# 암호학

Project #1

소프트웨어학부 2017012251 윤영훈

## 1. source code 설명

#### ① gcd

유클리드 알고리즘  $gcd(a,b) = gcd(b, a \mod b)$ 를 사용하여 a, b 둘 중 하나가 0이 될 때까지 while loop를 반복하였다. loop가 끝난 뒤 a가 0이면 b를, b가 0이면 a를 return했다.

### 2 xgcd

d: d0, d1, d2 x: x0, x1, x2 y: y0, y1, y2

d, x, y 각각 값의 최신화를 위해 3개의 변수를 추가로 할당. 그 후 q, d2, x2, y2의 값을 갱신을 반복하다 d2의 값이 0이 되는 경우 x, y에 각각 x1, y1의 값을 넣고 d1을 return하며 종료한다.

d2의 값이 0이 아닌 경우 다음 loop를 위해 변수들을 swap한다.

#### 3 mul\_inv

```
int muLinv(int a, int m)

{

// do, dl 선언
int do = a, dl = m;
// x0, x1 선언
int x0 = l, xl = 0;

// q 선언 후 q를 대입한 d2, x2 선언
int q = d0 / dl;
int x2 = x0 - q * xl;

// d2가 l 이하가 될때까지 Loop
while (d2 > 1) {

q = d0 / dl;
d2 = d0 - q * dl;
x2 = x0 - q * xl;

// 다음 Loop를 위해 변수들을 swap
d0 = dl;
d1 = d2;
x0 = xl;
x1 = x2;

// d2가 l인 경우 x2가 양수인 경우 x2를 그대로 return, 음수인 경우 m을 더해 양수 처리 후 return
if (d2 = 1)
    return (x2 > 0 ? x2 : x2 + m);
// d2가 l이 아닌 경우 역이 없으므로 0을 return
else
return 0;
```

앞선 확장 유클리드 알고리즘을 변형하였다. 다만 결과 도출에 필요가 없는 y에 대한 변수들을 제거했다. 확장 유클리드 알고리즘과의 차이점은 d2가 1 이하가 될 때 loop를 종료하며, 이후 d2의 값에 따라 return값이 다르다는 점이다.

d2 == 1		else
x2 양수	return x2	
x2 음수	return x2 + m (음수를 양수로 처리)	return 0

#### @ umul\_inv

unsigned 64 비트 정수인 경우 음이 아닌 정수이므로 기존  $mul_inv$  함수를 그대로 사용할 경우 return문에서 x2 < 0 인 케이스가 존재하지 않아 x2 + m 이 실행되지 않음. 따라서 조건문과 그 값들을 맨 처음 비트가 1인 경우와 그렇지 않은 경우에 대해 케이스를 나눠 unsigned 64 비트 정수 입력에서도 정상적으로 동작하도록 수정.

test\_umul\_inv-1.c를 통해 umul\_inv 함수 검증을 최종적으로 마쳤고 변수들의 자료형만 uint8\_t 에서 uint64\_t 로 변경 후 euclid\_gf8.c에 삽입하였다.

```
xion@xion-VirtualBox:~$ cd 바탕화면
xion@xion-VirtualBox:~/바탕화면$ cd project#1
xion@xion-VirtualBox:~/바탕화면/project#1$ gcc -o test_umul_inv test_umul_inv-1.c -lbsd
xion@xion-VirtualBox:~/바탕화면/project#1$ ./test_umul_inv
Passed...Congratulations!
xion@xion-VirtualBox:~/바탕화면/project#1$
```

umul\_inv 함수 검증 결과

#### ⑤ xtime & gf8\_mul

```
167  // gf8_mul, gf8_pow 함수 구현을 위한 xtime 함수 선언

168  uint8_t xtime(uint8_t x)

169  {

170  return ((x<<1) ^ ((x>>7) & 1 ? 0x1B : 0));

171  }
```

```
uint8_t gf8_mul(uint8_t a, uint8_t b)
173
174
175
           uint8 t r = 0;
176
           while (b>0){
               if (b\&1) r = r \wedge a;
178
               b = b >> 1;
179
               a = xtime(a);
182
183
           return r;
184
```

강의노트 (lec 04 29p) 를 참고하여 a \* b modulo m(x) 에 해당하는 gf8\_mul() 구현. 이때 사용된 xtime() 함수 역시 강의노트 (lec 04 28p)를 참고하여 구현.

#### 6 gf8\_pow

```
uint8_t gf8_pow(uint8_t a, uint8_t b)
193
194
195
           uint8 t r = 1;
196
           while (b>0){
197 Y
               if (b&1) r = gf8_mul(r, a);
198
               b = b >> 1;
199
               a = gf8_mul(a,a);
200
202
           return r;
203
```

 $a^b = a \times a \times a \times ... \times a$  인 것을 감안, square multiplication을 변형하여 a의 값을 gf8\_mul()을 통해 a \* a modulo m(x)로 갱신 후 갱신된 a를 다시 gf8\_mul()을 통해 r \* a modulo m(x)를 적용하는 loop를 반복. 최종적으로 loop가 끝난 뒤 r을 return하여 gf8\_pow()를 구현.

# 2. compile

```
xion@xion-VirtualBox:-/바탕화면/project#1$ ./euclid_gf8
--- 기본 gcd 시험 ---
gcd(28,8) = 28
gcd(0,32) = 32
gcd(41370,22386) = 42
gcd(22386,41371) = 1
--- 기본 xgcd, mul_inv 시험 ---
42 = 41370 * -204 + 22386 * 377
41370^-1 mod 22386 = 0, 22386^-1 mod 41370 = 0
1 = 41371 * 4285 + 22386 * -7919
41371^-1 mod 22386 = 4285, 22386^-1 mod 41371 = 33452
--- 무작위 mul_inv 시험 ---
--- No error found
--- GF(2^8)에서 기본 a*b 시험 ---
28 * 7 = 84
127 * 68 = 21
--- GF(2^8)에서 전체 a*b 시험 ---
--- J 본 umul_inv 시험 ---
a = 5, m = 9223372036854775808, a^-1 mod m = 8138269444283625713 OK
a = 85, m = 9223372036854775808, a^-1 mod m = 9006351518340545789 OK
Congratulations!
```

test를 위한 main 함수 내부에서 자료형에 대한 issue가 발생했지만 main 함수를 수정하지 말라는 project 안내사항에 따라 무시하고 compile을 진행하고 실행하여 결과값이 정상적으로 출력되었다.

#### 3. result

모든 값에 대한 결과값이 주어진 예상결과.txt의 결과값과 동일하게 출력되었다. 결과에 대한 자료는 터미널 명령어 '〉'를 통해 euclid\_gf8.txt 에 저장하여 별도로 제출한다.

## 4. feedback

**xgcd()**, **mul\_inv()**, **umul\_inv()**의 경우 d, x, y 변수에 대해 각각 두 가지의 변수 (d0, d1 / x0, x1 / y0, y1)들만 사용해서 구현할 수 있었다는 사실을 강의를 통해 확인했다. 하지만 직접 구현을 함에 있어서 세 가지의 변수 (d0, d1, d2 / x0, x1, x2 / y0, y1, y2)들을 사용하는 것이 본인에 게 더 직관적으로 이해가 잘 되었기에 수정하지 않고 그대로 세 가지의 변수를 사용했다.

unsigned 64 비트 정수를 입력으로 받는 **umul\_inv()**의 경우 unsigned / signed 자료형의 차이에 대해 잘 알고있다면 쉽게 접근할 수 있는 문제였지만 이 두 자료형의 차이점을 생각해야한다는 접근을 떠올리는 단계까지 많은 시간을 소모했다.

**gf8\_pow()**의 경우  $a^b = a \times a \times a \times ... \times a$  라는 것은 파악했으나 square multiplication을 변형 하기보다 recursive한 접근법을 먼저 시도하여 결국 잘 구현되지 않았고 여기서 많은 시간을 소모했다.