

# 컴퓨터 보안

## -과제2 AES 구현-

12171651 컴퓨터공학과 오윤석

### 1. 구현 환경 및 구현 언어

- 구현 환경: OS: 윈도우10, Compiler: Visual studio 2019 (16.15ver)
- 구현 언어: c++

### 2. AES 암호화, 복호화 각 단계 설명 및 코드 설명 기재

#### a. Key expansion

```
//save key into array
string key_file = "C:/Users/YunSeok/Desktop/INHA/학교/3학년/2학기/컴퓨터보안/과제2/homework2/homework2/key.bin"; //실행 할때 경로 바꿔주세요

ifstream key_input(key_file, ios::in | ios::binary);

key_input.read((char*)key, sizeof(key));

key_input.close();
```

우선 전체적인 코드 실행 순서는 key expansion->Encryption->Decryption으로 진행된다. 처음엔 key.bin file을 read하여 key라는 1차원 배열에 저장할 한다.

(주의. 실행하실 때에는 경로를 변경해 주세요.)

```
for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    for (int j = 0; j < 4; j++)
    {
        key_dec_arr[i][j] = key[count];
        count++;
    }
}
```

그 다음에는 1차원의 key 배열을 2차원 (4\*4) 배열에 저장을 한 후

```

for (int i = 0; i < 11; i++)
{
    cout << dec;
    cout << "Round " << AES_round << " : ";
    cout << hex;
    for (int j = 0; j < 4; j++) //round key 할당
    {
        for (int k = 0; k < 4; k++)
        {
            round_key[i][j][k] = key_dec_arr[j][k]; //round key arr에서 i는 round
            cout << round_key[i][j][k] << " ";
        }
    }
    cout << endl;
    key_expansion(key_dec_arr);
}

```

각 라운드 별 key를 저장하기 위해 3차원으로 변경 후 key\_expansion이라는 함수를 통해 키 변환을 진행한다. (3차원 배열에서 i는 각 라운드를 의미한다.)

```

void key_expansion(int key[][4]) //key expansion
{
    int key_column0[4] = { -1 };
    int key_column1[4] = { -1 };
    int key_column2[4] = { -1 };
    int key_column3[4] = { -1 };

    int past_column0[4] = { -1 };
    int past_column1[4] = { -1 };
    int past_column2[4] = { -1 };
    int past_column3[4] = { -1 };
    int past_past_column3[4] = { -1 };

    for (int i = 0; i < 4; i++)
    {
        key_column0[i] = key[0][i];
    }

    for (int i = 0; i < 4; i++)
    {
        key_column1[i] = key[1][i];
    }

    for (int i = 0; i < 4; i++)
    {
        key_column2[i] = key[2][i];
    }

    for (int i = 0; i < 4; i++)
    {
        key_column3[i] = key[3][i];
        past_past_column3[i] = key[3][i];
    }
}

```

key\_expansion 함수를 처음에 들어오면 처음에는 각 연산의 편의를 위해 각 행으로 array를 나눈다. 이때 마지막 행은 R function후 xor을 위해 past\_past\_column3에 따로 저장을 해둔다.

```

key_substitutue(key_column3); //s_box 지환 완료

key_column3[0] = key_column3[0] ^ rc[0][AES_round]; //RC, 2행 XOR 연산

AES_round++;

```

그 다음은 R function인데 우선 마지막 열만 key\_substitutue 함수에 보낸 후 rc와 연산을 하면 끝나고, round를 1개 증가시킨다.

```

void key_substitut(int* key_arr) //key값을 s_box에 저장
{
    int dmp0 = key_arr[0];
    int dmp1 = key_arr[1];
    int dmp2 = key_arr[2];
    int dmp3 = key_arr[3];

    key_arr[0] = dmp1; //1행->0행
    key_arr[1] = dmp2; //2행->1행
    key_arr[2] = dmp3; //3행->2행
    key_arr[3] = dmp0; //0행->3행

    int key_column; //열, 가로
    int key_row; //행, 세로

    for (int i = 0; i < 4; i++)
    {
        key_column = key_arr[i] / 16;
        key_row = key_arr[i] % 16;

        key_arr[i] = s_box[key_column][key_row];
    }
}

//s-Box 선언후 시작
int s_box[16][16] = { {21,10,59,33,2,199,15,188,63,114,221,138,24,153,193,91},
    {161,47,166,79,288,1,218,80,50,38,83,9,127,96,147,58},
    {238,206,169,187,204,194,56,248,247,205,190,251,242,32,22,34},
    {134,145,45,3,151,35,186,117,129,23,175,68,86,4,130,25},
    {232,17,89,5,234,214,227,229,88,196,254,213,131,27,66,159},
    {100,136,216,105,192,217,195,253,71,53,143,252,148,155,142,7},
    {125,84,87,163,168,78,191,113,245,177,14,210,99,55,132,167},
    {95,198,20,202,72,16,189,6,180,231,157,162,222,176,178,172},
    {74,67,182,215,146,244,29,118,75,49,85,133,207,135,109,237},
    {18,112,92,154,224,158,212,120,94,37,179,122,31,51,241,233},
    {12,137,219,42,243,70,43,62,255,8,115,110,126,220,97,226},
    {60,123,164,200,249,141,225,11,116,13,82,183,121,150,28,57},
    {128,104,181,40,52,36,239,44,106,69,184,139,64,223,39,171},
    {101,173,230,235,152,30,246,209,46,98,165,90,124,170,76,61},
    {48,228,93,119,149,211,250,144,26,236,54,203,65,140,156,73},
    {197,185,108,160,240,0,111,107,81,77,102,19,103,41,201,174} };

```

치환 과정은 비교적 간략하게 작성하였다. 우선 1행을 0행으로, 2행을 1행으로, 3행을 2행으로, 0행을 3행으로 보낸 뒤 시작된다. 그 다음 for문을 통해 해당 값의 16으로 나눈 몫은 s box의 세로축이 되고, 나머지는 가로축이 되어 미리 선언된 s\_box arr를 통해 치환된다. 그 후 이전 코드로 돌아가서 rc와 2행과 xor연산을 한다.

```

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    past_column0[i] = key_column0[i];
}

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    past_column1[i] = key_column1[i];
}

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    past_column2[i] = key_column2[i];
}

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    past_column3[i] = key_column3[i];
}

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    key_column0[i] = past_column0[i] ^ key_column3[i];
}

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    key_column1[i] = key_column0[i] ^ past_column1[i];
}

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    key_column2[i] = key_column1[i] ^ past_column2[i];
}

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    key_column3[i] = key_column2[i] ^ past_column3[i];
}

//다음 round key 할당
for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    key[0][i] = key_column0[i];
}

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    key[1][i] = key_column1[i];
}

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    key[2][i] = key_column2[i];
}

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    key[3][i] = key_column3[i];
}

```

이후 각 행끼리 xor연산을 하여 다음 round key를 생성하기 위해 우선 past\_column arr를 각 행마다 할당한다. 그리고 다음 round key를 생성하게 되는데, 다음 라운드 0번째 행은 이전 0행과 r function을 통과한 3행과 xor연산을 하고, 1번째 행은 이전 1번째 행과 다음 라운드 0번째 행과 xor연산을 한다. 2번째, 3번째 행 또한 다음 라운드 이전 행과, 이전 라운드 같은 행과 xor연산을 하여 최종적으로 다음 round key를 생성하게 되고, 0라운드부터 10라운드까지 round key가 생성이 된다.

```

int num = 0;

for (int i = 0; i < 11; i++)          //key를 2차원 배열로 변환
{
    for (int j = 0; j < 4; j++)
    {
        if (num == 16)
        {
            num = 0;
        }

        for (int k = 0; k < 4; k++)
        {
            real_round_key[i][num] = round_key[i][j][k];
            num++;
        }
    }
}

cout << endl;

```

그 다음에는 연산의 편의성을 위해 3차원의 round key를 2차원 real\_round-key로 변환시킨다.

```

KEY EXPANSION
Round 0 : 0 10 20 30 40 50 60 70 80 90 a0 b0 c0 d0 e0 f0
Round 1 : 64 20 e5 b0 24 70 85 c0 a4 e0 25 70 64 30 c5 80
Round 2 : e0 4 af 18 c4 74 2a d8 60 94 f a8 4 a4 ca 28
Round 3 : 17 bc 58 1a d3 c8 72 c2 b3 5c 7d 6a b7 f8 b7 42
Round 4 : 4e b7 1 11 9d 7f 73 d3 2e 23 e b9 99 db b9 fb
Round 5 : 4 ba 12 34 99 c5 61 e7 b7 e6 6f 5e 2e 3d d6 a5
Round 6 : 20 4c 54 22 b9 89 35 c5 e 6f 5a 9b 20 52 8c 3e
Round 7 : b8 83 d6 cc 1 a e3 9 f 65 b9 92 2f 37 35 ac
Round 8 : 4d a0 a8 ee 4c aa 4b e7 43 cf f2 75 6c f8 c7 d9
Round 9 : 51 8c ca 8d 1d 26 81 6a 5e e9 73 1f 32 11 b4 c6
Round 10 : e4 75 25 a0 f9 53 a4 ca a7 ba d7 d5 95 ab 63 13

```

각 round key는 이렇게 생성이 되었다.

## b. Encryption

```
//ENCRYPTION start!
for (int i = 0; i < 11; i++)
{
    cout << dec;
    cout << "ROUND " << i << endl;
    cout << hex;
    if (i == 0)
    {
        AR(plain_text, real_round_key[i]);
    }

    else if (i == 10)
    {
        SB(plain_text);
        SR(plain_text);
        AR(plain_text, real_round_key[i]);
    }

    else
    {
        SB(plain_text);
        SR(plain_text);
        MC(plain_text);
        AR(plain_text, real_round_key[i]);
    }

    cout << endl;
}

cout << endl;
```

Encryption 과정의 전체적인 틀은 첫 번째 라운드는 Add round key만 해주고 마지막 라운드는 SB, SR, AR과정만 해주고, 나머지 라운드는 SB, SR, MC, AR과정을 모두 해준다.

우선 SB 과정에 대해 설명하겠다.

```
void SB(int* plain) //key값을 s_box에 치환
{
    int key_column; //열, 가로
    int key_row; //행, 세로

    cout << "SB: ";

    for (int i = 0; i < 16; i++)
    {
        key_column = plain[i] / 16;
        key_row = plain[i] % 16;

        plain[i] = s_box[key_column][key_row];

        cout << plain[i] << " ";
    }

    cout << endl;
}
```

SB 과정은 아까 key expansion에서 s box와 치환한 것과 같이 똑 같은 방식으로 진행된다. 이 과정 후 plain arr는 치환이 완료된다.

```

void SR(int* plain)
{
    int row1[4] = { -1 };
    int row2[4] = { -1 };
    int row3[4] = { -1 };
    int row4[4] = { -1 };

    int a = 0;
    int b = 0;
    int c = 0;
    int d = 0;

    for (int i = 0; i < 16; i++) //연산 편의를 위해 각 row로 나누기
    {
        if (i % 4 == 0)
        {
            row1[a] = plain[i];
            a++;
        }

        else if (i % 4 == 1)
        {
            row2[b] = plain[i];
            b++;
        }

        else if (i % 4 == 2)
        {
            row3[c] = plain[i];
            c++;
        }

        else if (i % 4 == 3)
        {
            row4[d] = plain[i];
            d++;
        }
    }
}

```

다음은 SR이다. 이 함수 또한 시작은 연산의 편의를 위해 각 row를 배열에 따로 할당을 한다.

```

int dmp = row2[0];

for (int i = 0; i < 3; i++) //row2 1번 left shift
{
    row2[i] = row2[i + 1];
}
row2[3] = dmp;

for (int i = 0; i < 2; i++) //row3 2번 left shift
{
    dmp = row3[0];

    for (int j = 0; j < 3; j++)
    {
        row3[j] = row3[j + 1];
    }

    row3[3] = dmp;
}

for (int i = 0; i < 3; i++) //row4 3번 left shift
{
    dmp = row4[0];

    for (int j = 0; j < 3; j++)
    {
        row4[j] = row4[j + 1];
    }

    row4[3] = dmp;
}

```

그 후 각 row는 순서대로 shift를 하게 되는데, 1번째 row는 0번 left shift, 2번째 row는 1번 left shift, 3번째 row는 2번 left shift, 4번째 row는 3번 left shift된다.

```

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    plain[i * 4] = row1[i];
}

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    plain[(i * 4)+1] = row2[i];
}

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    plain[(i * 4) + 2] = row3[i];
}

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    plain[(i * 4) + 3] = row4[i];
}

cout << "SR: ";

for (int i = 0; i < 16; i++)
{
    cout << plain[i] << " ";
}
cout << endl;

```

이후 나뉜 row를 다시 1차원 plain arr에 합침으로써 SR은 종료된다.

```

//Mix column 과정 연산자
#define xtime(x) (((x<<1) ^ (((x>>7) & 1) * 0x4d))
#define Multiply(x, y) \
    ( ((y & 1) * x) ^ \
      ((y>>1 & 1) * xtime(x)) ^ \
      ((y>>2 & 1) * xtime(xtime(x))) ^ \
      ((y>>3 & 1) * xtime(xtime(xtime(x)))) ^ \
      ((y>>4 & 1) * xtime(xtime(xtime(xtime(x))))) )

```

그 다음 MC과정인데 그 전에 MC와 Inverse MC과정을 위해 xtime과 Multiply 함수를 미리 정의해준다. 여기서 0x4d는 우리의 과제의 Irreducible Polynomials 가  $x^8 + x^6 + x^3 + x^2 + 1$  이기 때문에 0x4d로 설정했다. 이때 덧셈은 xor, 곱셈은 shift로 구현하였다.

```

void MC(int* plain)
{
    int plain_column[4][4] = { -1 };
    int num1 = 0;
    int num2 = 0;
    uint8_t i;
    uint8_t Tmp, Tm, t;

    for (int i = 0; i < 4; i++)
    {
        for (int j = 0; j < 4; j++)
        {
            plain_column[i][j] = plain[num1];
            num1++;
        }
    }
}

```

우선 8비트 크기의 부호 없는 정수가 MC 과정에서 쓰이기 때문에 i, Tmp, Tm, t를 선언을 한 후 연산의 편의를 위해 2차원(4\*4) 배열로 변환을 한다.

```

for (i = 0; i < 4; ++i)
{
    t = plain_column[i][0];
    Tmp = plain_column[i][0] ^ plain_column[i][1] ^ plain_column[i][2] ^ plain_column[i][3];
    Tm = plain_column[i][0] ^ plain_column[i][1]; Tm = xtime(Tm); plain_column[i][0] ^= Tm ^ Tmp;
    Tm = plain_column[i][1] ^ plain_column[i][2]; Tm = xtime(Tm); plain_column[i][1] ^= Tm ^ Tmp;
    Tm = plain_column[i][2] ^ plain_column[i][3]; Tm = xtime(Tm); plain_column[i][2] ^= Tm ^ Tmp;
    Tm = plain_column[i][3] ^ t; Tm = xtime(Tm); plain_column[i][3] ^= Tm ^ Tmp;
}

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    for (int j = 0; j < 4; j++)
    {
        plain[num2] = plain_column[i][j];
        num2++;
    }
}

cout << "MC: ";

for (int i = 0; i < 16; i++)
{
    cout << plain[i] << " ";
}

cout << endl;

```

이후 행렬 곱 연산이 시작된다. 행렬 곱 연산은 계산의 편의를 위해 위에서 정의한 xtime을 사용하여 연산을 한다. 각 행의 첫번째 원소는 수업 시간에 배운 것처럼 (2\*첫번째 원소)+(3\*두번째 원소)+세번째 원소+네번째 원소가 되고(여기서 \*는 점곱), 2번째 원소, 3번째, 4번째 원소는 각 점곱 2와 3이 1만큼 right shift하게 된다. 이 과정을 통해 MC는 끝나게 된다.

```

void AR(int* plain, int* key)
{
    for (int i = 0; i < 16; i++)
    {
        plain[i] = plain[i] ^ key[i];
    }

    cout << "AR: ";

    for (int j = 0; j < 16; j++)
    {
        cout << plain[j] << " ";
    }

    cout << endl;
}

```

다음은 AR함수이다. AR은 단순히 각 round key와 plain의 xor연산으로 이루어진다.

```

ofstream output("cipher.bin", ios::out | ios::binary);

output.write((char*)plain_text, sizeof(plain_text) - 1);

output.close();

```

총 0~10 라운드로 구성된 라운드를 거치고 나면 cipher text가 생성이된다. 이 cipher를 bin파일로 출력을 하게되면

```

Offset(h) 00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F
00000000 FF 00 00 00 12 00 00 00 A8 00 00 00 96 00 00 00 ŷ.....~...-...
00000010 D7 00 00 00 FA 00 00 00 D3 00 00 00 FC 00 00 00 *...ú...Ó...ü...
00000020 19 00 00 00 B2 00 00 00 CA 00 00 00 97 00 00 00 .....#...Ê...-...
00000030 3F 00 00 00 02 00 00 00 C1 00 00 00 6E 00 00 00 ?.....Á...n...

```

```
CIPHER: ff 12 a8 96 d7 fa d3 fc 19 b2 ca 97 3f 2 c1 6e
```

이렇게 cipher.bin이 생성된다.



### c. Decryption

```
cout << "<----- DECRYPTION ----->" << endl << endl;
int round = 0;
for (int i = 10; i > -1; i--)
{
    cout << dec;
    cout << "ROUND " << round << endl;
    cout << hex;
    if (i == 10)
    {
        AR(plain_text, real_round_key[i]);
        round++;
    }

    else if (i == 0)
    {
        Inverse_SR(plain_text);
        Inverse_SB(plain_text);
        AR(plain_text, real_round_key[i]);
        round++;

        cout << endl;
        cout << "DECRYPTED: ";

        for (int j = 0; j < 16; j++)
        {
            cout << plain_text[j] << " ";
        }
        cout << endl;
    }

    else
    {
        Inverse_SR(plain_text);
        Inverse_SB(plain_text);
        AR(plain_text, real_round_key[i]);
        inverse_MC(plain_text);
        round++;
    }
}
```

Decryption과정도 전체적인 틀은 Encryption과정과 같다. 하지만 반대로 첫번째 cipher는 AR만 진행이 되고, 마지막은 Inverse-SR, Inverse-SB, AR, 나머지는 Inverse-SR, Inverse-SB, AR, Inverse-MC 과정으로 진행된다.

우선 Inverse\_SR을 보자

```
void Inverse_SR(int* plain)
{
    int row1[4] = { -1 };
    int row2[4] = { -1 };
    int row3[4] = { -1 };
    int row4[4] = { -1 };

    int a = 0;
    int b = 0;
    int c = 0;
    int d = 0;

    for (int i = 0; i < 16; i++) //연산 편의를 위해 각 row로 나누기
    {
        if (i % 4 == 0)
        {
            row1[a] = plain[i];
            a++;
        }
        else if (i % 4 == 1)
        {
            row2[b] = plain[i];
            b++;
        }
        else if (i % 4 == 2)
        {
            row3[c] = plain[i];
            c++;
        }
        else if (i % 4 == 3)
        {
            row4[d] = plain[i];
            d++;
        }
    }
}
```

이 함수 또한 연산의 편의를 위해 각 row로 나누었다.

```

shiftRight(row2, 1, 4);
shiftRight(row3, 2, 4);
shiftRight(row4, 3, 4);

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    plain[i * 4] = row1[i];
}

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    plain[(i * 4) + 1] = row2[i];
}

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    plain[(i * 4) + 2] = row3[i];
}

for (int i = 0; i < 4; i++)
{
    plain[(i * 4) + 3] = row4[i];
}

cout << "SR: ";

for (int i = 0; i < 16; i++)
{
    cout << plain[i] << " ";
}
cout << endl;

```

그 다음은 SR과는 반대로 오른쪽으로 해당열(0열은 0번, 1열은 1번...)만큼 오른쪽으로 SHIFT해준다.

```

void shiftRight(int arr[], int d, int n) {
    reverse(arr, 0, n - d);
    reverse(arr, n - d, n);
    reverse(arr, 0, n);
}

```

shiftRight함수는 reverse를 통해 간단하게 구현하였다.

Shift가 끝나면 다시 plain arr로 합치면서 Inverse\_SR은 마무리된다.

```

for (int i = 0; i < 16; i++)
{
    count1++;
    for (int j = 0; j < 16; j++)
    {
        for (int k = 0; k < 16; k++)
        {
            if (plain[i] == s_box[j][k])
            {
                str_column = convert2hex(j);
                str_row = convert2hex(k);

                original = str_column + str_row;

                ch_original = original.c_str();

                plain[i] = (int)strtol(ch_original, NULL, 16);

                cout << plain[i] << " ";

                goto here;
            }
        }
    }
}

here:
;

```

Inverse\_SB 함수부터 보자

Inverse\_sb는 for문을 통해 s-box에서 일치하는 element를 찾으면, 각 element의 왼쪽, 오른쪽부분의 count를 convert2hex함수로 16진수로 str\_column, str\_row로 할당한다. 그후 이 둘을 다시 합치고 다시 int 형으로 변환 후 plain arr에 할당한다.

그 다음은 AR과정인데, 이전 AR과 같은 함수라 생략하겠다.

```
void inverse_MC(int* plain)
{
    int plain_column[4][4] = { -1 };
    int num1 = 0;
    int num2 = 0;

    for (int i = 0; i < 4; i++)
    {
        for (int j = 0; j < 4; j++)
        {
            plain_column[i][j] = plain[num1];
            num1++;
        }
    }

    int i;
    uint8_t a, b, c, d;
    for (i = 0; i < 4; ++i)
    {
        a = plain_column[i][0];
        b = plain_column[i][1];
        c = plain_column[i][2];
        d = plain_column[i][3];

        plain_column[i][0] = Multiply(a, 0x0e) ^ Multiply(b, 0x0b) ^ Multiply(c, 0xd) ^ Multiply(d, 0x09);
        plain_column[i][1] = Multiply(a, 0x09) ^ Multiply(b, 0x0e) ^ Multiply(c, 0xb) ^ Multiply(d, 0xd);
        plain_column[i][2] = Multiply(a, 0xd) ^ Multiply(b, 0x09) ^ Multiply(c, 0xe) ^ Multiply(d, 0xb);
        plain_column[i][3] = Multiply(a, 0xb) ^ Multiply(b, 0xd) ^ Multiply(c, 0x09) ^ Multiply(d, 0xe);
    }
}
```

다음은 Inverse\_MC이다. 이 과정역시 MC와 비슷하지만 반대가 되는 연산이다. 여기서는 연산의 편의를 위해 Multiply가 쓰였다.

```
#define Multiply(x, y) \
    ( ((y & 1) * x) ^ \
      ((y >> 1 & 1) * xtime(x)) ^ \
      ((y >> 2 & 1) * xtime(xtime(x))) ^ \
      ((y >> 3 & 1) * xtime(xtime(xtime(x)))) ^ \
      ((y >> 4 & 1) * xtime(xtime(xtime(xtime(x))))) )
```

Multiply는 x와 y가 주어지면 xtime을 이용하여 역 연산을 구해주는 역할을 한다.

다시 Inverse\_MC로 돌아와 연산 과정을 보면 아까 MC와는 반대로 행렬 곱을 통해 구현이 된 것을 볼 수 있다.

이 과정들을 모두 거치게 되면 해독된 plain text가 나오게 된다.

DECRYPTED: 0 11 22 33 44 55 66 77 88 99 aa bb cc dd ee ff

Offset(h)	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F	
00000000	b0	00	00	00	11	00	00	00	22	00	00	00	33	00	00	00	. . . . . " . . . 3 . .
00000010	44	00	00	00	55	00	00	00	66	00	00	00	77	00	00	00	D . . U . . f . . w . .
00000020	88	00	00	00	99	00	00	00	AA	00	00	00	BB	00	00	00	^ . . . . . a . . . » . .
00000030	CC	00	00	00	DD	00	00	00	EE	00	00	00	FF	00	00	00	İ . . Ý . . î . . ÿ . .