抽象代数学

1. 不可约多项式的零点

定义 没  $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0 \in F[x]$ .  $f(x) = n a_n x^{n-1} + (n-1) a_{n-1} x^{n-2} + \cdots + a_1 \in F[x]$ , 标为 f(x) 的导函数 (derivative)

设正是fcn在F上分裂域在EQI中,

 $f(x) = C \prod_{i=1}^{\ell} (x - \mathbf{d}_i)^{k_i}, \quad C, \prec_i, \cdots, \prec_g \in \mathbb{F}_{E}, C \neq 0$   $\prec_i \neq \prec_j$ 

义一义,是f(x)的比重团式,人,是f(x)=0的比重根。

定理设厂是域, $f(x) \in F(x)$ ,则f(x) = 0有重根 ( $f(x), f(x)) \neq 1$ 

证明: "⇒" 在 E(x)中, 波  $f(x) = (x - \lambda)^2 g(x)$ ,  $f(x) = (x - \lambda)^2 g(x)$ +  $2(x - \lambda)g(x) = (x - \lambda)[(x - \lambda)g(x) + 2g(x)] ⇒ <math>f'(\lambda) = 0$ 即  $x - \lambda | f(x)$ ,  $x - \lambda | f(x)$  (在 E(x)中), 若 (f(x), f(x)) = 1在 F(x)中, 则存在 U(x),  $V(x) \in F(x)$ , U(x) f(x) + V(x) f(x) = 1 $U(x) f(x) + V(x) f(x) \in F(x) \subseteq E(x)$ , 但是 它被  $x - \lambda$  整除(矛盾) 는" 若  $(f(x), f(x)) \neq 1$ , 存在 d(x) | f(x), d(x) | f(x) (在 F(x)中)

TE[X]  $\psi$ ,  $\exists x \in \mathbb{E}$ ,  $x - x | d(x) \Rightarrow f(x) = f(x) = 0$  $f(x) = (x-\lambda) \mathcal{Q}(x) \Rightarrow f(x) = (x-\lambda) \mathcal{Q}'(x) + \mathcal{Q}(x) \Rightarrow \mathcal{Q}(\lambda) = 0$  $\mathbb{E} \left[ (\chi - \lambda) \middle| 2(x) \right] \Rightarrow \left( \chi - \lambda \right)^2 \middle| f(x).$ (1) CharF=0, 则f(x)无重根. (2) charF=P+0,则f(x)有重根(=>) 3 g(x) E F[x],f(x)=g(x) 证明: (1) f(x() 五重根⇔(f(x), f(x())=1 若f(x)有重根,则f(x)/f(x), $degf(x) \leqslant degf(x) \Rightarrow f(x) = 0$  $\lim_{x \to \infty} f(x) = \sum_{i=0}^{n} a_i x^i \qquad f(x) = 0 \iff i a_i = 0 \quad i = 1, \dots, n$ 因为chanF=0  $iai=0 \Rightarrow ai=0$   $i=1,...,n \Rightarrow f(x)=a_0$ (2) f(x) 有重根 (2) (2) f(x) (2) f(x) (2) f(x) (2) f(x) (2) f(x) (3) (3) (3) (4) (4) (5) (5) (5) (5) (6) (6) (7) 避理设下域,f(x) < F(x), degf(x)>0, E是f(x)在F上 分裂域、则在匠(x)中,  $f(x) = c \prod_{i=1}^{n} (x-x_i)^k$ ,  $x_i \neq x_j \in \mathbb{E}$ 证明:设义,从是广心的两个不同的根,从,从至区

在  $\mathbb{E}[x]$ 中,设  $f(x)=(x-\lambda 1)^{k}g(x)$ , g(x)+0, $g(x)\in\mathbb{E}[x]$ ヨのEAutFE, 6(以)=以。则有  $G(f(x)) = f(x) = (x - x_2)^k G(f(x))$ 

这说明《泊量数≥K,同理《的重数≥《泊的重数

- ⇒所有根的重数相同.
- 2. 可分多项式

分裂域,若far在Ear中所有因式均是一数因式 则积f(x)是下上可分多项式。否则积为不可分多项式

命题的特征一个的域上不可约多项式是可分的

(2) 有限域上不可约多项式均可分。

证明。由一中推论、以成立

(2) 设厂是有限域、f(x) E F[x] 不够为 charF=P

若存在g(x),f(x)=g(x),写g(x)=bsxs+bs-1xs+···+b,x+bo 考虑 F→F 这是一个域同构(它是域同态,且有逆、)

(或直接检查中是单射,则中满)

 $F \xrightarrow{\phi'} F$   $n = (F : \mathbb{Z}_p)$ ,  $\forall b_i, \exists c_i \in F$ ,  $b_i = c_i^p$ 



 $g(x^p) = c_s^p x^{ps} + \cdots + c_l^p x^p + c_o^p = (c_s x^s + \cdots + c_l x + c_o)^p$ ⇒ g(x)可约, 与 f(x)不可约矛盾, 因此, 不存在了(x)∈下(x), 则下称为完全域(Perfect field) 定理 完全域上不可约多项式是可分的. 证明、类似于以上命题。 不可分多项式的例子: 设charF=P#O, \*f(x) < F(x) 不好,则f(x)不可分(=)  $\exists g(x) \in \mathbb{F}[x], f(x) = g(x^p). \forall a \in \mathbb{F}$  $\chi^{P}-\alpha$   $(\chi^{-}b)^{P}$   $\alpha \in \mathbb{F}^{P}$   $\alpha = b^{P}$ ,  $b \in \mathbb{F}$   $\chi^{P}-\alpha$   $(\chi^{P}-\alpha)^{P}$   $\alpha \in \mathbb{F}^{P}$   $\alpha \in$ ①f(x)不够, 若t=(g(t)) PEFP => h(t)=0 形值!

② f(x) 不可分, f(x) = 0

3. 可分扩张与不可分扩张。

定理 有限可分扩张是单扩张

证明:设下三正,正是下的有限可分扩张。

Case-1 F是有限域,则E也是有限域,E\*是循环群,生成元为义,则E=F(x).

Case-2 F是无限域, 需证 Vx, B可分记 EE, 则存在CEE F(x, B)=F(c)证明类似于CharF=0情形。

定理设下公下,f(x) CF(x), degf(x)>0, 正是f(x)在下上分裂域、时正是下的有限可分扩张(>) Audite = (E:F) 定理设下公长是有限维扩张,会长=F(\lambda,\l

定义设厂是一个域, K, E是厂的扩域, 令 引理设长是下的代数扩域,QEK,在下上极份级代数 (a) 若 K= F(x) 则 | Em F(K, F) | = R(x)的全部互异根 个数(记作几户口). 厂是厂的代数闭包. (b) 设压CLSK, K=L(d),则  $|E_{m_F}(K,F)| = |E_{m_F}(L,F)| \cdot n_{poo}$   $|E_{m_F}(K,F)| = |E_{m_F}(L,F)| \cdot n_{poo}$ 证明: (b) 定义尺:  $Em_F(K, \overline{F}) \longrightarrow Em_F(L, \overline{F})$  是自然限制: 给定分子Emp(L,下),因为K=L(Q),只需定义分(Q)就可 以扩展台到台:从一下,又是尼(农)的根,台(水)是台(尼(农)) =  $P(\infty)$ 的根.  $P'(6') = \{6: K \to F) | 6|_{L} = 6'\} 元素个数= n_{ex}$ 命题设下CK有限域扩张,则下Emp(K,F)/S[K:F] 等号成立 ( ) 长是下的有限或可分扩张。 证明。(中设长是下的有限可分扩张关于[K:F]作归纳 选择又长人,中间域上,使得长二上似,下三上三长二上似 则由引理  $|Em_F(k,F)|=|Em_F(L,F)|\cdot n_{p(x)}$ .

□%□ 由 扫描全能王 扫描创建