## Руководство по работе с программой

## Целочисленная диаграмма Гейла

## Александр Максименко

Данная программа представляет собой инструмент для изучения комбинаторных свойств выпуклых m-мерных многогранников [1, 2]. Каждый такой многогранник содержит грани различных размерностей от 0 до m-1. Грани минимальной размерности, 0-грани, называются eep- uunamu. Грани максимальной размерности, (m-1)-грани, называются suneprepahsmu или formamu. Грани размерности formamu или formam

 $\mathcal{A}$ иаграммой  $\Gamma$ ейла называется конечное множество точек (векторов) X в  $\mathbb{R}^d$ . Причем одна и та же точка может присутствовать несколько раз (иметь кратность). Хорошо известно [1,2], что каждому m-мерному выпуклому многограннику на n вершинах V может быть поставлена в соответствие диаграмма  $\Gamma$ ейла (множество точек) X со следующими свойствами:

- 1. Размерность d диаграммы равна n m 1.
- 2. Число точек в диаграмме совпадает с числом вершин многогранника, и между этими множествами установлено взаимно-однозначное соответствие  $\alpha \colon V \to X$ .
- 3. При удалении любой (одной) точки из диаграммы Гейла выпуклая оболочка остальных точек имеет размерность d и содержит начало координат в качестве внутренней точки.
- 4. Подмножество  $F \subseteq V$  является множеством вершин некоторой грани многогранника  $\mathrm{conv}(V)$  тогда, и только тогда, когда начало координат является относительной внутренней точкой выпуклой обо-

лочки множества  $Y=\alpha(V\backslash F),\,Y\subseteq X.$  В таком случае Y называют когранью.

Более того, каждая диаграмма Гейла, удовлетворяющая третьему свойству, соответствует некоторому выпуклому многограннику с указанными выше свойствами.

Таким образом, если число вершин многогранника не сильно отличается от его размерности, то для изучения его комбинаторных свойств удобнее перейти к рассмотрению диаграммы Гейла, которая, при таких условиях, будет иметь небольшую размерность. Кроме того, как показывает опыт, именно такие случаи (когда число вершин не сильно отличается от размерности) представляют особый интерес в рамках комбинаторной теории выпуклых многогранников.

**Критерий кофасеты.** Из перечисленных выше свойств диаграммы Гейла следует, что подмножество  $F\subseteq V$  является множеством вершин некоторой фасеты многогранника  $\mathrm{conv}(V)$  тогда, и только тогда, когда выпуклая оболочка множества  $Y=\alpha(V\setminus F)$  является симплексом и содержит начало координат в качестве относительной внутренней точки. Если последнее выполнено, то Y называется  $\mathit{кофасетой}$ .

**Примеры.** Если в качестве  $X\subset\mathbb{R}^3$  взять множество вершин октаэдра:

$$x_1 = (1,0,0),$$

$$x_2 = (-1,0,0),$$

$$x_3 = (0,1,0),$$

$$x_4 = (0,-1,0),$$

$$x_5 = (0,0,1),$$

$$x_6 = (0,0,-1),$$

то такая диаграмма Гейла будет содержать ровно три кофасеты:  $\{x_1, x_2\}$ ,  $\{x_3, x_4\}$ ,  $\{x_5, x_6\}$ . Но третье свойство для этой диаграммы не выполнено. В частности, начало координат (0, 0, 0) лежит на границе выпуклой оболочки множества  $\{x_2, x_3, \ldots, x_6\}$ . Это означает, что данная диаграмма не соответствует никакому выпуклому многограннику.

Рассмотрим теперь множество вершин шестиугольника в  $\mathbb{R}^2$ :

$$x_1 = (2, 1),$$

$$x_2 = (2, -1),$$

$$x_3 = (0, -2),$$

$$x_4 = (-2, -1),$$

$$x_5 = (-2, 1),$$

$$x_6 = (0, 2).$$

Такая диаграмма Гейла содержит пять кофасет:  $\{x_1, x_4\}$ ,  $\{x_2, x_5\}$ ,  $\{x_3, x_6\}$ ,  $\{x_1, x_3, x_5\}$ ,  $\{x_2, x_4, x_6\}$ . Соответствующий ей трехмерный многогранник является призмой с треугольным основанием.

Диаграмме Гейла, образованной вершинами треугольника с кратностью два,

$$x_1 = (1, 1),$$

$$x_2 = (1, 1),$$

$$x_3 = (1, -1),$$

$$x_4 = (1, -1),$$

$$x_5 = (-1, 0),$$

$$x_6 = (-1, 0),$$

соответствует трехмерный октаэдр, имеющий 6 вершин и 8 фасет:  $\{x_1,x_3,x_5\},\ \{x_1,x_3,x_6\},\ \{x_1,x_4,x_5\},\ \{x_1,x_4,x_6\},\ \{x_2,x_3,x_5\},\ \{x_2,x_3,x_6\},\ \{x_2,x_4,x_6\}.$ 

**Цель программы:** для заданной диаграммы Гейла (списка точек) найти все кофасеты и выяснить, соответствует ли данная диаграмма какому-нибудь выпуклому многограннику (выполняется ли свойство 3).

**Основная идея реализации.** Рассмотрим подмножество точек  $Y = \{y^1, \dots, y^k\}$  диаграммы X. Из описанного выше критерия кофасеты следует, что Y является кофасетой тогда, и только тогда, когда система

$$x_1y^1 + \dots + x_ky^k = 0,$$
  
$$x_1 + \dots + x_k = 1,$$

имеет единственное решение и  $x_i > 0$ ,  $i \in [k]$ . (Более того, никакое подмножество множества Y этому условию не удовлетворяет.) Такая проверка может быть выполнена, например, с помощью метода Гаусса для решения систем линейных уравнений.

Та же идея используется и для проверки третьего свойства диаграммы Гейла. А именно, пусть x—одна из точек диаграммы Гейла и  $Y = X \setminus \{x\}$ . Воспользуемся тем, что вершина  $\alpha^{-1}(x)$  многогранника  $\operatorname{conv}(V)$  должна быть пересечением как минимум m фасет, где m = n - d - 1— размерность многогранника. Предположим, что все фасеты (точнее, множества их вершин) уже найдены на предыдущем шаге. Выберем из них те, что содержат тестируемую вершину  $\alpha^{-1}(x)$ . Если их число оказалось меньше n - d - 1, то эта диаграмма не может соответствовать выпуклому многограннику. Если же их не меньше, чем n - d - 1, то остается убедиться в том, что система векторов из Y имеет ранг не менее d. Это можно сделать с помощью того же метода Гаусса, располагая вектора множества Y в строках соответствующей матрицы.

Формат входных данных. Во входном файле, содержащем диаграмму Гейла, первая строка содержит два целых числа, разделенных пробелом(ами): размерность диаграммы и число точек в ней. Далее идет список точек. Описание каждой точки занимает одну строку и представляет собой несколько целых чисел (координат точки), разделенных пробелами. На значения входных данных накладываются следующие ограничения:

- 1. Все числа целые. Никакие символы, кроме цифр и пробельных символов (переводов строки, табуляций) недопустимы.
- 2. Размерность диаграммы не может быть больше 16 (константа MAX\_DIM в коде программы) $^{1}$ .
- 3. Число точек не может быть больше 64 (особенность реализации, связанная с разрядностью большинства современных операционных систем).

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Эксперименты с программой показали, что для обработки реалистичных примеров диаграмм с размерностью 16 и больше программе потребуется не менее нескольких часов работы.

4. Значения координат точек не могут быть по абсолютной величине больше, чем 2 (константа MAX\_NUMBERS в коде программы). Эта константа может быть на несколько порядков увеличена, если размерность обрабатываемых диаграмм невелика.

Пример входного файла, содержащего вершины шестиугольника:

- 2 6
  - 2 1
  - 2 -1
- 0 -2
- -2 -1
- -2 1
- 0 2

**Работа с программой.** Программа написана на языке C++ и, в случае использования компилятора GNU, собирается следующей командой:

```
g++ gale-main.cpp gale-diagram.cpp -o gale
```

Единственным параметром получившегося исполняемого файла gale.exe является имя файла, содержащего описание диаграммы Гейла. Пример использования:

```
gale 2d6v.g
```

Результат работы программы с параметром типа filename.ext сохраняется в файл filename.ext.out. Формат и способ вывода результатов работы программы может быть скорректирован вручную в основном файле gale-main.cpp. В текущей версии в выходной файл сохраняется:

- 1. Описание диаграммы в исходном виде.
- 2. Список множеств вершин, образующих фасеты.
- 3. Матрица инциденций фасет-вершин.
- 4. Если диаграмма не соответствует никакому выпуклому многограннику, то выводится номер первой точки, для которой не выполнено третье свойство диаграммы Гейла и файл заканчивается надписью This is not convex polytope!
- 5. Далее выводится число риджей и список ребер многогранника.

Дополнения. Для тестирования данной программы написана программа genexamples.cpp, генерирующая несколько примеров диаграмм Гейла. Список команд для её компиляции, запуска и обработки сгенерированных примеров содержится в файле test.bat.

## Список литературы

- [1] Grünbaum B. Convex polytopes. Second edition. Springer, 2003.
- [2] Циглер Г.М. Теория многогранников: Пер. с англ. / Под ред. Н.П. Долбилина. М.: МЦНМО, 2014.