## TD 1 : Chiffrement et déchiffrement symétrique AES

Pour des raisons de temps nous ne considérerons qu'un seul round de chiffrement et de déchiffrement de l'AES qui se compose des étapes suivantes :

### ROUND DE CHIFFREMENT AES

- SubBytes
- ShiftRows
- MixColumns
- AddRoundKey

#### ROUND DE DECHIFFREMENT AES

- InvShiftRows
- InvSubBytes
- AddRoundKey
- InvMixColumns

Le message initial de 128 bits à transmettre est le suivant (chaque chiffre est codé en hexadécimal sur 4 bits)

#### 00102030405060708090A0B0C0D0E0F0

La clé de chiffrement de 128 bits à utiliser dans ce round est la suivante

#### D6AA74FDD2AF72FADAA678F1D6AB76FE

ENTRÉE 00102030405060708090A0B0C0D0E0F0
SUBBYTES 63CAB7040953D051CD60E0E7BA70E18C
SHIFTROW 6353E08C0960E104CD70B751BACAD0E7
MIXCOLUMNS 5F72641557F5BC92F7BE3B291DB9F91A
KEY D6AA74FDD2AF72FADAA678F1D6AB76FE
ADDROUNDKEY 89D810E8855ACE682D1843D8CB128FE4

ENTRÉE 89D810E8855ACE682D1843D8CB128FE4
KEY D6AA74FDD2AF72FADAA678F1D6AB76FE
INVADDROUNDKEY 5F72641557F5BC92F7BE3B291DB9F91A
INVMIXCOLUMNS 6353E08C0960E104CD70B751BACAD0E7
INVSHIFTROW 63CAB7040953D051CD60E0E7BA70E18C
INVSUBBYTES 00102030405060708090A0B0C0D0E0F0

## I. <u>Chiffrement en bloc</u>

Remplissez la matrice suivante, chaque case représente un octet. Par la suite, les opérations du chiffrement et du déchiffrement se font octet par octet.

00	40	80	C0
10	50	90	D0
20	60	A0	E0
30	70	В0	F0

## II. <u>Chiffrement AES – SubBytes</u>

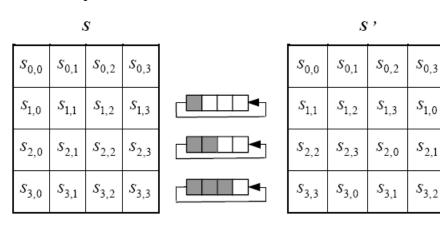
En utilisant la matrice Sbox suivante remplissez la matrice de résultat de l'opération SubBytes :

										7							
	İ	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	a	b	С	d	е	f
	0	63	7с	77	7b	f2	6b	6f	с5	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	£7	CC	34	<b>a</b> 5	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	3с	9f	a8
١	7	51	<b>a</b> 3	40	8£	92	9d	38	£5	bc	b6	da	21	10	ff	f3	d2
x	8	cd	0с	13	ec	5f	97	44	17	с4	<b>a</b> 7	7e	3d	64	5d	19	73
	9	60	81	4f	dc	22	2a	90	88	46	ee	b8	14	de	5e	0b	db
	a	<b>e</b> 0	32	3a	0a	49	06	24	5с	с2	d3	ac	62	91	95	e4	79
	b	e7	с8	37	6d	8d	d5	4e	<b>a</b> 9	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	3e	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	<b>e</b> 9	ce	55	28	df
	f	8c	a1	89	0d	bf	e6	42	68	41	99	2d	0f	b0	54	bb	16

63	09	CD	ВА
СА	53	60	70
В7	D0	E0	E1
04	51	E7	8C

## III. Chiffrement AES – ShiftRows

En considérant la modification suivante pour ShiftRows remplissez la matrice de résultat de cette opération :



63	09	CD	ВА
53	60	70	CA
E0	E1	В7	D0
8C	04	51	E7

#### IV. **Chiffrement AES – MixColumns**

En considérant la modification suivante pour MixColumns remplissez la matrice de résultat de cette opération :

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

5F	57	F7	1D
72	F5	BE	B9
64	ВС	3B	F9
15	92	29	1A

#### MATRICE en entrée

63 = 0110 0011	09 = 0000 1001	$CD = 1100 \ 1101$	BA = 1011 1010
53 = 0101 0011	60 = 0110 0000	70 = 0111 0000	$CA = 1100\ 1010$
$E0 = 1110\ 0000$	E1 =1110 0001	B7 = 1011 0111	D0 = 1101 0000
8C = 1000 1100	04 = 0000 0100	51 = 0101 0001	E7 = 1110 0111

## Correction (tout les + sont des XOR) (tout les \* sont modulo dans GF(2<sup>8</sup>) 11B « 1 0001 1011 »)

 $2*(X) \Rightarrow 1$  décalage à gauche

- si  $B7 = 0 \Rightarrow$  alors le résultat est bon

- si B7 = 1 => alors résultat = décalé à gauche + 0001 1011

$$\overline{S'_{0,c} = 2^* S_{0,c} + 3^* S_{1,c} + S_{2,c} + S_{3,c} = 2^* S_{0,c} + 2^* S_{1,c} + S_{1,c} + S_{2,c} + S_{3,c}}$$

$$S'_{0,c} = 2^* (S_{0,c} + S_{1,c}) + S_{1,c} + S_{2,c} + S_{3,c}$$

## Calcul de S'0,0

$$\overline{2^*}(S_{0,0} + \overline{S}_{1,0}) = 2^*(0110\ 0011\ +\ 0101\ 0011) = 2^*(\mathbf{0}011\ 0000) = 0110\ 0000$$
  
 $S'_{0,0} = 0110\ 0000 +\ 0101\ 0011 +\ 1110\ 0000 +\ 1000\ 1100 =\ 0101\ 1111 = \mathbf{5F}$ 

### Calcul de $\underline{S'_{0,2}}$

$$\overline{2^*(S_{0,2} + S_{1,2})} = 2^*(1100\ 1101 + 0111\ 0000) = 2^*(\mathbf{1}011\ 1101) = 0111\ 1010 + 0001\ 1011$$
  
 $2^*(S_{0,2} + S_{1,2}) = 0110\ 0001$ 

$$S'_{0.2} = 0110\ 0001 + 0111\ 0000 + 1011\ 0111 + 0101\ 0001 = 1111\ 0111 = F7$$

```
Calcul de S'0,3
\overline{2^*(S_{0.3} + S_{1.3})} = 2^*(1011\ 1010 + 1100\ 1010) = 2^*(0111\ 0000) = 1110\ 0000
S'_{0.1} = 1110\ 0000 + 1100\ 1010 + 1101\ 0000 + 1110\ 0111 = 0001\ 1101 = 1D
S'_{1,c} = S_{0,c} + 2*S_{1,c} + 3*S_{2,c} + S_{3,c} = S_{0,c} + 2*S_{1,c} + 2*S_{2,c} + S_{2,c} + S_{3,c}
S'_{1,c} = 2* (S_{1,c} + S_{2,c}) + S_{0,c} + S_{2,c} + S_{3,c}
Calcul de S'1,0
2*(S_{1.0} + S_{2.0}) = 2*(0101\ 0011 + 1110\ 0000) = 2*(1011\ 0011) = 0110\ 0110 + 0001\ 1011
2* (S_{1.0} + S_{2.0}) = 0111 \ 1101
S'_{1.0} = 0111\ 1101 + 0110\ 0011 + 1110\ 0000 + 1000\ 1100 = 0111\ 0010 = 72
Calcul de S'1,1
2*(S_{1,1} + S_{2,1}) = 2*(0110\ 0000 + 1110\ 0001) = 2*(1000\ 0001) = 0000\ 0010 + 0001\ 1011
2* (S_{1.1} + S_{2.1}) = 0001 \ 1001
S'_{1,1} = 0001\ 1001 + 0000\ 1001 + 1110\ 0001 + 0000\ 0100 = 1111\ 0101 = F5
Calcul de S'1.2
2*(S_{1,2} + S_{2,2}) = 2*(0111\ 0000 + 1011\ 0111) = 2*(1100\ 0111) = 1000\ 1110 + 0001\ 1011
2* (S_{1,2} + S_{2,2}) = 1001 \ 0101
S'_{1,2} = 1001\ 0101 + 1100\ 1101 + 1011\ 0111 + 0101\ 0001 = 1011\ 1110 = BE
Calcul de S'1,3
2*(S_{1,3} + S_{2,3}) = 2*(1100\ 1010 + 1101\ 0000) = 2*(0001\ 1010) = 0011\ 0100
S'_{13} = 0011\ 0100 + 1011\ 1010 + 1101\ 0000 + 1110\ 0111 = 1011\ 1001 = \mathbf{B9}
S'_{2,c} = S_{0,c} + S_{1,c} + 2*S_{2,c} + 3*S_{3,c} = S_{0,c} + S_{1,c} + 2*S_{2,c} + 2*S_{3,c} + S_{3,c}
S'_{2,c} = 2* (S_{2,c} + S_{3,c}) + S_{0,c} + S_{1,c} + S_{3,c}
Calcul de S'2.0
2*(S_{2,0} + S_{3,0}) = 2*(1110\ 0000 + 1000\ 1100) = 2*(0110\ 1100) = 1101\ 1000
S'_{2.0} = 1101\ 1000 + 0110\ 0011 + 1000\ 1100 + 01010011 = 0110\ 0100 = 64
Calcul de S'2,1
2*\left(S_{2,1}+S_{3,1}\right)=2*(1110\ 0001\ +\ 0000\ 0100)=2*(1110\ 0101)=1100\ 1010\ +\ 0001\ 1011
2* (S_{2.1} + S_{3.1}) = 1101\ 0001
S'_{21} = 1101\ 0001 + 0000\ 1001 + 0000\ 0100 + 0110\ 0000 = 1011\ 1100 = BC
Calcul de S'2,2
2*(S_{2,2} + S_{3,2}) = 2*(1011\ 0111 + 0101\ 0001) = 2*(1110\ 0110) = 1100\ 1100 + 0001\ 1011
2* (S_{2,2} + S_{3,2}) = 1101\ 0111
S'_{2,2} = 1101\ 0111 + 1100\ 1101 + 0101\ 0001 + 0111\ 000 = 0011\ 1011 = 3B
Calcul de S<sup>2</sup>2,3
```

 $2* (S_{2,3} + S_{3,3}) = 2*(1101\ 0000 + 1110\ 0111) = 2*($ **0** $011\ 0111) = 0110\ 1110$  $S'_{2,3} = 0110\ 1110 + 1011\ 1010 + 1110\ 0111 + 1100\ 1010 = 1111\ 1001 =$ **F9** 

## 

$$S'_{3,c} = 2* (S_{0,c} + S_{3,c}) + S_{0,c} + S_{1,c} + S_{2,c}$$

## Calcul de S'3,0

$$\overline{2^* (S_{0,0} + S_{3,0})} = 2^* (0110\ 0011 + 1000\ 1100) = 2^* (\mathbf{1}110\ 1111) = 1101\ 1110 + 0001\ 1011$$
  
 $2^* (S_{0,0} + S_{3,0}) = 1100\ 0101$ 

$$S'_{2.0} = 1100\ 0101 + 0110\ 0011 + 0101\ 0011 + 1110\ 0000 = 0001\ 0101 = 15$$

## Calcul de S'3,1

$$\overline{2^*(S_{0,1} + S_{3,1})} = 2^*(0000\ 1001 + 0000\ 0100) = 2^*(\mathbf{0}000\ 1101) = 0001\ 1010$$
  
 $S'_{3,1} = 0001\ 1010 + 0000\ 1001 + 0110\ 0000 + 1110\ 0001 = 1001\ 0010 = \mathbf{92}$ 

## Calcul de $S^2$ 3,2

$$\overline{2^* (S_{0,2} + S_{3,2})} = 2^* (1100\ 1101 + 0101\ 0001) = 2^* (\mathbf{1}001\ 1100) = 0011\ 1000 + 0001\ 1011$$
  
 $2^* (S_{0,2} + S_{3,2}) = 0010\ 0011$ 

$$S'_{3,2} = 0010\ 0011 + 1100\ 1101 + 0111\ 0000 + 1011\ 0111 = 0010\ 1001 = 29$$

## Calcul de $\underline{S}^2$ 3,3

$$2*(S_{0,3} + S_{3,3}) = 2*(1011\ 1010 + 1110\ 0111) = 2*(\mathbf{0}101\ 1101) = 1011\ 1010$$
  
 $S'_{3,3} = 1011\ 1010 + 1011\ 1010 + 1100\ 1010 + 1101\ 0000 = 0001\ 1010 = \mathbf{1A}$ 

## V. <u>Chiffrement AES – AddRoundKey</u>

En utilisant la clé donnée remplissez la matrice de résultat de l'opération AddRoundKey:

89	85	2D	СВ
D8	5A	18	12
10	CE	43	8F
E8	68	D8	E4

## VI. <u>Déchiffrement AES – AddRoundKey</u>

En utilisant la clé donnée remplissez la matrice de résultat de l'opération AddRoundKey :

5F	57	F7	1D
72	F5	BE	B9
64	ВС	3B	F9
15	92	29	1A

## VII. <u>Déchiffrement AES –Inv MixColumns</u>

En considérant la modification suivante pour InvMixColumns remplissez la matrice de résultat de cette opération :

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

63	09	CD	ВА
53	60	70	CA
E0	E1	B7	D0
8C	04	51	E7

### MATRICE en entrée

5F = 0101 1111	57 = 0101 0111	F7 = 1111 0111	1D = 0001 1101
72 = 0111 0010	F5 = 1111 0101	BE = 1011 1110	B9 = 1011 1001
64 = 0110 0100	BC =1011 1100	3B = 0011 1011	F9 = 1111 1001
15 = 0001 0101	92 = 1001 0010	29 = 0010 1001	$1A = 0001\ 1010$

Correction (tout les + sont des XOR) (tout les \* sont modulo dans  $GF(2^8)\ 11B \ll 1\ 0001\ 1011\ \text{*})$ 

 $2*(X) \Rightarrow 1$  décalage à gauche

- si  $B7 = 0 \Rightarrow$  alors le résultat est bon

- si B7 = 1 => alors résultat = décalé à gauche + 0001 1011

```
S'_{0,c} = E^* S_{0,c} + B^* S_{1,c} + D^* S_{2,c} + 9^* S_{3,c} = 8^* S_{0,c} + 4^* S_{0,c} + 2^* S_{0,c} + 8^* S_{1,c} + 2^* S_{1,c} + S_{1,c}
+8* S_{2,c} +4* S_{2,c} + S_{2,c} + 8* S_{3,c} + S_{3,c}
S'_{0,c} = 8* (S_{0,c} + S_{1,c} + S_{2,c} + S_{3,c}) + 4* (S_{0,c} + S_{2,c}) + 2* (S_{0,c} + S_{1,c}) + S_{1,c} + S_{2,c} + S_{3,c}
Calcul de S'0,0
8* (S_{0,0} + S_{1,0} + S_{2,0} + S_{3,0}) = 8*(0101\ 1111 + 0111\ 0010 + 0110\ 0100 + 0001\ 0101)
8*(S_{0.0} + S_{1.0} + S_{2.0} + S_{3.0}) = 8*(0101\ 1100) = 4*(1011\ 1000) = 2*(0111\ 0000 + 0001\ 1011)
8* (S_{0.0} + S_{1.0} + S_{2.0} + S_{3.0}) = 2*(0110\ 1011) = 1101\ 0110
4*(S_{0.0} + S_{2.0}) = 4*(0101\ 1111 + 0110\ 0100) = 4*(0011\ 1011) = 2*(0111\ 0110) = 1110\ 1100
2*(S_{0.0} + S_{1.0}) = 2*(0101\ 1111 + 0111\ 0010) = 2*(0010\ 1101) = 0101\ 1010
S'_{0.0} = 1101\ 0110 + 1110\ 1100 + 0101\ 1010 + 0111\ 0010 + 0110\ 0100 + 0001\ 0101
S'_{0.0} = 0110\ 0011 = 63
Calcul de S'0,1
8* (S_{0,1} + S_{1,1} + S_{2,1} + S_{3,1}) = 8* (0101\ 0111 + 1111\ 0101 + 1011\ 1100 + 1001\ 0010)
8*(S_{0.1} + S_{1.1} + S_{2.1} + S_{3.1}) = 8*(1000\ 1100) = 4*(0001\ 1000 + 0001\ 1011) = 4*(0000\ 0011)
8* (S_{0.1} + S_{1.1} + S_{2.1} + S_{3.1}) = 2*(0000\ 0110) = 0000\ 1100
4*(S_{0.1} + S_{2.1}) = 4*(0101\ 0111 + 1011\ 1100) = 4*(1110\ 1011) = 2*(1101\ 0110 + 0001\ 1011)
4* (S_{0.1} + S_{2.1}) = 2*(1100\ 1101) = 1001\ 1010 + 0001\ 1011 = \underline{1000\ 0001}
2*(S_{0,1} + S_{1,1}) = 2*(0101\ 0111 + 1111\ 0101) = 2*(1010\ 0010)
2* (S_{0,1} + S_{1,1}) = 0100\ 0100 + 0001\ 1011 = 0101\ 1111
S'_{0.1} = 00001100 + 10000001 + 01011111 + 11110101 + 10111100 + 10010010
S'_{0,1} = 0000 \ 1001 = \mathbf{09}
Calcul de S'0,2
8*(S_{0,2} + S_{1,2} + S_{2,2} + S_{3,2}) = 8*(1111\ 0111 + 1011\ 1110 + 0011\ 1011 + 0010\ 1001)
8*(S_{0,2} + S_{1,2} + S_{2,2} + S_{3,2}) = 8*(0101\ 1011) = 4*(1011\ 0110) = 2*(0110\ 1100 + 0001\ 1011)
8* (S_{0,2} + S_{1,2} + S_{2,2} + S_{3,2}) = 2*(0111\ 0111) = \underline{1110\ 1110}
4*(S_{0.2} + S_{2.2}) = 4*(1111\ 0111 + 0011\ 1011) = 4*(1100\ 1100) = 2*(1001\ 1000 + 0001\ 1011)
4* (S_{0,2} + S_{2,2}) = 2*(1000\ 0011) = 0000\ 0110 + 0001\ 1011 = \underline{0001\ 1101}
2*(S_{0.2} + S_{1.2}) = 2*(1111\ 0111 + 1011\ 1110) = 2*(0100\ 1001) = 1001\ 0010
S_{0.1}^* = 1110\ 1110 + 0001\ 1101 + 1001\ 0010 + 1011\ 1110 + 0011\ 1011 + 0010\ 1001
S'_{0.1} = 1100 \ 1101 = CD
Calcul de S'0,3
8*(S_{0.3} + S_{1.3} + S_{2.3} + S_{3.3}) = 8*(0001\ 1101 + 1011\ 1001 + 1111\ 1001 + 0001\ 1010)
8*(S_{0.3} + S_{1.3} + S_{2.3} + S_{3.3}) = 8*(0100\ 0111) = 4*(1000\ 1110) = 2*(0001\ 1100 + 0001\ 1011)
8* (S_{0,3} + S_{1,3} + S_{2,3} + S_{3,3}) = 2*(0000\ 0111) = \underline{0000\ 1110}
```

```
4*(S_{0.3} + S_{2.3}) = 4*(0001\ 1101 + 1111\ 1001) = 4*(1110\ 0100) = 2*(1100\ 1000 + 0001\ 1011)
4* (S_{0,3} + S_{2,3}) = 2*(1101\ 0011) = 1010\ 0110 + 0001\ 1011 = 1011\ 1101
2* (S_{0,3} + S_{1,3}) = 2*(0001\ 1101 + 1011\ 1001) = 2*(1010\ 0100)
2* (S_{0,3} + S_{1,3}) = 0100\ 1000 + 0001\ 1011 = 0101\ 0011
S'_{0.3} = 0000\ 1110 + 1011\ 1101 + 0101\ 0011 + 1011\ 1001 + 1111\ 1001 + 0001\ 1010
S'_{0.3} = 1011 \ 1010 = BA
<u>Ligne n°1 -----</u>
S_{1c} = 9 * S_{0c} + E * S_{1c} + B * S_{2c} + D * S_{3c}
S'_{1,c} = 8* (S_{0,c} + S_{1,c} + S_{2,c} + S_{3,c}) + 4* (S_{1,c} + S_{3,c}) + 2* (S_{1,c} + S_{2,c}) + S_{0,c} + S_{2,c} + S_{3,c}
Calcul de S'1,0
8* (S_{0.0} + S_{1.0} + S_{2.0} + S_{3.0}) = 1101\ 0110
4* (S_{1,0} + S_{3,0}) = 4* (0111\ 0010 + 0001\ 0101) = 4* (\textbf{0}110\ 0111) = 2* (\textbf{1}100\ 1110)
4* (S_{1,0} + S_{3,0}) = 1001 \ 1100 + 0001 \ 1011 = \underline{1000 \ 0111}
2*(S_{1.0} + S_{2.0}) = 2*(0111\ 0010 + 0110\ 0100\ ) = 2*(0001\ 0110) = 0010\ 1100
S'_{0.0} = 1101\ 0110 + 1000\ 0111 + 0010\ 1100 + 0101\ 1111 + 0110\ 0100\ + 0001\ 0101
S'_{0,0} = 0101\ 0011 = 53
\frac{\text{Calcul de }\underline{S^2_{1,1}}}{8^* \left(S_{0,1} + S_{1,1} + S_{2,1} + S_{3,1}\right) = \underline{0000\ 1100}}
4*(S_{1,1} + S_{3,1}) = 4*(1111\ 0101 + 1001\ 0010) = 4*(0110\ 0111) = 2*(1100\ 1110)
4* (S_{1.1} + S_{3.1}) = 1001 \ 1100 + 0001 \ 1011 = \underline{1000 \ 0111}
2*(S_{1,1} + S_{2,1}) = 2*(1111\ 0101 + 1011\ 1100) = 2*(0100\ 1001) = 1001\ 0010
S'_{0.1} = 0000\ 1100 + 1000\ 0111 + 1001\ 0010 + 0101\ 0111 + 1011\ 1100\ + 1001\ 0010
S'_{0.1} = 0110\ 0000 = 60
\frac{\text{Calcul de }\underline{S^2_{1,2}}}{8^* \left(S_{0,2} + S_{1,2} + S_{2,2} + S_{3,2}\right)} = \underline{1110\ 1110}
4*(S_{1.2} + S_{3.2}) = 4*(1011\ 1110 + 0010\ 1001) = 4*(1001\ 0111) = 2*(0010\ 1110 + 0001\ 1011)
4* (S_{1,2} + S_{3,2}) = 2*(0011\ 0101) = 0110\ 1010
2*(S_{1,2} + S_{2,1}) = 2*(1011\ 1110 + 0011\ 1011\ ) = 2*(1000\ 0101)
2* (S_{1.2} + S_{2.1}) = 0000\ 1010\ +0001\ 1011 = 0001\ 0001
S'_{0.2} = 1110\ 1110 + 0110\ 1010 + 0001\ 0101 + 1111\ 0111 + 0011\ 1011\ + 0010\ 1001
S'_{0,2} = 0111\ 0000 = 70
Calcul de \frac{S^2}{1,3}
8* (S_{0,3} + S_{1,3} + S_{2,3} + S_{3,3}) = \underline{0000 \ 1110}
```

```
4*(S_{1,3} + S_{3,3}) = 4*(1011\ 1001 + 0001\ 1010) = 4*(1010\ 0011) = 2*(0100\ 0110 + 0001\ 1011)
4* (S_{1.3} + S_{3.3}) = 2*(0101\ 1101) = \underline{1011\ 1010}
2*(S_{1,3} + S_{2,3}) = 2*(1011\ 1001 + 1111\ 1001) = 2*(0100\ 0000) = 1000\ 0000
S'_{0.2} = 0000\ 1110 + 1011\ 1010 + 1000\ 0000 + 0001\ 1101 + 1111\ 1001\ + 0001\ 1010
S'_{0,2} = 1100 \ 1010 = CA
S'_{2,c} = 8* (S_{0,c} + S_{1,c} + S_{2,c} + S_{3,c}) + 4* (S_{2,c} + S_{0,c}) + 2* (S_{2,c} + S_{3,c}) + S_{0,c} + S_{1,c} + S_{3,c}
Calcul de S<sup>2</sup>2,0
8* (S_{0.0} + S_{1.0} + S_{2.0} + S_{3.0}) = 1101\ 0110
4* (S_{2.0} + S_{0.0}) = 1110 1100
2*(S_{2.0} + S_{3.0}) = 2*(0110\ 0100 + 0001\ 0101) = 2*(0111\ 0001) = 1110\ 0010
S'_{2.0} = 1101\ 0110 + 1110\ 1100 + 1110\ 0010 + 0101\ 1111 + 0111\ 0010\ + 0001\ 0101
S'_{2.0} = 1110 \ 0000 = \mathbf{E0}
\frac{\text{Calcul de }\underline{S^2_{2,1}}}{8^* \left(S_{0,1} + S_{1,1} + S_{2,1} + S_{3,1}\right) = \underline{0000\ 1100}}
4* (S_{2.1} + S_{0.1}) = 1000\ 0001
2*(S_{2.1} + S_{3.1}) = 2*(1011\ 1100 + 1001\ 0010) = 2*(0010\ 1110) = 0101\ 1100
S'_{2,1} = 0000\ 1100 + 1000\ 0001 + 0101\ 1100 + 0101\ 0111 + 1111\ 0101\ + 1001\ 0010
S'_{2,1} = 1110\ 0001 = E1
Calcul de S<sup>2</sup>2,2
8* (S_{0,2} + S_{1,2} + S_{2,2} + S_{3,2}) = \underline{1110 \ 1110}
4* (S_{2,2} + S_{0,2}) = 0001 \ 1101
2*(S_{2,2} + S_{3,1}) = 2*(0011\ 1011 + 0010\ 1001) = 2*(0001\ 0010) = 0010\ 0100
S'_{2,2} = 1110\ 1110 + 0001\ 1101 + 0010\ 0100 + 1111\ 0111 + 1011\ 1110\ + 0010\ 1001
S'_{2,2} = 1011\ 0111 = \mathbf{B7}
Calcul de S<sup>2</sup>2,3
8* (S_{0.3} + S_{1.3} + S_{2.3} + S_{3.3}) = 0000 1110
4* (S_{2.3} + S_{0.3}) = 1011 \ 1101
2*(S_{2,3} + S_{3,3}) = 2*(1111\ 1001 + 0001\ 1010) = 2*(1110\ 0011)
```

$$2^* (S_{2,3} + S_{3,3}) = 1100\ 0110 + 0001\ 1011 = \underline{1101\ 1101} \\ S^*_{2,3} = 0000\ 1110 + 1011\ 1101 + 1101\ 1101 + 0001\ 1101 + 1011\ 1001 + 0001\ 1010 \\ S^*_{2,3} = 1101\ 0000 = \textbf{D0} \\ \underline{\textbf{Ligne n'3}} \\ \underline{\textbf{S'3}_{cc}} = \textbf{B*} \, \textbf{S}_{0,c} + \textbf{D*} \, \textbf{S}_{1,c} + 9^* \textbf{S}_{2,c} + \textbf{E*} \, \textbf{S}_{3,c} \\ S^*_{3,c} = \textbf{B*} \, \textbf{S}_{0,c} + \textbf{D*} \, \textbf{S}_{1,c} + 9^* \textbf{S}_{2,c} + \textbf{E*} \, \textbf{S}_{3,c} \\ S^*_{3,c} = \textbf{B*} \, \textbf{S}_{0,c} + \textbf{S}_{1,c} + \textbf{S}_{2,c} + \textbf{S}_{3,c} + \textbf{A*} \, (\textbf{S}_{3,c} + \textbf{S}_{1,c}) + 2^* \, (\textbf{S}_{3,c} + \textbf{S}_{0,c}) + \textbf{S}_{0,c} + \textbf{S}_{1,c} + \textbf{S}_{2,c} \\ \underline{\textbf{Calicidide}} \, \underline{\textbf{S'30}} \\ \textbf{8*} \, (\textbf{S}_{0,0} + \textbf{S}_{1,0} + \textbf{S}_{2,0} + \textbf{S}_{3,0}) = \underline{1101\ 0110} \\ \textbf{4*} \, (\textbf{S}_{3,0} + \textbf{S}_{1,0}) = \underline{1000\ 0111} \\ 2^* \, (\textbf{S}_{3,0} + \textbf{S}_{0,0}) = 2^* (0001\ 0101 + 0101\ 0110 + 0101\ 0110) = \underline{1001\ 0100} \\ \textbf{S'3}_{3,0} = 1101\ 0110 + 1000\ 0111 + 1000\ 0111 + 1001\ 0100 + 0101\ 1111 + 0111\ 0010 + 0110\ 0100 \\ \textbf{S'3}_{3,0} = 1000\ 1100 + \textbf{SC} \\ \underline{\textbf{Calicidide}} \, \underline{\textbf{S'31}} \\ \textbf{8*} \, (\textbf{S}_{0,1} + \textbf{S}_{1,1} + \textbf{S}_{2,1} + \textbf{S}_{3,1}) = \underline{0000\ 0100} \\ \textbf{4*} \, (\textbf{S}_{3,1} + \textbf{S}_{0,1}) = 2^* (1001\ 0010 + 0101\ 0111) = 2^* (1100\ 0101) \\ \textbf{2*} \, (\textbf{S}_{3,1} + \textbf{S}_{0,1}) = 2^* (1001\ 0010 + 0001\ 1011 = \underline{1001\ 0001} \\ \textbf{S'3}_{3,1} = 0000\ 1100 + 1000\ 0111 + 1001\ 0101 + 1011\ 0101 + 1011\ 1100 \\ \textbf{2*} \, (\textbf{S}_{3,2} + \textbf{S}_{0,2}) = 2^* (0010\ 1001 + 1111\ 0111) = 2^* (1101\ 1110) \\ \textbf{4*} \, (\textbf{S}_{3,2} + \textbf{S}_{0,2}) = 2^* (0010\ 1001 + 1010\ 0111 + 1111\ 0111 + 1011\ 1101 + 0011\ 1011 \\ \textbf{2*} \, (\textbf{S}_{3,2} + \textbf{S}_{0,2}) = 2^* (0010\ 1001 + 0001\ 1011 + 1111\ 0111 + 1011 + 1011\ 1100 + 0011\ 1011 \\ \textbf{4*} \, (\textbf{S}_{3,3} + \textbf{S}_{3,3}) = \underline{0000\ 01100} \\ \textbf{5'}_{3,3} = 0000\ 01100 + \textbf{51} \\ \textbf{5'}_{3,3} = 0000\ 01100 + 1011\ 1010 + 0001\ 1100 + 0001\ 1101 + 1011\ 1001 + 1011\ 1001 + 1011 \\ \textbf{5'}_{3,3} = 0000\ 01100 + \textbf{51} \\ \textbf{5'}_{3,3} = 0000\ 01100 + \textbf{5001} \ 1010 + 0001\ 1100 + 0001\ 1101 + 1011\ 1001 + 1011 \\ \textbf{5'}_{3,3} = 0000\ 1100 + \textbf{51} \\ \textbf{5'}_{3,3} = 0000\ 01100 + \textbf{51} \\ \textbf{5'}_{3,3}$$

## VIII. <u>Déchiffrement AES – InvShiftRows</u>

En considérant la modification suivante pour InvShiftRows remplissez la matrice de résultat de cette opération :

	,	S				S	,	
S <sub>0,0</sub>	S <sub>0,1</sub>	<i>s</i> <sub>0,2</sub>	S <sub>0,3</sub>		S <sub>0,0</sub>	S <sub>0,1</sub>	S <sub>0,2</sub>	S <sub>0,3</sub>
S <sub>1,0</sub>	S <sub>1,1</sub>	<i>s</i> <sub>1,2</sub>	S <sub>1,3</sub>	<b>&gt;</b>	S <sub>1,3</sub>	S <sub>1,0</sub>	S <sub>1,1</sub>	<i>s</i> <sub>1,2</sub>
S <sub>2,0</sub>	S <sub>2,1</sub>	s <sub>2,2</sub>	s <sub>2,3</sub>	<b>→</b>	S <sub>2,2</sub>	S <sub>2,3</sub>	S <sub>2,0</sub>	S <sub>2,1</sub>
S <sub>3,0</sub>	S <sub>3,1</sub>	S <sub>3,2</sub>	S <sub>3,3</sub>	<b>&gt;</b>	S <sub>3,1</sub>	S <sub>3,2</sub>	S <sub>3,3</sub>	S <sub>3,0</sub>

63	09	CD	ВА
CA	53	60	70
В7	D0	E0	E1
04	51	E7	8C

# IX. <u>Déchiffrement AES – InvSubBytes</u>

En utilisant la matrice Sbox suivante remplissez la matrice de résultat de l'opération SubBytes :

	1								7	7							
_		0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	a	b	С	d	е	f
	0	52	09	6a	d5	30	36	<b>a</b> 5	38	bf	40	a3	9e	81	f3	d7	fb
	1	7c	e3	39	82	9b	2f	ff	87	34	8e	43	44	c4	de	е9	cb
	2	54	7b	94	32	a6	c2	23	3d	ee	4c	95	0b	42	fa	с3	4e
	3	08	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
	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	£7	e4	58	05	b8	b3	45	06
١	7	d0	2c	1e	8£	ca	3f	0f	02	c1	af	bd	03	01	13	8a	6b
×	8	3a	91	11	41	4f	67	dc	ea	97	£2	cf	ce	f0	b4	e6	73
	9	96	ac	74	22	e7	ad	35	85	e2	f9	37	e8	1c	75	df	6e
	a	47	f1	1a	71	1d	29	с5	89	6f	b7	62	0e	aa	18	be	1b
1	b	fc	56	3е	4b	c6	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	7£	a9	19	b5	4a	0d	2d	e5	7a	9£	93	с9	9с	ef
	е	<b>a</b> 0	e0	3b	4d	ae	2a	£5	b0	c8	eb	bb	3с	83	53	99	61
	f	17	2b	04	7e	ba	77	d6	26	e1	69	14	63	55	21	00	7d

00	40	80	C0
10	50	90	D0
20	60	A0	E0
30	70	В0	F0