99	2d	Of	b0	54	bb	16



RCON là bảng được xác định trước để sinh khoá trong AES

56	4E	4B	4 E
49	41	52	45
45	40	41	31
54	55	49	32

Round	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
RCON	01	02	04	08	10	20	40	80	18	36
	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00



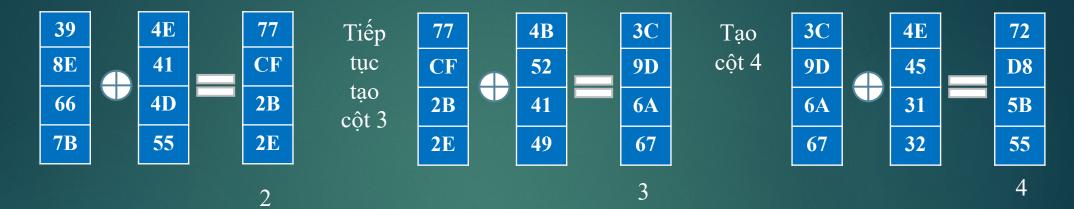


Key trạng thái trở thành Key 0 Key 1 được tạo ra như trên và tương tự với $K_2 \rightarrow K_{10}$. K_1 tạo ra K_2 K_2 tạo ra K_3 ... K_9 tạo ra K_{10}

39 00111001



Tiếp đến: Cột thứ 1 thu được tiếp tục XOR với cột thứ 2 của khoá trạng thái:



56	4E	4B	4E	
49	41	52	45	
45	4D	41	31	
54	55	49	32	
	K	0		

39	77	3C	72
8E	CF	9D	D8
66	2B	6A	5B
7B	2 E	67	55
	K	1	



Thiết lập K_2 từ K_1

Lấy cột cuối của K_1 và thực hiện ROTWORD, sub-byte

D8	Tương tự thiết lập	61
5B	K_1 từ S-Box ta có	39
55		FC
72		40

Sau khi tính sub-byte cột cuối



S-box

	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0a	0b	0c	0d	0e	Of
00	63	7c	77	7b	f2	6b	6f	c 5	30	01	67	2b	fe	d7	ab	76
10	ca	82	c9	7d	fa	59	47	fO	ad	d4	a2	af	9c	a4	72	c0
20	b7	fd	93	26	36	3f	f7	СС	34	a5	e5	fl	71	d8	31	15
30	04	c 7	23	с3	18	96	05	9a	07	12	80	e2	eb	27	b2	75
40	09	83	2c	la	1b	6e	5a	a0	52	3b	d6	b 3	29	e3	2f	84
50	53	dl	00	ed	20	fc	bl	5b	6a	cb	be	39	4 a	4c	58	cf
60	d0	ef	aa	fb	43	4 d	33	85	45	f9	02	7f	50	3c	9f	a8
70-	51	a3	40	8f	92	9d	38	f5	bc	b6	da	21	10	ff	f3	d2
80	cd	0c	13	ес	5f	97	44	17	c4	a7	7e	3d	64	5d	19	73
90	60	81	4f	dc	22	2a	90	88	46	ee	b8	14	de	5e	0b	db
a0	e0	32	3a	0a	49	06	24	5c	c2	d3	ac	62	91	95	e4	79
b0	e7	c8	37	6d	8d	d5	4e	a9	6C	56	f4	ea	65	7a	ae	80
c0	ba	78	25	2e	1c	a 6	b4	С6	e8	dd	74	1f	4b	bd	8b	8a
d0	70	Зе	b5	66	48	03	f6	0e	61	35	57	b9	86	cl	1d	9e
e0	el	f8	98	11	69	d9	8e	94	9b	1e	87	e9	се	55	28	df
fO	8c	al	89	0d	bf	e6	42	68	41	99	2d	Of	b0	54	bb	16

39	77	3C	72						
8E	CF	9D	D8						
66	2B	6A	5B						
7B	2E	67	55						
K_1									

5A	2D	11	63
B7	78	E5	3D
9A	B 1	DB	80
3B	15	72	27
	K	2	



Thiết lập K_2 từ K_1

Lấy cột của K_1 và thực hiện sub-byte (không thực hiện ROTWORD)

5A		77	2 D	Tiếp	2D		3C	11	Tạo	11	72	63
B7		CF	78	tục	78		9D	E5	cột 4	E5	D8	3D
9A	V	2B	B1	tạo cột 3	B1	V	6A	DB		DB	5B	80
3B		2 E	15	Oọi 3	15		67	72		72	55	27
			2					3				4

39	77	3C	72	
8E	CF	9D	D8	
66	2B	6A	5 B	
7B	2 E	67	55	
K_1				

5A	2D	11	63
B7	78	E5	3D
9A	B1	DB	80
3B	15	72	27
K_2			

Từ K_3 đến K_{10} tương tự như K_1 tạo ra K_2



Ta thu được tập hợp khóa con được sinh ra từ khóa trạng thái:

56	4E	4B	4E
49	41	52	45
45	4D	41	31
54	55	49	32
K_0			

39	77	3C	72
8E	CF	9D	D8
66	2B	6A	5B
7B	2 E	67	55
K_1			

5A	2D	11	63
B7	78	E5	3D
9A	B1	DB	80
3B	15	72	27
K_2			

79	54	45	26
7A	02	E7	DA
56	E7	3C	BC
C0	D5	A7	80
K ₃			

26	72	37	11		
1F	1D	FA	20		
9B	7C	40	FC		
37	E2	45	C5		
	K_4				

81	F3	C4	D5	
AF	B2	48	68	
3D	41	01	FD	
B5	57	12	D7	
K_5				

E4	17	D3	06
FB	49	01	69
33	72	73	8E
B6	E 1	F3	24
K_6			

5D	4A	99	9F
E2	AB	AA	C3
05	77	04	8A
D9	38	СВ	EF
K_7			

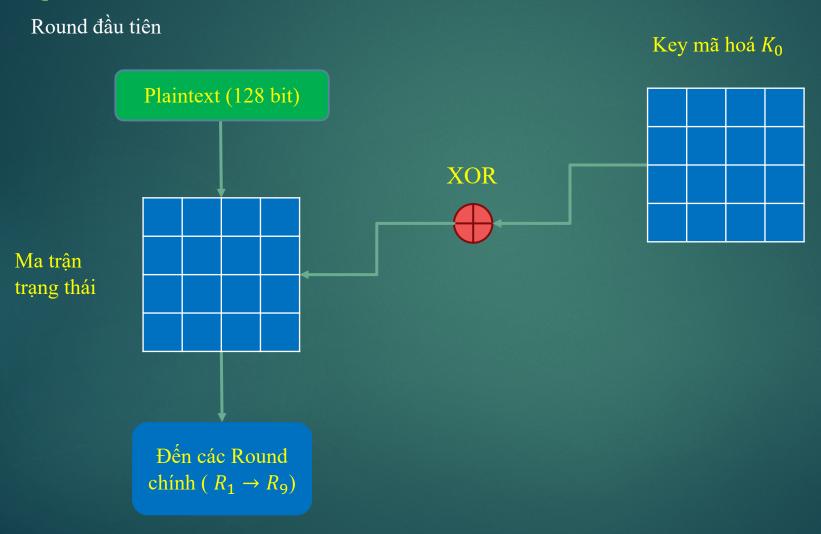
F3	B9	20	BF	
9C	37	9D	5E	
DA	AD	A9	23	
02	3A	F1	1E	
K ₈				

B0	09	29	96
BA	8D	10	4 E
A8	05	AC	8F
0A	30	C1	DF
K ₉			

A9	A0	89	1F			
C9	44	54	1A			
36	33	9F	10			
9A	AA	6B	B4			
K ₁₀						

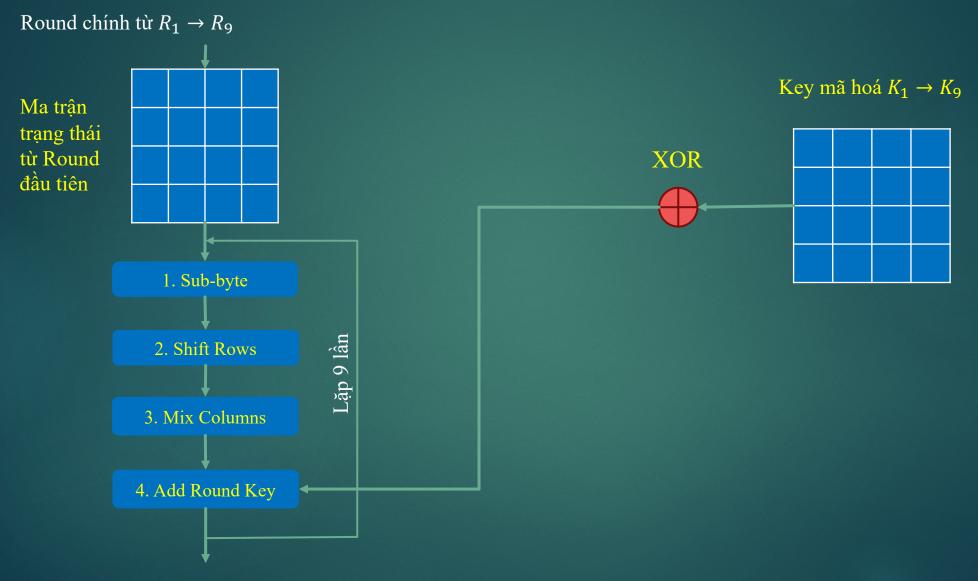


QUÁ TRÌNH MÃ HOÁ – ENCRYPTION PROCESS



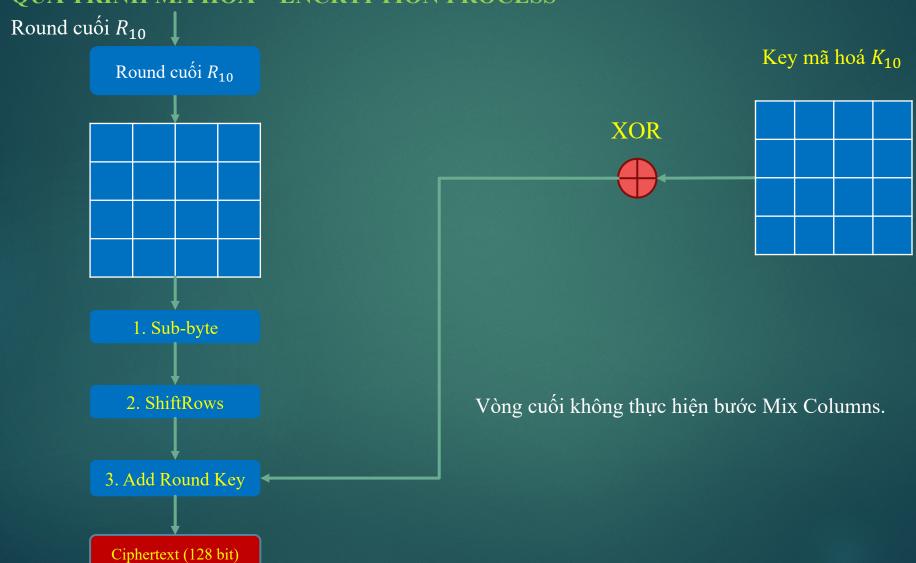








QUÁ TRÌNH MÃ HOÁ – ENCRYPTION PROCESS





Tin nhắn cần mã hoá

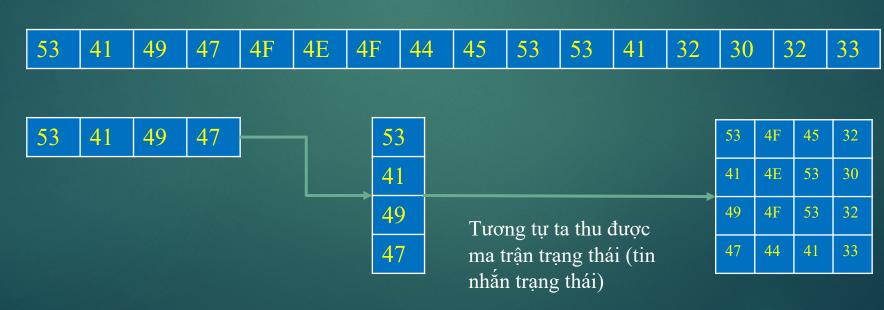
SAIGONODESSA2023 (128 bit)



Tương tự như khoá chuyển sang hệ 16



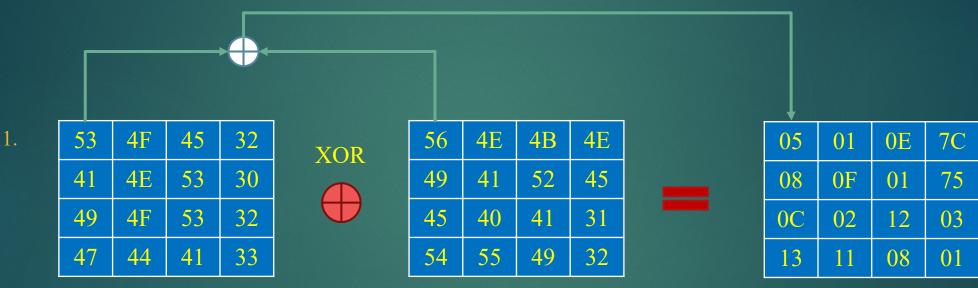
Ta thu được:





Ta có 4 bước trong 1 Round:

- 1. Add Round Key
- 2. Sub byte
- 3. Shift Rows
- 4. Mix Columns



Tin nhắn trạng thái

 K_0

Kết quả trạng thái







05	01	0E	7C		6B	7C	AB	10
08	0F	01	75	S-Box thu được	30	76	7C	9D
0C	02	12	03		FE	77	C9	7B
13	11	08	01		7D	82	30	7C

Ma trận Trạng thái

Sau khi Sub byte ta thu được

Sử dụng S-Box

	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0a	0b	0c	0d	0e	Of
00-	63	7c	77	7b	f2 	-6b	6f	c 5	30	01	67	2b	fe	d7	ab	76
10	ca	82	с9	7d	fa	59	47	fO	ad	d4	a2	af	9c	a4	72	c0
20	b7	fd	93	26	36	3f	f7	СС	34	a5	e5	f1	71	d8	31	15
30	04	c 7	23	сЗ	18	96	05	9a	07	12	80	e2	eb	27	b2	75
40	09	83	2c	1a	1b	6e	5a	a 0	52	3b	d6	b 3	29	e3	2f	84
50	53	d1	00	ed	20	fc	b1	5b	6a	cb	be	39	4 a	4c	58	cf
60	d0	ef	aa	fb	43	4d	33	85	45	f9	02	7f	50	3c	9f	a 8
70	51	a3	40	8f	92	9d	38	f5	bc	b6	da	21	10	ff	f3	d2
80	cd	0c	13	ec	5f	97	44	17	C4	a 7	7e	3d	64	5d	19	73
90	60	81	4f	dc	22	2 a	90	88	46	ee	b8	14	de	5e	0b	db
a0	e0	32	3a	0a	49	06	24	5c	c2	d3	ac	62	91	95	e4	79
b0	e7	c 8	37	6d	8d	d5	4e	a9	6C	56	f4	ea	65	7a	ae	80
c0	ba	78	25	2e	1c	a6	b4	С6	e8	dd	74	1f	4b	bd	8b	8a
d0	70	3e	b5	66	48	03	f6	0e	61	35	57	b9	86	c1	1d	9e
e0	el	f8	98	11	69	d9	8e	94	9b	1e	87	e9	се	55	28	df
fO	8c	al	89	0d	bf	e6	42	68	41	99	2d	Of	b0	54	bb	16



3. Shift Rows

6B	7C	AB	10
30	76	7C	9D
FE	77	C 9	7B
7D	82	30	7C

0 - Shift

1 - Shift

2 - Shift

3 - Shift

Trước khi Shift Rows



Mỗi hàng đều dịch chuyển vòng trái tương ứng với 0 đến 3 lượt (4 lần)

Sau khi Shift Rows



4. Mix Columns

6B	7C	AB	10
76	7C	9D	30
C 9	7B	FE	77
7C	7D	82	30

Bốn byte trong từng cột được kết hợp lại theo một phép biến đổi khả nghịch. Mỗi khối 4 byte đầu vào sẽ cho một khối 4 byte ở đầu ra với tính chất mỗi byte ở đầu vào đều ảnh hưởng tới 4 byte đầu ra.

Cùng với bước ShiftRows, Mixcolumns đã tạo ra tính chất khuếch tán cho thuật toán. Mỗi cột được xem như một đa thức trong trường hữu hạn và được nhân với đa thức $f(x) = 3x^3 + x^2 + x + 2 \pmod{x^4 + 1}$

$ \begin{bmatrix} 6B \\ 76 \\ C9 \\ 7C \end{bmatrix} $ $ \begin{bmatrix} 2 & 3 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 3 & 1 \\ 1 & 1 & 2 & 3 \\ 3 & 1 & 1 & 2 \end{bmatrix} $ $ \begin{bmatrix} 6B \\ 76 \\ C9 \\ 7C \end{bmatrix} $ $ \begin{bmatrix} (2 \cdot 6B) \oplus (3 \cdot 76) \oplus (1 \cdot C9) \oplus (1 \cdot 7C) \\ (1 \cdot 6B) \oplus (2 \cdot 76) \oplus (3 \cdot C9) \oplus (1 \cdot 7C) \\ (1 \cdot 6B) \oplus (1 \cdot 76) \oplus (2 \cdot C9) \oplus (3 \cdot 7C) \\ (3 \cdot 6B) \oplus (1 \cdot 76) \oplus (1 \cdot C9) \oplus (2 \cdot 7C) \end{bmatrix} $	=	F9 BB 10 FA	
---	---	----------------------	--



4. Mix Columns

Rijndael sử dụng trường hữu hạn đặc trưng 2 với 256 phần tử, trường này còn có thể được gọi là trường Galois GF(2⁸). Nó sử dụng đa thức rút gọn sau:

$$GF(2^8) = x^8 + x^4 + x^3 + x + 1$$
$$x^8 = x^4 + x^3 + x + 1$$

2 · 6B

10.01101011

$$(x^1) \times (x^6 + x^5 + x^3 + x^1 + 1)$$

= $x^7 + x^6 + x^4 + x^2 + x \rightarrow 11010110$

$3 \cdot 76$

 $11 \cdot 01110110$

$$(x^{1}+1)\times(x^{6}+x^{5}+x^{4}+x^{2}+x)$$

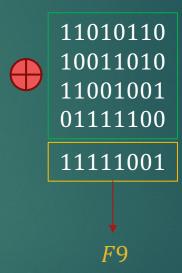
= $x^{7}+x^{6}+x^{5}+x^{3}+x^{2}+x^{6}+x^{5}+x^{4}+x^{2}+x$
= $x^{7}+x^{4}+x^{3}+x\to 10011010$

1 · C9

 $1 \cdot 11001001$

$$(1)\times(x^7+x^6+x^3+1)\to 11001001$$

$$1 \cdot 7C \rightarrow 01111100$$





4. Mix Columns:

Tương tự ta thu được ma trận Mix Column

F9	7A	8D	37
ВВ	74	11	D9
10	71	4C	9E
FA	79	9A	17