

## TP2 - Exercício 3

Neste exercício foi nos pedidos para implementarmos um criptosistema baseado nos algoritmo de Boneh e Franklin. Para tal é necessário implementar 4 funções principais:

- $\text{KeyGen}(\lambda)$ , onde  $\lambda$  é o parametro de segurança
- $\text{KeyExtract}(\text{id})$ , onde  $\text{id}$  é a identificação do cliente de destino
- $\text{Encrypt}(\text{id}, x)$ , onde  $\text{id}$  é a identificação do cliente de destino e  $x$  é o plaintext que pretendemos enviar
- $\text{Decrypt}$ , que recebe a chave e o criptograma criado para obter o plaintext.

De maneira a ser possível implementar este algoritmo é necessário a criação de funções de hash e conversão.

### Funções de “hash” e de conversão

- $Z_r : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Z}_q$
- $f : \mathbb{F}_{p^2} \rightarrow \mathbb{Z}$
- $h : \text{Bytes} \rightarrow \mathbb{Z}$
- $H : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}_q$
- $g : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{G}$
- $\text{ID} : \text{Bytes} \rightarrow \mathbb{G}$

### Funções Principais

#### KeyGen

Gera um primo com tamanho proximo ao parametro de segurança passado como input. Através deste primo é calculado um inteiro,  $s$ , no intervalo de  $q$ , o segredo que irá ser passado à entidade que decifrará a mensagem,  $s$  também que irá ser usado para calcular  $\beta$ , multiplicando  $s$  com o ponto gerador do grupo de torção  $G$ , que irá ser passado para cifrar a mensagem.

#### KeyExtract

Utilizado para gerar a chave que irá ser utilizada no processo de cifragem e decifragem. Calculado através do segredo,  $s$ , com o resultado de  $\text{ID}$  da identidade da entidade de quem irá receber a mensagem.

#### Encrypt

In: que processa os “inputs” e constrói uma estrutura intermédia do tipo  $\langle x, v, a, \mu \rangle$  onde  $x$  é o plaintext,  $v$  é um inteiro no intervalo de  $q$ ,  $a$  é um valor no intervalo que resultante do hash do xor entre  $v$  e  $x$  e  $\mu$  é o resultado do o emparelhamento de Tate entre  $\beta, d, a$ , onde  $\beta$  foi calculado no  $\text{KeyGen}$  e  $d$  é calculado através de  $\text{ID}(\text{id})$

Out: que constrói o output a partir da estrutura intermédia, output este da forma  $\langle \alpha, v', x' \rangle$ , onde  $\alpha$  é o resultado de  $a * G$ , onde  $G$  determinado previamente,  $v'$  resultado do xor entre  $v$ , calculado em in, e  $f(\mu)$ , o resultado de transformar  $\mu$  num inteiro através da função trace e do construtor  $\text{ZZ}$ ,  $u$  também calculado em in, e o xor entre o plaintext e um valor no intervalo  $q$  resultante do hash de  $v$ .

## Decrypt

In: que processa os "inputs" ( $key, \alpha, v', x'$ ), onde  $key$  é obtida a partir do algoritmo **KeyExtract** e  $\alpha, v'$  e  $x'$  são o criptograma recebido. Reconstroi a estrutura intermédia  $\langle x, v, a \rangle$  e contendo o a mensagem decifrada e os valores necessários para confirmar o seu valor.  $v$  é calculado através do xor entre  $v'$  e  $f(\mu)$ , onde  $\mu$  é calculado através de  $TateX(\alpha, key, 1)$  e o plaintext é calculado através do xor entre  $x'$  e  $H(v)$ .

Out: que recebe a estrutura intermédia e verifica se o criptograma foi bem construido verificando se o resultado de  $g(H(v \oplus x))$  é igual a  $\alpha$ .

```

In [1]: import hashlib

class BF_Cryptosystem():

    def __init__(self, lambda, nounce):
        self.lambda = lambda
        self.bq = 2 ^ (self.lambda - 1)
        self.bp = 2 ^ self.lambda - 1
        self.q = random_prime(self.bp, lbound = self.bq)
        self.nounce = nounce

        t = self.q * 3 * 2 ^ (self.bp - self.bq)
        while not (t - 1).is_prime():
            t = t << 1

        self.p = t - 1
        Fp = GF(self.p)
        R.<z> = Fp[]
        f = R(z ^ 2 + z + 1)
        Fp2.<z> = GF(self.p ^ 2, modulus=f)
        self.z = z
        self.E2 = EllipticCurve(Fp2, [0,1])

        cofac = (self.p + 1) // self.q
        self.G = cofac * self.E2.random_point()

    def phi(self, P):
        (x, y) = P.xy()

        return self.E2(self.z * x, y)

    def trace(self, x):
        return x + x^self.p

    def ex(self, P, Q, l=1):
        return P.tate_pairing(self.phi(Q), self.q, 2) ^ l

    def Zr(self):
        encoded_nounce = str(self.nounce).encode()
        hashed_nounce = hashlib.sha256(encoded_nounce).digest()
        int_hashed_nounce = int.from_bytes(hashed_nounce, byteorder='big')

        return int_hashed_nounce

    def f(self, P):
        fp = self.trace(P)

        z = ZZ(fp)
        return z

    def h(self, bts):
        hash_object = hashlib.sha256()
        hash_object.update(bts)
        hex_hash = hash_object.hexdigest()

```

```
        return Integer('0x' + hex_hash)

def H(self, z):
    encoded_z = str(z).encode()
    hashed_z = self.h(encoded_z)
    int_hashed_z = int(hashed_z) % self.q

    return int_hashed_z

def g(self, s):
    return s * self.G

def id(self, bts):
    return self.g(self.h(bts))

def keygen(self):
    s = self.Zr()
    beta = self.g(s)

    return s, beta

def keyextract(self, id, s):
    d = self.id(id)

    return s * d

def in_encrypt(self, id, x, beta):
    d = self.id(id)
    v = self.Zr()
    a = self.H(v ^ x)
    u = self.ex(beta, d, a)

    return x, v, a, u

def out_encrypt(self, x, v, a, u):
    alpha = self.g(a)
    vl = v ^ self.f(u)
    xl = x ^ self.H(v)

    return alpha, vl, xl

def encrypt(self, id, x, beta):
    x, v, a, u = self.in_encrypt(id, x, beta)

    return self.out_encrypt(x, v, a, u)

def in_decrypt(self, alpha, vl, xl, key):
    u = self.ex(alpha, key, 1)
    v = vl ^ self.f(u)
    x = xl ^ self.H(v)
```

```
        return alpha, v, x

def out_decrypt(self, alpha, v, x):
    a = self.H(v ^ x)
    if alpha != self.g(a):
        return None

    return x

def decrypt(self, key, alpha, vl, xl):
    alpha, v, x = self.in_decrypt(alpha, vl, xl, key)
    result = self.out_decrypt(alpha, v, x)

    if result == 'None':
        print('[ERROR] decryption failed')
    else:
        print(f'[CORRECT DECRYPTION] {result}')

id = b'123123'

bf_cs = BF_Cryptosystem(4, 12345677654321)
s, beta = bf_cs.keygen()
key = bf_cs.keyextract(id, s)

x = 12345

alpha, vl, xl = bf_cs.encrypt(id, x, beta)
bf_cs.decrypt(key, alpha, vl, xl)

[CORRECT DECRYPTION] 12345
```