

MiniFFI

两解

题目描述 miniffi, Algebra是密码学中基础的数学原理, 学会使用sagemath并尝试解决这一有限域有关的问题。

hint1: ffi代表有限域同构(Finite Field Isomorphism), 尝试去构造此同态映射的逆映射。

理论前提

有限域构造

此题中 \mathbb{R} 是定义的一元多项式环, 设为 $F_q[x]$, 并且 $f(x), F(x)$ 是 $F_q[x]$ 中的 128 次不可约多项式, 因此 $F_q[x]/(f(x))$ 以及 $F_q[x]/(F(x))$ 是含有 q^n 个元素的有限域, 并且它的每一个元素可以唯一地表示成

$$c_0 + c_1u + c_2u^2 + \dots + c_{n-1}u^{n-1}$$

对 $f(x)$, 其中 $c_i \in F_q, u = x + f(x)$ 。如果 $f(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$, 则满足 $a_0 + a_1u + a_nu^n = 0$ 。

实际上, 对于实数域来说, 假设 $\mathbb{R}[x]$, 取一个二次不可约多项式 $m(x) = x^2 + 1$, 做商环 $\mathbb{R}[x]/(x^2 + 1)$, 则他是域, 并且与复数域同构, 原因就是域中元素可以表示成 $\{a + bu | a, b \in \mathbb{R}\}$, 而 $u^2 + 1 = 0$ 。

设 $q = p^n$, p 为素数, 则 q 元有限域一定存在, 并且任意两个 q 元有限域都是同构的。

对于本题来说, $f(x), F(x)$ 均是 F_q 上的不可约多项式, 那么 $F_q[x]/f(x), F_q[x]/F(x)$ 都是 q^n 个元素的有限域, 并且同构, 而满足 $f(\phi(x)) \bmod F(x) = 0$, 实际上令 $u = \phi(x)$, 即为在有限域 $F_q[x]/F(x)$ 中 $f(u) = 0$, 故 $\phi(x)$ 为 $F_q[x]/f(x) \rightarrow F_q[x]/F(x)$ 的同构映射。

加密函数: $C(x) = (2 * \phi(x) * r(\phi(x)) + m(\phi(x))) \bmod F(x)$

其中 $m(x), r(x)$ 系数为 0 或 1, 只需要求得其逆映射使得 $\psi(\phi(y)) \equiv y \pmod{F(y)}$ 即 $\phi(\psi(x)) \equiv x \pmod{f(x)}$, 可以得到 $C(\psi(x)) = 2 * x * r(x) + m(x) \pmod{f(x)}$ 。然后换到二元域上即可得到 $m(x)$ 。

解题方法

上述问题转化为如何求取这个同态映射的逆映射:

总体上大概有三种方法, exp 将给出利用线性代数解决方法, 其余方法请自行尝试。

- 1、在有限域 $F_q[x]/(f(x))$ 中求得 $F(y)$ 的解, 需要注意的是, 因为会有 n 个不同的根, 需要找到与上述映射相对应的逆映射。
- 2、在有限域 $F_q[x]/(f(x))$ 中求得 $\phi(y) - x$ 的根。
- 3、使用线性代数的方法。

方法三:

不妨设 $\psi(x) = c_0 + c_1x + \dots + c_{n-1}x^{n-1}$, 我们的目标是构造 $\psi(\phi(y)) \equiv y \pmod{F(y)}$ 。

$$\sum_{i=0}^{n-1} c_i \phi(y)^i \equiv y \pmod{F(y)}$$

$$\sum_{i=0}^{n-1} c_i \phi(y)^i = \sum_{i=0}^{n-1} c_i \sum_{j=0}^{n-1} a_{ij} y^j = \sum_{j=0}^{n-1} \left(\sum_{i=0}^{n-1} a_{ij} c_i \right) y^j \pmod{F(y)}$$

因此只需要当 $j = 1$ 时 $\sum_{i=0}^{n-1} a_{ij} c_i = 1$, 否则 $\sum_{i=0}^{n-1} a_{ij} c_i = 0$ 即可。

exp

```
from Crypto.Util.number import *
from Crypto.Cipher import AES

p = 41
n = 128
R = PolynomialRing(GF(p), 'x')
x = R.gen()
f = x^128 + 25*x^8 + 36*x^7 + 8*x^6 + 11*x^5 + 14*x^4 + 17*x^3 + 6*x^2 + 23*x + 4
F = x^128 + 4*x^59 + 8*x^58 + 14*x^57 + 5*x^56 + 17*x^55 + 13*x^54 + 15*x^53 +
17*x^52 + 31*x^50 + 18*x^49 + 5*x^48 + 3*x^47 + 3*x^46 + 35*x^45 + 9*x^44 + 38*x^43
+ 14*x^42 + 37*x^41 + 16*x^40 + 32*x^39 + 6*x^38 + 18*x^37 + 27*x^36 + 39*x^35 +
25*x^34 + 37*x^32 + 2*x^31 + 6*x^30 + 18*x^29 + 5*x^28 + 25*x^27 + 28*x^25 + 14*x^24
+ 32*x^23 + 14*x^22 + 17*x^21 + 12*x^20 + 36*x^19 + 25*x^18 + 36*x^17 + 34*x^16 +
27*x^15 + 14*x^14 + 19*x^13 + 14*x^12 + 14*x^11 + 15*x^10 + 20*x^9 + 24*x^8 + 18*x^7
+ 5*x^6 + 19*x^5 + 34*x^4 + 40*x^3 + 32*x^2 + 10*x + 38
phi = 23*x^126 + 38*x^125 + 15*x^124 + 19*x^123 + 32*x^122 + 3*x^121 + 15*x^120 +
26*x^118 + 3*x^117 + 5*x^116 + 34*x^115 + 31*x^114 + 37*x^113 + 26*x^112 + 7*x^111 +
40*x^110 + 23*x^109 + 15*x^108 + 5*x^107 + 8*x^106 + 5*x^105 + 38*x^104 + 22*x^103 +
26*x^102 + 24*x^101 + 25*x^100 + 28*x^99 + 12*x^98 + 2*x^97 + 26*x^96 + 6*x^95 +
29*x^94 + 2*x^93 + 22*x^92 + 23*x^90 + 31*x^89 + 12*x^88 + 23*x^87 + 14*x^86 +
29*x^85 + 29*x^84 + 28*x^83 + 36*x^82 + 22*x^81 + 39*x^80 + 31*x^79 + 9*x^78 +
2*x^76 + 32*x^75 + 22*x^74 + 34*x^73 + 34*x^72 + 16*x^71 + 19*x^70 + 35*x^69 +
35*x^68 + 23*x^67 + x^66 + 5*x^65 + 28*x^64 + 22*x^63 + 23*x^62 + 3*x^61 + 21*x^59 +
36*x^58 + 25*x^57 + 28*x^56 + 30*x^55 + 12*x^54 + 32*x^53 + 31*x^52 + 9*x^51 +
38*x^50 + 38*x^49 + 2*x^48 + 18*x^47 + 12*x^46 + 9*x^45 + 21*x^44 + 10*x^43 + 6*x^42
+ 39*x^41 + 13*x^40 + 29*x^39 + x^38 + 30*x^36 + 22*x^35 + 35*x^34 + 17*x^33 +
14*x^32 + 2*x^31 + 24*x^30 + 37*x^29 + 8*x^28 + 6*x^27 + 15*x^26 + 5*x^25 + 17*x^24
+ 22*x^23 + 14*x^22 + 37*x^21 + 28*x^20 + 4*x^19 + 5*x^18 + 39*x^17 + 12*x^16 +
19*x^15 + 30*x^13 + 39*x^11 + 2*x^10 + 9*x^9 + 37*x^8 + 18*x^7 + 5*x^5 + 15*x^4 +
9*x^3 + 19*x^2 + 23*x + 39
assert f(phi(x))%F(x) == 0

polys = []
for i in range(n):
    polys.append(pow(phi(x), i, F(x)))

monomials = [x**i for i in range(n)]
B = Matrix(Zmod(p), n)

for ii in range(1, n):
```

```

    for jj in range(n):
        if monomials[jj] in polys[ii].monomials():
            B[ii, jj] = polys[ii].monomial_coefficient(monomials[jj])

t = Matrix(GF(p), 1,n)
t[0,1] = 1;B[0,0] = 1

psi = t*B**(-1)
psi = tuple(list(psi)[0])
psi = R(psi)

C=30*x^127 + 28*x^126 + 20*x^125 + 28*x^124 + x^123 + 16*x^122 + 23*x^121 + 34*x^120
+ 31*x^119 + 7*x^118 + 4*x^117 + 31*x^116 + 34*x^115 + 12*x^114 + 33*x^113 + x^112 +
4*x^111 + 17*x^110 + 7*x^109 + 17*x^108 + 16*x^107 + 9*x^106 + 35*x^105 + 7*x^104 +
20*x^103 + 24*x^102 + 20*x^101 + 17*x^100 + 13*x^99 + 39*x^98 + 16*x^97 + 23*x^96 +
36*x^95 + 25*x^94 + 12*x^93 + 40*x^92 + 19*x^91 + 36*x^90 + 17*x^89 + 40*x^88 +
23*x^87 + 29*x^86 + 29*x^85 + 13*x^84 + 5*x^83 + 31*x^82 + 14*x^81 + 23*x^80 + x^79
+ 20*x^78 + 36*x^77 + 7*x^76 + 34*x^75 + 11*x^74 + 23*x^73 + 11*x^72 + 15*x^71 +
35*x^70 + 33*x^69 + 20*x^68 + 28*x^67 + 35*x^66 + 33*x^65 + 37*x^64 + 33*x^63 +
33*x^62 + 34*x^61 + 5*x^60 + 8*x^59 + 23*x^58 + 10*x^57 + 23*x^56 + 26*x^55 +
18*x^54 + 39*x^53 + 9*x^52 + 30*x^51 + 27*x^50 + x^49 + 8*x^48 + 35*x^47 + 33*x^46 +
2*x^44 + 12*x^43 + 2*x^42 + 16*x^41 + 39*x^40 + 13*x^39 + 33*x^38 + 5*x^37 + 36*x^36
+ 26*x^35 + 34*x^34 + 34*x^33 + 16*x^32 + 29*x^31 + 32*x^30 + x^29 + 7*x^28 +
27*x^27 + 22*x^26 + 6*x^25 + 11*x^24 + 36*x^23 + 18*x^22 + 19*x^21 + 6*x^20 +
14*x^19 + 34*x^18 + 15*x^17 + 4*x^15 + 4*x^14 + 6*x^13 + 29*x^12 + 38*x^11 + 37*x^9
+ 36*x^8 + 8*x^7 + 5*x^6 + 26*x^4 + 14*x^3 + 15*x^2 + 35*x + 5
cipher=b'\x1e0\xfe\xdd\xeeV\x04\xff\x9e\x9b\xadLbC]\x08\xb1\xf3e\x11U\xa4\xe7\xe2\x1
b0\x84\xe52\xfd\xe0J&\xa3\xad8\x88\xbf{\x04&\xe87\xc6A62\xba'

c_1 = C(psi(x))
m_1 = c_1(x)%f(x)
m1 = m_1.change_ring(Zmod(2))

t1 = ''.join(str(i) for i in m1.coefficients(sparse=False))
if len(t1) != 128:
    t1 += '0'*(128-len(t1))

key = int('0b'+t1 , 2)

aes = AES.new(long_to_bytes(key), mode=1)
print(aes.decrypt(cipher))

```