БГУИР

Кафедра ИИТ

Отчет по лабораторной раб	боте №2	
Тема: «Алгоритмы операций над графика	ами и их і	реализация»

Выполнил: Студент группы 421701 Федосов Егор.

> Проверил: Рудьман И.Д.

Минск 2024

Цель работы:

Научиться составлять алгоритм выполнения операций над графиками.

Задача:

Выполнить все основные операции над графиками.

Уточнение постановки задачи:

Ограничения на элементы множеств и графиков: элементы должны быть целыми числами в диапазоне [- 2^{31} ; 2^{31} - 1]. Ограничений на область определения и область значений нет.

Определения и понятия, использовавшиеся в ходе выполнения работы:

- 1. График это множество пар, т.е. множество, каждый элемент которого является парой или кортежем длины 2. Множество Р называется графиком, если каждый его элемент пара.
- 2. Областью определения графика P называется множество пр1P (проекция на первую ось (ось абсцисс) данного графика).
- 3. Областью значения графика называется множество проекций на вторую ось (ось ординат) (пр2Р).
 - 4. Инверсией графика Р называют множество инверсий пар из Р.
- 5. График P называется симметричным, если он наряду с любой своей парой содержит ее инверсию.
- 6. Пусть М произвольное множество. Тогда считают ΔM множество всех пар вида $\langle x, x \rangle$, где x присутствует во всем множестве M. ΔM является симметричным графиком и называется ∂u агональю.
- 7. Композиция графиков P и Q график P оQ, в котором упорядоченные пары удовлетворяют следующему свойству:

существует элемент z такой, что выполняется <x, z> P и <z, y> Q: P \circ Q = $\{<$ x, y>|<x, z> P и <z, y>Q}.

Алгоритмы для упрощения реализации программы:

- 1. Проверка наличия некоторой пары <a, b> в графике Р
 - 1.1. Берем пару <c, d> графика Р. Далее см. п. 1.2
 - 1.1.1. Берем следующую пару <c, d> графика Р
 - 1.2. Проверяем пару <с, d> на предмет совпадения с парой <а, b>
 - 1.2.1. Если пара <c, d> совпадает с парой <a, b> (c=a и d=b), то см. п. 1.3
 - 1.2.2. Если пара <с, d> не совпадает с парой <а, b> ($c\neq$ а и $d\neq$ b) и не является последней в графике, см. п. 1.1.1
 - 1.2.2.1. Если пара <с, d> не совпадает с парой <а, b> ($c\neq$ а и $d\neq$ b) и является последней в графике P, то пара <а, b> не найдена в графике P
 - 1.3. Пара <a, b> найдена в графике Р
- 2. Проверка наличия некоторого элемента Е в множестве Х
 - 2.1. Берем элемент множества Х. Далее см. п. 2.2
 - 2.1.1. Берем следующий элемент множества Х
 - 2.2. Проверяем данный элемент на совпадение с Е
 - 2.2.1. Если данный элемент совпадает с Е, то переходим к пункту 2.3
 - 2.2.2. Если он не совпадает с Е и не является последним, то см. п. 2.1.1
 - 2.2.3. Если элемент является последним, то элемент не найден
 - 2.3. Элемент найден

Алгоритм реализации операций:

- 1. Операция инверсии графика Р. Алгоритм реализации данной операции следующий
 - 1.1. Создаем пустой график Q, в который в будущем будет помещен результат выполнения операции инверсии графика Р
 - 1.2. Берем пару <a, b> графика Р. Далее см. п. 1.3
 - 1.2.1. Берем следующую пару <a, b> графика Р
 - 1.3. Добавляем пару

b, a> к графику Q
 - 1.3.1. Если пара последняя в графике Р, см. п. 1.4
 - 1.3.2. Иначе, см. п. 1.2.1
 - 1.4. Инверсия графика Р составлена
- 2. Операция нахождения композиции графиков Р и Q. Алгоритм следующий
 - 2.1. Создаем пустой график R, в котором в будущем будет помещен результат выполнения операции композиции
 - 2.2. Берем пару <a, b> графика Р. Далее см. п. 2.2.2
 - 2.2.1. Берем следующую пару <a, b> графика Р
 - 2.2.2. Берем пару <c, d> графика Q. Далее см. п. 2.2.2.2
 - 2.2.2.1. Берем следующую пару <c, d>
 - 2.2.2.2. Если b≠с, то см. п. 2.2.2.1
 - 2.2.2.2.1. Иначе проверяем наличие пары <a, d> в графике R
 - 2.2.2.3. Если пара <a, d> не была найдена в графике R, то добавляем ее в

график

- 2.2.2.4. Если пара <c, d> является последней парой в графике Q, то см. п.
- 2.2.3
- 2.2.2.4.1. Иначе, см. п. 2.2.2.1
- 2.2.3. Если пара <a, b> является последней парой в графике P, то см. п. 2.3
- 2.2.3.1. Иначе, см. п. 2.2.1
- 2.3. Композиция графиков Р и Q найдена
- 3. Операция нахождения области определения графика G. Алгоритм
 - 3.1. Создаем пустое множество D, в котором будет храниться область определения графика G
 - 3.2. Берем пару <x, у> из графика G
 - 3.2.1. Берем следующую пару <x, у> из графика G
 - 3.2.2. Проверяем наличие элемента х в множестве D
 - 3.2.2.1. Если элемент х не был найден, то добавляем его
 - 3.2.3. Если пара $\langle x, y \rangle$ не является последней, то см. п. 3.2.1
 - 3.3. Область определения графика G найдена
- 4. Операция нахождения области значений графика G. Алгоритм
 - 4.1. Создаем пустое множество E, в котором будет храниться область значений графика G
 - 4.2. Берем пару <x, у> из графика Е
 - 4.2.1. Берем следующую пару <x, у> из графика Е
 - 4.2.2. Проверяем наличие элемента у в множестве Е
 - 4.2.2.1. Если элемент у не был найден, то добавляем его
 - 4.2.3. Если пара <х, у> не является последней, то см. п. 3.2.1
 - 4.3. Область значений графика G найдена
- 5. Вычисление декартового произведения
 - 5.1. Для каждого элемента а из множества А
 - 5.1.1. Берем по очереди каждый элемент а из множества А. Начинаем с первого элемента и продолжаем до последнего, перебирая все элементы множества А
 - 5.2. Для каждого элемента b из множества В
 - 5.2.1. Для выбранного элемента а из множества A начинаем перебирать все элементы множества B. Для каждого элемента b из множества B будем генерировать пару (a, b)
 - 5.3. Создаем пару (a, b)
 - 5.3.1. Создаем пару (a, b) из текущих элементов а и b. Это будет один из элементов декартового произведения
 - 5.4. Добавляем пару (а, b) в множество С
 - 5.4.1. Множество С будет содержать все уникальные пары, образованные из элементов множества А и множества В
- 6. Вывод результатов
 - 6.1. Показываем пользователю составленные множества А и В
 - 6.2. Выводим все элементы декартового произведения С на экран

Вывод:

В ходе выполнения данной лабораторной работы я научился составлять алгоритм выполнения некоторых операций над графиками и сделал это, использовав язык программирования C++.