

Торические многообразия

Летняя школа “Современная математика” 2018

Евгений Шиндер

Содержание

1 Введение: О чём и для кого эти лекции	1
2 Базовые понятия	3
2.1 Решётки, конуса и целые точки	3
2.2 Аффинные алгебраические многообразия	6
2.3 Задачи	8
3 Аффинные торические многообразия	9
3.1 Аффинное многообразие построенное по конусу	9
3.2 Точки аффинного торического многообразия	10
3.3 Гладкость	11
3.4 Морфизмы	12
3.5 Задачи	14
4 Общие торические многообразия	14
4.1 Склейка торического многообразия заданного веером	14
4.2 Морфизмы	16
4.3 Полнота	17
4.4 Разрешение особенностей	18
4.5 Задачи	19
5 Геометрия торических поверхностей и подсчёт целых точек в многогранниках	21
5.1 Торические поверхности	21
5.2 Линейные расслоения на торической поверхности	23
5.3 Подсчёт точек в многоугольниках	27
5.4 Задачи	27

1 Введение: О чём и для кого эти лекции

Алгебраическая геометрия - это геометрия множеств, которые заданы алгебраическими уравнениями, например

$$x^2 + y^2 = 1$$

или

$$t^3 = x_1 x_2.$$

Координаты x, y, z, \dots принадлежат фиксированному полю, например это могут быть комплексные числа. Множества решений таких уравнений называются алгебраическими многообразиями. Строго говоря, множества этих решений - это *аффинные* алгебраические многообразия. Общие алгебраические многообразия получаются склейкой из аффинных по определённым правилам. Например, склеив вместе $n+1$ копию n -мерного векторного пространства (с определёнными функциями перехода из одной копии в другую), можно получить проективное пространство \mathbb{P}^n , важный пример алгебраического многообразия.

Торическая геометрия - это алгебраическая геометрия построенная комбинаторно. А именно, заданному выпуклому конусу, набору конусов или выпуклому многограннику ставится в соответствие алгебраическое многообразие, и все свойства и конструкции для этого алгебраического многообразия, можно наглядно описать в терминах выпуклой геометрии.

Например, оказывается, что по правилам склейки торических многообразий, отрезку $[0, 1]$ соответствует проективная прямая \mathbb{P}^1 , треугольнику с вершинами $(0, 0)$, $(0, 1)$, $(1, 0)$ - проективная плоскость \mathbb{P}^2 , а квадрату $[0, 1] \times [0, 1]$ - поверхность $\mathbb{P}^1 \times \mathbb{P}^1$. Естественные свойства многообразий такие как гладкость и полнота, а также разрешения особенностей и линейные расслоения соответствуют определённым свойствам и конструкциям для многогранников и конусов.

Можно и наоборот: используя язык алгебраической геометрии доказывать интересные факты про выпуклые многогранники. В качестве конкретного примера, рассмотрим так называемую формулу Пика: если $\Delta \subset \mathbb{R}^2$ плоский многоугольник с целочисленными вершинами, то число "целых точек" (то есть с целочисленными координатами) внутри Δ (точки на границе тоже считаются) равно

$$\text{Площадь } \Delta + \frac{1}{2}(\text{Число целых точек на границе}) + 1.$$

Например, для квадрата $[-1, 1] \times [-1, 1]$ получаем $4 + \frac{8}{2} + 1 = 9$ целых точек. Эта формула, которую конечно несложно доказать и напрямую, а также её нетривиальные многомерные обобщения в торической геометрии интерпретируются как теорема Римана-Роха для торических многообразий. К сожалению мы не сможем глубоко коснуться этой замечательной теоремы, однако я надеюсь, что эти лекции будут хорошей иллюстрацией методов торической геометрии.

Торические многообразия будут интересны всем, кто интересуется алгеброй и геометрией. Предполагаются хорошо известными базовые понятия алгебры - полугруппа, группа, кольцо, идеал, поле, векторное пространство. Всё остальное я постараюсь объяснить.

Например, базовые понятия алгебраической геометрии (алгебраические многообразия и морфизмы, то есть отображения между ними, гладкость, полнота и так далее) будут объясняться по ходу дела и иллюстрироваться на торических многообразиях. Некоторые факты нужно будет принимать на веру, без доказательств.

Мы будем двигаться довольно быстро, от простых понятий конуса и веера к довольно сложным идеям алгебраической геометрии. В такой ситуации, чтобы не потерять нить изложения, решайте задачи к каждой лекции (в конце каждой главы; во время лекций я буду считать, что вы немного подумали над задачами к предыдущей лекции), общайтесь между собой, задавайте мне вопросы по вечерам. Я буду рад на них ответить!

Я готовил этот курс по следующим классическим источникам:

1. В.И. Данилов: Геометрия торических многообразий, 1978
2. W. Fulton: Introduction to Toric Varieties, 1993

К сожалению, пока я готовил лекции я не успел подготовить картинки. Их будет много и они будут рисоваться на доске. Кроме того, я боюсь что в заметках довольно много опечаток.

2 Базовые понятия

2.1 Решётки, конуса и целые точки

В данных лекциях *решётка* - это абелева группа конечного ранга, то есть группа изоморфная \mathbb{Z}^n . С решёткой M связаны рациональное и вещественное пространства размерности n ,

$$M \subset M_{\mathbb{Q}} \subset M_{\mathbb{R}},$$

то есть нужно взять базис M и породить им векторное пространство над \mathbb{Q} и \mathbb{R} соответственно. При рассмотрении торических многообразий нам часто будет нужна решётка и её двойственная, мы всегда обозначаем их M и N :

$$M \simeq \mathbb{Z}^n, \quad N = M^{\vee} := \text{Hom}(M, \mathbb{Z}) \simeq \mathbb{Z}^n.$$

После выбора согласованных базисов $M \simeq \mathbb{Z}^n$, $N \simeq \mathbb{Z}^n$ спаривание между M и N это обычное скалярное произведение

$$\langle (a_1, \dots, a_n), (x_1, \dots, x_n) \rangle = a_1 x_1 + \dots + a_n x_n.$$

Полупространство в $M_{\mathbb{Q}}$ - это множество $x \in M_{\mathbb{Q}}$ таких что $\phi(x) \geq 0$ для некоторой линейной функции $\phi : M_{\mathbb{Q}} \rightarrow \mathbb{Q}$. Таким образом полупространство всегда содержит ноль и “лежит с одной стороны” от гиперплоскости $\text{Ker}(\phi)$. Иногда может быть удобно считать, что всё пространство $M_{\mathbb{Q}}$ - это тоже полупространство (когда $\phi = 0$).

Конус в решётке M - это пересечение конечного числа полупространств в $M_{\mathbb{Q}}$. В частности, конус всегда выпуклый, замкнутый и содержит начало координат. *Конёк* конуса - это максимальное \mathbb{Q} -линейное подпространство содержащееся в нём.

Иногда нам будет удобно считать что наши объекты - полупространства, конуса, коньки и так далее лежат не в $M_{\mathbb{Q}}$, а в $M_{\mathbb{R}}$. От этого ничего не изменится.

Пример 2.1. Пусть $M = \mathbb{Z}^2$. Тогда полупространство $x \geq 0$ это конус с коньком $x = 0$. Угол $x \geq 0, y \leq x$ это конус с коньком 0. Наконец, 0 и $M_{\mathbb{Q}} = \mathbb{Q}^2$ это тоже конуса.

Конус у которого нулевой конёк, будем называть *конус с вершиной*. Любой конус можно представить как декартово произведение своего конька на конус с вершиной.

Интуитивно понятно, что такое грань конуса. Формальное определение такое: *грань* конуса $\sigma \subset M_{\mathbb{Q}}$ это $\tau = \phi^{-1}(0) \cap \sigma$, где ϕ - любая линейная функция, неотрицательная на σ . Гиперплоскость $\phi^{-1}(0)$ иногда называют поддерживающей гиперплоскостью: весь конус лежит с одной стороны от неё.

Легко проверить, что грань конуса это конус, а также, что быть гранью - это транзитивное понятие. Одномерные грани конуса называют *граничными лучами*. Конус с вершиной порождается своими граничными лучами: если v_1, \dots, v_k - ненулевые вектора на граничных лучах σ , то

$$\sigma = \mathbb{Q}_{\geq 0} \cdot v_1 + \dots + \mathbb{Q}_{\geq 0} \cdot v_k. \quad (2.1)$$

Если потребовать, чтобы вектора v_i лежали в решётке M , и были минимальными, то они определены однозначно.

Конус называется *базисным*, если он порождён частью базиса M , то есть в формуле (2.1) вектора v_1, \dots, v_k лежат в M и могут быть дополнены до базиса этой решётки. По определению, базисный конус имеет нулевой конёк.

Если $\sigma \subset M$ это конус, то к нему можно рассмотреть *двойственный конус* в двойственной решётке $N = M^{\vee}$:

$$\sigma^{\vee} = \{n \in N_{\mathbb{Q}} : \langle m, n \rangle \geq 0 \quad \forall m \in \sigma\} \subset N_{\mathbb{Q}}.$$

Можно сказать, что двойственный конус для σ - это множество гиперплоскостей, поддерживающих σ .

Пример 2.2. Пусть $M = \mathbb{Z}^2, N = M^{\vee} = \mathbb{Z}^2$.

$$\begin{aligned} \{x \geq 0\}^{\vee} &= \{(a, b) : a \geq 0\} \\ \{x \geq 0, y \leq x\}^{\vee} &= \{(a, b) : a \geq 0, b \geq -a\} \\ \{0\}^{\vee} &= N_{\mathbb{Q}} \end{aligned}$$

(Здесь нужны картинки.)

Легко проверить следующие свойства двойственных конусов. Если $\tau \subset \sigma$, то $\sigma^{\vee} \subset \tau^{\vee}$, а также $(\sigma^{\vee})^{\vee} = \sigma$. Конус имеет вершину тогда и только тогда когда двойственный к нему порождает всё пространство.

В этом курсе нас часто будет интересовать такой вопрос: как описать *целые точки* конуса $\sigma \subset M_{\mathbb{Q}}$, то есть множество

$$S_{\sigma} := \sigma \cap M.$$

Как мы увидим, это вопрос закодирован в геометрии торического многообразия построенного по σ . Заметим, что как и сам конус σ , множество целых точек

$\sigma \cap M$ это полугруппа по сложению (в этом курсе полугруппа - это объект который удовлетворяет всем аксиомам группы, кроме существования обратных элементов. В частности, в полугруппе $\sigma \cap M$ есть тождественный элемент 0. Возможно, полугруппы в этом смысле обычно называют моноидами).

Предложение 2.3. *Полугруппа S_σ конечно порождена, то есть существуют $b_1, \dots, b_N \in S_\sigma$ такие что любой элемент $b \in S_\sigma$ это комбинация b_1, \dots, b_N с неотрицательными коэффициентами.*

Заметим, что мы не утверждаем, что $N = n$:

Пример 2.4. *Пусть $M = \mathbb{Z}^2$, $\sigma = \mathbb{Q}_{\geq 0} \cdot (1, 1) + \mathbb{Q}_{\geq 0} \cdot (-1, 1)$. Тогда три целые точки $(1, 1), (-1, 1), (0, 1)$ порождают $\sigma \cap M$, но никакие две целые точки его не порождают.*

Прежде чем доказывать Предложение, введём ещё одно понятие. Пусть $\sigma \subset M$ - конус с вершиной, и граничными лучами на образующих $v_1, \dots, v_k \in M$ (то есть v_i минимальные ненулевые целые точки на лучах σ). *Фундаментальный параллелепипед* для σ - это множество

$$\Pi_\sigma := \left\{ \sum_{i=1}^k \alpha_i v_i \in M, \quad 0 \leq \alpha_i \leq 1 \right\} \subset M_{\mathbb{R}}.$$

Поскольку множество целых точек $\Pi_\sigma \cap M$ компактное и дискретное, то оно конечно. Например в последнем примере, фундаментальный параллелепипед содержал пять целых точек.

Доказательство Предложения. Пусть b_1, \dots, b_N это все целые точки фундаментального параллелепипеда. Докажем, что они порождают S_σ как полугруппу. Поскольку лучи $\mathbb{Q}_{\geq 0} \cdot v_i$ порождают конус σ , то для любой целой точки $b \in \sigma \cap M$ найдутся $\alpha_1, \dots, \alpha_k \in \mathbb{Q}_{\geq 0}$ так что

$$b = \sum_{i=1}^k \alpha_i v_i = \sum_{i=1}^k [\alpha_i] v_i + \sum_{i=1}^k (\alpha_i - [\alpha_i]) v_i.$$

Оба элемента в формуле лежат в полугруппе порождённой b_1, \dots, b_N . □

Веер Σ - это непустой конечный набор конусов в N , удовлетворяющий следующим трём условиям:

1. Любые два конуса из веера пересекаются по их общей грани
2. Любая грань любого конуса из веера тоже лежит в веере
3. Все конуса в веере - это конуса с вершиной (то есть имеют нулевой конёк)

Учитывая свойство (2) веер определяется своими конусами максимальной размерности (все остальные конуса - это грани таких).

Носитель веера Σ , $|\Sigma|$ - это объединение всех его конусов. Веер Σ называется *полным* если $|\Sigma| = \mathbb{N}_{\mathbb{Q}}$.

Заметим, что наш веер лежит (и всегда будет лежать) в решётке N , двойственной к M . Торические многообразия будут строиться так называемой склейкой по двойственным конусам σ^\vee для конусов $\sigma \in \Sigma$.

В качестве простого примера, рассмотрим веер составленный из координатных квадрантов в $N = \mathbb{Z}^2$, координатных лучей и начала координат. В таком случае двойственными конусами к координатным квадрантам будут соответствующие координатные квадранты в M , двойственными конусами к координатным лучам будут координатные полуплоскости, а двойственным конусом к началу координат будет всё пространство N .

Заметим нетривиальное соотношение: грани конуса веера соответствует больший двойственный конус. Это соотношение будет важно в будущем при склейке торических многообразий.

2.2 Аффинные алгебраические многообразия

Алгебраическую геометрию строят над фиксированным алгебраически замкнутым полем k , например над $k = \mathbb{C}$, полем комплексных чисел. Объекты алгебраической геометрии это множества решений алгебраических уравнений в данном поле k . Например, про уравнение

$$x^2 + y^2 = 1$$

можно думать геометрически, как подмножество $(x, y) \in k^2$ удовлетворяющих данному равенству.

Аффинное алгебраическое многообразие - это множество X решений системы уравнений

$$\begin{aligned} f_1(x_1, \dots, x_n) &= 0 \\ &\dots \\ f_m(x_1, \dots, x_n) &= 0 \end{aligned}$$

где $f_1, \dots, f_m \in k[x_1, \dots, x_n]$.

Простейшее аффинное многообразие это аффинное n -мерное пространство $\mathbb{A}^n = k^n$.

Переход из геометрии к алгебре заключается в том, чтобы по многообразию X построить его *кольцо регулярных функций*:

$$k[X] := k[x_1, \dots, x_n]/(f_1, \dots, f_m).$$

Смысл этого определения такой. В алгебраической геометрии мы рассматриваем алгебраические многообразия и полиномиальные функции на них. Например, регулярные функции на аффинном пространстве это полиномы:

$$k[\mathbb{A}^n] = k[x_1, \dots, x_n].$$

Если мы хотим ограничивать полиномиальные функции $f \in k[x_1, \dots, x_n]$ на подмногообразии $X \subset \mathbb{A}^n$, то такое ограничение не будет инъективным: разные $f, g \in k[x_1, \dots, x_n]$ могут ограничиваться на X как одна и та же функция. Это происходит когда $f - g$ лежит в идеале порождённом уравнениями f_1, \dots, f_m ,

поэтому когда мы отфакторизуем этот идеал, мы получаем кольцо функций на X .

Самый простой пример аффинного алгебраического многообразия это $X = \text{pt}$, точка (то есть одноточечное множество). В этом случае $k[X] = k$ (все функции на точке константы). Заметим, что $\text{pt} = \mathbb{A}^0$ (нульмерное векторное пространство).

Во всех случаях которые мы будем рассматривать, $k[X]$ будет кольцом без делителей нуля. Это равносильно тому, что X не является нетривиальным объединением двух меньших многообразий.

Заметим что по определению $k[X]$ - это не только кольцо, но конечно-порождённая k -алгебра.

Кроме объектов мы рассматриваем ещё и *морфизмы*, то есть отображения алгебраических многообразий. Отображение $\phi : \mathbb{A}^n \rightarrow \mathbb{A}^{n'}$ называется полиномиальным, если все его компоненты это многочлены (от n переменных). Если $X \subset \mathbb{A}^n$, $X' \subset \mathbb{A}^{n'}$ алгебраические многообразия, а $\phi : \mathbb{A}^n \rightarrow \mathbb{A}^{n'}$ полиномиальное отображение, такое что $\phi(X) \subset X'$, то ϕ задаёт *полиномиальное отображение* из X в X' .

Пример 2.5. Рассмотрим кривую $X \subset \mathbb{A}^2$, заданную уравнением $y^2 = x^3$. Тогда отображение $\phi : \mathbb{A}^1 \rightarrow X$ заданное как $\phi(t) = (t^3, t^2)$ это полиномиальное отображение.

Если $\phi : X \rightarrow X'$ полиномиальное отображение, то имеем отображение k -алгебр **в другую сторону**

$$\begin{aligned}\phi^* : k[X'] &\rightarrow k[X] \\ \phi^*(h) &= h \circ \phi.\end{aligned}$$

Про эту операцию можно думать как про замену координат. В примере $\phi : \mathbb{A}^1 \rightarrow X$ выше, имеем $k[\mathbb{A}^1] = k[t]$, $k[X] = k[x, y]/(y^2 - x^3)$, $\phi^* : k[x, y]/(y^2 - x^3) \rightarrow k[t]$ задаётся как $\phi^*(h(x, y)) = h(t^3, t^2)$.

На самом деле, *Теорема Гильберта о Нулях* задаёт взаимно-однозначное соответствие между конечно-порождёнными k -алгебрами и аффинными многообразиями.¹ Эта биекция может быть распространена на морфизмы, со сменой направлений. Такие соответствия называются *контравариантными*, в отличия от *ковариантных*, которые сохраняют, а не переворачивают, направления морфизмов. В данных лекциях у нас будут встречаться и ковариантные, и контравариантные соответствия.

Часть этой биекции - это конструкция по каждой конечно-порождённой k -алгебре R аффинного алгебраического многообразия X . Это соответствие называется взятием спектра: $X = \text{Spec}(R)$. По определению, $\text{Spec}(R)$ состоит из максимальных идеалов кольца R , то есть идеалов $I \subset R$, не содержащихся в строго большем идеале (обычно в $\text{Spec}(R)$ включают не только максимальные, но и простые идеалы. Нам это будет не нужно).

¹Для экспертов: для ясности я притворяюсь, что нильпотентных элементов не бывает, и отождествляю многообразия и схемы.

Наконец, мы введём *топологию Зарисского* на аффинном алгебраическом многообразии, то есть понятие открытых и замкнутых множеств. Если X аффинное многообразие, то замкнутое подмножество X' это тоже самое, что *алгебраическое подмногообразие*, то есть подмножество, заданное полиномиальными уравнениями. Например, кривая $y^2 = x^3$ - это замкнутое подмножество аффинной плоскости \mathbb{A}^2 . Легко проверить, что любое пересечение и конечное объединение замкнутых множеств - замкнутое.

Открытым множеством (или открытым подмногообразием) называется дополнению к замкнутому, то есть множество, где данный набор полиномов не обращается в ноль. Таким образом, множество $y^2 - x^3 \neq 0$ это открытое подмножество аффинной плоскости \mathbb{A}^2 . Любое объединение, а также конечное пересечения открытых множеств - открытые.

Нам часто будет встречаться алгебраическое многообразие $\mathbb{G}_m = \mathbb{A}^1 \setminus \{0\}$, его кольцо регулярных функций это $k[x, x^{-1}]$. Последнее кольцо называется кольцом полиномов Лорана (от одной переменной) и будем также обозначать его как $k[x^\pm]$.

2.3 Задачи

Задача 1. *Покажите, что конус имеет нулевой конёк тогда и только тогда когда двойственный к нему конус порождает всё пространство (то есть не содержится в строго меньшем подпространстве).*

Задача 2. *Пусть v_1, \dots, v_n линейно-независимые вектора в n -мерной решётке M , то есть определитель $D = \det(v_1, \dots, v_n)$ у $n \times n$ матрицы составленной из координат векторов v_i не равен нулю.*

Покажите, что v_1, \dots, v_n базис M тогда и только тогда когда определитель $\det(v_1, \dots, v_n) = \pm 1$. Про $|D|$ полезно думать как про объём фундаментального параллелепипеда: это можно считать определением - либо определителя, либо объёма, как вам больше нравится!

Покажите что число целых точек полуоткрытого фундаментального параллелепипеда

$$\Pi_\sigma^\circ := \left\{ \sum_{i=1}^k \alpha_i v_i \in M, \quad 0 \leq \alpha_i < 1 \right\} \subset M_{\mathbb{R}}$$

равно $|D|$.

Задача 3. *Нарисуйте следующий веер и набор двойственных к нему конусов. $M = N = \mathbb{Z}^2$. Веер Σ составлен из конусов и их граней*

$$\begin{aligned} \sigma_1 : \quad & y \geq 0, \quad y \geq x, \\ \sigma_2 : \quad & x \geq 0, \quad y \leq x, \\ \sigma_3 : \quad & x \leq 0, \quad y \leq 0. \end{aligned}$$

Задача 4 (Веер внешних нормалей к многоугольнику). *Пусть Δ - выпуклый многоугольник в $M_{\mathbb{Q}} = \mathbb{Q}^2$. Мы предполагаем, что вершины Δ принадлежат $M = \mathbb{Z}^2$, и в таком случае будем называть Δ целочисленными.*

Отождествим M и двойственную решётку N с помощью стандартного скалярного произведения: $M = N$.

Поскольку Δ целочисленный, то нормали к его рёбрам имеют рациональный наклон. Мы будем рассматривать внешние нормали с минимальными целочисленными координатами, этим свойством они определяются однозначно.

Подумайте, почему вектора внешних нормалей порождают полный двумерный веер. Покажите, что при параллельном переносе и центральном растяжении многоугольника, его веер внешних нормалей не меняется. Постройте веера внешних нормалей к (а) треугольнику с вершинами $(0, 0)$, $(0, 1)$, $(1, 0)$, (б) квадрату с вершинами $(0, 0)$, $(0, 1)$, $(1, 0)$, $(1, 1)$.

Опишите набор двойственных конусов к вееру внешних нормалей, в терминах исходного многоугольника. Нарисуйте их для треугольника и квадрата.

Задача 5. Докажите, что если X аффинное многообразие, $f \in k[X]$ ненулевая функция, то $X \setminus \{f = 0\}$ тоже аффинное многообразие. Что такое $k[X \setminus \{f = 0\}]$?

Задача 6. Опишите в явном виде топологию Зарисского на \mathbb{A}^1 .

Задача 7. Опишите все морфизмы $\mathbb{G}_m \rightarrow \mathbb{G}_m^n$. (Здесь \mathbb{G}_m^n - это декартово произведение \mathbb{G}_m на себя n раз. \mathbb{G}_m^n можно определить ещё и так: \mathbb{G}_m^n это открытое подмногообразие в \mathbb{A}^n , заданное как $x_1 \cdots x_n \neq 0$, то есть ни одна из координат не должна обращаться в ноль.)

3 Аффинные торические многообразия

3.1 Аффинное многообразие построенное по конусу

Если $\sigma \subset M_{\mathbb{Q}}$ конус, то как мы доказали в прошлой лекции, множество целых точек $S_{\sigma} = \sigma \cap M$ это конечно-порождённая полугруппа. Мы рассматриваем полугрупповую алгебру

$$R_{\sigma} = k[S_{\sigma}] := \bigoplus_{m \in S_{\sigma}} k \cdot x_m,$$

где умножение определяется с помощью $x_m \cdot x_{m'} = x_{m+m'}$. $k[S_{\sigma}]$ это аналог и обобщение кольца полиномов $k[x_1, \dots, x_n]$. А именно получаем

$$\begin{aligned} k[\mathbb{Z}_{\geq 0}^n] &= k[x_1, \dots, x_n] \\ k[\mathbb{Z}^n] &= k[x_1^{\pm}, \dots, x_n^{\pm}] \end{aligned}$$

В общем случае, поскольку S_{σ} - конечно порождённая полугруппа, мы видим, что R_{σ} - это конечно-порождённая k -алгебра. Кроме того, поскольку $S_{\sigma} \subset M$, то R_{σ} - это градуированная k -подалгебра в алгебре полиномов Лорана $k[M] = k[x_1^{\pm}, \dots, x_n^{\pm}]$. (“Градуированная” в этом случае значит, что если комбинация $\sum a_m x_m \in R_{\sigma}$, то все $a_m x_m \in R_{\sigma}$.)

Аффинное торическое многообразие построенное по конусу σ это

$$X_{\sigma} = \text{Spec } R_{\sigma}.$$

Согласно соответствию между аффинными многообразиями и k -алгебрами, имеем $k[X_\sigma] = R_\sigma$, то есть элементы $h \in R_\sigma$ - это функции на X_σ . Мы будем думать про функции x_m как про *координаты* на M .

Размерность аффинного торического многообразия X_σ - это размерность конуса σ (то есть размерность линейного подпространства $M_\mathbb{Q}$ порождённого σ). Обычно наши конусы $\sigma \subset M_\mathbb{Q}$ будут порождать $M_\mathbb{Q}$; тогда $\dim(X_\sigma) = \dim M = n$.

Пример 3.1. Пусть $M = \mathbb{Z}$, одномерная решётка. В ней есть всего четыре конуса. Для нулевого конуса получаем $R = k$, $X = \text{pt}$, для всей прямой получаем $R = k[u, u^{-1}]$, $X = \mathbb{A}^1 \setminus \{0\}$. Для полупрямых получаем кольца полиномов $R = k[u]$, $X = \mathbb{A}^1$, $R = k[u^{-1}]$, $X = \mathbb{A}^1$.

Пример 3.2. Пусть $M = \mathbb{Z}^2$. Если σ квадрант $\mathbb{Q}_{\geq 0}(1, 0) + \mathbb{Q}_{\geq 0}(0, 1)$, получаем $R = k[u, v]$, $X = \mathbb{A}^2$.

Пример 3.3. Пусть снова $M = \mathbb{Z}^2$. Если σ конус $\mathbb{Q}_{\geq 0}(-1, 1) + \mathbb{Q}_{\geq 0}(1, 1)$, заметим, что множество целых точек в этом конусе порождено векторами $b_1 = (-1, 1)$, $b_2 = (0, 1)$, $b_3 = (1, 1)$ с одним соотношением $b_1 + b_3 = 2b_2$, поэтому получаем $R = k[u, v, w]/(uw - v^2)$, $X = \{(u, v, w) : uw = v^2\} \subset \mathbb{A}^3$.

Рассмотренные выше два многообразия имеют размерность два, поэтому мы называем их поверхностями.

3.2 Точки аффинного торического многообразия

Мы определили торическое многообразие X_σ через регулярные функции на нём. Например, элементы $x_m \in R_\sigma$ - это координаты. А как же точки? Для того чтобы их описать мы используем взаимно-однозначное соответствие между многообразиями и конечно-порождёнными алгебрами, которое контравариантно, то есть переворачивает направления отображений:

$$\begin{aligned} X_\sigma &= \text{Hom}(\text{pt}, X_\sigma) = \\ &= \text{Hom}(\text{Spec}(k), \text{Spec}(R_\sigma)) = \\ &= \text{Hom}(R_\sigma, k) = \\ &= \text{Hom}(S_\sigma, (k, \times)). \end{aligned}$$

Здесь в первой и второй строчках Hom - это множество морфизмов в категории многообразий, в третьей строчке - в категории k -алгебр, а в последней - в категории полугрупп.

В явном виде, пусть $\alpha : S_\sigma \rightarrow (k, \times)$ это гомоморфизм полугрупп. Заметим, что S_σ это полугруппа по сложению, а (k, \times) это полугруппа по умножению, то есть $\alpha(m + m') = \alpha(m)\alpha(m')$ и $\alpha(0) = 1$.

Пусть гомоморфизму α соответствует точка $P_\alpha \in X_\sigma$, и пусть x_m это одна из координат на X_σ . Что же значит вычислить значение координаты x_m на точке P_α ? Ответ такой:

$$x_m(P_\alpha) = \alpha(m) \in k.$$

Например, пусть σ - конус с вершиной. Тогда на многообразии X_σ есть “торическая” точка, с нулевыми координатами. А именно, зададим $\alpha_0 : S_\sigma \rightarrow (k, \times)$ так что $\alpha_0(0) = 1$, $\alpha_0(m) = 0$ для $m \neq 0$. Заметим, что это определение задаёт гомоморфизм полугрупп именно потому, что σ конус с вершиной (то есть имеет нулевой конёк).

Соответствующую точку будем обозначать $0 \in X_\sigma$; по определению все её координаты $x_m(0)$ равны нулю (кроме тривиальной “координаты” $x_0 = 1$).

Кроме соответствия между точками и гомоморфизмами полугрупп, имеется ещё одно соответствие. Любой гомоморфизм алгебр $k[X_\sigma] \rightarrow k$ сюръективен и его ядро это максимальный идеал $m \subset k[X_\sigma]$, который для точки $P \in X_\sigma$ мы будем обозначать m_P .

3.3 Гладкость

Гибкость алгебраической геометрии заключается в том, что базовые геометрические определения даются в терминах алгебры $k[X]$. Продемонстрируем это на примере понятия гладкости. Гладкость алгебраического многообразия - интуитивное понятие. В дифференциальной геометрии и математическом анализе мы можем сказать, что парабола $y = x^2$ или окружность $x^2 + y^2 = 1$ гладкие (у них нигде не обнуляются производные) в то время как кривая $y^2 = x^3$ негладкая или особая.

Пусть $X \subset \mathbb{A}^N$ алгебраическое многообразие, и пусть $P = (a_1, \dots, a_N) \in X$ точка на нём. Тогда идеал

$$m_P = (x_1 - a_1, \dots, x_N - a_N) \subset k[X]$$

будет максимальным идеалом в кольце $k[X]$. Векторное пространство

$$m_P/m_P^2$$

называется *кокасательным пространством* к X в точке P . Очевидно, что кокасательное пространство имеет размерность не больше N . Многообразие X называется *гладким* в точке P если размерность кокасательного пространства в этой точке равна размерности многообразия, в противном случае мы говорим, что P - *особая точка* многообразия X .

На практике, как и в математическом анализе, нахождение особых точек сводится к вычислению производных (про это будет одна из задач).

Дадим теперь критерий неособости торического многообразия в терминах его конуса. Будем считать, что конус σ порождает n -мерную решётку M (в противном случае заменим решётку на меньшую, при этом торическое многообразие очевидно не изменится). Напомним, что в таком случае конус будет базисным, если он порождён базисом решётки.

Предложение 3.4. (1) Если σ - конус с вершиной, то аффинное торическое многообразие X_σ неособо тогда и только тогда когда σ - базисный конус. В этом случае имеем $X_\sigma = \mathbb{A}^n$.

(2) В общем случае, неособые торические многообразия имеют вид $X_\sigma = \mathbb{A}^{n-l} \times (\mathbb{G}_m)^l$, где l - размерность конька σ .

Пример 3.5. Конус порождённый векторами $(-1, 1)$, $(1, 1)$ не является базисным для решётки \mathbb{Z}^2 , и соответствующая аффинная торическая поверхность $uw = v^2$ не является гладкой в торической точке $(u, v, w) = (0, 0, 0)$.

Доказательство. (1) Если конус базисный, то мы можем считать, что он порождён базисными векторами e_1, \dots, e_n . В этом случае конечно $X_\sigma = \mathbb{A}^n$.

Наоборот, пусть X_σ неособое многообразие. Рассмотрим максимальный идеал $m_0 \subset R_\sigma$ порождённый целыми точками $\sigma \cap M$ (так называемый идеал аугментации). Этот идеал соответствует торической точке 0 торического многообразия (все координаты равны нулю). Рассмотрим кокасательное пространство m_0/m_0^2 в этой точке. По определению, m_0^2 порождён элементами $x_{m+m'}$ ($m, m' \in S_\sigma$, $m, m' \neq 0$), а значит

$$m_0/m_0^2 = \frac{\bigoplus_{0 \neq m' \in S_\sigma} k \cdot x_m}{\bigoplus_{0 \neq m, m' \in S_\sigma} k \cdot x_{m+m'}},$$

и размерность m_0/m_0^2 в точности равна количеству целых точек $\sigma \cap M$, которые не являются нетривиальными суммами других таких точек. Будем называть такие точки *неразложимыми*.

Все образующие v_1, \dots, v_N лучей конуса σ являются неразложимыми и поскольку σ порождает $M_\mathbb{Q}$, у него по крайней мере n лучей, то есть $N \geq n$. С другой стороны, из-за гладкости X_σ получаем, что размерность m_0/m_0^2 равна n , а значит у σ ровно $N = n$ лучей и все целые точки σ являются комбинациями v_1, \dots, v_n . Отсюда легко следует, что конус базисный.

(2) Если конус имеет конёк, то $\sigma = \sigma' \times M''$, где $M = M' \oplus M''$, и конус $\sigma' \subset M'$ это конус с вершиной. Легко видеть, что $R_\sigma = R_{\sigma'}[z_1^\pm, \dots, z_l^\pm]$, а значит $X_\sigma = X_{\sigma'} \times \mathbb{G}_m^l$, где l размерность M'' . При этом гладкость X_σ равносильна гладкости $X_{\sigma'}$. Наконец, согласно (1), если $X_{\sigma'}$ гладкое, то $X_{\sigma'} \simeq \mathbb{A}^{n-l}$, $X_\sigma \simeq \mathbb{A}^{n-l} \times \mathbb{G}_m^l$. \square

3.4 Морфизмы

Согласно соответствию между многообразиями и алгебрами, любой гомоморфизм полугрупп $\sigma' \cap M' \rightarrow \sigma \cap M$ задаёт морфизм (полиномиальное отображение) в другую сторону $X_\sigma \rightarrow X_{\sigma'}$. Простейший пример - это вложение конусов: если $\sigma' \subset \sigma \subset M_\mathbb{Q}$ конуса, то $R_{\sigma'}$ - это подкольцо в R_σ , а значит имеем морфизм $X_\sigma \rightarrow X_{\sigma'}$. Таким образом построение торического многообразия по конусу это контравариантное соответствие.

В дальнейшем, при склейке торических многообразий из аффинных мы будем переходить к двойственным конусам веера. Взятие торического многообразия у двойственного конуса это уже ковариантное соответствие. А именно, пусть заданы конуса с вершинами $\sigma \subset N_\mathbb{Q}$, $\sigma' \subset N'_\mathbb{Q}$ и линейное отображение решёток $\phi : N \rightarrow N'$, такое что $\phi(\sigma) \subset \sigma'$. Тогда имеем отображение двойственных решёток и конусов $\phi^\vee : \sigma^\vee \rightarrow \sigma'^\vee$, которое индуцирует отображение

$$X_{\sigma^\vee} \rightarrow X_{\sigma'^\vee}.$$

Самый важный частный случай этой конструкции такой. Пусть τ - грань конуса σ (оба конуса из $N_{\mathbb{Q}}$). Мы сейчас опишем соответствующее отображение $X_{\tau} \rightarrow X_{\sigma}$. Оно окажется *открытым вложением*, то есть инъективным отображением у которого образ - множество открытое в топологии Зарисского.

Начнём с того, что напомним по определению грани $\tau = m^{\perp} \cap \sigma$, где $m \in \sigma^{\vee}$ (вспомним, что двойственный конус - это множество поддерживающих гиперплоскостей m^{\perp}). Очевидно, можно считать, что m лежит в M . Значит $\tau^{\vee} = \sigma^{\vee} + \mathbb{Q} \cdot m = \sigma^{\vee} + \mathbb{Q}_{\geq 0} \cdot (-m)$ (для доказательства первого равенства нужно перейти к двойственным конусам).

Для полугрупп получаем $S_{\tau^{\vee}} = S_{\sigma^{\vee}} + \mathbb{Z}_{\geq 0} \cdot (-m)$, значит на уровне колец регулярных функций имеем

$$R_{\tau^{\vee}} = R_{\sigma^{\vee}}[x_m^{-1}],$$

а на уровне аффинных многообразий

$$X_{\tau^{\vee}} = X_{\sigma^{\vee}} \setminus \{x_m = 0\},$$

то есть $X_{\tau^{\vee}}$ это открытое подмножество $X_{\sigma^{\vee}}$ состоящее из точек с ненулевой координатой x_m .

Пример 3.6. Пусть σ это положительный квадрант в $N_{\mathbb{Q}} = \mathbb{Q}^2$, тогда σ^{\vee} это положительный квадрант в $M_{\mathbb{Q}} = \mathbb{Q}^2$ и $X_{\sigma^{\vee}} = \mathbb{A}^2$. Пусть $m \in S_{\sigma}$, то есть $m = (a, b)$, $a, b \in \mathbb{Z}_{\geq 0}$, а координата x_m равна $x^a y^b$. Пусть $\tau = m^{\perp} \cap \sigma$ - грань σ . В зависимости от m , τ может быть одним из двух граничных лучей, конусом σ целиком (тривиальная грань) или началом координат. В любом случае имеем

$$R_{\tau^{\vee}} = R_{\sigma^{\vee}}[x_m^{-1}] = k[x, y][x^{-a}y^{-b}] = \begin{cases} k[x, y], & a = b = 0 \\ k[x^{\pm}, y], & a > 0, b = 0 \\ k[x, y^{\pm}], & a = 0, b > 0 \\ k[x^{\pm}, y^{\pm}], & a > 0, b > 0 \end{cases}.$$

В этих четырёх случаях получаем открытые подмножества \mathbb{A}^2 , $\mathbb{G}_m \times \mathbb{A}^1$, $\mathbb{A}^1 \times \mathbb{G}_m$, \mathbb{G}_m^2 в торическом многообразии \mathbb{A}^2 .

Заметим, что если $\tau = 0$ это вершина конуса σ , то $X_{\tau^{\vee}}$ это открытое множество точек, где все координаты x_m ненулевые. При этом $X_{\tau^{\vee}} = \mathbb{G}_m^n$. Этот факт находится в соответствии с тем, что $\dim X_{\sigma^{\vee}} = n$ (потому что σ с вершиной, так что σ^{\vee} порождает $M_{\mathbb{Q}}$), а размерности \mathbb{G}_m^n "очевидно" равна n . Открытое подмногообразие \mathbb{G}_m^n в торическом многообразии называется большим тором. Впоследствии, когда мы будем склеивать торические многообразия из аффинных, большие торы в них будут тривиально склеиваться между собой.

Замечание 3.7. Торические многообразия называются торическими, потому что они содержат открытый тор \mathbb{G}_m^n , который рассматривается как алгебраическая группа (то есть группа $(k^*)^n$, которая является одновременно алгебраическим многообразием и групповые операции будут морфизмами), так что её действие на себе сдвигами продолжается до действия на X . К сожалению у нас нет времени разобратся в деталях в этой конструкции.

3.5 Задачи

Задача 8. Проверьте что аффинное многообразие X заданное одним уравнением $f(x_1, \dots, x_N) = 0$ в \mathbb{A}^N (многообразие заданное одним уравнением называется гиперповерхностью) особая тогда и только тогда когда все производные f обнуляются в какой-то точке X .

Найдите все особые точки кубической кривой $y^2 = x^3 + Ax + B$ ($A, B \in k$).

Задача 9. Классифицируйте аффинные торические поверхности следующим образом. Пусть $r \geq 1$, $1 \leq a < r$, $\gcd(a, r) = 1$. Тогда $X_{r,a}$ это аффинная торическая поверхность заданная конусом между векторами $(1, 0)$, $(-a, r)$. Покажите, что любая аффинная торическая поверхность построенная по конусу с вершиной изоморфна одной из поверхностей $X_{r,a}$. Например, торическая поверхность построенная по конусу порождённый лучами $(-1, 1)$ и $(1, 1)$ изоморфна $X_{2,1}$.

Покажите, что $X_{r,a}$ и $X_{r',a'}$ будут изоморфны тогда и только тогда, когда $r = r'$ и либо $a \equiv a' \pmod{r}$, либо $a \cdot a' \equiv 1 \pmod{r}$.

Задача 10. Опишите обратимые функции на X_{σ^\vee} , то есть обратимые элементы в кольце $k[X_{\sigma^\vee}]$.

Задача 11. Пусть Z произвольное аффинное многообразие. Опишите множество морфизмов $\text{Hom}(Z, X_\sigma)$ в терминах алгебры $k[Z]$ и полугруппы S_σ .

Используя это описание, подумайте, любой ли морфизм между аффинными торическими многообразиями происходит из линейного отображения решёток и конусов.

4 Общие торические многообразия

4.1 Склейка торического многообразия заданного веером

Веер будет служить роль инструкции по которой мы склеим общее торическое многообразие из аффинных. Поясним на примере, что мы имеем в виду под склейкой. Рассмотрим две копии аффинной прямой \mathbb{A}^1 . Чтобы различать эти две копии пусть на одной координата называется z , а на другой w (другими словами мы рассматриваем $\mathbb{A}^1 = \text{Spec}(k[z])$, $\mathbb{A}^1 = \text{Spec}(k[w])$). Чтобы склеить эти два аффинных многообразия, нужно указать функции перехода от координаты z к координате w . Если например, мы положим $z = w$, то в результате склейки получится одна копия \mathbb{A}^1 . Чтобы склеить что-то нетривиальное нужно чтобы функции перехода были определены не везде. Например, положим $w = z^{-1}$. Это означает, что точки с ненулевыми координатами на двух копиях аффинных прямых склеиваются, в то время как начало координат не отождествляются ни с какими другими точками. Полученное многообразие называется проективной прямой \mathbb{P}^1 . Неформально говоря мы приклеили к аффинной прямой точку на бесконечности. Действительно, все точки \mathbb{P}^1 имеют координату z , кроме единственной точки у которой $w = 0$, то есть “ z равно бесконечности”. Таким образом координаты z , w определены не везде, а на открытых множествах \mathbb{P}^1 . Там, где обе координаты определены выполняется соотношение $z = w^{-1}$.

В более абстрактных терминах, если даны многообразия X, Y , с открытыми подмножествами U, V , а также изоморфизм $\phi : U \rightarrow V$, то можно рассмотреть их склейку, то есть множество

$$X \cup_{\phi} Y,$$

которое содержит X, Y , как открытые подмножества, и в котором $U \subset X$ отождествлено с $V \subset Y$ с помощью ϕ . Эта конструкция обобщается на склейку конечного множества аффинных многообразий и является определением общего (то есть неаффинного) алгебраического многообразия.

Пусть Σ - веер в пространстве $N_{\mathbb{Q}}$. По каждому конусу $\sigma \in \Sigma$ построим аффинное многообразие $X_{\sigma^{\vee}}$. Вспомним, что если τ - грань σ , то $X_{\tau^{\vee}}$ - это открытое подмножество $X_{\sigma^{\vee}}$, заданное условием, что некоторая координата x_m не равна нулю. Именно этот факт позволяет нам провести склейку $X_{\sigma^{\vee}}$ и $X_{\sigma'^{\vee}}$ для конусов $\sigma, \sigma' \in \Sigma$. А именно, по определению веера $\sigma \cap \sigma' = \tau$ это тоже конус из веера, и он является гранью σ и σ' .

Воспользуемся так называемой Теоремой о Разделяющей Гиперплоскости: существует линейная функция $m \in N_{\mathbb{Q}}^{\vee} = M_{\mathbb{Q}}$ такая что σ лежит по одну сторону от гиперплоскости m^{\perp} , а σ' по другую. Мы можем считать, что $m \in M$ и что $m|_{\sigma} \geq 0, m|_{\sigma'} \leq 0$. При этом конечно $m|_{\tau} = 0$. Получаем

$$\begin{aligned} S_{\tau^{\vee}} &= S_{\sigma^{\vee}} + \mathbb{Z}_{\geq 0} \cdot (-m), & m &\in S_{\sigma^{\vee}} \\ S_{\tau^{\vee}} &= S_{\sigma'^{\vee}} + \mathbb{Z}_{\geq 0} \cdot m, & -m &\in S_{\sigma'^{\vee}} \end{aligned}$$

и значит для колец регулярных функций и аффинных многообразий имеем:

$$\begin{aligned} R_{\tau^{\vee}} &= R_{\sigma^{\vee}}[x_m^{-1}], & X_{\tau^{\vee}} &= X_{\sigma^{\vee}} \setminus \{x_m = 0\} \\ R_{\tau^{\vee}} &= R_{\sigma'^{\vee}}[x_{-m}^{-1}], & X_{\tau^{\vee}} &= X_{\sigma'^{\vee}} \setminus \{x_{-m} = 0\}. \end{aligned}$$

Вывод заключается в том, что существует координата $x = x_m$, определенная на $X_{\sigma^{\vee}}$, такая что её обратная $x^{-1} = x_{-m}$ определена на $X_{\sigma'^{\vee}}$ и

$$X_{\sigma^{\vee}} \cap \{x_m \neq 0\} = X_{\sigma'^{\vee}} \cap \{x_{-m} \neq 0\} = X_{\tau^{\vee}}.$$

Это позволяет произвести склейку многообразия $X(\Sigma)$ из всех $X_{\sigma^{\vee}}$ так что

$$X_{\sigma^{\vee}} \cap X_{\sigma'^{\vee}} = X_{\tau^{\vee}},$$

для всех конусов $\sigma \cap \sigma' = \tau$ из веера.

Открытые аффинные подмногообразия $X_{\sigma^{\vee}} \subset X_{\Sigma}$ называют *аффинными картами*.

Пример 4.1. Рассмотрим веер порожденный двумерными конусами σ, σ' с граничными векторами $(1, 0), (0, 1)$ и $(0, 1), (-1, 1)$ соответственно. Поскольку оба двумерных конуса базисные, то мы склеиваем две аффинные карты, изоморфные \mathbb{A}^2 . Чтобы описать их склейку, вычислим, что $k[X_{\sigma^{\vee}}] = k[x, y]$, где $x = x_{(1,0)}, y = x_{(0,1)}$, в то время как $k[X_{\sigma'^{\vee}}] = k[u, v]$, где $u = x_{(-1,0)}, v = x_{(1,1)}$. Таким образом функции перехода между картами это

$$\begin{aligned} u &= x^{-1} \\ v &= xy. \end{aligned}$$

Пересечение аффинных карт имеет вид $\mathbb{G}_m \times \mathbb{A}^1$.

Пример 4.2. Пусть v_0, \dots, v_n - вектора порождающие n -мерную решётку N с соотношением $v_0 + \dots + v_n = 0$. Например, если e_1, \dots, e_n - базис решётки \mathbb{Z}^n , то мы можем положить

$$v_1 = e_1, \quad \dots, \quad v_n = e_n, \quad e_0 = -e_1 - \dots - e_n$$

Рассмотрим полный веер порожждённый v_0, \dots, v_n , то есть веер с конусами порождёнными наборами v_{i_1}, \dots, v_{i_k} , $k \leq n$. В этом случае многообразие X_Σ это проективное пространство \mathbb{P}^n . По определению, это многообразие склеенное из $n + 1$ копии аффинного пространства \mathbb{A}^n , где любые два аффинные пространства пересекаются по $\mathbb{A}^{n-1} \times \mathbb{G}_m$.

4.2 Морфизмы

Пусть Σ веер в $N_{\mathbb{Q}}$, а Σ' веер в $N'_{\mathbb{Q}}$, мы хотим задавать морфизмы из $X = X(\Sigma)$ в $X' = X(\Sigma')$. Что вообще такое морфизм из одного многообразия в другое? Морфизмы многообразий заданы локально, то есть на своём покрытии аффинными многообразиями с тем условием, что они являются согласованными (то есть равными) на пересечениях.

Возвращаясь к примеру \mathbb{P}^1 с координатами z, w и $w = z^{-1}$. Мы можем построить морфизм $\mathbb{P}^1 \rightarrow \mathbb{P}^1$ по правилу $z' = z^2, w' = w^2$, потому что он задан полиномиально и не зависит от выбора координат. С другой стороны $z' = z^2, w' = w^3$ не является определением морфизма.

Для примера рассмотрим регулярные функции на $X(\Sigma)$, то есть морфизмы $X \rightarrow \mathbb{A}^1$. Напомним, что для аффинного торического многообразия X_{σ^\vee} имеем

$$\text{Hom}(X_{\sigma^\vee}, \mathbb{A}^1) = k[X_{\sigma^\vee}] = k[S_{\sigma^\vee}] \subset k[M],$$

полугрупповая алгебра состоящая из некоторых мономов (тех, которые лежат в конусе). Посмотрим, как можно склеить такие функции. Пусть σ, σ' это конуса в $N_{\mathbb{Q}}$, которые пересекаются по их общей грани τ , как обычно. Тогда регулярные функции на объединении $X_{\sigma^\vee} \cup_{X_{\tau^\vee}} X_{\sigma'^\vee}$ это

$$k[X_{\sigma^\vee} \cup_{X_{\tau^\vee}} X_{\sigma'^\vee}] = R_{\sigma^\vee} \cap R_{\sigma'^\vee} = R_{\sigma^\vee + \sigma'^\vee} = R_{(\sigma + \sigma')^\vee}.$$

Обобщая это вычисление на объединение всех аффинных карт получаем

$$k[X(\Sigma)] = k\left[\left(\sum_{\sigma \in \Sigma} \sigma\right)^\vee \cap M\right],$$

то есть нужно взять конус, порождённый всеми конусами из веера, двойственный к нему, а нём целые точки. Таким образом, если веер Σ не содержится в полупространстве (например это так если веер полный), то его конусы порождают $N_{\mathbb{Q}}$ и $k[X(\Sigma)] = k$, то есть все регулярные функции на X_Σ постоянны. (Заметим, что для аффинных многообразий такого быть не может: по теореме Гильберта о нулях аффинное многообразие однозначно определяется своим кольцом регулярных функций. В частности, единственное многообразие X на котором все регулярные функции постоянны - это точка pt.)

Перейдём теперь к рассмотрению морфизмов $X(\Sigma) \rightarrow X(\Sigma')$. Чтобы задать такой морфизм нужно задать отображение решёток $\phi : N \rightarrow N'$ согласованное с веерами Σ, Σ' , а именно, требуется, чтобы образ каждого конуса из Σ содержался в одном из конусов Σ' : $\phi(\sigma) \subset \sigma'$.

В этом случае у нас будет морфизм аффинных торических многообразий $X_{\sigma^\vee} \rightarrow X_{\sigma'^\vee}$, и когда $\sigma \in \Sigma$ пробегают все конуса, эти морфизмы склеиваются в корректно-определённый морфизм $X(\Sigma) \rightarrow X(\Sigma')$. Проверку корректности такого определения провести нетрудно, однако мы этого делать не будем.

Пример 4.3. *Рассматривая морфизмы $X(\Sigma) \rightarrow \mathbb{A}^1$, то есть регулярные функции на $X(\Sigma)$ получаем тот же ответ что и выше.*

Пример 4.4. *Пусть $N = N'$. В таком случае морфизм $X_\Sigma \rightarrow X_{\Sigma'}$ бирациональный, то есть существует открытое множество $U \subset X_\Sigma$ на котором этот морфизм будет изоморфизмом. Действительно, в качестве такого открытого множества можно взять большой тор $X_{0^\vee} = \mathbb{G}_m^n$.*

4.3 Полнота

Напомним, что мы знаем, когда торическое многообразие является гладким. А именно, гладкость - локальное свойство, которое достаточно проверять для каждой аффинной карты. Мы знаем, что X_{σ^\vee} гладкое тогда и только тогда когда конус σ базисный (действительно, мы видели, что условие на гладкость в том, что σ^\vee будет произведением своего конька на базисный конус, а это условие в точности равносильно тому, что σ базисный). Таким образом, гладкость $X(\Sigma)$ равносильна тому, что все конусы из Σ - базисные.

Другое очень важное свойство алгебраических многообразий - полнота, и оно тоже естественно описывается в терминах веера. Неформально говоря, многообразие называется полным, если оно содержит все свои предельные точки. Например, аффинное пространство \mathbb{A}^n не является полным, в то время как проективное пространство \mathbb{P}^n является. Мы дадим следующее определение полноты (оно не совсем стандартное, но для торических многообразий равносильно стандартному). Многообразие X называется *полным*, если любой морфизм $f : \mathbb{G}_m \rightarrow X$ можно продолжить до морфизма $\tilde{f} : \mathbb{A}^1 \rightarrow X$, то есть следующая диаграмма будет коммутативна

$$\begin{array}{ccc} \mathbb{G}_m & \longrightarrow & \mathbb{A}^1 \\ & \searrow f & \downarrow \tilde{f} \\ & & X \end{array} \quad (4.1)$$

Например, аффинное пространство \mathbb{A}^n не полное именно потому, что отображение $\mathbb{G}_m \rightarrow \mathbb{A}^n$ заданное как $f(t) = (t^{-1}, 0, \dots, 0)$ не может быть продолжено до отображения $\mathbb{A}^1 \rightarrow \mathbb{A}^n$.

Из следующего утверждение следует например, что никакое аффинное торическое многообразие не может быть полным.

Предложение 4.5. *Торическое многообразие $X = X_\Sigma$ полное тогда и только тогда когда его веер Σ полный.*

Доказательство. Наша цель в том, чтобы интерпретировать диаграмму (4.1) на языке конусов веера Σ . Заметим, что \mathbb{A}^1 и \mathbb{G}_m это торические многообразия заданными веерами в решётке \mathbb{Z} : для \mathbb{G}_m это веер состоящий из начала координат, а для \mathbb{A}^1 это веер состоящий из начала координат и положительного луча.

Согласно нашему описанию морфизмов торических многообразий, морфизм $\mathbb{G}_m \rightarrow X$ задаётся линейным отображением решёток $\mathbb{Z} \rightarrow N$ (на конуса условий нет, потому что конус для \mathbb{G}_m нулевой, и он отправляется в нулевой конус из Σ), которое в свою очередь определяется образом 1, назовём его $n \in N$.

В таком случае продолжение морфизма $f : \mathbb{G}_m \rightarrow X$ до морфизма $\tilde{f} : \mathbb{A}^1 \rightarrow X$ равносильно тому, что образ конуса $x \geq 0$ в $\mathbb{N}_{\mathbb{Q}}$, то есть $\mathbb{Q}_{\geq 0}n$ лежит в каком-то из конусов Σ .

Таким образом мы получаем, что X полное тогда и только тогда когда любой $n \in N$ лежит в каком-то конусе из Σ . Это условие и есть полнота веера. \square

Замечание 4.6. В предыдущем доказательстве есть тонкость: мы никогда не утверждали что все морфизмы между торическими многообразиями могут быть заданы линейным отображением вееров (это неверно), однако в случае отображения $\mathbb{G}_m \rightarrow X(\Sigma)$ можно считать, что это так.

4.4 Разрешение особенностей

Особые точки многообразия можно изучать, а можно *разрешать* то есть заменять на неособые, желательно минимальным способом. По определению, разрешение особенностей особого многообразия X это собственный бирациональный морфизм $X' \rightarrow X$, такой что X' неособое многообразие.

Пример 4.7. Пусть $X = \{y^2 = x^3\}$ (кривая особая в начале координат). Отображение $\mathbb{A}^1 \rightarrow X$, $t \mapsto (t^2, t^3)$ это разрешение особенностей: этот морфизм очевидно бирациональный, а собственность мы проверять не будем.

Важная и трудная теорема Хиронаки заключается в том, что в характеристике ноль разрешение особенностей существует (в конечной характеристике это неизвестно). Для торических многообразий разрешение особенностей это вполне наглядная конструкция в терминах конусов веера, и она не требует предположения о характеристике поля.

Будем говорить, что веер Σ' это *подразбиение* конуса Σ если $|\Sigma'| = |\Sigma|$, и для любой конус $\sigma' \in \Sigma'$ содержится в каком-то конусе $\sigma \in \Sigma$.

Лемма 4.8. Если Σ' - подразбиение конуса Σ , то морфизм $X(\Sigma) \rightarrow X(\Sigma')$ собственный и бирациональный.

Доказательство. Как мы видели, бирациональность следует из того, что веера находятся в одной и той же решётке. Собственность следует из того что носители вееров совпадают. \square

Предложение 4.9. Для любого торического многообразия X существует разрешение особенностей $X' \rightarrow X$.

Доказательство. Согласно нашему словарю, переводящему язык торических многообразий на язык вееров, если $X = X(\Sigma)$ построено по вееру Σ , то X' будет построено по вееру Σ' , который является (а) подразбиением Σ и (б) состоящим из базисных конусов.

Мы видим, что достаточно рассмотреть случай одного конуса σ , и объяснить как подразбить его на базисные конуса. Это - индуктивный процесс. Первый шаг его в том, чтобы получить веер состоящий из симплицальных конусов. По определению, конус с вершиной называется симплицальным если его граничные лучи линейно независимы (двумерные конуса всегда симплицальны, а для трёхмерных это уже не верно). Добавляя рациональные лучи последовательно в конус размерности 3 и выше, легко добиться симплицальности конусов индукцией по размерности.

Таким образом мы можем считать, что σ - симплицальный конус. Нам нужно подразбить σ на базисные конуса. Напомним, что согласно упражнению ??, симплицальный конус будет базисным тогда и только тогда объём его фундаментального параллелепипеда $|D|$ (который по определению есть модуль определителя D матрицы образующих граничных лучей) равен единице. Согласно тому же упражнению этот объём равен количеству точек полуоткрытого параллелепипеда.

Значит, если σ симплицальный, но не базисный, и v_1, \dots, v_n образующие его граничных лучей, то $|D| > 1$ так что найдётся точка

$$v = \sum_{i=1}^n \alpha_i v_i \in M \cap \sigma, \quad 0 < \alpha_i < 1.$$

Мы можем считать, что v минимальный целый вектор на своём луче. Теперь мы разобьём конус σ на n конусов. Новые конуса имеют в качестве граничных лучей $n - 1$ векторов из v_1, \dots, v_n и новый вектор v .

Используя свойства определителей, легко видеть, что объём фундаментального параллелепипеда для новых конусов будет равен

$$\alpha_1 |D|, \dots, \alpha_n |D|,$$

в частности каждый из них имеет меньший объём, чем первоначальный параллелепипед. Продолжая по индукции мы добьёмся того, что все объёмы будут равны единице, то есть все конуса будут базисными. \square

Пример 4.10. Рассмотрим конуса с граничными векторами $(-1, 1)$, $(1, 1)$ в решётке \mathbb{Z}^2 . Соответствующее аффинное торическое многообразие X негладкое, чтобы получить его разрешение, мы подразбиваем конус, добавляя луч $\mathbb{Q}_{\geq 0} \cdot (0, 1)$.

4.5 Задачи

Задача 12. Опишите функции перехода между аффинными картами для \mathbb{P}^1 и \mathbb{P}^2 (а также подумайте про \mathbb{P}^n при произвольном n).

Задача 13. Подумайте, что произойдет с полным торическим многообразием при удалении максимального конуса из веера.

Задача 14. Рассмотрим веер порожденный двумерными конусами σ , σ' с граничными векторами $(1, 0)$, $(0, 1)$ и $(0, 1)$, $(-1, a)$ соответственно ($a \in \mathbb{Z}$), и пусть X построенная по данному вееру торическая поверхность.

Постройте морфизм $X \rightarrow \mathbb{P}^1$ у которого все слои изоморфны аффинной прямой \mathbb{A}^1 . При каких значениях a , X будет изоморфна поверхности $\mathbb{P}^1 \times \mathbb{A}^1$?

Задача 15. Кроме понятия полноты, существует его относительная версия - собственность. Морфизм алгебраических многообразий $X \rightarrow Y$ будем называть собственным, если в любой диаграмме морфизмов

$$\begin{array}{ccc} \mathbb{G}_m & \longrightarrow & \mathbb{A}^1 \\ \downarrow & \swarrow & \downarrow \\ X & \longrightarrow & Y \end{array}$$

всегда существует пунктирная стрелка, которая делает диаграмму коммутативной. Если $Y = \text{pt}$, то получаем определение полноты X .

Покажите, что отображение $X(\Sigma) \rightarrow X(\Sigma')$ торических многообразий собственное тогда и только тогда когда любая точка из $N_{\mathbb{Q}}$ образ которой лежит в носителе веера Σ' , сама лежит в носителе веера Σ .

Задача 16. (1) Разрешите особенность $X_{7,3}$ на первом шаге добавив вектор $(0, 1)$, приведите новую особенность к стандартной форме $X_{r,a}$, и продолжайте по индукции. У вас должна получится последовательность особенностей $X_{7,3}$, $X_{3,2}$, $X_{2,1}$.

(2) В общем случае разрешение особенности $X_{r,a}$ связано с разложением r/a в знакопеременную непрерывную дробь

$$\frac{r}{a} = [d_1, \dots, d_t] := d_1 - \frac{1}{d_2 - \frac{1}{d_3 - \dots}} \quad (4.2)$$

(это не совсем стандартное обозначение, обычно непрерывные дроби пишутся без знаков, однако для торических многообразий нам нужны именно знакопеременные непрерывные дроби). Докажем это используя модификацию алгоритма Евклида. Пусть $d = \lceil r/a \rceil$, и $r = da - x$. Покажите что на первом шаге разрешения особенности $X_{r,a}$ мы получим особенность $X_{a,x}$, и продолжая по индукции покажите что особенность разрешается за t шагов, где t - длина непрерывной дроби (4.2) и что особенности полученные в процессе разрешения это $[d_j, \dots, d_t]$ где $1 \leq j \leq t$.

(3) Опишите разрешение особенностей $X_{7,3}$, $X_{r,1}$, $X_{r,r-1}$ в терминах непрерывных дробей.

Задача 17. Пусть Σ - веер построенный по конусу между векторами $(0, 1)$, $(1, 0)$, а Σ' - его подразбиение полученное добавлением луча $\mathbb{Q}_{\geq 0} \cdot (1, 1)$. Пусть $X = X(\Sigma)$, $X' = X(\Sigma')$. Тогда $X = \mathbb{A}^2$, и у нас есть собственный бирациональный морфизм $X' \rightarrow X$, и X' гладкое. Этот морфизм называется раздутием.

Опишите геометрию раздутия в аффинных картах. В частности, покажите, что торическая точка $(0, 0) \in \mathbb{A}^2$ заменяется на копию проективной прямой \mathbb{P}^1 , а на дополнении к этим подмногообразиям раздутие - это изоморфизм.

5 Геометрия торических поверхностей и подсчёт целых точек в многогранниках

5.1 Торические поверхности

Продемонстрируем что мы знаем и умеем на примере полных гладких торических поверхностей. Рассмотрим последовательность векторов

$$v_1, \dots, v_k = v_0$$

в решётке N с условием, что v_i примитивны (то есть они ненулевые и минимальные на своих лучах) и расположены на плоскости в порядке обхода против часовой стрелки. Действительно, такая последовательность векторов однозначно определяет полный веер Σ , а значит полную, но возможно негладкую торическую поверхность $X(\Sigma)$. Очевидно, что минимальное количество векторов равно трём.

Пример 5.1. Пусть $a, b, c \geq 1$ попарно взаимно-просты. Пусть $v_0, v_1, v_2 \in N$ примитивные вектора в двумерной решётке такие что

$$av_0 + bv_1 + cv_2 = 0.$$

Полная торическая поверхность построенная по такому вееру - это так называемая взвешенная проективная плоскость $\mathbb{P}(a, b, c)$. В частности, $\mathbb{P}(1, 1, 1) = \mathbb{P}^2$ неособа, однако при всех других значениях a, b, c поверхность будет особой. Таким образом \mathbb{P}^2 единственная неособая полная торическая поверхность построенная по вееру из трёх двумерных конусов.

Гладкость нашей торической поверхности $X(\Sigma)$ равносильна требованию, что любые два последовательные вектора v_i, v_{i+1} были базисом решётки.

Кроме того, мы знаем, что для того, чтобы разрешить особенности нам нужно подразбить веер на базисные конуса, то есть добавить векторов в последовательность.

Пример 5.2. Разрешим особенности поверхности $\mathbb{P}(1, 1, a)$, $a > 1$. Она задана веером на векторах

$$(1, 0), (0, 1), (-1, -a).$$

Два конуса из веера базисные, а конус порождённый $(1, 0), (-1, -a)$ небазисный. Таким образом, чтобы разрешить особенности $\mathbb{P}(1, 1, a)$ мы добавляем один вектор

$$(1, 0), (0, 1), (-1, -a), (0, -1).$$

Полученная поверхность - полная гладкая торическая поверхность склеенная из четырёх аффинных карт. Эта поверхность называется поверхностью Хирцебруха и обозначается \mathbb{F}_a . Мы также разрешим $a = 0, 1$. Имеем $\mathbb{F}_0 = \mathbb{P}^1 \times \mathbb{P}^1$, а \mathbb{F}_1 допускает собственный бирациональный морфизм $\mathbb{F}_1 \rightarrow \mathbb{P}^2$ (раздутие точки).

Легко проверить, что любая полная гладкая торическая поверхность построенная по вееру из четырёх максимальных конусов будет изоморфна поверхности Хирцебруха.

В современной алгебраической геометрии центральную роль играет так называемая программа минимальных моделей: описание всех алгебраических многообразий в терминах некоторого набора минимальных. Для поверхностей это классический и несложный результат. Для торических поверхностей вопрос сводится к комбинаторике векторов в \mathbb{Z}^2 .

Предложение 5.3 (Программа минимальных моделей для торических поверхностей). *Любая полная гладкая торическая поверхность получается из \mathbb{P}^2 или \mathbb{F}_a конечным числом раздутий.*

Доказательство. Напомним, что раздутие - это добавление нового вектора в последовательность с сохранением базисности двумерных конусов. Таким образом, если мы рассматриваем конус на векторах v_i, v_{i+1} единственный способ добавить между ними вектор с сохранением базисности - это добавить вектор $v_i + v_{i+1}$.

Таким образом, нам необходимо показать, что в любой последовательности v_1, \dots, v_k с условием базисности, если $k \geq 5$, то найдётся j такой что

$$v_j = v_{j-1} + v_{j+1}. \quad (5.1)$$

Действительно в таком случае удаляя вектор v_j из последовательности мы получим гладкую полную поверхность с веером из $k-1$ векторов. Наконец, случай $k=4$ даёт поверхности Хирцебруха, а $k=3$ даёт проективную плоскость.

Задача сведена к хоть и простой, но нетривиальной комбинаторике. Заметим, что в общем случае имеем

$$v_{j+1} + v_{j-1} = a_j v_j,$$

это можно вывести рассматривая определитель, или меняя координаты так что $v_{j-1} = e_1, v_j = e_2$. Нам нужно доказать, что один из $a_j = 1$.

Доказательство существования индекса j со свойством (5.1) проводится в два шага.

1. Если $k \geq 4$, то в веере найдутся два противоположных вектора v и $-v$. Мы опустим этот шаг. См. детали в книге Фултона, где этот шаг - упражнение с подсказкой.

2. Покажем, что если v_1 и v_k противоположные вектора, $k \geq 4$, то найдётся $1 < j < k$ (5.1) будет выполнено. Поскольку v_1, v_2 это базис решётки, после замены координат, мы можем считать, что $v_1 = e_1, v_2 = e_2, v_k = -e_1$, то есть

вектора v_2, \dots, v_k лежат во втором квадранте (между e_2 и $-e_1$), а значит они имеют координаты

$$v_j = (-x_j, y_j), \quad x_j, y_j \geq 0 \quad (2 \leq j \leq k).$$

Пусть $z_j = x_j + y_j \geq 1$, имеем

$$z_2 = 1, \quad z_3 \geq 2, \quad z_k = 1.$$

Это значит что найдётся индекс j такой что

$$z_j > z_{j-1}, \quad z_j \geq z_{j+1},$$

в частности $z_{j-1} + z_j < z_{j+1}$. Отсюда уже легко получаем, что $a_j = 1$. □

Полные торические поверхности можно строить через *веер внешних нормалей*. Пусть Δ - выпуклый многоугольник с вершинами в решётке M . Внутренние углы Δ задаются набор конусов так что двойственные к ним образуют полный веер Σ_Δ для двойственной решётки N . Геометрически Σ нужно представлять как веер внешних нормалей к сторонам Δ .

Заметим, что при сдвиге $\Delta + t$ ($t \in M$) или растяжении $n \cdot \Delta$, веер Σ внешних нормалей не меняется.

Пример 5.4. Многоугольники для \mathbb{P}^2 (треугольник), $\mathbb{P}^1 \times \mathbb{P}^1$ (квадрат) и \mathbb{F}_a (некоторый неправильный четырёхугольник).

5.2 Линейные расслоения на торической поверхности

Линейное расслоение на многообразии X , склеенного из аффинных карт X_α - получается как склейка набора тривиальных расслоений $X_\alpha \times \mathbb{A}^1$ функциями перехода, которые линейны по второму аргументу. Если вы думаете, что никогда не видели линейных расслоений, подумайте про ленту Мёбиуса: она проектируется на свою центральную окружность так что над конечными отрезками I_α окружности она представляет собой прямое произведение $I_\alpha \times \mathbb{R}$, однако она не является декартовым произведением окружности на \mathbb{R} .

Пусть Σ - веер в решётке N , как обычно. *Данными склейки линейного расслоения* называется согласованный набор

$$m_\sigma \in M / (\text{конёк}(\sigma^\vee) \cap M),$$

для всех $\sigma \in \Sigma$. Под согласованностью мы имеем в виду, что для любой грани $\tau \subset \sigma$ ограничение m_σ в $M / (\text{конёк}(\tau^\vee) \cap M)$ будет равно m_τ . Заметим, что это определение имеет смысл потому, что $\text{конёк}(\sigma^\vee) \subset \text{конёк}(\tau^\vee)$ так что есть естественное отображение ограничения

$$M / (\text{конёк}(\sigma^\vee) \cap M) \rightarrow M / (\text{конёк}(\tau^\vee) \cap M).$$

Заметим, что из свойства согласованности следует что достаточно задать m_σ только для максимальных конусов $\sigma \in \Sigma$.

Например, для двумерного полного веера Σ данные склейки линейного расслоения - это задание $m_\sigma \in M$ для каждого двумерного конуса с тем условием согласованности, что если σ, σ' соседние двумерные конуса с общим граничным лучом τ , то разница $m_\sigma - m'_\sigma$ ортогональна лучу τ .

Пример 5.5. Рассмотрим данные склейки линейных расслоений на \mathbb{P}^2 . Пусть $v_1 = (1, 0)$, $v_2 = (0, 1)$, $v_3 = (-1, -1)$, и $\sigma_{i, i+1}$ - конус между v_i и v_{i+1} . В таком случае данные склейки задаются так:

$$\begin{aligned} m_{\sigma_{12}} &= (a, b) \\ m_{\sigma_{23}} &= (a + \alpha, b) \\ m_{\sigma_{31}} &= (a, b - \alpha). \end{aligned}$$

Здесь $a, b, \alpha \in \mathbb{Z}$.

Объясним теперь как склеить линейное расслоение $L \rightarrow X(\Sigma)$ по его данным склейки. Ограничимся для простоты случаем полной торической поверхности.

Пусть σ, σ' двумерные конуса веера, пересекающиеся по лучу τ . Тогда X_{σ^\vee} , $X_{\sigma'^\vee}$ это аффинные карты $X(\Sigma)$ которые пересекаются по открытому множеству X_{τ^\vee} .

Нам нужно объяснить как склеить $X_{\sigma^\vee} \times \mathbb{A}^1$ с $X_{\sigma'^\vee} \times \mathbb{A}^1$. Это можно сделать задав функцию перехода, то есть изоморфизм

$$X_{\tau^\vee} \times \mathbb{A}^1 \simeq X_{\tau^\vee} \times \mathbb{A}^1,$$

линейный по второму аргументу. Такой изоморфизм задаётся функцией

$$\xi : X_{\tau^\vee} \rightarrow \mathbb{G}_m,$$

а именно

$$X_{\tau^\vee} \times \mathbb{A}^1 \simeq X_{\tau^\vee} \times \mathbb{A}^1, \quad (P, y) \mapsto (P, \xi(P) \cdot y).$$

(Здесь нужно выбрать в какую наши функции перехода, пусть они например идут против часовой стрелки.)

Функцию ξ (обратимую функцию на X_{σ^\vee} мы зададим через $m_\sigma - m'_\sigma \in \text{конёк}(\tau^\vee)$). Заметим, что склейка линейного расслоения происходит согласованно со склейкой торического многообразия, другими словами у нас склеился морфизм

$$p : L \rightarrow X(\Sigma),$$

у которого все слои (прообразы точек) изоморфны \mathbb{A}^1 .

Например, если все $m_\sigma = 0$ (тривиальные данные склейки), то получаем тривиальное линейное расслоение $p : X(\Sigma) \times \mathbb{A}^1 \rightarrow X(\Sigma)$.

Опишем теперь когда данные склейки задают изоморфные аффинные расслоения. По определению группа классов изоморфизма линейных расслоений на многообразии X называется группой Пикара $\text{Pic}(X)$. Операция в этой группе - тензорное умножение линейных расслоений.

Заметим, что M действует на данных склейки сдвигом, и при этом полученное линейное расслоение не меняется.

Пример 5.6. В примере \mathbb{P}^2 рассмотренном выше можно считать

$$\begin{aligned} m_{\sigma_{12}} &= (0, 0) \\ m_{\sigma_{23}} &= (\alpha, 0) \\ m_{\sigma_{31}} &= (0, -\alpha). \end{aligned}$$

Соответствующее линейное расслоение на \mathbb{P}^2 обозначается $\mathcal{O}(\alpha)$.

Лемма 5.7. Имеется изоморфизм групп

$$\{\text{Данные склейки линейных расслоений}\}/M \simeq \text{Pic}(X),$$

где M действует на данных склейки сдвигом.

Пример 5.8. Имеется изоморфизм $\text{Pic}(\mathbb{P}^2) \simeq \mathbb{Z}$, где $\mathcal{O}(\alpha)$ соответствует $\alpha \in \mathbb{Z}$. Вообще, если X - полная торическая поверхность построенная по вееру из k конусов, то $\text{Pic}(X) \simeq \mathbb{Z}^{k-2}$.

Если $p : L \rightarrow X$ линейное расслоение, то морфизм $s : X \rightarrow L$ называется его *сечением* (или глобальным сечением) если $ps = id_X$. Аналогично определяются сечения расслоения над любым открытым множеством $U \subset X$, такие сечения $s : U \rightarrow L$ называются *локальными сечениями*. Множество таких локальных сечений обозначается $\Gamma(U, L)$. Заметим, что это множество - векторное пространство над k , в частности у L есть нулевое сечение (которое каждой точке ставит в соответствие ноль в слое).

Эквивалентный способ задания линейного расслоения L - это задать его локальные сечения над всеми X_{σ^\vee} . Эти локальные сечения имеют вид

$$\Gamma(X_{\sigma^\vee}, L) = x_{m_\sigma} \cdot R_{\sigma^\vee} \subset k[M].$$

Опишем теперь глобальные сечения L в терминах данных склейки линейного расслоения. Это будет сделано в терминах некоторого многогранника. Многогранником линейного расслоения называется

$$\Delta(L) = \bigcap (\sigma^\vee + m_\sigma) \subset M_{\mathbb{R}}.$$

В случае полного веера, $\Delta(L)$ будет выпуклым многогранником, например для полных торических поверхностей, это выпуклый многоугольник. Для неполного веера $\Delta(L)$ может быть неограниченным (то есть это уже не совсем многогранник).

Предложение 5.9. Имеется изоморфизм k -векторных пространств

$$\Gamma(X(\Sigma), L) = \bigoplus_{m \in \Delta(L) \cap M} k \cdot m \subset k[M].$$

Доказательство. Согласно описанию локальных сечений $\Gamma(X_{\sigma^\vee}, L)$ имеем

$$\Gamma(X(\Sigma), L) = \bigcap_{\sigma \in \Sigma} \Gamma(X_{\sigma^\vee}, L) = \bigcap_{\sigma \in \Sigma} x_{m_\sigma} \cdot R_{\sigma^\vee} = \bigoplus_{m \in \Delta(L) \cap M} k \cdot m \subset k[M].$$

□

В частности, если веер полный, то $\Delta(L)$ компактное множество (замкнутое и ограниченное), значит в нём конечное число целых точек, так что $\Gamma(X(\Sigma), L)$ - конечномерное векторное пространство. Это общий факт про алгебраические многообразия, который у нас как обычно, получился из комбинаторных соображений.

Будем обозначать глобальное сечение соответствующее $m \in \Delta(L) \cap M$ как s_m . Это обобщает понятие координат x_m на аффинных торических многообразиях. Действительно, регулярные функции - это в точности сечения тривиального расслоения.

Следствие 5.10. *Для всех $n \geq 0$ имеется изоморфизм $\Gamma(X(\Sigma), L^{\otimes n}) = \bigoplus_{m \in n \cdot \Delta(L) \cap M} k \cdot m \subset k[M]$, где $n \cdot \Delta(L)$ - это растяжение многогранника в n раз.*

Доказательство. Поскольку $L^{\otimes n}$ соответствуют данные склейки $n \cdot m_\sigma$, то получается что соответствующие конуса не меняются в то время как вершины многогранника умножаются на n (как вектора), а значит многогранник будет растянут в n раз. \square

Удобно описывать линейные расслоения и их сечения в терминах кусочно-линейных функций на конусах веера. Чтобы это сделать заметим, что данные склейки (m_σ) определяют функцию на носителе веера Σ следующим образом. Каждая m_σ может рассматриваться как линейная функция на σ , и при этом согласованность данных склейки в точности равносильна тому, что эти функции корректно определяют кусочно-линейную функцию $g : |\Sigma| \rightarrow \mathbb{R}$.

Далее, элемент $m \in M$ задаёт глобальное сечение L тогда и только тогда, когда для всех $\sigma \in \Sigma$ выполняется $m \in m_\sigma + \sigma^\vee$, то есть $m - m_\sigma$, рассматриваемая как линейная функция на $N_{\mathbb{R}}$ будет неотрицательна на σ . Другими словами требуется, что бы между функциями m, g на $|\Sigma|$ выполнялось неравенство $m|_{|\Sigma|} \geq g$.

Пример 5.11. *Сечения линейных расслоений на \mathbb{P}^1 . Пусть $\mathcal{O}(\alpha)$ - линейное расслоение на \mathbb{P}^1 построенное по данным склейки: $m = 0$ на положительном луче, $m = \alpha$ на отрицательном луче. В таком случае, кусочно линейная функция g на \mathbb{R} определена как 0 при $x \geq 0$ и $\alpha \cdot x$ при $x \leq 0$.*

Мы видим, что у $\mathcal{O}(\alpha)$ есть ненулевые сечения тогда и только тогда когда $\alpha \geq 0$, и в этом случае $\dim \Gamma(\mathbb{P}^1, \mathcal{O}(\alpha)) = \alpha + 1$.

В алгебраической геометрии важно знать много или мало у линейного расслоения глобальных сечений. Поясним, что это может значить. Говорят, что линейное расслоение $p : L \rightarrow X$ порождается своими глобальными сечениями если для любой точки $P \in X$ найдётся сечение $s \in \Gamma(X, L)$ так что $s(P) \neq 0$.

Как обычно для торических многообразий такой вопрос может быть переформулирован в терминах веера.

Предложение 5.12. *$L \rightarrow X(\Sigma)$ порождается глобальными сечениями тогда и только тогда когда g - функция выпуклая вверх (на $|\Sigma|$).*

Доказательство. Мы дадим идею доказательства. Для того чтобы L порождалось глобальными сечениями необходимо и достаточно, чтобы линейная функция m_σ удовлетворяла $m_\sigma \geq g$ на $|\Sigma|$. Это условие в свою очередь равносильно выпуклости функции g . \square

5.3 Подсчёт точек в многоугольниках

Мы видели что размерность пространства $\Gamma(X(\Sigma), L)$ равна числу точек в некотором многограннике.

Можно наоборот, по многограннику Δ построить торическое многообразие. Мы видели как это сделать в размерности два (веер внешних нормалей). Оказывается, что зафиксировать многогранник, построить по нему торическое многообразие и линейное расслоение так что $L(\Delta)$ даёт исходный многогранник. Это позволяет вычислять число целых точек в многограннике через в терминах линейных расслоений на торических многообразиях.

Кроме того, вершины $m_\sigma \in M$ многоугольника Δ определяют данные склейки для линейного расслоения L_Δ на полной торической поверхности $X = X_\Delta := X(\Sigma_\Delta)$. Можно показать, что L порождено своими глобальными сечениями.

Теорема 5.13 (Теорема Римана-Роха для гладких полных торических поверхностей). *Если $L \rightarrow X(\Sigma)$ расслоение над гладкой полной торической поверхностью и L порождено своими глобальными сечениями, то*

$$\dim_k \Gamma(X, L) = \frac{1}{2}c_1(L)^2 + \frac{1}{2}c_1(L) \cdot (-K) + 1.$$

К сожалению для того чтобы объяснить что стоит в правой части равенства, нужно разбирать теорию пересечений на поверхностях (дивизоры, канонический класс K , пересечение дивизоров), а также когомологии линейных расслоений.

Если мы заменим L на $L^{\otimes n}$ в формуле, получим

$$\dim_k \Gamma(X, L^{\otimes n}) = \frac{n^2}{2}c_1(L)^2 + \frac{n}{2}c_1(L) \cdot (-K) + 1,$$

то есть формула получилась сгруппирована по степеням n .

Возвращаясь к вопросу о подсчёте числа точек в выпуклом многоугольнике с целыми вершинами, из этой формулы можно вывести такую формулу для подсчёта целых точек в $n\Delta$ (чтобы вывести формулу хорошо знать что такое класс Тода алгебраического многообразия):

$$\#(n\Delta) = n^2 S(\Delta) + \frac{n}{2}l(\Delta) + 1.$$

Здесь $\#$ - число целых точек, $S(\Delta)$ - это площадь, а $l(\Delta)$ - периметр взятый относительно решётки M , то есть число целых точек на границе Δ . То есть при растяжении Δ - в первом приближении число целых точек равно площади, а следующий член связан уже с периметром!

Эта формула, при $n = 1$ называется *формула Пика*:

$$\#(\Delta) = S(\Delta) + \frac{1}{2}l(\Delta) + 1.$$

5.4 Задачи

Задача 18. *Опишите данные склейки линейных расслоений на поверхности Хирцебруха \mathbb{F}_a .*

Задача 19. *Приведите пример гладкой полной торической поверхности X и линейного расслоения L на ней так что $\Gamma(X, L) \neq 0$, но L не порождается глобальными сечениями.*

Задача 20. *Покажите, что для произвольного торического многообразия $\text{Pic}(X)$ - свободная конечно-порожденная абелева группа.*

Задача 21. *Докажите формулу Пика (вне связи с торическими поверхностями).*

Задача 22. *Подумайте, любая ли гладкая полная торическая поверхность строится по вееру внешних нормалей к выпуклому многоугольнику.*