

МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение  
высшего образования

**«САРАТОВСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ  
ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ИМЕНИ Н.Г. ЧЕРНЫШЕВСКОГО»**

Кафедра теоретических основ  
компьютерной безопасности и  
криптографии

**Наибольшие независимые и наименьшие доминирующие множества графа**

АВТОРЕФЕРАТ

дипломной работы

студентки 6 курса 631 группы

специальности 10.05.01 Компьютерная безопасность

факультета компьютерных наук и информационных технологий

Куприяновой Дарьи Андреевны

Научный руководитель

д. ф.-м. н., доцент

\_\_\_\_\_

М. Б. Абросимов

21.01.2023 г.

Заведующий кафедрой

д. ф.-м. н., доцент

\_\_\_\_\_

М. Б. Абросимов

21.01.2023 г.

Саратов 2023

## ВВЕДЕНИЕ

В наши дни применение теории графов очень разнообразно. С помощью графов можно представить многое; от генеалогического древа и схемы цепей дежурного освещения до схем авиалиний, созвездий или молекул.

Разнообразие применения графов связано с тем, что они являются очень естественным средством объяснения сложных ситуаций на интуитивном уровне. Эти преимущества представления сложных структур и процессов графами становятся еще более ощутимыми при наличии хороших средств их визуализации.

В данной работе будут рассмотрены понятия независимых множеств вершин и ребер, доминирующих множеств вершин и ребер, наибольшие независимые множества вершин и ребер, наименьшие доминирующие множества вершин и ребер, вершинные и реберные числа независимости и доминирования, а также связные доминирующие, независимые доминирующие и наименьшие связные и независимые доминирующие множества вершин для заданных графов.

В практической части будет реализована программа на языке программирования C++ CLI в среде Microsoft Visual Studio 2022, реализующая отрисовку любых неориентированных графов, подающихся в формате Graph6 или в виде матрицы смежности. С помощью программы можно получить все искомые множества любых графов с определенным числом вершин и обозначить эти множества на отрисованном изображении графа.

# КРАТКОЕ СОДЕРЖАНИЕ

## 1 Теоретическая часть

### 1.1 Основные определения

В этом разделе приводятся основные теоретические понятия, необходимые для рассмотрения темы, излагаются определения и обозначения из теории графов, а также примеры, демонстрирующие предмет изучения.

### 1.2 Независимые множества графа

В неориентированном графе  $G = (V, \alpha)$  множество его вершин  $SS$ , где  $S \subset VS \subset V$ , называется независимым (или внутренне устойчивым), если любые две вершины в нем несмежны, то есть никакая пара вершин не соединена ребром, или, другими словами, множество  $SS$  порождает пустой подграф:  $G(S, \alpha') \subset G \Rightarrow \alpha' = \emptyset$ .

Наибольшее число вершин в таких множествах называется вершинным числом независимости  $\beta_0(G)$  графа  $G$ , то есть, если  $Q$  есть семейство всех независимых множеств вершин  $S$ , то  $\beta_0(G) = \max\{|S|: S \in Q\}$ .

В неориентированном графе  $G = (V, \alpha)$  множество его ребер  $M$ , где  $M \subset \alpha$ , называется независимым, если никакая пара ребер не смежна или множество  $M$  порождает пустой подграф:  $G = (V', M) \subset G \Rightarrow V' = \emptyset$ .

Наибольшее число ребер в таких множествах называется реберным числом независимости  $\beta_1(G)$  графа  $G$ , то есть, если  $W$  есть семейство всех независимых множеств ребер  $M$ , то  $\beta_1(G) = \max\{|M|: M \in W\}$ .

Максимальным независимым множеством называется независимое множество, не являющееся подмножеством другого независимого множества. То есть это такое множество вершин  $S$ , что любое ребро графа имеет хотя бы одну конечную вершину, не принадлежащую  $S$ , и любая вершина не из  $S$  имеет хотя бы одну соседнюю в  $S$ .

### 1.3 Доминирующие множества графа

Для графа  $G = (V, \alpha)$  доминирующее множество вершин (или внешне устойчивое) есть множество вершин  $S \subseteq V$ , выбранное так, что для каждой вершины  $v_j$ , не входящей в  $S$ , существует ребро, идущее из некоторой вершины множества  $S$  в вершину  $v_j$ . Таким образом,  $S$  есть доминирующее множество вершин, если  $S \cup \alpha(S) = V$ .

Число доминирования (число вершинного доминирования)  $\gamma_0(G)$  – это число вершин в наименьшем доминирующем множестве  $G$ .

В теории графов доминирующее множество ребер (или реберное доминирующее множество) графа  $G = (V, \alpha)$  – это подмножество  $D \subseteq \alpha$ , такое, что любое ребро не из  $D$  смежно по меньшей мере одному ребру из  $D$ .

Наименьшее доминирующее множество вершин или ребер – это доминирующие множества вершин или ребер с наименьшим размером.

Связное доминирующее множество графа  $G$  – это множество  $D$  вершин с двумя свойствами:

1. из любого узла в  $D$  можно перейти в любой другой узел в  $D$  по пути, полностью находящемуся внутри  $D$ . То есть  $D$  порождает связный подграф графа  $G$ ;

2. любая вершина в  $G$  либо принадлежит  $D$ , либо смежна с вершиной из  $D$ . То есть  $D$  является доминирующим множеством графа  $G$ .

Доминирующие множества тесно связаны с независимыми множествами – независимое множество является доминирующим тогда и только тогда, когда оно является максимальным независимым множеством, так что любое максимальное независимое множество в графе является также наименьшим доминирующим множеством.

### 1.4 Визуализация графов с использованием физических аналогий

При нахождении изображения графа можно рассматривать граф как систему тел с силами, взаимодействующими между телами, например, считая

вершины графа телами, а ребра пружинами. В этом случае алгоритм находит конфигурацию тел с локально минимальной энергией – так называемую конфигурацию равновесия сил, в которой каждое тело занимает такую позицию, что сумма всех сил, приложенных к телу, равна нулю.

Наиболее простой подход состоит в использовании комбинации пружин и электронных сил, когда каждое ребро рассматривается как пружина, а вершины считаются одинаково заряженными частицами, между которыми действуют силы отталкивания.

## **2 Практическая часть**

### **2.1 Программа для работы с графами**

На вход граф можно подавать в формате Graph6, в виде матрицы смежности. Также на вход можно подать список графов в формате Graph6. Для генерации такого списка будет использоваться программа nauty.

Graph6 – формат для компактного представления неориентированных графов. Имеется вектор, размер которого кратен 6, при необходимости дописываются нули. Компоненты вектора делятся на группу по 6 элементов, начиная с начала вектора. Далее эти группы интерпретируются как самостоятельные двоичные числа, переводятся в десятичную систему. В конце к каждому числу прибавляется 63, и он заменяется соответствующим символом из таблицы ASCII, с подходящим номером.

### **2.2 Примеры работы программы**

Рассмотрим работу программы. Сначала зайдём на ссылку «Получение данных». Введём любой неориентированный граф в формате Graph6 и получим результат работы программы, показанный на рисунке 1, – визуализацию графа и все множества вершин и ребер этого графа.

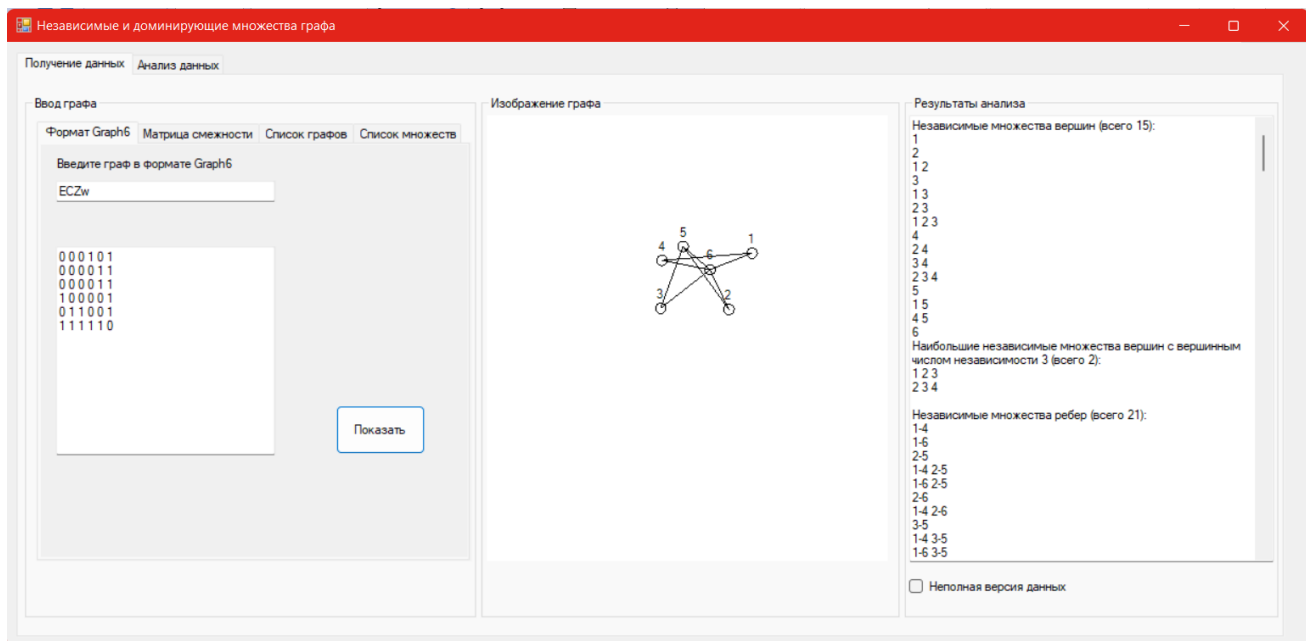


Рисунок 1 – Результат работы программы

При желании можно получить сокращенную версию данных. Тогда будут перечислены только наибольшие и наименьшие множества вершин и ребер.

Теперь введем любой другой неориентированный граф в виде матрицы смежности. Результат работы программы показан на рисунке 2.

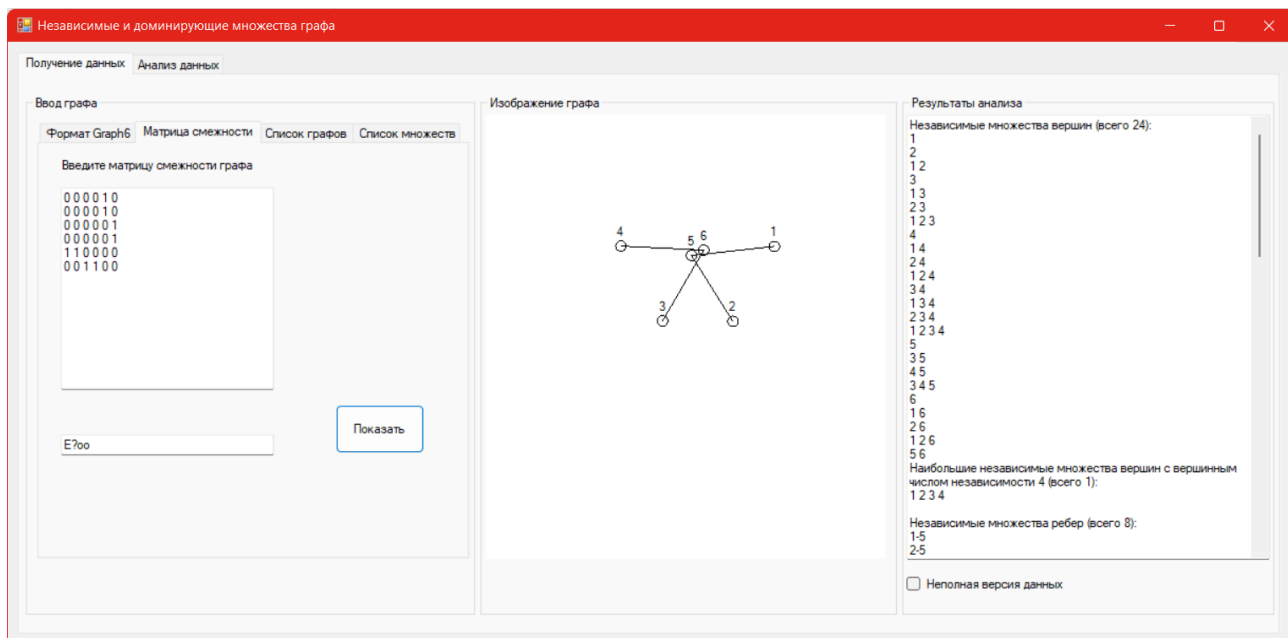


Рисунок 2 – Результат работы программы

Теперь загрузим список 6-вершинных графов. На рисунке 3 показан результат работы программы при выборе случайного графа из списка.

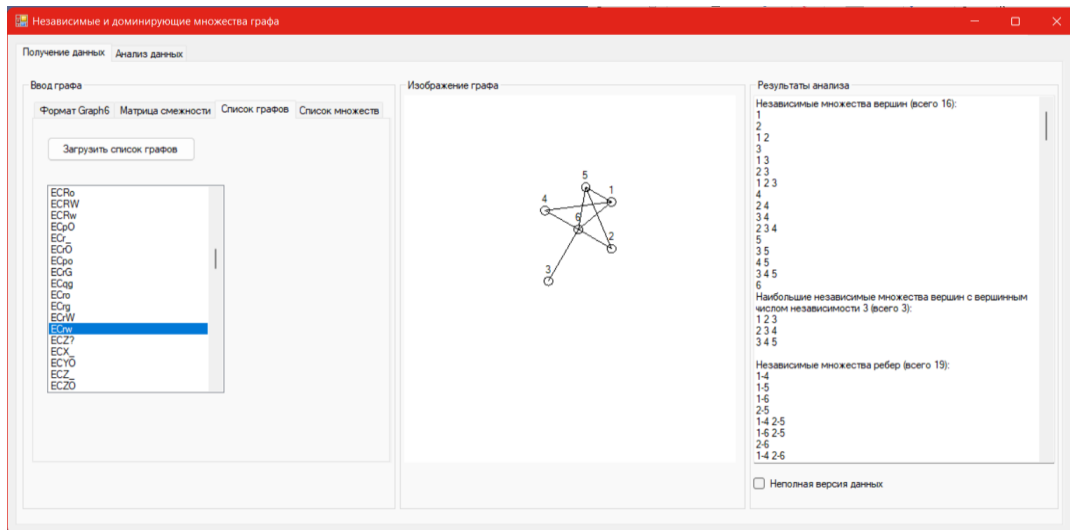


Рисунок 3 – Результат работы программы с графом ECrw

Рассмотрим подробнее множества графа ECrw. Для этого во вкладке «Список множеств» загрузим полный список множеств выбранного графа. На рисунках 4 и 5 показаны изображения графа с подсвеченными множествами вершин и ребер, выбранными из списка.

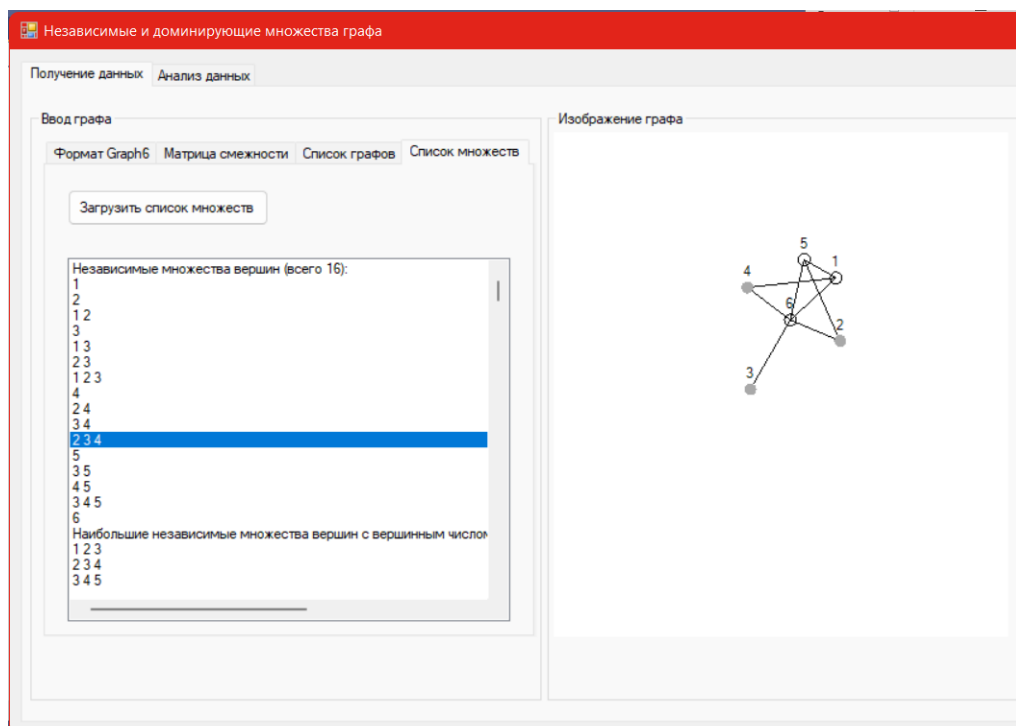


Рисунок 4 – Подсветка независимого множества вершин

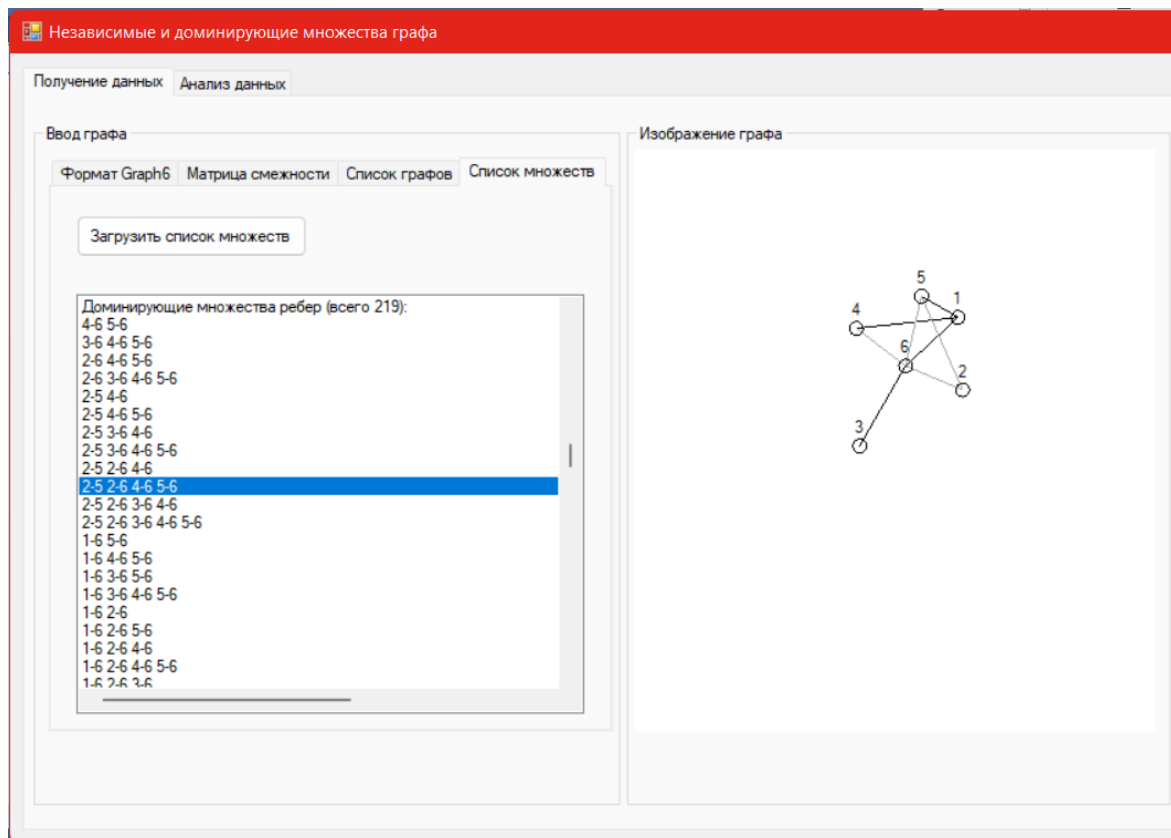


Рисунок 5 – Подсветка доминирующего множества ребер

### 2.3 Исследование графов

Исследуем вершинные числа независимости и доминирования графов и таблицы соотношения чисел независимости и доминирования для графов с определенным количеством вершин. Для этого перейдем во вкладку «Анализ данных» и загрузим полный список графов. На рисунке 6 показан пример таблицы соотношения чисел независимости и доминирования 5-вершинных графов.



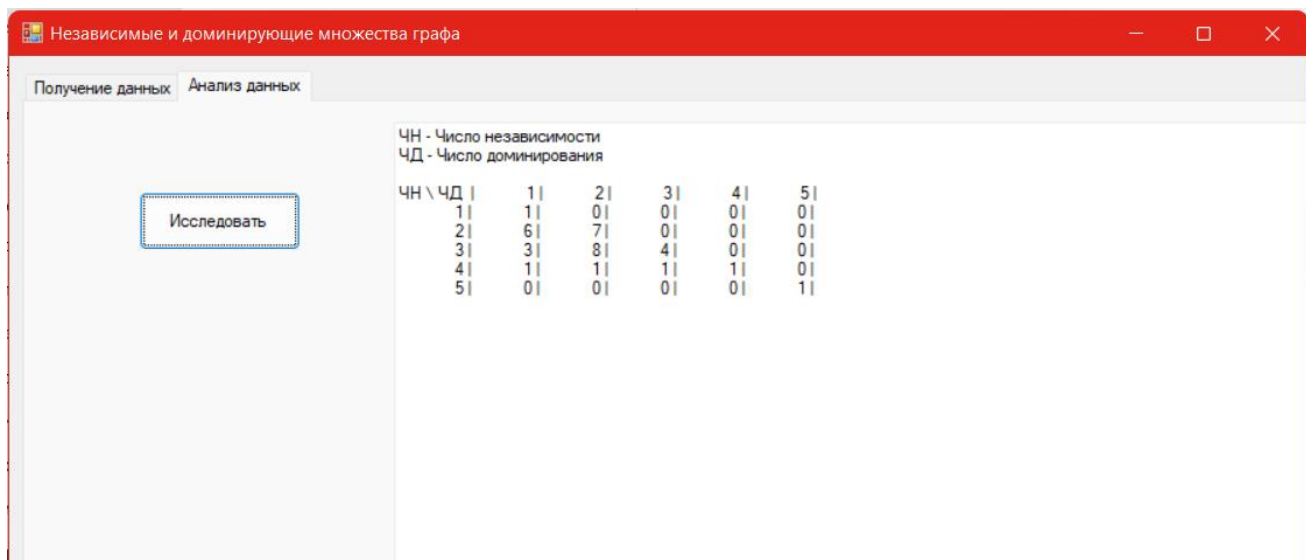


Рисунок 6 – Результат работы программы анализа данных

## ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В данной работе были рассмотрены понятия независимых множеств вершин и ребер, доминирующих множеств вершин и ребер, наибольшие независимые множества вершин и ребер, наименьшие доминирующие множества вершин и ребер, вершинные и реберные числа независимости и доминирования, а также связные доминирующие, независимые доминирующие множества вершин и наименьшие связные и независимые доминирующие множества вершин для заданных графов.

В практической части работы была реализована программа на языке программирования C++ CLI в среде Microsoft Visual Studio 2022.

Программа позволяет находить все указанные выше множества и определять соответствующие им числа. Также в программе реализована визуализация графа и отображение соответствующих множеств.