AES 블록 암호 규격

FDL 김동현 (wlswudpdlf31@kookmin.ac.kr)

- 정의
 - 상태 배열 정의
 - 바이트 간 연산 정의: 덧셈, 곱셈
- AES 규격 및 코드 소개
 - Cipher
 - InvCipher
 - KeyExpansion
- AES Instruction Set
 - AESNI
 - NEON

상태 배열 정의

- AES 블록 암호는 상태(state) 배열이라고 하는 4×4 크기의 2차원 바이트 배열을 다룬다.
- 여기서는 상태 배열을 S로 표현한다.
 - $S_{r,c}$ 는 S의 r 번째 행, c 번째 열 바이트를 의미한다.
 - S_i 는 S의 i 번째 열을 워드(4 바이트)로 표현한 것으로, $S=S_{[0:4]}$ 로 표현할 수 있다.

	S _{0,0}	$S_{0,1}$	$S_{0,2}$	S _{0,3}						
C	S _{1,0}	S _{1,1}	S _{1,2}	S _{1,3}		C	C	C	C	C
5 =	$S_{2,0}$	$S_{2,1}$	$S_{2,2}$	$S_{2,3}$	=	S_0	S_1	S_2	S_3	$=S_{[0:4]}$
	S _{3,0}	S _{3,1}	$S_{3,2}$	$S_{3,3}$						

- 바이트 b를 다음과 같이 비트 또는 다항식으로 표현한다.
 - 비트 표현: $b = \{b_7b_6b_5b_4b_3b_2b_1b_0\}$
 - 다항식 표현: $b = b_7 x^7 + b_6 x^6 + b_5 x^5 + b_4 x^4 + b_3 x^3 + b_2 x^2 + b_1 x + b_0$

연산 정의: 덧셈

- 바이트 간의 덧셈은 계수들을 2로 모듈로 하는 다항식 덧셈으로 정의한다.
- 예시) 0x57과 0x83간의 덧셈은 다음과 같이 표현할 수 있다.

•
$$(x^6 + x^4 + x^2 + x + 1) + (x^7 + x + 1) = x^7 + x^6 + x^4 + x^2$$

- 이는 두 바이트 간의 XOR 연산과 같다.
 - $\{01010111\} \oplus \{10000011\} = \{11010100\}$

```
uint8_t gadd(uint8_t a, uint8_t b) {
return a^b;
}
```

연산 정의: 곱셈

• 바이트 간의 곱셈은 다항식 간의 곱셈에서 다음 다항식을 나눈 나머지로 정의한다.

$$x^8 + x^4 + x^3 + x + 1$$

• 이 때, 다항식의 계수는 덧셈과 마찬가지로 2로 나눈 나머지로 계산한다.

연산 정의: 곱셈

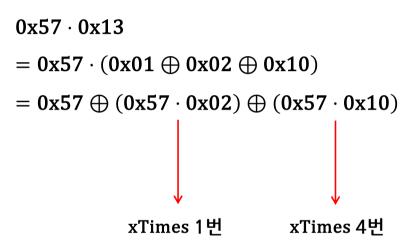
- 바이트 b와 0x02 간의 곱셈은 xTimes 함수를 사용하여 유용하게 계산할 수 있다.
- xTimes 함수는 다음과 같다.

$$\text{xTimes}(b) = \begin{cases} \{b_6b_5b_4b_3b_2b_1b_00\}, & \text{if } b_7 = 0, \\ \{b_6b_5b_4b_3b_2b_1b_00\} \oplus \{00011011\}, \text{if } b_7 = 1 \end{cases}$$

• 바이트와 2의 거듭 제곱 간의 곱셈은 xTimes를 반복 적용하는 것으로 구현할 수 있다.



- xTimes를 사용하여 곱셈을 유용하게 계산할 수 있다.
- •예) 0x57과 0x13간의 곱셈은 다음과 같이 계산 가능하다.



```
void mul_example(uint8_t b, uint8_t c)

return xtimes(b ^ c) ^ c;

}
```

0x02 * b + 0x03 * c 예제

AES 규격

• 세 개의 AES 블록 암호 AES-128, AES-192, AES-256은 다음 함수를 사용한다.

• Cipher: 라운드(Round)라고 하는 일정한 변환 과정을 상태 배열에 연속적으로 적용한다.

• InvCipher: Cipher의 변환을 역순으로 실행한다.

• KeyExpansion : 키를 입력 받고, 이를 확장하여 라운드 키를 생성한다.

• 세 개의 AES 알고리즘의 블록 길이 n_b , 키 길이 n_k , 라운드 수 n_r 는 다음과 같다.

	블록 워드 길이 n _b	키 워드 길이 n_k	라운드 수 n _r
AES-128	4 (128-bit)	4 (128-bit)	10
AES-192	4 (128-bit)	6 (192-bit)	12
AES-256	4 (128-bit)	8 (256-bit)	14

- Cipher의 입력은 다음과 같다.
 - 16 바이트 입력 배열 *I*
 - 라운드 수 n_r
 - $4(n_r + 1)$ 워드 라운드 키 R
- Cipher의 출력은 다음과 같다.
 - 16바이트 출력 배열 0
- Cipher는 다음 네 가지 변환을 사용한다.
 - SubBytes, ShiftRows, Mixcolumns, AddRoundKey

Algorithm 1 CIPHER

```
ightharpoons \mathbf{Require:} 입력 배열 I, 라운드 수 n_r, 라운드 키 R
Ensure: 출력 배열 O
 1: procedure Cipher(I, n_r, R)
         S \leftarrow I
 2:
         S \leftarrow \text{AddRoundKey}(S, R_{[0:4]})
         for i = 1 to n_r - 1 do
 4:
              S \leftarrow \text{SubBytes}(S)
 5:
              S \leftarrow \text{SHIFTRows}(S)
 6:
              S \leftarrow \operatorname{MixColumns}(S)
 7:
              S \leftarrow \text{AddRoundKey}(S, R_{[4i:4(i+1)]})
 8:
         end for
 9:
         S \leftarrow \text{SubBytes}(S)
10:
         S \leftarrow \text{SHIFTRows}(S)
11:
         S \leftarrow \text{AddRoundKey}(S, R_{[4n_r:4(n_r+1)]})
12:
         O \leftarrow S
13:
         return O
14:
15: end procedure
```

```
void aes_cipher(uint8_t *in, uint8_t *out, uint8_t *w) {
        uint8_t state[4*Nb];
        uint8_t r, i, j;
        for (i = 0; i < 4; i++) {
            for (j = 0; j < Nb; j++) {
                state[Nb*i+j] = in[i+4*j];
        add_round_key(state, w, 0);
        for (r = 1; r < Nr; r++) {
            sub_bytes(state);
            shift_rows(state);
            mix_columns(state);
            add_round_key(state, w, r);
        sub_bytes(state);
        shift_rows(state);
        add_round_key(state, w, Nr);
        for (i = 0; i < 4; i++) {
            for (j = 0; j < Nb; j++) {
                out[i+4*j] = state[Nb*i+j];
```

AddRoundKey

• AddRoundKey는 상태 배열 S에 라운드 키 R을 적용하여 XOR 연산을 수행한다.

S _{0,0}	S _{0,1}	$S_{0,2}$	$S_{0,3}$
$S_{1,0}$	$S_{1,1}$	$S_{1,2}$	$S_{1,3}$
S _{2,0}	$S_{2,1}$	$S_{2,2}$	$S_{2,3}$
S _{3,0}	S _{3,1}	S _{3,2}	S _{3,3}

R_{4i}	R_{4i+1}	R_{4i+2}	R_{4i+3}
----------	------------	------------	------------

S' _{0,0}	S' _{0,1}	S' _{0,2}	S' _{0,3}
$S'_{1,0}$	$S'_{1,1}$	$S'_{1,2}$	S' _{1,3}
S' _{2,0}	$S'_{2,1}$	$S'_{2,2}$	S' _{2,3}
S' _{3,0}	$S'_{3,1}$	S' _{3,2}	S' _{3,3}

S _{0,1}	
S _{1,1}	
$S_{2,1}$	
$S_{3,1}$	

 \oplus

$$R_{4i+1}$$

=

$$S'_{0,1}$$
 $S'_{1,1}$
 $S'_{2,1}$
 $S'_{3,1}$

```
void add_round_key(uint8_t *state, uint8_t *w, uint8_t r) {

uint8_t c;

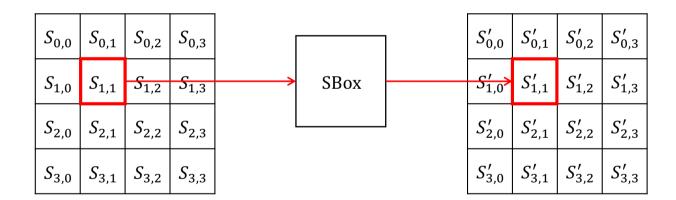
for (c = 0; c < Nb; c++) {
    state[Nb*0+c] = state[Nb*0+c]^w[4*Nb*r+4*c+0]; //debug, so it works for Nb !=4
    state[Nb*1+c] = state[Nb*1+c]^w[4*Nb*r+4*c+1];
    state[Nb*2+c] = state[Nb*2+c]^w[4*Nb*r+4*c+2];
    state[Nb*3+c] = state[Nb*3+c]^w[4*Nb*r+4*c+3];
}

}

}
</pre>
```

SubBytes

• SubBytes는 상태 행렬 S 각 바이트를 Sbox라고 불리는 치환 테이블에 독립적으로 적용하는 변환이다.



									7	Y							
		0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	a	b	С	d	е	f
x	012345 6789abcdef	63 cb7 04 09 53 d0 51 c60 e7 e20 e20 e20 e20 e20 e20 e20 e20 e20 e20	7c 8d c3 df a3 c1 3c 83 c8 3c 81 a1	77 93 20 a0 13 43 37 25 89	7b 7d63 4d 1efbf ed0ade611 0d	ff318b032f29dc89f	69f6ecdd7a656396	64775 a138404 e46 e2	50 ca0b5578 c96 e48	30 34 07 56 45 56 46 46 46 46 46 46 46 46 46 4	01 d45 12 3bb 96 6d5 ed5 d31 9	67 a e 5 6 b 2 d e 2 d e 6 d e 2 d e 6 d e 7 d e 6 f 7 f 7 f 8 d 6	2b af1 e3 971 314 6 e1f b9 0f	fe 971 e29 450 64 e 96 b 6 e 6 b	d 4 4 8 7 3 c c f d e 5 5 4 c 5 5 4	ab 72 31 25 59 53 19 0 e 4 e 8 b 8 b b	76 15 76 15 75 86 82 73 89 89 16

위 사진은 Sbox 테이블을 나타낸다. x는 입력 바이트 상위 4비트, y는 하위 4 비트를 나타낸다. 예) Sbox(θ x53) = θ xed

```
void sub_bytes(uint8_t *state) {
        uint8_t i, j;
        for (i = 0; i < 4; i++) {
            for (j = 0; j < Nb; j++) {
                // s_box row: yyyy ----
                // s_box col: --- xxxx
                // s_box[16*(yyyy) + xxxx] == s_box[yyyyxxxx]
                state[Nb*i+j] = s_box[state[Nb*i+j]];
13 }
```

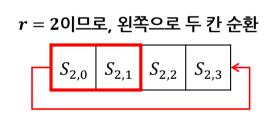
SubBytes

```
static uint8 t s box[256] = {
          0x63, 0x7c, 0x77, 0x7b, 0xf2, 0x6b, 0x6f, 0xc5, 0x30, 0x01, 0x67, 0x2b, 0xfe, 0xd7, 0xab, 0x76, // 0
          0xca, 0x82, 0xc9, 0x7d, 0xfa, 0x59, 0x47, 0xf0, 0xad, 0xd4, 0xa2, 0xaf, 0x9c, 0xa4, 0x72, 0xc0, // 1
          0xb7, 0xfd, 0x93, 0x26, 0x36, 0x3f, 0xf7, 0xcc, 0x34, 0xa5, 0xe5, 0xf1, 0x71, 0xd8, 0x31, 0x15, // 2
          0 \times 04, 0 \times c7, 0 \times 23, 0 \times c3, 0 \times 18, 0 \times 96, 0 \times 05, 0 \times 9a, 0 \times 07, 0 \times 12, 0 \times 80, 0 \times e2, 0 \times e3, 0 \times 
          0 \times 09, 0 \times 83, 0 \times 2c, 0 \times 1a, 0 \times 1b, 0 \times 6e, 0 \times 5a, 0 \times a0, 0 \times 52, 0 \times 3b, 0 \times d6, 0 \times b3, 0 \times 29, 0 \times e3, 0 \times 2f, 0 \times 84, //
          0x53, 0xd1, 0x00, 0xed, 0x20, 0xfc, 0xb1, 0x5b, 0x6a, 0xcb, 0xbe, 0x39, 0x4a, 0x4c, 0x58, 0xcf, // 5
          0xd0, 0xef, 0xaa, 0xfb, 0x43, 0x4d, 0x33, 0x85, 0x45, 0xf9, 0x02, 0x7f, 0x50, 0x3c, 0x9f, 0xa8, // 6
          0x51, 0xa3, 0x40, 0x8f, 0x92, 0x9d, 0x38, 0xf5, 0xbc, 0xb6, 0xda, 0x21, 0x10, 0xff, 0xf3, 0xd2, // 7
          0xcd, 0x0c, 0x13, 0xec, 0x5f, 0x97, 0x44, 0x17, 0xc4, 0xa7, 0x7e, 0x3d, 0x64, 0x5d, 0x19, 0x73, // 8
          0x60, 0x81, 0x4f, 0xdc, 0x22, 0x2a, 0x90, 0x88, 0x46, 0xee, 0xb8, 0x14, 0xde, 0x5e, 0x0b, 0xdb, // 9
          0xe0, 0x32, 0x3a, 0x0a, 0x49, 0x06, 0x24, 0x5c, 0xc2, 0xd3, 0xac, 0x62, 0x91, 0x95, 0xe4, 0x79, // a
          0xe7, 0xc8, 0x37, 0x6d, 0x8d, 0xd5, 0x4e, 0xa9, 0x6c, 0x56, 0xf4, 0xea, 0x65, 0x7a, 0xae, 0x08, // b
          0xba, 0x78, 0x25, 0x2e, 0x1c, 0xa6, 0xb4, 0xc6, 0xe8, 0xdd, 0x74, 0x1f, 0x4b, 0xbd, 0x8b, 0x8a, // c
          0 \times 70, 0 \times 3e, 0 \times b5, 0 \times 66, 0 \times 48, 0 \times 03, 0 \times f6, 0 \times 0e, 0 \times 61, 0 \times 35, 0 \times 57, 0 \times b9, 0 \times 86, 0 \times c1, 0 \times 1d, 0 \times 9e, // d
          0xe1, 0xf8, 0x98, 0x11, 0x69, 0xd9, 0x8e, 0x94, 0x9b, 0x1e, 0x87, 0xe9, 0xce, 0x55, 0x28, 0xdf, // e
          0x8c, 0xa1, 0x89, 0x0d, 0xbf, 0xe6, 0x42, 0x68, 0x41, 0x99, 0x2d, 0x0f, 0xb0, 0x54, 0xbb, 0x16};// f
```

ShiftRows

- ShiftRows는 상태 배열 S 마지막 세 행에 속한 바이트가 순환 이동하는 변환이다.
- 각 행은 인덱스 r 만큼 왼쪽으로 이동하며, 밀려난 바이트는 행의 오른쪽 끝으로 순환한다.

$S_{0,0}$	$S_{0,1}$	$S_{0,2}$	$S_{0,3}$
$S_{1,0}$	$S_{1,1}$	$S_{1,2}$	$S_{1,3}$
$S_{2,0}$	$S_{2,1}$	$S_{2,2}$	$S_{2,3}$
$S_{3,0}$	$S_{3,1}$	$S_{3,2}$	$S_{3,3}$



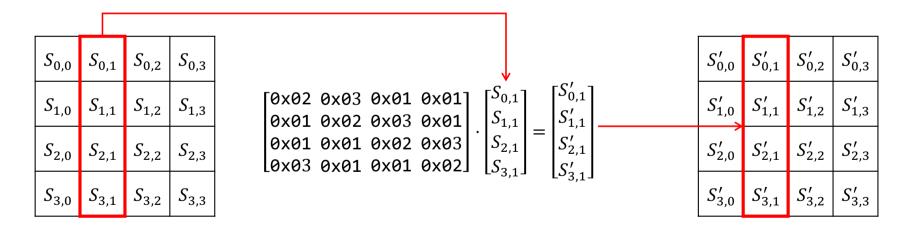
$S_{0,0}$	S _{0,1}	S _{0,2}	S _{0,3}
$S_{1,1}$	$S_{1,2}$	S _{1,3}	$S_{1,0}$
$S_{2,2}$	$S_{2,3}$	$S_{2,0}$	$S_{2,1}$

```
void shift_rows(uint8_t *state) {
        uint8_t i, k, s, tmp;
        for (i = 1; i < 4; i++) {
            s = 0;
            while (s < i) {
                tmp = state[Nb*i+0];
                for (k = 1; k < Nb; k++) {
                    state[Nb*i+k-1] = state[Nb*i+k];
                state[Nb*i+Nb-1] = tmp;
                s++;
20 }
```

MixColumns

• MixColumns는 상태 행렬 S 각 열을 고정된 행렬과 곱하는 변환이다.

• 고정 행렬은
$$\begin{bmatrix} 0 \times 02 & 0 \times 03 & 0 \times 01 & 0 \times 01 \\ 0 \times 01 & 0 \times 02 & 0 \times 03 & 0 \times 01 \\ 0 \times 01 & 0 \times 01 & 0 \times 02 & 0 \times 03 \\ 0 \times 03 & 0 \times 01 & 0 \times 01 & 0 \times 02 \end{bmatrix}$$
이다.



```
void mix_columns(uint8_t *state) {
     uint8_t a[] = \{0x02, 0x01, 0x01, 0x03\}; // a(x) = \{02\} + \{01\}x + \{01\}x2 + \{03\}x3
    uint8_t i, j, col[4], res[4];
    for (j = 0; j < Nb; j++) {
         for (i = 0; i < 4; i++) {
             col[i] = state[Nb*i+j];
         }
         coef_mult(a, col, res);
         for (i = 0; i < 4; i++) {
             state[Nb*i+j] = res[i];
}
```

```
void coef_mult(uint8_t *a, uint8_t *b, uint8_t *d) {

d[0] = gmult(a[0],b[0])^gmult(a[3],b[1])^gmult(a[2],b[2])^gmult(a[1],b[3]);

d[1] = gmult(a[1],b[0])^gmult(a[0],b[1])^gmult(a[3],b[2])^gmult(a[2],b[3]);

d[2] = gmult(a[2],b[0])^gmult(a[1],b[1])^gmult(a[0],b[2])^gmult(a[3],b[3]);

d[3] = gmult(a[3],b[0])^gmult(a[2],b[1])^gmult(a[1],b[2])^gmult(a[0],b[3]);

}
```

```
1  /* first column */
2  state[0] = xtimes(t[0] ^ t[1]) ^ t[1] ^ t[2] ^ t[3];
3  state[1] = t[0] ^ xtimes(t[1] ^ t[2]) ^ t[2] ^ t[3];
4  state[2] = t[0] ^ t[1] ^ xtimes(t[2] ^ t[3]) ^ t[3];
5  state[3] = t[0] ^ t[1] ^ t[2] ^ xtimes(t[3] ^ t[0]);
6
```

InvCipher

- InvCipher는 Cipher 변환을 역순으로 실행한다.
- InvCipher는 다음 함수를 포함한다.
 - InvSubBytes
 - InvShiftrows
 - InvMixColunms
 - AddRoundKey

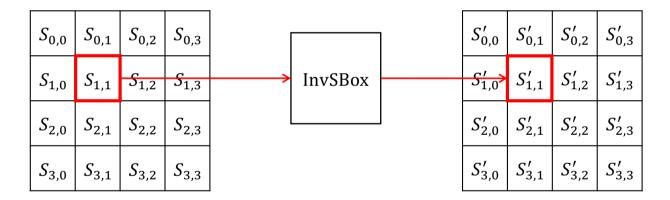
Algorithm 2 INVCIPHER

```
Require: I, n_r, R
                                                                                         \triangleright R = \text{KeyExpansion}(key)
Ensure: O
 1: procedure INVCIPHER(I, n_r, R)
         S \leftarrow I
 2:
         S \leftarrow \text{AddRoundKey}(S, R_{[4n_r:4(n_r+1)]})
 3:
         for i = 1 to n_r - 1 do
 4:
              S \leftarrow \text{InvShiftRows}(S)
 5:
             S \leftarrow \text{InvSubBytes}(S)
 6:
             S \leftarrow \text{AddRoundKey}(S, R_{[4i:4(i+1)]})
 7:
              S \leftarrow \text{InvMixColumns}(S)
 8:
         end for
 9:
         S \leftarrow \text{InvShiftRows}(S)
10:
         S \leftarrow \text{InvSubBytes}(S)
11:
         S \leftarrow \text{AddRoundKey}(S, R_{[0:4]})
12:
         O \leftarrow S
13:
         return O
14:
15: end procedure
```

```
void aes_inv_cipher(uint8_t *in, uint8_t *out, uint8_t *w) {
        uint8_t state[4*Nb];
        uint8_t r, i, j;
        for (i = 0; i < 4; i++) {
            for (j = 0; j < Nb; j++) {
               state[Nb*i+j] = in[i+4*j];
        add_round_key(state, w, Nr);
        for (r = Nr-1; r >= 1; r--) {
            inv_shift_rows(state);
            inv_sub_bytes(state);
            add_round_key(state, w, r);
            inv_mix_columns(state);
        inv_shift_rows(state);
        inv_sub_bytes(state);
        add_round_key(state, w, 0);
        for (i = 0; i < 4; i++) {
            for (j = 0; j < Nb; j++) {
               out[i+4*j] = state[Nb*i+j];
```

InvSubBytes

- InvSubBytes는 SubBytes의 역연산이다.
- 상태 배열 S 각 바이트에 InvSbox 치환 테이블을 적용한다.



										7							
										<i>!</i>					$\overline{}$		
		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
	1	7с	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	с3	4e
	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
	5	6с	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
х	7	d0	2c	1e	8f	ca	3f	0f	02	c1	af	bd	03	01	13	8a	6b
Λ	8	3a	91	11	41	4f	67	dc	ea	97	f2	cf	се	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
	b	fc	56	3е	4b	С6	d2	79	20	9a	db	сO	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	99	9с	ef
	е	a0	e 0	3b	4d	ae	2a	£5	b0	c8	eb	bb	3c	83>	53	99	61
	f	17	2b	04	7e	ba	77	d6	26	e1	69	14	63	55	21	0c	7d

위 사진은 InvSbox 테이블을 나타낸다. 예) InvSbox(0xed) = 0x53

```
void inv_sub_bytes(uint8_t *state) {
    uint8_t i, j;
    for (i = 0; i < 4; i++) {
        for (j = 0; j < Nb; j++) {
            state[Nb*i+j] = inv_s_box[state[Nb*i+j]];
```

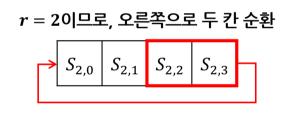
InvSubBytes

```
static uint8 t inv s box[256] = {
    0x52, 0x09, 0x6a, 0xd5, 0x30, 0x36, 0xa5, 0x38, 0xbf, 0x40, 0xa3, 0x9e, 0x81, 0xf3, 0xd7, 0xfb, // 0
    0x7c, 0xe3, 0x39, 0x82, 0x9b, 0x2f, 0xff, 0x87, 0x34, 0x8e, 0x43, 0x44, 0xc4, 0xde, 0xe9, 0xcb, // 1
    0x54, 0x7b, 0x94, 0x32, 0xa6, 0xc2, 0x23, 0x3d, 0xee, 0x4c, 0x95, 0x0b, 0x42, 0xfa, 0xc3, 0x4e, // 2
    0x08, 0x2e, 0xa1, 0x66, 0x28, 0xd9, 0x24, 0xb2, 0x76, 0x5b, 0xa2, 0x49, 0x6d, 0x8b, 0xd1, 0x25, // 3
    0x72, 0xf8, 0xf6, 0x64, 0x86, 0x68, 0x98, 0x16, 0xd4, 0xa4, 0x5c, 0xcc, 0x5d, 0x65, 0xb6, 0x92, // 4
    0x6c, 0x70, 0x48, 0x50, 0xfd, 0xed, 0xb9, 0xda, 0x5e, 0x15, 0x46, 0x57, 0xa7, 0x8d, 0x9d, 0x84, // 5
    0x90, 0xd8, 0xab, 0x00, 0x8c, 0xbc, 0xd3, 0x0a, 0xf7, 0xe4, 0x58, 0x05, 0xb8, 0xb3, 0x45, 0x06, // 6
    0xd0, 0x2c, 0x1e, 0x8f, 0xca, 0x3f, 0x0f, 0x02, 0xc1, 0xaf, 0xbd, 0x03, 0x01, 0x13, 0x8a, 0x6b, // 7
    0x3a, 0x91, 0x11, 0x41, 0x4f, 0x67, 0xdc, 0xea, 0x97, 0xf2, 0xcf, 0xce, 0xf0, 0xb4, 0xe6, 0x73, // 8
    0x96, 0xac, 0x74, 0x22, 0xe7, 0xad, 0x35, 0x85, 0xe2, 0xf9, 0x37, 0xe8, 0x1c, 0x75, 0xdf, 0x6e, // 9
    0x47, 0xf1, 0x1a, 0x71, 0x1d, 0x29, 0xc5, 0x89, 0x6f, 0xb7, 0x62, 0x0e, 0xaa, 0x18, 0xbe, 0x1b, // a
    0xfc, 0x56, 0x3e, 0x4b, 0xc6, 0xd2, 0x79, 0x20, 0x9a, 0xdb, 0xc0, 0xfe, 0x78, 0xcd, 0x5a, 0xf4, // b
    0x1f, 0xdd, 0xa8, 0x33, 0x88, 0x07, 0xc7, 0x31, 0xb1, 0x12, 0x10, 0x59, 0x27, 0x80, 0xec, 0x5f, // c
    0x60, 0x51, 0x7f, 0xa9, 0x19, 0xb5, 0x4a, 0x0d, 0x2d, 0xe5, 0x7a, 0x9f, 0x93, 0xc9, 0x9c, 0xef, // d
    0xa0, 0xe0, 0x3b, 0x4d, 0xae, 0x2a, 0xf5, 0xb0, 0xc8, 0xeb, 0xbb, 0x3c, 0x83, 0x53, 0x99, 0x61, // e
    0 \times 17, 0 \times 2b, 0 \times 04, 0 \times 7e, 0 \times ba, 0 \times 77, 0 \times d6, 0 \times 26, 0 \times e1, 0 \times 69, 0 \times 14, 0 \times 63, 0 \times 55, 0 \times 21, 0 \times 0c, 0 \times 7d; / f
```

InvShiftRows

- InvShiftRows는 ShiftRows의 역연산이다.
- 바이트를 해당 행에서 r 칸 씩 오른쪽으로 이동하고, 밀려난 r 개의 바이트를 왼쪽 끝으로 순환 이동한다.

$S_{0,0}$	S _{0,1}	$S_{0,2}$	$S_{0,3}$
$S_{1,0}$	$S_{1,1}$	$S_{1,2}$	$S_{1,3}$
$S_{2,0}$	$S_{2,1}$	$S_{2,2}$	$S_{2,3}$



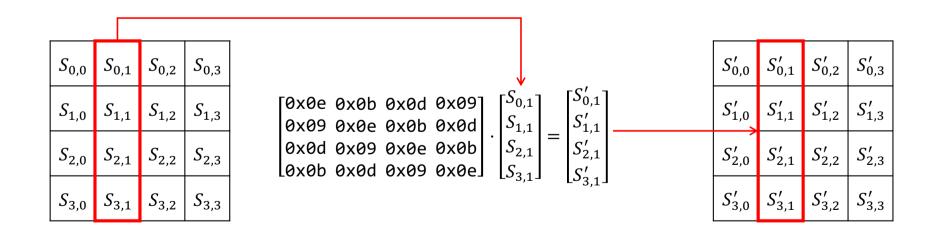
$S_{0,0}$	S _{0,1}	S _{0,2}	S _{0,3}
S _{1,3}	S _{1,0}	S _{1,1}	$S_{1,2}$
C	C	C	C
$S_{2,2}$	$S_{2,3}$	$S_{2,0}$	$S_{2,1}$

```
void inv_shift_rows(uint8_t *state) {
        uint8_t i, k, s, tmp;
        for (i = 1; i < 4; i++) {
            s = 0;
            while (s < i) {
                tmp = state[Nb*i+Nb-1];
                for (k = Nb-1; k > 0; k--) {
                    state[Nb*i+k] = state[Nb*i+k-1];
                state[Nb*i+0] = tmp;
                s++;
        }
18 }
```

InvMixColumns

• InvMixColumns는 MixColumns의 역연산이다.

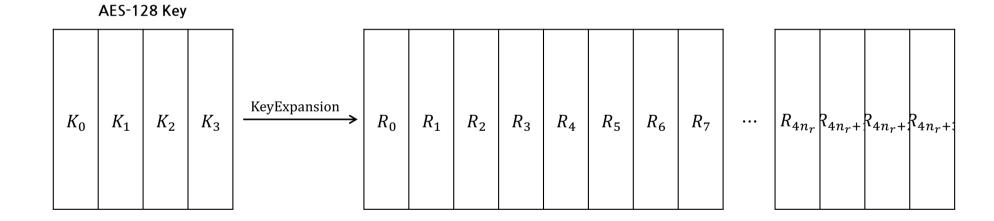
• 상태 배열
$$S$$
 각 열에 고정 행렬



```
void inv_mix_columns(uint8_t *state) {
     uint8_t a[] = \{0x0e, 0x09, 0x0d, 0x0b\}; // a(x) = \{0e\} + \{09\}x + \{0d\}x2 + \{0b\}x3
    uint8_t i, j, col[4], res[4];
    for (j = 0; j < Nb; j++) {
         for (i = 0; i < 4; i++) {
             col[i] = state[Nb*i+j];
         }
         coef_mult(a, col, res);
         for (i = 0; i < 4; i++) {
             state[Nb*i+j] = res[i];
    }
}
```

KeyExpansion

- KeyExpansion은 키 K를 사용하여 $4(n_r+1)$ 개의 워드를 생성하는 함수이다.
- 이렇게 생성한 $4(n_r + 1)$ 개의 워드를 라운드 키 R이라고 한다.



KeyExpansion

- KeyExpansion은 $j=0,1,\cdots,10$ 에 대해 Rcon[j]로 나타내는 고정 워드를 사용한다.
 - 이를 라운드 상수(Round Constant)라고 하며, Rcon[j] 값은 다음과 같다.

```
Rcon[1]:
                                                 [0x20, 0x00, 0x00, 0x00]
          [0x01, 0x00, 0x00, 0x00]
                                     Rcon[6]:
Rcon[2]:
          [0x02, 0x00, 0x00, 0x00]
                                     Rcon[7]:
                                                 [0x40, 0x00, 0x00, 0x00]
Rcon[3]:
          [0x04, 0x00, 0x00, 0x00]
                                     Rcon[8]:
                                                 [0x80, 0x00, 0x00, 0x00]
                                     Rcon[9]:
Rcon[4]:
          [0x08, 0x00, 0x00, 0x00]
                                                 [0x1b, 0x00, 0x00, 0x00]
                                     Rcon[10]:
Rcon[5]:
          [0x10, 0x00, 0x00, 0x00]
                                                 [0x36, 0x00, 0x00, 0x00]
```

- KeyExpansion은 다음 두 변환을 사용한다. (입력 워드 a를 $a = [a_0, a_1, a_2, a_3]$ 라고 하자.)
 - SubWord($[a_0, a_1, a_2, a_3]$) = $[Sbox(a_0), Sbox(a_1), Sbox(a_2), Sbox(a_3)]$.
 - RotWord($[a_0, a_1, a_2, a_3]$) = $[a_1, a_2, a_3, a_0]$.

```
void sub_word(uint8_t *w) {
    uint8_t i;
    for (i = 0; i < 4; i++) {
        w[i] = s_box[w[i]];
```

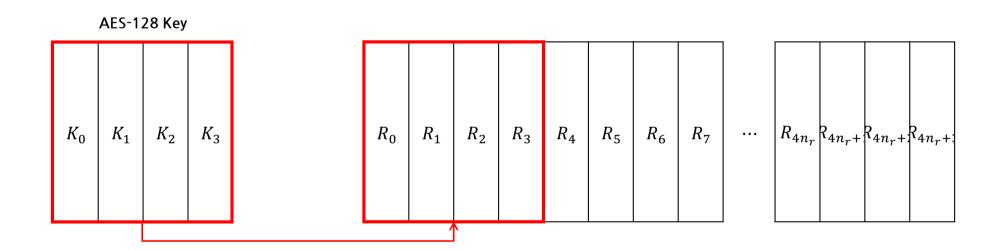
```
void rot_word(uint8_t *w) {
        uint8_t tmp;
        uint8_t i;
        tmp = w[0];
        for (i = 0; i < 3; i++) {
            w[i] = w[i+1];
        w[3] = tmp;
13 }
```

```
1 static const uint8_t rcon[11] = {
2     0x00, 0x01, 0x02, 0x04, 0x08, 0x10, 0x20, 0x40, 0x80, 0x1B, 0x36};
3
```

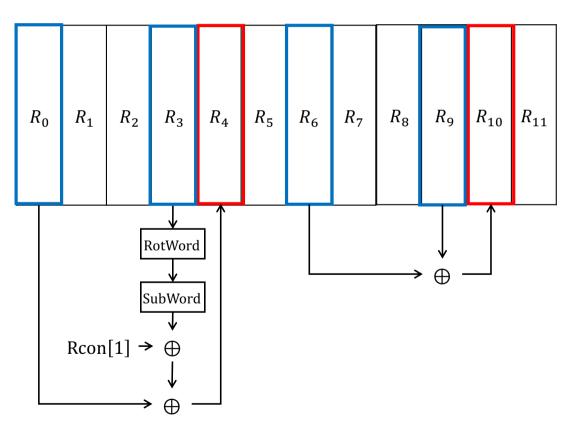
Algorithm 3 KEYEXPANSION

```
Require: \exists K
Ensure: 라운드 키 R
 1: procedure KEYEXPANSION(K)
        for i = 0 to n_k - 1 do
 2:
            R_i \leftarrow K_i
 3:
        end for
 4:
        for i = n_k to 4n_r + 3 do
 5:
            t \leftarrow R_{i-1}
 6:
            if i \mod n_k = 0 then
 7:
                t \leftarrow \text{SUBWORD}(\text{ROTWORD}(t)) \oplus \text{Rcon}[i/n_k]
 8:
                                                                                      ▷ AES-256에서만 동작
            else if n_k > 6 and i \mod n_k = 4 then
 9:
                t \leftarrow \text{SubWord}(t)
10:
            end if
11:
            R_i \leftarrow R_{i-n_k} \oplus t
12:
        end for
13:
        return R
14:
15: end procedure
```

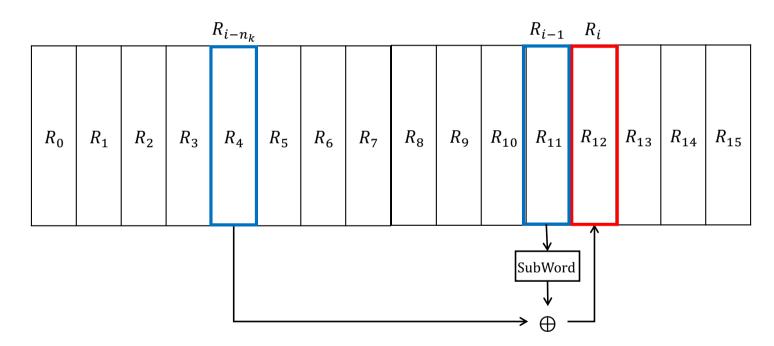
• 먼저, 라운드 키 R의 처음 n_k 워드는 키 K로 결정한다.



- 라운드 키 R의 인덱스 i가 n_k 의 배수이면 다음을 계산한다.
 - $R_i = R_{i-n_k} \oplus \text{SubWord}(\text{RotWord}(R_{i-1})) \oplus \text{Rcon}[i/n_k].$
- 아니라면, 다음을 계산한다.
 - $R_i = R_{i-n_k} \oplus R_{i-1}$.



- 단, AES-256에서 i + 4가 8의 배수일 때는 다음과 같이 계산한다.
 - $R_i = R_{i-n_k} \oplus \text{SubWord}(R_{i-1})$



Algorithm 3 KEYEXPANSION

```
Require: \exists K
Ensure: 라운드 키 R
 1: procedure KEYEXPANSION(K)
        for i = 0 to n_k - 1 do
 2:
            R_i \leftarrow K_i
 3:
        end for
 4:
        for i = n_k to 4n_r + 3 do
 5:
            t \leftarrow R_{i-1}
 6:
            if i \mod n_k = 0 then
 7:
                t \leftarrow \text{SUBWORD}(\text{ROTWORD}(t)) \oplus \text{Rcon}[i/n_k]
 8:
                                                                                      ▷ AES-256에서만 동작
            else if n_k > 6 and i \mod n_k = 4 then
 9:
                t \leftarrow \text{SubWord}(t)
10:
            end if
11:
            R_i \leftarrow R_{i-n_k} \oplus t
12:
        end for
13:
        return R
14:
15: end procedure
```

```
void aes_key_expansion(uint8_t *key, uint8_t *w) {
         uint8_t tmp[4];
         uint8_t i;
         uint8_t len = Nb*(Nr+1);
         for (i = 0; i < Nk; i++) {
             w[4*i+0] = key[4*i+0];
             w[4*i+2] = key[4*i+2];
             w[4*i+3] = key[4*i+3];
         for (i = Nk; i < len; i++) {</pre>
             tmp[0] = w[4*(i-1)+0];
             tmp[1] = w[4*(i-1)+1];
             tmp[2] = w[4*(i-1)+2];
             tmp[3] = w[4*(i-1)+3];
             if (i%Nk == 0) {
                 rot_word(tmp);
                 sub_word(tmp);
                 coef_add(tmp, Rcon(i/Nk), tmp);
             } else if (Nk > 6 && i%Nk == 4) {
                 sub_word(tmp);
             w[4*i+0] = w[4*(i-Nk)+0]^{tmp[0]};

w[4*i+1] = w[4*(i-Nk)+1]^{tmp[1]};
             w[4*i+2] = w[4*(i-Nk)+2]^tmp[2];
             w[4*i+3] = w[4*(i-Nk)+3]^{tmp}[3];
```

AES Instruction Set

- AES Instruction Set은 AES 암호화 및 복호화 연산을 효율적으로 수행하도록 설계된 명령어들의 집합이다.
- 현대 프로세서에서는 AES Instruction Set을 일반적으로 제공하고 있다.
 - Window: #include <wmmintrin.h>
 - MacOS: #include (arm_neon.h)

```
void AES256_ECB(unsigned char *key,
        unsigned char ∗ctr,
        unsigned char *buffer)
    uint8 t
               rkey[15][16];
    uint8x16_t buffer128 = vld1q_u8(ctr);
    aes256_key_schedule(rkey, key);
    for (int i = 0; i < 13; i++)
    buffer128 = veorq_u8(buffer128, vld1q_u8(rkey[i]));
    buffer128 = vaeseq_u8(buffer128, vdupq_n_u8(0));
    buffer128 = vaesmcq_u8(buffer128);
16 }
    buffer128 = veorq_u8(buffer128, vld1q_u8(rkey[13]));
    buffer128 = vaeseq_u8(buffer128, vdupq_n_u8(0));
    buffer128 = veorq_u8(buffer128, vld1q_u8(rkey[14]));
    vst1q_u8(buffer, buffer128);
22 }
```

```
void AES256 ECB(unsigned char *key,
        unsigned char *ctr,
        unsigned char *buffer)
        uint8_t rkey[15][16];
        aes256_key_schedule(rkey, key);
        __m128i state128 = _mm_loadu_si128((__m128i*)ctr);
        state128 = _mm_xor_si128(state128, _mm_loadu_si128((__m128i*)rkey[0]));
        for (int i = 1; i < 14; i++) {
            state128 = mm aesenc si128(state128, mm loadu si128(( m128i*)rkey[i]));
        state128 = _mm_aesenclast_si128(state128, _mm_loadu_si128((__m128i*)rkey[14]));
        _mm_storeu_si128((__m128i*)buffer, state128);
16 }
```

AES 블록 암호 규격

FDL 김동현 (wlswudpdlf31@kookmin.ac.kr)