定义1、设长是一个数域,1是一个符号,形如以下表达式  $a_n x^n + \dots + a_i x^i + \dots + a_i x + a_i$  (1) 其中n EIN, an, ···, a o t K. 称为系数, 芜满足:两个这种形式的表达式相等,当且仅当它们除系 数为0的项外有完全相同的项 则称这种表达式是数域 K上的一元多项式 7 称为不定元 系数全为零的一元多项式称为零多项式  $f(x) = a_n \chi^n + \dots + a_i \chi^i + \dots + a_i \chi^i$ 首项 设项 零次项(常数项) n郝f(x)的设数,记作 degf(x) O次多项式形如b, b←K\*(即b+0),等同于K中枢零元 deg 0 : = - ∞ K[X]:={数域 K上所有-元多项式} 规定: 为2法 是 $a:x^i + Ebix^i := E(ai+bi)x^i$  $=\sum_{i=0}^{n+n} (\sum_{i \neq i \neq i} a_i b_i) \pi^{S}$ 数乘  $k(\sum_{i=0}^{n} a_i X^i) = \sum_{i=0}^{n} k a_i X^i$ 规定·f(x)-g(x):=f(x)+1-g(x)) 易证KEXI对于加法和数乘成为数域K上线性空间 K[x]中每一千多项式可由集全Ω={L,x,···, xn,···}中有限多个 多项式线性表出, 任取Ω-千有限子集Ω, (hi, ···, xim) in k, xi+ ... + km xim =0 由多项式定义得 k,=~=km=0

. Ω、线性无关 · Ω线性无关

: \(\O = \{1, \times, \times, \times\n, \times\n, \times\n, \times\n\) 从而KIXI为无限维线性空间

K区]中乘法满足:交换律、结合律,分图已律,且  $|f(x) = f(x) \cdot l = f(x) \qquad \forall f(x) \in K[x]$ 

命题 1. 设 f(x), g(x) ∈ K[X] 则

 $deg[fH+g(x)] \leq max\{cegf(x), degg(x)\}$ (两式育项次数相目, 互为相反数时小于)  $deg[f(x)\cdot g(x)] = degf(x) + g(x)$ 

推论 |  $f(x) \neq 0$ ,  $g(x) \neq 0$   $\Longrightarrow f(x)g(x) \neq 0$ 推注2.(消去律)设f(x)g(x)=f(x)h(x),且f(x)+o,则g(x)=h(x)

定义2.一个非空集会R,如果有两个代数运算,一个称为加法,另一个为或法 并且满足:

l° (a+b)+(=a+(b+c), ∀a,b,(€R

2° a+b = b+a + a,b+R

3° 有-元素に作0,5t.0+a=a, Ya+R,积为零元

4° 对于 atR,存在 btR, s.t. atb=b+a=0,

b 称为a的负元, 记为-a

 $5^{\circ}$  (ab)c = a(bc)  $6^{\circ}$  {a(b+c) = ab+ac (b+c)a = ba+ca  $\forall$  a,b,cer,(左分配律)

则称R是一个环 (ring)

例. Z, K[X], Mn[K], Zz

环R中定义减法 Q-b:= a+(-b)

说 R是一个环, (1) 若R的乘法满足支挨律,则称R是支援环 (2) 若R中有-元素 e, 满足 ea=ae=a, 则称e是R的单位元(记作 1) (3) 对f a ER, 若 3b ER, b = 0, S.t. ab=0(或 ba=0) .则称a为左零因子(或右零因子)通称为零因子 命题2.环R中O·Q=Q·O=O ∀Q←R  $i = 0 \cdot \alpha = (0 + 0) \alpha = 0 \cdot \alpha + 0 \alpha \implies 0 \alpha = 0$  $\alpha \cdot 0 = \alpha(0+0) = \alpha \cdot 0 + \alpha \cdot 0 \Rightarrow \alpha \circ 0 = 0$ 二0为零国子, 称为平凡零国子

定义3、环R的一个非空子集R, 也成立一个环,则称R.为R于环

命题了,环尺的一个非空子集尺是于环  $\iff$ 从 $a,b\in R$ ,可推出 $a-b\in R$ ,  $ab\in R$ , (滚法,乘法封讯) 证: ⇒: bfR : -bfR 又afR : a+(-b) fR 即 a-b fR < ∵ R, 排空 : ∃ C ← R, ∴  $O = C - C \in \mathbb{R}_{+}$  (零元存在) 任经 b+R, 则-b=0-b+R, (负元存在) 任 经 a,b+R, 则 a+b=a-(-b)+R, (加注封闲) 由题处 ab←R, (乘法封闭) : R, 成为一个环. 从而R, 为一子环

任给 A E Mn(k),表达式 bmAm+…+b,A+b.1(b.(M)称为矩阵A的多项式.

K[A] = {定阵A的多项式} 易证K[A]对液法,乘法封讯, · K[4]为环Mn(K)一子环,且K[A]是有单位元]的交换环 KI为K[A]-子环

 $iZ \ C : k \longrightarrow k1$ 

 $k \mapsto k1$ 

则为处了了为双射,且保持加强,乘法

定义4. 差环尺到环尺有一双射口,满足

6 (a+b) = o(a) + o(b) Ya, b + R  $o(ab) = o(a)o(b) \forall a,b \in R$ 则称口是环尺到环尺的一个周构映射 此时 R与R'是同构的,记作 R CH

命题4、若环R到R'存在国构映射O,且R有单位元E, 则6(e)为 R'单位元

证: 任取 R'中一元素Q',

: 6为双射: 3atR, s.t.6(a)=a'

:  $\sigma(e) \alpha' = \delta(e) \delta(a) = \delta(e\alpha) = \delta(a) = \alpha'$ 

 $\Omega'\sigma(e) = \sigma(a)\sigma(e) = \sigma(ae) = \sigma(a) = \alpha'$ 

.. 6(e)为 R'中单位元

定理 . (一元多项式环的通用性质)

设 K是-数域, R为-有单位元1'的交换环

K到R一包含厂的子环R,有一同构映射T

任始 $t \in \mathbb{R}$   $f \in \mathcal{K}[X] \longrightarrow \mathbb{R}$  $f(x) = \sum_{i=0}^{n} a_i \chi^i \longrightarrow \sum_{i=0}^{n} c(a_i) t^i = f(t)$ 则Ot为K[X]到R一映射;Ot(X)=t,且保持加法,乘法运算. 即若 f(x)+g(x)=h(x), f(x)g(x)=p(x)则 f(t)+g(t)=h(t), f(t)g(t)=P(t)称Ot是X用七代入 证:: f(x)的表法唯一,且也为一次射 : 6t 为 K[X]到 R - N史射  $(t \circ d_{t}(x)) = d_{t}(1x) = c(1) \cdot t' = 1't = t$ i ot(x) = t 设  $f(x) = \xi_0 a_i x^i$  ,  $g(x) = \xi_0 b_i x^i$  , f(x)差 f(x) + g(x) = h(x), f(x)g(x) = P(x)別  $h(x) = \frac{1}{10}(aitbi) x^i$   $P(x) = \sum_{s=0}^{n+m} (\sum_{s=0}^{s} (aibj) x^s$ 从面  $h(t) = \stackrel{\sim}{\Sigma} c(aitbi)t^{i} = \stackrel{\sim}{\Sigma} c(ai)t^{i} + \stackrel{\sim}{\Sigma} c(bi)t^{i} = f(t) + g(t)$  $P(t) = \sum_{s=0}^{n+m} z(\sum_{i \neq j=s} a_i b_j) t^s = \sum_{s=0}^{n+m} (\sum_{i \neq j=s} z(a_i) z(b_i)) t^s$  $f(t)g(t) = \left[\sum_{i=0}^{b} c(a_i)t^i\right] \left[\sum_{j=0}^{m} c(b_j)t^j\right]$ 

 $= \sum_{i \neq i}^{n+m} \left( \sum_{i \neq i \neq i} \zeta(a_i) \zeta(b_i) \right) t^{s} = P(t)$