

## 2019 국가암호공모전 II 분야 답안 제출 양식

소속 : 서울시립대학교

대표자 이름 : 방수민

### 문제 02

답) 0xbaba156dda

문제 분석 :

어떤 사용자 1, 2에 대하여 각각의 아이디를  $ID_1, ID_2$ 라 하자. 그리고 각자의 어떠한 평문을  $U_1, U_2$ 라 하자.

만약  $U_1 \oplus K_{ID_1} = U_2 \oplus K_{ID_2}$  이면  $P(U_1 \oplus K_{ID_1}) = P(U_2 \oplus K_{ID_2})$  일 것이다. 주어진 암호화 방식은  $E_{K_{ID}}(U) = P(U \oplus K_{ID}) \oplus K_{ID}$  이므로  $E_{K_{ID}}(U) \oplus K_{ID} = P(U \oplus K_{ID})$  이다. 따라서 두 사용자 1, 2에 대해

$$E_{K_{ID_1}}(U_1) \oplus K_{ID_1} = P(U_1 \oplus K_{ID_1}), \quad E_{K_{ID_2}}(U_2) \oplus K_{ID_2} = P(U_2 \oplus K_{ID_2})$$

이다.

$P(U_1 \oplus K_{ID_1}) = P(U_2 \oplus K_{ID_2})$  이므로  $E_{K_{ID_1}}(U_1) \oplus K_{ID_1} = E_{K_{ID_2}}(U_2) \oplus K_{ID_2}$  이고,  $E_{K_{ID_1}}(U_1) \oplus E_{K_{ID_2}}(U_2) = K_{ID_1} \oplus K_{ID_2}$  이다. 또,  $U_1 \oplus K_{ID_1} = U_2 \oplus K_{ID_2}$  이므로  $U_1 \oplus U_2 = K_{ID_1} \oplus K_{ID_2}$  이다.

따라서  $U_1 \oplus U_2 = E_{K_{ID_1}}(U_1) \oplus E_{K_{ID_2}}(U_2) = K_{ID_1} \oplus K_{ID_2} (U_1 \oplus U_2 = K_{ID_1} \oplus K_{ID_2})$  이다.

$$\begin{aligned} \text{두 식} \quad & poly(K_{master}) \cdot poly(ASC(ID_1)) = poly(K_{ID_1}) \pmod{f(x)} \\ & poly(K_{master}) \cdot poly(ASC(ID_2)) = poly(K_{ID_2}) \pmod{f(x)} \end{aligned}$$

을 더하면,

$$poly(K_{master}) \cdot (poly(ASC(ID_1)) + poly(ASC(ID_2))) = poly(K_{ID_1}) + poly(K_{ID_2}) \pmod{f(x)}$$

이고

$$\begin{aligned} poly(K_{ID_1}) + poly(K_{ID_2}) &= poly(K_{ID_1} \oplus K_{ID_2}) \\ poly(ASC(ID_1)) + poly(ASC(ID_2)) &= poly(ASC(ID_1) \oplus ASC(ID_2)) \end{aligned}$$

이므로

$$poly(K_{master}) = poly(K_{ID_1} \oplus K_{ID_2}) \cdot poly(ASC(ID_1) \oplus ASC(ID_2))^{-1} \pmod{f(x)}.$$

따라서  $K_{ID_1} \oplus K_{ID_2}$  을 알면  $K_{master}$  을 구할 수 있다.

풀이 :

$ID_1 = \text{charl}, ID_2 = \text{GO}$  에서  $U_1 \oplus U_2 = E_{K_{ID_1}}(U_1) \oplus E_{K_{ID_2}}(U_2)$ 을 만족하는

$$U_1 = 0x51462bdbbe, E_{K_{ID_1}}(U_1) = 0xc59aced47d$$

$$U_2 = 0xa7d618494e, E_{K_{ID_2}}(U_2) = 0x330afd468d$$

을 얻을 수 있었다.

$$U_1 \oplus U_2 = E_{K_{ID_1}}(U_1) \oplus E_{K_{ID_2}}(U_2) = K_{ID_1} \oplus K_{ID_2} \text{를 이용하여}$$

$$\text{poly}(K_{\text{master}}) = \text{poly}(K_{ID_1} \oplus K_{ID_2}) \cdot \text{poly}(\text{ASC}(ID_1) \oplus \text{ASC}(ID_2))^{-1} \pmod{f(x)} \text{을}$$

계산하였고, 그 결과  $K_{\text{master}} = 0xbaba156dda$  를 얻었다.