

# Случайные графы и интернет

Подготовили студенты гр. 1308

СПбГЭТУ «ЛЭТИ» им. В. И. Ульянова (Ленина)

Алексей Лепов

Даниил Мельник

# Задание

1. Прочитать и разобрать статью в журнале “Квант”: Математические модели интернета
2. По книге А.М.Райгородского “Случайные графы” разобрать модели случайных графов и построить их программные реализации;
3. Проиллюстрировать выведенные в книге теоретические формулы экспериментальными статистическими оценками на случайных графах;
4. Найти визуализатор больших графов и дополнить созданные модели программой-калькулятором для вычисления характеристик случайных графов с визуализацией этих графов.

# Граф в контексте проекта

Понятие “граф” по книге А. Райгородского:

“произнося слово “граф”, мы подразумеваем, что в нашем графе нет петель, кратных рёбер и ориентации”.

То есть, мы имеем самый простой вариант графа: неориентированный, без петель и кратных рёбер. Напомним, что граф с петлями называется “псевдограф”, граф с кратными рёбрами называется “мультиграф”, граф с ориентацией называется “орграф”.

# Представление интернета в виде графа

Представление сети «интернет» в виде графа: всё вполне логично, вершина – сайт, ребро – связь.

При этом для некоторых моделей могут существовать петли (=>псевдографы, сайт ссылается на свои же страницы), кратные рёбра (=> мультиграф, сайт даёт несколько ссылок на предшественника).

# Рассмотренные модели

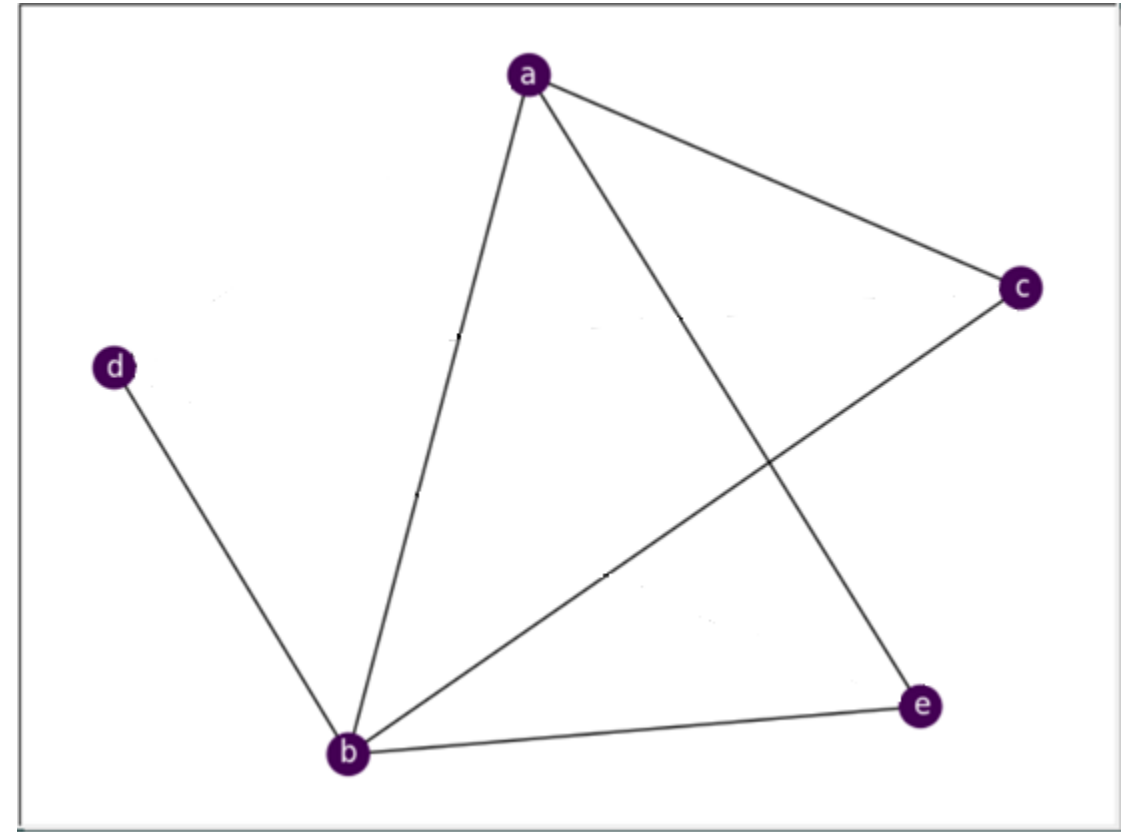
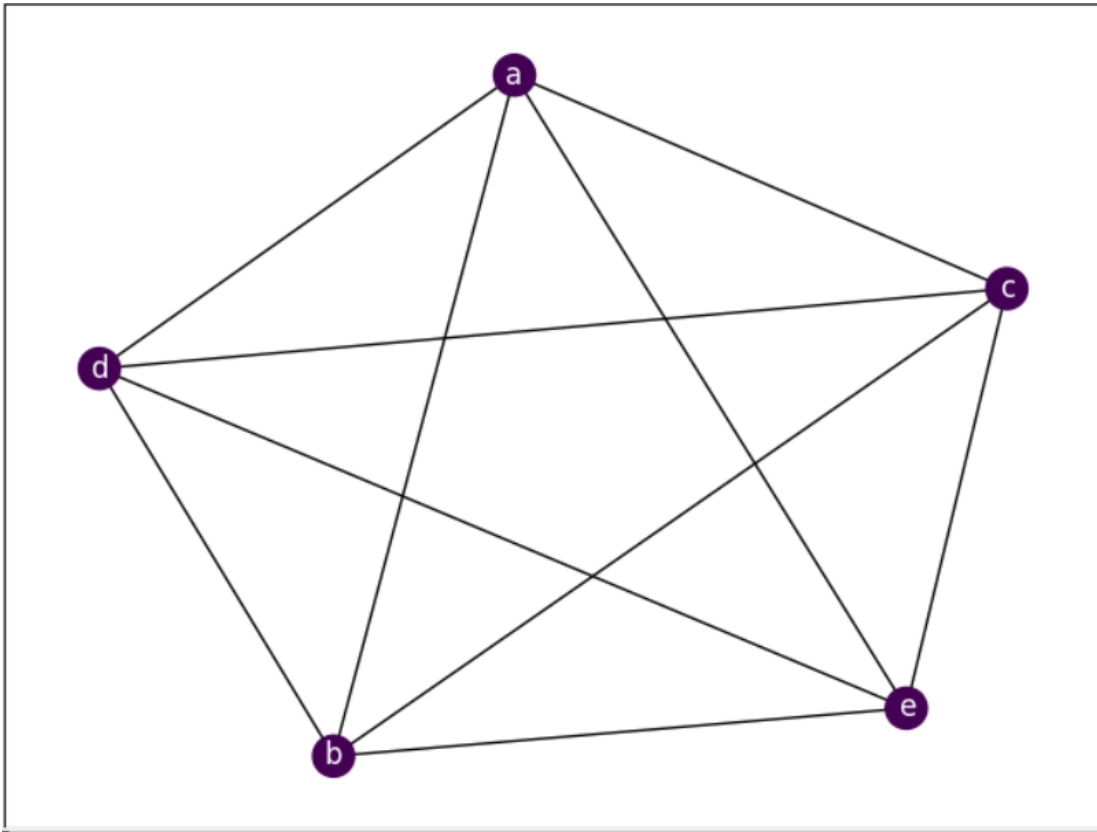
- Модель Эрдёша-Реньи
- Модель Барабаши-Альберт
- Модель Баллобаша-Реньи

# Модель Эрдёша-Реньи

Случайный граф модели Эрдёша-Реньи можно получить из любого полного графа на  $n$  вершинах, «выкидыванием» некоторых рёбер из этого полного графа.

Основные недостатки: отсутствие петель и кратных рёбер. Из-за их отсутствия, случайный граф не отражает внутренних ссылок в сайтах, а так же нескольких ссылок с одного сайта на другой (то есть, социальные сети, например, реализовать не получится).

# Модель Эрдёша-Реньи пример построения



# Генератор случайного графа Эрдёша-Реньи

Работа генератора построена на формировании числа вероятности  $p$  возникновения ребра в графе. Далее формируется множество вершин графа, состоящее из  $n$  элементов.

Далее выполняется перебор всех рёбер, для каждого ребра датчик случайных чисел выдаёт число, оно сравнивается с числом  $p$ . При положительном исходе ребро добавится в граф, иначе – нет.

После перебора всех рёбер полного графа мы получим граф с известным набором вершин и случайным набором рёбер.



# Модель Эрдёша-Реньи

программная реализация

Модель случайного графа Эрдёша-Реньи

## Случайный граф модели Эрдёша-Реньи

**свойства графа**

- связность -
- планарность -
- наличие треугольников -

**способы работы**

- задать вероятность
- связность(теорема 13)
- планарность(теорема 26)
- присутствие треугольников (теорема 12)
- отсутствие треугольников (теорема 10)
- феодальная раздробленность (стр. 48)
- империя (стр. 48)
- Гигантская компонента связности

**пуск**

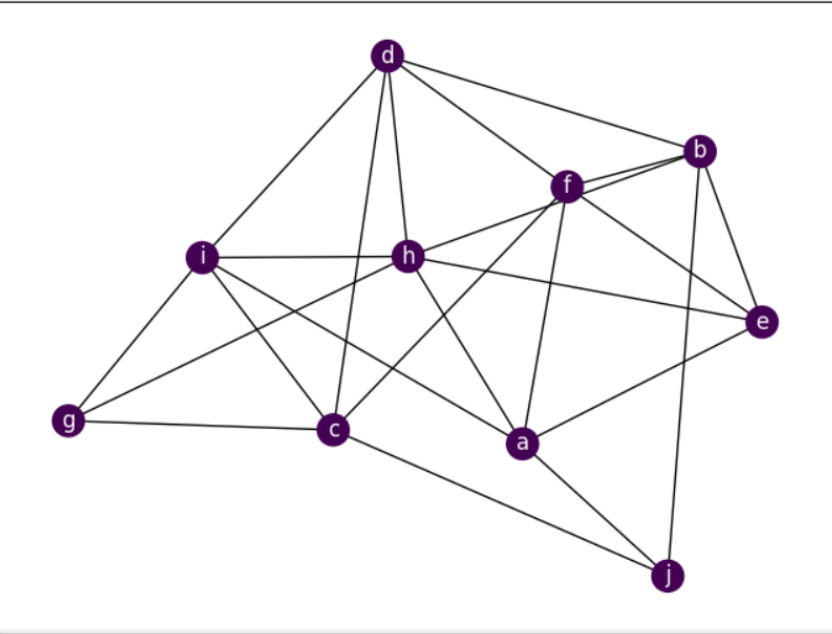
**ввод значений**

колво вершин:

вероятность:

с:

Модель случайного графа Эрдёша-Реньи



**свойства графа**

- связность +
- планарность -
- наличие треугольников +

**способы работы**

- задать вероятность
- связность(теорема 13)
- планарность(теорема 26)
- присутствие треугольников (теорема 12)
- отсутствие треугольников (теорема 10)
- феодальная раздробленность (стр. 48)
- империя (стр. 48)
- Гигантская компонента связности

**пуск**

**ввод значений**

колво вершин: 10

вероятность: 0.5

с: с

# Модель Эрдёша-Реньи калькулятор

В данном калькуляторе пользователю представляется возможность выполнять генерацию случайного графа в разных режимах:

- Ручное задание вероятности (ввести число от 0 до 1 в поле «вероятность»)
- Генерировать гарантировано связный/несвязный граф для иллюстрации теоремы 13 (для этого следует задать константу  $c$  в поле « $c$ :»)
- Генерировать гарантировано планарный/непланарный граф для иллюстрации теоремы 26 (для этого следует задать константу  $c$  в поле « $c$ :»)
- Генерировать граф с/без треугольников (иллюстрация теорем 10, 12)
- Вывод интересных свойств графов: т.н. «феодалную раздробленность» и «империю»
- Показать гигантскую компоненту связности.

# Модель Барабаши-Альберт

Главным отличием модели Барабаши-Альберт от модели Эрдёша-Реньи является идея предпочтительного присоединения новых вершин к уже существующему графу.

Идея предпочтительного присоединения заключается в следующем: каждая новая вершина «стремится» связаться с уже существующими вершинами, причём наиболее «востребованными».

Модель графа Барабаши – Альберт (граф БА) представляет собой алгоритм генерации случайных безмасштабных сетей с использованием правила предпочтительного связывания (ПС).

# Модель Барабаши-Альберт

правило предпочтительного  
присоединения

Правило предпочтительного связывания говорит, что чем большую степень связности имеет вершина, тем выше вероятность присоединения к ней новых вершин.

Если для присоединения выбирать вершину случайным образом, то вероятность выбора определённой вершины будет пропорциональна её степени связности.

Данное правило соответствует принципу «богатый становится богаче».

# Модель Барабаши-Альберт генератор

Случайный граф данной модели выращивается из графа-затравки. Граф-затравку можно интерпретировать как некий «базовый» интернет. Возникает новый сайт и присоединяется к этому «базовому» интернету.

Для генерации необходимо иметь следующую информацию: количество рёбер в графе, степень каждой вершины с учётом кратных рёбер и петель для каждой вершины.

На основании этих данных вычисляются наиболее «богатые» вершины, к которым и «отбрасываются связи» от нового сайта к интернету.

В программной реализации учтены возможности построения графа от разных «затравок» (название затравки – последовательность степеней её вершин), а также наличие кратных рёбер и петель.

# Модель Барабаши-Альберт

программная реализация

Модель случайного графа Барабаши-Альберт

Случайный граф  
соображения  
Барабаши-Альберт

факт. степени вершин

связ. степени вершин

добавленные рёбра

колво петель/верш.

ввод значений

колво рёбер:

заноно

добавить

способы работы

☐ граф

☐ псевдограф

☐ мультиграф

☐ псевдомультиграф

затравка

☐ степени 1-1

☐ степени 2-2-2

☐ степени 1-2-2-3

# Модель Барабаши-Альберт

описание программной реализации

Для работы в калькуляторе сперва необходимо выбрать вариант затравки и нажать на кнопку «заново».

Далее выбрать режим добавления ребра («граф», «псевдограф», «мультиграф», «псевдомультиграф»), согласно которому будут добавляться рёбра.

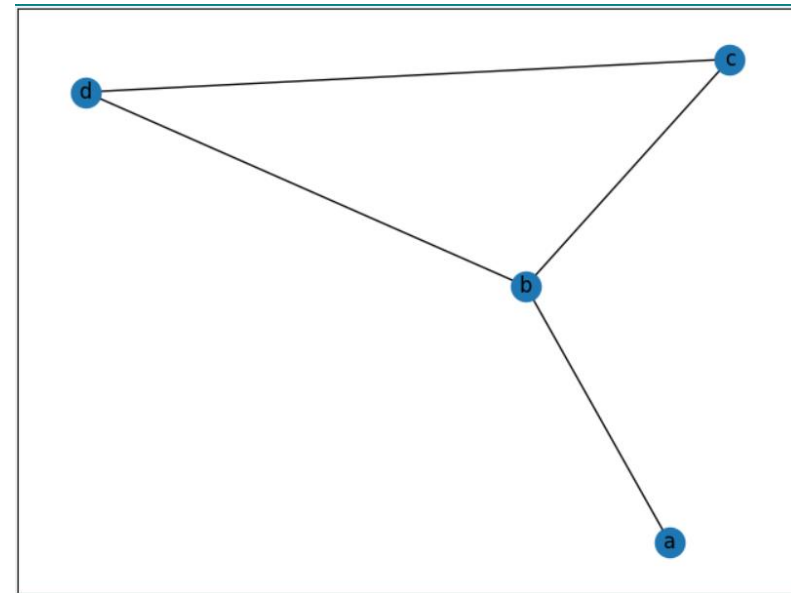
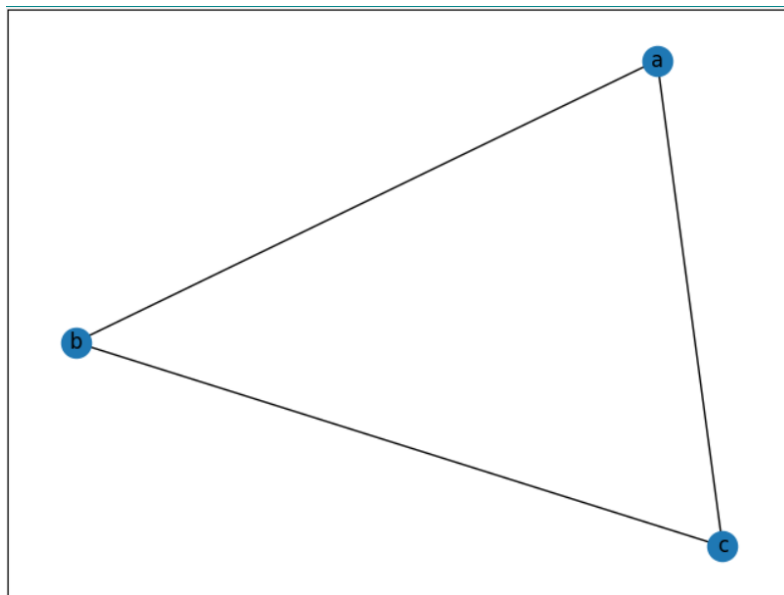
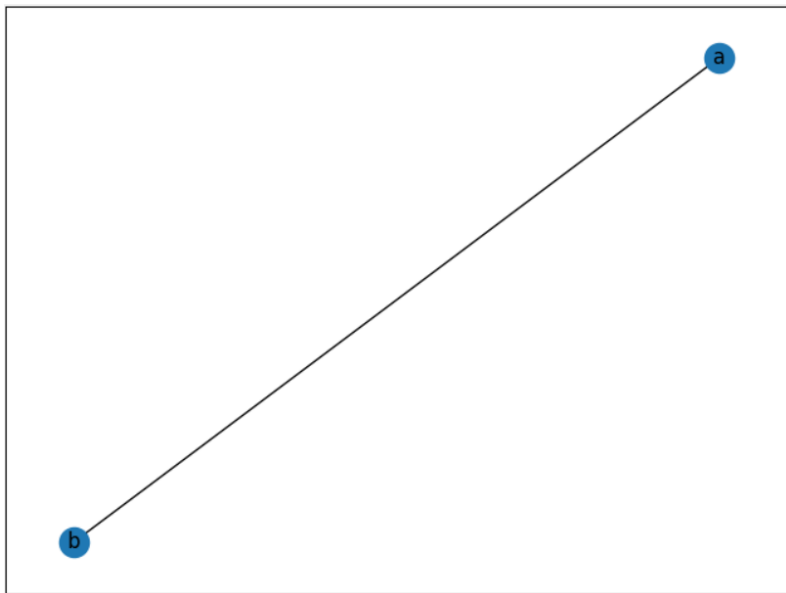
Количество «ссылок» (рёбер) отбрасываемых «сайтом» (новой вершиной) пользователь задаёт в специальном поле (причём в это количество входят как кратные рёбра, так и петли)

Для удобства предсказания ссылок выведены поля со степенями каждой вершины: фактические и логические (логические – исходя из логики предпочтительного соединения – ссылка «сам на себя» не может дать предпочтительности сайту)

Для оценки добавленных рёбер добавлено спец. поле.

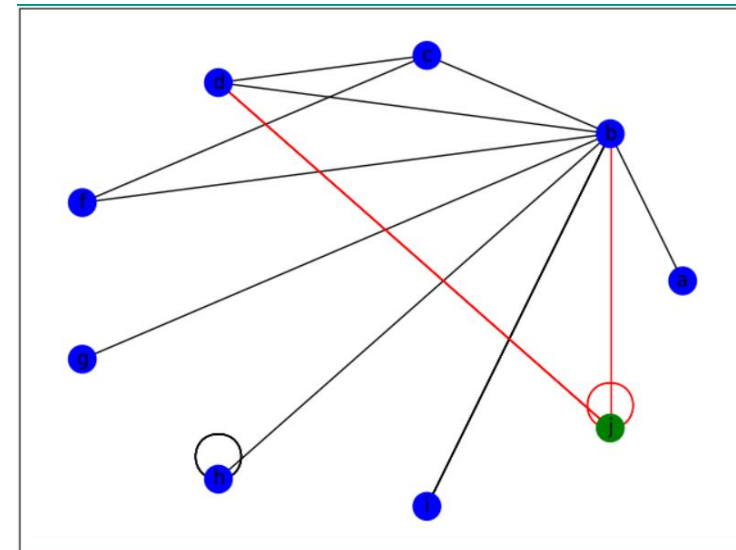
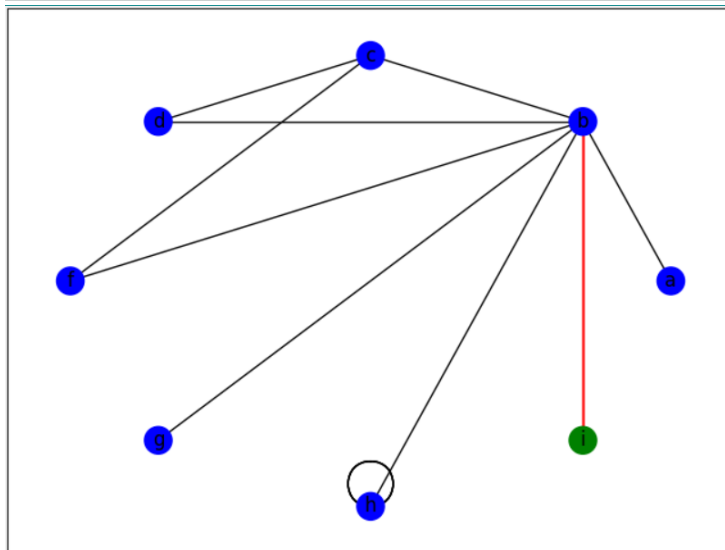
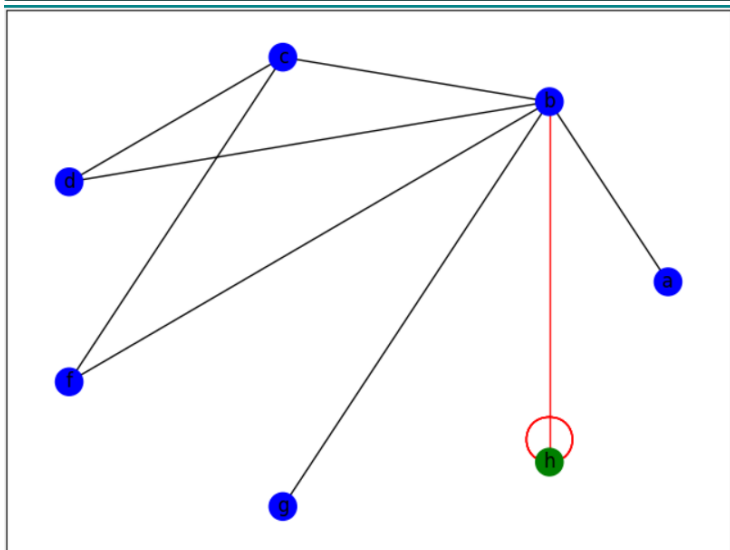
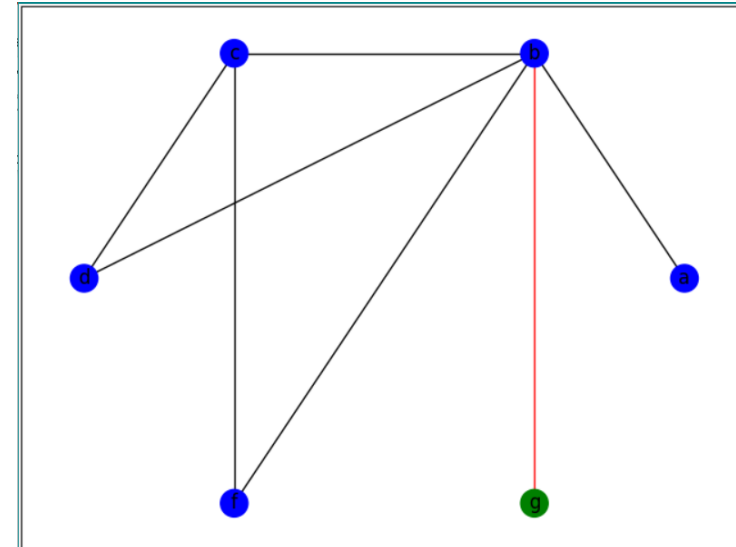
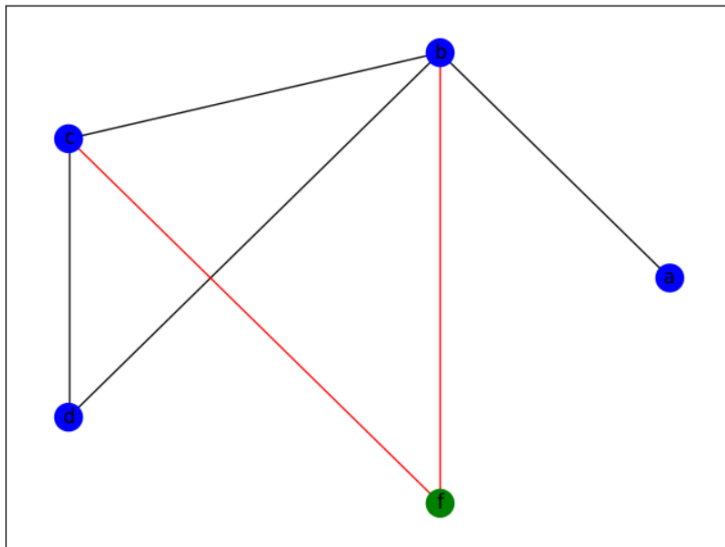
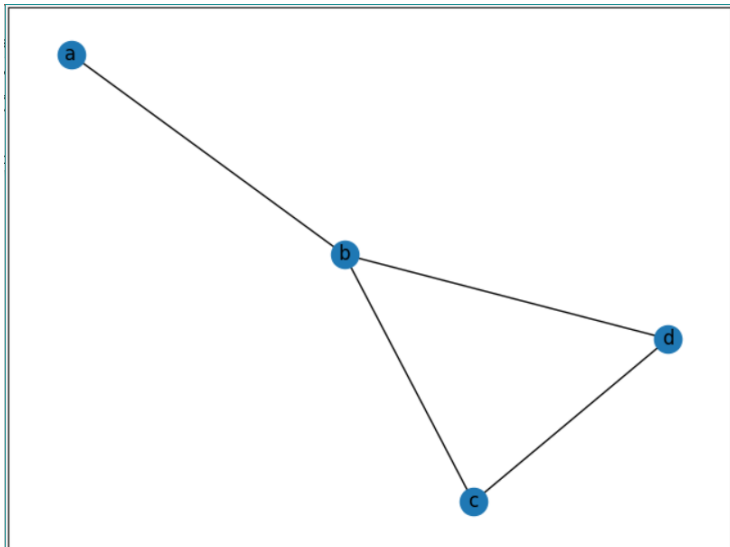
Для оценки количества петель у вершин добавлено поле.

# Модель Барабаши-Альберт затравки





# Модель Барабаши-Альберт пример генерации графа



# Модель Боллобаша-Риордана

Модель Боллобаша-Риордана является дальнейшим развитием модели Барабаши-Альберт, с одним условием: модель Боллобаша-Риордана – модель Барабаши-Альберт, в которой на каждую из  $n$  вершин приходится  $k$  рёбер (таким образом, случайный граф Боллобаша-Реньи содержит  $n$  вершин и  $kn$  рёбер)

Для создания такого графа мы можем построить граф модели Барабаши-Альберт, в котором каждая новая вершина отбрасывает только одно ребро. Построить такой граф на  $kn$  вершинах.

Множество  $kn$  вершин делим на  $n$  частей по  $k$  штук. Каждое подмножество объявляется вершиной в новом графе. Получено новое множество из  $n$  вершин. Все рёбра старого графа внутри новых вершин становятся петлями новой вершины, рёбра между подмножествами – рёбрами между новыми вершинами. Таким образом получен граф на  $n$  вершинах при  $kn$  рёбрах.

# Модель Боллобаша-Риордана генератор

Для генерации начального графа применяется генератор Барабаши-Альберт с количеством добавляемых рёбер равным единице. Так получим граф с  $k_n$  вершинами и  $k_n$  рёбрами.

Далее множество вершин разбивается на  $n$  подмножеств размером  $k$  (двумерный массив).

Далее оцениваются связи между подмножествами: внутренние связи превращаются в петли, связи между подмножествами – в кратные рёбра между новыми вершинами-подмножествами.

# Модель Боллобаша-Риордана программная реализация

Модель случайного графа Боллобаша-Риордана

Случайный  
граф  
модели  
Боллобаша-Риордана

колво петель/верш.

колво кратных р.

ввод значений

k:

колво вершин

kn = 0

заново

добавить

разбить

# Модель Боллобаша-Риордана

описание программной реализации

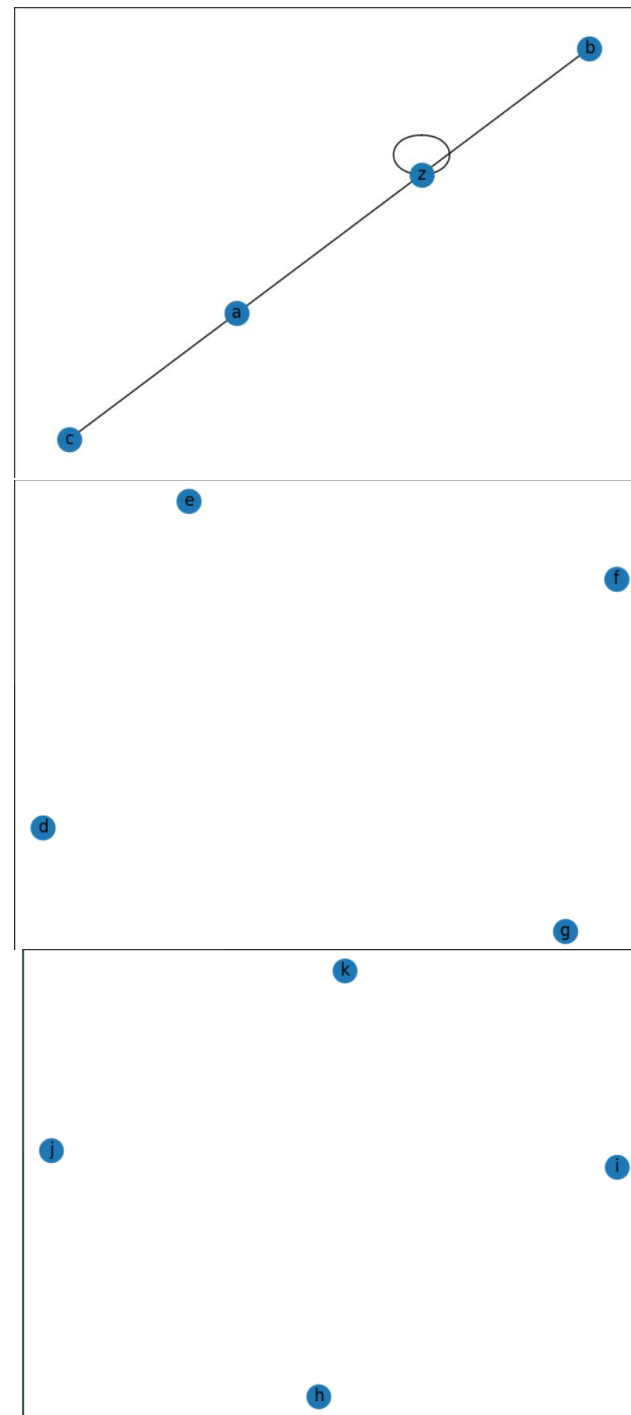
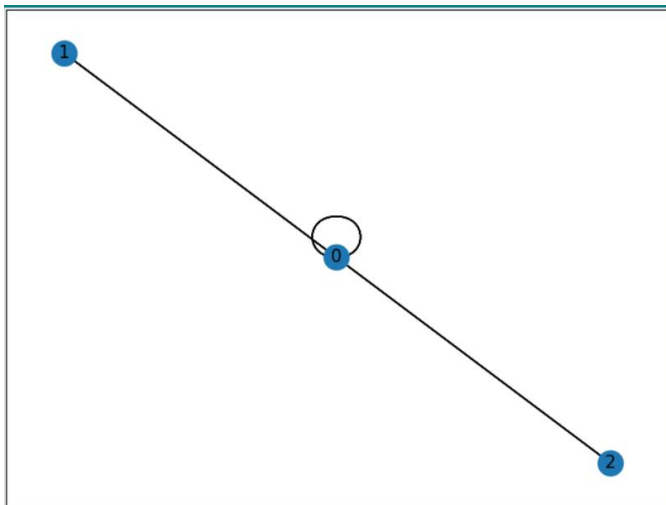
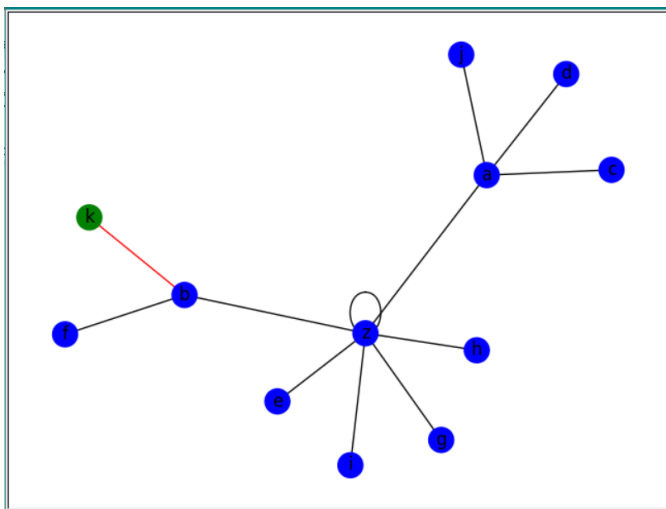
Для начала работы в калькуляторе пользователю необходимо создать базовый граф: нажать кнопку «заново» и далее добавлять вершины (кнопка «добавить»).

Далее пользователю необходимо ввести число  $k$  (размер подмножества) и нажать на кнопку «разбить»

Пользователь смотрит компоненты, на которые разбивается начальный граф и в конце он наблюдает граф на  $n$  вершинах и  $k n$  рёбрах

# Модель Боллобаша-Риордана

работа программы



# Закономерности модели Эрдёша-Реньи по книге

**Теорема 10.** Пусть  $\alpha$  — любая функция натурального аргумента  $n$ , стремящаяся к нулю при  $n \rightarrow \infty$ . Предположим,  $p(n) = \frac{\alpha(n)}{n}$  для каждого  $n \in \mathbb{N}$ . Тогда почти наверное  $T_{3,n} = 0$  (т. е. граф не содержит треугольников).

**Теорема 12.** Пусть  $\omega$  — любая функция натурального аргумента  $n$ , стремящаяся к бесконечности при  $n \rightarrow \infty$ . Предположим,  $p(n) = \frac{\omega(n)}{n}$  для каждого  $n \in \mathbb{N}$ . Тогда почти наверное  $T_{3,n} \geq 1$  (т. е. граф содержит треугольники).

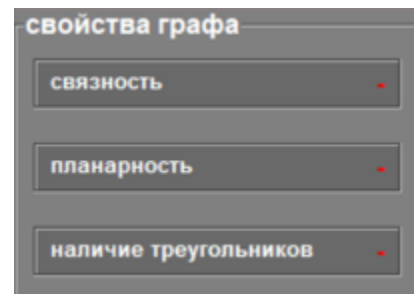
**Теорема 13.** Пусть  $p = \frac{c \ln n}{n}$ . Если  $c > 1$ , то почти наверное случайный граф связан. Если  $c < 1$ , то почти наверное случайный граф связным не является.

**Теорема 26.** Пусть  $p = \frac{c}{n}$ . Тогда при  $c < 1$  почти наверное случайный граф планарен, а при  $c > 1$  почти наверное планарности нет.

# Статистика и эксперименты.

Для работы со статистикой в калькуляторе графов модели Эрдёша-Реньи предусмотрены встроенные функции с вводом константы «с» (теоремы 13, 26). Для статистики теорем 10, 12 выбраны соответствующие функции: бесконечно большая функция – квадратичная, бесконечно малая –  $1/n$ . Проводить эксперименты внутри калькулятора намного удобнее.

Для контроля статистики выделено поле характеристик графа, которое независимо показывает свойства графа, подверженные измерению.



свойства графа

связность	<input checked="" type="checkbox"/>
планарность	<input type="checkbox"/>
наличие треугольников	<input type="checkbox"/>



# Созданные и использованные программные средства.

## ***Использованные технологии:***

- 9.1 Язык программирования: Python (IDE: VS Code)
- 9.2 Визуализатор и конструктор графов: библиотека networkx
- 9.3 Графический интерфейс GUI : библиотека tkinter

Следует отметить, что библиотека networkx включает в себя генераторы случайных графов, но их использование противоречит заданию на разработку, а также противоречит детальному изучению темы.

## ***Созданные средства:***

Калькуляторы–генераторы случайных графов трёх моделей с визуализацией, выводом свойств графов, позволяющие детально изучить модели случайных графов.