

Лабораторная работа №2

Алгоритмы операций над графиками и их реализация

Цель: научиться составлять алгоритм выполнения операций над графиками.

Задача: Выполнить все операции над графиками.

Краткие теоретические сведения:

График — это множество пар, т.е. множество, каждый элемент которого является парой или кортежем длины 2. Множество P называется графиком, если каждый элемент его пара.

Пример. Множество $P = \{ \langle a, b \rangle, \langle a, 1 \rangle, \langle c, d \rangle \}$ является графиком.

Если M — произвольное множество, то M^2 , а также любое множество $C \subseteq M^2$ является графиком. В частности, графиком является множество D^2 действительных чисел. Пусть заданы множества A и B , тогда $A \times B$, $C \subseteq A \times B$ являются графиками.

Понятие графика является обобщенным. В принципе оно происходит от понятия графика функции.

Областью определения графика P называется множество $\text{pr}_1 P$ (проекция на первую ось (ось абсцисс) данного графика).

Областью значения графика называется множество проекций на вторую ось (ось ординат) ($\text{pr}_2 P$).

Легко видеть, что если P — график, тогда если $P = \emptyset$, то $\text{pr}_1 P = \emptyset$ & $\text{pr}_2 P = \emptyset$.

Рассмотрим основные операции над графиками:

1. *Инверсия* (определяется через инверсию кортежа)

Инверсией графика P называют множество инверсий пар из P .

Пример. $P = \{ \langle c, d \rangle, \langle a, b \rangle \}$, $P^{-1} = \{ \langle d, c \rangle, \langle b, a \rangle \}$.

График Q называется инверсией графика P , если $\exists \alpha \in Q$ тогда и только тогда, когда $\alpha^{-1} \in P$, где α - произвольный кортеж.

В теоретико-множественном виде запишем:

$$\alpha^{-1} \in P \rightarrow \alpha \in P^{-1}$$

$$\alpha \in P \rightarrow \alpha^{-1} \in P^{-1}$$

График P называется *симметричным*, если он наряду с любой своей парой содержит ее инверсию. Например, $P = \{ \langle a, b \rangle, \langle b, a \rangle \}$

Пусть M — произвольное множество. Тогда считают ΔM — множество всех пар вида $\langle x, x \rangle$, где x присутствует во всем множестве M . Таким образом, если $M = \{ a, b \}$, то $\Delta M = \{ \langle a, a \rangle, \langle b, b \rangle \}$ — является симметричным графиком и называется *диагональю*.

2. *Композиция*

График R называется композицией двух графиков P и Q , а также $\langle x, y \rangle \in R$, тогда и только тогда, когда $\exists z$ такое, что $\langle x, z \rangle \in P \ \& \ \langle z, y \rangle \in Q$.

Переход от графиков P и Q к их композиции $(P \cdot Q)$ называется *компонированием* графиков P и Q .

Пример. Пусть $P = \{\langle a, a \rangle, \langle a, c \rangle\}$, а $Q = \{\langle a, b \rangle, \langle b, c \rangle\}$, тогда $P \cdot Q = \{\langle a, b \rangle\}$.

Композиция графика P и \emptyset равна \emptyset , то есть $P \cdot \emptyset = \emptyset \cdot P = \emptyset$.

Если M — произвольное множество и $P \subseteq M^2$, тогда $P \cdot \Delta M = \Delta M \cdot P = P$.

Если операцию композиции графиков сопоставить с умножением чисел, то роль нуля будет играть пустое множество, а роль единицы диагональ (Δ).

Пусть $\langle x, z \rangle$ — произвольная пара из $A \cdot B$. Тогда для нее справедливо высказывание:

$$\langle x, z \rangle \in A \cdot B \Rightarrow (\exists y \in (Y \cap W))(\langle x, y \rangle \in A \ \& \ \langle y, z \rangle \in B).$$

Если некоторая пара $\langle x, z \rangle$ не принадлежит $A \cdot B$, то истинно высказывание:

$$\langle x, z \rangle \notin A \cdot B \Rightarrow (\exists y \in (Y \cap W))(\langle x, y \rangle \notin A \ \& \ \langle y, z \rangle \notin B).$$

В операции композиции элемент y называется *компонирующим* элементом для пар $\langle x, y \rangle \in A$ и $\langle y, z \rangle \in B$. Если множество компонирующих элементов пусто, то и результат композиции является пустым множеством:

$$A \cdot B = \emptyset \Rightarrow \text{pr}_2 A \cap \text{pr}_1 B = \emptyset \Rightarrow A \cdot \emptyset = \emptyset \cdot A = \emptyset.$$

Свойства операции композиции:

- $A \cdot B \neq B \cdot A$ — некоммутативность;
- $A \cdot (B \cdot C) = (A \cdot B) \cdot C$ — ассоциативность;
- $A \cdot (B \cup C) = (A \cdot B) \cup (A \cdot C)$ — дистрибутивность по объединению;
- $A \cdot (B \cap C) = (A \cdot B) \cap (A \cdot C)$ — дистрибутивность по пересечению;
- $(A \cdot B)^{-1} = B^{-1} \cdot A^{-1}$.

Некоторые тождества следуют из определения композиции, остальные тождества доказываются уже известными методами.

Задание для выполнения:

В рамках данной лабораторной работы необходимо сделать следующее:

- Чётко сформулировать задачу, в которой отразить цель выполнения работы;
- Записать уточнение постановки задачи, в которой отразить способ задания множеств, мощность множества, числовые ограничения и т.д.;

- Записать определения и понятия, которые использовались в ходе выполнения лабораторной работы;
- Составить и записать логически правильный алгоритм выполнения лабораторной работы;
- Максимально подробно перенести полученный алгоритм на любой процедурный язык программирования (C/C++, Python, Java и т.д.);
- Защитить лабораторную работу.

Материалы для ознакомления:

1. Новиков Ф. А. Дискретная математика для программистов: учебник для вузов. 3-е изд. СПб.: Питер, 2009.
2. Кузнецов, О. П. Дискретная математика для инженера, 2009.
3. Горбатов, В. А. Фундаментальные основы дискретной математики. Информационная математика, 1999.