Estruturas criptograficas: TP2 problema 3

Para a realização deste problema, definimos as funções auxiliares (ex. ID, g, h, H, ...), tal como estão definidas nos apontamentos do docente na secção do criptosistema de Boneh-Franklin.

Geração de chaves

Para a geração de um segredo administrativo **s** e uma chave pública administrativa **beta**, foi gerado um nonce de forma pseudo-aleatória, e posteriormente aplicada uma função de **hash**, (previamente definida no construtor da classe). De seguida, o resultado dessa função de hash foi transformado em inteiro e aplicado um mod com o valor de **q**, resultando desta forma, no segredo **s**. Para obter a chave pública **beta** multiplicámos a chave **s** com o ponto **G**, pertencente à curva elíptica definida através dos parâmetros públicos establecidos, que mais uma vez foram definidos no construtor da classe.

Cifragem

O processo de cifragem, consiste na transformação da chave pública, (gerada através do id do emissor) e do plaintext, num criptograma pronto a ser enviado para o recetor. Desta forma, o recetor poderá associar uma mensagem, a uma identidade criptográfica.

Para cifrar a mensagem, seguimos todos os passos descritos tanto nos apontamentos da cadeira, como no RFC5091.

Extração de chave

O algoritmo de extração de chave consiste, na multiplicação no segredo administrativo **s** que é transmitido ao recetor aravés de um canal seguro (privado), com a chave públia **id**, obtendo desta forma uma chave capaz de decifrar o criptograma e consequentemente confirmar a identidade do emissor.

Decifragem

Para deifrar o criptograma, são executadas as operações descritas no RFC, envolvendo o criptograma e a chave obtida através da função KeyExtract, com o objetivo obter a mensagem criada e enviada pelo emissor.

Casos de Teste

4/2/24, 8:06 PM G13_TP2_ex3

Para testar o bom funcionamento do algoritmo de cifragem orientada à identidade, ciframos uma mensagem qualquer, com uma identidade qualquer, neste caso "Universidade do Minho", e deciframos a mesma mensagem com a identidade correta e outra com a identidade incorreta. Como seria de esperar, obtivémos os resultados pretendidos.

```
In [1]: import hashlib, os
        from sage.all import *
In [2]: class BF:
            def __init__(self):
                self.version = 2
                self.n = 1024
                self.n p = 512
                self.n q = 160
                self.hashfnc = hashlib.sha1
                self.q = random_prime(2^self.n_q-1,lbound=2^(self.n_q-1))
                # print("q:" + str(q))
                t = self.q*3*2^(self.n p - self.n q)
                while not is prime(t-1):
                    t = t << 1
                self.p = t - 1
                # print("p:" + str(p))
                self.Fp = GF(self.p)
                                                           # corpo primo com "p" e
                R.<z> = self.Fp[]
                                                      # anel dos polinomios em "z"
                      = R(z^2 + z + 1)
                Fp2.<z> = GF(self.p^2, modulus=f)
                self.E2 = EllipticCurve(Fp2, [0,1])
                # ponto arbitrário de ordem "q" em E2
                cofac = (self.p + 1)// self.q
                self.G = cofac * self.E2.random_point()
                # print("G:" + str(G.xy()))
            def ID(self, id):
                id int = self.h(id)
                return self.g(id_int)
            def g(self, n):
                return n * self.G
            def h(self, a):
                return int.from bytes(a.encode(), byteorder='big')
            def H(self, a):
                return mod(a, self.q)
            def KeyGen(self):
                s = 0
                while s <= 2:
```

4/2/24, 8:06 PM G13_TP2_ex3

```
nounce = os.urandom(16)
        s = self.hashfnc(nounce).digest()
        s = int.from bytes(s, byteorder='big')
        s = s % self.q
    beta = self.q(s)
    return s, beta
def KeyExtract(self, id, s):
   d = self.ID(id)
    key = s * d
    return key
def phi(self, P):
                            # a isogenia que mapeia (x,y) -> (z*
   R.<z> = self.Fp[]
   f = R(z^2 + z + 1)
    Fp2.<z> = GF(self.p^2, modulus=f)
    (x,y) = P.xy()
    return self.E2(z*x,y)
def TateX(self, P, Q, l=1):
                             # o emparelhamento de Tate generaliz
    return P.tate pairing(self.phi(Q), self.q, 2)^l
def trace(self, x): # função linear que mapeia Fp2 em Fp
    return x + x^self.p
def Encrypt(self, beta, id, x):
   x = self.h(x)
    #IN
    d = self.ID(id)
    nounce = os.urandom(16)
   v = self.hashfnc(nounce).digest()
    v = int.from_bytes(v, byteorder='big')
    v = v % self.q
   a = self.H(v ^ x)
   mu = self.TateX(beta, d, a)
    #0UT
    alfa = self.g(a)
    v = self.trace(mu)
    v_{-} = int(v) ^ int(v_{-})
   x = int(x) ^ int(self.H(v))
    print("Encryption finished!")
    return alfa, v_, x_
def Decrypt(self, alfa, v_, x_, key):
```

4/2/24, 8:06 PM G13_TP2_ex3

```
#IN
mu = self.TateX(alfa, key)

v = self.trace(mu)
v = int(v_) ^^ int(v)

x = int(x_) ^^ int(self.H(v))

#OUT
a = self.H(v ^^ x)

if alfa == self.g(a):
    m = (int(x).to_bytes((int(x.bit_length()) + 7) // 8, byteorde
    print("Decryption successful!\nMessage: " + m)
    return m

else:
    print("Decryption failed!")
    return None
```

Geração de chave e Cifragem

```
In [3]: bf = BF()
s, beta = bf.KeyGen()
alfa, v_, x_ = bf.Encrypt(beta, "Universidade do Minho", "Uma mensagem qu
Encryption finished!
```

Decifragem Bem Sucedida

```
In [4]: key = bf.KeyExtract("Universidade do Minho", s)
m = bf.Decrypt(alfa, v_, x_, key)
```

Decryption successful!
Message: Uma mensagem qualquer

Decifragem com uma identidade incorreta

```
In [5]: key = bf.KeyExtract("Universidade de Coimbra", s)
m = bf.Decrypt(alfa, v_, x_, key)
```

Decryption failed!