/R[x]での分解とK[x]での分解のちかいの程度がテーマになる.

何にR=Z, K=Q Plab => Pla or plb

準備UFD Rを整域とし、Kはその商体(分数体)であると仮定する、

peR,p=0に対して、(p)=RpがRの素行"アルになるとき、pはRの素元であるというく peRが上来RXをみたし、RXの元とRXpの元以外に釣数を持たないとき、 PはRの既約元であるという。(K区の既的元とK区に含まれる既的多項式は一致する。)

|注意| 整域の素元は常に既約元になるか一般には逆は成立しなり、 [] 以下の2つの同値な条件のどららかか成立しているとき、Rは一意分解整域(unique factorization domain, UFD)であるという: (同値性 (a) ⇔ (b) は非自明!)

- (a) QER, Q = 0のとき, Q= P, …Pn (P, はRの既的元)と書け, P1,…凡は順序とRの可逆元传のながいを除いて一意に定まる。 (b) QER, Q = Dのとき, Q=P, ~Pn (P; はRの季元)と書ける.
- 注意 UFDの既約元は常に季元になるので,UFDにかいて幸元と既約元は 同いものになる。

UFDについて色マ非自明なことはあるか、季因数分解の存在と(猪の順序と可遊元 倍のなかいを除いた)一意性が成立している整域のことであり、季元と既的元という 2種類の季数の一般化か一致している整域であることを認識していれば、 この海智について行くためには十分だと思われる

以下をみとめて使って良りことにする、

- · PID はUFDである、
- ・たとえば、Iや体K上の1変数多項式環K[x]はPIDでのでUFDであるという
- · RnmUFDのとき、R[x] や R[[x]] も UFD である

我やは特に図と口の組を例として多用する

以下, RはUFDであるとし、Kはその商体であるとする、UFDに該と制限 $f(x) = \sum a_i x^i \in R[X]$ の係数 $a_0, a_1, a_2, ...$ (解側は)の最大公約数かりのとき、 f(x) は R上の原始多項式であるという、 正確には R可逆元」

たとえね" $f(x) = 6x^2 + 10x + 15$ は Z上の厚始多項式である、 しかし、 $g(x) = 2f(x) = 12x^2 + 20x + 30$ はえらかはない。」 R[x]内の試 $f \in K[x]$ の内容 -1 K[x] も出て来る。

 $f(x) = \sum_{i} a_{i} x^{i} \in K[x]$, f(x) = 0 のとき、 a_{i} の中の分母をまとめることによって、 $f(x) = \frac{1}{b} \sum_{i} C_{i} x^{i}$, $b_{i} C_{i} \in R$ と書ける、 C_{i} たちの最大公的数をdと書き、 $C_{i} = dC_{i}$, $C_{i}' \in R$ と表わるとき、 $f_{0}(x) = \sum_{i} C_{i}' x^{i}$ は原始多項式になり、 $C = \frac{d}{b} \in K$ とおくと、 $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$. $C = \frac{d}{b} \in K$ とおくと、 $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$. $C = \frac{d}{b} \in K$ とおくと、 $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$. $C = \frac{d}{b} \in K$ とおくと、 $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$. $C = \frac{d}{b} \in K$ とおくと、 $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$. $C = \frac{d}{b} \in K$ とおくと、 $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$. $C = \frac{d}{b} \in K$ とおくと、 $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$. $C = \frac{d}{b} \in K$ とおくと、 $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$. $C = \frac{d}{b} \in K$ とおくと、 $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$. $C = \frac{d}{b} \in K$ とおくと、 $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$. $C = \frac{d}{b} \in K$ とおくと、 $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$. $C = \frac{d}{b} \in K$ とおくと、 $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$. $C = \frac{d}{b} \in K$ とおくと、 $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$. $C = \frac{d}{b} \in K$ とおくと、 $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$. $C = \frac{d}{b} \in K$ とおくと、 $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$. $C = \frac{d}{d} \in K$ とおくと、 $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$. $C = \frac{d}{d} \in K$ とおくと、 $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$. $C = \frac{d}{d} \in K$ とおくと、 $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$. $C = \frac{d}{d} \in K$ とおくと、 $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$ $f(x) = C \cdot f_{0}(x)$ f(x) =

内容の一意性

 $Cf_0(A) = \widetilde{C}f_0(A)$, $f_0(A)$ 以及R上の厚始多項式で $\widetilde{C} \in K$ と仮定する、 $C = \frac{1}{6}$, $\widetilde{C} = \frac{7}{6}$, $A, b, \widetilde{A}, \widetilde{b} \in R$, $A \times b$ 以互いに素、 $\widetilde{A} \times \widetilde{b}$ 以互いに素と書け、 $\widetilde{A}bf_0(A) = \widetilde{A}\widetilde{b}f_0(A)$, 因辺の厚数の最大公的数以スれでれ、 $\widetilde{A}b$, $\widetilde{A}\widetilde{b}$ になる。 $\widetilde{A} \times b$ が互いに基で、 $\widetilde{A} \times \widetilde{b}$ が $\widetilde{A} \times \widetilde{b}$ が $\widetilde{A} \times \widetilde{b}$ が $\widetilde{A} \times \widetilde{b}$ 以 $\widetilde{A}, \widetilde{b}$ は \widetilde{A} れでれ \widetilde{A} , \widetilde{b} の \widetilde{A} の \widetilde{A} 可 \widetilde{b} 元 信 になる。

fの内容の1つをI(f)と書こう。← I(f)の定義

 $t = \frac{12}{7} x^2 + \frac{20}{7} x + \frac{30}{7} = \frac{2}{7} (6x^2 + 10x + 15) x^{1/2}, I(f) = \frac{2}{7} 2243$

Ganssの補題 RはUFDであるとし、Kはその商体であると仮立する。

このとき、R上の厚始多項式の預はR上の厚始多項式になり、 f,geK[x],f+0,g+0に対に,I(fg)とI(f)I(g)はRの可逆元倍のるかいを除いて等しい、

証明 内容のRの可逆元倍を除いた一意性とfg=I(f)I(g)fogo (fo, go はR上の厚始 多項式)より, あるも R上の厚始多項式ならは I(fg) は I(f) I(g)の R 9可逆元倍になる。 f,geR[x] は厚始多項式であるとする、f(x)= こ a,x²,g(x)= こりまえず, a,b,e eRと書(PはRの任意の季元であるとする。 L オペント ("mod p" で"考える!)

ナ,分は厚始多項式るのであるS,大か存在して, as, bxはとで割り切れるい. 5, 大として, そのようなものの中で最小のものととると,

(fgのxs+tの序数) = aobs+t + ··· + as-1b*+ + as b* + as+1 b*+ + ··· + as+* bo Pで Qo,,,,,Qs-1がドレで、 bo,,,,,bな,かい とで割り切れる 割り トで割り切れる なれない

となるので、チョの俘載でやで割り切れなりものか存在する。 これより、fgかR上の厚始多項式であることかわかる、

9.e.d.

注)自然な射影 Tp: R区→ R区/(p) =(R/(p))区を使えなてもっとわかりやすくなる、

準備したかた結果 RはUFDであり、Kはるの南体であると仮定する。

R区に含まれる分項式で1次以上の2つのR区の元の類に分解されないものは、 K区における既的分項式になる。

たとこれで、工作数多項式で1次以上の2つの工作数多項式の類に分解されないものは1次以上の2つのQ作数多項式の類にも分解されなり、

記明 $h \in R[X]$ が h = fg, f, $g \in K[X]$, $deg f \ge 1$, $deg g \ge 1$ と分解されると仮定する. $f = I(f)f_0$, $g = I(g)g_0$, $h = I(h)h_0$, f_0 , g_0 , h_0 は R上の厚始勿倒式と書ける. $h \in R[X]$ より, $I(h) \in R$ であることに注意せよ、

Ganssの補題より、 $I(h) = \alpha I(f) I(g)$ 、 $\alpha \in \mathbb{R}^X$ と書けるので $I(f) I(g) f_0 f_0 = f_g = h = I(h) f_0 = \alpha I(f) I(g) f_0$,

い $h_0 = \alpha^{-1}f_0g_0$, $h = I(h)\alpha^{-1}f_0g_0$, \leftarrow これは $h_0 R(x)$ 内での分解したかって、 h は R(x) でも 1 次以上の多項式の程に分解される、以上の対偶をとれば上の結果が得られる

勉強の仕方 R=Z, K=Qの場合に上の証明を書き直してみよ、□

Eisensteinの判定法 RはUFDであるとし、Kはその局体であるとする、「"mod p"で見る

 $f(a) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0 \in R[x], a_i \in R \times R n 奉元 P について, P + a_n, P | a_{n-1}, \dots, P | a_1, P | a_0, P + a_0 \Rightarrow f(x) は K上、既約、$

証明前や一ジの結果より、K上既的であることを示すためには、 1次以上のRMの2つの元の種にf(y)か分解されないことを示せばよい、ポイル 結局、次を示せばよいこ

p+an, $p|a_{n-1}$, ..., $p|a_0$ かつ f(x) が 1次以上のRは1の2つの元の籍に分解される $p^2|a_0$ 、

ゆえに、Tp(g)、Tp(h)の定数項はR/(p)の中でりになる。 すなわる、gとんの定数項はどまるもとで割り切れる。

このことからチョタんの定数項のがドマで割り切れることがあかる。