


• ElG. KG, ElG. Enc, ElG. Dec 1* Threshold version *1

• ElG. KG(n, λ) 1* n : 사용자 수, λ : prime p 의 길이 *1

U_1 부터

1. choose a random prime p of λ -bit length such that $p = 2q + 1$ for some prime q
2. Find a generator g of order q
3. Share (p, q, g) with all users
4. Each user U_i chooses a random $x_i \in \{2, \dots, q-2\}$
5. Computes $y_i \leftarrow g^{x_i} \bmod p$
6. sends y_i to all other users
7. After receiving (y_1, \dots, y_n) , compute $y \leftarrow \prod_{i=1}^n y_i \bmod p$

8. Set the public key $pk = (p, q, g, y)$ and

the secret key $sk = (p, q, g, \underbrace{x = x_1 + \dots + x_n}_{\text{선택한 } U_1, \dots, U_n \text{의 } x \text{의 합}})$

• ElG. Enc(pk, m)

1. choose a random $r \in \{2, \dots, q-2\}$
2. Compute a ciphertext $c = (u, v)$ where

$u \leftarrow g^r \bmod p$
 $v \leftarrow m \cdot y^r \bmod p$

• ElG. Dec(sk_i, c) $\leftarrow U_1, \dots, U_n$ 중 하나가 양호한 (u, v) 를 decrypt 해야 하는 상황에서 시작

1. Each user U_i computes $z_i \leftarrow u^{-x_i} \bmod p$ and sends z_i to all other users.

2. After receiving (z_1, \dots, z_n) ,

computer $v \cdot \left(\prod_{i=1}^n z_i \right)$

$$\begin{aligned}
 &= m \cdot y^r \cdot z_1 \dots z_n = m \cdot y^r \cdot y_1^{-r} \dots y_n^{-r} z_1 \dots z_n \\
 &= m \cdot \cancel{g^{rx_1}} \dots \cancel{g^{rx_n}} \dots \cancel{g^{-rx_1}} \dots \cancel{g^{-rx_n}} \\
 &= m
 \end{aligned}$$

2개의 이항
위에 있는 (u, v) 의
 v 임.

(u, v) 를 받은

사용자가
 U_1, \dots, U_n
에게

z_i 의 계산 요청해야 함

심방형 프로토콜

- 사용자: 30명 (U_1, U_2, U_3)
- 각 사용자의 message: m_1, m_2, m_3
- Message encryption의 Setup:

1. EIG.KG($\lambda, 2048$)을 수행하여 $pk=(p, g, g)$ 를 먼저 공유하기

i. U_1 은 $x_1 \in \{2, \dots, p-2\}$ 선택후 $y_1 \leftarrow g^{x_1} \bmod p$
ii. U_2 : $x_2 \in \{2, \dots, p-2\}$ 및 $y_2 \leftarrow g^{x_2} \bmod p$
iii. U_3 : x_3 선택하면 $y_3 \leftarrow g^{x_3} \bmod p$) 각자 계산후

2. 각자의 y_i 를 다른 모든 사용자에게 send
3. y_1, y_2, y_3 를 receive 한 후, $y \leftarrow y_1 \cdot y_2 \cdot y_3 \bmod p$
4. 각자의 $pk=(p, g, g, y)$ 이며 $sk_i=(p, g, x_i)$ 이다.

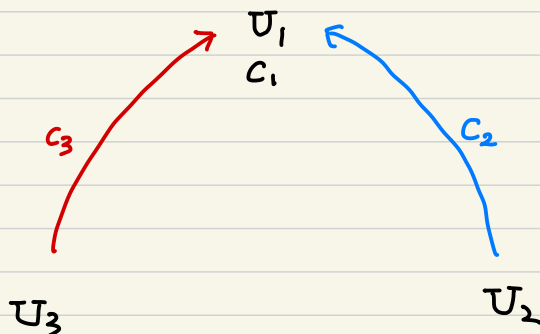
Step #1.

1. 각 사용자 U_i 는 m_i 를 C_i 로 encrypt:

$$C_i \leftarrow \text{EIG.Enc}(pk, m_i) = (u_i, v_i) = (g^{s_i} \bmod p, m_i \cdot y^{s_i} \bmod p)$$

U_i 의 random
↙ ↘

2. 각 사용자 U_i 는 사용자 U_2 에게 C_i 를 전송.



Step #2

1. 사용자 U_1 은 (C_1, C_2, C_3) 을 준비.
2. 사용자 U_1 은 3개의 random values $r_i \in \{2, \dots, q-2\}$ 선택
3. U_1 은 각 $C_i = (u_i, v_i)$ 에 대해 $\# C_i$ 는 3개 #!
i. Compute $\bar{u}_i \leftarrow u_i \cdot g^{r_i} \text{ mod } p$
ii. Compute $\bar{v}_i \leftarrow v_i \cdot y^{r_i} \text{ mod } p$
iii. set $\tilde{C}_i = (\bar{u}_i, \bar{v}_i)$
4. $(\tilde{C}_1, \tilde{C}_2, \tilde{C}_3)$ 은 각 \bar{u}_i 의 값에 의해 sort하여 $(\tilde{C}_1, \tilde{C}_2, \tilde{C}_3)$ 을 생성
5. U_1 이 $(\tilde{C}_1, \tilde{C}_2, \tilde{C}_3)$ 을 U_2 에게 send
sort 한 값 (u_i, v_i) 는
항상 이렇.

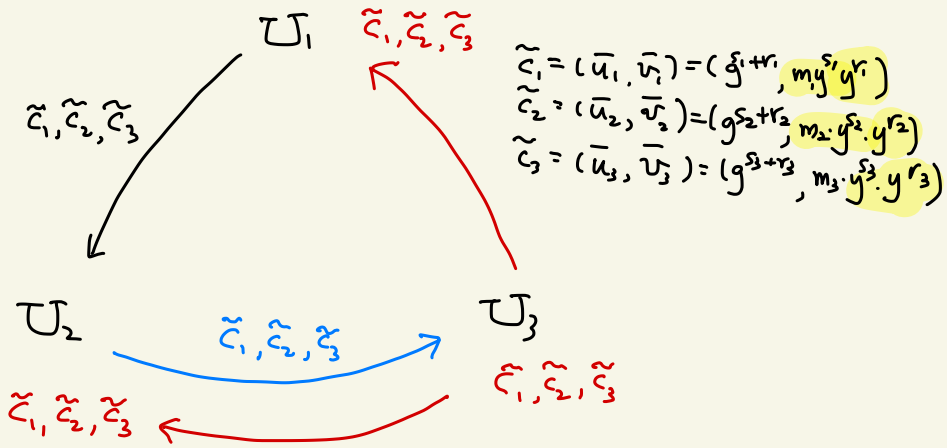
Step #3

- $(C_1, C_2, C_3) = (\tilde{C}_1, \tilde{C}_2, \tilde{C}_3)$ of U_1
1. 사용자 U_2 는 U_2 에게 (C_1, C_2, C_3) 을 수신하여 준비
 2. U_2 는 3개의 random values $r_i \in \{2, \dots, q-2\}$ 선택
 3. U_2 는 각 $C_i = (u_i, v_i)$ 에 대해
i. Compute $\bar{u}_i \leftarrow u_i \cdot g^{r_i} \text{ mod } p$
ii. Compute $\bar{v}_i \leftarrow v_i \cdot y^{r_i} \text{ mod } p$
iii. set $\tilde{C}_i = (\bar{u}_i, \bar{v}_i)$
 4. $(\tilde{C}_1, \tilde{C}_2, \tilde{C}_3)$ 은 각 \bar{u}_i 의 값에 의해 sort하여 $(\tilde{C}_1, \tilde{C}_2, \tilde{C}_3)$ 을 생성
sort 한 값 (u_i, v_i) 는
항상 이렇.
 5. U_2 는 $(\tilde{C}_1, \tilde{C}_2, \tilde{C}_3)$ 을 U_3 에게 send

Step #4

- $(C_1, C_2, C_3) = (\tilde{C}_1, \tilde{C}_2, \tilde{C}_3)$ of U_2
1. 사용자 U_3 는 U_2 에게 (C_1, C_2, C_3) 을 수신하여 준비
 2. U_3 은 random values 3개 r_1, r_2, r_3 를 선택함
 3. Step #2 & Step #3의 line 3처럼 C_i 를 \tilde{C}_i 로 update
 4. $(\tilde{C}_1, \tilde{C}_2, \tilde{C}_3)$ 을 U_1, U_2 에게 send

Step#4 까지 완료



$$\begin{aligned}\tilde{c}_1 &= (\bar{u}_1, \bar{v}_1) = (g^{s_1+r_1+r_1}, m_1 y^{s_1} y^{r_1} y^{r_1}) \\ \tilde{c}_2 &= (\bar{u}_2, \bar{v}_2) = (g^{s_2+r_2+r_2}, m_2 y^{s_2} y^{r_2} y^{r_2}) \\ \tilde{c}_3 &= (\bar{u}_3, \bar{v}_3) = (g^{s_3+r_3+r_3}, m_3 y^{s_3} y^{r_3} y^{r_3})\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\tilde{c}_1 &= (\bar{u}_1, \bar{v}_1) = (g^{s_1+r_1+r_1+r_1}, m_1 y^{s_1} y^{r_1} y^{r_1} y^{r_1}) \\ \tilde{c}_2 &= (\bar{u}_2, \bar{v}_2) = (g^{s_2+r_2+r_2+r_2}, m_2 y^{s_2} y^{r_2} y^{r_2} y^{r_2}) \\ \tilde{c}_3 &= (\bar{u}_3, \bar{v}_3) = (g^{s_3+r_3+r_3+r_3}, m_3 y^{s_3} y^{r_3} y^{r_3} y^{r_3})\end{aligned}$$

Step#5

1. 사용자 U_1 은 receive 할 $(\tilde{C}_1, \tilde{Z}_2, \tilde{C}_3)$ 을 받는다,

i. $\tilde{C}_1 = (\tilde{u}_1, \tilde{v}_1)$ 을 받는다

- Compute $Z_1 \leftarrow (\tilde{u}_1)^{-x_1} \mod p$

- Compute $\omega_1 \leftarrow \tilde{v}_1 \cdot Z_1 \mod p$

- Set $d_1 = (Z_1, \omega_1)$

ii. $\tilde{C}_2 = (\tilde{u}_2, \tilde{v}_2)$ 을 받는다

- Compute $Z_2 \leftarrow (\tilde{u}_2)^{-x_1} \mod p$

- Compute $\omega_2 \leftarrow \tilde{v}_2 \cdot Z_2 \mod p$

- Set $d_2 = (Z_2, \omega_2)$

iii. $\tilde{C}_3 = (\tilde{u}_3, \tilde{v}_3)$ 을 받는다

- Compute $Z_3 \leftarrow (\tilde{u}_3)^{-x_1} \mod p$

- Compute $\omega_3 \leftarrow \tilde{v}_3 \cdot Z_3 \mod p$

- Set $d_3 = (Z_3, \omega_3)$

2. 사용자 U_1 은 U_2, U_3 에게

i. $Z_1 \leftarrow (\tilde{u}_1)^{-x_2} \mod p$, $\neq U_2$ 에게 \neq

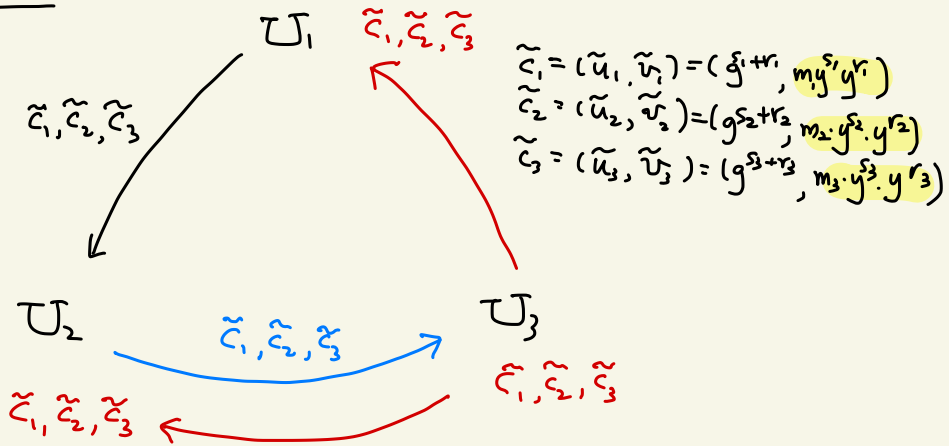
$Z_1 \leftarrow (\tilde{u}_1)^{-x_3} \mod p$ $\neq U_3$ 에게 \neq

각각 계산을 요청해서 수신

ii. 비누하거 Z_2, Z_2 $\neq U_2, U_3$ 에게 각각 보내

iii. Z_3, Z_3 $\neq U_2, U_3$ 에게 receive

Step #5 까지 완료



$$\begin{aligned}\tilde{C}_1 &= (\tilde{u}_1, \tilde{v}_1) = (g^{s_1+r_1}, m_1 y^{s_1} y^{r_1}) \\ \tilde{C}_2 &= (\tilde{u}_2, \tilde{v}_2) = (g^{s_2+r_2}, m_2 y^{s_2} y^{r_2}) \\ \tilde{C}_3 &= (\tilde{u}_3, \tilde{v}_3) = (g^{s_3+r_3}, m_3 y^{s_3} y^{r_3})\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\tilde{C}_1 &= (\tilde{u}_1, \tilde{v}_1) = (g^{s_1+r_1+r_1}, m_1 y^{s_1} y^{r_1} y^{r_1}) \\ \tilde{C}_2 &= (\tilde{u}_2, \tilde{v}_2) = (g^{s_2+r_2+r_2}, m_2 y^{s_2} y^{r_2} y^{r_2}) \\ \tilde{C}_3 &= (\tilde{u}_3, \tilde{v}_3) = (g^{s_3+r_3+r_3}, m_3 y^{s_3} y^{r_3} y^{r_3})\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\tilde{C}_1 &= (\tilde{u}_1, \tilde{v}_1) = (g^{s_1+r_1+r_1+r_1}, m_1 y^{s_1} y^{r_1} y^{r_1} y^{r_1}) \\ \tilde{C}_2 &= (\tilde{u}_2, \tilde{v}_2) = (g^{s_2+r_2+r_2+r_2}, m_2 y^{s_2} y^{r_2} y^{r_2} y^{r_2}) \\ \tilde{C}_3 &= (\tilde{u}_3, \tilde{v}_3) = (g^{s_3+r_3+r_3+r_3}, m_3 y^{s_3} y^{r_3} y^{r_3} y^{r_3})\end{aligned}$$

① Π_1 o $\tilde{C}_1, \tilde{C}_2, \tilde{C}_3$ decrypt 해산 Π_2, Π_3 o (z_1, z_2, z_3) 얻기

$$z_1 = \tilde{u}_1^{-x_1} = (g^{s_1+r_1+r_1+r_1})^{-x_1} = g^{-x_1(s_1+r_1+r_1+r_1)}$$

$$\omega_1 = \tilde{v}_1 \cdot z_1 = m_1 y^{s_1} y^{r_1} y^{r_1} y^{r_1} g^{-x_1(s_1+r_1+r_1+r_1)}$$

$$z_2 = \tilde{u}_2^{-x_1} = (g^{s_2+r_2+r_2+r_2})^{-x_1} = g^{-x_1(s_2+r_2+r_2+r_2)}$$

$$\omega_2 = \tilde{v}_2 \cdot z_2 = m_2 y^{s_2} y^{r_2} y^{r_2} y^{r_2} g^{-x_1(s_2+r_2+r_2+r_2)}$$

$$z_3 = \tilde{u}_3^{-x_1} = (g^{s_3+r_3+r_3+r_3})^{-x_1} = g^{-x_1(s_3+r_3+r_3+r_3)}$$

$$\omega_3 = \tilde{v}_3 \cdot z_3 = m_3 y^{s_3} y^{r_3} y^{r_3} y^{r_3} g^{-x_1(s_3+r_3+r_3+r_3)}$$

② U_1 & U_2, U_3 ମାମି $\tilde{c}_1, \tilde{c}_2, \tilde{c}_3$ ମା ଯାହା decryption ରେceive ହେଉଛି, ଏହା ଠିକ୍

① U_2 ମାମି (z_1, z_2, z_3) receive

$$z_1 = \tilde{u}_1^{-x_2} = (g^{s_1+r_1+r_1+r_1})^{-x_2} = g^{-x_2(s_1+r_1+r_1+r_1)}$$

$$z_2 = \tilde{u}_2^{-x_2} = (g^{s_2+r_2+r_2+r_2})^{-x_2} = g^{-x_2(s_2+r_2+r_2+r_2)}$$

$$z_3 = \tilde{u}_3^{-x_2} = (g^{s_3+r_3+r_3+r_3})^{-x_2} = g^{-x_2(s_3+r_3+r_3+r_3)}$$

① U_3 ମାମି (z_1, z_2, z_3) receive

$$z_1 = \tilde{u}_1^{-x_3} = (g^{s_1+r_1+r_1+r_1})^{-x_3} = g^{-x_3(s_1+r_1+r_1+r_1)}$$

$$z_2 = \tilde{u}_2^{-x_3} = (g^{s_2+r_2+r_2+r_2})^{-x_3} = g^{-x_3(s_2+r_2+r_2+r_2)}$$

$$z_3 = \tilde{u}_3^{-x_3} = (g^{s_3+r_3+r_3+r_3})^{-x_3} = g^{-x_3(s_3+r_3+r_3+r_3)}$$

Step #7

1. U_2 는 U_1, U_3 에게

i. $z_1 \leftarrow (\tilde{u}_1)^{-x_1} \bmod p$ /* U_1 에게 */

$z_1 \leftarrow (\tilde{u}_1)^{-x_3} \bmod p$ /* U_3 에게 */

ii. 유사하게 z_2, z_2 는 U_1, U_3 에게 receive

iii. z_3, z_3 는 U_1, U_3 에게 receive

Step #8

1. U_3 는 U_1, U_2 에게

i. $z_1 \leftarrow (\tilde{u}_1)^{-x_1} \bmod p$ /* U_1 에게 */

$z_1 \leftarrow (\tilde{u}_1)^{-x_2} \bmod p$ /* U_2 에게 */

ii. z_2, z_2) 비슷하게 U_1, U_2 에게 receive

iii. z_3, z_3)

Step #9

1. 각 사용자는 각자.

i. $m_i \leftarrow \tilde{v}_i \cdot z_i \cdot z_i \cdot z_i$

U_1 의
msg가 보내져
첫 번째 의미

$$\begin{aligned}
 &= (m_i \cdot y^{s_1}) \cdot y_1^{r_1} \cdot y_2^{r_2} \cdot y_3^{r_3} \cdot (\tilde{u}_1)^{-x_1} (\tilde{u}_1)^{-x_2} (\tilde{u}_1)^{-x_3} \\
 &= (m_i \cdot y^{s_1}) g^{x_{r_1} + x_{2r_2} + x_{3r_3}} \cdot (g \cdot g^{r_1})^{-x_1} (g \cdot g^{r_2})^{-x_2} (g \cdot g^{r_3})^{-x_3} \\
 &= (m_i \cdot y^{s_1}) g^{x_{r_1} + x_{2r_2} + x_{3r_3}} \cdot g^{-s_1 x_1 - s_1 x_2 - s_1 x_3} \cdot g^{-r_1 x_1 - r_2 x_2 - r_3 x_3} \\
 &= m_i \cdot g^{x_{s_1}} \cdot g^{-s_1 (x_1 + x_2 + x_3)} = m_i \cdot g^{x_{s_1}} \cdot g^{-s_1 x} \\
 &= m_i
 \end{aligned}$$

step #9 완성

$\mathcal{U}_1 \leftarrow (z_1, z_2, z_3) \leftarrow (z_1, z_2, z_3) \stackrel{2}{=} \text{출력}$

① $w_1 \cdot z_1 \cdot z_1$

$$= (\tilde{w}_1 \cdot z_1) z_1 z_1$$

$$= m_1 y^{s_1} y^{r_1} y^{r_1} y^{r_1} g^{-x_1(s_1+r_1+r_1+s_1)} g^{-x_2(s_1+r_1+r_1+r_1)} g^{-x_3(s_1+r_1+r_1+r_1)}$$

$$= m_1 y^{s_1+r_1+r_1+r_1} g^{-s_1(x_1+x_2+x_3)-r_1(x_1+x_2+x_3)-r_1(x_1+x_2+x_3)-r_1(x_1+x_2+x_3)}$$

$$\uparrow = m_1 y^{s_1+r_1+r_1+r_1} g^{-s_1x-r_1x-r_1x-r_1x}$$

$$x = (x_1+x_2+x_3)$$

$$= m_1 y^{s_1+r_1+r_1+r_1} g^{x(-s_1-r_1-r_1-r_1)} = m_1 y^{s_1+r_1+r_1+r_1} y^{-(s_1+r_1+r_1+r_1)}$$

$$\uparrow y = g^x$$

$$= (m_1)$$

(*) $m_1, m_3 \in \mathbb{Z}_p$ \mathcal{U}_1 \mathcal{U}_3 decrypt

(**) $\mathcal{U}_2 \leftarrow (z_1, z_2, z_3) \leftarrow (z_1, z_2, z_3) \stackrel{2}{=} \text{출력}$ decrypt.

(***) $\mathcal{U}_3 \leftarrow (z_1, z_2, z_3) \leftarrow (z_1, z_2, z_3) \stackrel{2}{=} \text{출력}$ decrypt.