**Тема:** Компоненты связности (найти количество компонент связности графа, вывести компоненты списком вершин согласно нумерации в матрице смежности).

Для начала рассмотрим алгоритм DFS поиска в глубину, на котором базируется алгоритм решения задачи. Существует множество вариантов алгоритма DFS, в зависимости от задачи: формирование леса поиска по исходному графу, расстановка меток времени и т.д. В данном случае нам нужно в процессе обхода графа, начав с определенной вершины, запомнить все вершины, до которых дойдет алгоритм, тем самым будет сформирована компонента связности этой вершины. DFS использует стек для хранения вершин в процессе обхода, в данном случае будем использовать стек вызовов для этой цели, то есть алгоритм DFS будет рекурсивным. Таким образом, функцию DFS можно представить в виде следующих шагов:

DFS(v, visited, matrix)

{In: вершина  $v \in V(G)$ ; множество visited посещенных вершин (при первом запуске пустое); неориентированный граф G, заданный матрицей смежности matrix}

{Out: список всех вершин, до которых дошел алгоритм в процессе обхода}

- (1) Добавляем вершину v в множество visited;
- (2) С помощью матрицы смежности обходим все вершины, смежные с v;
- (3) Для очередной вершины u, смежной с v и не лежащей в множестве visited, запускаем: visited = DFS(u, visited, matrix);
- (4) Возвращаем множество visited всех посещенных в процессе обхода вершин.

**Описание алгоритма:** Пусть Q - множество всех вершин графа G и result - количество компонент связности (инициализируется нулем). Далее:

- (1) Извлекаем из Q вершину v = Q[0]. Запускаем  $component = DFS(v, \{\}, matrix)$ . Функция DFS полностью определяет компоненту связности component, в которой находится вершина v;
- (2) component выводится на экран;
- (3) Из Q удаляются все вершины, которые находятся в *component*;
- (4) Инкрементируем переменную result;
- (5) Если Q не пусто, то возвращаемся к шагу (1). В противном случае выводим result и завершаем работу.