

Прикладная алгебра

Лекции для III потока,
5-й семестр 2013/2014 уч. года

Гуров Сергей Исаевич

Факультет Вычислительной математики и кибернетики,
МГУ имени М.В. Ломоносова

Кафедра Математических методов прогнозирования

комн. 530, 682

e-mail: sgur@cs.msu.ru

Литература

-  *Воронин В.П.* Дополнительные главы дискретной математики. — М.: ф-т ВМК МГУ, 2002.
<http://padabum.com/d.php?id=10281>
-  *Гуров С.И.* Булевы алгебры, упорядоченные множества, решетки: Определения, свойства, примеры. — М.: Либроком, 2013.
-  *Журавлёв Ю.И., Флёров Ю.А., Вялый М.Н.* Дискретный анализ. Основы высшей алгебры. — М.: МЗ Пресс, 2007.
-  *Лидл Р., Нидеррайтер Г.* Конечные поля: В 2-х т. — М.: Мир, 1988.
-  *Нефедов В.Н., Осипова В.А.* Курс дискретной математики. М.: Изд-во МАИ, 1992.
-  *Ромашенко А.Е., Румянцев А.Ю., Шень А.* Заметки по теории кодирования. — М.: МЦНМО, 2011.

Раздел I

1 Конечные поля или поля Галуа - I

- Поля вычетов по модулю простого числа
- Построение полей Галуа
- Линейная алгебра над конечным полем
- Корни многочленов над конечным полем

2 Конечные поля или поля Галуа - II

- Существование и единственность поля Галуа из p^n элементов
- Циклические подпространства
- Задачи

3 Коды, исправляющие ошибки

- Основная задача теории кодирования
- Циклические коды

Раздел II

- Коды БЧХ

4 Теория перечисления Пойа

- Действие группы на множестве
- Применение леммы Бернсайда для решения комбинаторных задач

5 Частично упорядоченные множества

- Частично упорядоченные множества
- Операции над ч.у. множествами
- Линеаризация

6 Алгебраические решётки

- Решётки

Поле $GF(p)$

- $\mathbb{Z}$ — евклидово кольцо целых чисел (без делителей нуля + **деление с остатком**).
- p — простое число.
- $(p) = \{np \mid n \in \mathbb{Z}\} = p\mathbb{Z} = \{0, \pm p, \pm 2p, \dots\}$ — *идеал*
- $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ — кольцо вычетов по модулю этого идеала: $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z} = \{\bar{0}, \bar{1}, \dots, \overline{p-1}\}$ — классы остатков от деления на p :

$$\bar{0} = 0 + p\mathbb{Z},$$

$$\bar{1} = 1 + p\mathbb{Z},$$

...

$$\overline{p-1} = (p-1) + p\mathbb{Z}.$$

$$\mathbb{Z} = \bar{0} \cup \bar{1} \cup \dots \cup \overline{p-1}.$$

Поскольку p — простое, то $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ — **поле**.

Это простейшее *поле Галуа*, обозначение — $\mathbb{F}_p$ или $GF(p)$.

Все операции в поле $\mathbb{F}_p$ — по $\bmod p$.

$\mathbb{F}_3$ и $\mathbb{Z}/4\mathbb{Z}$ $\mathbb{F}_3 :$

+	0	1	2
0	0	1	2
1	1	2	0
2	2	0	1

·	0	1	2
0	0	0	0
1	0	1	2
2	0	2	1

$\mathbb{F}_3$ и $\mathbb{Z}/4\mathbb{Z}$ $\mathbb{F}_3 :$

+	0	1	2
0	0	1	2
1	1	2	0
2	2	0	1

·	0	1	2
0	0	0	0
1	0	1	2
2	0	2	1

 $\mathbb{Z}/4\mathbb{Z} :$

+	0	1	2	3
0	0	1	2	3
1	1	2	3	0
2	2	3	0	1
3	3	0	1	2

·	0	1	2	3
0	0	0	0	0
1	0	1	2	3
2	0	2	0	2
3	0	3	2	1

Характеристика поля

Пусть $\mathbb{k}$ — произвольное поле, 1 — единица $\mathbb{k}$. Складываем их:

$$1 = 1, \quad 2 = 1 + 1, \quad \dots$$

Характеристика поля

Пусть $\mathbb{k}$ — произвольное поле, 1 — единица $\mathbb{k}$. Складываем их:
 $1 = 1, \quad 2 = 1 + 1, \quad \dots$ В конечном поле всегда найдётся
первое k такое, что $\underbrace{1 + \dots + 1}_{k \text{ раз}} = 0$. Тогда

$k =$ порядок аддитивной группы поля $\mathbb{k} =$

$$= \text{характеристика поля } \mathbb{k} \stackrel{\text{def}}{=} \text{char } \mathbb{k}$$

Характеристика поля

Пусть $\mathbb{k}$ — произвольное поле, 1 — единица $\mathbb{k}$. Складываем их:
 $1 = 1, \quad 2 = 1 + 1, \quad \dots$ В конечном поле всегда найдётся
первое k такое, что $\underbrace{1 + \dots + 1}_{k \text{ раз}} = 0$. Тогда

$$k = \text{порядок аддитивной группы поля } \mathbb{k} = \\ = \text{характеристика поля } \mathbb{k} \stackrel{\text{def}}{=} \text{char } \mathbb{k}$$

Значение k порождает идеал $\bar{k} = (\text{char } \mathbb{k})$ в $\mathbb{Z}$.

$\mathbb{Z}/(\text{char } \mathbb{k})$ — поле iff k — простое число, *подполе* $\mathbb{k}$.

Если все суммы $\underbrace{1 + \dots + 1}_k$ различны, то $\text{char } \mathbb{k} = 0$.

Примеры: $\mathbb{Q}, \mathbb{R}$.

Может ли бесконечное поле иметь положительную характеристику?

Может ли бесконечное поле иметь положительную характеристику?

$\mathbb{k}$ — произвольное (конечное или бесконечное) поле. Построим:

- 1 $\mathbb{k}[x]$ — множество многочленов $P(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$, $a_0, \dots, a_n \in \mathbb{k}$ от x с коэффициентами из $\mathbb{k}$.

Может ли бесконечное поле иметь положительную характеристику?

$\mathbb{k}$ — произвольное (конечное или бесконечное) поле. Построим:

- 1 $\mathbb{k}[x]$ — множество многочленов $P(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$, $a_0, \dots, a_n \in \mathbb{k}$ от x с коэффициентами из $\mathbb{k}$.
- 2 $\mathbb{k}(x)$ — поле рациональных функций над $\mathbb{k}$.

Может ли бесконечное поле иметь положительную характеристику?

$\mathbb{k}$ — произвольное (конечное или бесконечное) поле. Построим:

- ① $\mathbb{k}[x]$ — множество многочленов $P(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$, $a_0, \dots, a_n \in \mathbb{k}$ от x с коэффициентами из $\mathbb{k}$.

- ② $\mathbb{k}(x)$ — поле рациональных функций над $\mathbb{k}$. В нём

Элементы — “дроби” P/Q (если $Q \neq 0$), где $P, Q \in \mathbb{k}[x]$.

Умножение — $P/Q \cdot U/V = (PU)/(QV)$.

Эквивалентность — $P_1/Q_1 = P_2/Q_2$, если $P_1Q_2 = P_2Q_1$.

Сложение — дроби можно приводить к общему знаменателю и складывать:

$$P/Q + U/V = (PV)/(QV) + (QU)/(QV) = (PV + QU)/(QV).$$

Включение — Поскольку $\mathbb{k}[x] \subset \mathbb{k}(x)$, то каждый многочлен P отождествляется с $P/1$.

Может ли бесконечное поле иметь положительную характеристику?

$\mathbb{k}$ — произвольное (конечное или бесконечное) поле. Построим:

① $\mathbb{k}[x]$ — множество многочленов $P(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$, $a_0, \dots, a_n \in \mathbb{k}$ от x с коэффициентами из $\mathbb{k}$.

② $\mathbb{k}(x)$ — поле рациональных функций над $\mathbb{k}$. В нём

Элементы — “дроби” P/Q (если $Q \neq 0$), где $P, Q \in \mathbb{k}[x]$.

Умножение — $P/Q \cdot U/V = (PU)/(QV)$.

Эквивалентность — $P_1/Q_1 = P_2/Q_2$, если $P_1Q_2 = P_2Q_1$.

Сложение — дроби можно приводить к общему знаменателю и складывать:

$$P/Q + U/V = (PV)/(QV) + (QU)/(QV) = (PV + QU)/(QV).$$

Включение — Поскольку $\mathbb{k}[x] \subset \mathbb{k}(x)$, то каждый многочлен P отождествляется с $P/1$.

Если в качестве $\mathbb{k}$ взять **конечное поле** $\mathbb{F}_p$, то $\mathbb{F}_p(x)$ — **бесконечное поле с характеристикой** p .

Раздел I

1 Конечные поля или поля Галуа - I

- Поля вычетов по модулю простого числа
- Построение полей Галуа
- Линейная алгебра над конечным полем
- Корни многочленов над конечным полем

2 Конечные поля или поля Галуа - II

- Существование и единственность поля Галуа из p^n элементов
- Циклические подпространства
- Задачи

3 Коды, исправляющие ошибки

- Основная задача теории кодирования
- Циклические коды

Раздел II

- Коды БЧХ

4 Теория перечисления Пойа

- Действие группы на множестве
- Применение леммы Бернсайда для решения комбинаторных задач

5 Частично упорядоченные множества

- Частично упорядоченные множества
- Операции над ч.у. множествами
- Линеаризация

6 Алгебраические решётки

- Решётки

Сильное упрощение вычислений в поле положительной характеристики

Лемма

В поле характеристики $p > 0$ выполнено тождество

$$(a + b)^p = a^p + b^p.$$

Сильное упрощение вычислений в поле положительной характеристики

Лемма

В поле характеристики $p > 0$ выполнено тождество

$$(a + b)^p = a^p + b^p.$$

Доказательство

В любом коммутативном кольце верна формула для бинома

$$(a + b)^p = a^p + C_p^1 a^{p-1} b + \dots + C_p^{p-1} a b^{p-1} + b^p.$$

Но при $i = 1, \dots, p-1$ числитель $C_p^i = \frac{p!}{i!(p-i)!}$ делятся на p , а знаменатель — нет, $\therefore C_p^i \equiv_p 0$.

Сильное упрощение вычислений в поле положительной характеристики

Лемма

В поле характеристики $p > 0$ выполнено тождество

$$(a + b)^p = a^p + b^p.$$

Доказательство

В любом коммутативном кольце верна формула для бинома

$$(a + b)^p = a^p + C_p^1 a^{p-1} b + \dots + C_p^{p-1} a b^{p-1} + b^p.$$

Но при $i = 1, \dots, p-1$ числитель $C_p^i = \frac{p!}{i!(p-i)!}$ делятся на p , а знаменатель — нет, $\therefore C_p^i \equiv_p 0$.

Следствие

В поле характеристики $p > 0$ справедливо $(a + b)^{p^n} = a^{p^n} + b^{p^n}$.

Мультипликативная группа и примитивный элемент поля $\mathbb{F}_p$

$\mathbb{F}_p^* \stackrel{\text{def}}{=} \mathbb{F}_p \setminus \{0\} = \{1, \dots, p-1\}$ — мультипликативная группа поля $\mathbb{F}_p$.

Мультипликативная группа и примитивный элемент поля $\mathbb{F}_p$

$\mathbb{F}_p^* \stackrel{\text{def}}{=} \mathbb{F}_p \setminus \{0\} = \{1, \dots, p-1\}$ — мультипликативная группа поля $\mathbb{F}_p$.

Утверждение

$\mathbb{F}_p^*$ — циклическая группа порядка $p-1$ по умножению.

Мультипликативная группа и примитивный элемент поля $\mathbb{F}_p$

$\mathbb{F}_p^* \stackrel{\text{def}}{=} \mathbb{F}_p \setminus \{0\} = \{1, \dots, p-1\}$ — мультипликативная группа поля $\mathbb{F}_p$.

Утверждение

$\mathbb{F}_p^*$ — циклическая группа порядка $p-1$ по умножению.

$\mathbb{F}_p^*$ содержит **примитивный элемент** α —

- **порядок** α равен $p-1$, т.е.
 $\alpha^{p-1} = 1$ и $\alpha^i \neq 1$ для $0 < i < p-1$.
- **любой** ненулевой элемент $\beta \in \mathbb{F}_p^*$ является некоторой степенью примитивного элемента: $\beta = \alpha^i$, $i = 0, 1, \dots, p-1$.

Мультипликативная группа и примитивный элемент поля $\mathbb{F}_p$

$\mathbb{F}_p^* \stackrel{\text{def}}{=} \mathbb{F}_p \setminus \{0\} = \{1, \dots, p-1\}$ — мультипликативная группа поля $\mathbb{F}_p$.

Утверждение

$\mathbb{F}_p^*$ — циклическая группа порядка $p-1$ по умножению.

$\mathbb{F}_p^*$ содержит примитивный элемент α —

- порядок α равен $p-1$, т.е.
 $\alpha^{p-1} = 1$ и $\alpha^i \neq 1$ для $0 < i < p-1$.
- любой ненулевой элемент $\beta \in \mathbb{F}_p^*$ является некоторой степенью примитивного элемента: $\beta = \alpha^i$, $i = 0, 1, \dots, p-1$.

Утверждение

Группа $\mathbb{F}_p^*$ имеет $\varphi(p-1)$ примитивных элементов.

Функция Эйлера

$\varphi(n)$ — *функция Эйлера* т.е. количество чисел ряда из интервала $[1, \dots, n-1]$, взаимно простых с n :

$$\varphi(1) = 1 \text{ (по определению)}, \varphi(2) = 1, \varphi(3) = \varphi(4) = 2, \\ \varphi(5) = 4, \varphi(6) = |\{1, 5\}| = 2, \dots$$

Функция Эйлера

$\varphi(n)$ — **функция Эйлера** т.е. количество чисел ряда из интервала $[1, \dots, n-1]$, взаимно простых с n :

$$\varphi(1) = 1 \text{ (по определению)}, \varphi(2) = 1, \varphi(3) = \varphi(4) = 2, \\ \varphi(5) = 4, \varphi(6) = |\{1, 5\}| = 2, \dots$$

Свойства:

- $\varphi(n) \geq n-1$ и $\varphi(p) = p-1$, если p — простое;
- $\varphi(n^m) = n^{m-1}\varphi(n)$, т.е. $\varphi(p^m) = p^{m-1}(p-1)$, если p — простое;
- если m и n взаимно просты, то $\varphi(m \cdot n) = \varphi(m) \cdot \varphi(n)$ (т.е. $\varphi(n)$ — **мультипликативная функция**);
- в общем случае $\varphi(m \cdot n) = \varphi(m) \cdot \varphi(n) \cdot \frac{d}{\varphi(d)}$, где $d = (m, n)$.

Пример

$$\varphi(15) =$$

Функция Эйлера

$\varphi(n)$ — **функция Эйлера** т.е. количество чисел ряда из интервала $[1, \dots, n-1]$, взаимно простых с n :

$$\varphi(1) = 1 \text{ (по определению)}, \varphi(2) = 1, \varphi(3) = \varphi(4) = 2, \\ \varphi(5) = 4, \varphi(6) = |\{1, 5\}| = 2, \dots$$

Свойства:

- $\varphi(n) \geq n-1$ и $\varphi(p) = p-1$, если p — простое;
- $\varphi(n^m) = n^{m-1}\varphi(n)$, т.е. $\varphi(p^m) = p^{m-1}(p-1)$, если p — простое;
- если m и n взаимно просты, то $\varphi(m \cdot n) = \varphi(m) \cdot \varphi(n)$ (т.е. $\varphi(n)$ — **мультипликативная функция**);
- в общем случае $\varphi(m \cdot n) = \varphi(m) \cdot \varphi(n) \cdot \frac{d}{\varphi(d)}$, где $d = (m, n)$.

Пример

$$\varphi(15) = \varphi(3 \cdot 5) = \varphi(3) \cdot \varphi(5) = (3-1)(5-1) = 8.$$

Как найти примитивные элементы поля $\mathbb{F}_p$?

Как найти примитивные элементы поля $\mathbb{F}_p$?

Если примарное разложение $(p - 1) =$

Как найти примитивные элементы поля $\mathbb{F}_p$?

Если примарное разложение $(p - 1) =$

известно — элемент $\alpha \in \mathbb{F}_p$ будет примитивным iff
 $\alpha^{\frac{p-1}{q}} \not\equiv_p 1$ для каждого простого $q \mid (p - 1)$.

Как найти примитивные элементы поля $\mathbb{F}_p$?

Если примарное разложение $(p - 1) =$

известно — элемент $\alpha \in \mathbb{F}_p$ будет примитивным iff
 $\alpha^{\frac{p-1}{q}} \not\equiv_p 1$ для каждого простого $q \mid (p - 1)$.

неизвестно — эффективного алгоритма нахождения примитивного элемента не найдено (используют вероятностные алгоритмы).

Как найти примитивные элементы поля $\mathbb{F}_p$?

Если примарное разложение $(p - 1) =$

известно — элемент $\alpha \in \mathbb{F}_p$ будет примитивным iff
 $\alpha^{\frac{p-1}{q}} \not\equiv_p 1$ для каждого простого $q \mid (p - 1)$.

неизвестно — эффективного алгоритма нахождения примитивного элемента не найдено (используют вероятностные алгоритмы).

Если найден один примитивный элемент, остальные находятся возведением его в степени, взаимно простые с числом $p - 1$.

Неприводимые многочлены

Утверждение

Кольцо многочленов $\mathbb{k}[x]$ над полем $\mathbb{k}$ — евклидово.

Теорема

Каждый элемент евклидова кольца однозначно с точностью до перестановок разлагается в произведение простых элементов. и делителей единицы.

Простые (неразложимые) элементы $\mathbb{k}[x]$ — *неприводимые многочлены*.

Вопросы для полей $\mathbb{C}$, $\mathbb{R}$, $\mathbb{Q}$ и $\mathbb{F}_p$:

- 1 какие многочлены над ними неприводимы?
- 2 как находить неприводимые многочлены?

Свойства корней многочленов

Утверждение

Остаток от деления многочлена f на многочлен первой степени $(x-a)$ равен $f(a)$. В частности, f делится на $(x-a)$ iff a является корнем f , т. е. $f(a) = 0$.

Свойства корней многочленов

Утверждение

Остаток от деления многочлена f на многочлен первой степени $(x-a)$ равен $f(a)$. В частности, f делится на $(x-a)$ iff a является корнем f , т. е. $f(a) = 0$.

Доказательство

Разделим f с остатком на $x - a$. Остаток должен иметь степень 0, т.е. $f(x) = q \cdot (x - a) + b$, откуда $f(a) = b$.

Основная теорема алгебры

Лемма

Многочлен степени n имеет не более n корней. Если два многочлена степени не выше n как функции различны, то их значения совпадают не более чем в n точках.

⇒ Указанные многочлены «сильно отличаются один от другого».

Это свойство многочленов лежит в основе многих их применений в комбинаторике и в теоретической информатике.

Теорема (основная теорема алгебры)

Всякий многочлен положительной степени над полем $\mathbb{C}$ имеет корень.

Неприводимые многочлены над $\mathbb{C}$, $\mathbb{R}$ и $\mathbb{Q}$

Неприводимые многочлены:

Неприводимые многочлены над $\mathbb{C}$, $\mathbb{R}$ и $\mathbb{Q}$

Неприводимые многочлены:

в поле $\mathbb{C}$ — только многочлены 1-й степени;

Неприводимые многочлены над $\mathbb{C}$, $\mathbb{R}$ и $\mathbb{Q}$

Неприводимые многочлены:

в поле $\mathbb{C}$ — только многочлены 1-й степени;

в поле $\mathbb{R}$ —

- ① многочлены 1-й степени,
- ② многочлены 2-й степени с отрицательным дискриминантом;

Неприводимые многочлены над $\mathbb{C}$, $\mathbb{R}$ и $\mathbb{Q}$

Неприводимые многочлены:

в поле $\mathbb{C}$ — только многочлены 1-й степени;

в поле $\mathbb{R}$ —

- ① многочлены 1-й степени,
- ② многочлены 2-й степени с отрицательным дискриминантом;

в поле $\mathbb{Q}$ — существуют неприводимые многочлены произвольной степени (**надо показать**).

Вопрос о приводимости многочлена сводится к вопросу о разложении на множители многочлена с **целыми** коэффициентами.

Критерий Эйзенштейна — достаточное условие неприводимости многочленов над $\mathbb{Q}$

Теорема (критерий Эйзенштейна)

Если для многочлена $a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0$ с целыми коэффициентами существует такое простое p , что (1) $p \nmid a_n$, $p \mid a_i$ при $i = 0, 1, \dots, n-1$ и (2) $p^2 \nmid a_0$, то этот многочлен неприводим.

Критерий Эйзенштейна — достаточное условие неприводимости многочленов над $\mathbb{Q}$

Теорема (критерий Эйзенштейна)

Если для многочлена $a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0$ с целыми коэффициентами существует такое простое p , что (1) $p \nmid a_n$, $p \mid a_i$ при $i = 0, 1, \dots, n-1$ и (2) $p^2 \nmid a_0$, то этот многочлен неприводим.

Пример

$2x^4 - 6x^3 + 15x^2 + 21$ неприводим по критерию Эйзенштейна ($p = 3$).

Критерий Эйзенштейна — достаточное условие неприводимости многочленов над $\mathbb{Q}$

Теорема (критерий Эйзенштейна)

Если для многочлена $a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0$ с целыми коэффициентами существует такое простое p , что (1) $p \nmid a_n$, $p \mid a_i$ при $i = 0, 1, \dots, n-1$ и (2) $p^2 \nmid a_0$, то этот многочлен неприводим.

Пример

$2x^4 - 6x^3 + 15x^2 + 21$ неприводим по критерию Эйзенштейна ($p = 3$).

Пример (существование над $\mathbb{Q}$ неприводимых многочленов **любой степени**)

Многочлен $x^n - 2$ для всякого $n > 0$ неприводим над $\mathbb{Q}$ по критерию Эйзенштейна для $p = 2$.

Неприводимые многочлены над $\mathbb{F}_p$ — основной для нас случай

Пример ($p = 2$)

Дано: поле $\mathbb{F}_2 = \langle \{0, 1\}, +_{\text{mod } 2}, \cdot_{\text{mod } 2} \rangle$.

Требуется: найти все неприводимые многочлены степеней 2, 3, 4 над ним.

Неприводимые многочлены над $\mathbb{F}_p$ — основной для нас случай

Пример ($p = 2$)

Дано: поле $\mathbb{F}_2 = \langle \{0, 1\}, +_{\text{mod } 2}, \cdot_{\text{mod } 2} \rangle$.

Требуется: найти все неприводимые многочлены степеней 2, 3, 4 над ним.

Вторая степень: $x^2 + ax + b$

Ясно, что $b = 1$, иначе $x^2 + ax = x(x + a)$.

Ищем неприводимый многочлен в виде $x^2 + ax + 1$.

Неприводимые многочлены над $\mathbb{F}_p$ — основной для нас случай

Пример ($p = 2$)

Дано: поле $\mathbb{F}_2 = \langle \{0, 1\}, +_{\text{mod } 2}, \cdot_{\text{mod } 2} \rangle$.

Требуется: найти все неприводимые многочлены степеней 2, 3, 4 над ним.

Вторая степень: $x^2 + ax + b$

Ясно, что $b = 1$, иначе $x^2 + ax = x(x + a)$.

Ищем неприводимый многочлен в виде $x^2 + ax + 1$. Таких многочленов всего два: x и $x + 1$, а делимость на первый мы уже исключили, то осталось исключить делимость на $x + 1$. Делаем замену $y = x + 1$ ($x = y + 1$): $(y + 1)^2 + a(y + 1) + 1 = y^2 + ay + (1 + a + 1)$, свободный член должен быть $\neq 0$.

Неприводимые многочлены над $\mathbb{F}_p$ — основной для нас случай

Пример ($p = 2$)

Дано: поле $\mathbb{F}_2 = \langle \{0, 1\}, +_{\text{mod } 2}, \cdot_{\text{mod } 2} \rangle$.

Требуется: найти все неприводимые многочлены степеней 2, 3, 4 над ним.

Вторая степень: $x^2 + ax + b$

Ясно, что $b = 1$, иначе $x^2 + ax = x(x + a)$.

Ищем неприводимый многочлен в виде $x^2 + ax + 1$. Таких многочленов всего два: x и $x + 1$, а делимость на первый мы уже исключили, то осталось исключить делимость на $x + 1$. Делаем замену $y = x + 1$ ($x = y + 1$): $(y + 1)^2 + a(y + 1) + 1 = y^2 + ay + (1 + a + 1)$, свободный член должен быть $\neq 0$.

$\therefore$ над $\mathbb{F}_2$ существует **единственный неприводимый многочлен степени 2** — $x^2 + x + 1$.

Неприводимые многочлены над $\mathbb{F}_p \dots$

Третья степень: $x^3 + ax^2 + bx + 1$ (почему свободный член не равен нулю?)

Исключаем (как сделано ранее) делимость на $x + 1$ — получаем условие $a + b \neq 0$, т.е.

$$\left[\begin{array}{l} a = 0, b = 1, \\ a = 1, b = 0. \end{array} \right.$$

Неприводимые многочлены над $\mathbb{F}_p \dots$

Третья степень: $x^3 + ax^2 + bx + 1$ (почему свободный член не равен нулю?)

Исключаем (как сделано ранее) делимость на $x + 1$ — получаем условие $a + b \neq 0$, т.е.

$$\begin{cases} a = 0, b = 1, \\ a = 1, b = 0. \end{cases}$$

$\therefore$ над $\mathbb{F}_2$ существует **два неприводимых многочлена степени 3** —

$$x^3 + x^2 + 1,$$

$$x^3 + x + 1.$$

Неприводимые многочлены над $\mathbb{F}_p \dots$

Четвёртая степень: $x^4 + ax^3 + bx^2 + cx + 1$

Исключение делимости на $x + 1$ приводит к условию $a + b + c = 1$, т.е. имеется 4 варианта, которые дают 3 решения:

a	b	c	многочлен
0	0	1	$x^4 + x + 1$
0	1	0	$x^4 + x^2 + 1$ — приводимый
1	0	0	$x^4 + x^3 + 1$
1	1	1	$x^4 + x^3 + x^2 + x + 1$

Откуда взялся ещё один приводимый многочлен?

Неприводимые многочлены над $\mathbb{F}_p \dots$

Четвёртая степень: $x^4 + ax^3 + bx^2 + cx + 1$

Исключение делимости на $x + 1$ приводит к условию $a + b + c = 1$, т.е. имеется 4 варианта, которые дают 3 решения:

a	b	c	многочлен
0	0	1	$x^4 + x + 1$
0	1	0	$x^4 + x^2 + 1$ — приводимый
1	0	0	$x^4 + x^3 + 1$
1	1	1	$x^4 + x^3 + x^2 + x + 1$

Откуда взялся ещё один приводимый многочлен?

В таблице указаны многочлены, у которых нет делителей степени 1. Но многочлен 4-й степени может разлагаться в произведение двух неприводимых многочленов 2-й степени:

$$x^4 + x^2 + 1 = (x^2 + x + 1)^2.$$

Неприводимые многочлены над $\mathbb{F}_3$

Поле $\mathbb{F}_3 = \langle \{0, 1, 2\}, +_3, \cdot_3 \rangle \Rightarrow$ кольцо многочленов $\mathbb{F}_3[x]$.

Неприводимые многочлены над $\mathbb{F}_3$

Поле $\mathbb{F}_3 = \langle \{0, 1, 2\}, +_3, \cdot_3 \rangle \Rightarrow$ кольцо многочленов $\mathbb{F}_3[x]$.

Многочлены порядка 1:

x	$2x$
$x + 1$	$2x + 1$
$x + 2$	$2x + 2$

Какие из них неприводимы?

Неприводимые многочлены над $\mathbb{F}_3$

Поле $\mathbb{F}_3 = \langle \{0, 1, 2\}, +_3, \cdot_3 \rangle \Rightarrow$ кольцо многочленов $\mathbb{F}_3[x]$.

Многочлены порядка 1:

$$x$$

$$2x$$

$$x + 1$$

$$2x + 1$$

$$x + 2$$

$$2x + 2$$

Какие из них неприводимы? **Все!**

Неприводимые многочлены над $\mathbb{F}_3$

Поле $\mathbb{F}_3 = \langle \{0, 1, 2\}, +_3, \cdot_3 \rangle \Rightarrow$ кольцо многочленов $\mathbb{F}_3[x]$.

Многочлены порядка 1:

x	$2x$
$x + 1$	$2x + 1$
$x + 2$	$2x + 2$

Какие из них неприводимы? **Все!**

Неприводимые многочлены порядка 2 в $\mathbb{F}_3[x]$:

$x^2 + 1$	$2x^2 + x + 1$
$x^2 + x + 2$	$2x^2 + 2x$
$x^2 + 2x + 2$	
$x^2 + 2$	

Существование и нахождение неприводимых многочленов

Теорема (о существовании неприводимых многочленов)

Для любых натурального n и простого p над $\mathbb{F}_p$ существует неприводимый многочлен степени n .

Существование и нахождение неприводимых многочленов

Теорема (о существовании неприводимых многочленов)

Для любых натурального n и простого p над $\mathbb{F}_p$ существует неприводимый многочлен степени n .

Доказательство

— отложим пока.

Вопрос

Как в $\mathbb{F}_p[x]$ найти неприводимый многочлен?

Существование и нахождение неприводимых многочленов

Теорема (о существовании неприводимых многочленов)

Для любых натурального n и простого p над $\mathbb{F}_p$ существует неприводимый многочлен степени n .

Доказательство

— отложим пока.

Вопрос

Как в $\mathbb{F}_p[x]$ найти неприводимый многочлен?

Ответ: нет эффективных алгоритмов 🤔

(из таблиц, перебором...)

Построение конечных полей

— с использованием неприводимых многочленов.

- 1 Выбираем простое p и фиксируем поле

$$\mathbb{F}_p = \langle \{ \bar{0}, \bar{1}, \dots, \overline{p-1} \}, +_{\text{mod } p}, \cdot_{\text{mod } p} \rangle.$$

- 2 Образует кольцо $\mathbb{F}_p[x]$ многочленов над ним.
- 3 Выбираем натуральное n и неприводимый многочлен n -й степени $P(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0 \in \mathbb{F}_p[x]$.
- 4 Идеал $(P(x))$ порождает фактормножество $\mathbb{F}_p[x]/(P(x))$, элементы которого суть совокупность $\{R(x)\}$ остатков от деления многочленов $f \in \mathbb{F}_p[x]$ на $P(x)$:

$$f(x) = Q(x) \cdot P(x) + R(x).$$

Построение конечных полей

— с использованием неприводимых многочленов.

- 1 Выбираем простое p и фиксируем поле

$$\mathbb{F}_p = \langle \{ \bar{0}, \bar{1}, \dots, \overline{p-1} \}, +_{\text{mod } p}, \cdot_{\text{mod } p} \rangle.$$

- 2 Образует кольцо $\mathbb{F}_p[x]$ многочленов над ним.
- 3 Выбираем натуральное n и неприводимый многочлен n -й степени $P(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0 \in \mathbb{F}_p[x]$.
- 4 Идеал $(P(x))$ порождает фактормножество $\mathbb{F}_p[x]/(P(x))$, элементы которого суть совокупность $\{R(x)\}$ остатков от деления многочленов $f \in \mathbb{F}_p[x]$ на $P(x)$:

$$f(x) = Q(x) \cdot P(x) + R(x).$$

Утверждение

Множество $\{R(x)\}$ является полем Галуа $GF(p^n)$.

Построение конечных полей...

Доказательство

- 1 кольцо многочленов $\mathbb{F}_p[x]$ евклидово, идеал $(P(x))$ — максимальный $\Rightarrow \{R(x)\}$ — поле;
- 2 $|\{R(x)\}| =$ число многочленов над $\mathbb{F}_p$ степени не выше $n-1$, т.е. $|\{R(x)\}| = p^n$.

Построение конечных полей...

Доказательство

- 1 *кольцо многочленов $\mathbb{F}_p[x]$ евклидово, идеал $(P(x))$ — максимальный $\Rightarrow \{R(x)\}$ — поле;*
- 2 *$|\{R(x)\}| =$ число многочленов над $\mathbb{F}_p$ степени не выше $n-1$, т.е. $|\{R(x)\}| = p^n$.*

Поле Галуа $\{R(x)\}$ называется

расширением n -й степени поля $\mathbb{F}_p$ и обозначается $\mathbb{F}_p^n$.

Вопрос

Почему в обозначении $\mathbb{F}_p^n$ не используется многочлен $P(x)$, с помощью которого построено поле?

Построение конечных полей...

Доказательство

- 1 *кольцо многочленов $\mathbb{F}_p[x]$ евклидово, идеал $(P(x))$ — максимальный $\Rightarrow \{R(x)\}$ — поле;*
- 2 *$|\{R(x)\}| =$ число многочленов над $\mathbb{F}_p$ степени не выше $n-1$, т.е. $|\{R(x)\}| = p^n$.*

Поле Галуа $\{R(x)\}$ называется

расширением n -й степени поля $\mathbb{F}_p$ и обозначается $\mathbb{F}_p^n$.

Вопрос

Почему в обозначении $\mathbb{F}_p^n$ не используется многочлен $P(x)$, с помощью которого построено поле?

Теорема

Любое конечное поле изоморфно какому-нибудь полю Галуа $\mathbb{F}_p^n$.

Пример: построение поля $\mathbb{F}_3^2$

Выберем неприводимый многочлен в $\mathbb{F}_3[x]$: $x^2 + 1$.

Искомое поле есть $\mathbb{F}_3^2 =$

$$= \mathbb{F}_3[x]/(x^2 + 1) = \{0, 1, 2, x, x+1, x+2, 2x, 2x+1, 2x+2\}.$$

Можно составить таблицу сложения и умножения в этом поле.

Например (применяем обычные правила с учётом $x^2 \equiv_3 2$):

$$\begin{aligned}(x+1) + (x+2) &= 2x, & (x) \cdot (2x) &= 1, \\ (2x+1) + (x) &= 1, & (2x+1) \cdot (x) &= x+1.\end{aligned}$$

Построение поля $\mathbb{F}_3^2$...

Заметим, что

$$(x+1)^1 = x+1,$$

$$(x+1)^5 = 2x+2,$$

$$(x+1)^2 = 2x,$$

$$(x+1)^6 = x,$$

$$(x+1)^3 = 2x+1,$$

$$(x+1)^7 = x+2,$$

$$(x+1)^4 = 2,$$

$$(x+1)^8 = 1.$$

Это значит, что $\alpha = x+1$ — примитивный элемент мультипликативной группы $\mathbb{F}_3^{2*}$.

Построение поля $\mathbb{F}_3^2 \dots$

Заметим, что

$$(x+1)^1 = x+1,$$

$$(x+1)^5 = 2x+2,$$

$$(x+1)^2 = 2x,$$

$$(x+1)^6 = x,$$

$$(x+1)^3 = 2x+1,$$

$$(x+1)^7 = x+2,$$

$$(x+1)^4 = 2,$$

$$(x+1)^8 = 1.$$

Это значит, что $\alpha = x+1$ — примитивный элемент мультипликативной группы $\mathbb{F}_3^{2*}$.

Вопрос

Что будет, если при построении поля вместо x^2+1 взять другой неприводимый в $\mathbb{F}_3[x]$ многочлен? Например, $2x^2+x+1$?

Построение поля $\mathbb{F}_3^2$...

Заметим, что

$$(x+1)^1 = x+1,$$

$$(x+1)^5 = 2x+2,$$

$$(x+1)^2 = 2x,$$

$$(x+1)^6 = x,$$

$$(x+1)^3 = 2x+1,$$

$$(x+1)^7 = x+2,$$

$$(x+1)^4 = 2,$$

$$(x+1)^8 = 1.$$

Это значит, что $\alpha = x+1$ — примитивный элемент мультипликативной группы $\mathbb{F}_3^{2*}$.

Вопрос

Что будет, если при построении поля вместо x^2+1 взять другой неприводимый в $\mathbb{F}_3[x]$ многочлен? Например, $2x^2+x+1$?

Ответ: получится поле, **изоморфное построенному**.

Раздел I

1 Конечные поля или поля Галуа - I

- Поля вычетов по модулю простого числа
- Построение полей Галуа
- **Линейная алгебра над конечным полем**
- Корни многочленов над конечным полем

2 Конечные поля или поля Галуа - II

- Существование и единственность поля Галуа из p^n элементов
- Циклические подпространства
- Задачи

3 Коды, исправляющие ошибки

- Основная задача теории кодирования
- Циклические коды

Раздел II

- Коды БЧХ

4 Теория перечисления Пойа

- Действие группы на множестве
- Применение леммы Бернсайда для решения комбинаторных задач

5 Частично упорядоченные множества

- Частично упорядоченные множества
- Операции над ч.у. множествами
- Линеаризация

6 Алгебраические решётки

- Решётки

Векторное пространство: определение

Определение

Абстрактным векторным пространством над полем $\mathbb{k} = \{\alpha, \dots\}$ называется двухосновная алгебраическая система $\mathcal{V} = \langle V, \mathbb{k}; +, \cdot \rangle$, где

- $V = \{0, v, \dots\}$ — произвольное множество,
- $+$ — бинарная операция сложения над V : $V \times V \xrightarrow{+} V$,
- $\cdot$ — бинарная операция умножения элемента («числа») из $\mathbb{k}$ на элемент («вектор») из V : $\mathbb{k} \times V \xrightarrow{\cdot} V$,

причём операции $+$ и $\cdot$ удовлетворяют следующим аксиомам:

- L1:** V — коммутативная группа по сложению, 0 — её нейтральный элемент.
- L2:** $\alpha \cdot (v_1 + v_2) = \alpha \cdot v_1 + \alpha \cdot v_2$, $(\alpha_1 + \alpha_2) \cdot v = \alpha_1 \cdot v + \alpha_2 \cdot v$, (дистрибутивность $\cdot$ относительно $+$),
- L3:** $\alpha \cdot (\beta \cdot v) = (\alpha\beta) \cdot v$ (композиция умножений на два элемента поля совпадает с умножением их произведение, «ассоциативность» операций умножения поля и $\cdot$),
- L4:** $1 \cdot v = v$ (унитальность).

Координатное пространство

Пример

Пусть $V = \mathbb{k}^n$ — множество последовательностей длины n , составленных из элементов поля $\mathbb{k}$. Сложение и умножение на число определяются покомпонентно.

Получившаяся структура — векторное пространство.

Его называют *n -мерным координатным пространством* над полем $\mathbb{k}$.

Лемма

Поле $\mathbb{k}$ характеристики $p > 0$ есть векторное пространство над $\mathbb{F}_p$.

Лемма

Поле $\mathbb{k}$ характеристики $p > 0$ есть векторное пространство над $\mathbb{F}_p$.

Доказательство

сложение — наследуется операция сложения в поле $\mathbb{k}$;

умножение — подмножество

$$F = \{0, 1, 1 + 1, \dots, \underbrace{1 + \dots + 1}_{p-1}\} \subseteq \mathbb{k}$$

есть подполе, изоморфное $\mathbb{F}_p$, что позволяет заменять при умножении «числа» из $\mathbb{F}_p$ на соответствующие элементы из F ;

аксиомы векторного пространства — выполняются в силу свойств арифметических операций в поле $\mathbb{k}$.

Лемма

Поле $\mathbb{k}$ характеристики $p > 0$ есть векторное пространство над $\mathbb{F}_p$.

Доказательство

сложение — наследуется операция сложения в поле $\mathbb{k}$;

умножение — подмножество

$$F = \{0, 1, 1 + 1, \dots, \underbrace{1 + \dots + 1}_{p-1}\} \subseteq \mathbb{k}$$

есть подполе, изоморфное $\mathbb{F}_p$, что позволяет заменять при умножении «числа» из $\mathbb{F}_p$ на соответствующие элементы из F ;

аксиомы векторного пространства — выполняются в силу свойств арифметических операций в поле $\mathbb{k}$.

Следствие

Конечное поле (как векторное пространство) состоит из p^n элементов, p — простое, n — натуральное.

Поля Галуа как кольца вычетов или векторные пространства

Конечную АС $\mathbb{F}_p^n$ с элементами-многочленами

$$M = \{a_0 + a_1x + \dots + a_{n-1}x^{n-1}\} \subset \mathbb{F}_p[x]$$

можно рассматривать как

- факторкольцо вычетов по модулю некоторого неприводимого многочлена $f(x)$ степени n над полем $\mathbb{F}_p$:

$$\mathbb{F}_p^n = \langle \mathbb{F}_p/(f(x)); +_p, \cdot_p \rangle;$$

или как

- n -мерное координатное пространство над полем $\mathbb{F}_p$:

$$\mathbb{F}_p^n = \langle M, \mathbb{F}_p; +_p, \cdot_p \rangle.$$

Базис в $\mathbb{F}_p^n$

Теорема

Элементы $\overline{1}, \overline{x}, \dots, \overline{x^{n-1}}$ образуют базис $\mathbb{F}_p^n$.

Базис в $\mathbb{F}_p^n$

Теорема

Элементы $\overline{1}, \overline{x}, \dots, \overline{x^{n-1}}$ образуют базис $\mathbb{F}_p^n$.

Доказательство

Любой остаток представим в виде линейной комбинации указанных векторов:

$$\overline{a_0 + a_1x + \dots + a_{n-1}x^{n-1}} = a_0\overline{1} + a_1\overline{x} + \dots + a_{n-1}\overline{x^{n-1}}.$$

$$\overline{a_0 + a_1x + \dots + a_{n-1}x^{n-1}} = a_0\overline{1} + a_1\overline{x} + \dots + a_{n-1}\overline{x^{n-1}}.$$

И обратно, пусть $b_0\overline{1} + b_1\overline{x} + \dots + b_{n-1}\overline{x^{n-1}} = 0$.

Это означает, что многочлен $g = b_0 + b_1x + \dots + b_{n-1}x^{n-1}$ делится на многочлен n -й степени $f(x)$. Поскольку при умножении многочленов их степени складываются, это возможно лишь при $g = 0$.

$\therefore$ система $\overline{1}, \overline{x}, \dots, \overline{x^{n-1}}$ линейно независима.

Расширение поля $\mathbb{R}$

Замечание

Построение поля с помощью вычетов по модулю некоторого неприводимого многочлена и аналоги доказанных теорем справедливы не только в случае конечных полей.

Расширение поля $\mathbb{R}$

Замечание

Построение поля с помощью вычетов по модулю некоторого неприводимого многочлена и аналоги доказанных теорем справедливы не только в случае конечных полей.

Например,

- рассмотрим поле действительных чисел $\mathbb{R}$ и кольцо многочленов $\mathbb{R}[x]$;
- возьмём неприводимый многочлен $x^2 + 1 \in \mathbb{R}[x]$;
- построим поле как факторкольцо $\mathbb{R}[x]/(x^2 + 1)$.

Расширение поля $\mathbb{R}$

Замечание

Построение поля с помощью вычетов по модулю некоторого неприводимого многочлена и аналоги доказанных теорем справедливы не только в случае конечных полей.

Например,

- рассмотрим поле действительных чисел $\mathbb{R}$ и кольцо многочленов $\mathbb{R}[x]$;
- возьмём неприводимый многочлен $x^2 + 1 \in \mathbb{R}[x]$;
- построим поле как факторкольцо $\mathbb{R}[x]/(x^2 + 1)$.

Получилось векторное пространство над $\mathbb{R}$, его базис — $\bar{1}, \bar{x}$ и каждый элемент можно представить в виде $a\bar{1} + b\bar{x}$.

Полученное поле изоморфно полю комплексных чисел $\mathbb{C}$: изоморфизм задаётся соответствием

$$\bar{1} \mapsto 1, \quad \bar{x} \mapsto i.$$

Подполя $\mathbb{F}_p^n$

Лемма

Если поле $\mathbb{F}_p^n$ содержит подполе $\mathbb{F}_p^k$, то $k \mid n$.

Доказательство

Если поле $\mathbb{k}_1$ содержится в поле $\mathbb{k}_1 \subset \mathbb{k}_2$, то элементы $\mathbb{k}_2$ можно умножать на элементы из $\mathbb{k}_1$, а результаты складывать. Поэтому поле $\mathbb{k}_2$ является векторным пространством над полем $\mathbb{k}_1$ размерности d . Значит, в нем $|\mathbb{k}_1|^d$ элементов. Таким образом $p^n = (p^k)^d$, что и означает делимость n на k .

Раздел I

1 Конечные поля или поля Галуа - I

- Поля вычетов по модулю простого числа
- Построение полей Галуа
- Линейная алгебра над конечным полем
- Корни многочленов над конечным полем

2 Конечные поля или поля Галуа - II

- Существование и единственность поля Галуа из p^n элементов
- Циклические подпространства
- Задачи

3 Коды, исправляющие ошибки

- Основная задача теории кодирования
- Циклические коды

Раздел II

- Коды БЧХ

4 Теория перечисления Пойа

- Действие группы на множестве
- Применение леммы Бернсайда для решения комбинаторных задач

5 Частично упорядоченные множества

- Частично упорядоченные множества
- Операции над ч.у. множествами
- Линеаризация

6 Алгебраические решётки

- Решётки

Минимальный многочлен

Рассмотрим поле $\mathbb{F}_p^n$, а в нём — какой-нибудь элемент β и будем интересоваться многочленами, для которых этот элемент является корнем.

Определение

Многочлен $m(x)$ называется *минимальной функцией* (или *минимальным многочленом, м.м.*) для β , если $m(x)$ — нормированный многочлен (со старшим коэффициентом 1) минимальной степени, для которого β является корнем.

Другими словами, должны выполняться три свойства:

- 1 $m(\beta) = 0$;
- 2 $\deg f(x) < \deg m(x) \Rightarrow f(\beta) \neq 0$;
- 3 коэффициент при старшей степени в $m(x)$ равен 1.

Минимальные многочлены: пример построения

Рассмотрим $\mathbb{F}_p^n = \mathbb{F}_p[x]/(a(x))$, где

$a(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$ — неприводимый многочлен.

Тогда для класса вычетов $\bar{x} \in \mathbb{F}_p^n$ многочлен $a_n^{-1}a(x)$ — минимальный.

Минимальные многочлены: пример построения

Рассмотрим $\mathbb{F}_p^n = \mathbb{F}_p[x]/(a(x))$, где

$a(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$ — неприводимый многочлен.

Тогда для класса вычетов $\bar{x} \in \mathbb{F}_p^n$ многочлен $a_n^{-1}a(x)$ — минимальный.

- 1 $a_0\bar{1} + a_1\bar{x} + \dots + a_n\bar{x}^n = \overline{a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n} = \bar{0}$ т.е. $\bar{x}$ — корень $a(x)$, но тогда $\bar{x}$ является корнем и $a_n^{-1}a(x)$.
- 2 Предположим, что существует многочлен $b_0 + b_1x + \dots + b_{n-1}x^{n-1}$, для которого

$$b_0\bar{1} + b_1\bar{x} + \dots + b_{n-1}\bar{x}^{n-1} = \overline{b_0 + b_1x + \dots + b_{n-1}x^{n-1}} = \bar{0}.$$

Это равенство задает линейную зависимость между классами $\bar{1}, \bar{x}, \dots, \overline{x^{n-1}}$, которые образуют базис поля как векторного пространства над $\mathbb{F}_p$.

Поэтому $b_0 = b_1 = \dots = b_{n-1} = 0$.

Свойства минимальных многочленов

Утверждение

Минимальные многочлены неприводимы.

Свойства минимальных многочленов

Утверждение

Минимальные многочлены неприводимы.

Доказательство

Пусть $m(x)$ — м.м. и $m(x) = m_1(x)m_2(x)$.

Имеем

$$m(\beta) = 0 \Rightarrow \begin{cases} m_1(\beta) = 0 \\ m_2(\beta) = 0 \end{cases}.$$

Но $\deg m_1 < m(x)$ и $\deg m_2 < m(x)$, что противоречит минимальности $m(x)$.

Свойства минимальных многочленов...

Утверждение

Пусть $m(x)$ — м.м. для β , и $f(\beta) = 0$. Тогда $f(x)$ делится на $m(x)$.

Свойства минимальных многочленов...

Утверждение

Пусть $m(x)$ — м.м. для β , и $f(\beta) = 0$. Тогда $f(x)$ делится на $m(x)$.

Доказательство

Разделим $f(x)$ на $m(x)$ с остатком:

$$f(x) = u(x)m(x) + v(x), \quad \deg v < \deg m.$$

Подставляя в это равенство β , получаем

$$0 = f(\beta) = u(\beta)m(\beta) + v(\beta) = v(\beta),$$

т.е. β — корень $v(x)$, что противоречит минимальности $m(x)$.

Свойства минимальных многочленов...

Следствие

Для каждого β есть ровно одна минимальная функция.

Свойства минимальных многочленов...

Следствие

Для каждого β есть ровно одна минимальная функция.

Доказательство

Действительно, пусть минимальных функций две.

Они взаимно делят друг друга, а значит, различаются на обратимый множитель (константу).

Поскольку минимальная функция нормирована, эта константа равна 1, т. е. функции совпадают.

Свойства минимальных многочленов...

Утверждение

Для каждого $\beta \in \mathbb{F}_p$ существует минимальная функция и ее степень не превосходит n .

Свойства минимальных многочленов...

Утверждение

Для каждого $\beta \in \mathbb{F}_p$ существует минимальная функция и ее степень не превосходит n .

Доказательство

Рассмотрим следующие элементы поля $\mathbb{F}_p$: $1, \beta, \beta^2, \dots, \beta^n$, их $n + 1$ штука, а размерность $\mathbb{F}_p^n$ как векторного пространства над $\mathbb{F}_p$ равна n . Значит, эти элементы линейно зависимы, т.е. существуют такие коэффициенты $c_0, \dots, c_n$, что

$$c_0 + c_1\beta + \dots + c_n\beta^n = 0.$$

т.е. β — корень многочлена $f(x) = c_0 + c_1x + \dots + c_nx^n$. Минимальной функцией для β будет некоторый нормированный неприводимый делитель $f(x)$.

Многочлены над конечным полем: свойства

Теорема

Любой ненулевой элемент поля $\mathbb{F}_p^n$ является корнем многочлена $x^{p^n-1} - 1$, т.е.

$$x^{p^n-1} - 1 = (x - \beta_1) \cdot \dots \cdot (x - \beta_{p^n-1}),$$

где $\{\beta_1, \dots, \beta_{p^n-1}\} = \mathbb{F}_p^{n*} = \mathbb{F}_p^n \setminus \{0\}$.

Многочлены над конечным полем: свойства

Теорема

Любой ненулевой элемент поля $\mathbb{F}_p^n$ является корнем многочлена $x^{p^n-1} - 1$, т.е.

$$x^{p^n-1} - 1 = (x - \beta_1) \cdot \dots \cdot (x - \beta_{p^n-1}),$$

где $\{\beta_1, \dots, \beta_{p^n-1}\} = \mathbb{F}_p^{n} = \mathbb{F}_p^n \setminus \{0\}$.*

Доказательство

$\mathbb{F}_p^{n*}$ — группа по умножению порядка $p^n - 1$.

Порядок любого элемента $\alpha \in \mathbb{F}_p^{n*}$ (т.е. порядок циклической подгруппы $\langle \alpha \rangle$) по теореме Лагранжа делит порядок группы.

Пусть $\deg \alpha = k$, тогда $p^n - 1 = kq$ и $\alpha^k = 1$, поэтому

$$\alpha^{p^n-1} - 1 = \alpha^{kq} - 1 = (\alpha^k)^q - 1 = 1^q - 1 = 0.$$

Многочлены над конечным полем: свойства...

Следствие

Все элементы поля $\mathbb{F}_p^n$, не исключая нуля, являются корнями многочлена $x^{p^n} - x$.

Многочлены над конечным полем: свойства...

Следствие

Все элементы поля $\mathbb{F}_p^n$, не исключая нуля, являются корнями многочлена $x^{p^n} - x$.

Доказательство

Вынесем x за скобку:

$$x^{p^n} - x = x (x^{p^n-1} - 1).$$

У правого множителя корнями будут все ненулевые элементы, а у левого — 0.

Многочлены над конечным полем: свойства...

Теорема

$$(x^n - 1) : (x^m - 1) \Leftrightarrow n : m.$$

Доказательство

Пусть $n = mk$. Сделаем замену: $x^m = y$, тогда $x^n - 1 = y^k - 1$ и $x^m - 1 = y - 1$. Делимость очевидна, поскольку 1 является корнем $y^k - 1$.

Предположим, что $n \not\vdots m$, т.е. $n = km + r$, $0 < r < m$, тогда

$$\begin{aligned} x^n - 1 &= \frac{x^r(x^{mk} - 1)(x^m - 1)}{x^m - 1} + x^r - 1 = \\ &= \frac{x^r(x^{mk} - 1)}{x^m - 1}(x^m - 1) + x^r - 1. \end{aligned}$$

Многочлены над конечным полем: свойства...

Последнее выражение задает результат деления $x^n - 1$ на $x^m - 1$ с остатком, поскольку $x^{mk} - 1$ делится на $x^m - 1$ по доказанному выше.

Остаток $x^r - 1 \neq 0$ в силу сделанных предположений.

$\therefore x^n - 1$ не делится на $x^m - 1$.

Многочлены над конечным полем: свойства...

Последнее выражение задает результат деления $x^n - 1$ на $x^m - 1$ с остатком, поскольку $x^{mk} - 1$ делится на $x^m - 1$ по доказанному выше.

Остаток $x^r - 1 \neq 0$ в силу сделанных предположений.

$\therefore x^n - 1$ не делится на $x^m - 1$.

Эта теорема дает нам возможность раскладывать многочлены $x^n - 1$ при составных n .

Например, разложим $x^{15} + 1$ в поле характеристики 2 (где $+1 = -1$):

$$x^{15} + 1 = (x^3 + 1)(x^{12} + x^9 + x^6 + x^3 + 1), \quad (3 \mid 15).$$

Продолжить это разложение помогает следующая теорема.

Многочлены над конечным полем...

Теорема

Все неприводимые многочлены n -й степени над $\mathbb{F}_p$ являются делителями $x^{p^n} - x$.

Многочлены над конечным полем...

Теорема

Все неприводимые многочлены n -й степени над $\mathbb{F}_p$ являются делителями $x^{p^n} - x$.

Доказательство

Если $n = 1$, то нужно проверить, что $x - a \mid x^p - x$, где $a \in \mathbb{F}_p$. Это очевидно при $a = 0$, а в остальных случаях доказано, что a — корень многочлена $x^{p-1} - 1$.

При $n > 1$ строим по неприводимому многочлену $f(x)$ степени n поле $\mathbb{F}_p^n$. Тогда многочлен $f(x)$ имеет в $\mathbb{F}_p^n$ корень $\bar{x}$, а нормированный $f(x)$ является минимальной функцией для него. Кроме того, $\bar{x}$ является корнем уравнения $x^{p^n-1} - 1$. По свойствам м.м., $x^{p^n-1} - 1$ делится на $f(x)$.

Многочлены над конечным полем...

Используя эту теорему, мы можем завершить разложение

$$x^{15} + 1 = (x+1)(x^2+x+1)(x^4+x+1)(x^4+x^3+1)(x^4+x^3+x^2+x+1),$$

перебирая **неприводимые** многочлены из $\mathbb{F}_2^4$
(т.к. $x(x^{15} + 1) = x^{2^4} + x$).

Теорема

Любой неприводимый делитель многочлена $x^{p^n-1} - 1$ имеет степень, не превосходящую n .

Многочлены над конечным полем...

Используя эту теорему, мы можем завершить разложение

$$x^{15} + 1 = (x+1)(x^2+x+1)(x^4+x+1)(x^4+x^3+1)(x^4+x^3+x^2+x+1),$$

перебирая **неприводимые** многочлены из $\mathbb{F}_2^4$
(т.к. $x(x^{15} + 1) = x^{2^4} + x$).

Теорема

Любой неприводимый делитель многочлена $x^{p^n-1} - 1$ имеет степень, не превосходящую n .

Доказательство

Пусть φ — неприводимый многочлен степени k , который является делителем $x^{p^n} - x$. Кратные φ образуют максимальный идеал в кольце $\mathbb{F}_p[x]$, поэтому кольцо вычетов по этому идеалу является полем.

Многочлены над конечным полем...

Поле можно рассматривать как векторное пространство над $\mathbb{F}_p$ с базисом $\{\bar{1}, \bar{x}, \dots, \overline{x^{k-1}}\}$. Обозначим $\bar{x} = \alpha$. Поскольку $x^{p^n} - x$ делится на φ , то в кольце вычетов по модулю идеала (φ) получаем $\alpha^{p^n} - \alpha = 0$.

Любой элемент построенного поля выражается через базис: $\beta = \sum_{i=0}^{k-1} a_i \alpha^i$. Возведя обе части этого равенства в степень p^n , получим

$$\begin{aligned}\beta^{p^n} &= (a_0 + a_1 \alpha + \dots + a_{k-1} \alpha^{k-1})^{p^n} = \\ &= a_0^{p^n} + a_1^{p^n} \alpha^{p^n} + \dots + a_{k-1}^{p^n} (\alpha^{k-1})^{p^n} = \\ &= a_0 + a_1 \alpha + \dots + a_{k-1} \alpha^{k-1} = \beta.\end{aligned}$$

Отсюда $\beta^{p^n} - \beta = 0$, т.е. β — корень уравнения $x^{p^n} - x = 0$. Но у него не более p^n различных корней, а в построенном нами поле — p^k элементов. Каждый элемент поля является корнем, $\therefore n > k$.

Многочлены над конечным полем...

Утверждение

Пусть $\beta \in \mathbb{F}_p^n$ имеет порядок l , а его м.м. $m(x)$ имеет степень k .

Тогда (a) $p^k - 1 \vdots l$, а если $r < k$, то (b) $(p^r - 1) \nmid l$.

Многочлены над конечным полем...

Утверждение

Пусть $\beta \in \mathbb{F}_p^n$ имеет порядок l , а его м.м. $m(x)$ имеет степень k . Тогда (a) $p^k - 1 \vdots l$, а если $r < k$, то (b) $(p^r - 1) \nmid l$.

Доказательство

а) По неприводимому многочлену k -й степени $m(x)$ строим поле из p^k элементов. Все его ненулевые элементы, в том числе и β , являются корнями уравнения $x^{p^k-1} - 1 = 0$, т.е.

$$\beta^{p^k-1} - 1 = 0 \text{ и } \beta^{p^k-1} = 1.$$

б) Пусть $(p^r - 1) \vdots l$ и $r < k$. Тогда β — корень уравнения

$x^{p^r} - 1 = 0$, а т.к. $m(x)$ — м.м. для β , то $(x^{p^r} - 1) \vdots m(x)$ (было доказано). Мы нашли неприводимый делитель многочлена $x^{p^r} - 1$ степени k , но $k > r$, что противоречит доказанному ранее.

Многочлены над конечным полем...

Следующая теорема нужна нам для того, чтобы раскладывать многочлены на множители.

Теорема

Пусть $\beta \in \mathbb{F}_p^n$ — корень неприводимого многочлена $\varphi(x)$ степени n с коэффициентами из $\mathbb{F}_p$. Тогда $\beta, \beta^p, \dots, \beta^{p^{n-1}}$ все различны и исчерпывают список корней этого многочлена.

Т. е. чтобы получить все корни неприводимого многочлена, достаточно найти один из них и возводить его последовательно в степень p .

Многочлены над конечным полем...

Следующая теорема нужна нам для того, чтобы раскладывать многочлены на множители.

Теорема

Пусть $\beta \in \mathbb{F}_p^n$ — корень неприводимого многочлена $\varphi(x)$ степени n с коэффициентами из $\mathbb{F}_p$. Тогда $\beta, \beta^p, \dots, \beta^{p^{n-1}}$ все различны и исчерпывают список корней этого многочлена.

Т. е. чтобы получить все корни неприводимого многочлена, достаточно найти один из них и возводить его последовательно в степень p .

Доказательство

Вначале докажем, что если β — корень $\varphi(x)$, то β^p — тоже корень.

Многочлены над конечным полем...

Как было показано выше, $a^p = a$ для всех $a \in \mathbb{F}_p$. Поэтому для любого многочлена $f(x)$ с коэффициентами из $\mathbb{F}_p$ выполняется равенство

$$(f(x))^p = f(x^p). \quad (*)$$

Действительно, возведение в степень p сохраняет операции сложения и умножения. Поэтому

$$\begin{aligned} (a_0 + a_1x + \dots + a_kx^k)^p &= a_0^p + a_1^p x^p + a_2^p x^{2p} + \dots + a_k^p x^{kp} = \\ &= a_0 + a_1(x^p) + a_2(x^p)^2 + \dots + a_k(x^p)^k. \end{aligned}$$

Если $\varphi(\beta) = 0$, то и $\varphi(\beta)^p = 0$. Из $(*)$ получаем, что и $\varphi(\beta^p) = 0$. Итак, мы доказали, что $\beta, \beta^p, \dots, \beta^{p^{n-1}}$ — корни многочлена $\varphi(x)$.

Многочлены над конечным полем...

Осталось доказать, что они все различны, тогда из доказанного ранее будет следовать, что мы нашли все корни многочлена $\varphi(x)$.

Предположим, что $\beta^{p^l} = \beta^{p^k}$, причем без ограничения общности $l \leq k$. Мы знаем, что $\beta^{p^n} = \beta$. С другой стороны, поскольку

$$\beta^{p^n} = \beta^{p^k \cdot p^{n-k}} = \left(\beta^{p^k}\right)^{p^{n-k}} = \left(\beta^{p^l}\right)^{p^{n-k}} = \beta^{p^{n-k+l}},$$

то β — корень уравнения $x^{p^{n-k+l}-1} - 1 = 0$. Из ранее доказанного получаем $n - k + l \geq n$, так что $l \geq k$. Другими словами, $l = k$ и все выписанные выше корни различны.

Многочлены над конечным полем: решение уравнений

Пример

Рассмотрим $\mathbb{F}_2$ и неприводимый над этим полем многочлен $x^4 + x^3 + 1$. Найдем его корни в расширении $\mathbb{F}_2^4$.

Один корень получаем немедленно: $\bar{x}$.

По только что доказанной теореме можно выписать остальные:
 $\overline{x^2}, \overline{x^4} = \overline{x^3 + 1}, \overline{x^8} = \overline{x^6 + 1} = \overline{x^3 + x^2 + x}$.

Многочлены над конечным полем: решение уравнений

Пример

Рассмотрим $\mathbb{F}_2$ и неприводимый над этим полем многочлен $x^4 + x^3 + 1$. Найдем его корни в расширении $\mathbb{F}_2^4$.

Один корень получаем немедленно: $\bar{x}$.

По только что доказанной теореме можно выписать остальные:
 $\overline{x^2}$, $\overline{x^4} = \overline{x^3 + 1}$, $\overline{x^8} = \overline{x^6 + 1} = \overline{x^3 + x^2 + x}$.

Покажем, что $\alpha = x^2$ действительно корень $x^4 + x^3 + 1 = 0$.

Подставляем:

$$\begin{aligned} x^4 + x^3 + 1 \big|_{x=\alpha} &= x^{4 \cdot 2} + x^{4+2} + 1 \big|_{x^4=x^3+1} = \\ &= (x^3 + 1)^2 + (x^3 + 1)x^2 + 1 = (x^6 + 1) + x^5 + x^2 + 1 = \\ &= x^6 + x^5 + x^2 = x^2(x^4 + x^3 + 1) = x^2 \cdot 0 = 0. \end{aligned}$$

Как решать уравнения, когда корней нет

Как решать уравнения, когда корней нет

Для решения уравнения

$$f(x) = 0, \quad (*)$$

где f — неприводимый многочлен степени n , над полем $\mathbb{F}_p$ нужно построить поле $\mathbb{F}_p[x]/(f)$.

Корни $(*)$ в этом поле: $\overline{x}, \overline{x^2}, \dots, \overline{x^{p^{n-1}}}$.

В общем случае для решения уравнения нужно уметь раскладывать многочлен на неприводимые множители.

Раздел I

1 Конечные поля или поля Галуа - I

- Поля вычетов по модулю простого числа
- Построение полей Галуа
- Линейная алгебра над конечным полем
- Корни многочленов над конечным полем

2 Конечные поля или поля Галуа - II

- Существование и единственность поля Галуа из p^n элементов
- Циклические подпространства
- Задачи

3 Коды, исправляющие ошибки

- Основная задача теории кодирования
- Циклические коды

Раздел II

- Коды БЧХ

4 Теория перечисления Пойа

- Действие группы на множестве
- Применение леммы Бернсайда для решения комбинаторных задач

5 Частично упорядоченные множества

- Частично упорядоченные множества
- Операции над ч.у. множествами
- Линеаризация

6 Алгебраические решётки

- Решётки

Мультипликативная группа расширения поля

Пример (поле $\mathbb{F}_2^4$)

Поле $\mathbb{F}_2^4$ можно строить с помощью любого из трех неприводимых многочленов (но пока не доказано).

Удобнее всего это сделать, если взять многочлен $f = x^4 + x + 1$ (почему?).

Будем задавать элементы расширения наборами коэффициентов многочлена, который получается в остатке при делении на f , записывая их в порядке возрастания степеней.

Порождающим является элемент $\alpha = x$, который записывается как $(0, 1, 0, 0)$.

Вычислим степени α , сведя результаты в таблицу.

Мультипликативная группа поля $\mathbb{F}_2^4 \cong \mathbb{F}_2[x]/(x^4 + x + 1)$

степень α	1	x	x^2	x^3
$\alpha =$	(0,	1,	0,	0)
$\alpha^2 =$	(0,	0,	1,	0)
$\alpha^3 =$	(0,	0,	0,	1)
$1 + \alpha = \alpha^4 =$	(1,	1,	0,	0)
$\alpha + \alpha^2 = \alpha^5 =$	(0,	1,	1,	0)
$\alpha^2 + \alpha^3 = \alpha^6 =$	(0,	0,	1,	1)
$\alpha^3 + \alpha + 1 = \alpha^3 + \alpha^4 = \alpha^7 =$	(1,	1,	0,	1)
$1 + \alpha^2 = \alpha + 1 + \alpha^2 + \alpha = \alpha^8 =$	(1,	0,	1,	0)
$\alpha + \alpha^3 = \alpha^9 =$	(0,	1,	0,	1)
$\alpha^2 + 1 + \alpha = \alpha^2 + \alpha^4 = \alpha^{10} =$	(1,	1,	1,	0)
$\alpha + \alpha^2 + \alpha^3 = \alpha^{11} =$	(0,	1,	1,	1)
$1 + \alpha + \alpha^2 + \alpha^3 = \alpha^2 + \alpha^3 + \alpha^4 = \alpha^{12} =$	(1,	1,	1,	1)
$1 + \alpha^2 + \alpha^3 = \alpha + \alpha^2 + \alpha^3 + \alpha^4 = \alpha^{13} =$	(1,	0,	1,	1)
$1 + \alpha^3 = \alpha + \alpha^3 + \alpha^4 = \alpha^{14} =$	(1,	0,	0,	1)
$1 = \alpha + \alpha^4 = \alpha^{15} =$	(1,	0,	0,	0)

Имея такую таблицу, очень просто производить умножение:

$$(x^3 + x + 1) \cdot (x^2 + x + 1) = x^2,$$

$$(1, 1, 0, 1) \cdot (1, 1, 1, 0) = (0, 0, 1, 0) \quad - (+_{\text{mod } 2}),$$

$$\alpha^7 \alpha^{10} = \alpha^{17} = \alpha^2.$$

Лемма

Пусть m — максимальный порядок элемента в конечной абелевой группе G . Тогда порядок любого элемента G делит m .

Теперь можно вернуться к вопросу о существовании

- а) конечного поля $\mathbb{F}_q$ размера q , показав, что всегда $q = p^n$;
- б) неприводимого многочлена степени n над $\mathbb{F}_p$.

(везде p — простое, n — натуральное).

Пути доказательства

Это можно сделать двумя способами.

- а) $\Rightarrow$ б) доказать существование поля из p^n элементов, откуда вывести существование неприводимого многочлена степени n над $\mathbb{F}_p$;
- б) $\Rightarrow$ а) установить существование неприводимого многочлена f степени n над $\mathbb{F}_p$, откуда уже следует существование поля из p^n как факторкольца по идеалу (f) .

Мы пойдём вторым путём.

Существование неприводимого многочлена степени n над полем $\mathbb{F}_p$

Для нормированных многочленов выполняется аналог основной теоремы арифметики: *каждый нормированный многочлен однозначно разлагается на произведение степеней неприводимых многочленов.*

Существование неприводимого многочлена степени n над полем $\mathbb{F}_p$

Для нормированных многочленов выполняется аналог основной теоремы арифметики: *каждый нормированный многочлен однозначно разлагается на произведение степеней неприводимых многочленов.*

Действительно:

- разложение в евклидовом кольце **однозначно** (с точностью до умножения на обратимые элементы — делители);
- в случае кольца многочленов над полем обратимые элементы — это константы (многочлены степени 0);
- выбор старшего коэффициента устраняет произвол в выборе сомножителей.

Число неприводимых нормированных многочленов d_n

Лемма (о числе d_n)

Пусть d_n — число неприводимых нормированных многочленов степени n над полем $\mathbb{F}_p$. Тогда

$$\sum_{m|n} m \cdot d_m = p^n.$$

Доказательство

Занумеруем $i = 1, \dots, d_n$ все неприводимые нормированные многочлены степени n и сопоставим им формальную переменную $f_{i,n}$. Тогда произвольному нормированному многочлену степени n однозначно сопоставлен моном произведения этих переменных

$$f_{i_1, n_1}^{s_1} \cdot \dots \cdot f_{i_r, n_r}^{s_r}, \quad \text{причем} \quad \sum_{j=1}^r n_j s_j = n.$$

Число неприводимых нормированных многочленов $d_n \dots$

Доказательство

Поэтому все нормированные многочлены перечисляются формальным бесконечным произведением

$$\prod_{i,n} \left(\sum_{k=0}^{\infty} f_{i,n}^k \right) = \sum f_{i_1,n_1}^{s_1} \cdot \dots \cdot f_{i_r,n_r}^{s_r}$$

(раскрыты скобки и бесконечное произведение записано в виде формального ряда; это равенство — это другой способ сказать, что каждый нормированный многочлен однозначно разлагается в произведение неприводимых нормированных).

Сделаем замену переменных $f_{i,n} = t^n$, которая делает все многочлены одной степени неразличимыми. Приведение подобных в правой части равенства даст ряд от переменной t .

Число неприводимых нормированных многочленов $d_n \dots$

Доказательство

Коэффициент при t^n в этом ряде равен числу нормированных многочленов степени n , которое равно p^n . Действительно, нормированный многочлен степени n однозначно задается своими коэффициентами $a_0, \dots, a_{n-1}$ (т.к. старший коэффициент равен 1). В левой части равенства все неприводимые многочлены степени n дадут одинаковый множитель (сумму бесконечной геометрической прогрессии со знаменателем t^n). Равенство превращается в

$$\prod_n \left(\sum_{k=0}^{\infty} f^{nk} \right)^{d_n} = \sum_{n=0}^{\infty} p^n t^n.$$

По формуле для суммы бесконечной геометрической прогрессии

$$\prod_n \frac{1}{(1 - t^n)^{d_n}} = \frac{1}{1 - p^t}.$$

Число неприводимых нормированных многочленов $d_n \dots$

Доказательство

Прологарифмируем:

$$\sum_n d_n \ln(1 - t^n) = \ln(1 - pt).$$

Продифференцируем по t :

$$\sum_n d_n \frac{nt^{n-1}}{1 - t^n} = \frac{p}{1 - pt}.$$

Снова воспользуемся суммой геометрической прогрессии:

$$\sum_{n,k} d_n n t^{n-1} t^{nk} = \sum_s p^{s+1} t^s.$$

Число неприводимых нормированных многочленов $d_n \dots$

Доказательство

Косметические преобразования:

$$\sum_{n,k} n d_n t^{n(k+1)} = \sum_s p^s t^s.$$

Равенство коэффициентов при одинаковых степенях t в левой и правой части и есть утверждение леммы.

Важные замечания

Замечание (Доказательство теоремы о существовании неприводимых полиномов)

Из данной леммы следует неравенство $nd_n \leq p^n$. Простая оценка

$$nd_n = \sum_{k|n, k < n} kd_k \geq p^n - \sum_{k=0}^{n-1} p^k = p^n - \frac{p^n - 1}{p - 1} > 0.$$

доказывает, что $d_n > 0$, а это означает, что существует хотя бы один неприводимый многочлен степени n .

Замечание

Из данной леммы вытекает, что при $n \rightarrow \infty$ имеем $d_n \sim p^n/n$. Таким образом, примерно, $1/n$ -я часть всех многочленов степени n над полем из p элементов неприводима.

Важные

Докажем вторую часть основной теоремы о конечных полях: любые два поля с одинаковым числом элементов изоморфны.

Теорема

Пусть m — минимальная функция элемента $\alpha \in \mathbb{F}_p^n$ и d — её степень. Тогда поле $\mathbb{F}_p[x]/(m)$ изоморфно подполю $\mathbb{F}_p^d$, порожденному степенями α .

Доказательство

Степени α принадлежат d -мерному пространству с базисом $1, \alpha, \alpha^2, \dots, \alpha^{d-1}$, которое является подполем поля $\mathbb{F}_p^n$, поскольку замкнуто относительно сложения и умножения и содержит 0 и 1 .

Раздел I

1 Конечные поля или поля Галуа - I

- Поля вычетов по модулю простого числа
- Построение полей Галуа
- Линейная алгебра над конечным полем
- Корни многочленов над конечным полем

2 Конечные поля или поля Галуа - II

- Существование и единственность поля Галуа из p^n элементов
- Циклические подпространства
- Задачи

3 Коды, исправляющие ошибки

- Основная задача теории кодирования
- Циклические коды

Раздел II

- Коды БЧХ

4 Теория перечисления Пойа

- Действие группы на множестве
- Применение леммы Бернсайда для решения комбинаторных задач

5 Частично упорядоченные множества

- Частично упорядоченные множества
- Операции над ч.у. множествами
- Линеаризация

6 Алгебраические решётки

- Решётки

Кольцо $\mathbb{F}_p/(f)$

В приложениях часто используется кольцо $\mathbb{F}_p/(f)$ по модулю главного идеала **не обязательно неприводимого** многочлена $f \in \mathbb{F}_p[x]$.

Если f неприводим, то $\mathbb{F}_p/(f)$ — поле и этот случай уже рассмотрен.

Кольцо $\mathbb{F}_p/(f)$

В приложениях часто используется кольцо $\mathbb{F}_p/(f)$ по модулю главного идеала **не обязательно неприводимого** многочлена $f \in \mathbb{F}_p[x]$.

Если f неприводим, то $\mathbb{F}_p/(f)$ — поле и этот случай уже рассмотрен.

В любом случае вычеты образуют векторное пространство над $\mathbb{F}_p$ многочленов степени не выше $\deg f$.

$$\mathbb{F}_p[x] = \{0, 1, \dots, x, x+1, \dots, \textcolor{red}{f}, \dots\};$$

$$(f) = \bar{f} = \{t \cdot f\}, t \in \mathbb{F}_p[x];$$

$$\mathbb{F}_p/(f) = \{\bar{f}, \bar{g}, \bar{h}, \dots\}, \deg g, \deg h, \dots < \deg f;$$

$$\bar{g} = \{t \cdot f + g\};$$

$$\bar{h} = \{t \cdot f + h\};$$

$$\dots$$

$$\bar{g} + \bar{f} = \bar{g}, \quad \bar{g} \cdot \bar{f} = \bar{f}.$$

Нормированный делитель в порождающего элемента идеала

Теорема

Пусть φ — **неприводимый нормированный многочлен**, который делит f : $\varphi \mid f$. Тогда совокупность всех вычетов, кратных φ , образует идеал в кольце классов вычетов по модулю f и φ — единственный нормированный многочлен минимальной степени в этом идеале.

Доказательство

Итак, $(f) = tf, t, s \in \mathbb{F}_p[x], \deg f \geq \deg \varphi = k$

$$\varphi = a_0 + a_1x + \dots + a_{k-1}x^{k-1} + 1 \cdot x^k, \quad f = \varphi^* \varphi;$$

$$I_\varphi \stackrel{\text{def}}{=} s\varphi \subseteq (f) = t\varphi^* \varphi \Leftrightarrow \deg s \geq \deg \varphi.$$

Нормированный делитель...

Проверим, что I_φ — идеал. $\bar{g} = \{s\varphi\}$, $\bar{h} = \{r\varphi\}$; $s, r \in \mathbb{F}_p[x]$.

1

$$\begin{aligned} \left\{ \begin{array}{l} \bar{g} \in I_\varphi, \\ \bar{h} \leq \bar{g}. \end{array} \right. &\Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} \{s\varphi\}, \deg s \geq \deg \varphi \\ \{r\varphi\}, \deg r \geq \deg s. \end{array} \right. \Rightarrow \\ &\Rightarrow \Rightarrow \\ &\Rightarrow \deg r \geq \deg \varphi \Rightarrow \bar{h} \in I_\varphi \end{aligned}$$

2 $\bar{g}, \bar{h} \in I_\varphi \Leftrightarrow \deg s, \deg r \geq \deg \varphi.$

$$\begin{aligned} \bar{g} + \bar{h} &= \{s\varphi\} + \{r\varphi\} = \{(s+r)\varphi\}; \\ \deg(s+r) &\geq \deg \varphi \Rightarrow \bar{g} + \bar{h} \in I_\varphi. \end{aligned}$$

Нормированный делитель...

Покажем, что в I_φ нет других, кроме

$$\varphi = a_0 + a_1x + \dots + a_{k-1}x^{k-1} + x^k$$

нормированных многочленов степени, меньшей $k = \deg \varphi$.

Пусть $\psi = b_0 + b_1x + \dots + b_{m-1}x^{m-1} + x^m \in I_\varphi$, $m \leq k$. Тогда:

$$\psi \in I_\varphi \Rightarrow \varphi \mid \psi \Rightarrow \begin{cases} m \geq k, \text{ т.е. } k = m \\ b_i = a_i, i = 0, 1, \dots, m-1 \end{cases} \Rightarrow \psi = \varphi.$$

Подыдеал как векторное пространство

Теорема

Пусть φ — неприводимый нормированный делитель многочлена $f \in \mathbb{F}_p[x]$ отличный от f , $\deg f = n$, $\deg \varphi = k$. Тогда идеал (φ) — векторное пространство размерности $n - k$.

Доказательство

Подыдеал как векторное пространство

Теорема

Пусть φ — неприводимый нормированный делитель многочлена $f \in \mathbb{F}_p[x]$ отличный от f , $\deg f = n$, $\deg \varphi = k$. Тогда идеал (φ) — векторное пространство размерности $n - k$.

Доказательство

Без доказательства.

Циклическое пространство: определение

- Пусть F — n -мерное векторное пространство (над каким-то полем).
- Фиксируем некоторый базис F .
- Тогда
$$F \cong F^n = \{ (a_0, \dots, a_{n-1}) \}, a_i \in F, i = 0, 1, \dots, n-1$$
 — т.е. координатное пространство.

Определение

Подпространство координатного пространства F^n называется **циклическим**, если вместе с набором $(a_0, \dots, a_{n-1})$ оно содержит циклический сдвиг этого набора, т.е. набор $(a_{n-1}, a_0, \dots, a_{n-2})$.

Кольцо классов вычетов по модулю многочлена $x^n - 1$

В кольце $\mathbb{F}_p/(x^n - 1)$, рассматриваемом как векторное пространство над полем $\mathbb{F}_p$, есть базис $\{\bar{1}, \bar{x}, \dots, \overline{x^{n-1}}\}$.

Циклический сдвиг координат в этом базисе равносильно умножению на x :

$$\begin{aligned}\overline{(a_0 + a_1x + \dots + a_{n-1}x^{n-1})} \cdot \bar{x} &= \\ &= \overline{(a_0x + a_1x^2 + \dots + a_{n-1}x^n)} = \\ &= \overline{(a_{n-1} + a_0x + a_1x^2 + \dots + a_{n-2}x^{n-1})}.\end{aligned}$$

Подпространство $\mathbb{F}_p/(x^n - 1)$

Теорема

Подпространство $I \subseteq \mathbb{F}_p/(x^n - 1)$ является циклическим iff I — идеал в $\mathbb{F}_p/(x^n - 1)$.

Подпространство $\mathbb{F}_p/(x^n - 1)$

Теорема

Подпространство $I \subseteq \mathbb{F}_p/(x^n - 1)$ является циклическим iff I — идеал в $\mathbb{F}_p/(x^n - 1)$.

Доказательство

- Если подпространство I — идеал, то оно замкнуто относительно умножения на $\bar{x}$, а это умножение и есть циклический сдвиг.

Подпространство $\mathbb{F}_p/(x^n - 1)$

Теорема

Подпространство $I \subseteq \mathbb{F}_p/(x^n - 1)$ является циклическим iff I — идеал в $\mathbb{F}_p/(x^n - 1)$.

Доказательство

- Если подпространство I — идеал, то оно замкнуто относительно умножения на $\bar{x}$, а это умножение и есть циклический сдвиг.
- Пусть I — циклическое подпространство I и $g \in I$. Тогда $g \cdot \bar{x}, g \cdot \bar{x}^2, \dots$ — циклические сдвиги, т.е. также принадлежат I .
Значит, $g \cdot \bar{f} \in I$ для любого многочлена f . Поэтому I — идеал.

Разложение $x^n - 1$ на неприводимые множители

Разложим многочлен $x^n - 1$ на неприводимые над $\mathbb{F}_p$ множители:

$$x^n - 1 = f_1^{a_1}(x) \cdot f_2^{a_2}(x) \cdot \dots \cdot f_s^{a_s}(x).$$

По китайской теореме об остатках кольцо классов вычетов по модулю многочлена $x^n - 1$ изоморфно прямой сумме колец классов вычетов по модулю многочленов $f_i^{a_i}(x)$:

$$\mathbb{F}_p[x]/(x^n - 1) \cong f_1^{a_1}(x) \oplus f_2^{a_2}(x) \oplus \dots \oplus f_s^{a_s}(x).$$

Иногда такое разложение оказывается полезным.

Примитивные корни

Любой многочлен из $\mathbb{F}_p[x]$ разлагается на **линейные** множители в поле характеристики p .

Будем разлагать в поле $\mathbb{F}_q$ характеристики p многочлен $x^n - 1$.

- В $\mathbb{F}_q$ выполняется равенство $x^{kp} - 1 = (x^k - 1)^p$, поэтому интересен случай, когда n взаимно просто с p : тогда у многочлена $x^n - 1$ кратных корней нет (он взаимно прост со своей производной nx^{n-1}).
- Равенство $x^n = 1$ означает, что порядок элемента x в мультипликативной (**циклической!**) группе $\mathbb{F}_q^*$ делит n .

$\therefore$ корни уравнения $x^n - 1 = 0$ образуют подгруппу в $\mathbb{F}_q^*$ (**группа корней из единицы степени n**), и эта подгруппа также циклическая; её порождающие элементы называются **примитивными корнями степени n** .

Количество и степени неприводимых делителей $x^n - 1$

Подгруппа порядка n в циклической группе существует тогда и только тогда, когда n делит порядок циклической группы $\Rightarrow$ необходимое и достаточное условие того, что поле $\mathbb{F}_q$ содержит группу корней из единицы степени n : n должно быть делителем $q - 1$.

Чтобы вернуться от разложения $x^n - 1$ на линейные множители в поле $\mathbb{F}_q$ к разложению на неприводимые множители в поле $\mathbb{F}_p$, нужно понять, какие корни из единицы будут входить в неприводимый делитель $f(x)$.

Было установлено: если уравнение $f(x) = 0$ имеет корень β , то и β^p , β^{p^2} и т.д. также будут корнями $f(x)$.

$\therefore$ количество и степени неприводимых делителей $x^n - 1$ можно найти, разбив вычеты по модулю n на орбиты отображения $t \mapsto p^t \pmod n$.

Разложение многочлена $x^{15} - 1$ над полем $\mathbb{F}_2$

Пример

Рассмотрим ещё раз разложение многочлена $x^{15} - 1$ над $\mathbb{F}_2$. Относительно умножения на 2 вычеты по модулю 15 разбиваются на такие орбиты:

$$\{\bar{0}\}, \{\bar{1}, \bar{2}, \bar{4}, \bar{8}\}, \{\bar{3}, \bar{6}, \bar{12}, \bar{9}\}, \{\bar{5}, \bar{10}\}, \{\bar{7}, \bar{14}, \bar{13}, \bar{11}\} \\ (1 \cdot 2 = 2, 2 \cdot 2 = 4, 4 \cdot 2 = 8, 8 \cdot 2 = 16 \equiv_{15} 1 \text{ и т.д.}).$$

Поэтому $x^{15} - 1$ разлагается в произведение одного неприводимого многочлена степени 1, одного неприводимого многочлена степени 2 и трех неприводимых многочленов степени 4 (разложение было раньше):

$$x^{15} + 1 = \\ = (x+1)(x^2+x+1)(x^4+x+1)(x^4+x^3+1)(x^4+x^3+x^2+x+1).$$

Разложение многочлена $x^{23} - 1$ над полем $\mathbb{F}_2$

Пример

Рассмотрим разложение многочлена $x^{23} - 1$ над $\mathbb{F}_2$. Относительно умножения на 2 вычеты по модулю 23 разбиваются на три орбиты:

$$\begin{aligned} &\{\bar{0}\}, \{\bar{1}, \bar{2}, \bar{4}, \bar{8}, \bar{16}, \bar{9}, \textcolor{red}{\bar{18}}, \textcolor{red}{\bar{13}}, \bar{3}, \bar{6}, \bar{12}\}, \\ &\{\bar{5}, \bar{10}, \bar{20}, \bar{17}, \bar{11}, \bar{22}, \bar{21}, \bar{19}, \bar{15}, \bar{7}, \bar{14}\} \\ &(\textcolor{red}{18} \cdot 2 = 36 \equiv_{23} \textcolor{red}{13}) \end{aligned}$$

Поэтому $x^{23} - 1$ разлагается в произведение одного неприводимого многочлена степени 1 и двух неприводимых многочленов степени 11.

Раздел I

1 Конечные поля или поля Галуа - I

- Поля вычетов по модулю простого числа
- Построение полей Галуа
- Линейная алгебра над конечным полем
- Корни многочленов над конечным полем

2 Конечные поля или поля Галуа - II

- Существование и единственность поля Галуа из p^n элементов
- Циклические подпространства
- Задачи

3 Коды, исправляющие ошибки

- Основная задача теории кодирования
- Циклические коды

Раздел II

- Коды БЧХ

4 Теория перечисления Пойа

- Действие группы на множестве
- Применение леммы Бернсайда для решения комбинаторных задач

5 Частично упорядоченные множества

- Частично упорядоченные множества
- Операции над ч.у. множествами
- Линеаризация

6 Алгебраические решётки

- Решётки

Задача

Решить уравнение $4x = 1$ в поле $\mathbb{Z}/(101)$.

Решение

Задача

Решить уравнение $4x = 1$ в поле $\mathbb{Z}/(101)$.

Решение

① $4x = k \cdot 101 + 1 = 102, 203, 304, \dots; \quad x = 304/4 = 76.$

Задача

Решить уравнение $4x = 1$ в поле $\mathbb{Z}/(101)$.

Решение

- 1 $4x = k \cdot 101 + 1 = 102, 203, 304, \dots$; $x = 304/4 = 76$.
- 2 Можно решать уравнение $4x + 101y = 1$ в целых числах расширенным алгоритмом Евклида.

Решение: $4 \cdot 76 + 101 \cdot (-3) = 1$.

Расширенный алгоритм Евклида применяется для решения уравнений

$$ax + by = \text{НОД}(a, b)$$

и систем таких уравнений в целых числах.

Задача

Решить уравнение $4x = 1$ в поле $\mathbb{Z}/(101)$.

Решение

- ① $4x = k \cdot 101 + 1 = 102, 203, 304, \dots$; $x = 304/4 = 76$.
- ② Можно решать уравнение $4x + 101y = 1$ в целых числах расширенным алгоритмом Евклида.

Решение: $4 \cdot 76 + 101 \cdot (-3) = 1$.

Расширенный алгоритм Евклида применяется для решения уравнений

$$ax + by = \text{НОД}(a, b)$$

и систем таких уравнений в целых числах.

Замечание

$x = -126$ — тоже решение: $4 \cdot (-126) = -504 \equiv_{101} 1 \dots$

Задача (Теорема Вильсона)

Доказать, что $(p - 1)! \equiv_p -1$ для простого p .

Задача (Теорема Вильсона)

Доказать, что $(p - 1)! \equiv_p -1$ для простого p .

Решение

$p = 2$: — утверждение тривиально.

Задача (Теорема Вильсона)

Доказать, что $(p-1)! \equiv_p -1$ для простого p .

Решение

$p = 2$: — утверждение тривиально.

$p > 2$: Элементы $\mathbb{F}_p$ являются корнями уравнения $x^{p-1} - 1 = 0$ и других корней у этого уравнения нет (многочлен степени $p-1$ имеет не больше $p-1$ корней).

По теореме Виета их произведение равно свободному члену -1 .

Задача

Найти $x \equiv_{17} 1^{2006} + 2^{2006} + \dots + 16^{2006}$.

Задача

Найти $x \equiv_{17} 1^{2006} + 2^{2006} + \dots + 16^{2006}$.

Решение

- $\mathbb{F}_{17}^* = \{1, 2, \dots, 16\} = \langle 3 \rangle$:
 $3^1 = 1, 3^2 = 9, 3^3 = 27 \equiv_{17} 10, 3^4 = 30 \equiv_{17} 13, 3^5 = 39 \equiv_{17} 5 \dots$;
- $G = \{1^{2006}, 2^{2006}, \dots, 16^{2006}\}$ — циклическая подгруппа порядка k группы $\mathbb{F}_{17}^*$.
- Элементы G — корни уравнения

$$x^k - 1 = 0 \quad (*)$$

- Их сумма по теореме Виета есть коэффициент при x^{k-1} в $(*)$, т.е. 0.

Задача

Производная многочлена $f \neq 0$ над полем характеристики p тождественно равна 0.

Доказать, что этот многочлен приводимый.

Задача

Производная многочлена $f \neq 0$ над полем характеристики p тождественно равна 0.

Доказать, что этот многочлен приводимый.

Решение

- производная монома $(x^n)' = nx^{n-1}$ тождественно равна 0 iff $p \mid n$;
- $f' = 0 \Rightarrow$ показатели степеней всех мономов многочлена f делятся на p ;
- поэтому $f(x) = g(x^p) = g^p(x)$.

Задача

Доказать, что любая функция $f : \mathbb{F}_p^n \rightarrow \mathbb{F}_p^n$ может быть представлена многочленом.

Задача

Доказать, что любая функция $f : \mathbb{F}_p^n \rightarrow \mathbb{F}_p^n$ может быть представлена многочленом.

Решение

Можно, например, использовать интерполяционный многочлен Лагранжа:

$$f(x) = \sum_{a \in \mathbb{F}_p^n} f(a) \frac{\prod_{b \in \mathbb{F}_p^n \setminus \{a\}} (x - b)}{\prod_{b \in \mathbb{F}_p^n \setminus \{a\}} (a - b)}.$$

Задача

Многочлен $x^5 + x^3 + x^2 + 1$ разложить на неприводимые множители над полем вычетов по модулю 2.

Задача

Многочлен $x^5 + x^3 + x^2 + 1$ разложить на неприводимые множители над полем вычетов по модулю 2.

Решение

- ❶ $f(x) = x^5 + x^3 + x^2 + 1, f(1) = 0 \Rightarrow 1$ — корень f .
- ❷ Делим f на $x - 1$, получаем $x^4 + x^3 + x + 1 = f_1(x)$.
- ❸ $f_1(1) = 0 \Rightarrow 1$ — корень f_1 ; $\frac{f_1}{x-1} = x^3 + 1 = f_2(x)$.
- ❹ $f_2(1) = 0 \Rightarrow 1$ — корень f_2 ; $\frac{f_2}{x-1} = x^2 + x + 1$.
- ❺ Многочлен $x^2 + x + 1$ неприводим.

Ответ: $x^5 + x^3 + x^2 + 1 = (x - 1)^3(x^2 + x + 1)$.

Задача

Многочлен $f = x^3 + 2x^2 + 4x + 1$ разложить на неприводимые множители над полем $\mathbb{F}_5$.

Задача

Многочлен $f = x^3 + 2x^2 + 4x + 1$ разложить на неприводимые множители над полем $\mathbb{F}_5$.

Решение

$$\textcircled{1} \quad f(2) = 2^3 + 2 \cdot 2^2 + 4 \cdot 2^2 + 1 = 25 \equiv_5 0, \quad (x - 2) \equiv_5 (x + 3).$$

$$\textcircled{2}$$

$$\begin{array}{r|l} x^3 + 2x^2 + 4x + 1 & x + 3 \\ x^3 + 3x^2 & \underline{x^2 + 4x + 2} \\ \hline 4x^2 + 4x & \\ 4x^2 + 2x & \underline{} \\ \hline 2x + 1 & \\ 2x + 1 & \underline{} \\ \hline 0 & \end{array}$$

$$\textcircled{3} \quad \text{Многочлен } f_1 = x^2 + 4x + 2 \text{ неприводим в } \mathbb{F}_5.$$

Ответ: $x^3 + 2x^2 + 4x + 1 = (x + 3)(x^2 + 4x + 2).$

Задача

Многочлен $f(x) = x^4 + x^3 + x + 2$ разложить на неприводимые множители над полем вычетов по модулю 3.

Задача

Многочлен $f(x) = x^4 + x^3 + x + 2$ разложить на неприводимые множители над полем вычетов по модулю 3.

Решение

- 1 $0, 1, 2$ — **не** корни $f(x) \Rightarrow f(x)$ линейных делителей не содержит.
- 2 Неприводимые многочлены над $\mathbb{F}_3$ степени 2:

$$x^2 + 1,$$

$$x^2 + x + 2,$$

$$x^2 + 2x + 2.$$

- 3 Подбором получаем: $f(x) = (x^2 + 1)(x^2 + x + 2)$.

Ответ: $(x^2 + 1)(x^2 + x + 2)$.

Задача

Многочлен $x^4 + 3x^3 + 2x^2 + x + 4$ разложить на неприводимые множители над полем вычетов по модулю 5.

Задача

Многочлен $x^4 + 3x^3 + 2x^2 + x + 4$ разложить на неприводимые множители над полем вычетов по модулю 5.

Решение

- 1 Убеждаемся, что многочлен $f(x) = x^4 + 3x^3 + 2x^2 + x + 4$ не имеет линейных делителей.
- 2 Перебирая неприводимые многочлены степени 2 над $\mathbb{F}_5$, получаем

$$f(x) = (x^2 + x + 1)(x^2 + 2x + 4).$$

Задача

Разложить на неприводимые множители над полем вычетов по модулю 2 все нормированные многочлены второй степени от x .

Задача

Разложить на неприводимые множители над полем вычетов по модулю 2 все нормированные многочлены второй степени от x .

Решение

$$f_1 = x^2 = x \cdot x,$$

$$f_2 = x^2 + 1 = (x + 1)^2,$$

$$f_3 = x^2 + x = x \cdot (x + 1),$$

$$f_4 = x^2 + x + 1 — \text{неприводим.}$$

Задача

Разложить на неприводимые множители над полем вычетов до модулю 2 все нормированные многочлены третьей степени от x .

Задача

Разложить на неприводимые множители над полем вычетов до модулю 2 все нормированные многочлены третьей степени от x .

Решение

$$f_1 = x^3,$$

$$f_2 = x^3 + 1 = (x + 1)(x^2 + x + 1),$$

$$f_3 = x^3 + x = x(x + 1)^2,$$

$$f_4 = x^3 + x^2 = x^2(x + 1),$$

$$f_5 = x^3 + x + 1 — \text{неприводим},$$

$$f_6 = x^3 + x^2 + 1 — \text{неприводим},$$

$$f_7 = x^3 + x^2 + x = x(x^2 + x + 1),$$

$$f_8 = x^3 + x^2 + x + 1 = (x + 1)^3.$$

Задача

Найти все нормированные многочлены второй степени от x , неприводимые над полем вычетов по модулю 3.

Задача

Найти все нормированные многочлены второй степени от x , неприводимые над полем вычетов по модулю 3.

Решение

Должно быть: $f(0) \neq 0$, $f(1) \neq 0$, $f(2) \neq 0$.

$$f_1 = x^2 + 1,$$

$$f_2 = x^2 + x + 2,$$

$$f_3 = x^2 + 2x + 2.$$

Задача

Найти все нормированные многочлены третьей степени от x , неприводимые над полем вычетов по модулю 3.

Задача

Найти все нормированные многочлены третьей степени от x , неприводимые над полем вычетов по модулю 3.

Решение

Должно быть: $f(0) \neq 0$, $f(1) \neq 0$, $f(2) \neq 0$.

$$f_1 = x^3 + 2x + 1,$$

$$f_2 = x^3 + 2x + 2,$$

$$f_3 = x^3 + x^2 + 2,$$

$$f_4 = x^3 + 2x^2 + 1,$$

$$f_5 = x^3 + x^2 + x + 2,$$

$$f_6 = x^3 + x^2 + 2x + 1,$$

$$f_7 = x^3 + 2x^2 + x + 1,$$

$$f_8 = x^3 + 2x^2 + 2x + 2.$$

Задача

- 1 Проверить, что $F = \mathbb{F}_7[x]/(x^2 + x - 1)$ является полем.
- 2 Выразить обратный к $1 - x$ в F в базисе $\{\bar{1}, \bar{x}\}$.

Задача

- 1 Проверить, что $F = \mathbb{F}_7[x]/(x^2 + x - 1)$ является полем.
- 2 Выразить обратный к $1 - x$ в F в базисе $\{\bar{1}, \bar{x}\}$.

Решение

- 1 $f(x) = x^2 + x - 1$, $f(0) = 6$, $f(1) = 1$, $f(2) = 5$, $f(3) = 4$,
 $f(4) = 6$, $f(5) = 1$, $f(6) = 6 \Rightarrow$
многочлен $f(x)$ — неприводим в $\mathbb{F}_7$ и F — поле ($= \mathbb{F}_7^2$).

2

$$\begin{aligned}\mathbb{F}_7^2 &= \{ax + b \mid a, b \in \mathbb{F}_7, x^2 = 1 - x = 6x + 1\} \\ (ax + b) \cdot (6x + 1) &= \dots = (2a + 6b)x + (6a + b) = 1 \\ \begin{cases} 6a + b &= 1 \\ a + 3b &= 0 \end{cases} &\Rightarrow \begin{cases} a &= 1 \\ b &= 2 \end{cases}\end{aligned}$$

Проверка: $(6x + 1)(x + 2) = 6x^2 + 13x + 2 = 1 + 7x = 1$.

Задача

Найти порядок элемента $x + x^2$ в мультипликативной группе

- 1 поля $\mathbb{F}_2[x]/(x^4 + x + 1)$;
- 2 поля $\mathbb{F}_2[x]/(x^4 + x^3 + 1)$.

Задача

Найти порядок элемента $x + x^2$ в мультипликативной группе

- 1 поля $\mathbb{F}_2[x]/(x^4 + x + 1)$;
- 2 поля $\mathbb{F}_2[x]/(x^4 + x^3 + 1)$.

Решение

$$x + x^2 = x(x + 1)$$

- 1 $x^4 = x + 1$

$$(x^2 + x)^2 = x^4 + x^2 = x^2 + x + 1,$$

$$\begin{aligned}(x^2 + x)^3 &= x(x + 1)(x^2 + x + 1) = x(x^3 + 1) = \\ &= x^4 + x = x + 1 + x = 1.\end{aligned}$$

Ответ: 3.

$$\textcircled{2} \quad x^4 = x^3 + 1$$

$$(x^2 + x)^2 = x^4 + x^2 = x^3 + x^2 + 1,$$

$$\begin{aligned}(x^2 + x)^3 &= x(x + 1)(x^3 + x^2 + 1) = x(x^4 + x^2 + x + 1) = \\ &= x(x^3 + x^2 + x) = x^4 + x^3 + x^2 = x^2 + 1,\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}(x^2 + x)^4 &= (x^2 + x)(x^2 + x)^3 = (x^2 + x)(x^2 + 1) = \\ &= x^4 + x^2 + x^3 + x = x^3 + 1 + x^2 + x^3 + x = \\ &= x^2 + x + 1,\end{aligned}$$

...

Задача

Найти количество неприводимых многочленов

- ❶ степени 7 над полем $\mathbb{F}_2$;
- ❷ степени 6 над полем $\mathbb{F}_5$;
- ❸ степени 24 над полем $\mathbb{F}_3$.

Задача

Найти количество неприводимых многочленов

- ❶ степени 7 над полем $\mathbb{F}_2$;
- ❷ степени 6 над полем $\mathbb{F}_5$;
- ❸ степени 24 над полем $\mathbb{F}_3$.

Задача

Чему равно произведение всех ненулевых элементов поля $\mathbb{F}_2^6$?

Задача

Чему равно произведение всех ненулевых элементов поля $\mathbb{F}_2^6$?

Решение

Все ненулевые элементы поля $\mathbb{F}_2^6$ являются корнями уравнения

$$x^{2^6-1} - 1 = x^{63} - 1 = 0. \quad (*)$$

По теореме Виета их произведение равно свободному члену, т.е. $-1 \equiv_2 1$.

Задача

Чему равна сумма всех элементов поля $\mathbb{F}_{37}$.

Задача

Чему равна сумма всех элементов поля $\mathbb{F}_{37}$.

Решение

Все элементы поля $\mathbb{F}_2^6$ являются корнями уравнения

$$x^{37} - x = 0. \quad (*)$$

По теореме Виета их сумма равна коэффициенту перед x^{36} , т.е.
0.

Задача

Найти наименьшее поле характеристики 2, в котором многочлен $x^{19} - 1$ разлагается на линейные множители.

Задача

Найти наименьшее поле характеристики 2, в котором многочлен $x^{19} - 1$ разлагается на линейные множители.

Решение

$$x^{19} - 1 = (x + 1)^{19}$$

Нужно найти наименьшее k такое, что $19 \mid (2^k - 1)$ или $2^k \equiv_{19} 1$ или $2^k = m \cdot 19 + 1$.

Такое k нужно искать среди делителей $19 - 1 = 18$.

Так как $2^9 = 2 \cdot 16^2 = 2 \cdot 9 = -1 \pmod{19}$, а $2^6 = 4 \cdot 2^4 = -12 \pmod{19}$, то ни один собственный делитель 18 не подходит.

Итого:

$$2^{18} = 19 \cdot 13797 + 1.$$

Ответ: $\mathbb{F}_{18}$.

Раздел I

1 Конечные поля или поля Галуа - I

- Поля вычетов по модулю простого числа
- Построение полей Галуа
- Линейная алгебра над конечным полем
- Корни многочленов над конечным полем

2 Конечные поля или поля Галуа - II

- Существование и единственность поля Галуа из p^n элементов
- Циклические подпространства
- Задачи

3 Коды, исправляющие ошибки

- Основная задача теории кодирования
- Циклические коды

Раздел II

- Коды БЧХ

4 Теория перечисления Пойа

- Действие группы на множестве
- Применение леммы Бернсайда для решения комбинаторных задач

5 Частично упорядоченные множества

- Частично упорядоченные множества
- Операции над ч.у. множествами
- Линеаризация

6 Алгебраические решётки

- Решётки

Две задачи

Есть набор сообщений $S_1, \dots, S_t$, которые нужно передать по каналу связи.

Сообщения передаются в виде *кодовых слов* из нулей и единиц.

Две задачи

Есть набор сообщений $S_1, \dots, S_t$, которые нужно передать по каналу связи.

Сообщения передаются в виде **кодовых слов** из нулей и единиц.

Ограничимся случаями, когда:

- 1 все сообщения кодируются словами одинаковой длины;
- 2 ошибки при передаче могут только изменять значения некоторых битов.

Две задачи

Есть набор сообщений $S_1, \dots, S_t$, которые нужно передать по каналу связи.

Сообщения передаются в виде **кодовых слов** из нулей и единиц.

Ограничимся случаями, когда:

- 1 все сообщения кодируются словами одинаковой длины;
- 2 ошибки при передаче могут только изменять значения некоторых битов.

Задача (основная): построить **код минимальной длины**, позволяющий восстановить сообщение, содержащее не более r ошибок.

Две задачи

Есть набор сообщений $S_1, \dots, S_t$, которые нужно передать по каналу связи.

Сообщения передаются в виде **кодовых слов** из нулей и единиц.

Ограничимся случаями, когда:

- 1 все сообщения кодируются словами одинаковой длины;
- 2 ошибки при передаче могут только изменять значения некоторых битов.

Задача (основная): построить **код минимальной длины**, позволяющий восстановить сообщение, содержащее не более r ошибок.

Задача (вспомогательная): даны

- n — длина кода,
- r — максимально допустимое число ошибок;

Требуется найти **максимальное число k сообщений**, которое можно передать.

Метрика на бинарных наборах

Точное решение вспомогательной задачи известно лишь для случаев

- $n = 2m - 1, r = 1$ и
- $n = 23, r = 3$.

Будем решать вспомогательную задачу приближённо.

Метрика на бинарных наборах

Точное решение вспомогательной задачи известно лишь для случаев

- $n = 2m - 1, r = 1$ и
- $n = 23, r = 3$.

Будем решать вспомогательную задачу приближённо.

Норма $\|\gamma\|$ — число единичных координат в $\tilde{\gamma}$.

Метрика (**вспоминаем, что это такое**) на множестве бинарных наборов — **Хемингово расстояние** ($\oplus$ — сумма по mod 2):

$$\rho(\tilde{\alpha}, \tilde{\beta}) = \|\tilde{\alpha} \oplus \tilde{\beta}\|.$$

Шар Хэмминга с центром в $\tilde{\alpha}$ и радиусом r —

$$S_r(\tilde{\alpha}) \stackrel{\text{def}}{=} \{ \tilde{\beta} \mid \rho(\tilde{\alpha}, \tilde{\beta}) \leq r \}.$$

Групповые коды

Большая часть теории кодирования построена на т.н. *линейных* или *групповых кодах* — кодах, образующих группу относительно $\oplus$.

Групповые коды

Большая часть теории кодирования построена на т.н. *линейных* или *групповых кодах* — кодах, образующих группу относительно $\oplus$.

Утверждение

Устойчивая совокупность кодовых слов $C = \{\tilde{\alpha}^1, \dots, \tilde{\alpha}^q\}$ образует группу по сложению относительно операции $\oplus$.

Групповые коды

Большая часть теории кодирования построена на т.н. *линейных* или *групповых кодах* — кодах, образующих группу относительно $\oplus$.

Утверждение

Устойчивая совокупность кодовых слов $C = \{\tilde{\alpha}^1, \dots, \tilde{\alpha}^q\}$ образует группу по сложению относительно операции $\oplus$.

Доказательство

Устойчивость: для любых кодовых слов $\tilde{\alpha}^i, \tilde{\alpha}^j \in C$ выполняется $\tilde{\alpha}^i \oplus \tilde{\alpha}^j = \tilde{\alpha}^t \in C$, $1 \leq t \leq q$ — предполагается;

Ассоциативность: свойство операции $\oplus$;

Существование 0: $\tilde{\alpha} \oplus \tilde{\alpha} = (0, \dots, 0) \stackrel{\text{def}}{=} \tilde{0}$;

Противоположные элементы: $\neg(\tilde{\alpha}) = \tilde{\alpha} - \text{см. выше.}$

Минимальное расстояние между кодовыми словами

Теорема

Минимальное расстояние между кодовыми словами обладает свойством

$$\min_{\tilde{\alpha} \neq \tilde{\beta}} \rho(\tilde{\alpha}, \tilde{\beta}) = \min_{\tilde{\gamma} \neq \tilde{0}} \|\tilde{\gamma}\|.$$

Минимальное расстояние между кодовыми словами

Теорема

Минимальное расстояние между кодовыми словами обладает свойством

$$\min_{\tilde{\alpha} \neq \tilde{\beta}} \rho(\tilde{\alpha}, \tilde{\beta}) = \min_{\tilde{\gamma} \neq \tilde{0}} \|\tilde{\gamma}\|.$$

Доказательство

$\rho(\tilde{\alpha}, \tilde{\beta}) = \|\tilde{\alpha} \oplus \tilde{\beta}\| = \|\tilde{\gamma}\|$, причем $\tilde{\gamma} \neq \tilde{0}$ при $\tilde{\alpha} \neq \tilde{\beta}$.

Отсюда получаем оценку

$$\min_{\tilde{\alpha} \neq \tilde{\beta}} \rho(\tilde{\alpha}, \tilde{\beta}) \geq \min_{\tilde{\gamma} \neq \tilde{0}} \|\tilde{\gamma}\|.$$

Эта оценка достигается, например, при $\tilde{\beta} = \tilde{0}$.

Кодовое расстояние

Определение

Минимальное расстояние между словами кода называется **кодовым расстоянием**.

Утверждение

Множество C образует код с исправлением не более r ошибок, если $S_r(\tilde{\alpha}) \cap S_r(\tilde{\beta}) = \emptyset$ для всех $\tilde{\alpha}, \tilde{\beta} \in C$ таких, что $\tilde{\alpha} \neq \tilde{\beta}$.

Кодовое расстояние

Определение

Минимальное расстояние между словами кода называется **кодовым расстоянием**.

Утверждение

Множество C образует код с исправлением не более r ошибок, если $S_r(\tilde{\alpha}) \cap S_r(\tilde{\beta}) = \emptyset$ для всех $\tilde{\alpha}, \tilde{\beta} \in C$ таких, что $\tilde{\alpha} \neq \tilde{\beta}$.

Доказательство

Если при передаче сообщения $\tilde{\alpha}$ сделано не более r ошибок, то набор останется в шаре $S_r(\tilde{\alpha})$.

Если шары не пересекаются, по любой точке данного шара восстанавливается его центр.

Плотная упаковка шаров в булев куб

Следствие

У кода, исправляющего r ошибок, кодовое расстояние не меньше $2r + 1$.

Чтобы построить код максимального размера, исправляющий r ошибок, нужно вложить в множество всех бинарных наборов E^n (булев куб) максимальное число непересекающихся шаров Хэмминга радиуса r .

Вопрос: При каких n и r в куб E^n можно уложить непересекающиеся шары радиуса r «без остатка»?

Ответ: Такое возможно лишь в двух случаях:

- ❶ $n = 2^m - 1, r = 1$;
- ❷ $n = 23, r = 3$.

Количество кодовых слов

Теорема (Хэмминга)

При $2r < n$ максимальное число k кодовых слов находится в пределах

$$\frac{2^n}{\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \dots + \binom{n}{2r}} \leq k \leq \frac{2^n}{\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \dots + \binom{n}{r}}.$$

Количество кодовых слов

Теорема (Хэмминга)

При $2r < n$ максимальное число k кодовых слов находится в пределах

$$\frac{2^n}{\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \dots + \binom{n}{2r}} \leq k \leq \frac{2^n}{\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \dots + \binom{n}{r}}.$$

Доказательство

k есть максимальное число непересекающихся шаров радиуса r , помещающихся в кубе E^n .

Шар радиуса r содержит точки: сам центр и все точки с одной, двумя, ..., r измененными координатами; т.е. всего $\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \binom{n}{2} + \dots, \binom{n}{r}$ штук.

Так как шары не пересекаются, получаем **верхнюю оценку**.

Продолжение доказательства

Для *оценки снизу* построим негрупповой код:

- ❶ берем произвольную точку E^n и строим вокруг неё шар радиуса $2r$;
- ❷ берем произвольную точку вне построенного шара и строим вокруг неё шар радиуса $2r$;
- ❸ и т.д., каждая новая точка выбирается вне построенных шаров.

Имеем:

- шары, возможно, пересекаются, но каждый шар занимает $\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \dots + \binom{n}{2r}$ точек, и, следовательно, шаров не менее

$$\frac{2^n}{\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \dots + \binom{n}{2r}};$$

- шары радиуса r с центрами в выбранных точках не пересекаются.

Случай $n = 2^m - 1, r = 1$

Покажем, что в данном случае $k = \frac{2^n}{1+n}$, т.е. **верхняя оценка** в теореме Хэмминга достигается.

Построим код, а потом определим его кодовое расстояние.

Рассмотрим таблицу:

$$\begin{array}{c}
 2^m - (m+1) \left\{ \begin{array}{ll}
 100 \dots 000 & 1100 \dots 000 \\
 010 \dots 000 & 1010 \dots 000 \\
 001 \dots 000 & 1001 \dots 000 \\
 \dots & \dots \\
 000 \dots 100 & 1111 \dots 101 \\
 000 \dots 010 & 1111 \dots 110 \\
 000 \dots 001 & 1111 \dots 111
 \end{array} \right.
 \end{array}$$

$\underbrace{\hspace{10em}}_{2^m - (m+1)}$

$\underbrace{\hspace{10em}}_m$

Слева — единичная матрица порядка $2^m - (m + 1)$, справа — все бинарные наборы длины m , содержащие **не менее двух** единиц.

Случай $n = 2^m - 1$, $r = 1$: код Хэмминга

Просуммируем всевозможные совокупности строк этой таблицы, получив всего $2^{2^m - (m+1)}$ наборов. Заметим, что

$$2^{2^m - (m+1)} = \frac{2^{2^m - 1}}{2^m} = \frac{2^n}{n + 1}.$$

Легко видеть, что если суммируем

две строки — в левой части будет две единицы, а в правой — хотя бы одна;

не менее трёх строк — в левой части будет не менее трех единиц;

т.е. всегда $\rho(\tilde{\alpha}, \tilde{\beta}) > 3$

и шары радиуса 1 с центрами в этих наборах не пересекаются.

Случай $n = 2^m - 1$, $r = 1$: код Хэмминга длины 7 ($m = 3$)

Пример

Составим таблицу для кода Хэмминга длины 7:

1	0	0	0	1	1	0
0	1	0	0	1	0	1
0	0	1	0	0	1	1
0	0	0	1	1	1	1

Складывая по mod 2 произвольные совокупности строк, получаем 16 различных бинарных слов. Ими можно закодировать 16 сообщений — например, 10 цифр|разделитель|=| + | − | × | ÷.

При передаче сообщений с помощью кода Хэмминга можно исправить **одну** ошибку.

Случай $n = 23, r = 3$

В этом случае верхняя граница числа вложенных шаров радиуса 3 в куб 23-мерный единичный куб

$$\frac{2^{23}}{1 + 23 + \frac{23 \cdot 22}{2} + \frac{23 \cdot 22 \cdot 21}{6}} = \frac{2^{23}}{2048} = \frac{2^{23}}{2^{11}} = 2^{12} = 4096$$

достигается — имеем плотную упаковку, как и в ранее рассмотренных случаях.

Других пар n и r , удовлетворяющих условию

$$\frac{2^n}{\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \dots + \binom{n}{r}} \text{ — целое}$$

неизвестно.

Раздел I

1 Конечные поля или поля Галуа - I

- Поля вычетов по модулю простого числа
- Построение полей Галуа
- Линейная алгебра над конечным полем
- Корни многочленов над конечным полем

2 Конечные поля или поля Галуа - II

- Существование и единственность поля Галуа из p^n элементов
- Циклические подпространства
- Задачи

3 Коды, исправляющие ошибки

- Основная задача теории кодирования
- Циклические коды

Раздел II

- Коды БЧХ

4 Теория перечисления Пойа

- Действие группы на множестве
- Применение леммы Бернсайда для решения комбинаторных задач

5 Частично упорядоченные множества

- Частично упорядоченные множества
- Операции над ч.у. множествами
- Линеаризация

6 Алгебраические решётки

- Решётки

Циклические коды: определение

Определение

Код C называется *циклическим*, если он инвариантен относительно циклических сдвигов: из того, что набор $(\alpha_0, \dots, \alpha_{n-1}) \in C$, следует, что и всякий набор $(\alpha_s, \alpha_{s+1}, \dots, \alpha_{n-1}, \alpha_0, \dots, \alpha_{s-1}) \in C$.

Ранее рассматривались было показано:

- В кольце $\mathbb{F}_p/(x^n - 1)$, рассматриваемом как векторное пространство над полем $\mathbb{F}_p$, есть базис $\{\bar{1}, \bar{x}, \dots, \overline{x^{n-1}}\}$. Циклический сдвиг координат в этом базисе равносителен умножению на x .
- Теорема: Подпространство $I \subseteq \mathbb{F}_p/(x^n - 1)$ является циклическим iff I — идеал в $\mathbb{F}_p/(x^n - 1)$.

Циклические коды: построение

Поэтому построить циклический код можно так:

- рассмотрим многочлен $x^n - 1$ и выберем некоторый его делитель $\varphi(x)$;
- в кольце $\mathbb{F}_2[x]/(x^n - 1)$ образуем идеал $(\varphi(x))$.

Оказывается, при удачном выборе $\varphi(x)$ коэффициенты многочленов, принадлежащих этому идеалу, будут давать хороший код.

Есть только несколько конструкций циклических кодов с хорошими параметрами.

Вопрос о кодовом расстоянии произвольного циклического кода чрезвычайно труден.

Циклические коды: пример построения

Пример

Пусть $n = 7$. Разложение на неприводимые множители:

$$x^7 - 1 = (1 + x)(1 + x^2 + x^3)(1 + x + x^3).$$

Циклические коды: пример построения

Пример

Пусть $n = 7$. Разложение на неприводимые множители:

$$x^7 - 1 = (1 + x)(1 + x^2 + x^3)(1 + x + x^3).$$

В качестве φ возьмем последний множитель, $\deg \varphi = 3$. Умножая его на степени x (циклически сдвигая 3 раза) получим базис в подпространстве, которое является кодом:

$$(1101000) \leftrightarrow \varphi$$

$$(0110100) \leftrightarrow \varphi \cdot x$$

$$(0011010) \leftrightarrow \varphi \cdot x^2$$

$$(0001101) \leftrightarrow \varphi \cdot x^3$$

Можно проверить, что кодовое расстояние для этого кода равно 3.

Раздел I

1 Конечные поля или поля Галуа - I

- Поля вычетов по модулю простого числа
- Построение полей Галуа
- Линейная алгебра над конечным полем
- Корни многочленов над конечным полем

2 Конечные поля или поля Галуа - II

- Существование и единственность поля Галуа из p^n элементов
- Циклические подпространства
- Задачи

3 Коды, исправляющие ошибки

- Основная задача теории кодирования
- Циклические коды

Раздел II

- Коды БЧХ

4 Теория перечисления Пойа

- Действие группы на множестве
- Применение леммы Бернсайда для решения комбинаторных задач

5 Частично упорядоченные множества

- Частично упорядоченные множества
- Операции над ч.у. множествами
- Линеаризация

6 Алгебраические решётки

- Решётки

Коды БЧХ — коды длины $n = 2^k - 1$

Рассмотрим коды длины $n = 2^k - 1$.

Рассматриваемый далее способ построения «хорошего» кода, исправляющего «много» ошибок предложили Радж Чандра Боуз и Двайджендра Камар Рей-Чоудхури в 1959 г. и независимо Алексис Хоквингем в 1960 г.

Поэтому коды, которые мы рассмотрим, называются *кодами Боуза-Чоудхури-Хоквингема* или *БЧХ-кодами* (BCH, Bose-Chaudhuri-Hocquenghem) — это класс циклических кодов, исправляющих кратные (2 и более) ошибки.

Теоретически коды БЧХ могут исправлять произвольное количество ошибок, но при этом существенно увеличивается длина кодового слова (что приводит к уменьшению скорости передачи данных и усложнению приемо-передающей аппаратуры).

Коды Хэмминга — частный случай БЧХ-кодов.

Уточнение описанной выше схемы при $n = 2^k - 1$ —

— конкретизирующей выбор идеала.

- 1 Строим поле $\mathbb{F}_2^n = \mathbb{F}_2/(f)$, f — неприводимый многочлен.
- 2 Элементы $\mathbb{F}_2^{n*}$ образуют циклическую группу по умножению.
- 3 Выберем порождающий элемент $\alpha \in \mathbb{F}_2^{n*}$ и рассмотрим его степени

$$\alpha, \alpha^2, \dots, \alpha^{2^r},$$

где r — число ошибок, которые нужно уметь исправлять.

- 4 В разложении многочлена $x^n - 1$ выберем такие неприводимые многочлены, чтобы каждая из указанных степеней была корнем одного из них.

φ есть результат перемножения этих многочленов.

Коды — коэффициенты многочленов из идеала (φ) .

Оказывается (далее будет доказано), что это гарантирует исправление r ошибок.

Построение кода БЧХ, исправляющего 3 ошибки

Пример ($k = 4$, многочлен для разложения: $x^{15} - 1$)

Пусть нужен код, исправляющий $r = 3$ ошибки. Значит, нужно найти многочлены, корнями которых являются первые $2r = 6$ степеней порождающего элемента α .

	если многочлен имеет корень	то он имеет корни
1	α	$\alpha^2, \alpha^4, \alpha^8$
2	α^3	$\alpha^6, \alpha^{12}, \alpha^9 (= \alpha^{24})$
3	α^5	α^{10}

По трём наборам корней построим три многочлена, два — 4-й степени и один — 2-й. Перемножив их, получим многочлен 10-й степени.

Идеал по модулю этого многочлена будет 5-мерным пространством.

Сколько элементов содержит идеал (φ) ?

- φ = произведение некоторых неприводимых многочленов-делителей $x^n - 1$.
- Каждый делитель имеет, как минимум, 2 корня из совокупности $\{\alpha, \dots, \alpha^{2^r}\}$, т.е. их требуется не более r штук.
- Если делитель имеет корнями s элементов $\{\alpha^m, \alpha^{2m}, \dots, \alpha^{2^s m}\}$, то $2^s \leq n = 2^k - 1$, т.е. степень каждого делителя не более $k = \log_2(n + 1)$.
- $\deg \varphi \leq rk = r \log_2(n + 1)$.
- Идеал, порожденный φ , имеет размерность $n - \deg \varphi$.
- $|\langle \varphi \rangle| \leq 2^{n - r \log_2(n+1)} = \frac{2^n}{(n+1)^r}$.

Ясно, что эта оценка далека от точности.

Сколько элементов содержит идеал (φ) ?

- φ = произведение некоторых неприводимых многочленов-делителей $x^n - 1$.
- Каждый делитель имеет, как минимум, 2 корня из совокупности $\{\alpha, \dots, \alpha^{2^r}\}$, т.е. их требуется не более r штук.
- Если делитель имеет корнями s элементов $\{\alpha^m, \alpha^{2m}, \dots, \alpha^{2^s m}\}$, то $2^s \leq n = 2^k - 1$, т.е. степень каждого делителя не более $k = \log_2(n + 1)$.
- $\deg \varphi \leq rk = r \log_2(n + 1)$.
- Идеал, порожденный φ , имеет размерность $n - \deg \varphi$.
- $|\langle \varphi \rangle| \leq 2^{n - r \log_2(n + 1)} = \frac{2^n}{(n + 1)^r}$.

Ясно, что эта оценка далека от точности.

Оценка кодового расстояния

Покажем, что расстояние между точками кода не меньше, чем $2r + 1$ (что нам и требуется!).

Оценка кодового расстояния

Покажем, что расстояние между точками кода не меньше, чем $2r + 1$ (что нам и требуется!).

Все многочлены, входящие в наш код — в идеал (φ) —, кратны $\varphi \Rightarrow$ каждый кодовый многочлен имеет корни $\alpha, \alpha^2, \dots, \alpha^{2r}$ (как и φ).

Кодовое расстояние = $\min \|\tilde{\gamma}\|$, $\tilde{\gamma}$ — элемент кода.

Значит, надо доказать следующее

Утверждение

Если многочлен $\psi \in (\varphi)$ имеет корни α^s , $s = 1, \dots, 2r$, то у ψ не менее $2r + 1$ ненулевого коэффициента.

Оценка кодового расстояния...

Доказательство

Рассмотрим многочлен

$$\psi(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_{n-1}x^{n-1},$$

удовлетворяющий указанному условию.

Коэффициенты $\psi(x)$ составляют решение следующей системы линейных уравнений:

$$\begin{pmatrix} 1 & \alpha & \alpha^2 & \dots & \alpha^{n-1} \\ 1 & \alpha^2 & (\alpha^2)^2 & \dots & (\alpha^2)^{n-1} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 1 & \alpha^{2r} & (\alpha^{2r})^2 & \dots & (\alpha^{2r})^{n-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \dots \\ a_{n-1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \dots \\ 0 \end{pmatrix}.$$

Если набор $a = (a_0, \dots, a_{n-1})$ — решение указанной системы, то между $\|a\|$ столбцами матрицы системы есть линейная зависимость. Поэтому достаточно показать, что любые $2r$ столбцов этой матрицы линейно независимы.

Теория решения СЛАУ конечным полем ничем не отличается от привычной теории решения СЛАУ над $\mathbb{R}$ (она вовсе не зависит от поля задания).

В частности, линейная зависимость между столбцами квадратной матрицы равносильна **обращению в нуль определителя этой матрицы**.

Нам требуется показать, что в a не менее $2r + 1$ ненулевых элементов $\Rightarrow$ выберем из матрицы столбцы $j_1, j_2, \dots, j_{2r}$.

Получим квадратную матрицу

$$\begin{pmatrix} \alpha^{j_1} & \alpha^{j_2} & \dots & \alpha^{j_{2r}} \\ (\alpha^2)^{j_1} & (\alpha^2)^{j_2} & \dots & (\alpha^2)^{j_{2r}} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ (\alpha^{2r})^{j_1} & (\alpha^{2r})^{j_2} & \dots & (\alpha^{2r})^{j_{2r}} \end{pmatrix}$$

Вынесем из всех элементов столбца t общий множитель α^{j_t} . Получим, что определитель нашей матрицы с точностью до ненулевого множителя $\alpha^{j_1+j_2+\dots+j_{2r}}$ равен

$$V = \begin{vmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 \\ \alpha^{j_1} & \alpha^{j_2} & \dots & \alpha^{j_{2r}} \\ (\alpha^{j_1})^1 & (\alpha^{j_2})^2 & \dots & (\alpha^{j_{2r}})^2 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ (\alpha^{j_1})^{2r-1} & (\alpha^{j_2})^{2r-1} & \dots & (\alpha^{j_{2r}})^{2r-1} \end{vmatrix}.$$

Это хорошо известный определитель Вандермонда. Вычисляется он над конечным полем точно так же, как и над $\mathbb{R}$:

$$V = \prod_{t_1 < t_2} (\alpha^{j_{t_2}} - \alpha^{j_{t_1}}).$$

В качестве α взят порождающий элемент мультипликативной группы поля $\mathbb{F}_2^{2}$, поэтому все степени α вплоть до $(n - 1)$ -й различны.*

Поэтому $V \neq 0$.

Это хорошо известный определитель Вандермонда. Вычисляется он над конечным полем точно так же, как и над $\mathbb{R}$:

$$V = \prod_{t_1 < t_2} (\alpha^{j_{t_2}} - \alpha^{j_{t_1}}).$$

В качестве α взят порождающий элемент мультипликативной группы поля $\mathbb{F}_2^{2}$, поэтому все степени α вплоть до $(n - 1)$ -й различны.*

Поэтому $V \neq 0$.

Утверждение доказано: расстояние между кодовыми словами не меньше $2r + 1 \Rightarrow$ построенный код действительно исправляет r ошибок.

Что дальше?

- Для выбора минимальных многочленов при построении БЧХ-кодов составлены специальные таблицы.
- Для декодирования БЧХ-кодов используют специально разработанные эффективные алгоритмы (например, алгоритм Питерсона-Горенштейна-Цирлера).
- Широко используемым подмножеством кодов БЧХ являются *коды Рида-Соломона*, которые позволяют исправлять *пакеты ошибок*.

Пакет ошибок представляет собой вектор ошибок (1 — символ ошибочен, 0 — нет) таких, что первый и последний из них отличны от нуля.

Раздел I

1 Конечные поля или поля Галуа - I

- Поля вычетов по модулю простого числа
- Построение полей Галуа
- Линейная алгебра над конечным полем
- Корни многочленов над конечным полем

2 Конечные поля или поля Галуа - II

- Существование и единственность поля Галуа из p^n элементов
- Циклические подпространства
- Задачи

3 Коды, исправляющие ошибки

- Основная задача теории кодирования
- Циклические коды

Раздел II

- Коды БЧХ

4 Теория пересчисления Пои

- Действие группы на множестве
- Применение леммы Бернсайда для решения комбинаторных задач

5 Частично упорядоченные множества

- Частично упорядоченные множества
- Операции над ч.у. множествами
- Линеаризация

6 Алгебраические решётки

- Решётки

Действие группы на множестве: два определения

- Группа $\mathbb{G} = \langle G, \circ, e \rangle$, $|G| = n$.
- Множество T , $|T| = N$.
 - $Bij(T)$ — множество всех биекций на T .
 - $Symm(T)$ — симметрическая группа множества T :

$$Symm(T) = \langle Bij(T), *, 1_T \rangle,$$

- Действие α группы $\mathbb{G}$ на множестве T — $\mathbb{G} : T_{\alpha}$.
Два определения.

Определение (1)

$$\alpha \in \text{Hom} (\mathbb{G}, Symm(T)).$$

Действие группы на множестве: два определения...

Определение (2)

$$\alpha = \langle \mathbb{G}, T, \circ, *, e, 1_T \rangle,$$

где

- $G \times G \xrightarrow{\circ} G$ — групповая операция;
- $G \times T \xrightarrow{*} T$ — новая операция.

Аксиомы для операций:

- $e * t = t$;
- $(g \circ h) * t = h * (g * t)$.

Запись операции $*$: $g(t) = t'$.

Аксиомы: $e(t) = t$ и $(g \circ h)(t) = h(g(t))$.

Т.е. g — *перестановки* на T , обладающие вышеуказанными свойствами.

Для данной перестановки g :

Введём отношение эквивалентности $\sim_g$ на T —

$$t \sim_g t' \stackrel{\text{def}}{=} \exists k \left(g^k(t) = t' \right).$$

Классы эквивалентности называют **g -циклами**. Всего $C(g)$ классов.

Количества циклов длины $1, 2, \dots, N$ обозначают $\nu_1, \nu_2, \dots, \nu_N$ или $\nu_1(g), \nu_2(g), \dots, \nu_N(g)$.

Их упорядоченную совокупность, записанную как

$$\text{Type}(g) = \langle \nu_1, \nu_2, \dots, \nu_N \rangle \quad \text{или} \quad \langle 1^{\nu_1}, 2^{\nu_2}, \dots, N^{\nu_N} \rangle$$

называют **типом перестановки g** .

Понятно, что $C(g) = \sum_{k=1}^N \nu_k(g)$ и $\sum_{k=1}^N k \cdot \nu_k(g) = N$.

Пример

Пусть

$$T = \{1, \dots, 10\},$$

$$g = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 10 \\ 9 & 6 & 1 & 8 & 5 & 2 & 7 & 10 & 3 & 4 \end{pmatrix} =$$
$$= (1, 9, 3)(2, 6)(4, 8, 10)(5)(7)$$

Тогда $Type(g) = \langle 1^2, 2^1, 3^2, 4^0, \dots, 10^0 \rangle =$
 $\langle 2, 1, 2, 0, \dots, 0 \rangle$
и $C(g) = 5$.

По всей группе $\mathbb{G}$:

Отношение эквивалентности $\sim_{\mathbb{G}}$ на T —

$$t \sim_{\mathbb{G}} t' \stackrel{\text{def}}{=} \exists_{\mathbb{G}} g (g(t) = t').$$

Классы этой эквивалентности называют *орбитами*.

Число орбит (классов эквивалентности) — $C(\mathbb{G})$.

Если $C(\mathbb{G}) = 1$ (любой элемент T может быть переведён в любой), то действие $\mathbb{G} : T$ называют *транзитивным*.

Класс эквивалентности, в которую попадает элемент t будем обозначать $\text{Orb}(t)$.

Неподвижные точки группы преобразований $\mathbb{G}$: $g(t) = t$

При выполнении этого равенства можно фиксировать t или g .

- 1 Фиксируем g , т.е. находим все элементы множества T , которые перестановка g оставляет на месте:

$$\{t \in T \mid g(t) = t\} = \nu_1(g) \stackrel{\text{def}}{=} \text{Fix}(g) \subseteq T.$$

- 2 Фиксируем t , т.е. находим все перестановки g , которые оставляют данный элемент неподвижным:

$$\{g \in G \mid g(t) = t\} \stackrel{\text{def}}{=} \text{Stab}(t) \subseteq G.$$

Справедливы равенства

$$C(\mathbb{G}) = \frac{1}{|G|} \sum_{g \in G} |\text{Fix}(g)| = \frac{1}{|G|} \sum_{t \in T} |\text{Stab}(t)|.$$

Первое равенство называется *леммой Бернсайда* (1911).

Стабилизатор есть подгруппа

- 1 $\text{Fix}(g)$ — стабилизатор перестановки g ;
- 2 $\text{Stab}(t)$ — стабилизатор элемента t .

Лемма

$$\text{Stab}(t) \leq G.$$

Доказательство

Зафиксируем $t \in T$ и рассмотрим $g, h \in \text{Stab}(t)$. Тогда $g(t) = h(t) = t$ и $h^{-1}(t) = t$. Следовательно,

$$(g \circ h^{-1}) * t = t \Rightarrow g \circ h^{-1} \in \text{Stab}(t).$$

$|\text{Stab}(t)| \geq 1$, поскольку всегда $e \in \text{Stab}(t)$.

Стабилизатор

Лемма

Длина орбиты $\text{Orb}(t)$ равна индексу $\text{Stab}(t)$ в группе G , т.е.

$$|\text{Orb}(t)| = |G| : |\text{Stab}(t)|.$$

Пример

O — группа вращений куба (*группа октаэдра*). Найти $\text{Stab}(t)$.

Решение: $\text{Stab}(t) \cong \mathbb{Z}_3$ — группа вращений на 120° вокруг диагонали куба, проходящей через данную вершину.

Утверждение

Число элементов в группе вращения правильного многогранника есть $|V| \cdot |E_0|$, где $|V|$ — число вершин, а $|E_0|$ — число рёбер, выходящих из одной вершины.

Платоновы тела (правильные 3-х мерные многогранники)

Платоновы тела	Группа симметрии	Порядок группы
тетраэдр	T	$4 \cdot 3 = 12$
куб и октаэдр	O	$8 \cdot 3 = 24$
икосаэдр и додекаэдр	Y	$12 \cdot 5 = 60$



Октаэдр



Икосаэдр



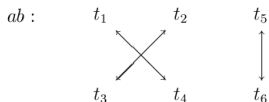
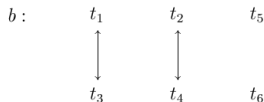
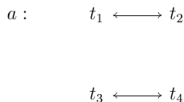
Додекаэдр

Пример

Действие группы V_4 на множестве $T = \{t_1, \dots, t_6\}$

$\circ$	e	a	b	ab
e	e	a	b	ab
a	a	e	ab	b
b	b	ab	e	a
ab	ab	b	a	e

$g * t$	t_1	t_2	t_3	t_4	t_5	t_6
e	t_1	t_2	t_3	t_4	t_5	t_6
a	t_2	t_1	t_4	t_3	t_6	t_5
b	t_3	t_4	t_1	t_2	t_5	t_6
ab	t_4	t_3	t_2	t_1	t_6	t_5



$$\begin{aligned} \text{Type}(e) &= \langle 6, 0, 0, 0, 0, 0 \rangle, & \text{Type}(a) &= \langle 0, 3, 0, 0, 0, 0 \rangle, \\ \text{Type}(b) &= \langle 2, 2, 0, 0, 0, 0 \rangle, & \text{Type}(ab) &= \langle 0, 3, 0, 0, 0, 0 \rangle. \end{aligned}$$

$$C(e) = 6, \quad C(a) = C(ab) = 3, \quad C(b) = 4.$$

$$\text{Stab}(t_1) = \text{Stab}(t_2) = \text{Stab}(t_3) = \text{Stab}(t_4) = e \leq V_4,$$

$$\text{Stab}(t_5) = \text{Stab}(t_6) = \langle e, b \rangle \leq V_4.$$

$$\text{Fix}(a) = \text{Fix}(ab) = \emptyset, \quad \text{Fix}(b) = \{t_5, t_6\}, \quad \text{Fix}(e) = T.$$

$$|\text{Orb}(t_1)| = \frac{4}{1} = 4, \quad |\text{Orb}(t_5)| = \frac{4}{2} = 2.$$

$$\frac{1}{4} \sum_{g \in G} |\text{Fix}(g)| = \frac{6+2}{4} = 2,$$

$$\frac{1}{4} \sum_{t \in T} |\text{Stab}(t)| = \frac{4 \cdot 1 + 2 \cdot 2}{4} = 2.$$

Раздел I

1 Конечные поля или поля Галуа - I

- Поля вычетов по модулю простого числа
- Построение полей Галуа
- Линейная алгебра над конечным полем
- Корни многочленов над конечным полем

2 Конечные поля или поля Галуа - II

- Существование и единственность поля Галуа из p^n элементов
- Циклические подпространства
- Задачи

3 Коды, исправляющие ошибки

- Основная задача теории кодирования
- Циклические коды

Раздел II

- Коды БЧХ

4 Теория перечисления Пойа

- Действие группы на множестве
- Применение леммы Бернсайда для решения комбинаторных задач

5 Частично упорядоченные множества

- Частично упорядоченные множества
- Операции над ч.у. множествами
- Линеаризация

6 Алгебраические решётки

- Решётки

Задача (про слова)

Составляются слова длины $l \geq 2$ из алфавита $A = \{a_1, \dots, a_m\}$. Слова считаются эквивалентными, если они получаются одно из другого транспозицией крайних букв. Определить число S неэквивалентных слов.

Решение

T — множество слов длины l в алфавите A , $N = |T| = m^l$.

Надо представить эквивалентности как орбиты некоторого действия подходящей группы G на T .

Очевидно, $g^2 = e$ и поэтому подходит $G \cong \mathbb{Z}_2 = \{e, g\}$. Легко проверить, что выше определено действие $\mathbb{Z}_2$ на T .

Число S неэквивалентных слов есть число классов эквивалентности $C(G)$ действия $\mathbb{Z}_2 : T_\alpha$ —

$$|\text{Fix}(e)| = |T| = m^l, \quad |\text{Fix}(g)| = m^{l-2} \cdot m = m^{l-1}.$$

$$S = C(\mathbb{Z}_2) = \frac{1}{2} \sum_{g \in G} |\text{Fix}(g)| = \frac{m^l + m^{l-1}}{2} = \frac{m^{l-1}(m+1)}{2}.$$

Для $l = 3$, $m = 2 \Rightarrow S = \frac{4 \cdot 3}{2} = 6$ (из 8)

Пусть $A = \{a, b\}$. Показаны слов и классы.

aaa	-1	baa	-2
aab	-2	bab	-5
aba	-3	bba	-4
abb	-4	bbb	-6

Задача

Показать, что если элементы g и h группы G сопряжены, то $\text{Stab}(g) = \text{Stab}(h)$.

Решение

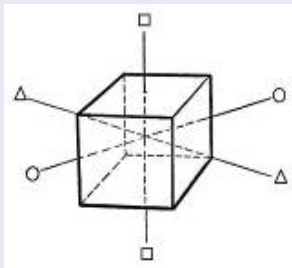
$$\begin{aligned} gf = fh \Rightarrow \text{Stab}(gf) &= \text{Stab}(g) \cap \text{Stab}(f) = \text{Stab}(fh) = \\ &= \text{Stab}(f) \cap \text{Stab}(h) \Rightarrow \text{Stab}(g) = \text{Stab}(h). \end{aligned}$$

Задача

Группа вращений куба группу перестановок на множестве его вершин. Определить типы всех перестановок этой группы.

Решение

$$O = \langle t, f, r \rangle, t^4 = f^2 = r^3 = e, \text{ где}$$

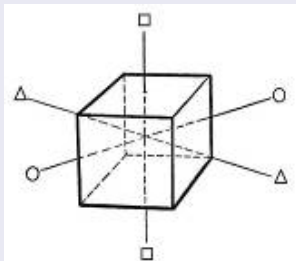


t — вращение на 90° вокруг оси, проходящей через две противоположные грани ($\square-\square$);

f — вращение на 180° вокруг оси, проходящей через два противоположных ребра ($\circ-\circ$);

r — вращение на 120° вокруг оси, проходящей через две противоположные вершины ($\triangle-\triangle$).

Имеем



$$\begin{aligned}\square : \text{Type}(t) &= \\ &= \text{Type}(t^3) = \langle 0, 0, 0, 2, 0, \dots \rangle, \\ \text{Type}(t^2) &= \langle 0, 4, 0, \dots \rangle;\end{aligned}$$

$$\circ : \text{Type}(f) = \langle 0, 4, 0, \dots \rangle;$$

$$\Delta : \text{Type}(r) = \text{Type}(r^2) = \langle 2, 0, 2, 0, \dots \rangle.$$

Цикловой индекс

Существует универсальный способ вычисления числа

$$\frac{1}{|G|} \sum_{g \in G} |\text{Fix}(g)| = C(\mathbb{G}) \text{ классов эквивалентности (орбит).}$$

Сопоставим каждой перестановке $g \in \mathbb{G}$ вес $w(g)$ по правилу:

$$\text{Type}(g) = \langle \nu_1, \dots, \nu_N \rangle \Rightarrow w(g) = x_1^{\nu_1} \cdot \dots \cdot x_N^{\nu_N}.$$

$$x_1^{\nu_1} \cdot \dots \cdot x_N^{\nu_N} \text{ — } \text{моном}.$$

Определение

Средний вес подстановок в группе называется **цикловым индексом** действия $\mathbb{G} : T$:

$$P(\mathbb{G} : T, x_1, \dots, x_N) = \frac{1}{|G|} \sum_{g \in G} w(g) = \frac{1}{|G|} \sum_{g \in G} x_1^{\nu_1} \cdot \dots \cdot x_N^{\nu_N}.$$

Для продвинутых: это (конечная) **производящая функция**.

Цикловой индекс: обозначения и свойства

Другие обозначения: $P_{\mathbb{G}}(x_1, \dots, x_N)$ и $P_{\mathbb{G}}$, $P(\mathbb{G})$.

- $\mathbb{G} \cong \mathbb{G}' \Rightarrow P_{\mathbb{G}} = P_{\mathbb{G}'}$ — да, если действия определены одинаково (согласовано)
- $P_{\mathbb{G}} = P_{\mathbb{G}'} \not\Rightarrow \mathbb{G} \cong \mathbb{G}'$ — нет, есть контрпример

Для применения универсального способа вычисления $C(\mathbb{G})$ надо представить эквивалентные элементы как классы эквивалентности, сохраняющие некоторые характеристики элементов при перестановках.

Число неэквивалентных раскрасок

Пусть задано действие $\mathbb{G} : T$ группы $\mathbb{G}$ на множестве T .

- Припишем каждому элементу T одно из r значений — покрасим в один из r цветов. Всего возможно r^N различных раскрасок.
- Не будем различать раскраски, если при преобразовании $g : t \rightarrow t'$ элемент сохраняет цвет (t' раскрашен также как t). Т.е. каждый g -цикл раскрашен одним способом.

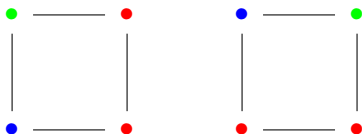


Рис. 1. Перестановка g — поворот на $+90^\circ$

Вопрос: Сколько существует неэквивалентных раскрасок — классов эквивалентности $C(\mathbb{G})$?

Вычисление $C(\mathbb{G})$ через цикловой индекс

- Каждый класс эквивалентности это g -цикл; их $C(g) = \nu_1 + \dots + \nu_N$ штук.
- Каждая перестановка $g \in \mathbb{G}$ с типом $\langle \nu_1, \dots, \nu_N \rangle$ будет иметь $r^{C(g)}$ неподвижных точек.

Следовательно, по теореме Бернсайда, число полученных классов эквивалентности, т.е. неэквивалентных раскрасок (приписываний) есть

Теорема

$$C(\mathbb{G} : T) = P(\mathbb{G} : T, r, \dots, r).$$

Например, $P_{\mathbb{G}}(1, \dots, 1) = 1$.

Пример

Задача (про слова)

Составляются слова длины $l \geq 2$ из алфавита $A = \{a_1, \dots, a_m\}$. Слова считаются эквивалентными, если они получаются одно из другого транспозицией крайних букв. Определить число S неэквивалентных слов.

Было решение: $S = \frac{m^l + m^{l-1}}{2}$.

Другое решение: $\mathbb{G} = \{e, g\} \cong \mathbb{Z}_2$; $T: \underbrace{\bigcirc \bigcirc \dots \bigcirc \bigcirc}_{l-2}$.

Элемент группы g	$Type(g)$	$w(g)$	#мономов
e	$\langle l, 0, \dots, 0 \rangle$	x_1^l	1
g	$\langle l-2, 1, 0, \dots, 0 \rangle$	$x_1^{l-2} x_2^1$	1

Цикловой индекс: $P(x_1, \dots, x_l) = \frac{x_1^l + x_1^{l-2} x_2^1}{2}$.

$P(x_1, \dots, x_l)|_{x_1=\dots=x_l=m} = S$.

Задача об ожерельях —

одна из классических комбинаторных задач.

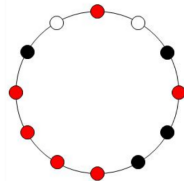
Ожерелье — окружность, на которой на равных расстояниях по дуге располагаются «бусины» (бусины располагаются в вершинах правильного многоугольника).

Задача (об ожерельях)

Сколько различных ожерелий можно составить из n бусин r цветов?

Варианты. Ожерелья равны если и только если одно получается из другого

- ① поворотом (бусины плоские, окрашены с одной стороны);
- ② поворотом и осевой симметрией (бусины круглые);



Задача об ожерельях: $N = 5, r = 3$

Задача

Сколько разных ожерелий можно составить из 5 бусин 3 цветов?

T — вершины правильного пятиугольника. $\#Col(3) = ?$

- ① Ожерелья одинаковы, если одно получается из другого поворотом

Решение

$\mathbb{G}$ — группа вращения правильного пятиугольника: $\mathbb{G} \cong \mathbb{Z}_5 = \langle t \rangle$, $t^5 = e$, $n = 5$.

Элемент группы g	$Type(g)$	$w(g)$	# мономов
e	$\langle 5, 0, 0, 0, 0 \rangle$	x_1^5	1
t, t^2, t^3, t^4	$\langle 0, 0, 0, 0, 1 \rangle$	x_5	4

Цикловой индекс: $P(x_1, x_2, x_3, x_4, x_5) = \frac{1}{5} [x_1^5 + 4x_5]$.

$$\#Col(3) = P(3, \dots, 3) = \frac{3^5 + 4 \cdot 3}{5} = 51.$$

Задача Олимпиады «Покори Воробьёвы горы – 2009»

Для 50 детей детского сада закуплены 50 одинаковых тарелок. По краю каждой тарелки равномерно расположено 5 белых кружочков. Воспитатели хотят перекрасить какие-либо из этих кружочков в другой цвет так, чтобы все тарелки стали различными. Какое наименьшее число дополнительных цветов потребуется им для этого?

Решение (Как должны были решать дети)

Пусть требуется r цветов. Отбросим r вариантов раскраски в один цвет. Число остальных вариантов без учёта возможности поворота тарелки — $r^5 - r$; с учётом поворота — $\frac{r^5 - r}{5}$ (каждый вариант повторятся 5 раз). Итого — $\#Col(r) = \frac{r^5 - r}{5} + r = \frac{r^5 + 4r}{5}$; При 2-х дополнительных цветах $\#Col(3) = 51$.

Задача об ожерельях: $N = 5, r = 3$, 2-й вариант

- ② Ожерелья одинаковы, если одно получается из другого поворотом или переворотом.

Решение

$\mathbb{G}$ — группа диэдра: $\mathbb{G} \cong D_5 = \langle t, f \rangle$, $t^5 = f^2 = e$, $n = |D_5| = 10$.

Элемент группы g	$Type(g)$	$w(g)$	# мономов
e	$\langle 5, 0, 0, 0, 0 \rangle$	x_1^5	1
t, t^2, t^3, t^4	$\langle 0, 0, 0, 0, 1 \rangle$	x_5	4
$f, tf, \dots, t^4 f$	$\langle 1, 2, 0, 0, 0 \rangle$	$x_1 x_2^2$	5
Итого			10

Цикловой индекс: $P = \frac{1}{10} [x_1^5 + 4x_5 + 5x_1 x_2^2]$.

$$\#Col(3) = P(x_1, \dots, x_5)|_{x_1=\dots=x_5=3} = \frac{3^5 + 4 \cdot 3 + 5 \cdot 3^3}{10} = 39.$$

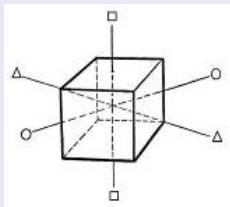
Задача о раскраске куба

Задача (раскраска куба в два цвета)

Грани куба раскрашивают в два цвета. Сколько существует различно окрашенных кубов?

Решение

$$\mathbb{G} = O = \langle t, f, r \rangle, t^4 = f^2 = r^3 = e, |O| = 24.$$



t — вращение на 90° вокруг оси, проходящей через две противоположные грани ($\square-\square$, **3 оси**);
 f — вращение на 180° вокруг оси, проходящей через два противоположных ребра ($\circ-\circ$, **6 осей**);
 r — вращение на 120° вокруг оси, проходящей через две противоположные вершины ($\Delta-\Delta$, **4 оси**).

Задача о раскраске куба в два цвета...

T — множество граней куба, $N = 6$.

Элемент группы g	$Type(g)$	$w(g)$	# мономов
e	$\langle 6, 0, 0, 0, 0, 0 \rangle$	x_1^6	1
t, t^3	$\langle 2, 0, 0, 1, 0, 0 \rangle$	$x_1^2 x_4$	$3 \cdot 2 = 6$
t^2	$\langle 2, 2, 0, 0, 0, 0 \rangle$	$x_1^2 x_2^2$	3
f	$\langle 0, 3, 0, 0, 0, 0 \rangle$	x_2^3	6
r, r^2	$\langle 0, 0, 2, 0, 0, 0 \rangle$	x_3^2	$4 \cdot 2 = 8$
Всего			24

$$P = \frac{1}{24} \cdot [x_1^6 + 6x_1^2 x_4 + 3x_1^2 x_2^2 + 6x_2^3 + 8x_3^2].$$

$$\#Col(2) = \frac{2^6 + 12 \cdot 2^3 + 3 \cdot 2^4 + 8 \cdot 2^2}{24} = 10.$$

Задача (Перечисление графов)

Сколько имеется ориентированных и неориентированных непомеченных графов (без петель и кратных рёбер) с тремя вершинами?

Решение

T — стороны треугольника, $N = 3$.

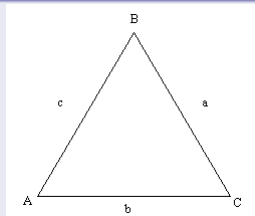
$\mathbb{G} \cong S_3$ — все перестановки трёх вершин,
 $n = 3! = 6$.

$\mathbb{G} : T$ — действие перестановок
 α вершин на стороны.

Графы **неориентированные** —

$r = 2$ — пометки «есть ребро/нет ребра»

ориентированные — $r = 3$ — пометки «не ребра/ориентация ребра»



$$S_3 = \{e, 2 * (ABC), 3 * ((A)(BC))\}.$$

$$S_3 = \{ e, 2 * \underbrace{(ABC)}_{g_1}, 3 * \underbrace{((A)(BC))}_{g_2} \}.$$

Элемент группы g	$Type(g)$	$w(g)$	# мономов
$e = (a)(b)(c)$	$\langle 3, 0, 0 \rangle$	x_1^3	1
$g_1 = (abc)$	$\langle 0, 0, 1 \rangle$	x_3^1	2
$g_2 = (a)(bc)$	$\langle 1, 1, 0 \rangle$	$x_1^1 x_2^1$	3
$g_2 = (\bar{a})(bc)$	$\langle 0, 0, 1 \rangle$	x_3^1	3

$\bar{a}$ — ребро a сменило направление. Но $Type((\bar{a})(bc)) = Type(\bar{a}\bar{b}\bar{c}) = Type(abc)$, поэтому $P = \frac{1}{6} \cdot [x_1^3 + 5x_3]$.

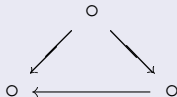
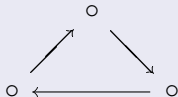
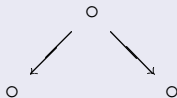
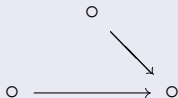
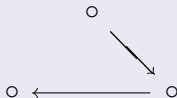
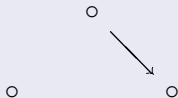
Неориентированные $P(x_1, x_2, x_3) = \frac{1}{6} [x_1^3 + x_3^1 + x_1^1 x_2^1],$

$$P(2, 2, 2) = 4.$$

Ориентированные $P(x_1, x_2, x_3) = \frac{1}{6} [x_1^3 + 5x_3],$

$$P(2, 2, 2) = 7.$$

Перечислим **ориентированные**: пустой граф и графы



— всего **7** графов **неориентированных** — 4.

Цикловые индексы самодействия и действия O на элементы куба

$$P(S_n) = \sum_{\substack{(j_1, \dots, j_n) \in \mathbb{N}_0^n \\ 1j_1 + j_2 + \dots + nj_n}} \frac{x_1^{j_1} x_2^{j_2} \dots x_n^{j_n}}{(1^{j_1} j_1!)(2^{j_2} j_2!) \dots (n^{j_n} j_n!)},$$

$$P(\mathbb{Z}_n) = \frac{1}{n} \sum_{d|n} \varphi(d) x_d^{n/d}, \quad \varphi - \text{функция Эйлера},$$

$$P(D_n) = \frac{1}{2} P(\mathbb{Z}_n) + \begin{cases} \frac{1}{2} x_1 x_2^{(n-1)/2}, & \text{если } n \text{ нечётно,} \\ \frac{1}{4} \left(x_2^{n/2} + x_1^2 x_2^{(n-2)/2} \right), & \text{если } n \text{ чётно,} \end{cases}$$

$$P(O_\alpha : V) = \frac{1}{24} (x_1^8 + 9x_2^4 + 6x_4^2 + 6x_4^2 + 8x_1^2 x_3^2),$$

$$P(O_\alpha : E) = \frac{1}{24} (x_1^{12} + 3x_2^6 + 8x_3^4 + 6x_4^2 + 8x_1^2 x_2^5 + 6x_4^3),$$

$$P(O_\alpha : F) = \frac{1}{24} (x_1^6 + 3x_1^2 x_2^2 + 6x_1^2 x_4 + 6x_2^3 + 8x_3^2).$$

Теорема Пойа

Было: множество T , $|T| = N$, группа $\mathbb{G}$, $|G| = n$ и действие $\mathbb{G} : T$.

Добавим: множество $R = \{c_1, \dots, c_r\}$ — меток («красок»), $|R| = r$ и совокупность функций $F = R^T$ — приписывания меток (раскрашиваний).

$\mathbb{G}$, действуя на T , действует и на R^T : $\circ : R^T \times G = R^T$.

Дадим вес элементам R : $w(c_i) = y_i$, $i = \overline{1, r}$.

Теорема (Редфилда-Пойа)

Цикловой индекс действия группы $\mathbb{G}$ на R^T есть

$$W(F) = P(\mathbb{G} : R^T) = P(\mathbb{G} : T, x_1, \dots, x_N)|_{x_k=y_1^k+\dots+y_r^k} =$$

$$= \frac{1}{|G|} \left[\sum_{\substack{(i_1, \dots, i_N) \in \mathbb{N}_0^N \\ i_1 + \dots + i_N = N}} u_{i_1, \dots, i_N} y_1^{i_1} \dots y_N^{i_N} \right].$$

Следствие

Если все веса выбраны одинаковыми ($y_1 = \dots y_r = 1$), то $x_1 = \dots x_N = r$ и $W(F)$ — число классов эквивалентности

$$C(\mathbb{G} : R^T_{\alpha}) = C(\mathbb{G} : T_{\alpha}) = P(\mathbb{G} : T_{\alpha}, r, \dots, r).$$

С помощью теоремы Бернсайда мы решали задачи об общем числе неэквивалентных разметок (раскрасок). Однако нельзя было посчитать число разметок данного типа. Теорема Пойа даёт эту возможность.

Усложним задачу об ожерельях $N = 5, r = 3$

Задача

Составляются ожерелья из 5 бусин 3 цветов (**красный**, **синий**, **зелёный**). Сколько имеется ожерелий, имеющих ровно 2 красные бусины? Ожерелья одинаковы, равны если одно получается из другого поворотом и/или переворотом.

Решение

Было: $\mathbb{G} = D_5$, цикловой индекс $P = \frac{1}{10} [x_1^5 + 4x_5 + 5x_1x_2^2]$.
Всего ожерелий $\#Col(3) = P(3, \dots, 3) = 39$.

$$\begin{cases} w(\text{красный}) = y_1, \\ w(\text{синий}) = y_2, \\ w(\text{зелёный}) = y_3, \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} y_1 = y, \\ y_2 = y_3 = 1, \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x_1 = y + 2, \\ x_2 = y^2 + 2, \\ \dots \\ x_5 = y^5 + 2. \end{cases}$$

$$\begin{aligned} C &= \frac{1}{10} [u_0 + u_1 y + u_2 y^2 + \dots + u_5 y^5] = \\ &= \frac{1}{10} [(y+2)^5 + 4(y^5+2) + 5(y+2)(y^2+2)^2] = \\ &= \frac{1}{10} [\dots + C_5^2 y^2 2^3 + \dots + 5(y+2)(y^2+4y+4)] = \\ &= \frac{1}{10} [\dots + (80+40)y^2 + \dots]. \end{aligned}$$

$$u_2 = 12.$$

Задача

Вершины куба помечают красными и синим цветами.

Сколько существует

- 1 разнопомеченных кубов;
- 2 кубов, у которых половина вершины красные;
- 3 кубов, у которых не более 2-х красных вершин?

Решение

Цикловой индекс действия группы O на вершины куба

$$P(O : V) = \frac{1}{24} [x_1^8 + 6x_4^2 + 9x_2^4 + 8x_1^2x_3^2].$$

- 1 Число разнопомеченных кубов —

$$\#Col(3) = P|_{x_1=\dots=x_8=2} = \frac{552}{24} = 23.$$

$$\textcircled{2} \quad w(\text{красный}) = y, \quad w(\text{синий}) = 1, \quad x_k = y^k + 1, \quad k = \overline{1, 8}:$$

$$\begin{aligned} \#Col(4, 4) &= \frac{1}{24} \left[(y+1)^8 + 9 \cdot (y^2+1)^4 + 4 \cdot (y^4+1)^2 + \right. \\ &\quad \left. + 8 \cdot (y+1)^2 (y^3+1)^2 \right] = \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &= \frac{1}{24} \left[\dots + 28y^2 + C_8^4 y^4 + \dots + 9(\dots 4y^2 + 6y^4 + \dots) + \right. \\ &\quad \left. + 8(\dots + 2y + y^2 + \dots)(\dots + 2y^3 + \dots) \right]. \end{aligned}$$

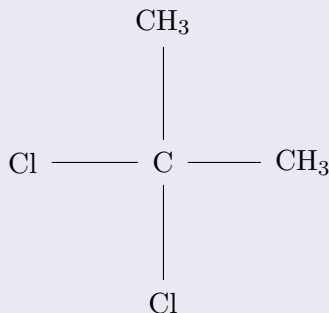
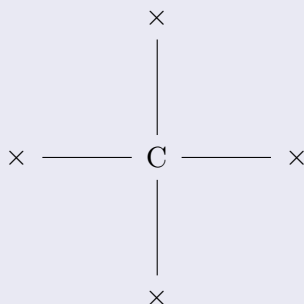
$$u_4 = \frac{1}{24} [70 + 9 \cdot 6 + 6 \cdot 2 + 8 \cdot 2 \cdot 2] = \frac{168}{24} = 7.$$

$$\textcircled{3} \quad \#Col(\leq 2, *) = u_0 + u_1 + u_2. \quad u_0 = u_1 = 1.$$

$$\begin{aligned} u_2 &= \frac{1}{24} [\dots + 28y^2 + \dots + 9(\dots + 4y^2 \dots) + 8(\dots + y^2 + \dots)] = \\ &= \frac{72}{24} = 3. \quad \#Col(\leq 2) = 1 + 1 + 3 = 5. \end{aligned}$$

Задача

Рассматриваются молекулы 4-х валентного углерода C:



где на месте $\times$ могут находиться CH_3 (метил), C_2H_5 (этил), H (водород) или Cl (хлор). Например — дихлорбутан.

Задача (продолжение)

Найти

- 1 общее число M всех молекул;
- 2 число молекул с $H = 0, 1, 2, 3, 4$ атомами водорода.

Решение

- 1 Имеем $N = 4$, $\mathbb{G}$ — группа вращения тетраэдра:

$$P(T : V) = \frac{1}{12} [x_1^4 + 8x_1x_3 + 3x_2^2].$$

Всего молекул —

$$M = P(4, \dots, 4) = \frac{1}{12} [4^4 + 8 \cdot 4 \cdot 4 + 3 \cdot 4^2] = \frac{16 \cdot 27}{12} = 36.$$

- 2 Веса: $y_1 = \text{H}$, $y_2 = y_3 = y_4 = 1$.
Подстановка в P : $x_k = \text{H}^k + 3$, $k = \overline{1, 4}$.

Имеем

$$\begin{aligned} P &= \frac{1}{12} \left[(H+3)^4 + 8(H+3)(H^3+3) + 3(H^2+3)^2 \right] = \\ &= \frac{1}{12} \left[(H^4 + 4 \cdot H^3 \cdot 3 + 6 \cdot H^2 \cdot 9 + 4 \cdot H \cdot 27 + 81) + \right. \\ &\quad \left. + 8(H^4 + 3H^3 + 3H + 9) + 3(H^4 + 6H^2 + 9) \right] = \\ &= 1H^4 + 3H^3 + 6H^2 + 11H + 15. \end{aligned}$$

Итого имеется молекул с числом атома водорода:

с 4-мя — 1 шт., с 3-мя — 3 шт., с 2-мя — 6 шт., с 1-м — 11 шт.,

без атомов водорода — 15 шт.,

всего — $1 + 3 + 6 + 11 + 15 = 36$.

Группа вращения тетраэдра

$$O = \langle t, f \rangle, t^3 = f^2 = e, \text{ где}$$

Раздел I

1 Конечные поля или поля Галуа - I

- Поля вычетов по модулю простого числа
- Построение полей Галуа
- Линейная алгебра над конечным полем
- Корни многочленов над конечным полем

2 Конечные поля или поля Галуа - II

- Существование и единственность поля Галуа из p^n элементов
- Циклические подпространства
- Задачи

3 Коды, исправляющие ошибки

- Основная задача теории кодирования
- Циклические коды

Раздел II

- Коды БЧХ

4 Теория перечисления Пойа

- Действие группы на множестве
- Применение леммы Бернсайда для решения комбинаторных задач

5 Частично упорядоченные множества

- Частично упорядоченные множества
- Операции над ч.у. множествами
- Линеаризация

6 Алгебраические решётки

- Решётки

Частично упорядоченные множества: определение и примеры

Определение

Пару $\mathbf{P} = \langle P, \leq \rangle$, где P — непустое множество, а $\leq$ — рефлексивное, антисимметричное и транзитивное бинарное отношения на нём, называют *частично упорядоченным множеством* (сокращённо *ч.у. множеством*).

Рефлексивность: $x \leq x$,

Антисимметричность: $(x \leq y) \& (y \leq x) \Rightarrow x = y$,

Транзитивность: $(x \leq y) \& (y \leq z) \Rightarrow x \leq z$.

Примеры

- $\langle \mathcal{P}(M), \subseteq \rangle$ — классический пример ч.у. множества (упорядочивание множеств *по включению*);
- $\langle \mathbb{N}, \leq \rangle$ и $\langle \mathbb{N}, | \rangle$ — два упорядочивания одного множества.

Ч.у. множество $P = \langle P, \leq \rangle$: основные понятия

- **полный (линейный) порядок**, если $\forall x, y \left((x \leq y) \vee (y \leq x) \right)$;
- если $(x \not\leq y) \vee (y \not\leq x)$, то x и y **сравнимы** ($x \sim y$), иначе они **несравнимы** ($x \not\sim y$);
- если в P нет сравнимых элементов, то это **тривиально упорядоченное множество**.
- x **непосредственно предшествует** y (y **непосредственно следует за** x), если $x \leq z \leq y \Rightarrow (z = x) \vee (z = y)$ ($x < y$).
- $\{x \in P \mid a \leq x \leq b\}$ — **интервал** $[a, b]$;
- $v_1 \leq \dots \leq v_n \stackrel{\text{def}}{=} [v_1, \dots, v_n]$ — **цепь** ($\mathbf{n}$ или $\underline{n}$), а подмножество попарно несравнимых элементов — **антицепь** в P ;
- цепь **максимальная** (или **насыщенная**), если при добавлении к ней любого элемента она перестаёт быть цепью;
- если $\forall x, y \left((x \leq y) \Rightarrow (y \leq x) \right)$, то $\leq$ — **двойственный порядок на** P , $\geq \stackrel{\text{def}}{=} \leq$ или $\leq^d = \geq$.

Диаграммы Хассе

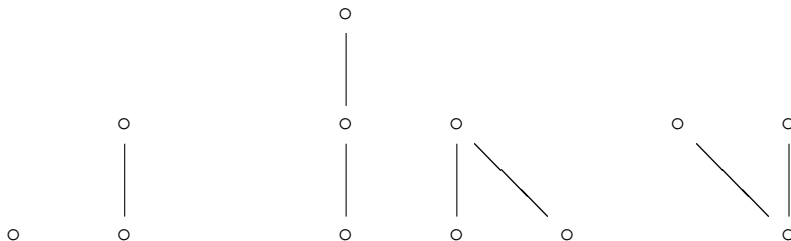


Рис. 2. Диаграммы нетривиальных непомеченных трёхэлементных ч.у. множеств

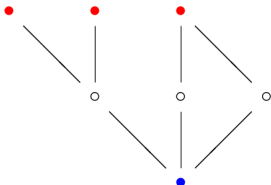
Ч.у. множества: особые элементы.

Определение

Элемент $u \in P$ ч.у. множества $\langle P, \leq \rangle$ называют:

- *максимальным*, если $u \leq x \Rightarrow u = x$,
- *минимальным*, если $u \geq x \Rightarrow u = x$,
- *наибольшим*, если $x \leq u$,
- *наименьшим*, если $x \geq u$

для любых $x \in P$.



- — максимальные элементы;
- — минимальный и наименьший элемент.

Наибольший (1) и наименьший (0)
— *граничные элементы*.

В конечном ч.у. множестве
имеется как минимум по одному
максимальному и минимальному
элементу.

Ранжированные ч.у. множества

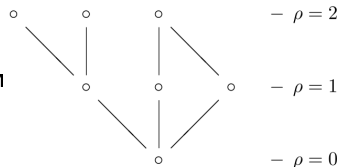
Цепное условие Жордана-Дедекинда

Все максимальные цепи между двумя данными элементами локально конечного ч.у. множества имеют одинаковую длину.

Если ч.у. множество удовлетворяет условию Жордана-Дедекинда и имеет наименьший элемент 0, то можно определить *функцию ранга* ρ :

- ❶ $\rho(0) = 0$;
- ❷ $a < b \Rightarrow \rho(b) = \rho(a) + 1$.

Такое множество должно иметь слои



Если множество ранжируемо, то любой его слой является антицепью.

Порядковые гомоморфизмы

Определение

Отображение $\varphi: P \rightarrow P'$ носителей ч.у. множеств P и P' называется соответственно

- **изотонным** (**монотонным, порядковым гомоморфизмом**), если $x \leq y \Rightarrow \varphi(x) \leq \varphi(y)$;
- **обратно изотонным**, если $\varphi(x) \leq \varphi(y) \Rightarrow x \leq y$;
- **антиизотонным**, если $x \leq y \Rightarrow \varphi(x) \geq \varphi(y)$.

Если φ изотонно, обратно изотонно и инъективно, то это **вложение** или **(порядковый) мономорфизм** (символически $P \xhookrightarrow{\varphi} P'$).

Сюръективный мономорфизм — **(порядковый) изоморфизм** (символически $P \cong P'$ или $P \xrightarrow{\varphi} P'$).

Изоморфизм ч.у. множества в себя — **(порядковый) автоморфизм**.

Идеалы и фильтры ч.у. множеств

Определение

Подмножество J элементов ч.у. множества $\mathbf{P}\langle P, \leq \rangle$ называется его *(порядковым) идеалом*, или *(полуидеалом* если

$$(x \in J) \ \& \ (y \leq x) \Rightarrow y \in J.$$

Подмножество F элементов $\mathbf{P}$ называется его *(порядковым) фильтром* или *двойственным порядковым идеалом*, если

$$(x \in F) \ \& \ (x \leq y) \Rightarrow y \in F.$$

Согласно определению, $\emptyset$ и всё P являются порядковыми идеалами.

Ясно, что объединение и пересечение порядковых идеалов есть порядковый идеал.

$J(\mathbf{P})$ — множество всех порядковых идеалов ч.у. множества $\mathbf{P}$.

Определение

Пусть $\langle P, \leq \rangle$ ч.у. множество и $A \subseteq P$. Множества A^Δ и A^∇ определяемые условиями

$$A^\Delta = \{x \in P \mid \forall_A a (a \leq x)\} \text{ и } A^\nabla = \{x \in P \mid \forall_A a (x \leq a)\}$$

называются *верхним* и *нижним конусами множества A* , а их элементы — *верхними* и *нижними гранями множества A* соответственно. Для одноэлементного множества $A = \{a\}$ используются обозначения a^Δ и a^∇ .

Понятно, что если $a \leq b$, то $a^\Delta \cap b^\nabla = [a, b]$.

$x^\nabla = J(x)$ — идеал; x^Δ — фильтр P ; такие идеалы и фильтры называют *главными*.

Раздел I

1 Конечные поля или поля Галуа - I

- Поля вычетов по модулю простого числа
- Построение полей Галуа
- Линейная алгебра над конечным полем
- Корни многочленов над конечным полем

2 Конечные поля или поля Галуа - II

- Существование и единственность поля Галуа из p^n элементов
- Циклические подпространства
- Задачи

3 Коды, исправляющие ошибки

- Основная задача теории кодирования
- Циклические коды

Раздел II

- Коды БЧХ

4 Теория перечисления Пойа

- Действие группы на множестве
- Применение леммы Бернсайда для решения комбинаторных задач

5 Частично упорядоченные множества

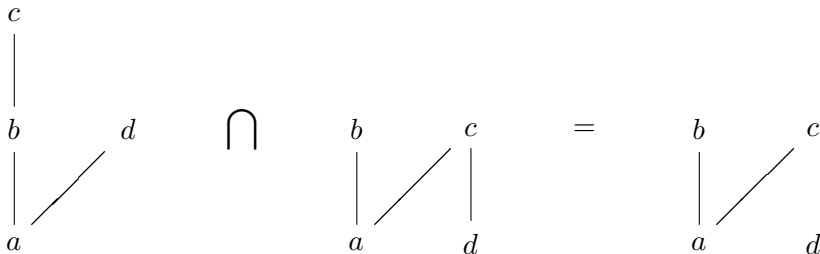
- Частично упорядоченные множества
- Операции над ч.у. множествами
- Линеаризация

6 Алгебраические решётки

- Решётки

Пересечение

$$\underline{\langle P, \leq_1 \rangle \cap \langle P, \leq_2 \rangle = \langle P, \leq_1 \cap \leq_2 \rangle}.$$



Свойства ч.у. множеств могут не сохраняются при пересечении. Например «быть цепью»: если P — цепь, тогда P^d — также цепь, а $P \cap P^d$ — тривиально упорядоченное множество.

Прямая сумма

$\mathbf{P} = \langle P, \leq_P \rangle$ и $\mathbf{Q} = \langle Q, \leq_Q \rangle$ — два ч.у. множества, причём $P \cap Q = \emptyset$.

$$\underline{\mathbf{P} + \mathbf{Q} = \langle P \cup Q, \leq_P \vee \leq_Q \rangle}.$$

Очевидно, справедливы соотношения

$$P + Q \cong P + R \Rightarrow Q \cong R \quad \text{и} \quad (P + Q)^d \cong P^d + R^d.$$

$n\mathbf{P}$ — прямая сумма n экземпляров $\mathbf{P}$, $\mathbf{n} \cong n\mathbf{1}$.

Диаграмма прямой суммы состоит из двух диаграмм соответствующих ч.у. множеств, рассматриваемых как единая диаграмма.

Ч.у. множество, не являющееся прямой суммой некоторых двух других ч.у. множеств, называется **связным**.

Прямое произведение: определение

Прямым или декартовым произведением ч.у. множеств $\mathbf{P} \langle P, \leq_P \rangle$ и $\mathbf{Q} = \langle Q, \leq_Q \rangle$ называется множество

$$\mathbf{P} \times \mathbf{Q} = \langle P \times Q, \leq \rangle,$$

где $(p, q) \leq (p', q') \Leftrightarrow (p \leq_P p') \& (q \leq_Q q')$.

$\mathbf{P}^n$ — прямое произведение n экземпляров $\mathbf{P}$: $B^n = 2^n$.

Если $\mathbf{P}$ и $\mathbf{Q}$ ранжированы и их ранговые функции суть ρ_P и ρ_Q , то $\mathbf{P} \times \mathbf{Q}$ также ранжировано и $\rho(x_1, x_2) = \rho_P(x_1) + \rho_Q(x_2)$;

Справедливы соотношения

$$P \times R \cong Q \times R \Rightarrow P \cong Q, \quad P^n \cong Q^n \Rightarrow P \cong Q,$$
$$(P \times Q)^d \cong P^d \times Q^d.$$

Прямое произведение: пример 1

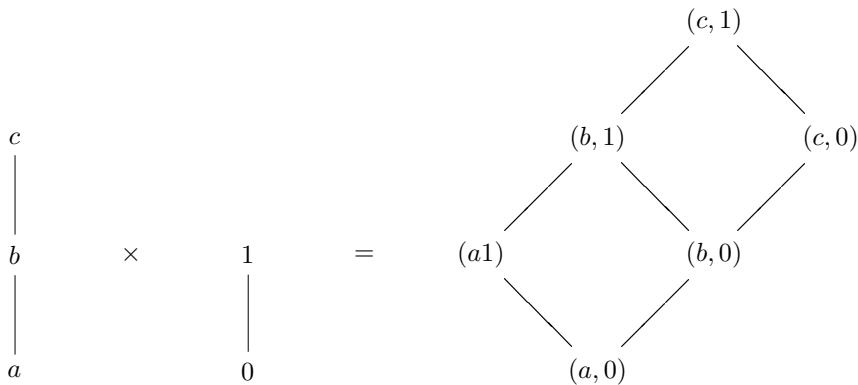


Рис. 3. Прямое произведение цепей 3 и 2

Прямое произведение: пример 2

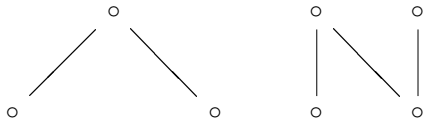


Рис. 4. Зигзаги (или заборы) Z_3 и Z_4

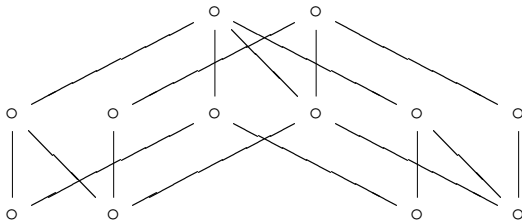


Рис. 5. Прямое произведение $Z_3 \times Z_4$

Теорема (Оре)

Каждый частичный порядок изоморфен некоторому подмножеству декартова произведения цепей.

Определение

Мультипликативной размерностью ч.у. множества $\mathbf{P}$ называется наименьшее число k линейных порядков $\mathbf{L}_i$ таких, существует вложение $\mathbf{P} \hookrightarrow \mathbf{L}_1 \times \dots \times \mathbf{L}_k$.

Раздел I

1 Конечные поля или поля Галуа - I

- Поля вычетов по модулю простого числа
- Построение полей Галуа
- Линейная алгебра над конечным полем
- Корни многочленов над конечным полем

2 Конечные поля или поля Галуа - II

- Существование и единственность поля Галуа из p^n элементов
- Циклические подпространства
- Задачи

3 Коды, исправляющие ошибки

- Основная задача теории кодирования
- Циклические коды

Раздел II

- Коды БЧХ

4 Теория перечисления Пойа

- Действие группы на множестве
- Применение леммы Бернсайда для решения комбинаторных задач

5 Частично упорядоченные множества

- Частично упорядоченные множества
- Операции над ч.у. множествами
- Линеаризация

6 Алгебраические решётки

- Решётки

Представление $P = \langle P, \leq \rangle$ в виде пересечения цепей

Теорема (Шпильрайна, принцип продолжения порядка)

- 1 Любой частичный порядок $\leq$ может быть продолжен до линейного на том же множестве.
- 2 Каждый порядок есть пересечение всех своих линейных продолжений (линеаризаций).

$$P \rightarrow L, \quad P = L_1 \cap \dots \cap L_{e(P)},$$

где $e(P)$ — множество всех линеаризаций ч.у. множества P .

Доказательство (для конечного случая, $|P| = n$.)

- 1 Если P — не цепь, то в P найдутся несравнимые элементы; произвольно определим порядок на них и продолжим его по транзитивности. Если получившиеся ч.у. множество ещё не цепь, то выберем новую пару несравнимых элементов и поступаем, как указано выше. Через конечное число шагов получаем линейный порядок.

Доказательство (продолжение)

- ① (продолжение). Поскольку возможен различный выбор пар несравнимых элементов и при каждом выборе можно полагать как любой (из 2-х) их порядок, то действуя указанным образом можно получить различные возможные продолжения исходного частичного порядка до линейного.
- ② Пересечение всех таких цепей даст исходное ч.у. множество. Действительно, если $x \leqslant y$, то аналогичное следование будет и во всех полученных линейных порядках, а при $x \sim y$ всегда найдётся пара цепей с противоположным их следованием, что в пересечении цепей и даст несравнимость этих элементов.

Для конечных множеств поиск такого продолжения для ч.у. множеств, заданных парами непосредственно следующих друг за другом вершин в теоретическом программировании называют «топологической сортировкой». Известны алгоритмы, решающие данную задачу за линейное время.

Некоторые ч.у. множества

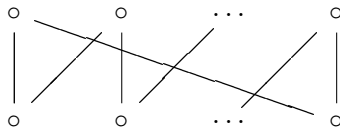


Рис. 6. Малая корона s_n

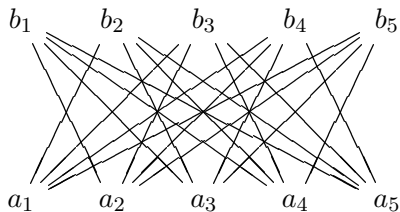


Рис. 7. Корона S_5

« $e(\mathbf{P}) = ?$ » — NP-полная задача, но:

- $e(\mathbf{P} + \mathbf{Q}) = \binom{|P| + |Q|}{|P|} e(\mathbf{P})e(\mathbf{Q});$
- $e(\mathbf{2} \times \mathbf{n}) = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n} - \text{числа Каталана};$

-

$$\sum_{n \geq 0} \frac{e(\mathbf{Z}_n) x^n}{n!} = \operatorname{tg} x + \sec x,$$

значения $\mathbf{Z}_n$ при чётных n — *числа секанса*, а при нечётных — *числа тангенса*;

- $e(\mathbf{S}_n) = (n+1)!(n-1)!;$

-

$$\sum_{n \geq 1} \frac{e(\mathbf{S}_n)}{n!} x^n = \frac{x}{\cos^2 x};$$

-

$$\frac{\log(e(B^n))}{2^n} = \log \binom{t}{\lfloor t/2 \rfloor} - \frac{3}{2} \log e + o(1).$$

Для практических целей (решение задач комбинаторики, дискретной оптимизации и др.) часто рассматривают связанное с ч.у. множеством $\mathbf{P}$ вероятностное пространство на множестве всех $e(\mathbf{P})$ его линеаризаций, в котором каждая линеаризация равновероятна.

В этом пространстве для элементов $x, y, z, \dots$ данного ч.у. множества рассматривают события E вида $x \leq y$, $(x \leq y) \& (x \leq z)$ и т.д. Вероятность $\Pr[E]$ такого события определяют как отношение числа линеаризаций, в которых имеет место E , к $e(P)$.

Теорема (XYZ-теорема)

Пусть $\langle P, \leq \rangle$ — ч.у. множество и $x, y, z \in P$. Тогда

$$\Pr[x \leq y] \cdot \Pr[x \leq z] \leq \Pr[(x \leq y) \& (x \leq z)].$$

Проблема сортировки и $1/3 - 2/3$ предположение

— определить линейный порядок $\mathbf{L}$ с помощью минимального количества вопросов «*верно ли, что $x < y$ в $\mathbf{L}$?*».

Обобщение: восстановить зафиксированную, но неизвестную линеаризацию $\mathbf{L}$ ч.у. множества $\mathbf{P}$ с помощью минимального количества таких вопросов.

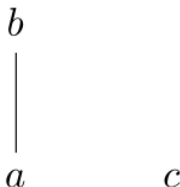
Оптимальная процедура поиска $\mathbf{L}$ включает в себя нахождение элементов x и y , для которых $\Pr[x < y] \approx \frac{1}{2}$.

С.С. Кислицын (1968) высказал « $1/3 - 2/3$ предположение»: “любое не являющееся цепью ч.у. множество содержит пару несравнимых элементов x и y , для которых

$$\frac{1}{3} \leq \Pr[x \leq y] \leq \frac{2}{3} ”.$$

Позднее вышеприведённое утверждение независимо выдвинули американские учёные М. Фредман и Н. Линал.

1/3 – 2/3 предположение



Пример **2 + 1** показывает, что указанные границы несужаемы (имеется и пример десятиэлементного ч.у. множества со связанной диаграммой Хассе).

Данное предположение до сих пор успешно противостоит всем попыткам его доказать и *представляет собой одну из наиболее интригующих проблем комбинаторной теории ч.у. множеств* (С. Фелснер и У.Т. Троттер).

На сегодняшний день наиболее сильный результат:

$$0,2764 \approx \frac{5 - \sqrt{5}}{10} \leq \Pr[x \leq y] \leq \frac{5 + \sqrt{5}}{10} \approx 0,7236.$$

Ч.у. множества: спектр

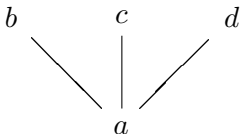
$$\underline{Spec(P) = \{\Pr[a \leq b] \mid a, b \in P, a \neq b\}}$$

Поскольку $\Pr[a \leq b] = 1 - \Pr[b \leq a]$, спектр симметричен относительно $\frac{1}{2}$.

- для всех неодноэлементных тривиально упорядоченных множеств $Spec = \{\frac{1}{2}\}$;
- $\{0, \frac{1}{2}, 1\}$ — единственный трёхэлементный спектр;
- все четырёхэлементные спектры должны иметь вид $\{0, \alpha, 1 - \alpha, 1\}$, где $0 < \alpha < \frac{1}{2}$; гипотеза (2002): $\alpha = \frac{1}{3}$.

Ч.у. множества: размерность

По теореме Шпильрайна ч.у. множество $\mathbf{P}$ совпадает с пересечением всех $e(\mathbf{P})$ своих линеаризаций. Однако тот же результат можно получить, взяв значительно меньшее число линейных продолжений. Например, ч.у. множество $\mathbf{P}$



имеет шесть линеаризаций, но $\mathbf{P} = [a, b, c, d] \cap [a, d, c, b]$.

Пусть $\mathbf{P}$ — ч.у. множество и $\mathcal{R} = \{\mathbf{L}_1, \dots, \mathbf{L}_k\}$ — совокупность цепей такая, что $\mathbf{P} = \mathbf{L}_1 \cap \dots \cap \mathbf{L}_k$, то говорят, что $\mathcal{R}$ *реализует* $\mathbf{P}$.

Ч.у. множества: размерность...

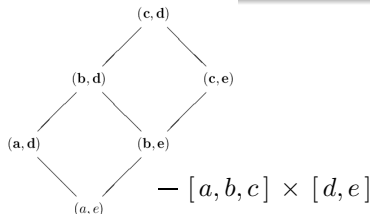
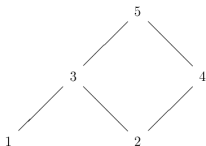
Определение

Наименьшее число линейных порядков, дающих в пересечении данное ч.у. множество $\mathbf{P}$ называется его *(порядковой) размерностью* (символически $\dim(P)$).

Теорема (Оре)

Порядковая и мультипликативная размерности ч.у. множества совпадают.

$[1, 2, 3, 4, 5] \cap [2, 4, 1, 3, 5]:$



$\dim(\mathbf{P})$ — более тонкая оценка ч.у. множества, чем $e(\mathbf{P})$

Размерность ... имеют:

1 — только цепи;

2 — тривиально упорядоченные множества

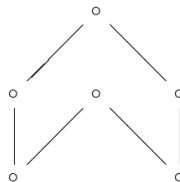
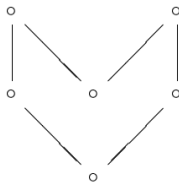
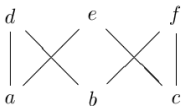
(т.е. размерность не может интерпретироваться как мера отличия данного ч.у. множества от линейного);

— $\mathbf{Z}_n$;

— все отличные от цепей ч.у. множеств, при $|P| \leq 6$, кроме

3 — s_3 , sh и sh^d :

n — $\mathbf{S}_n$



О размерности ч.у. множества $P = \langle P, \leq \rangle$

- ❶ $\emptyset \neq Q \subseteq P \Rightarrow \dim(Q) \leq \dim(P)$, при этом при удалении одного элемента его размерность уменьшается не более, чем на 1;
- ❷ $\dim(P + Q) = \max \{ \dim(P), \dim(Q) \}$, если хотя бы одно из множеств не является цепью и $\dim(P + Q) = 2$, иначе;
- ❸ $\dim(P \times Q) \leq \dim(P) + \dim(Q)$;
- ❹ $\dim(P) \leq |P|/2$ при $|P| \geq 4$ (теорема Хирагучи).

Теорема («компактности»)

Пусть P — такое ч.у. множество, что любое его конечное ч.у. подмножество имеет размерность, не превосходящую d . Тогда $\dim(P) \leq d$.

$$\frac{n}{4} \left(1 - \frac{c_1}{\log_2 n} \right) \leq \dim(P) \leq \frac{n}{4} \left(1 - \frac{c_2}{\log_2 n} \right).$$

d -несводимые ч.у. множества

Определение

Ч.у. множество $\mathbf{P}$ называется d -несводимым для некоторого $d \geq 2$, если $\dim(\mathbf{P}) = d$ и $\dim(\mathbf{P}') < d$ для любого собственного ч.у. подмножества $P' \subset P$.

... несводимые множества:

- 2 — двухэлементная антицепь (единственное);
- 3 — $s_3, sh, sh^d + \dots$ — описаны, регулярны и хорошо изучены;
- 4 — достаточно часто встречаются и весьма причудливы;
- t — S_t (единственное $2t$ -элементное) + ...;

- каждое t -несводимое ч.у. множество является ч.у. подмножеством некоторого $(t + 1)$ -несводимого.

Проблема Ногина

Каково наибольшее значение $\pi(d, n)$ мощности множества максимальных элементов d -несводимого n -элементного ч.у. множества при $d \geq 4$?

Данная проблема до сих пор остаётся открытой.

Утверждение

$$\pi(d, n) \leq n - d.$$

Ч.у. множества

Линеаризация

-

Раздел I

1 Конечные поля или поля Галуа - I

- Поля вычетов по модулю простого числа
- Построение полей Галуа
- Линейная алгебра над конечным полем
- Корни многочленов над конечным полем

2 Конечные поля или поля Галуа - II

- Существование и единственность поля Галуа из p^n элементов
- Циклические подпространства
- Задачи

3 Коды, исправляющие ошибки

- Основная задача теории кодирования
- Циклические коды

Раздел II

- Коды БЧХ

4 Теория перечисления Пойа

- Действие группы на множестве
- Применение леммы Бернсайда для решения комбинаторных задач

5 Частично упорядоченные множества

- Частично упорядоченные множества
- Операции над ч.у. множествами
- Линеаризация

6 Алгебраические решётки

- Решётки

4

 $=$