

МОСКОВСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ
ИМЕНИ М. В. ЛОМОНОСОВА
ФИЛИАЛ МОСКОВСКОГО ГОСУДАРСТВЕННОГО УНИВЕРСИТЕТА
ИМЕНИ М.В. ЛОМОНОСОВА В ГОРОДЕ СЕВАСТОПОЛЕ

Факультет «Компьютерной математики»
Направление подготовки «Прикладная математика и информатика»
01.03.02 (бакалавр)

ОТЧЁТ
по вычислительной задаче №2
«Построение цепно-рекуррентного множества для отображения Жюлиа»

Работу выполнил:
Студент группы ПМ-401
Воронец Владимир Олегович

Руководитель: профессор
кафедры прикладной
математики и информатики
Осипенко Георгий Сергеевич

Севастополь, 2023

ОГЛАВЛЕНИЕ

ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ	3
ТЕОРЕТИЧЕСКАЯ ЧАСТЬ.....	3
РЕШЕНИЕ ПОСТАВЛЕННОЙ ЗАДАЧИ.....	4
КОМПЬЮТЕРНАЯ РЕАЛИЗАЦИЯ.....	5
ХАРАКТЕРИСТИКА ПРОГРАММЫ	7
СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ.....	7

ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ

Построить цепно-рекуррентное множество для отображения Жюлиа:

$$x \rightarrow x^2 - y^2 + a$$

$$y \rightarrow 2xy + b$$

где $a = 0$, $b = -0.6$

ТЕОРЕТИЧЕСКАЯ ЧАСТЬ

Вершина символического образа называется возвратной, если существует периодический путь, проходящий через нее. Две возвратные вершины i и j называются эквивалентными, если существует периодический допустимый путь, проходящий через вершины i и j .

Возвратные вершины однозначно определяются ненулевыми диагональными элементами матрицы переходов Π^m , $m \leq n$, где n есть число ячеек покрытия. Согласно определению, множество возвратных вершин разбивается на несколько классов эквивалентности. Ясно, что каждый периодический путь ξ находится в некотором классе, который однозначно определяется по ξ .

Обозначим через $P(d)$ объединение ячеек $M(i)$ для которых вершины i являются возвратными:

$$P(d) = \{M(i): i \text{ — возвратные}\}$$

Заметим, что множество $P(d)$, вообще говоря, зависит от покрытия S , но в дальнейшем зависимость P от наибольшего диаметра d будет для нас более важной.

Множество $P(d)$ является замкнутой окрестностью цепно-рекуррентного множества.

Цепно-рекуррентное множество Q совпадает с пересечением множеств $P(d)$ для всех положительных d :

$$Q = \bigcap_{d > 0} P(d)$$

РЕШЕНИЕ ПОСТАВЛЕННОЙ ЗАДАЧИ

Решение данной задачи заключается в применении алгоритма:

1. Строим исходное покрытие S компакта M . Находим символический образ G данного отображения. Проверяем вхождение полученных номеров ячеек в файл, состоящий из номеров ячеек, принадлежащий рассматриваемой области (если таковой имеется).
2. Выделяем на графе G возвратные вершины $\{i_k\}$ с помощью алгоритма Тарьяна.
3. С помощью метода построения прямоугольников, строим возвратные ячейки на координатной плоскости.
4. Уменьшаем шаг h в два раза.
5. Производим дробление имеющихся вершин графа в соответствии с изменением шага. Заносим новые номера ячеек в файл.
6. Увеличиваем номер итерации.

Выполняем алгоритм до тех пор, пока номер итерации не будет равен данному.

КОМПЬЮТЕРНАЯ РЕАЛИЗАЦИЯ

Symbolic Shape Julia

—

□

×

Программа для построения цепно-рекуррентного множества отображения Жулия

$$x_n = x_{n-1}^2 - y_{n-1}^2 + a$$
$$y_n = 2x_{n-1}y_{n-1} + b$$

A = B =

Координаты изначальной области

x0 x1

y0 y0

Шаг (h):

Корень кол-ва точек внутри области:

Количество итераций

☐ Показывать координатную сетку

Построить решение

Запуск программы

Следующая итерация

Затраченное время (ms)

Рисунок 1: Пользовательский интерфейс программы

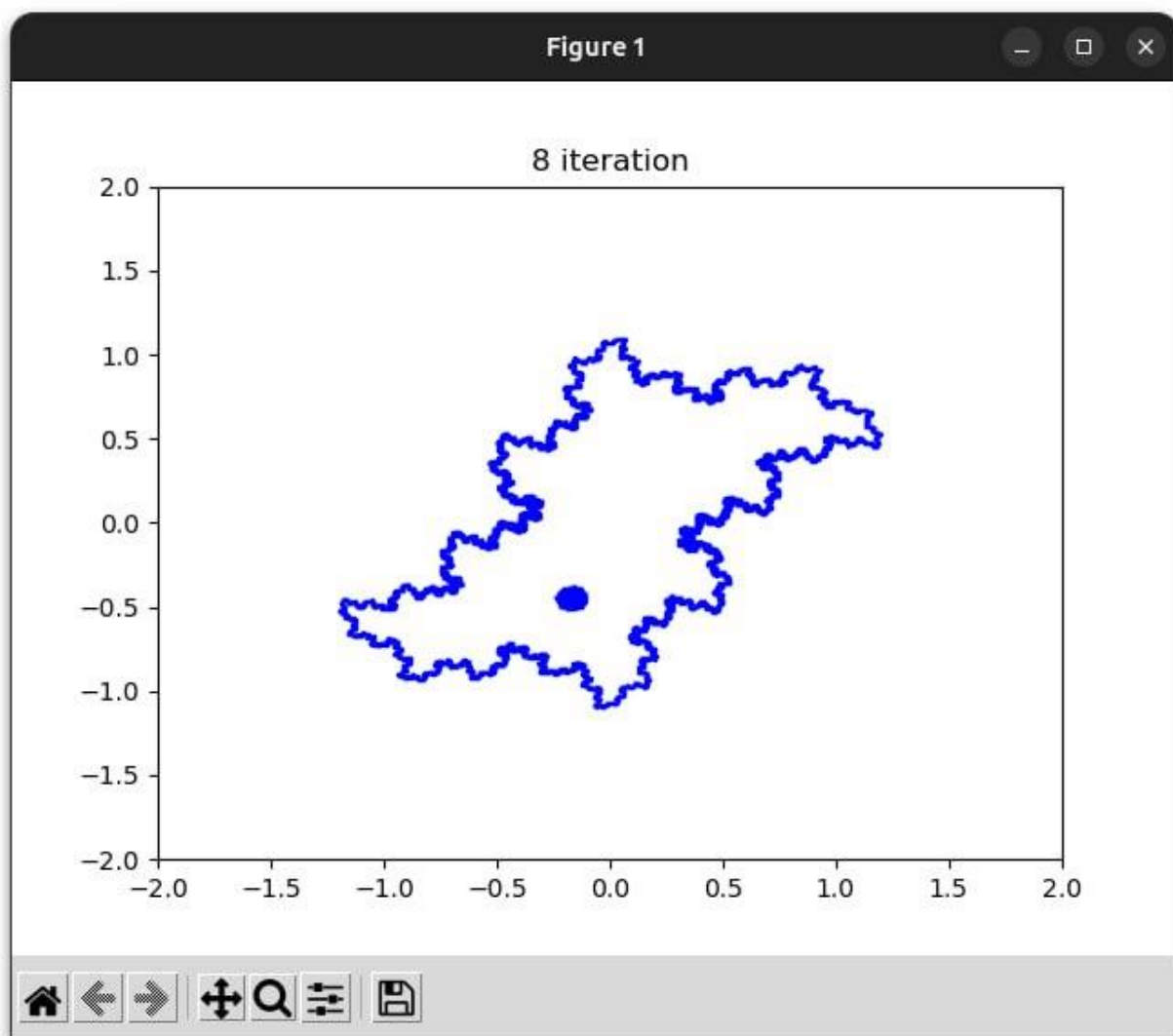


Рисунок 2: Пример отработки программы при восьми итерациях, области $[-1.5; 1.5] \times [-1.5; 1.5]$ и шаге $h=0.5$.

ХАРАКТЕРИСТИКА ПРОГРАММЫ

Время выполнения программы в приведенном примере: 33.65 секунд для подсчета ячеек и 8 секунд для графического отображения. Было обработано 4,160,656 ячеек.

Было использовано 1.2 гигабайта памяти компьютера при подсчете ячеек и около 80 мегабайт при графическом построении.

Нагрузка на процессор (AMD Ryzen 3 3200U) доходила до 90% при подсчете ячеек и около 50% при графическом отображении.

Программа была написана самостоятельно на двух языках программирования: Python3 [2] с использованием графической библиотеки Matplotlib [3] для графического отображения ячеек и библиотеки для создания оконных приложений Tkinter [4]; C++ использовался для выполнения операций алгоритма решения, что помогает нагрузить процессор на максимум и выполнять подсчет ячеек быстрее. Программа ориентирована на UNIX-подобные системы, имеются статические пути, которые необходимо изменить перед запуском программы. Также необходимо предварительно установить все вышеперечисленные библиотеки.

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Осипенко Г.С., Ампилова Н.Б. Введение в символический анализ динамических систем: – СПб.: Издательство Санкт-Петербургского университета, 2004. 240 с.
2. <https://www.python.org/doc/>
3. <https://matplotlib.org/>
4. <https://docs.python.org/3/library/tkinter.html#module-tkinter>