

Характеристика

Дефиниция: Нека F е поле и e е произволен елемент от него, а k е естествено число. Тогава казваме, че:

$$\underbrace{e + e + \cdots + e}_k = ke \quad (1)$$

е k -кратно на елемента e .

Дефиниция (Характеристика)

Нека F е поле и $e \in F$ е произволен елемент в него. *Характеристика на поле* наричаме минималния брой пъти k които трябва да прибавим e със себе си така че да се получи 0 (минималното k , за което k -кратното на e е равно на 0).

$$ke = \underbrace{e + e + \cdots + e}_k = 0 \quad (2)$$

Бележим $\text{char } F = k$. Ако такова k не съществува (т.е колкото и пъти да прибавяме e със себе си винаги получаваме различно от 0), тогава казваме, че

характеристиката му е 0.

Забележка: По принцип характеристика се дефинира за *пръстен*. И елементът е не кой да е - а точно единицата на пръстена. Разбира се в нашите дефиниции пръстенът си няма единица. Според уикипедия това въобще не е пръстен (Ring) ами е Rng (без *identity element, i*). Но както и да е :) Ако пръстенът има единица все пак тривиално се вижда (заради дистрибутивния закон), че горната дефиниция е еквивалентна на дефиницията, при която вместо *e* се използва именно единицата.

Теорема

Нека F е поле с ненулева характеристика : $\text{char } F = k \neq 0$. Тогава k е просто число.

Доказателство: Ами да допуснем, че числото не е просто. Тогава съществува разлагане $k = m \cdot s$ където $1 < m, s < k$. Тогава:

$$0 = k1 = \underbrace{1 + 1 + \dots + 1}_{m \cdot s} = \underbrace{(1 + 1 + \dots + 1)}_m \underbrace{(1 + 1 + \dots + 1)}_s = (m1) \cdot (s1) \quad (3)$$

Т.е получихме, че $0 = (m1) \cdot (s1)$, при това $m1$ и $s1$ са различни от 0, защото k е най-малкото такова. Т.е получихме, че $m1$ и $s1$ са делители на 0, което очевидно е невъзможно в поле (или си обратим, или си делител на нулата - такива са законите на джунглата - в полетата няма място за делители на нулата :)).

Забележка 2: Много работи трябва да се забелязват тук - k -кратно на елемент е абсолютната помия, особено ако има и операция умножение наоколо. Като цяло ще гледаме да пишем точка, когато имаме умножение и без точка, когато имаме k -кратно. Например $m1$ е елемент от полето, защото сумираме краен брой пъти елементи, и сумата на 2 елемента е в полето (а не защото произведението на 2 елемента е в полето - просто тука няма произведение).

Просто поле

Дефиниция (Просто поле)

Просто поле ще наричаме поле, което няма собствени подполета.

Теорема

Всяко поле съдържа единствено просто подполе.

Доказателство: Нека F е поле, а $U = \{U_1, U_2, U_3, \dots\}$ (U може да е безкрайно, ако F е поле с безкрайна характеристика) е множество, образувано от всички подполета на F . Да образуваме сечението на U_i (за $i \in \{1, 2, 3, \dots\}$) да го обозначим с V (т.е $\bigcap U_i = V$ - това са всички елементи, които участват едновременно във всички подполета на F). Ще докажем, че V е подполе:

$$a, b \in V \Rightarrow \begin{cases} a - b \in V & \forall a, b \in V \\ a^{-1} \in V & \forall a \neq 0 \\ ab \in V & \forall a, b \in V \end{cases} \quad (4)$$

Горните 3 твърдения следват непосредствено от доказаните в миналата глава свойства за поле ([тук](#)). Ако разсъждаваме за произволно подполе $X \in U$, тогава примерно $a - b \in X$ от твърдението приложено за полето X . Това е вярно за всяко подполе от U , следователно $a - b$ всъщност принадлежи на сечението им - т.е на V .

Сега прилагаме в обратната посока същото твърдение за V и получаваме, че V е подполе на F .

Сега ако допуснем, че V не е просто подполе, ще излезе че съществува подполе на V - нека го наречем V' , и разбира се $V' \subseteq V$. Но V' е подполе и на F , следователно $V' \in U$. Т.е получихме, че $\bigcap U_i = V \subseteq V'$. Окончателно получаваме, че $V' = V$, т.е V няма същинско подполе, следователно V е просто подполе. Job done.

Теорема (класификация на простите полета)

Нека F е просто поле.

1. ако $\text{char } F = 0$, следователно $F \cong \mathbb{Q}$
2. ако $\text{char } F = p$, следователно $F \cong \mathbb{Z}_p$

Доказателство:

Само искам да вметна - тука яко се объркват умножението със k -кратното. Моля всеки читател да чете **внимателно** - ще пиша какво се опитваме да правим - ако някой не разбира може да пробва да си го разпише сам (стига разбира се да знае какво се опитваме да докажем).

$$1. \text{char } F = 0 \implies F \cong \mathbb{Q}$$

Щом ще доказваме изоморфизъм на две полета се нуждаем от **функция** (още - изображение) между $2^{\text{те}}$ множества, която е едновременно **биекция** и **хомоморфизъм**.

1.1 Функцията

Нека $\varphi : \mathbb{Q} \rightarrow F$ е такава, че:

$$\varphi\left(\frac{m}{n}\right) = (m1) \cdot (n1)^{-1} \quad (5)$$

1.1.1 Коректност на функцията

Ние хубаво я дефинирахме, ама сега трябва да докажем, че дефиницията е коректна - т.е че $\varphi(a) = \varphi(b)$, когато $a = b$ (т.е ако подаваме еднакви аргументи на функцията очакваме да получим еднакви резултати). Тук става интересно, защото

едно рационално число $\frac{m}{n}$ може да бъде записано по няколко начина - примерно $\frac{1}{2} = \frac{2}{4}$. Трябва да докажем именно, че различни записи на числото биха дали еднакви стойности на функцията (защото очевидно функцията зависи от това кой запис е избран (или поне така изглежда на пръв поглед)).

Да проверим кога две функционални стойности съвпадат. Нека

$$\varphi\left(\frac{m}{n}\right) = (m1) \cdot (n1)^{-1} \quad (6)$$

$$\varphi\left(\frac{a}{b}\right) = (a1) \cdot (b1)^{-1}$$

$$(m1) \cdot (n1)^{-1} \stackrel{?}{=} (a1) \cdot (b1)^{-1}$$

Ще запишем с поредица от еквивалентности:

$$\begin{aligned} (m1) \cdot (n1)^{-1} &= (a1) \cdot (b1)^{-1} && \iff && (7) \\ (m1) \cdot (b1) &= (a1) \cdot (n1) && \iff && \\ ((m \cdot b)1) &= ((a \cdot n)1) && \iff && \\ (m \cdot b - a \cdot n)1 &= 0 && \iff && \\ m \cdot b - a \cdot n &= 0 && \iff && \\ m \cdot b &= a \cdot n && && \end{aligned}$$

Тук използвахме комутативността на полето (първи ред) и още някои очевидни неща свързани с кратност на елемент.

Сега вече не е трудно да се види, че

$$\frac{m}{n} = \frac{a}{b} \iff m \cdot b = a \cdot n \iff \varphi\left(\frac{m}{n}\right) = \varphi\left(\frac{a}{b}\right) \quad (8)$$

С това доказахме коректността на функцията. Ако още спите - доказахме и че е **инективна** (използваме горната връзка в обратната посока).

1.2 Хомоморфизъм

Всъщност трябва да докажем следните работи:

$$\begin{aligned} \varphi(x + y) &= \varphi(x) + \varphi(y) \\ \varphi(xy) &= \varphi(x)\varphi(y) \end{aligned} \quad (9)$$

за произволни $x, y \in \mathbb{Q}$. Ще караме подред, без паника

1.2.1 Хомоморфизъм на събирането:

Ще разпишем $\varphi\left(\frac{m}{n} + \frac{a}{b}\right)$, като целта ще бъде да го добутаме до $\varphi\left(\frac{m}{n}\right) + \varphi\left(\frac{a}{b}\right)$.

Затегнете колани:

$$\begin{aligned}
 \varphi\left(\frac{m}{n} + \frac{a}{b}\right) &= \varphi\left(\frac{m \cdot b + a \cdot n}{n \cdot b}\right) & (10) \\
 &= ((m \cdot b + a \cdot n)1) \cdot ((n \cdot b)1)^{-1} \\
 &= [((m \cdot b)1) + ((a \cdot n)1)][(n1) \cdot (b1)]^{-1} \\
 &= [(m1) \cdot (b1) + (a1) \cdot (n1)][(b1)^{-1} \cdot (n1)^{-1}] \\
 &= (m1) \cdot (b1) \cdot (b1)^{-1} \cdot (n1)^{-1} + (a1) \cdot (n1) \cdot (b1)^{-1} \cdot (n1)^{-1} \\
 &= (m1) \cdot (n1)^{-1} + (a1) \cdot (b1)^{-1} \\
 &= \varphi\left(\frac{m}{n}\right) + \varphi\left(\frac{a}{b}\right)
 \end{aligned}$$

Не случайно ни наричат ФМИ - Факултет по Магичните Изкуства ;-)

1.2.2 Хомоморфизъм на умножението:

Сега пък ще разпишем $\varphi\left(\frac{m}{n} \cdot \frac{a}{b}\right)$, като целта ще бъде да го добутаме до

$\varphi\left(\frac{m}{n}\right) \cdot \varphi\left(\frac{a}{b}\right)$. Ще го разпишем ама друг път! Я сядай и си го разписвай сам!

1.3 Биекция

1.3.1 Инекция

Доказателството на инекция е същото, като доказателството за коректност (или поне в доказателството за коректност правим и доказателство за инекция :) - виж 1.1.1

1.3.2 Сюрекция

Тук ще играем малко нечестно. Ще докажем, че $\text{Im } \varphi = F_1 \equiv F$. Ами от хомоморфизма и очевидната биекция между \mathbb{Q} и F_1 , заключаваме, че $\mathbb{Q} \cong F_1$, следователно F_1 е поле. Освен това, от $\text{Im } \varphi \subseteq F$ имаме, и че F_1 е подмножество на F . Т.е. получихме, че F_1 е подполе на F . Е да, ама F няма същински подполета, следователно $F_1 \equiv F$.¹

С това изоморфизмът между F и \mathbb{Q} е доказан.

$$2 \quad \text{char } F = p \neq 0 \implies F \cong \mathbb{Z}_p$$

Тук доказателството ще върви по подобен начин на горното. Ще създадем функция, между $2^{\text{те}}$ полета и ще докажем **биекция и хомоморфизъм**:

2.1 Функцията

Дефинираме функцията ψ по следния начин:

$$\psi : \mathbb{Z}_p \rightarrow F \quad \psi(\bar{a}) = \underbrace{1 + 1 + \dots + 1}_a = a1 \quad (11)$$

2.1.1 Коректност на функцията

Разбира се трябва да докажем, че функцията е дефинирана коректно. Поради

естеството на доказателството парчето текст(/код :)) което пише тук ще се използва и при доказателството за **ИНЕКТИВНОСТ**. Да разпишем с еквивалентности $\psi(\bar{a}) = \psi(\bar{b})$:

$$\begin{aligned} \psi(\bar{a}) = \psi(\bar{b}) &\iff & (12) \\ a1 = b1 &\iff \\ |a - b|1 = 0 &\iff \\ p \mid a - b & \\ a \equiv b \pmod{p} &\iff \\ \bar{a} = \bar{b} & \end{aligned}$$

в правата посока (\Rightarrow) това е доказателство за инекция, в обратната посока (\Leftarrow) това е доказателство за коректност на функцията.

2.2 Хомоморфизъм

Сега ще докажем, че функцията ψ всъщност е хомоморфизъм (запазва операциите), което ще е ключовото и при доказателството на сюрективност (ще видиш по-долу).

2.2.1 Хомоморфизъм на събирането

Сега трябва да добутаме $\psi(\bar{a} + \bar{b})$ до $\psi(\bar{a}) + \psi(\bar{b})$:

$$\begin{aligned} \psi(\bar{a} + \bar{b}) &= \psi(\overline{a + b}) & (13) \\ &= (a + b)1 \\ &= a1 + b1 \\ &= \psi(\bar{a}) + \psi(\bar{b}) \end{aligned}$$

Тук просто използвахме очевидно свойство на k-кратното.

2.2.2 Хомоморфизъм на умножението

Сега пък блъскаме $\psi(\bar{a} \cdot \bar{b})$ докато не заприлича на $\psi(\bar{a}) \cdot \psi(\bar{b})$:

$$\begin{aligned} \psi(\bar{a} \cdot \bar{b}) &= \psi(\overline{a \cdot b}) & (14) \\ &= (a \cdot b)1 \\ &= (a1) \cdot (b1) \\ &= \psi(\bar{a}) \cdot \psi(\bar{b}) \end{aligned}$$

както виждате пак използваме тривиално свойство на k-кратното.

2.3 Биекция

2.3.1 Инекция

Виж 2.1.1

2.3.2 Сюрекция

Да разгледаме функцията върху $H = \text{Im } \psi : \psi : \mathbb{Z}_p \rightarrow \text{Im } \psi$. Очевидно всичко доказано до сега важи за нея, освен това е и сюрективна. Сега ще докажем, че H е поле.

Достатъчно е да проверим, че $a + (-b) \in H$, $a^{-1} \in H$ и $a \cdot b \in H$ при $a, b \in H$ произволни. Разбира се операциите събиране, умножение взимане на обратен и противоположен, са същите, дефинирани в F . Ами щом $a, b \in H = \text{Im } \psi$, то съществуват първообрази a', b' , такива че $\psi(a') = a$ и $\psi(b') = b$. Тогава:

1. $a + (-b) = \psi(a') - \psi(b') = \psi(a' - b') \in \text{Im } \psi = H$ - използваме хомоморфизма
2. $a^{-1} = \psi(a')^{-1} = \psi(a'^{-1}) \in H$ - отново хомоморфизъм
3. $a \cdot b = \psi(a') \cdot \psi(b') = \psi(a' \cdot b') \in H$ - от теоремата на Моор и законите за междупланетен свръхсветлинен превоз с понита.

Както виждате необходимите и достатъчни условия за подгрупа са изпълнени, и следователно $H < F$. Е да ама F е просто поле (не е ходило в университет) следователно $E \equiv F$. Така показахме, че ψ е сюрективна.

That's all folks!

Footnotes

1. бе тука го правим малко по-кратко от доказателството дадено на лекции. Подполе сме дефинирали като поле със същите операции. Е мисля че може да го докараме, като използваме хомоморфизма до дупка - но като цяло даже на мен ми е малко мъгла (някой да го преработи този параграф че съвсем заспах)

page revision: 8, last edited: 27 Jun 2012, 20:43 (374 days ago)

Unless stated otherwise Content of this page is licensed under [Creative Commons Attribution-NonCommercial-ShareAlike 3.0 License](#)