

# Андрей Рябичев

ryabichev@179.ru

Несколько тем по маломерной топологии:

## 1 Гомологическая сфера Пуанкаре

*Тема рассчитана на студентов 1–3 курса.*

Предлагается разобраться с конструкцией гомологической сферы Пуанкаре, т. е. построить 3-мерное многообразие, имеющее гомологии как у  $S^3$ , но не гомеоморфное  $S^3$ .

Для этого используются следующие теоремы из алгебраической топологии, которые требуется изучить/придумать: Теорема ван Кампена, Теорема Гуревича (см. [Фоменко, Фукс. Курс гомотопической топологии], либо [Хатчер. Алгебраическая топология]).

Последний шаг — собственно, построение гомологической сферы — можно прочитать в книге [Прасолов, Сосинский. Узлы, зацепления и трёхмерные многообразия], либо сделать самостоятельно.

## 2 Полиномиальный алгоритм распознавания вложимости графа в плоскость

*Тема рассчитана на студентов 1–3 курса.*

Пусть задан граф  $\Gamma$ , например, с помощью матрицы инцидентности. Из теоремы Куратовского (которую предлагается использовать без доказательства) легко вывести экспоненциальный алгоритм распознавания планарности  $\Gamma$ .

Оказывается, существует и полиномиальный алгоритм, но его конструкция чуть более сложна. Для этого можно рассмотреть коцикл пересечений по модулю 2 на взрезанном квадрате нашего графа. Можно доказать, что граф планарен тогда и только тогда, когда коцикл пересечений гомологичен нулю.

*Желательно, но не обязательно, базовое знакомство с алгебраической топологией.*

## 3 Образующие и соотношения для группы классов отображений

*Тема рассчитана на студентов 1–4 курса.*

Группа классов отображений многообразия — это фактор группы его диффеоморфизмов в себя по подгруппе диффеоморфизмов, изотопных тождественному. Предлагается придумать набор образующих и соотношений для группы классов отображений замкнутой ориентируемой поверхности. Все необходимые сведения про группы классов отображений доступно изложены в [Farb, Margalit. A primer on mapping class groups].

Как вариант, можно попробовать заняться этим для *неориентируемых* поверхностей, про группы классов отображений которых известно не так много.

## 4 Общие отображения поверхностей с заданными множествами складок и сборок

Тема рассчитана на студентов 2–4 курса. Эта тема для исследования, лотерея, как будет выглядеть конечный результат заранее неизвестно.

Для замкнутых поверхностей  $M$  и  $N$  общим отображением  $M \rightarrow N$  будем называть отображение, имеющее в качестве критических точек лишь складки и сборки (см. [Арнольд, Варченко, Гусейн-Заде. Особенности дифференцируемых отображений]). Множество критических точек общего отображения  $M \rightarrow N$  — набор гладких непересекающихся кривых в  $M$ , а множество критических значений — набор кривых с каспами в  $N$ .

Вопрос: какие наборы кривых в  $N$  реализуются как множество критических значений общего отображения  $M \rightarrow N$ ?

Если  $M$  и  $N$  ориентируемы, для этих кривых известны (вроде бы, точные) оценки на число компонент, каспов и точек пересечения, зависящие от  $g(M)$  и  $g(N)$  [Yamamoto, *Number of singularities of stable maps on surfaces*]. В конце этой статьи сформулировано несколько вопросов, которые предлагается иметь в виду.

С другой стороны, из [Элиашберг, Об особенностях типа складки] и [Eliashberg, Mishachev, *Topology of spaces of  $S$ -immersions*] видно, что множества общих отображений  $M \rightarrow N$  с заданными критическими значениями могут быть устроены довольно погано.

Можно рассмотреть отображение из множества  $\text{St} \subset \text{Map}(M, N)$  общих отображений  $M \rightarrow N$  в множество  $\mathcal{C}_N$  наборов кривых в  $N$  и попробовать найти препятствие к поднятию пути из  $\mathcal{C}_N$  в  $\text{St}$ . Возможно, это позволит дать ответ на наш вопрос, более конкретный чем тупо экспоненциальный алгоритм, пытающийся склеить  $M$  из кусков, на которые данный набор кривых разбивает  $N$ .

Желательно, но не обязательно, знать что-нибудь про  $h$ -принцип, см., например, [Мишачев, Элиашберг. Введение в  $h$ -принцип].