## 密码学与信息安全第一次作业

## 郭嘉 17345019 数学与应用数学 2020年4月12日

1. (第一章第3题)

只需证明该环中任一元素  $\alpha$  都存在逆元。

我们取  $\alpha$ 、 $\alpha^2$ 、 $\alpha^3$ 、 $\alpha^3$ …

注意到该环是有限环,则必存在  $a,b \in \mathbb{Z}+$  使得  $\alpha^a = \alpha^b(a>b)$ 

交换整环满足消去律,即  $\alpha^{a-b}=1$ 

即  $\alpha$  的逆元为  $\alpha^{a-b-1}$ 

得证

2. (第一章第 4 题)

由于 
$$\underbrace{1+1+\ldots+1}_{ch(\mathbb{F})}=0$$
  
故对于  $\forall \alpha \in \mathbb{F}, \underbrace{(1+1+\ldots+1)}_{ch(\mathbb{F})}*\alpha=0$   
即  $\alpha+\alpha+\ldots+\alpha=0$ 

$$\mathbb{P}\underbrace{\alpha + \alpha + \dots + \alpha}_{ch(\mathbb{F})} = 0$$

反之,若 
$$\alpha + \alpha + \dots + \alpha = 0$$
 且  $\alpha \neq 0$  则 n 不可能小于  $\mathrm{ch}(\mathbb{F})$ 

否则 
$$(1+1+...+1)*\alpha=0$$

否则 
$$(\underbrace{1+1+\ldots+1}_{n})*\alpha=0$$
  
由于  $\alpha\neq 0$ , 故  $\underbrace{1+1+\ldots+1}_{n}=0$ 

故 ch(F)|n, 这与 n<ch(F) 矛盾

综上所述,每个非零元素的阶都是 n

得证

3. (第一章第5题)

由有限域的结构定理,所有四阶有限域都同构。

特别的由于容易验证  $x^2 + x + 1$  是  $\mathbb{F}_2$  上的二次既约多项式

故有  $\mathbb{F} \cong \mathbb{F}_2/(x^2+x+1)$ 

故  $\mathbb{F}$  中的 4 个元素分别为 0.1.a.a+1, 其中  $a^2 + a + 1 = 0$ 

- (1) 如上所述  $\mathbb{F} \cong \mathbb{F}_2/(x^2+x+1)$ , 故 1+1=0, 即 ch ( $\mathbb{F}$ ) =2
- (2) 如上所述故  $\mathbb{F}$  中的 4 个元素分别为 0,1,a,a+1,其中  $a^2+a+1=0$ ,故  $a^2=-a-1=a+1$  和  $(a+1)^2=a^2+1=(a+1)+1$  得证
- 4. (第一章第 12 题)
- (1) 由于  $|\mathbb{F}_{8}^{*}|=7$

故其中元素的阶要么为 7,要么为 1,若为本原元即为 7,否则为 1 但  $\varphi$ (7)=6, 故除了乘法单位元 1 外,乘法群中其它元素阶都为 7

 $(2) 利用 \alpha^3 + \alpha + 1 = 0$ 

有 
$$\alpha^3 + \alpha^5 = (\alpha + 1) + (\alpha^3 + \alpha) = \alpha^3 + 1 = \alpha$$

利用  $(1 + \alpha)^7 = 1$ 

有 
$$(\alpha+1)^{-1} = (\alpha+1)^6 = \alpha^6 + 6\alpha^5 + 15\alpha^4 + 20\alpha^3 + 15\alpha^2 + 6\alpha + 1 = \alpha^6 + \alpha^4 + \alpha^2 + 1 = (\alpha+1)^2 + (\alpha^2+\alpha) + \alpha^2 + 1 = \alpha^2 + \alpha$$

- 5. (第一章第 13 题)
- (1) 本章例题中已验证了  $x^4 + 3x^2 + 1$  与  $x^4 + x^2 + 1$  都是  $\mathbb{F}_2$  上除了  $x^4 + x^3 + x^2 + x + 1$  外仅有的既约多项式。又  $\varphi(16-1)=8$ ,即本原元有八个,故这八个本原元就是  $x^4 + 3x^2 + 1 = 0$  与  $x^4 + x^2 + 1 = 0$  的所有根。

容易验证  $\alpha + 1$  是  $x^4 + 3x^2 + 1 = 0$  的一个根,那么  $(\alpha + 1)^2 = \alpha^2 + 1$ ,  $(\alpha + 1)^4 = \alpha^3 + \alpha^2 + \alpha$ ,  $(\alpha + 1)^8 = \alpha^3 + 1$  是其余的三个根

容易验证  $\alpha^3 + \alpha$  是  $x^4 + x^2 + 1 = 0$  的一个根,那么  $(\alpha^3 + \alpha)^2 = \alpha^2 + \alpha$ ,  $(\alpha^3 + \alpha)^4 = \alpha^3 + \alpha + 1$ ,  $(\alpha^3 + \alpha)^8 = \alpha^2 + \alpha + 1$  是其余的三个根

上面所说的八个根就是 ₹16 的全部本原元

- (2) 如 (1) 中所述  $\alpha + 1$  的极小多项式是  $x^4 + 3x^2 + 1 = 0$
- 6. (第一章第 15 题)

 $\mathbb{F}_2$  上五次既约多项式个数为  $1/5\sum_{d|5}\mu(d)2^{5/d}=6$ 

 $\mathbb{F}_2$  上五次既约多项式个数为  $1/5\varphi(32-1)=6$ 

故只需要找 ₣。上的 6 个五次既约多项式

如例题中的推理,五次项和常数项是必须的,一次项到四次项只能有奇数个,即1个或3个,但这里总共有8个多项式,我们需要排除两个

 $(x^3+x^2+1)(x^2+x+1)=x^5+x+1$  和  $(x^3+x+1)(x^2+x+1)=x^5+x^4+1$  就是我们所排除的,于是我们可以列出余下 6 个就是所求既约且本原的多

项式

```
分别为 x^5+x^2+1, x^5+x^3+1, x^5+x^3+x^2+x+1, x^5+x^4+x^2+x+1, x^5+x^4+x^3+x+1, x^5+x^4+x^3+x+1, x^5+x^4+x^3+x^2+1
```

7. 补充题 1

 $z^{81}-z$ 在  $\mathbb{F}_3$  上分解得到的所有四次因式就是  $\mathbb{F}_3$  上所有的四次既约多项式

利用 sagemath:

```
R1.<z> = PolynomialRing(GF(3))
for i in (z^81-z).factor():
    print(i[0])
```

## 输出结果为:

```
z
z + 1
z+2
z^2 + 1
z^2 + z + 2
z^2 + 2 * z + 2
z^4 + z + 2
z^4 + 2 * z + 2
z^4 + z^2 + 2
z^4 + z^2 + z + 1
z^4 + z^2 + 2 * z + 1
z^4 + 2 * z^2 + 2
z^4 + z^3 + 2
z^4 + z^3 + 2 * z + 1
z^4 + z^3 + z^2 + 1
z^4 + z^3 + z^2 + z + 1
z^4 + z^3 + z^2 + 2 * z + 2
z^4 + z^3 + 2 * z^2 + 2 * z + 2
z^4 + 2 * z^3 + 2
z^4 + 2 * z^3 + z + 1
z^4 + 2 * z^3 + z^2 + 1
z^4 + 2 * z^3 + z^2 + z + 2
```

```
z^4 + 2*z^3 + z^2 + 2*z + 1

z^4 + 2*z^3 + 2*z^2 + z + 2

其中最高次项为 4 的多项式就是所求既约多项式

对于其中的四次多项式 P(x), 取 \mathbb{F}_3[x]/(P(x))

若对于 \forall \ 1 < n < 80 都有 x^n \neq 1

那么 P(x) 就是本原多项式

利用 sagemath:
```

```
for i in range(6,len(list((z^81-z).factor()))):
    poly=(z^81-z).factor()[i][0]
    R2.<x> = R1.quotient((poly)*R1)
    flag=1
    for j in range(1,80):
        if x^(j)==1:
        flag=0
        break;
    if flag==1:
        print(poly)
```

## 输出结果:

$$z^4 + z + 2$$
 
$$z^4 + 2 * z + 2$$
 
$$z^4 + z^3 + 2$$
 
$$z^4 + z^3 + 2 * z^2 + 2 * z + 2$$
 
$$z^4 + z^3 + 2 * z^2 + 2 * z + 2$$
 
$$z^4 + 2 * z^3 + 2$$
 
$$z^4 + 2 * z^3 + 2$$
 
$$z^4 + 2 * z^3 + 2^2 + z + 2$$
 
$$z^4 + 2 * z^3 + 2 * z^2 + z + 2$$
 这就是我们需要的本原多项式 8. 补充题 2 右推左: 若  $F(x) = \sum_{n \leq x} \mu(n) G(\frac{x}{n})$  则  $\sum_{n \leq x} F(\frac{x}{n}) = \sum_{n \leq x} \sum_{n m \leq x} \mu(m) G(\frac{x}{mn}) = \sum_{a \leq x} G(\frac{x}{a}) \sum_{m \mid a} \mu(m)$  则  $\sum_{n \leq x} F(\frac{x}{n}) = \sum_{n \leq x} \sum_{n m \leq x} \mu(m) G(\frac{x}{mn}) = \sum_{a \leq x} G(\frac{x}{a}) \sum_{m \mid a} \mu(m)$ 

故该式最终等于 G(x), 这就完成了右推左。 左推右:

当 a=1 时第二个和式取 1, 对其它 a, 第二个和式为 0

若 
$$G(x) = \sum_{n \le x} F(\frac{x}{n})$$

則  $\sum_{n \leq x} \mu(n)G(\frac{x}{n}) = \sum_{n \leq x} \mu(n) \sum_{nm \leq x} F(\frac{x}{mn}) = \sum_{n \leq x} \sum_{nm \leq x} \mu(m)F(\frac{x}{mn}) = \sum_{a \leq x} F(\frac{x}{a}) \sum_{m \mid a} \mu(m)$ 

当 a=1 时第二个和式取 1,对其它 a,第二个和式为 0 故该式最终等于 F(x),这就完成了左推右。 得证