

Компјутативни идеали

- дефиниција идеала
- компјутативни идеали

Пример

1) $\mathbb{Z}, \mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}$

2) \mathbb{Z}_m - идеал узводнојих остатака по модулу m

3) $\mathbb{Z}[i] = \{a + bi \mid a, b \in \mathbb{Z}\}$

Гаусов узводнојих идеал или идеал Гаусових узводних

Задача

Идеал \mathfrak{a} у m је скуп

$$S = \{a + b\omega \mid a, b \in \mathbb{Z}, \omega = \sqrt{-2}\}$$

идеал у односу на нормално садржање и множење.

- идеал

- идеал \mathfrak{a} у идеалу R

$$c \in R, c \neq 0, \text{ постоји } d \in R, d \neq 0$$

$$c \cdot d = 0.$$

н. пр. идеал \mathfrak{a} идеала R .

Улога \mathbb{Z} изазивајући је...
у \mathbb{Z}_6 , 2 и 3 су дивизиори нуле,
јер $2 \cdot 3 \equiv 0 \pmod{6}$

Дефиниција

Домен (интегрални домен) је комутативни прстен који има следеће особине

$$(1) \quad 1 \neq 0$$

$$(2) \quad \text{Уз } ca = cb \text{ и } c \neq 0 \text{ следи}$$
$$a = b.$$

Примери комутативних прстена који су
и домени су \mathbb{Z} , \mathbb{Q} , \mathbb{R} , \mathbb{Z}_7 , ...
док нула прстена није домен.

Лема Комутативни прстен R , $R \neq \{0\}$,
је домен ако и само ако је производ два
ненула елемента ненула.

Лема Комутативни прстен \mathbb{Z}_m је
домен ако и само ако је m прост број.

— Елемент $c \in R$ дивизиор $d \in R$, ако

тоштој $b \in R$ така да $d = c \cdot b$.
Означавамо са $c \mid d$.

— Елемент $a \in R$ је регуларан (инвертан дивизион) ако

$a \mid 1$, односно постоји $a' \in R$

$$a \cdot a' = 1.$$

Елемент a' називамо инверзом елемента $a \in R$.

Лема Нека је R домен, $a, b \in R$ ненулни елементи. Онда $a \mid b$ и $b \mid a$ ако и само ако $b = u \cdot a$, при чему је u инвертибилан елемент.

доказ: $b = u \cdot a$, $a = v \cdot b$,

$$b = (u \cdot v) \cdot b \Rightarrow u \cdot v = 1.$$

задача Који су инвертибилни елементи у \mathbb{Z}_m , $m \in \mathbb{N}$?

$$a \in \mathbb{Z}_m, \quad \exists a' \in \mathbb{Z}_m \text{ такво да } a \cdot a' = 1$$

$$1 = a \cdot a' + m \cdot m'$$

$$\Rightarrow a' = 1 \pmod{m}$$

$$a \cdot a = 1 \quad /$$

Последује Ако је p прост број, онда је сваки $a \in \mathbb{Z}_p$, $a \neq 0$ инвертибилан.

Нека је R комутиативан прст.

Са $U(R)$ означавамо скуп свих јединичних елемената у R .

$$U(R) = \{ u \in R \mid u \text{ је инвертибилан у } R \}$$

Лакко закључујемо да је $U(R)$ групу
на множење група.

Посебно,

$$U(\mathbb{Z}_m) = \mathbb{I}_m = \{ a \in \mathbb{Z}_m \mid \exists \Delta(a, m) = 1 \}$$

— дефиниција поља.

Поље F је комутиативан прст, $1 \neq 0$,
и сваки ненулни елемент $a \in F$ је
инвертибилан.

Комутиативан прст R је поље ако
и само ако $U(R) = R^* = R \setminus \{0\}$.

Лема Свако поље је домен.

Лема Компјутационим ентитет Σ^m је поле ако и само ако је m прост број.

- Сваки подентитет Σ^m је поле.

- Сваки подентитет Σ^m је поле.

Теорема Ако је R поле, онда постоје поље F које садржи R као подентитет.

Поседно, F можемо изградити тако да за сваки $f \in F$, постоје $a, b \in R, b \neq 0$, тако да је $f = a \cdot b^{-1}$.

скица доказа

Нека је $X = \{ (a, b) \in R \times R : b \neq 0 \}$

Дефиницијом $(a, b) \equiv (c, d) \iff$

на X тако да

$$(a, b) \equiv (c, d) \iff ad = bc$$

Доказујемо да је \equiv релација еквиваленције.

Означимо са $[a, b]$ класу еквиваленције којој припада (a, b) .

и $[a, b] + [c, d] = [a+c, b+d]$

$$\Gamma \frac{a_1}{b_1} = \frac{a_2}{b_2}$$

$$a_1 b_2 = a_2 b_1$$

$$[a_1, b_1] \equiv [a_2, b_2]$$

$$\iff a_1 b_2 = a_2 b_1$$

Или по ситабвајући да је $[a, b]$ ситабвајући
резултатајући јозломика $\frac{a}{b}$, онда

$$F = \{ [a, b] \mid a \in \mathbb{R}, b \neq 0 \},$$

можемо „одредити“ ситабвајући
операцијама

$$[a, b] + [c, d] = [ad + bc, bd]$$

$$[a, b] \cdot [c, d] = [ac, bd]$$

$$b \neq 0, d \neq 0, bd \neq 0.$$

побјежити да ли су операције добро дефинисане.

Лакно се показује да је F комутативни
тисити.

$[0, 1]$ је нула у F .

$[1, 1]$ је јединица у F .

Аддитивни инверз за $[a, b]$ је $[-a, b]$.

Показати да је

$$R' = \{ [a, 1] : a \in \mathbb{R} \}$$

субтисити од F и $R' \cong \mathbb{R}$.

Нека је $[a, b] \neq [0, 1]$
 \uparrow

$$\begin{aligned} \uparrow a \cdot 1 &= b \cdot 0 \\ a &= 0 \end{aligned}$$

отуда $a \neq 0$.

Затиме, $[b, a] \in F$ и

$$[a, b] \cdot [b, a] = [ab, ba] = [1, 1].$$

F је, гласне, поље.

Контрчно, ако $b \neq 0$, отуда

$$[1, b] = [b, 1]^{-1} \text{ та}$$

$$[a, b] = [a, 1] \cdot [b, 1]^{-1}.$$

Дефиниција

Поље F конструирано у претходној теорему
домена R назива се поље разломака од R
и означава се $\text{Frac}(R)$.

Елементи $[a, b] \in \text{Frac}(R)$ често
означавамо са $\frac{a}{b}$, а посебно
 $[a, 1] \in \text{Frac}(R)$ означавамо само са
 a .

Приметимо да је $\text{Frac}(\mathbb{Z}) = \mathbb{Q}$.

— пошто је.

π

... ..

Полиноми - принцип поделителности

- Обновити основне дефиниције и појмове.
- полиноми у више променљивих
- алгоритам дељења полинома

Дефиниција Ако су $f(x), g(x) \in R[x]$, где је R поле, онда се полиноми $q(x), r(x) \in R[x]$, такви да

$$f(x) = g(x) \cdot q(x) + r(x)$$

$$\deg(r(x)) < \deg(g(x)),$$

називају количник и остатак приликом дељења $f(x)$ са $g(x)$.

Последица Нека је R комутативан прстен и $f(x) \in R[x]$ монични полином. Ако је $g(x) \in R[x]$, онда постоје $q(x)$ и $r(x) \in R[x]$ тако да

$$g(x) = q(x) f(x) + r(x)$$

где је $r(x) = 0$ или $\deg(r) < \deg(f)$.

Лема

Ако је $f(x) \in \mathbb{R}[x]$, где је \mathbb{R} поле, онда
елемент $a \in \mathbb{R}$, такав да

$$f(a) = 0,$$

називамо корени $f(x)$ или узла
полинома $f(x)$.

Лема

Нека је $f(x) \in \mathbb{R}[x]$, \mathbb{R} поле и $u \in \mathbb{R}$.

Онда постоји $q(x) \in \mathbb{R}[x]$ тако да

$$f(x) = q(x)(x-u) + f(u).$$

Доказ:

$f(x) \in \mathbb{R}[x]$, $x-u \in \mathbb{R}[x]$.

Алгоритам Евклида обезбедиће
постојање $q(x) \in \mathbb{R}[x]$ тако да

$$f(x) = (x-u) \cdot q(x) + r(x)$$

или чак $r(x) = 0$ или $\deg(r) < \underbrace{\deg(x-u)}_{=1}$.

$$f(x) = \prod$$

мога два корених због $*$.

Последова

Ако је $f(x) \in K[x]$, K поље, онда је
а корјен $f(x)$ у K ако $x-a \mid f(x)$
у $K[x]$.

Теорема

Нека је K поље и $f(x) \in K[x]$, $f(x) \neq 0$.

Ако $f(x)$ има степена n , онда

$f(x)$ има највише n корјена у K .

Доказ

Индукцијом по n .

Ако је $n=0$, онда је $f(x)$ ненулта константа
аа има 0 корјена.

Нека је $n > 0$.

Ако $f(x)$ нема корјена у K , онда је
доказ завршен.

И у сваком случају $a \in K$ такво да

у окружности, која је \mathbb{C} и \mathbb{R} .

$$f(x) = q(x)(x-a)$$

Јако, $\deg(q) = n-1$.

Ако је $b \in \mathbb{R}$ корјен $f(x)$,

$$f(b) = 0$$

$$q(b)(b-a) = 0.$$

Погледајући овај израз за $b \neq a$, закључујемо да је $q(b) = 0$.

Међутим, q је степена $n-1$, па по индуктивној претпоставци q може имати највише $n-1$ корјена.

Закле, f може имати највише n корјена.

пример

Петкозје теорема се вади у општем случају, односно у окружењу $\mathbb{R}[x]$, кај је \mathbb{R} комутативан интеш.

На пример, $\mathbb{R} = \mathbb{Z}_8$.

За $x^2 - 1 \in \mathbb{R}[x]$ имамо 4 корјена

[1], [3], [5], [7].

Последржа

Сви комплексни корјени полинома $X^n - 1$

$$\text{су } e^{\frac{2\pi i k}{n}} = \cos\left(\frac{2\pi k}{n}\right) + i \sin\left(\frac{2\pi k}{n}\right)$$

$$k = 0, 1, \dots, n-1.$$

Последржа

Нека је K бесконачно поле, $f(x), g(x) \in K[x]$.

Ако су $f(x)$ и $g(x)$ истава за

$$f(a) = g(a), \quad a \in K, \quad \text{онда } f(x) = g(x).$$

Доказ

Ако је $f(x) \neq g(x)$, онда $h(x) = f(x) - g(x)$ је полином степена n .

С друге стране сваки $a \in K$ је корјен полинома $h(x)$, а K је бесконачно.

Закључујемо да $h(x) \equiv 0$.

Последржа Нека је K поле. Ако су $f(x), g(x)$

$$\in K[x] \text{ истава за } \deg(f) \leq \deg(g) \leq n,$$

и е ако је $f(a) = g(a)$ за $d+1$ $a \in K$,
онда $f(x) = g(x)$.

Тхорема

Нека је G коначна подгрупа мултипликативне групе K^* , поља K . $[K^* = K \setminus \{0\}]$

Тогда је G циклична. Поседно, ако је K коначно поље, онда је K^* циклична група.

Доказ

Нека је d најмањи $|G|$.

Ми поставимо да постоје две подгрупе S и T где d , $S \neq T$.

$$|S \cup T| > d.$$

Међутим, за $a \in S \cup T$ вриједи $a^d = 1$.

(Групе шаре, потном

$$x^d - 1 \in K[x]$$

може имати највише d нула.

Контрадикција.

Не постоје две различите подгрупе где

d.

Заме, за свак глеме d , $d \mid |G|$,
пошто највише једна подгрупа реда d ,
а на основу претходно доказане теореме,
 G мора бити циклична.

Генератор Ако је K коначно поље,
онда генератор циклическе групе K^*
називамо примитивни (генераторни)
елемент K .

Последња Ако је $n \in \mathbb{N}$, онда су свих
 n -их корјена јединице неког поља K
или мултипликативна циклическа
група.