## 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 «Традиционные и интеллектуальные информационные технологии» на тему

Задача поиска реберного графа для неориентированного графа

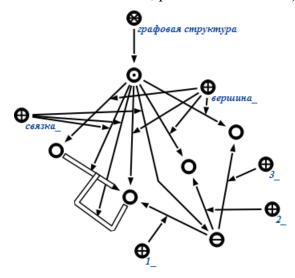
Выполнил Солдатенков Е.Д. студент группы 021704

Проверил Витязь В.С

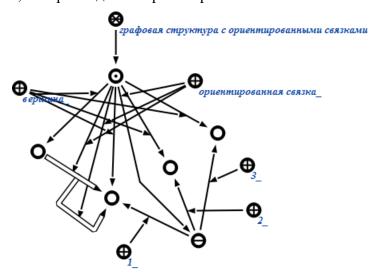
**Цель:** Получить навыки формализации и обработки информации с использованием семантических сетей

Задача: поиск реберного графа для неориентированного графа Список понятий

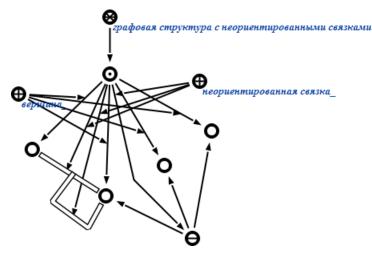
- 1. Графовая структура (абсолютное понятие) это такая одноуровневая реляционная структура, объекты которой могут играть роль либо вершины, либо связки:
  - а. Вершина (относительное понятие, ролевое отношение);
  - b. Связка (относительное понятие, ролевое отношение).



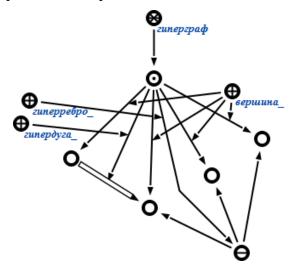
- 2. Графовая структура с ориентированными связками (абсолютное понятие)
  - а. Ориентированная связка (относительное понятие, ролевое отношение) связка, которая задается ориентированным множеством.



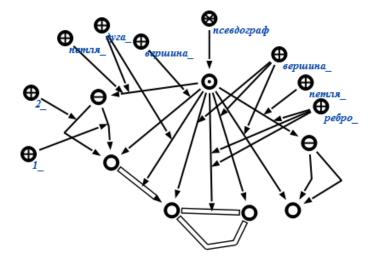
- 3. Графовая структура с неориентированными связками (абсолютное понятие)
  - а. Неориентированная связка (относительное понятие, ролевое отношение) связка, которая задается неориентированным множеством.



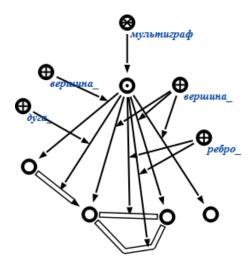
- 4. Гиперграф (абсолютное понятие) это такая графовая структура, в которой связки могут связывать только вершины:
  - а. Гиперсвязка (относительное понятие, ролевое отношение);
  - b. Гипердуга (относительное понятие, ролевое отношение) ориентированнаягиперсвязка;
  - с. Гиперребро (относительное понятие, ролевое отношение) неориентированнаягиперсвязка.



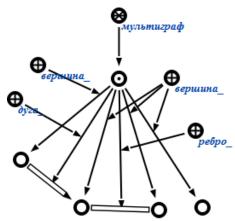
- 5. Псевдограф (абсолютное понятие) это такой гиперграф, в котором все связки должны быть бинарными:
  - а. Бинарная связка (относительное понятие, ролевое отношение) –гиперсвязка арности 2;
  - b. Ребро (относительное понятие, ролевое отношение) неориентированнаягиперсвязка;
  - с. Дуга (относительное понятие, ролевое отношение) ориентированная гиперсвязка;
  - d. Петля (относительное понятие, ролевое отношение) бинарная связка, у которой первый и второй компоненты совпадают.



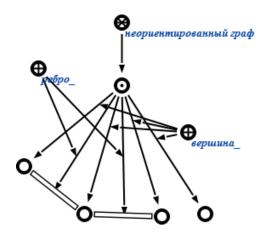
6. Мультиграф (абсолютное понятие) – это такой псевдограф, в котором не может быть петель:



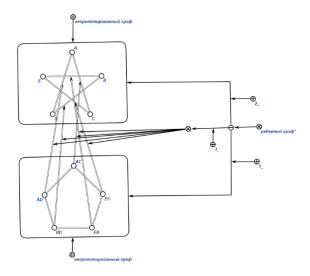
7. Граф (абсолютное понятие) — это такой мультиграф, в котором не может быть кратных связок, т.е. связок у которых первый и второй компоненты совпадают:



8. Неориентированный граф (абсолютное понятие) –это такой граф, в котором все связки являются ребрами:



9. Реберный граф (относительное понятие) — это граф для неориентированного графа, представляющий собой соседство ребер основного графа. Для примера ниже приведен реберный граф.



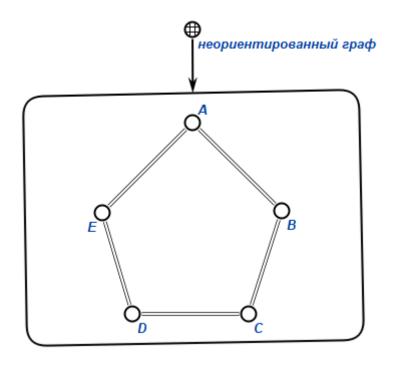
## 1 Тестовые примеры

Во всех тестах графы будет приведены в сокращенной форме со скрытыми ролями элементов графа.

## 1.1 Тест 1

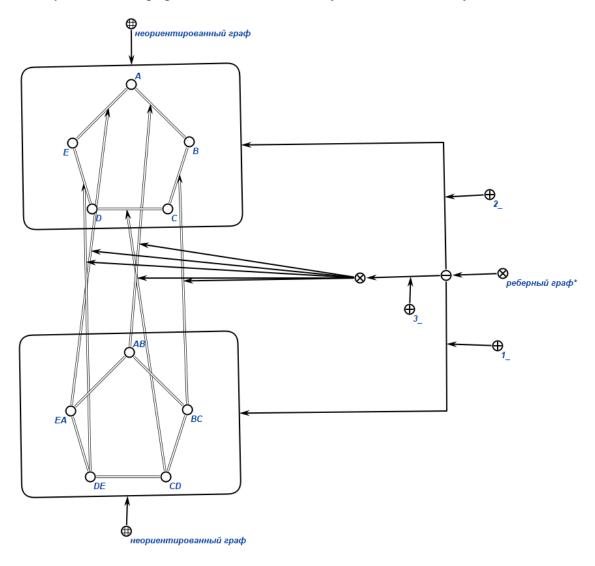
#### Вход:

Необходимо найти реберный граф для данного неориентированного графа.



## Выход:

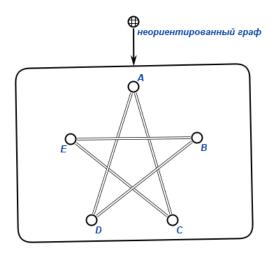
Будет найден граф G=< V, E>, где  $V=\{AB,BC,CD,DE,AE\}.$ 



## 1.2 Tect 2

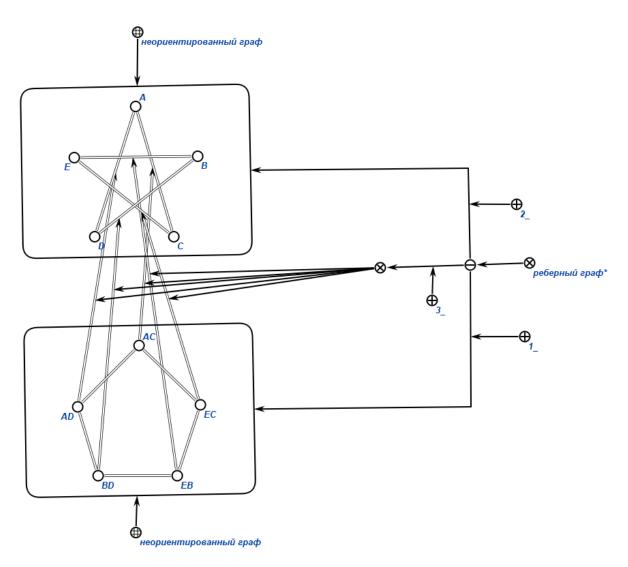
## Вход:

Необходимо найти реберный граф для данного неориентированного графа.



## Выход:

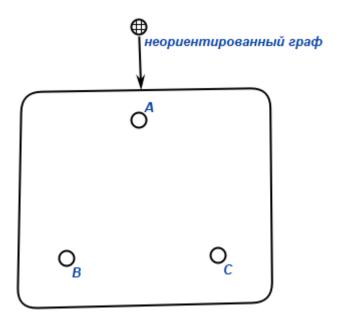
Будет найден граф G=< V, E>, где  $V=\{AC, EC, EB, DB, AD\}$ .



## 1.3 Тест 3

### Вход:

Необходимо найти реберный граф для данного неориентированного графа.



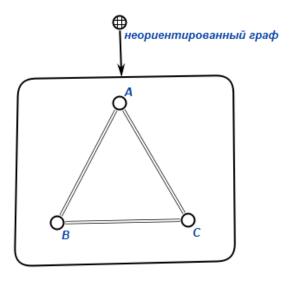
### Выход:

Реберный граф не существует. Программа должна вернуть ошибку вызывающему контексту.

### 1.4 Тест 4

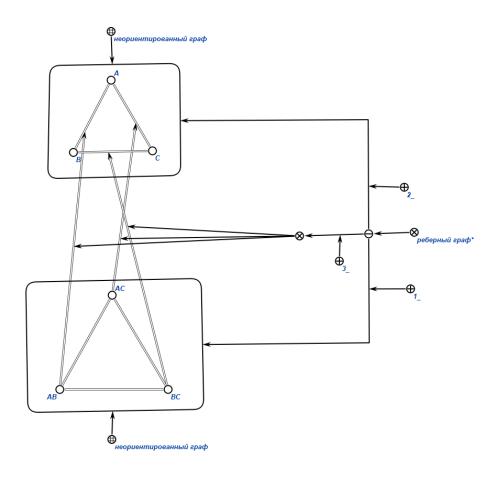
#### Вход:

Необходимо найти реберный граф для данного неориентированного графа.



## Выход:

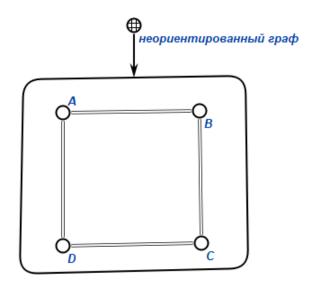
Будет найден граф G=< V, E>, где  $V=\{AC,AB,BC\}$ .



## 1.5 Тест 5

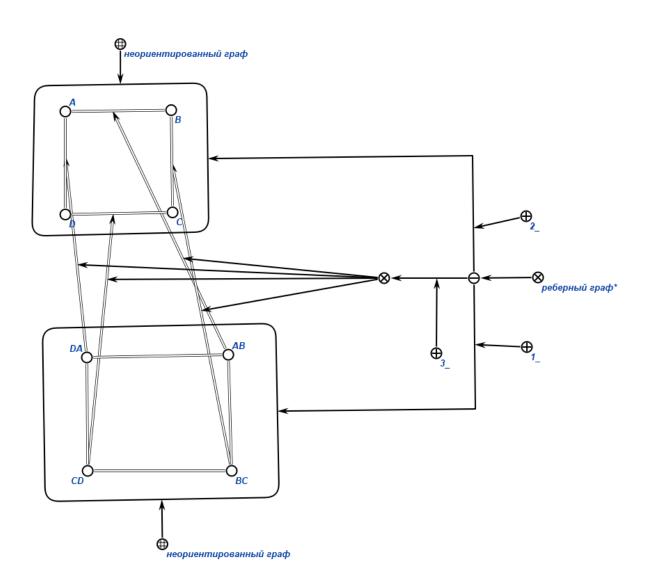
## Вход:

Необходимо найти найти реберный граф для данного неориентированного графа



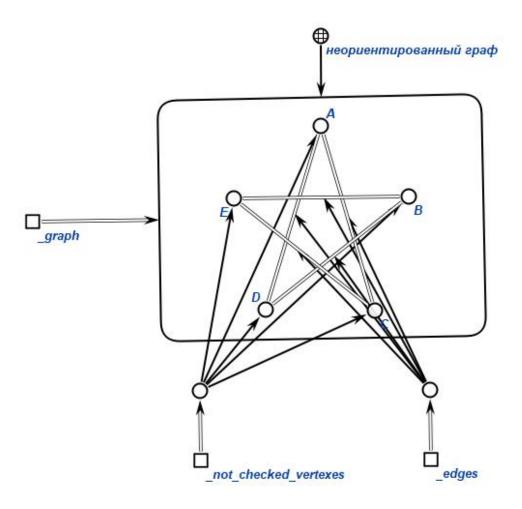
## Выход:

Будет найден граф G=< V, E>, где  $V=\{DA,AB,BC,CD\}.$ 



### 2 Описание алгоритма

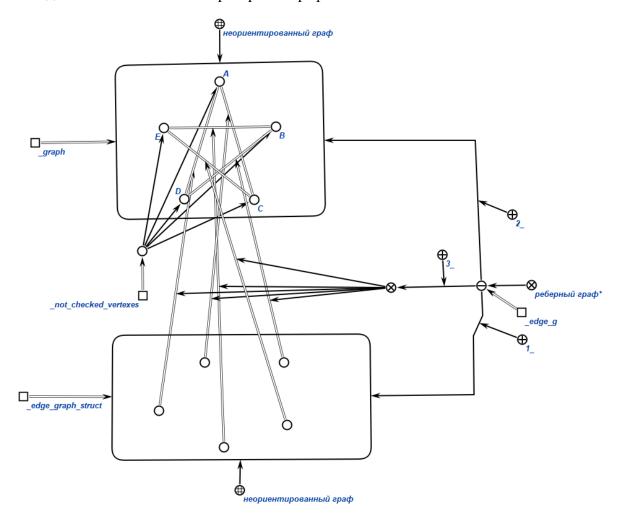
1. Задание входного графа, неориентированных множеств неиспользованных вершин ребер



Переменные изменятся следующим образом:

- \_ graph получит в качестве значения sc-узел неориентированного графа;
- \_not\_checked\_vertexes получит в качестве значения множество непроверенных вершин обрабатываемого графа. Каждый раз нам следует проверять, остались ли еще неиспользованные вершины, является ли следующая в рассмотрении вершина неиспользованной.
- \_edges получит в качестве значения множество ребер обрабатываемого графа.

### 2. Создание связки отношения реберного графа\*

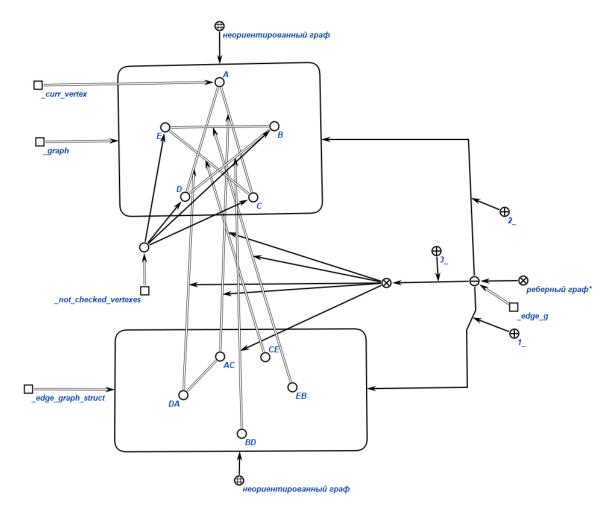


Начинаем генерацию реберного графа.

Создадим связку отношения реберного графа\* и установим ее в качестве значения переменной edge\_g.

Переменная \_edge\_graph\_struct получит в качестве значения неориентированный граф. В созданном неориентированном графе создаем вершины, соответствующие каждому ребру основного графа (каждой вершине из множества \_edges) и удаляем множество \_edges. Указываем соответствия между ребрами основного и вершинами искомого графа.

#### 3. Проверка ребер вершины А и создание ребра в реберном графе



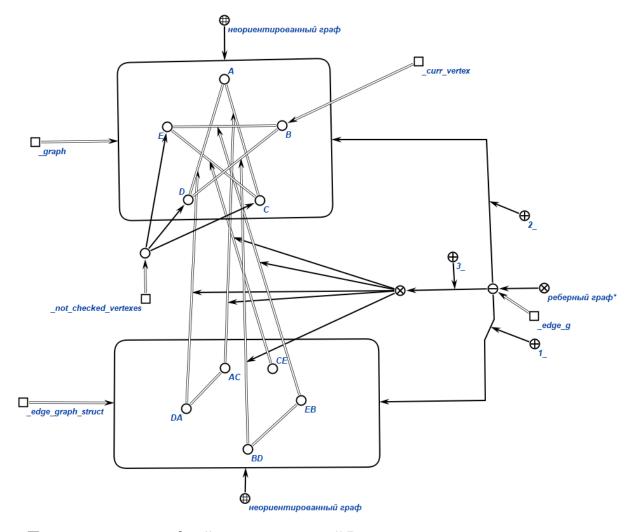
Переменная \_curr\_vertex получит в качестве значения первую вершину из множества  $\frac{1}{2}$  неиспользованных вершин –  $\frac{1}{2}$ .

Начинаем исследование ребер вершины А.

Из вершины выходит два ребра: АС и DA. В реберном графе создаем ребро между вершинами DA и АС (для удобства назвали вершины в реберном графе названиями, соответствующими ребрам, связывающим вершины в основном графе). В дальнейшем, если вершина имеет только одно ребро, для этого ребра не будет создано новых связей в реберном графе.

Удаляем вершину A из множества неиспользованных вершин \_not\_checked\_vertexes.

## 4. Проверка ребер вершины В и создание ребра в реберном графе



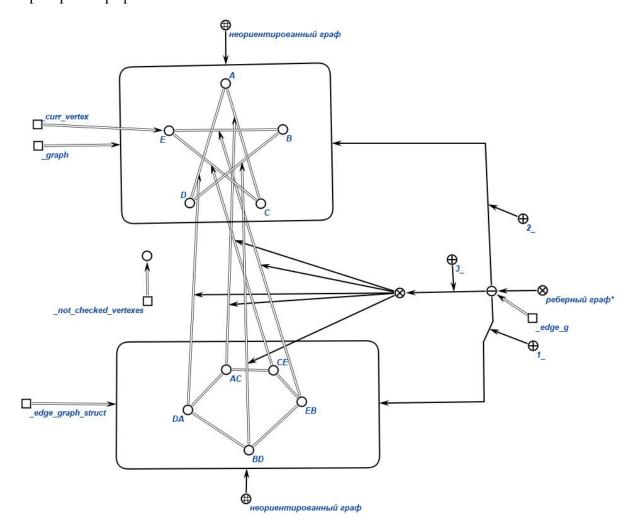
По аналогии с шагом 3 действуем с вершиной В.

Из вершины выходит два ребра: BD и BE. В реберном графе создаем ребро между вершинами DB и BE.

Удаляем вершину В из множества неиспользованных вершин.

По аналогии с шагом 3 действуем со всеми вершинами, пока множество непроверенных вершин не пусто.

5. Проверка ребер всех вершин из множества непроверенных вершин и создание ребер в реберном графе



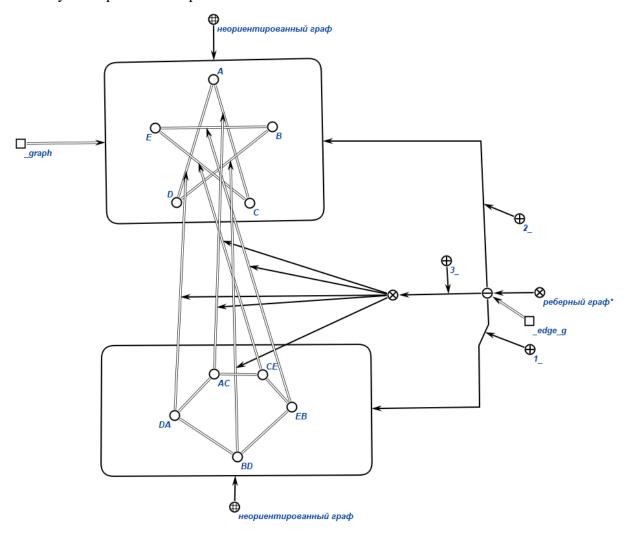
Вершина С. Смежные ей: А и Е. В реберном графе создаем ребро между вершинами АС и ЕС. Удаляем С из \_not\_checked\_vertexes.

Вершина D. Смежные ей: A и B. В реберном графе создаем ребро между вершинами AD и DB. Удаляем D из not checked vertexes.

Вершина Е. Смежные ей: С и В. В реберном графе создаем ребро между вершинами ЕС и ЕВ. Удаляем В из \_not\_checked\_vertexes.

\_not\_checked\_vertexes стало пусто. Значит, мы проверили все вершины и создали связи в реберном графе. Можем удалить множество непроверенных вершин, переменную текущей проверяемой вершины и получить ответ.

# 6. Результат работы алгоритма



# 3 Список литературы

**OSTIS GT** [В Интернете] // База знаний по теории графов OSTIS GT. - 2011 г.. - http://ostisgraphstheo.sourceforge.net/index.php/Заглавная\_страница.

Харарри Ф. Теория графов [Книга]. - Москва : Едиториал УРСС, 2003.