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 Тест 1	4
	3.2 Тест 2	5
	3.3 Тест 3	6
	3.4 Тест 4	7
4	Пример работы алгоритма в семантической памяти	8
	4.1 Краткое описание:	8
	4.2 Демонстрация на тесте 5:	9
5	Заключение	5
Cı	писок использованных источников	6

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

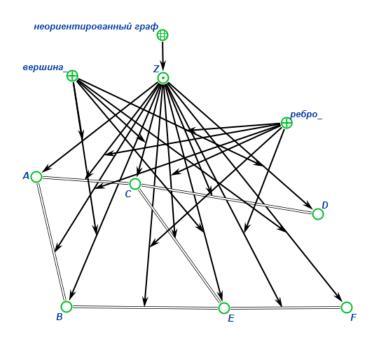


Рисунок 2.1 – Абсолютное понятие неориентированного графа

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

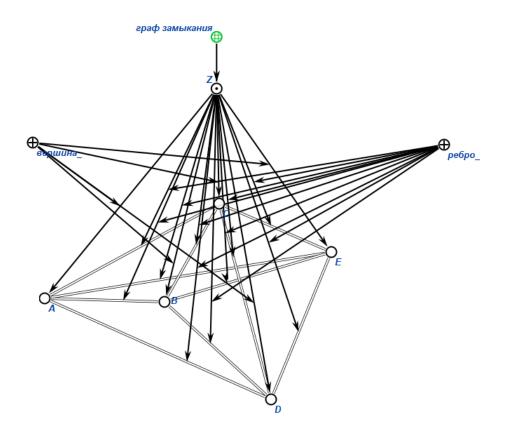


Рисунок 2.2 – Абсолютное понятие графа замыкания

3 ТЕСТОВЫЕ ПРИМЕРЫ

3.1 Тест 1

Вход: Найти граф замыкания данного неориентированного графа.

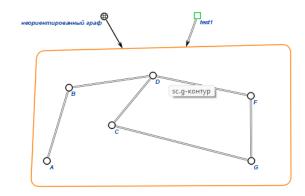


Рисунок 3.1 – Вход теста 1

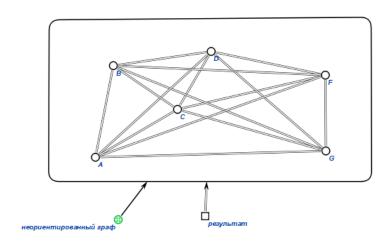


Рисунок 3.2 – Выход теста 1

3.2 Tect 2

Вход: Найти граф замыкания данного неориентированного графа.

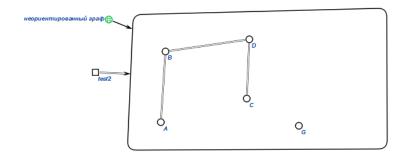


Рисунок 3.3 – Вход теста 2

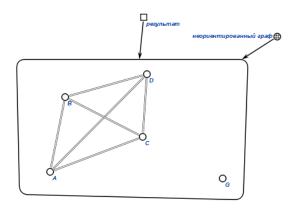


Рисунок 3.4 – Выход теста 2

3.3 Тест 3

Вход: Найти граф замыкания данного неориентированного графа.

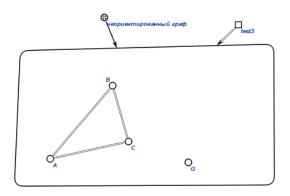


Рисунок 3.5 – Вход теста 3

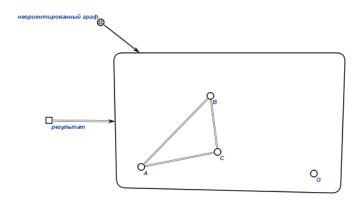


Рисунок 3.6 – Выход теста 3

3.4 Тест 4

Вход: Найти граф замыкания данного неориентированного графа.

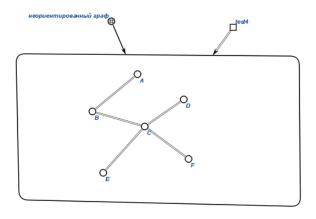


Рисунок 3.7 – Вход теста 4

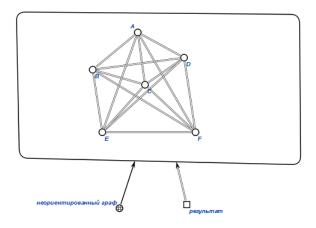


Рисунок 3.8 – Выход теста 4

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 .
- 3. Задаём начальную точку вхождения в граф и конечную.
- 4. Создание всех возможных рёбер для вершины А.
- 5. Просмотр добавленных рёбер для вершины А.
- 6. Создание всех возможных рёбер для вершины В.
- 7. Просмотр добавленных рёбер для вершины В.
- 8. Создание всех возможных рёбер для вершины С .
- 9. Просмотр добавленных рёбер для вершины С.
- 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.
- 17. Проверка на замыкание вершин конечного графа.
- 18. Выводим полученный результат.

4.2 Демонстрация на тесте 5:

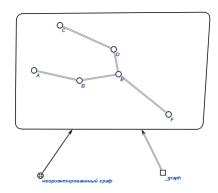


Рисунок 4.1 – Вход теста 5. Действие 1

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;

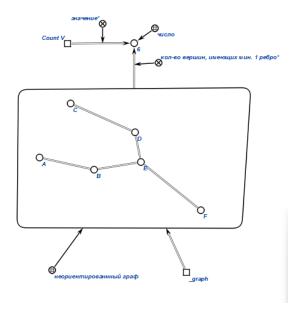


Рисунок 4.2 – Действие 2

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

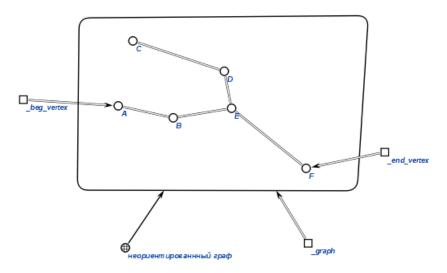


Рисунок 4.3 – Действие 3.Задаём начальную точку вхождения в граф и конечную

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

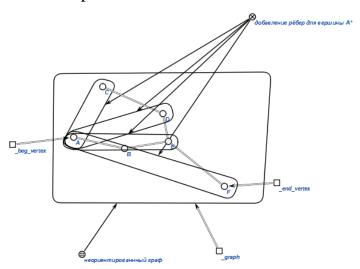


Рисунок 4.4 – Действие 4.Создание всех возможных рёбер для вершины А

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

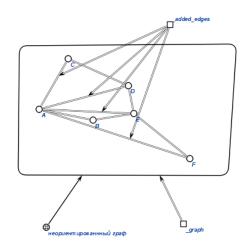


Рисунок 4.5 – Действие 5. Просмотр добавленных рёбер для вершины А

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;

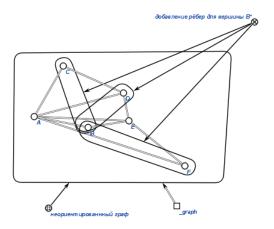


Рисунок 4.6 – Действие 6.Создание всех возможных рёбер для вершины В

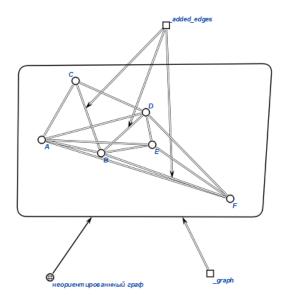


Рисунок 4.7 – Действие 7. Просмотр добавленных рёбер для вершины В

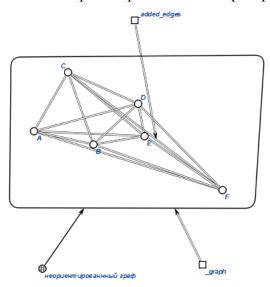


Рисунок 4.8 – Действие 8. Создание всех возможных рёбер для вершины С

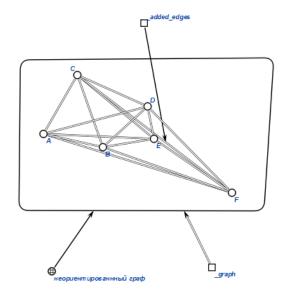


Рисунок 4.9 – Действие 9. Просмотр добавленных рёбер для вершины C 6. Так как после вершины C добавлять рёбра некуда из-за уже заполненного графа, то перейдём к созданию переменной *Count E*, которая будет хранить в себе количество всех рёбер конечного графа.

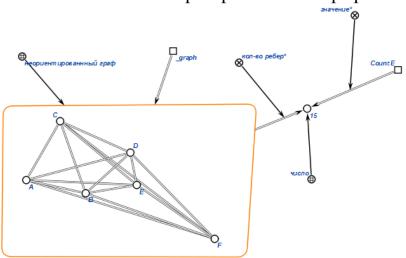


Рисунок *4.10* – Действие 10-16

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 $Count\ E = Count\ V\ (Count\ v\ -\ 1)/2$

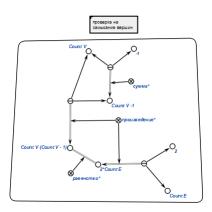


Рисунок 4.11 – Действие 17. Проверка на замыкание вершин конечного графа

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

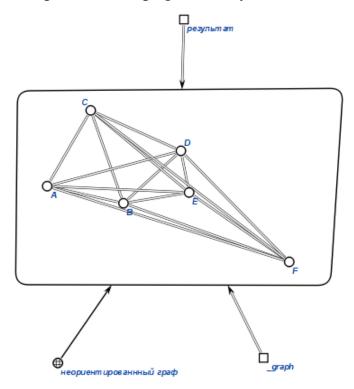


Рисунок 4.12 – Действие 18. Выводим полученный результат

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 ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

- [1] Д.А., Лазуркин. Руководство к выполнению расчетной работы по курсам ОИИ ППвИс / Лазуркин Д.А. С. 13.
- [2] Кузнецов, О. П. Дискретная математика для инженера / О. П. Кузнецов, Г. М. Адельсон-Вельский. Энергоатомиздат, 1988. С. 480.
 - [3] Оре, О. Теория графов / О. Оре. Наука, 1980. С. 336.
- [4] Signore, Robert. The ODBC solution: Open database connectivity in distributed environments / Robert Signore, Michael O Stegman, John Creamer. McGraw-Hill, Inc., 1995. P. 127.