Применение теории потоков в графах для расчета маршрутов движения студентов

Выполнил:

Студент группы №6305 Киварин Д. М.

Цель работы

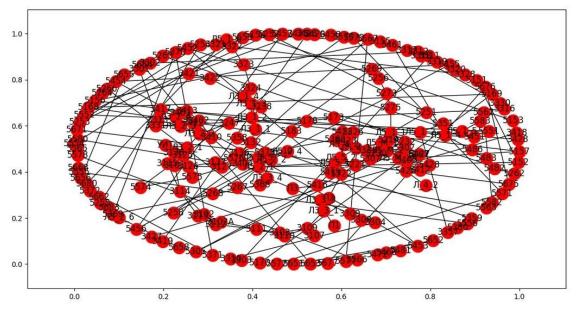
• Построить взвешенный граф расположения аудиторий и «развязок» для корпусов №3 и №5.

В качестве вершин графа используются аудитории, площадки перед лестницами и переходы между корпусами. Ребрами графа являются пути, соединяющие соседние вершины.

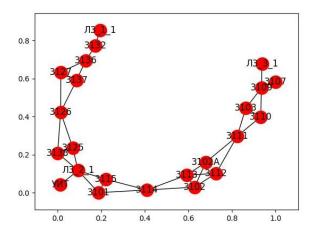
Ввести на каждом ребре графа его пропускную способность (кол-во групп, проходящих данное расстояние за 1 мин.).

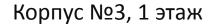
• На основе данного графа написать программу позволяющую находить пути движения студентов, использование которых минимизирует количество «пробок».

Полученный граф



Общий граф расположения аудитория и «развязок» для корпусов №3 и №5





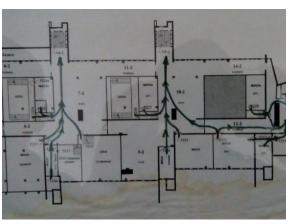


Схема расположения аудиторий корпуса №5

Определения

Взвешенный граф – граф, каждому ребру которого поставлено в соответствие некоторое значение (вес ребра).

Транспортная сеть — ориентированный граф G = (V, E), в котором каждое ребро $(u, v) \in E$ имеет поток f(u, v) и неотрицательную пропускную способность c(u, v). В транспортной сети выделяются две вершины: источник и сток.

Поток – функция, сопоставляющая каждому ребру транспортной сети целое число, обладающее следующими свойствами:

- Поток не может превысить пропускную способность $f(u, v) \le c(u, v)$
- Поток из и в v противоположен потоку из v в и f(u, v) = f(v, u)

Остаточная пропускная способность ребра (u, v) - величина дополнительного потока, который мы можем направить из u в v, не превысив пропускную способность c(u, v).

Остаточная сеть — транспортная сеть $G_f = (V, E_f)$, для каждого ребра которой $(u, v) \in E_f$ остаточная пропускная способность $c_f(u, v) > 0$.

Алгоритм Форда - Фалкерсона

Данный алгоритм решает задачу нахождения максимального потока в транспортной сети.

Основные шаги алгоритма:

- 1)Обнуляем все потоки. Остаточная сеть изначально совпадает с исходной сетью.
- 2) В остаточной сети находим любой путь из источника в сток. Если такого пути нет, останавливаемся.
- 3) Пускаем через найденный путь максимально возможный поток:
- На найденном пути в остаточной сети ищем ребро с минимальной пропускной способностью.
- Для каждого ребра на найденном пути увеличиваем поток на найденную минимальную пропускную способность, а в противоположном ему уменьшаем.
- Вычисляем новую пропускную способность ребер. Если она стала ненулевой, добавляем ребро к остаточной сети, а если обнулилась, стираем его.
- 4)Возвращаемся к пункту №2.

Алгоритм работы программы

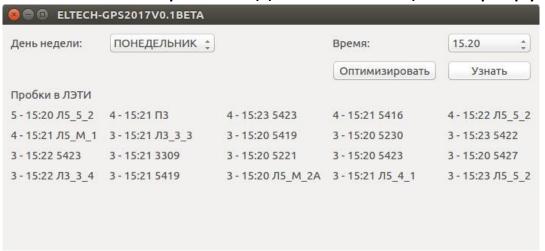
На основе алгоритма Форда – Фалкерсона был разработан следующий алгоритм работы программы.

Основные шаги алгоритма:

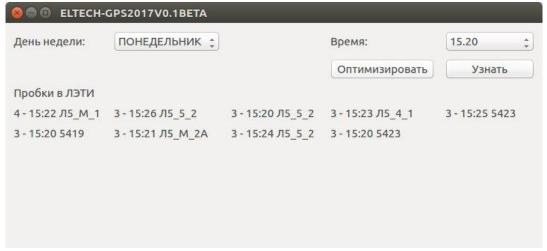
- 1)Ввод пользователем дня и времени перерыва, для которого необходимо оптимизировать маршруты.
- 2)Обнуляем все потоки. Остаточная сеть изначально совпадает с исходной сетью.
- 3)С помощью поиска в ширину находим в остаточной сети наикратчайшие пути от текущего положения до конечной цели для всех групп.
- 4)Если такой путь существует, изменяем значения потока на ребрах транспортной сети и текущее положение групп.
- 5) Вычисляем остаточную пропускную способность ребер транспортной сети. Если она стала ненулевой, добавляем ребро к остаточной сети, а если обнулилась, стираем его.
- 6)Если осталось время перерыва, возвращаемся к пункту №3.

Примеры работы программы

Количество «пробок» до оптимизации маршрутов:



Количество «пробок» после оптимизации маршрутов:



Выводы

В ходе выполнения работы было проведено исследование маршрутов передвижения студентов, на основе которого был построен взвешенный ориентированный граф. Также были получены навыки в работе с графами и в разработке и реализации алгоритмов для потоков в сетях. Результатом выполнения работы стало написание программы, определяющей маршруты, движение студентов по которым минимизирует «пробки».

Использованные технологии

В ходе выполнения работы были использованы следующие технологии:



- 2)PyQt5
- 3)networkx





