

**Олимпиадная работа по ИКТ:
“Нахождение кратчайшего пути
с использованием графов и алгоритма
Дейкстры”**

Содержание:

- Графы: определения и примеры
- Ориентированные графы
- Путь в орграфе
- Матрица смежности
- Иерархический список
- Алгоритм Дейкстры
- Программа “ProGraph”
- **Описание работы программы**
- **Достоинства программы**
- **Список литературы**

Графы: определения и примеры

- Говоря простым языком, *граф* - это множество точек (для удобства изображения - на плоскости) и попарно соединяющих их линий (не обязательно прямых). В *графе* важен только факт наличия связи между двумя *вершинами*. От способа изображения этой связи структура *графа* не зависит.

Например, три *графа* на рис. 1 совпадают

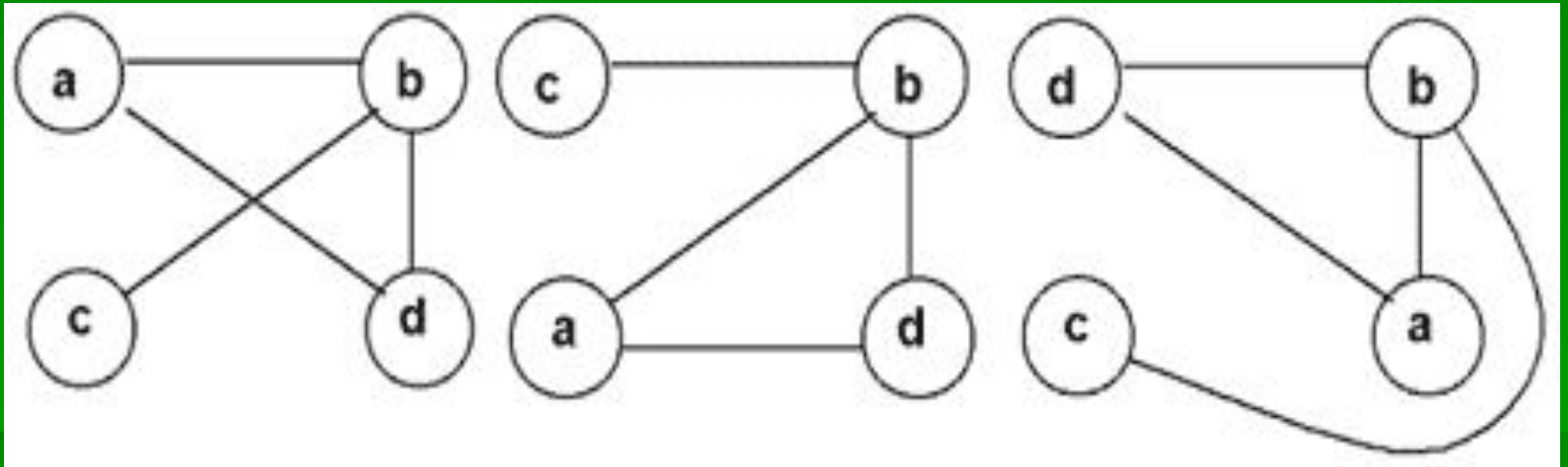


Рис. 1. Три способа изображения одного графа

А два графа на рис. 2 - различны

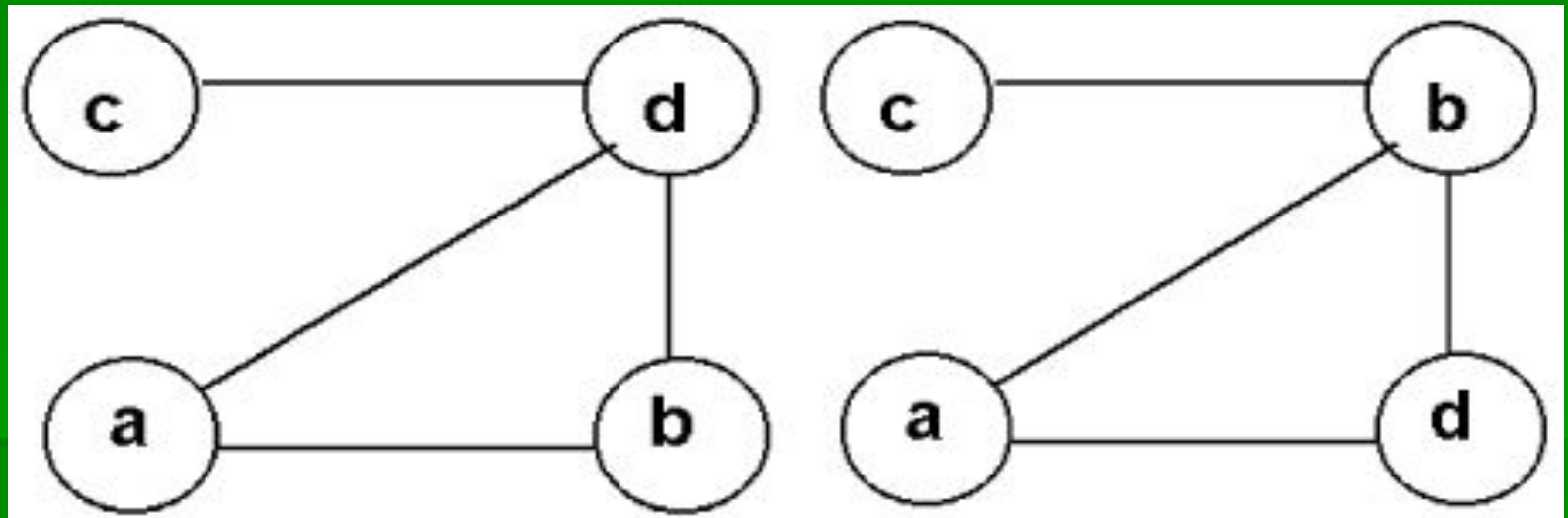


Рис. 2. Пример двух разных графов

Степень вершины

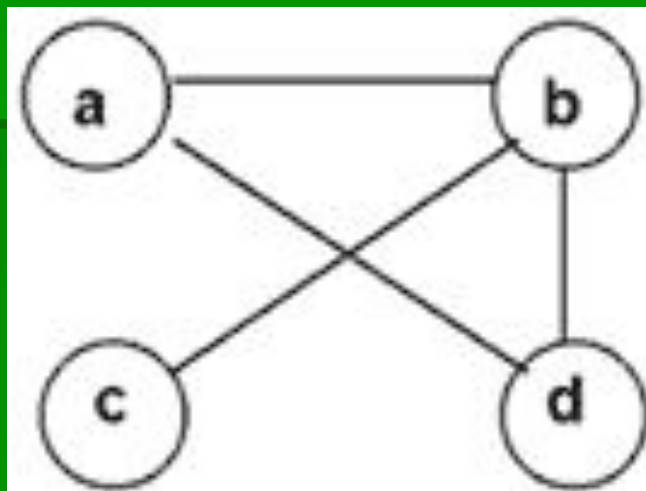
- Любому ребру соответствует ровно две вершины, а вот вершине может соответствовать произвольное количество ребер, это количество и определяет **степень вершины**.
Изолированная вершина вообще не имеет ребер (ее степень равна 0).

Смежные вершины и рёбра

- *Две вершины* называются **смежными**, если они являются разными концами одного *ребра*.
- *Два ребра* называются **смежными**, если они **выходят** из одной *вершины*.

Путь в графе

- *Путь в графе* - это последовательность вершин (без повторений), в которой любые две соседние вершины смежны. Например, в изображенном графе, есть два различных пути из вершины *a* в вершину *c*: *adbс* и *abc*.



Достижимость

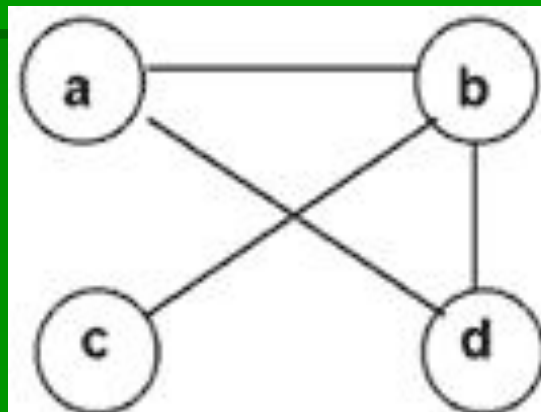
- *Вершина v достижима* из вершины u , если существует *путь*, начинающийся в u и заканчивающийся в v .
- *Граф называется **связным***, если все его *вершины* взаимно *достижимы*.

Длина пути

Длина пути - количество ребер, из которых этот *путь* состоит. Например, *длина* уже упомянутых *путей* *adbc* и *abc* - 3 и 2 соответственно.

Расстояние между между вершинами *u* и *v* - это *длина* кратчайшего *пути* от *u* до *v*. Из этого определения видно, что *расстояние* между вершинами *a* и *c* в *графе* на рис. равно 2.

- **Цикл** - это замкнутый *путь*. Все *вершины* в *цикле*, кроме первой и последней, должны быть различны. Например, *циклом* является *путь* *abda* в *графе* на рис.



Примеры неориентированных графов

Граф	Вершины	Ребра
Семья	Люди	Родственные связи
Город	Перекрестки	Улицы
Сеть	Компьютеры	Кабели
Домино	Костяшки	Возможность
Дом	Квартиры	Соседство
Лабиринт	Развилки и тупики	Переходы
Метро	Станции	Пересадки
Листок в клеточку	Клеточки	Наличие общей границы

Ориентированные графы

- *Орграф* - это *граф*, все *ребра* которого имеют направление. Такие направленные *ребра* называются *дугами*. На рисунках *дуги* изображаются стрелочками (рис.3)

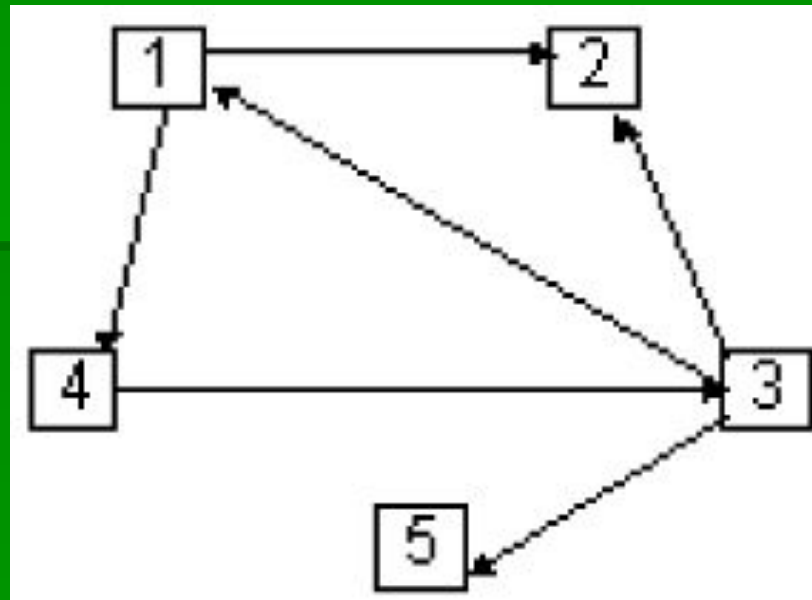


Рис. 3. Орграф

Смешанный граф

- В отличие от ребер, *дуги* соединяют две неравноправные *вершины*: одна из них называется **началом дуги** (*дуга* из нее **исходит**), вторая - **концом дуги** (*дуга* в нее **входит**). Можно сказать, что любое *ребро* - это пара *дуг*, направленных навстречу друг другу.
- Если в *графе* присутствуют и *ребра*, и *дуги*, то его называют **смешанным**

Путь в орграфе

- *Путь в орграфе* - это последовательность вершин (без повторений), в которой любые две соседние вершины смежны, причем каждая вершина является одновременно концом одной дуги и началом следующей дуги. Например, в орграфе на рис. 3 нет пути, ведущего из вершины 2 в вершину 5. "Двигаться" по орграфу можно только в направлениях, заданных стрелками.

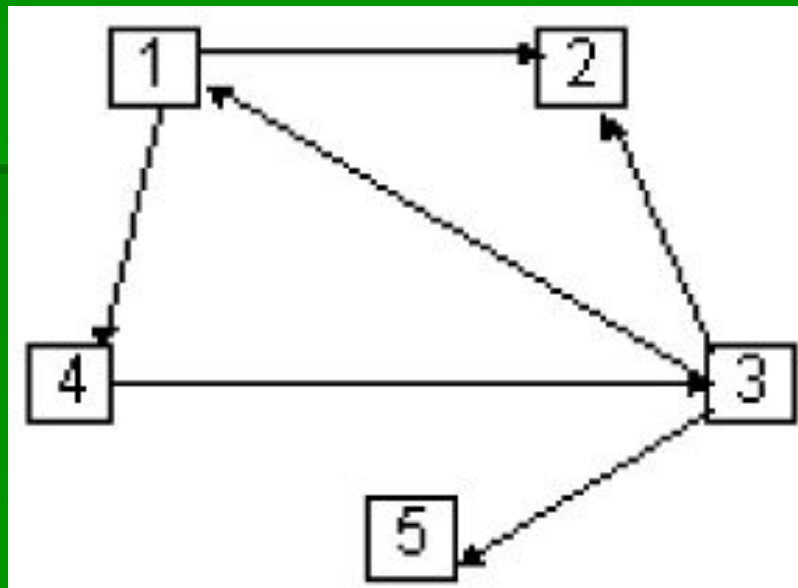


Рис. 3. Орграф

Примеры ориентированных графов

Орграф	Вершины	Дуги
Чайнворд	Слова	Совпадение последней и первой букв (возможность связать два слова в цепочку)
Стройка	Работы	Необходимое предшествование (например, стены нужно построить раньше, чем крышу, т. п.)
Обучение	Курсы	Необходимое предшествование (например, курс по языку Pascal полезно изучить прежде, чем курс по Delphi, и т.п.)
Одевание ребенка	Предметы гардероба	Необходимое предшествование (например, носки должны быть надеты раньше, чем ботинки, и т.п.)
Европейский город	Перекресток	Узкие улицы с односторонним движением

Взвешенные графы

- **Взвешенный** (другое название: **размеченный**) *граф* (или *орграф*) - это *граф* (*орграф*), некоторым элементам которого (*вершинам, ребрам* или *дугам*) сопоставлены числа. Наиболее часто встречаются *графы* с помеченными *ребрами*. Числа-пометки носят различные названия: **вес, длина, стоимость**.

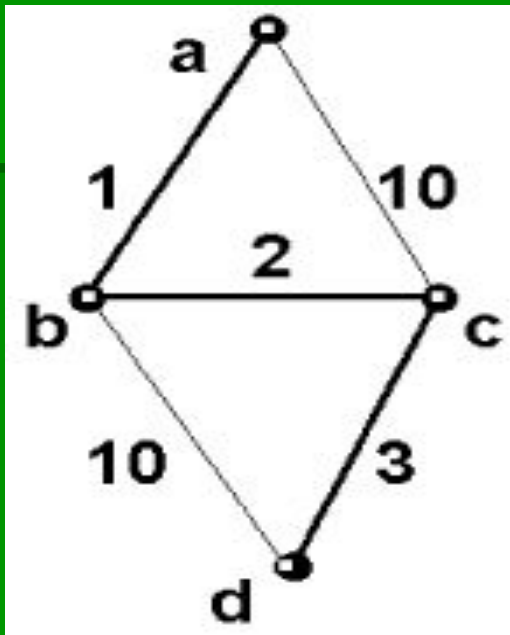


Рис. 4 Взвешенный граф

Длина пути во взвешенном графе

- *Длина пути* во взвешенном (связном) графе - это сумма длин (весов) тех ребер, из которых состоит *путь*. *Расстояние* между вершинами - это, как и прежде, *длина кратчайшего пути*. Например, *расстояние* от вершины *a* до вершины *d* во взвешенном графе, изображенном на рис. 4, равно 6.

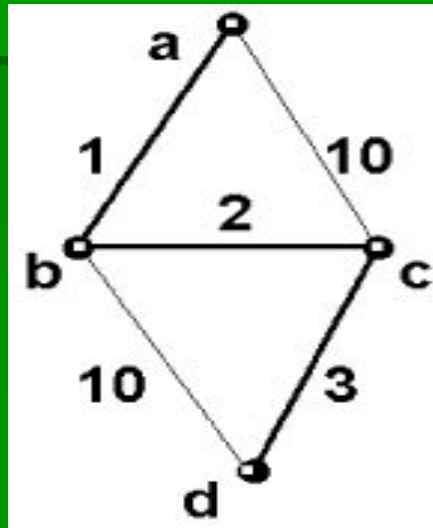


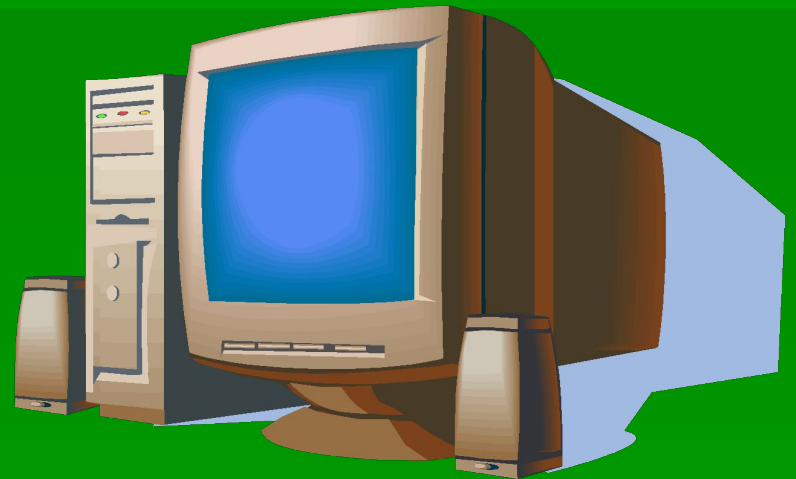
Рис. 4 Взвешенный граф

Примеры взвешенных графов

Граф	Вершины	Вес вершины	Ребра (дуги)	Вес ребра (дуги)
Таможни	Государства	Площадь территории	Наличие наземной границы	Стоимость получения визы
Переезды	Города	Стоимость ночевки в гостинице	Дороги	Длина дороги
Супер-чайнворд	Слова	-	Совпадение конца и начала слов (возможность "сцепить" слова)	Длина пересекающихся частей
Карта	Государства	Цвет на карте	Наличие общей границы	-
Сеть	Компьютеры	-	Сетевой кабель	Стоимость кабеля

Способы представления графов

- Существует довольно большое число разнообразных способов представления *графов*. Однако мы изложим здесь только самые полезные с точки зрения программирования.



Матрица смежности

- **Матрица смежности** S_m - это квадратная матрица размером $N \times N$ (N - количество вершин в графе), заполненная по следующему правилу:
 - Если в графе имеется ребро e , соединяющее вершины u и v , то $S_m[u,v] = V_{es}(e)$, в противном случае $S_m[u,v] = "-"$.

Пример матрицы смежности

	a	b	c	d
a	0	1	10	-
b	1	0	2	10
c	10	2	0	3
d	-	10	3	0

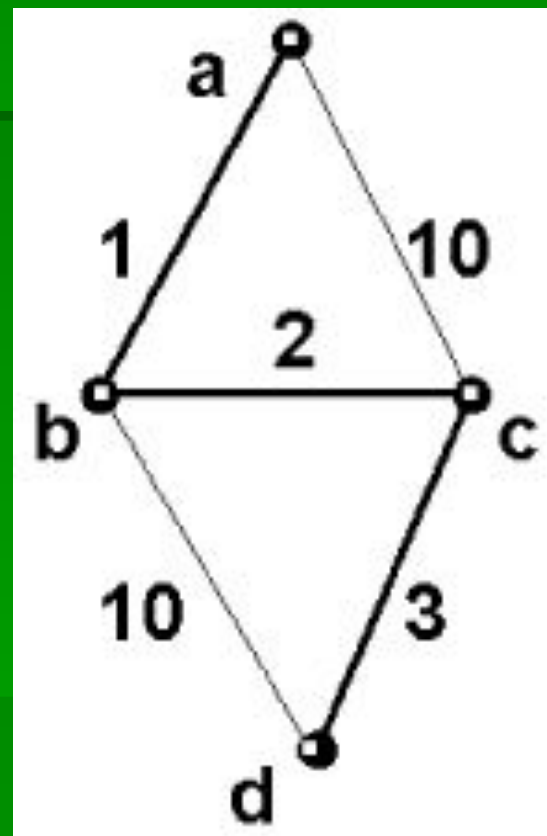


Рис. 4 Взвешенный граф

Преимущества матрицы смежности

- Удобство *матрицы смежности* состоит в наглядности и прозрачности алгоритмов, основанных на ее использовании. А неудобство - в несколько завышенном требовании к памяти: если *граф* далек от полного, то в массиве, хранящем *матрицу смежности*, оказывается много "пустых мест" (нулей). Кроме того, для "общения" с пользователем этот способ представления *графов* не слишком удобен: его лучше применять только для внутреннего представления данных.

Иерархический список

- В одном линейном списке содержатся номера "начальных вершин", а в остальных - номера смежных *вершин* или указатели на эти *вершины*. В качестве примера приведем *иерархический список*, задающий *орграф*, изображенный на рис.3

Пример иерархического списка

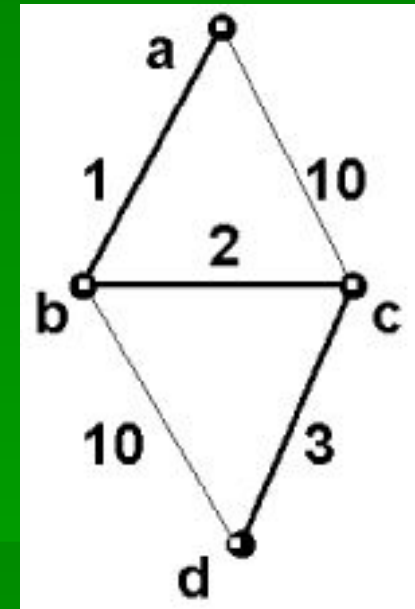


Рис. 5 Пример иерархического списка

Рис. 3 Ограф

Преимущества иерархического списка

Вершина = запись

- Номер: Число;
- Имя: Строка;
- След Вершина: указатель на Вершина;
- Список Дуг: Дуга;
- end;

Дуга = запись

- Стоимость: Число;
- Конец Дуги: Вершина;
- След Дуга: Дуга;
- end;

Очевидное преимущество такого способа представления *графов* заключается в экономичном использовании памяти. И даже небольшая избыточность данных, к которой приходится прибегать в случае неориентированного *графа*, задавая каждое *ребро* как две *дуги*, искупается гибкостью всей структуры, что особенно удобно при необходимости частых перестроений в процессе работы программы.

Программа “ProGraph”

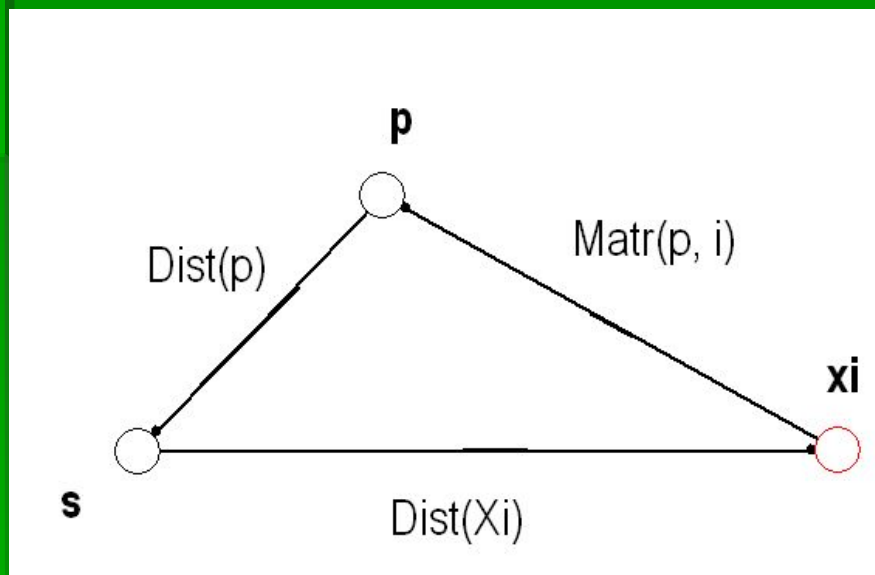
- Программа “ProGraph” была специально создана для создания графов в графической оболочке. Поддерживает возможность добавления алгоритмов на графах.

Алгоритм Дейкстры

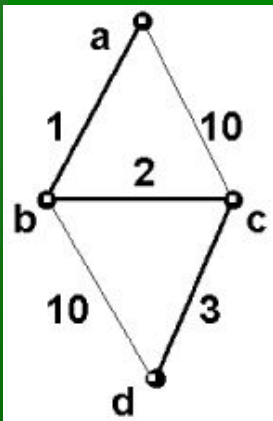
- Мы рассмотрим один из основных алгоритмов поиска кратчайших путей в графе – алгоритм Дейкстры, применимый для графов с неотрицательными весами.

Описание алгоритма

- Основная идея основана на простой формуле:
($\text{Dist}(x)$ – расстояние до вершины x из исходной)
- $\text{Dist}(X_i) = \text{Минимум}(\text{Dist}(X_i), \text{Dist}(p) + \text{Matr}(p, i))$



Описание алгоритма



	a	b	c	d
a	0	1	10	-
b	1	0	2	10
c	10	2	0	3
d	-	10	3	0

- Допустим, нам надо найти кратчайший путь из вершины A в вершину D.
- Перебираем все возможные расстояния до вершин, находим из них минимальное и выводим кратчайший путь.

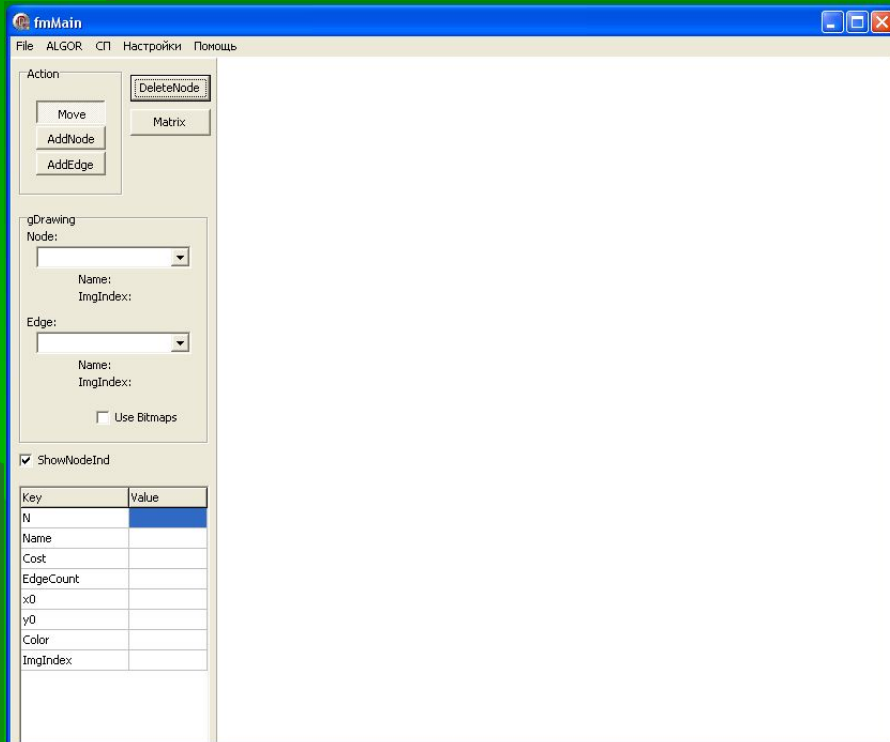
Описание работы программы

Работа делится на две части:

1. Создание графа в Редакторе.
2. Применение алгоритма Дейкстры к получившемуся графу и просмотр результата.

Создание графа в Редакторе

1) Запустите программу “ProGraph.exe”



Вы увидите это окно.

В данном окне вы должны ввести параметры:

Количество вершин графа ('AddNode')

Ребра и их вес ('AddNode', 'Matrix' – веса ребер)

Имена вершин

(ПКМ на вершине, поле 'NodeName')

Здесь вы можете дополнительно выбрать графическое изображение вершин.

Создание графа в Редакторе

1) У вас должно получиться примерно так:

The screenshot shows the 'fmMain' application window with a menu bar (File, ALGOR, СП, Настройки, Помощь) and a toolbar with buttons for 'DeleteNode', 'Move', 'AddNode', 'AddEdge', and 'Matrix'. The main workspace displays a graph with six nodes, each represented by a computer icon. The nodes are labeled: 'Кабинет директора', 'Кабинет завуча', 'Мой компьютер', 'Библиотека', 'Компьютерный класс', and 'ЦРО'. Edges connect the nodes with numerical weights: 5 between 'Кабинет директора' and 'Кабинет завуча'; 2 between 'Кабинет завуча' and 'Мой компьютер'; 9 between 'Кабинет директора' and 'Библиотека'; 5 between 'Кабинет завуча' and 'Компьютерный класс'; 1 between 'Мой компьютер' and 'Компьютерный класс'; 9 between 'Библиотека' and 'ЦРО'; 9 between 'Компьютерный класс' and 'ЦРО'.

On the left side, there is a 'gDrawing' panel with a 'Node' dropdown set to 'nExp.bmp', a 'Name' field containing 'nExp.bmp', and an 'ImgIndex' field set to '2'. Below this is an 'Edge' dropdown, 'Name' and 'ImgIndex' fields, and a checked 'Use Bitmaps' checkbox. At the bottom left, there is a 'ShowNodeInd' checkbox and a table with the following data:

Key	Value
N	5
Name	Мой компьютер
Cost	0
EdgeCount	2
x0	569
y0	146
Color	clWhite
ImgIndex	2

Мы видим пример сети, оформленной в виде графа. Расстояние между вершинами показаны на линиях. В оформлении вершин используется пиктограмма компьютера.

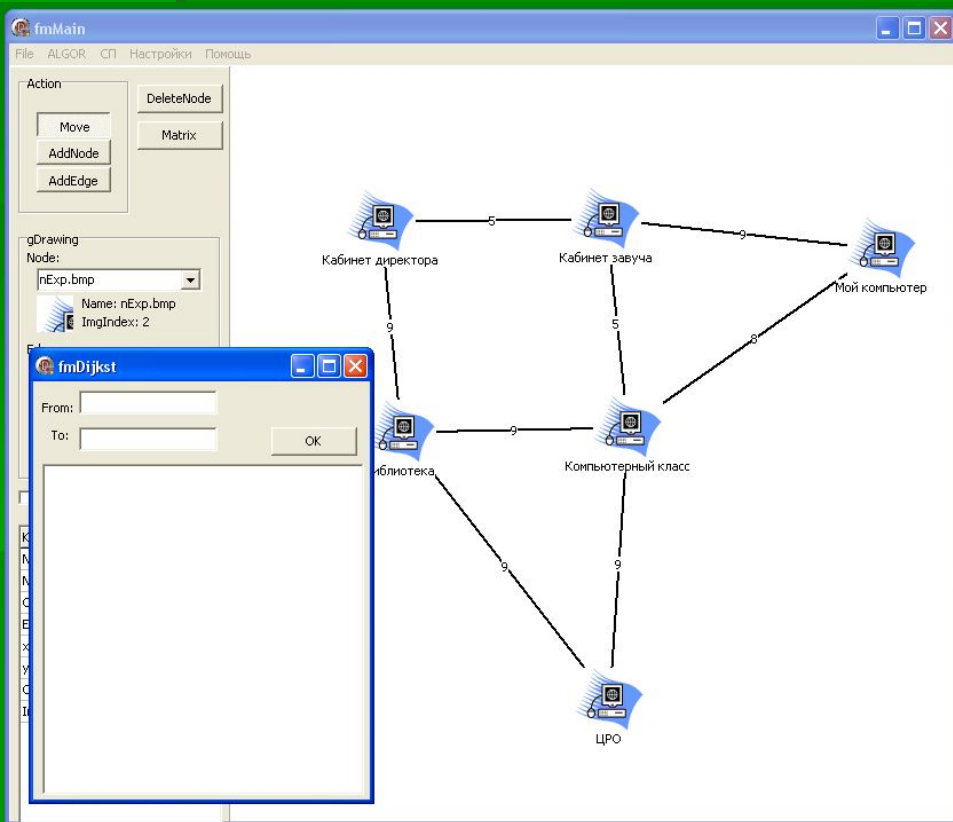
Для сохранения полученного графа выбираем из меню File -> Save as и сохраняем под любым именем.

Полученную заготовку будем использовать для второй части.

Применение алгоритма Дейкстры

Для вызова программы загружаем (File -> Load) ранее сохранённый файл. Открываем из главного меню 'ALGOR -> algor_Dijkst'.

Появится новое окно, в котором необходимо задать начальный и конечный номер вершины.



(Чтобы переключить показ 'Имена вершин/Индексы' необходимо поставить флажок в поле 'ShowNodInd')

Заполнить поля 'From' и 'To' и запустить алгоритм на выполнение ('OK')

Просмотр результата

Вы увидите результат работы:

В окне задания параметров появится строка с длиной кратчайшего пути и сам путь.

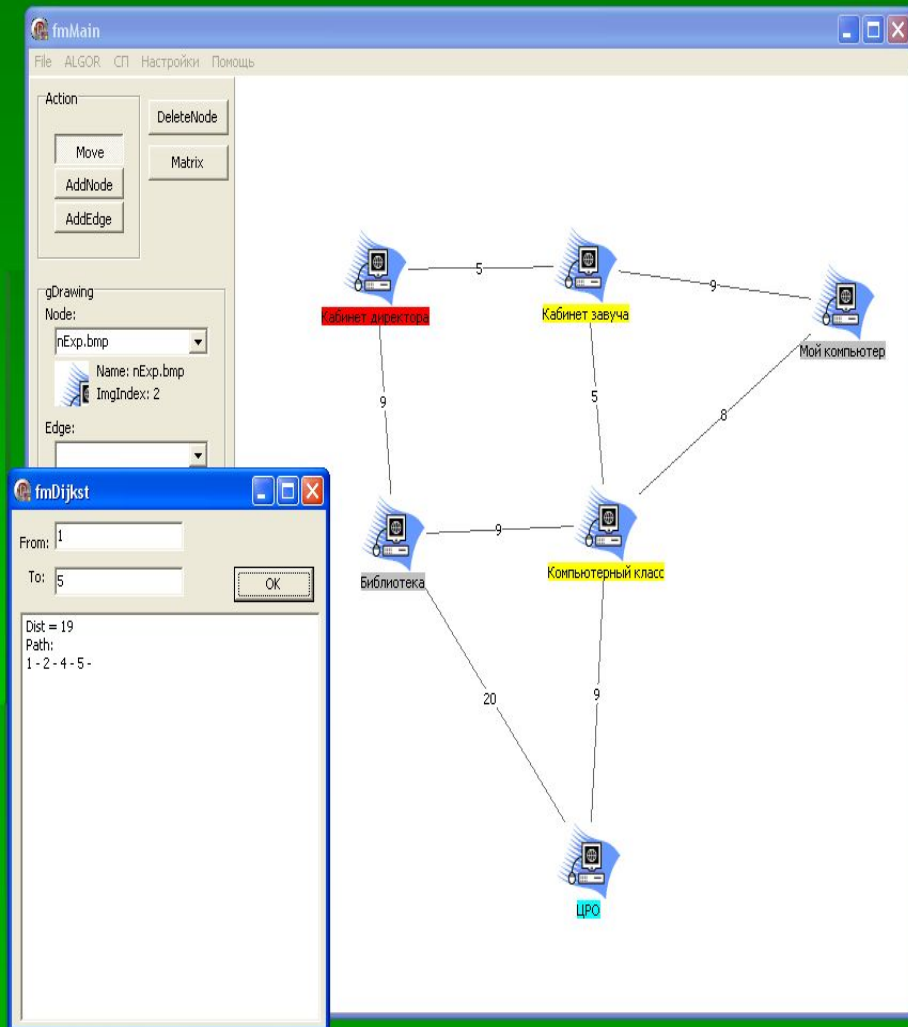
В окне редактора отобразится пройденный путь и вершины окрасятся в следующие цвета:

Красный – начальная вершина.

Синий – конечная вершина.

Желтый – вершины искомого пути.

Серый – вершины, посещенные при работе алгоритма, но не включённые в конечный путь.



Достоинства программы

С помощью этой программы вы можете создать любой граф с помощью удобного редактора графов: схема метро, карта городов, компьютерные сети, карту лабиринта и многое другое.

Представить его в графическом виде, добавляя названия вершин, пиктограммы, расстояния.

Определить кратчайший путь между двумя заданными вершинами и увидеть результат работы алгоритма в графическом и текстовом виде.

Программа была создана на языке “Delphi” с использованием объектно-ориентированного программирования.

Данная программа может быть использована для подготовки к ЕГЭ по информатике.

Список использованной литературы

Кирюхин В.М., Лапунов А.В., Окулов С.М. Задачи по информатике: Международные олимпиады 1989 – 1996: Для факультативов по информатике в старших классах. – М.: АБФ, 1996

Боглаев Ю.П. Вычислительная математика и программирование. – М.: Высшая школа, 1990

Кушниренко А.Г., Лебедев Г.В. Программирование для математиков. – М.: Наука, 1988.

Майерс Г. Искусство тестирования программ. – М.: Финансы и статистика, 1982.

Никольская И.Л. Математическая логика. – М.: Высшая школа, 1981.