#### Министерство образования Республики Беларусь

# Учреждение образования БЕЛОРУССКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ИНФОРМАТИКИ И РАДИОЭЛЕКТРОНИКИ

Факультет Информационных технологий и управления Кафедра Интеллектуальных информационных технологий

#### РАСЧЕТНАЯ РАБОТА

по дисциплине «Представление и обработка информации в интеллектуальных системах» на тему

#### Найти граф замыкания неориентированного графа.

Выполнил: Е. В. Пшенов

Студент группы 321702

Проверил: Н. В. Малиновская

# Содержание

1	Введение	2
2	Список понятий	2
3	Тестовые примеры	4
	3.1 Tect 1	4
	3.2 Tect 2	5
	3.3 Tect 3	6
	3.4 Tect 4	7
4	Пример работы алгоритма в семантической памяти	8
	4.1 Краткое описание:	8
	4.2 Демонстрация на тесте 5:	
5	Заключение	15

# 1 Введение

**Цель:** Получить навыки формализации и обработки информации с использованием семантических сетей **Задача:** Найти граф замыкания неориентированного графа.

## 2 Список понятий

1. *Неориентированный граф* (абсолютное понятие)-граф, в котором все ребра являются звеньями, то есть порядок двух концов ребра графа не существенен

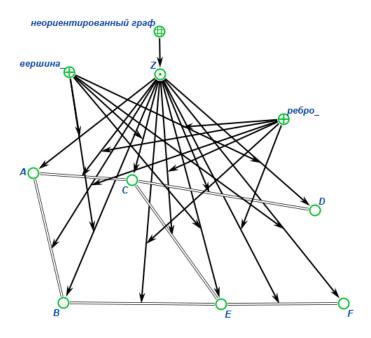


Рис. 1: Абсолютное понятие неориентированного графа

2. *Замыканием* графа называется такой набор рёбер, который содержит все возможные пути между всеми парами вершин.

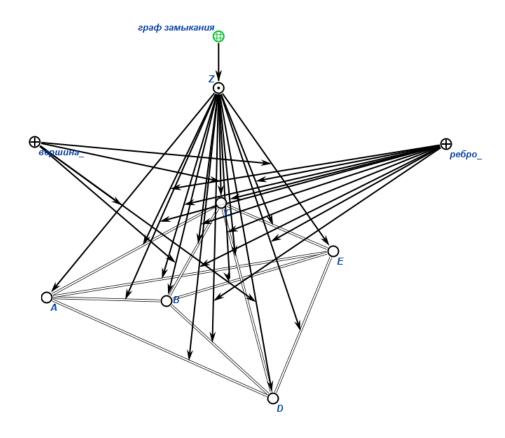


Рис. 2: Абсолютное понятие графа замыкания

# 3 Тестовые примеры

## 3.1 Tect 1

Вход: Найти граф замыкания данного неориентированного графа.

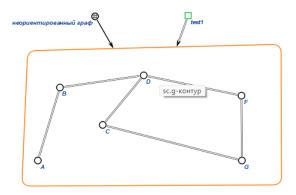


Рис. 3: Вход теста 1

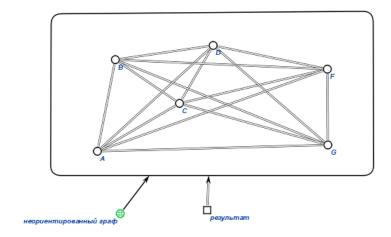


Рис. 4: Выход теста 1

#### 3.2 Tect 2

Вход: Найти граф замыкания данного неориентированного графа.

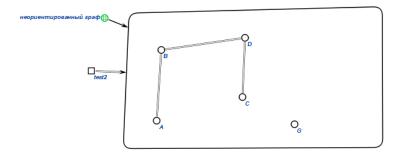


Рис. 5: Вход теста 2

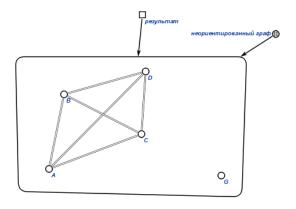


Рис. 6: Выход теста 2

#### 3.3 Тест 3

Вход: Найти граф замыкания данного неориентированного графа.

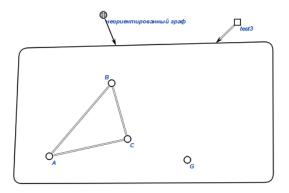


Рис. 7: Вход теста 3

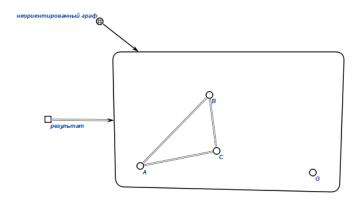


Рис. 8: Выход теста 3

#### 3.4 Tect 4

Вход: Найти граф замыкания данного неориентированного графа.

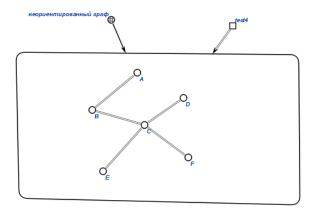


Рис. 9: Вход теста 4

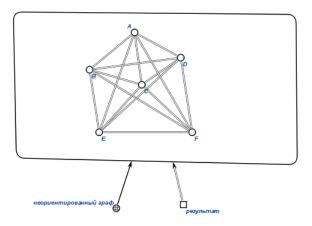


Рис. 10: Выход теста 4

#### 4 Пример работы алгоритма в семантической памяти

#### 4.1 Краткое описание:

- 1. Создание неориентированного графа(рис.11).
- 2. Создаём пременную  $Count\ V$ , которая будет хранить в себе количество вершин, имеющих хотя бы 1 ребро (рис.12).
- 3. Задаём начальную точку вхождения в граф и конечную (рис.13).
- 4. Создание всех возможных рёбер для вершины А (рис.14).
- 5. Просмотр добавленных рёбер для вершины А (рис.15).
- 6. Создание всех возможных рёбер для вершины В (рис. 16).
- 7. Просмотр добавленных рёбер для вершины В (рис.17).
- 8. Создание всех возможных рёбер для вершины С (рис.18).
- 9. Просмотр добавленных рёбер для вершины С (рис.19).
- 10. Создание всех возможных рёбер для вершины D
- 11. Просмотр добавленных рёбер для вершины D
- 12. Создание всех возможных рёбер для вершины Е
- 13. Просмотр добавленных рёбер для вершины Е
- 14. Создание всех возможных рёбер для вершины F
- 15. Просмотр добавленных рёбер для вершины F
- 16. Создаём переменную  $Count\ E$ , которая будет хранить в себе количество всех рёбер конечного графа (рис.20).
- 17. Проверка на замыкание вершин конечного графа (рис.21).
- 18. Выводим полученный результат (рис.22).

## 4.2 Демонстрация на тесте 5:

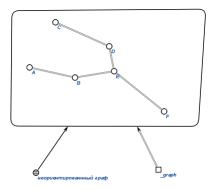


Рис. 11: Вход теста 5. Действие 1

1. Создаём пременную  $Count\ V$ , которая будет хранить в себе количество вершин, имеющих хотя бы 1 ребро. Если вершина не будет иметь ребро, в последующем алгоритме она использоваться не будет;

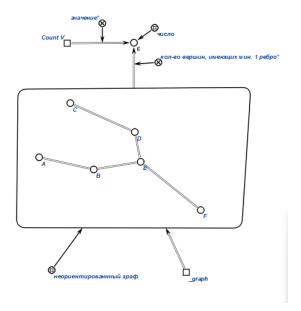


Рис. 12: Действие 2

2. Задаём начальную точку вхождения в граф и конечную, игнорируя вершины без рёбер;

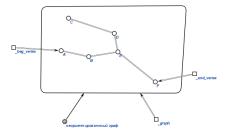


Рис. 13: Действие 3.Задаём начальную точку вхождения в граф и конечную

3. На данном этапе создаём все возможные рёбра для началной вершины, то есть вершины А;

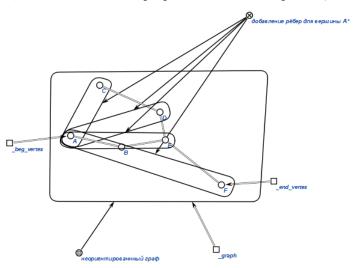


Рис. 14: Действие 4.Создание всех возможных рёбер для вершины А

4. После создания всех рёбер для вершины А просматриваем граф полностью;

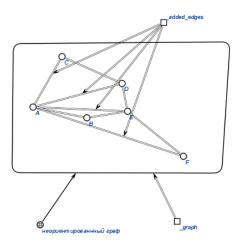


Рис. 15: Действие 5. Просмотр добавленных рёбер для вершины А

5. Продолжаем так до тех пор, пока не дойдём до конечной вершины, то есть до вершины F. Ниже представлены подробные пути перехода от одного действия к другому;

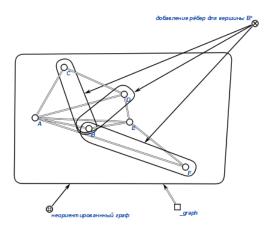


Рис. 16: Действие 6. Создание всех возможных рёбер для вершины В

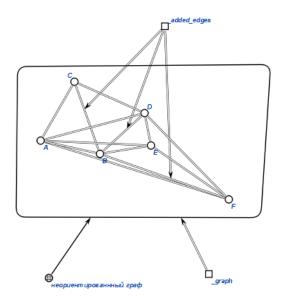


Рис. 17: Действие 7. Просмотр добавленных рёбер для вершины В

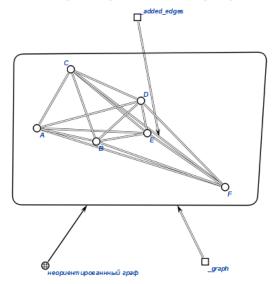


Рис. 18: Действие 8. Создание всех возможных рёбер для вершины С

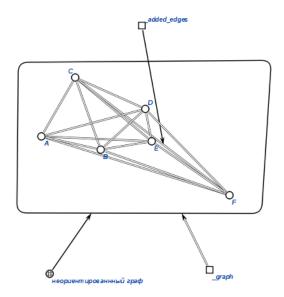


Рис. 19: Действие 9. Просмотр добавленных рёбер для вершины С

6. Так как после вершины С добавлять рёбра некуда из-за уже заполненного графа, то перейдём к созданию переменной  $Count\ E$ , которая будет хранить в себе количество всех рёбер конечного графа.

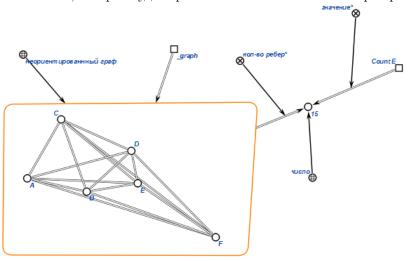


Рис. 20: Действие 10-16

7. Для того, чтобы правильно получить граф замыкания, необходимо, чтобы конечное количество рёбер было верным. Для этого воспользуемся формулой нахождения максимального количества рёбер для данного графа с количеством вершин  $Count\ E = Count\ V\ (Count\ v\ -\ 1)/2$ 

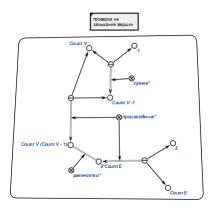


Рис. 21: Действие 17. Проверка на замыкание вершин конечного графа

8. Проверку на замыкание вершин наш граф прошёл, а это значит, что мы можем спокойно получить правильный граф по итогу выполненного алгоритма.

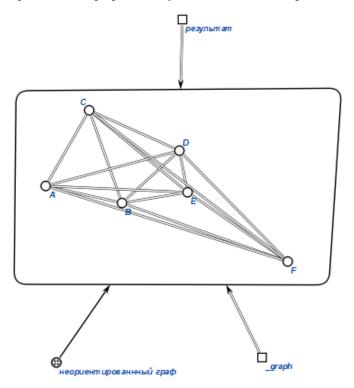


Рис. 22: Действие 18. Выводим полученный результат

#### 5 Заключение

В рамках данной темы были рассмотрены ключевые аспекты формализации и обработки информации с использованием семантических сетей, а также задача нахождения графа замыкания для неориентированного графа. Освоение навыков формализации и обработки информации с помощью семантических сетей, а также методов работы с графами, является важным направлением в развитии компетенций, связанных с управлением и анализом данных. Полученные знания и умения могут найти применение в широком спектре прикладных задач, от информационных систем до интеллектуального анализа данных.

## Список литературы

- [1] Ф. Харарри. Теория графов. Эдиториал УРСС, Москва, 2018. 304 с.
- [2] Кофман А. Введение в теорию нечетких множеств. Радио и связь, Москва, 1982. 423с.
- [3] Нечипуренко, М. И. Алгоритмы и программы решения задач на графах и сетях. Наука. Сиб. отд-ние, Новосибирск, 1990. 515 с.
- [4] Д. Кормен. Алгоритмы. Построение и анализ. Вильямс, Москва, 2015. 1328 с.
- [5] M. Wooldridge. An introduction to multiagent systems. 2nd ed. J. Wiley, Chichester, 2009. 484 p.