

Санкт-Петербургский политехнический университет Петра Великого  
Институт машиностроения, материалов и транспорта

Курсовая работа

Дисциплина: Объектно-ориентированное программирование

Тема: Алгоритмы поиска в ширину (BFS) и в глубину (DFS)

Выполнил студент группы 3331506/90401:

Ильясов А.Е.

Преподаватель:

Ананьевский М.С.

«\_\_\_\_» \_\_\_\_\_ 2022 г.

Санкт-Петербург

2022

## 1. Введение

Существует ряд задач, где нужно обойти некоторый граф в глубину или в ширину, так, чтобы посетить каждую вершину один раз. При этом посетить вершины дерева означает выполнить какую-то операцию. Обход графа — это поэтапное исследование всех вершин графа.

Для решения таких задач используются два основных алгоритма:

- Поиск в ширину (*breadth-first search* или *BFS*)
- Поиск в глубину (*depth-first search* или *DFS*)

## 2. Описание алгоритма поиска в ширину

Поиск в ширину подразумевает поуровневое исследование графа:

1. Вначале посещается корень — произвольно выбранный узел.
2. Затем — все потомки данного узла.
3. После этого посещаются потомки потомков и т.д. пока не будут исследованы все вершины.

Вершины просматриваются в порядке роста их расстояния от корня.

Алгоритм поиска в ширину работает как на ориентированных, так и на неориентированных графах.

Для реализации алгоритма удобно использовать очередь.

Рассмотрим работу алгоритма на примере графа на рисунке 1.

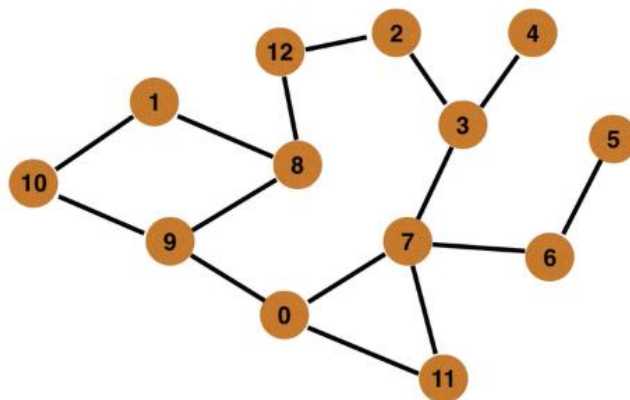


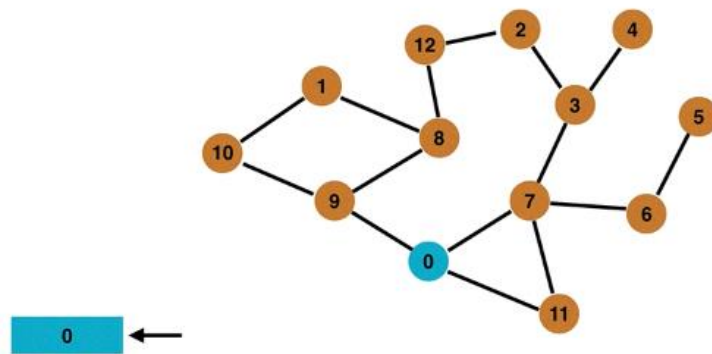
Рисунок 1. Граф для обхода

Каждая вершина может находиться в одном из 3 состояний:

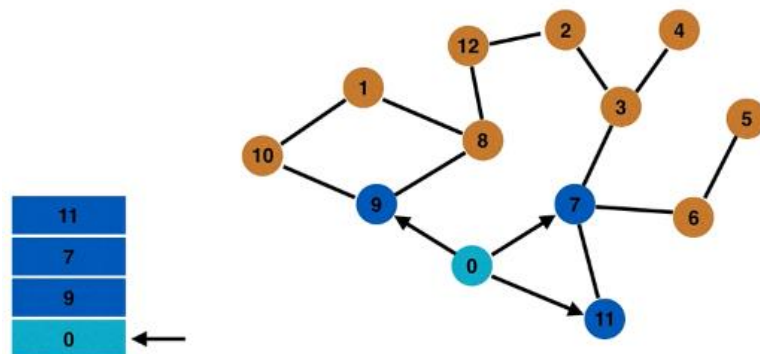
- 0 — коричневый — необнаруженная вершина;
- 1 — синий — обнаруженная, но не посещенная вершина;
- 2 — серый — обработанная вершина.

Голубой — рассматриваемая вершина.

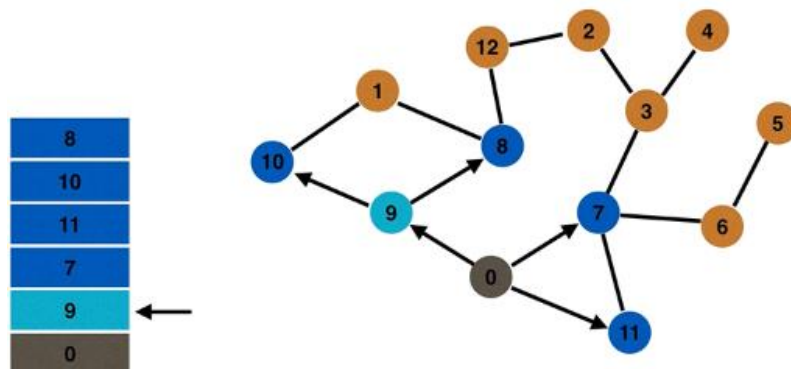
Шаг 1. Добавляем в очередь нулевую вершину.



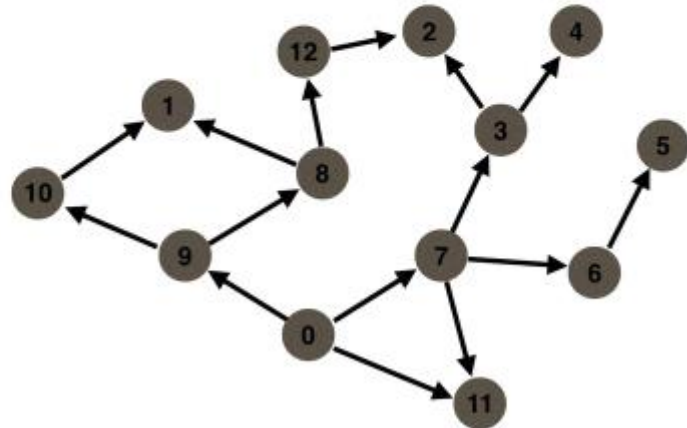
Шаг 2. Добавляем в очередь все вершины, смежные с нулевой вершиной.



Шаг 3. Добавляем в очередь все вершины, смежные с вершиной, находящейся следующей в очереди.



Шаг 4 и далее. Повторить шаг 3 до тех пор, пока в очереди есть непосещенные вершины.



В результате работы алгоритма получаем просмотр каждой вершины графа один раз.

Применения алгоритма поиска в ширину

- Поиск кратчайшего пути в невзвешенном графе (ориентированном или неориентированном).
- Поиск компонент связности.
- Нахождения решения какой-либо задачи (игры) с наименьшим числом ходов.
- Найти все рёбра, лежащие на каком-либо кратчайшем пути между заданной парой вершин.
- Найти все вершины, лежащие на каком-либо кратчайшем пути между заданной парой вершин.

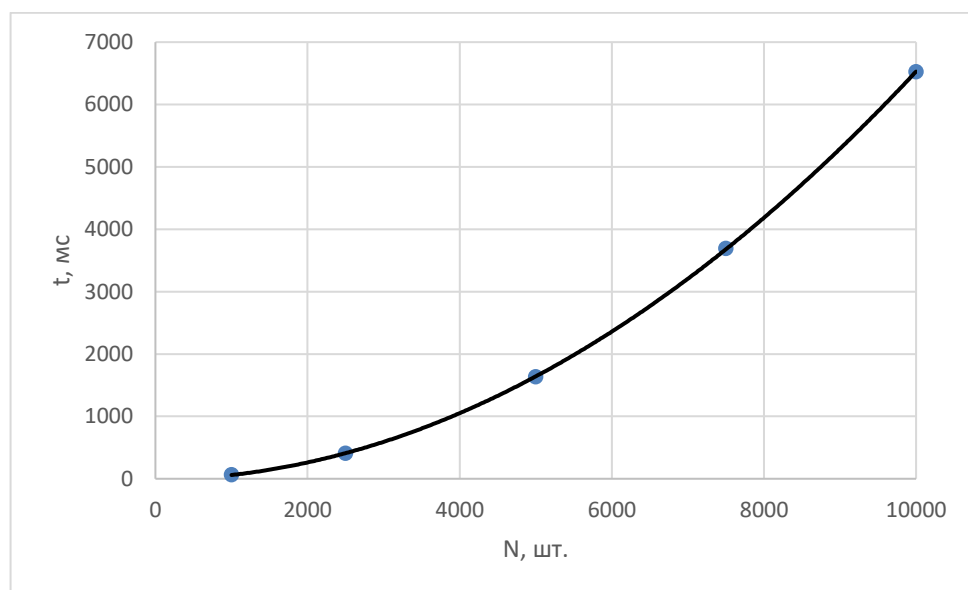
## Псевдокод алгоритма поиска в ширину:

```
BFS(start_node) {  
  for(all nodes i) visited[i] = false; // изначально список посещённых узлов  
                                         // пуст  
  queue.push(start_node);                // начиная с узла-источника  
  visited[start_node] = true;  
  while(! queue.empty() ) {              // пока очередь не пуста  
    node = queue.pop();                  // извлечь первый элемент в очереди  
    foreach(child in expand(node)) {     // все преемники текущего узла  
      if(visited[child] == false) {       // ... которые ещё не были посещены  
        queue.push(child);              // ... добавить в конец очереди...  
        visited[child] = true;          // ... и пометить как посещённые  
      }  
    }  
  }  
}
```

### 3. Исследование алгоритма поиска в ширину

Время выполнения BFS составляет  $O(V+E)$ , а поскольку мы используем очередь, вмещающую все вершины, его пространственная сложность составляет  $O(V)$ .  $V$  — общее количество вершин.  $E$  — общее количество граней (ребер).

На графике изображена зависимость времени работы алгоритма поиска в ширину (BFS) в зависимости от количества случайных входных данных.



## 4. Описание алгоритма поиска в глубину

Стратегия поиска в глубину, как и следует из названия, состоит в том, чтобы идти «вглубь» графа, насколько это возможно.

1. Двигаемся из начальной вершины.
2. Движемся в произвольную смежную вершину.
3. Из этой вершины обходим все возможные пути до смежных вершин.
4. Если таких путей нет или мы не достигли конечной вершины, то возвращаемся назад к вершине с несколькими исходящими ребрами и идем по другому пути.
5. Алгоритм повторяется пока есть, куда идти.

Алгоритм поиска в глубину работает как на ориентированных, так и на неориентированных графах.

Для реализации алгоритма удобно использовать стек или рекурсию.

Рассмотрим работу алгоритма на примере графа на рисунке 2.

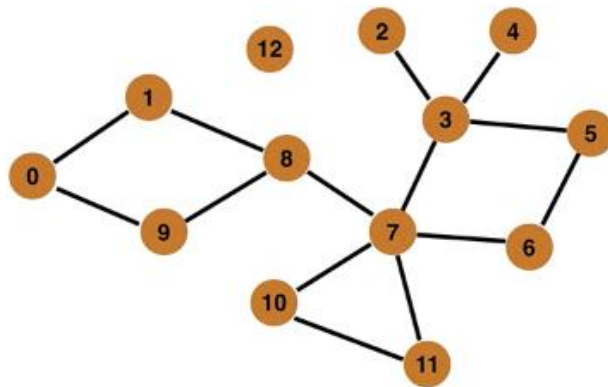


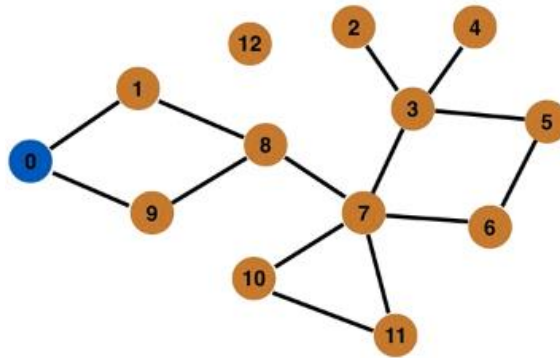
Рисунок 2. Граф для обхода

Каждая вершина может находиться в одном из 3 состояний:

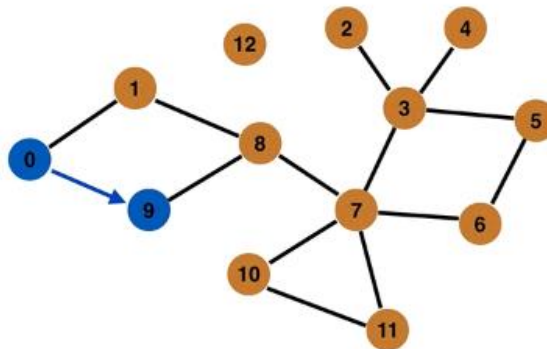
- 0 — коричневый — необнаруженная вершина;
- 1 — синий — обнаруженная, но не посещенная вершина;
- 2 — серый — обработанная вершина.

Голубой — рассматриваемая вершина.

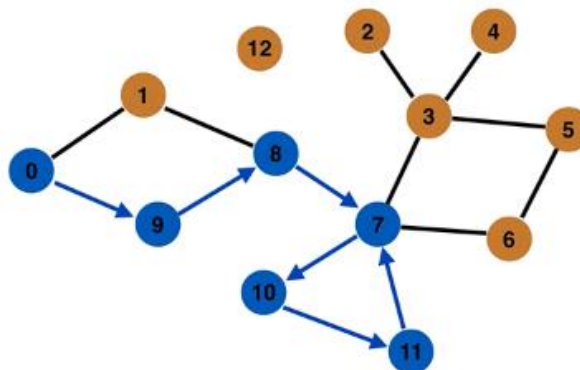
Шаг 1. Начинаем поиск с произвольной (нулевой) вершины.



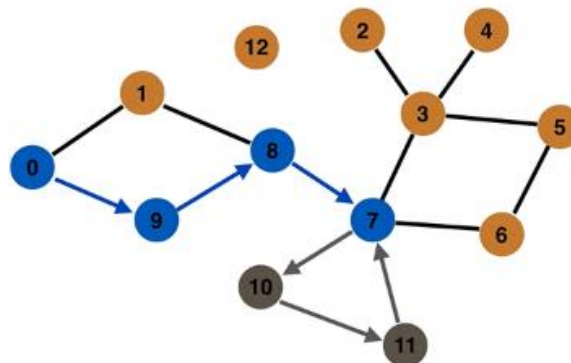
Шаг 2. Переходим к смежной ближайшей вершине.



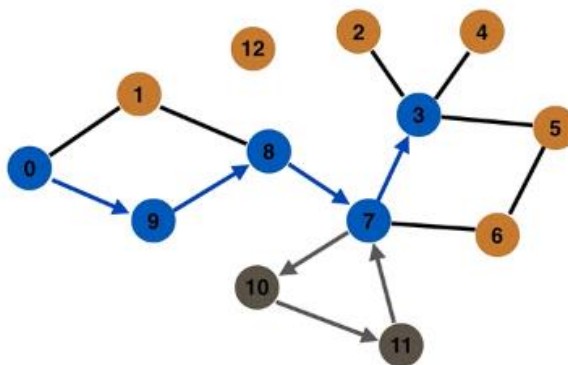
Шаг 3 – Шаг 6. Повторяем шаг 2 до тех пор, пока есть куда двигаться



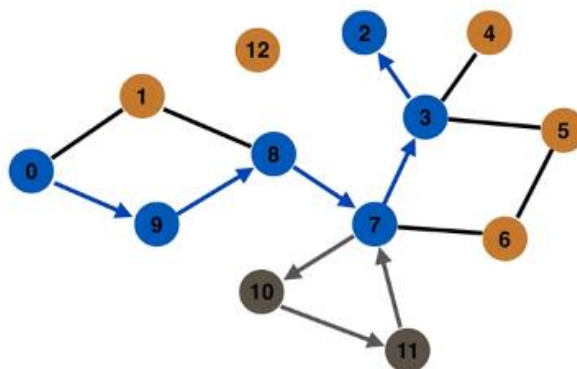
Шаг 7. Возвращаемся в ближайшую вершину с разветвлениями.



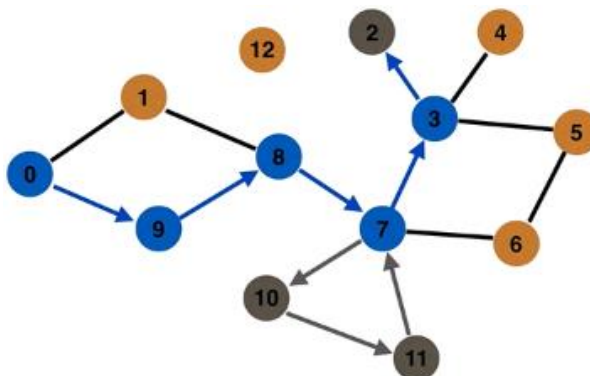
Шаг 8. Переходим к смежной ближайшей вершине (по другому пути).



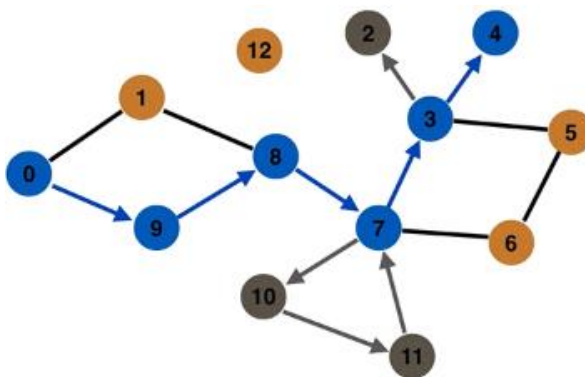
Шаг 9. Повторяем шаг 8 до тех пор, пока есть куда двигаться



Шаг 10. Возвращаемся в ближайшую вершину с разветвлениями.

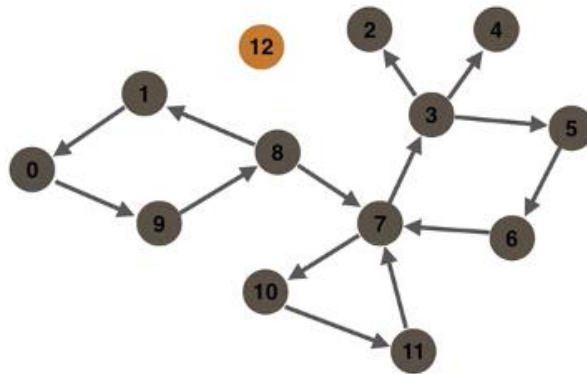


Шаг 11. Переходим к смежной ближайшей вершине (по другому пути).





Шаг 11. Повторяем алгоритм до тех пор, пока есть непосещенные вершины.



В результате работы алгоритма получаем просмотр каждой вершины графа один раз.

Применения алгоритма поиска в глубину:

- Поиск любого пути в графе.
- Поиск лексикографически первого пути в графе.
- Проверка, является ли одна вершина дерева предком другой.
- Поиск наименьшего общего предка.
- Топологическая сортировка.
- Поиск компонент связности.

Псевдокод алгоритма поиска в глубину:

```
function doDfs(G[n]: Graph): // функция принимает граф G с количеством
// вершин n и выполняет обход в глубину во всем графе
    visited = array[n, false] // создаём массив посещённых вершины длины n,
// заполненный false изначально

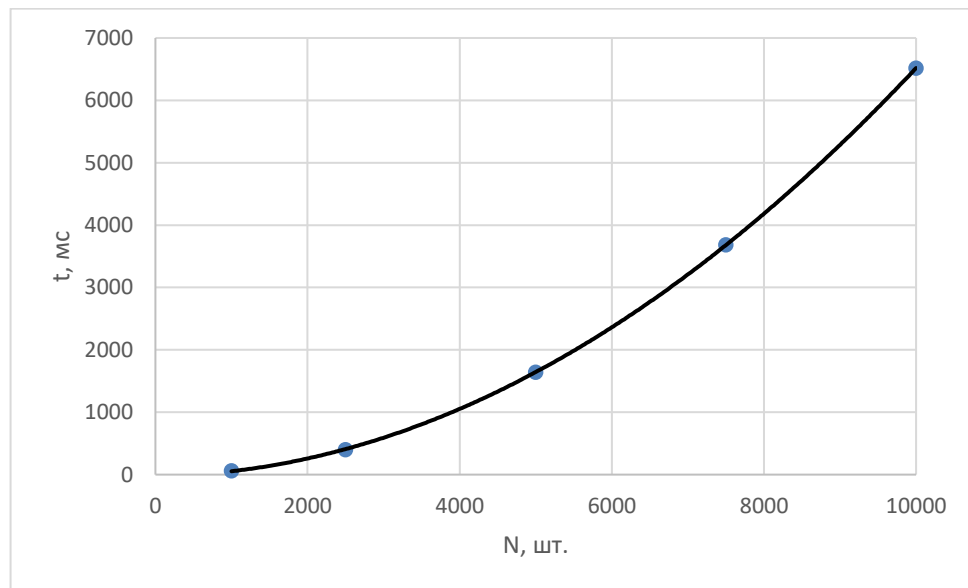
    function dfs(u: int):
        visited[u] = true
        for v: (u, v) in G
            if not visited[v]
                dfs(v)

    for i = 1 to n
        if not visited[i]
            dfs(i)
```

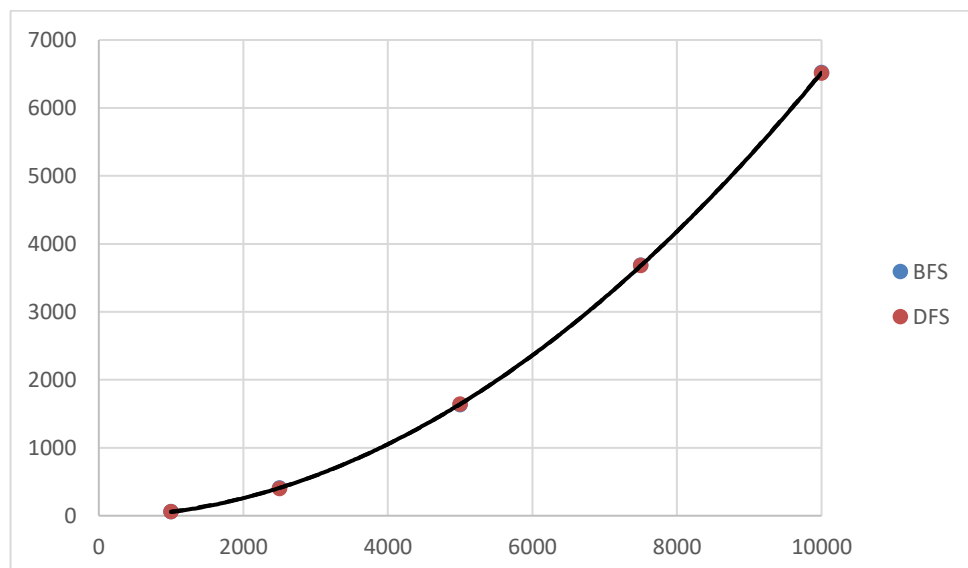
## 5. Исследование алгоритма поиска в глубину

Оценим время работы обхода в глубину. Процедура dfs вызывается от каждой вершины не более одного раза, а внутри процедуры рассматриваются все ребра. Всего таких ребер для всех вершин в графе  $O(E)$ , следовательно, время работы алгоритма оценивается как  $O(V+E)$ .

На графике изображена зависимость времени работы алгоритма поиска в глубину (DFS) в зависимости от количества случайных входных данных.



Наложим производительность алгоритмов BFS и DFS в 1 график:



Видно, что алгоритм обхода в ширину и в глубину имеют одинаковую производительность в случае хранения матрицы смежности в векторе векторов.

## **6. Заключение**

В ходе выполнения работы были разобраны 2 алгоритма обхода графа: поиск в ширину (BFS) и поиск в глубину (DFS). Для обоих алгоритмов был написан код реализации. Также было произведено сравнение скорости выполнения этих алгоритмов (реализованных в данной работе) для графов различных размеров.

### Список литературы

1. Хайнеман, Д. Алгоритмы. Справочник. С примерами на C, C++, Java и Python /Д. Хайнеман, Г. Поллис, С. Селков. – Вильямс, 2017.
2. Седжвик Роберт. Фундаментальные алгоритмы на C++. Анализ/Структуры данных/Сортировка/Поиск: Пер. с англ./Роберт Седжвик.- Издательство «ДиаСофт», 2001.
3. <https://prog-cpp.ru/data-graph/>

Приложение 1. graph.h

Приложение 2. graph.cpp

Приложение 3. main.cpp