## 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 «Задача поиска графа замыкания неориентированного графа »

Выполнил:	Витковская С. И

Студент группы 121702

Проверил: Бутрин С. В.

Минск 2022

# Содержание

Постановка задачи	3
Цель	3
1. Список понятий         1.1. Графовая структура          1.2. Граф          1.3. Неориентированный граф          1.4. Ребро          1.5. Замыкание	3 3 3 4 4 4
1.6. Транзитивные вершины	5
3. Тестовые примеры         3.1. Тест 1          3.2. Тест 2          3.3. Тест 3          3.4. Тест 4          3.5. Тест 5	8 12 13 13 14
Вывод	14

## Постановка задачи

Задача поиска графа замыкания неориентированного графа.

## Цель

Получить навыки формализации и обработки информации с использованием семантических сетей.

### 1. Список понятий

### 1.1. Графовая структура

Это такая одноуровневая реляционная структура, объекты которой могут играть роль либо вершины, либо связки:

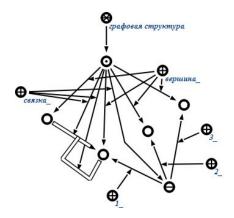


Рисунок 1.1. Графовая структура

### 1.2. Граф

Математическая абстракция реальной системы объектов любой природы, обладающих парными связями.

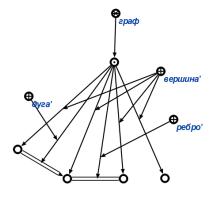


Рисунок 1.2. Граф

### 1.3. Неориентированный граф

Граф, ни одному ребру которого не присвоено направление.

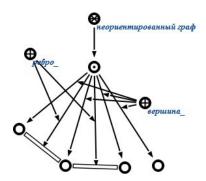


Рисунок 1.3. Неориентированный граф

## 1.4. Ребро

Линия, соединяющая пару смежных вершин графа.

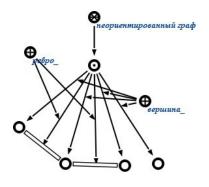


Рисунок 1.4. Ребро

### 1.5. Замыкание

Операция удаления пары транзитивных вершин и замена их новой.

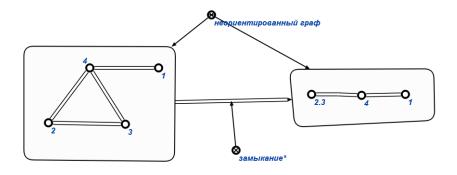


Рисунок 1.5. Замыкание

## 1.6. Транзитивные вершины

Вершины называются транзитивными, если из наличия ребер из х в у и из у в z, следует наличие ребра из х в z.

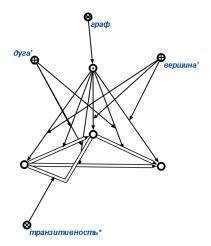


Рисунок 1.6. Транзитивные вершины

## 2. Алгоритм

```
#include <sc-memory/sc_imemory.hpp>
#include <sc-memory/sc_imemory/sc_imemory.hpp>
#include <sc-memory/sc_imemory/sc_common_templ.hpp>

#include <sc-memory/sc_imemory/sc_common_templ.hpp>

#include <sc-agents-common/utils/GenerationUtils.hpp>
#include <sc-agents-common/utils/IteratorUtils.hpp>

#include <sc-agents-common/utils/IteratorUtils.hpp>

#include <sc-agents-common/utils/CommonUtils.hpp>

#include <sc-agents-common/utils/CommonUtils.hpp>

#include <sc-agents-common/utils/CommonUtils.hpp>

#include <sc-agents-common/utils/CommonUtils.hpp>

#include <sc-agents-common/utils.hpp>

#include <sc-agents-common/context- & ms_context, & scaddr node

#include <sc-agents-common/utils.hpp>

#include <sc-agents-scaddr node </pre>

#include <sc-agents-common/utils.hpp>

#include <sc-agent
```

```
ms_context->CreateEdge(ScType::EdgeAccessConstPosPerm, new_n, NewNode);
ms_context->CreateEdge(ScType::EdgeAccessConstPosPerm, param, NewNode);
ms_context->CreateEdge(ScType::EdgeAccessConstPosPerm, param, NewNode);
ScIterator3Ptr from_av = ms_context->Iterator3(available_2, ScType::EdgeAccessConstPosPerm, ScType::NodeConst);
while(from_av-Next())
{
    ms_context->CreateEdge(ScType::EdgeDCommonConst, from_av->Get(2), temp_new->Get(2));
    ms_context->CreateEdge(ScType::EdgeDCommonConst, temp_new->Get(2), from_av->Get(2));
}
ms_context->CreateEdge(ScType::EdgeAccessConstPosPerm, visited, NewNode);
std::string ans = "';
ans += GetStringNodeIdtf(ms_context, it3->Get(2)) + " " + GetStringNodeIdtf(ms_context, it5->Get(2));
ScIterator3Ptr new_it3 = it3;
it3 = ms_context->Iterator3(visited, ScType::EdgeAccessConstPosPerm, ScType::NodeConst);
logger->Message(ScLog::Type::Info, "Merged transitive vertices {" + ans + "}");
ms_context->EraseElement(it3->Get(2));
ms_context->EraseElement(it3->Get(2));
}
else{SC_LOG_ERROR( "netransitiv");}
}
utils::AgentUtils::finishAgentWork(ms_context.get(), questionNode, param);
return SC_RESULT_OK;
```

#### Описание алгоритма:

Примечание: для удобства, вместо неориентированных ребер, проведем две ориентированные дуги

- 1. Выбираем случайную вершину графа;
- 2. Выбираем вторую случайную вершину графа;
  - 2.1 Если существует дуга между первой и второй вершиной, переходим к п.3;
  - 2.2 Переходим к п.2;
- 3. Заносим все вершины, смежные с первой вершиной, кроме второй вершины, в класс available;
- 4. Заносим все вершины, смежные со второй вершиной, кроме первой вершины, в класс available 2;
- 5. Сравниваем количество элементов классов available и available 2;
  - 5.1 Если они равны, переходим к п.6;
  - 5.2 Переходим к п.2;
- 6. Проверяем наличие все вершин из класса available в классе available 2;
  - 6.1 Если для любой вершины из класса available можно найти соответсвующую в

классе available\_2, переходим к п. 7;

- 6.2 Переходим к п.2;
- 7. Проверяем наличие все вершин из класса available 2 в классе available;
- 7.1 Если для любой вершины из класса available\_2 можно найти соответсвующую в классе available, переходим к п. 8;
  - 7.2 Переходим к п.2;
- 8. Создаем новую вершину;
- 9. Удаляем первую и вторую вершины;
- 10. Проводим дуги от новой вершины к вершинам из класса available и обратно;
- 11. Проверяем, существуют ли еще непроверенные вершины;
  - 11.1 Если да, переходим к п. 1;
  - 11.2 Переходим к п.12;
- 12.Возвращение результата. Конец алгоритма.

## 3. Тестовые примеры

#### 3.1. Tect 1

Вход: Необходимо найти граф замыкания неориентированного графа.

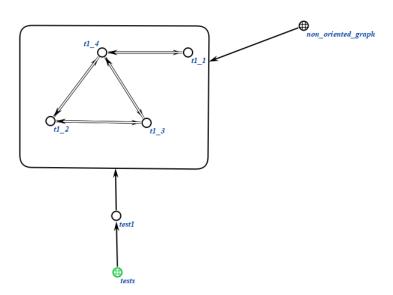


Рисунок 3.1. Вход теста 1

**Шаг 1:** Создаем итератор it3, который захвватывает случайную вершину графа, пусть это будет вершина  $t1_2$ .

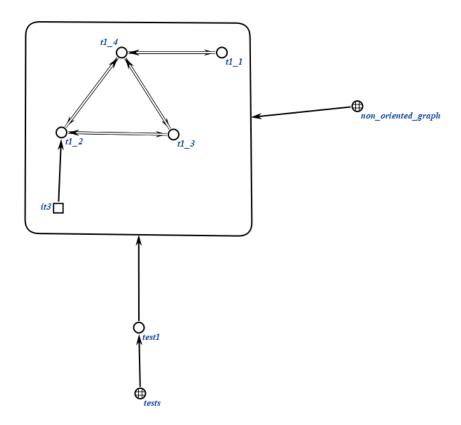


Рисунок 3.2. Шаг 1

**Шаг 2:** Создаем итератор it5, который захватывает случайную вершину графа, пусть это будет вершина  $t1_3$ .

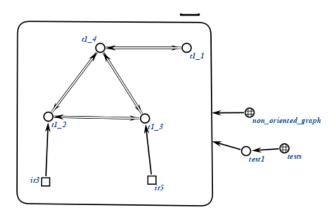


Рисунок 3.3. Шаг 2

**Шаг 3:** Между вершинами  $t1_3$  и  $t1_2$  есть дуги, соответсвенно условие смежности выполняется, поэтому создаем классы available и available\_2 и переменные length и length\_2, которые сразу инициализируем нулями.

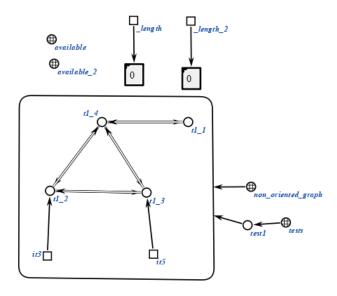


Рисунок 3.4. Шаг 3

**Шаг 4:** Заносим вершины, смежные с вершиной  $t1_2$ , в класс available и увеличиваем переменную length на соответствующее значение, а вершины, смежные с вершиной  $t1_3$  заносим в класс available 2 и увеличиваем переменную length 2 на соответствующее значение.

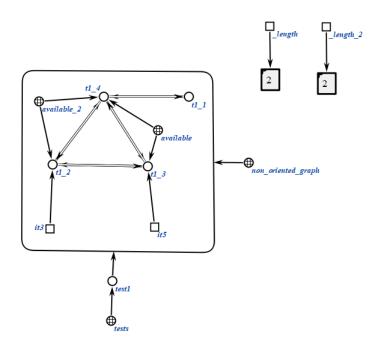


Рисунок 3.5. Шаг 4

**Шаг 5:** Удаляем вершину  $t1_2$  из класса available\_2 и вершину  $t1_3$  из класса available. И соответсвенно уменьшаем переменные length и length\_2 на 1.

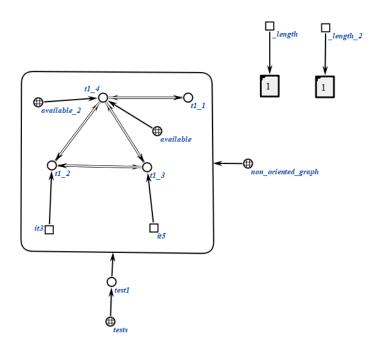


Рисунок 3.6. Шаг 5

**Шаг 6:** Т.к. переменные length и length 2 совпадают, так же, как и содержимое классов available и available 2, создаем новую вершину  $t1_2t1_3$ .

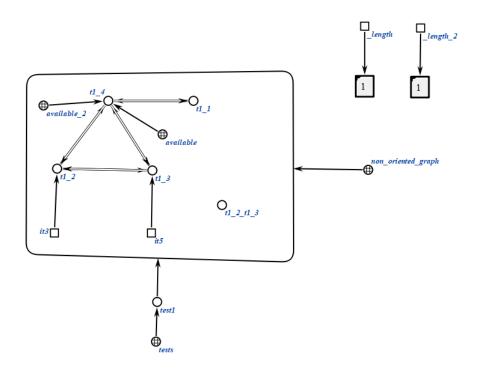


Рисунок 3.7. Шаг 6

**Шаг 7:** Переставляем итератор it3 на новую вершину и удаляем вершины  $t1_3$  и  $t1_2$ ,

проводим дуги от вершин, содержащихся в классе available к новой вершине и обратно.

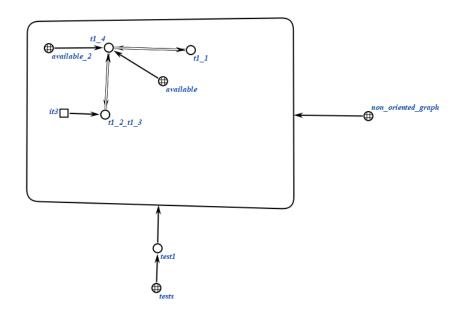


Рисунок 3.8. Шаг 7

Шаг 9: В консоль выводятся слитые вершины.

### [22:15:29][Info]: Merged transitive vertices {t1\_2 t1\_3}

Рисунок 3.9. Вывод теста 1

### 3.2. Tect 2

Вход: Необходимо найти граф замыкания неориентированного графа.

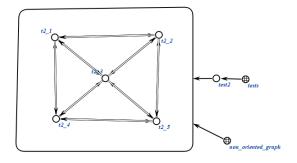


Рисунок 3.10. Вход теста 2

Выход: В графе нет ни одной пары транзитивных вершин.

[22:16:12][Error]: |

Рисунок 3.11. Выход теста 2

### 3.3. Тест 3

Вход: Необходимо найти граф замыкания неориентированного графа.

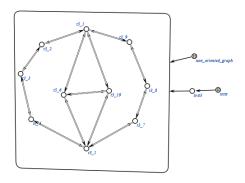


Рисунок 3.12. Вход теста 3

Выход: Будут представлены слитые вершины:

#### [22:16:41][Info]: Merged transitive vertices {t3\_6 t3\_10}

Рисунок 3.13. Выход теста 3

### 3.4. Тест 4

Вход: Необходимо найти граф замыкания неориентированного графа.

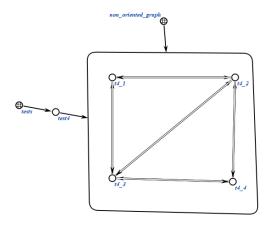


Рисунок 3.14. Вход теста 4

Выход: Будут представлены слитые вершины:

#### [22:17:03][Info]: Merged transitive vertices {t4\_3 t4\_2}

Рисунок 3.15. Выход теста 4

#### 3.5. Tect 5

Вход: Необходимо найти граф замыкания неориентированного графа.

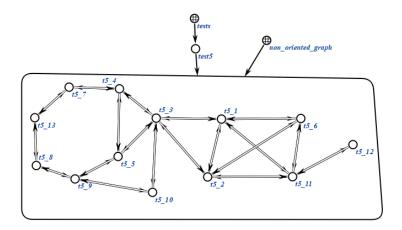


Рисунок 3.16. Вход теста 5

Выход: Будут представлены слитые вершины:

#### [22:14:58][Info]: Merged transitive vertices {t5\_1 t5\_2}

Рисунок 3.17. Выход теста 5

## Вывод

В ходе выполнения работы изучили понятия графа, ребра, графовой структуры, неориентированного графа, операции транзитивного замыкания. Научились работать с базами знаний, создавать агентов в OSTIS. Рассмотрели алгоритм выполнения операции транзитивного замыкания и научились выполнять данную операцию на конкретном примере.

## Список литературы

- [1] OSTIS GT. База знаний по теории графов OSTIS GT. 2011. [Электронный ресурс].- Режим доступа: http://ostisgraphstheo.sourceforge.net/index.php.- Дата доступа 15.03.2022.
- [2] Гладков Л.А, Курейчик В. В., Курейчик В. М. Дискретная математика: Теория множеств, алгоритмов, алгебры логики: учебное пособие/ Под ред. В.М. Курейчика. Таганрог: Изд-во ТТИ ЮФУ, 2009. 312 с.