

Государственное образовательное учреждение высшего  
профессионального образования  
“Московский государственный технический университет имени  
Н.Э.Баумана”



Дисциплина: АНАЛИЗ АЛГОРИТМОВ

РУБЕЖНЫЙ КОНТРОЛЬ №1

## Нахождение клика наиболее эффективным способом

Студент группы ИУ7-55Б,  
Руднев К. К.,

Преподаватель,  
Волкова Л. Л.,  
Строганов Ю. В.

2019 г.

## 1 Аналитическая часть

В рамках раздела будет дано аналитическое описание алгоритма Брона-Кербоша для нахождения всех клик в графе.

### 1.1 Описание алгоритмов

Алгоритм Брона-Кербоша - метод ветвей и границ для поиска всех клик (а также максимальных по включению независимых множеств вершин) неориентированного графа. Разработан голландскими математиками Броном и Кербошем в 1973 году и до сих пор является одним из самых эффективных алгоритмов поиска клик.

Алгоритм использует тот факт, что всякая клика в графе является его максимальным по включению полным подграфом. Начиная с одиночной вершины (образующей полный подграф), алгоритм на каждом шаге пытается увеличить уже построенный полный подграф, добавляя в него вершины из множества кандидатов. Высокая скорость обеспечивается отсечением при переборе вариантов, которые заведомо не приведут к построению клики, для чего используется дополнительное множество, в которое помещаются вершины, которые уже были использованы для увеличения полного подграфа.

Алгоритм можно представить в виде рекурсивной процедуры:

ПРОЦЕДУРА `extend (candidates, not)`:

ПОКА `candidates` НЕ пусто И `not` НЕ содержит вершины, СОЕДИНЕННОЙ СО ВСЕМИ вершинами из `candidates`, ВЫПОЛНЯТЬ:

1 Выбрать вершину `v` из `candidates` и добавить её в `compsub`

2 Формировать `new_candidates` и `new_not`, удаляя из `candidates` и `not` вершины, не СОЕДИНЕННЫЕ с `v`

3 ЕСЛИ `new_candidates` и `new_not` пусты

4 ТО `compsub` – клика

5 ИНАЧЕ рекурсивно вызвать `extend (new_candidates, new_not)`

6 Удалить `v` из `compsub` и `candidates` и поместить в `not`

## 2 Конструкторская часть

В дальнейшем на рисунке 1 будет представлена схема рассматриваемого алгоритма.

### 2.1 Разработка алгоритмов

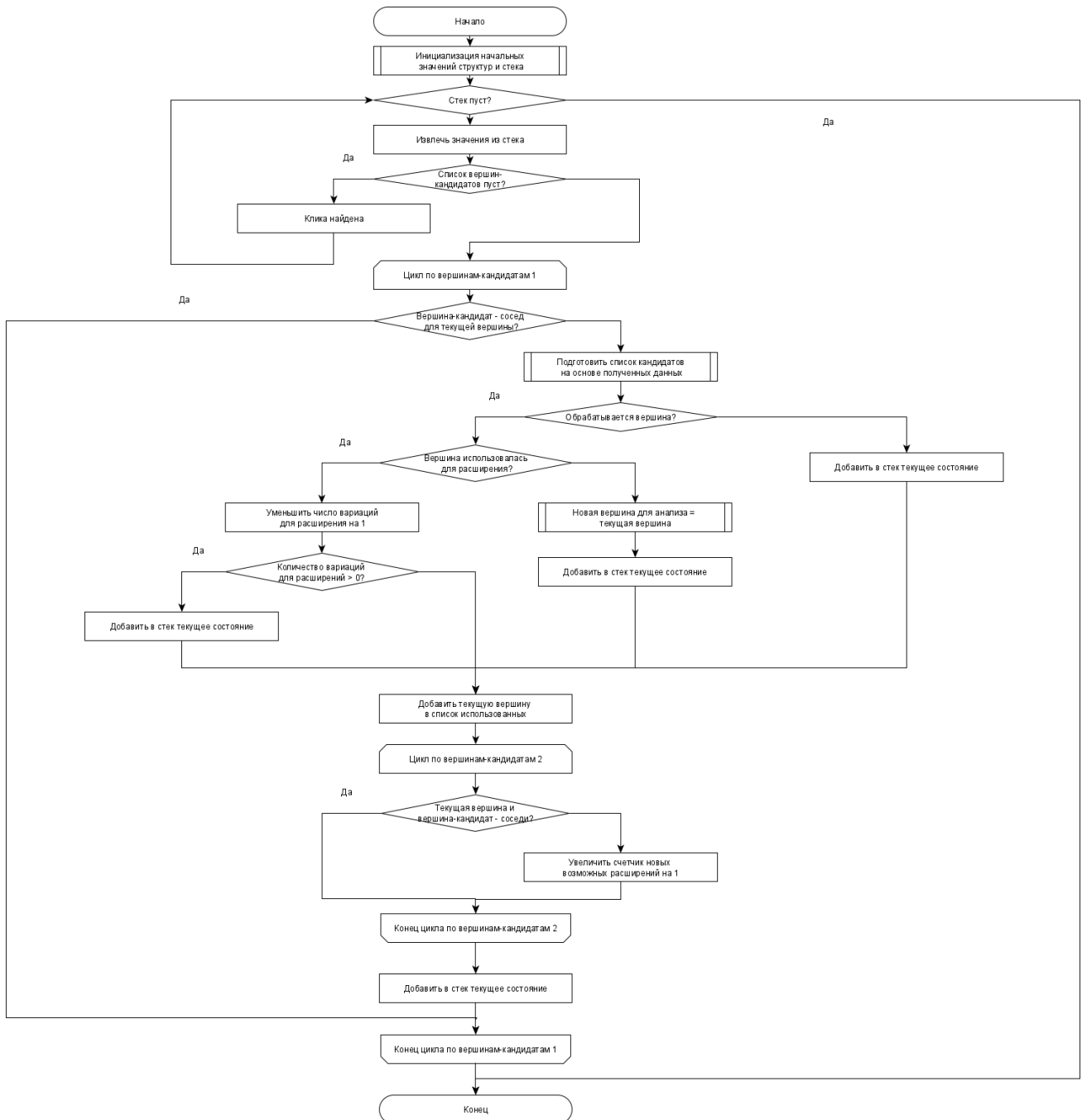


Рис. 1: Алгоритм Брона-Кербоша

### 3 Технологическая часть

В рамках раздела будут описаны инструментарии разработки, выбор среды, требования к ПО. Также будут предоставлены листинги конкретных реализаций алгоритмов.

#### 3.1. Средства реализации

Для реализации алгоритмов использовался язык программирования Python 3.8.0 и среда разработки PyCharm Community Edition 2019.3.1 by JetBrains. У меня есть определенный опыт работы с данным языком, которого будет достаточно для реализации текущей лабораторной работы, а среда разработки имеет бесплатную комьюнити версию и удобный интерфейс, упрощающий разработку приложения/скрипта.

#### 3.2. Требования к программному обеспечению

На вход программа должна получать граф, на выход отображать все существующие в этом графе клике.

#### 3.3. Листинг кода

Листинг 1: Листинг метода поиска всех существующих клик в графе

```
def find_all_cliques(self):
    Cliques = []
    Stack = []
    nd = None
    disc_num = len(self.Nodes)
    search_node = (set(), set(self.Nodes), set(), nd, disc_num)
    Stack.append(search_node)
    while len(Stack) != 0:
        (c_compsub, c_candidates, c_not, c_nd, c_disc_num) = Stack.pop()
        if not len(c_candidates) and c_compsub not in Cliques:
            Cliques.append(c_compsub)
            continue
        for u in list(c_candidates):
            if (c_nd is None) or (not self.are_adjacent(u, c_nd)):
                c_candidates.remove(u)
                Nu = self.get_node_neighbors(u)
                new_compsub = set(c_compsub)
                new_compsub.add(u)
                new_candidates = set(c_candidates.intersection(Nu))
                new_not = set(c_not.intersection(Nu))
                if c_nd is not None:
                    if c_nd in new_not:
                        new_disc_num = c_disc_num - 1
                        if new_disc_num > 0:
                            new_search_node = (new_compsub,
                                                  new_candidates, new_not, c_nd,
                                                  new_disc_num)
                            Stack.append(new_search_node)
                    else:
                        new_disc_num = len(self.Nodes)
                        new_nd = c_nd
```

```

        for cand_nd in new_not:
            cand_disc_num = len(new_candidates) - len(
                new_candidates.intersection(self.
                    get_node_neighbors(cand_nd)))
            if cand_disc_num < new_disc_num:
                new_disc_num = cand_disc_num
                new_nd = cand_nd
            new_search_node = (new_compsub, new_candidates,
                new_not, new_nd, new_disc_num)
            Stack.append(new_search_node)
    else:
        new_search_node = (new_compsub, new_candidates, new_not, c_nd
            , c_disc_num)
        Stack.append(new_search_node)
    c_not.add(u)
    new_disc_num = 0
    for x in c_candidates:
        if not self.are_adjacent(x, u):
            new_disc_num += 1
    if (new_disc_num < c_disc_num) and (new_disc_num > 0):
        new1_search_node = (c_compsub, c_candidates, c_not, u,
            new_disc_num)
        Stack.append(new1_search_node)
    else:
        new1_search_node = (c_compsub, c_candidates, c_not, c_nd,
            c_disc_num)
        Stack.append(new1_search_node)
while set() in Cliques:
    Cliques.pop(Cliques.index(set()))
return Cliques

```

## **Заключение**

Выполнен рубежный контроль по поиску клик эффективным способом. Изучен и реализован алгоритм Брона-Кербоша.