Случайные процессы. Прикладной поток.

Практическое задание 3

Правила:

- Выполненную работу нужно отправить на почту probability.diht@yandex.ru, указав тему письма "[СП17] Фамилия Имя Задание 3". Квадратные скобки обязательны. Вместо Фамилия Имя нужно подставить свои фамилию и имя.
- Прислать нужно ноутбук и его pdf-версию. Названия файлов должны быть такими: 3.N.ipynb и 3.N.pdf, где N ваш номер из таблицы с оценками.
- При проверке некоторый код из вашего решения будет проверяться автоматически. Этот код вы должны скопировать в файл с названием с3.N.ру и прислать вместе с решением. Что именно должно быть в этом файле, написано далее. Код должен корректно работать в Python 3.5 под Убунту.

Для выполнения задания потребуются следующие библиотеки: bs4, urllib, networkx. Следующими командами можно их поставить (Ubuntu):

sudo pip3 install beautifulsoup4

sudo pip3 install urllib2

sudo pip3 install networkx

PageRank

История

(Взято с Википедии (https://ru.wikipedia.org/wiki/PageRank))

В 1996 году Сергей Брин и Ларри Пейдж, тогда ещё аспиранты Стэнфордского университета, начали работу над исследовательским проектом BackRub — поисковой системой по Интернету, использующей новую тогда идею о том, что веб-страница должна считаться тем «важнее», чем больше на неё ссылается других страниц, и чем более «важными», в свою очередь, являются эти страницы. Через некоторое время

BackRub была переименована в Google. Первая статья с описанием применяющегося в ней метода ранжирования, названного PageRank, появилась в начале 1998 года, за ней следом вышла и статья с описанием архитектуры самой поисковой системы.

Их система значительно превосходила все существовавшие тогда поисковые системы, и Брин с Пейджем, осознав её потенциал, основали в сентябре 1998 года компанию Google Inc., для дальнейшего её развития как коммерческого продукта.

Описание

Введем понятие веб-графа. Ориентированный граф G=(V,E) называется вебграфом, если

- $V = \{url_i\}_{i=1}^n$ --- некоторое подмножество страниц в интернете, каждой из которых соответствует адрес url_i .
- Множество E состоит из тех и только тех пар (url_i, url_j) , для которых на странице с адресом url_i есть ссылка на url_j .

Рассмотрим следующую модель поведения пользователя. В начальный момент времени он выбирает некоторую страницу из V в соответствии с некоторым распределением $\Pi^{(0)}$. Затем, находясь на некоторой странице, он может либо перейти по какой-то ссылке, которая размещена на этой странице, либо выбрать случайную страницу из V и перейти на нее (damping factor). Считается, что если пользователь выбирает переход по ссылке, то он выбирает равновероятно любую ссылку с данной страницы и переходит по ней. Если же он выбирает переход не по ссылке, то он также выбирает равновероятно любую страницу из V и переходит на ее (в частности может остаться на той же странице). Будем считать, что переход не по ссылке пользователь выбирает с некоторой вероятностью $P \in (0,1)$. Соответственно, переход по ссылке он выбирает с вероятностью 1-p. Если же со страницы нет ни одной ссылки, то будем считать, что пользователь всегда выбирает переход не по ссылке.

Описанная выше модель поведения пользователя называется моделью PageRank. Нетрудно понять, что этой модели соответствует некоторая марковская цепь. Опишите ee.

- Множество состояний: V
- Начальное распределение: $\Pi^{(0)}$
- Переходные вероятности: Пусть $E_i = \{(i,k) \mid (i,k) \in E\}$

$$p_{ij} = p \frac{1}{|V|} + (1 - p) \frac{1}{|E_i|} \cdot I\{(i, j) \in E_i\} + (1 - p) \frac{1}{|V|} \cdot I\{|E_i| = 0\}$$

Вычисление

Данная марковская цепь является эргодической. Почему?

• p_{ij} - посчитаны в общем случае и не зависит от времени \Rightarrow марковская цепь

является однородной

• $\forall i, j \hookrightarrow p_{ij} \ge p \frac{1}{|V|} > 0$

А это означает, что цепь имеет некоторое эргодическое распределение Π , которое является предельным и единственным стационарным. Данное распределение называется весом PageRank для нашего подмножества интернета.

Как вычислить это распределение Π для данного веб-графа? Обычно для этого используют степенной метод (power iteration), суть которого состоит в следующем. Выбирается некоторое начальное распределение $\Pi^{(0)}$. Далее производится несколько итераций по формуле $\Pi^{(k)} = \Pi^{(k-1)} P$, где P --- матрица переходных вероятностей цепи, до тех пор, пока $\left\|\Pi^{(k)} - \Pi^{(k-1)}\right\| > \varepsilon$. Распределение $\Pi^{(k)}$ считается приближением распредения Π .

Имеет ли смысл выполнять подобные итерации для разных начальных распределений $\Pi^{(0)}$ с точки зрения теории?

• Нет, не имеет потому что по эргодической теореме они монотонно сходятся к предельному

А с точки зрения практического применения, не обязательно при этом доводя до сходимости?

• С точки зрения практики нас интересует именно предельное распределение для ранжирования страниц, поэтому нужно доводить до сходимости

Какая верхняя оценка на скорость сходимости?

•
$$(1-\epsilon)^{\frac{n}{n_0}}$$
, где $\epsilon=minP_{ij}$

Часть 1

```
In [1]: import numpy as np
    from scipy.stats import bernoulli
    import networkx
    from bs4 import BeautifulSoup
    from urllib.request import urlopen
    from urllib.parse import urlparse, urlunparse
    from time import sleep
    from itertools import product
    import matplotlib.pyplot as plt

%matplotlib inline
```

Реализуйте вычисление весов PageRank power-методом.

Реализовать может быть удобнее с помощью функции np.nan_to_num, которая в данном numpy.array заменит все вхождения nan нa ноль. Это позволяет удобно производить поэлементное деление одного вектора на другой в случае, если во втором векторе есть нули.

```
In [2]: def create page rank markov chain(links, damping factor=0.15, N=None):
            ''' По веб-графу со списком ребер links строит матрицу
            переходных вероятностей соответствующей марковской цепи.
                links --- СПИСОК (list) Пар Вершин (tuple),
                        может быть передан в виде numpy.array, shape=(|E|, 2);
                damping factor --- Вероятность перехода не по ссылке (float);
                Возвращает prob matrix --- numpy.matrix, shape=(|V|, |V|).
            1 1 1
            links = np.array(links)
            if N is None:
                N = links.max() + 1 \# Число веб-страниц
            prob matrix = []
            for i in range(N):
                to = links[links.T[0] == i].T[1] # Номера страниц, ссылки кот
                                                 # встречаются на странице с н
                if len(to) == 0:
                    prob matrix.append(np.full(N, 1 / N))
                    prob matrix.append(np.full(N, damping factor / N))
                    prob_matrix[i][to] += (1 - damping_factor) / len(to)
            return np.matrix(prob matrix)
        def page rank(links, start distribution, damping factor=0.15,
                      tolerance=10 ** (-7), return_trace=False):
                Вычисляет веса PageRank для веб-графа со списком ребер links
            степенным методом, начиная с начального распределения start distril
            ДОВОДЯ ДО СХОДИМОСТИ С ТОЧНОСТЬЮ tolerance.
                links --- СПИСОК (list) Пар вершин (tuple),
                        может быть передан в виде numpy.array, shape=(|E|, 2);
                start distribution --- вектор размерности |V| в формате numpy.
                damping factor --- Вероятность перехода не по ссылке (float);
                tolerance --- точность вычисления предельного распределения;
                return trace --- если указана, то возвращает список распределе
                                    все моменты времени до сходимости
                Возвращает:
                1). если return trace == False, TO возвращает distribution ---
                приближение предельного распределения цепи,
                KOTOPOE COOTBETCTBYET BECAM PageRank.
                Имеет тип numpy.array размерности |V|.
                2). если return trace == True, TO возвращает также trace ---
```

СПИСОК РАСПРЕЛЕНИЙ ВО ВСЕ МОМЕНТЫ ВРЕМЕНИ ЛО СХОЛИМОСТИ.

```
Имеет тип numpy.array размерности
    (количество итераций) на |\nabla|.
prob matrix = create page rank markov chain(links,
                                             damping factor=damping
distribution = np.matrix(start distribution)
pos = 1
trace = [start distribution,
         start_distribution * prob_matrix]
  while sum(np.array(trace[pos] - trace[pos - 1]).ravel() ** 2) \
          >= tolerance ** 2:
while np.abs(trace[pos] - trace[pos - 1]).sum() >= tolerance:
    distribution = trace[pos] * prob_matrix
    trace.append(distribution)
    pos += 1
if return trace:
    return np.array(distribution).ravel(), np.array(trace)
else:
    return np.array(distribution).ravel()
```

Автоматическая проверка

Реализацию функций create_page_rank_markov_chain и page_rank скопируйте в файл с названием c3.N.py и вышлите на почту. Будет проверяться только корректность выдаваемых значений. Проверки на время работы не будет.

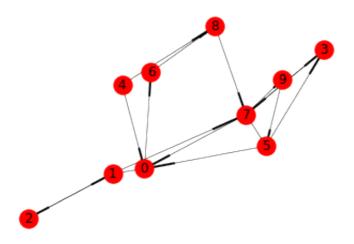
Давайте посмотрим, как оно работает. Напишите для начала функцию для генерации случайного ориентированного графа G(n,p). Случайный граф генерируется следующий образом. Берется множество $\{0,\ldots,n-1\}$, которое есть множество вершин этого графа. Ребро (i,j) (пара упорядочена, возможно повторение) добавляется в граф независимо от других ребер с вероятностью p.

```
In [3]: def random_graph(n, p):
    return [ (i, j) for i in range(n) for j in range(n) if np.random.range(n)
```

Теперь сгенерируем случайный граф и нарисуем его.

```
In [26]: N, p = 10, 0.2
edges = random_graph(N, p)

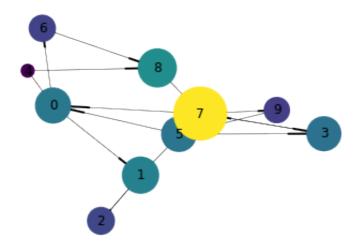
G = networkx.DiGraph()
G.add_edges_from(edges)
plt.axis('off')
networkx.draw_networkx(G, width=0.5)
```



Посчитаем его PageRank и изобразим так, чтобы размер вершины был пропорционален ее весу.

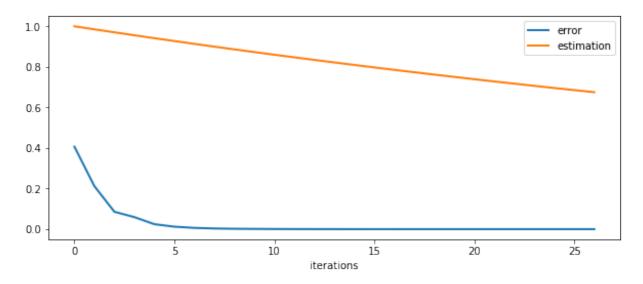
```
In [27]: start_distribution = np.ones((1, N)) / N
    pr_distribution = page_rank(edges, start_distribution)

size_const = 10 ** 4
    plt.axis('off')
    networkx.draw_networkx(G, width=0.5, node_size=size_const * pr_distribution)
```



Как мы уже отмечали выше, эргодическая теорема дает верхнюю оценку на скорость

сходимости. Давайте посмотрим, насколько она является точной. Для этого при вычислении PageRank нужно установить флаг return_trace.

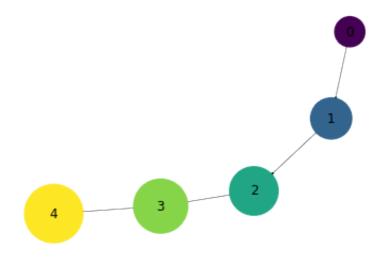


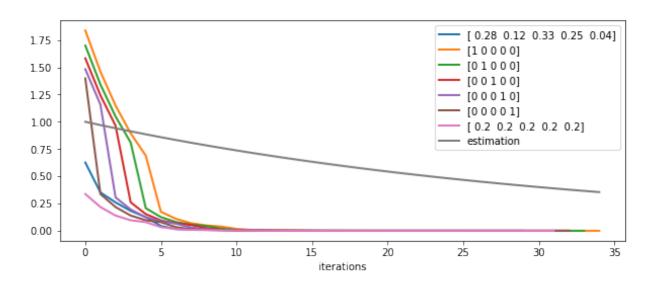
Вывод: На самом деле сходимость может наступить значительно раньше

Проведите небольшое исследование. В ходе исследования выясните, как скорость сходимости (количество итераций до сходимости) зависит от n и p, а так же начального распределения. Вычислите также веса PageRank для некоторых неслучайных графов. В каждом случае стройте графики. От чего зависит вес вершины?

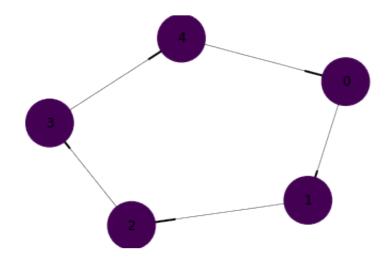
```
In [139]: def research 1(links, start distributions):
              ''' Рисует граф и график сходимости распределений
                  links --- СПИСОК (list) Пар Вершин (tuple),
                          может быть передан в виде numpy.array, shape=(|E|, 2);
                  start distributions --- массив векторов размерности |V| в форм
              prob_matrix = create_page_rank_markov_chain(links)
              eps = 1 - prob matrix.min()
              pr distribution = page rank(links, np.matrix(np.matrix(start distr
              print("∏: " + str(pr distribution))
              G = networkx.DiGraph()
              G.add edges from(links)
              size const = 10 ** 4
              plt.axis('off')
              networkx.draw networkx(G, width=0.5, node size=size const * pr dis
                                 node color=np.around(pr distribution, decimals=
              plt.figure(figsize=(10, 4))
                pr distribution = page_rank(edges, start_distribution)
              n = []
              for i, start distribution in enumerate(start distributions):
                  pr_distribution, pr_trace = page_rank(links,
                                                         np.matrix(start distribut
                                                         return trace=True)
                  errors = np.abs(pr_trace - pr_trace[-1]).sum(axis=(1, 2))
                  x = np.arange(len(errors))
                  if len(x) > len(n):
                      n = x
                  plt.plot(x, errors, lw=2, label=np.around(start distribution,
              plt.plot(n, eps ** n,
                           lw=2, label='estimation')
              plt.legend()
              plt.xlabel('iterations')
              plt.show()
```

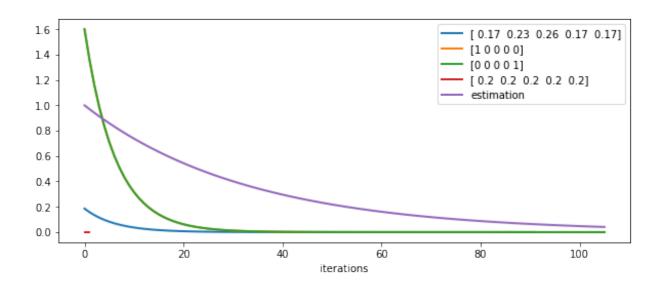
 Π : [0.08118361 0.1501897 0.20884488 0.25870174 0.30108007]





 Π : [0.19999999 0.19999999 0.20000001 0.20000002 0.19999999]



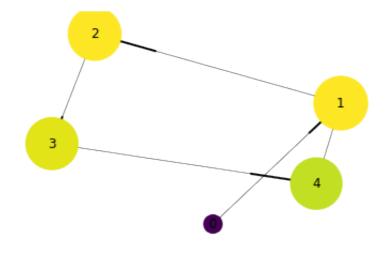


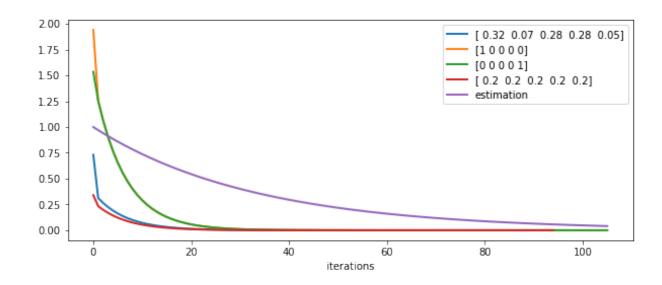
03.10.17, 21:41 Условие

```
In [142]: r = np.random.rand(5)
          research_1([(0, 1), (1, 2), (2, 3), (3, 4), (4, 1)], [ r / r.sum(),
                                                                 [1, 0, 0, 0, 0],
                                                                 [0, 0, 0, 0, 1],
                                                                 [1/5, 1/5, 1/5,
```

Π: [0.03

0.25334799 0.24534576 0.23854392 0.232762331

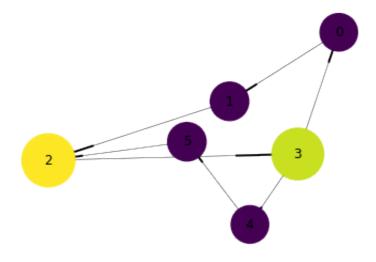


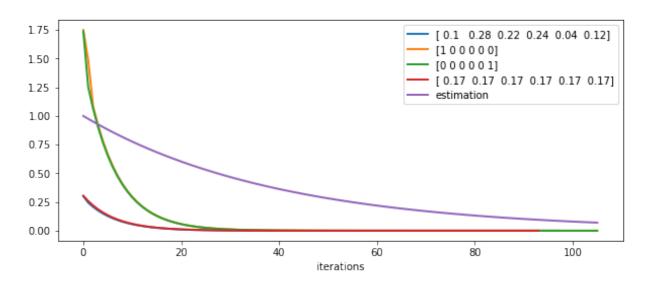


03.10.17, 21:41 Условие

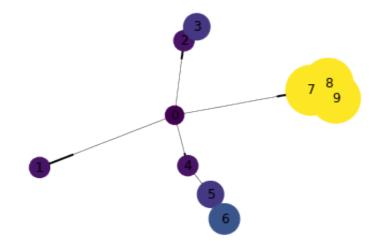
```
In [143]: r = np.random.rand(6)
          research_1([(0, 1), (1, 2), (2, 3), (3, 0),
                      (3, 4), (4, 5), (5, 2)], [r / r.sum(),
                                                 [1, 0, 0, 0, 0, 0],
                                                 [0, 0, 0, 0, 0, 1],
                                                 [1/6, 1/6, 1/6, 1/6, 1/6, 1/6]])
```

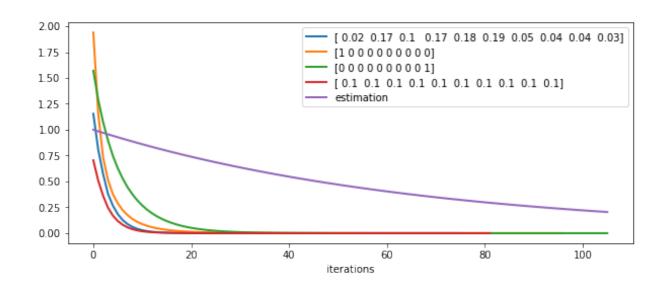
 Π : [0.12554427 0.13171262 0.24891149 0.23657474 0.12554427 0.1 3171262]





 Π : [0.03044933 0.03691981 0.03691981 0.06183117 0.03691981 0.0 6183117 0.08300582 0.21976385 0.21724863 0.21511062]





Обнаруживается такая зависимость чем дальше вершина находится в графе в виде тростника, тем ее PageRank выше, также на него в положительную сторону влияет количество циклов. А те вершины, в которые вернуться можно только телепортнувшись в нее будут иметь соответственно более низкий ранг.

Часть 2

В этой части вам предстоит построить реальный веб-граф и посчитать его PageRank. Ниже определены вспомогательные функции.

```
In [137]: def load links(url, sleep time=1, attempts=5, timeout=20):
              ''' Загружает страницу по ссылке url и выдает список ссылок,
              на которые ссылается данная страница.
                  url --- string, адрес страницы в интернете;
                  sleep time --- задержка перед загрузкой страницы;
                  timeout --- время ожидания загрузки страницы;
                  attempts --- ЧИСЛО ПОПЫТОК ЗАГРУЗКИ СТРАНИЦЫ.
                  Попытка считается неудачной, если выбрасывается исключение.
                  В случае, если за attempts попыток не удалось загрузить страни
                  то последнее исключение пробрасывается дальше.
              sleep(sleep time)
              parsed url = urlparse(url)
              links = []
              # Попытки загрузить страницу
              for i in range(attempts):
                  try:
                      # Ловить исключения только из urlopen может быть недостато
                      # Он может выдавать какой-то бред вместо исключения,
                      # и3-за которого исключение сгенерирует BeautifulSoup
                      soup = BeautifulSoup(urlopen(url, timeout=timeout), 'lxml'
                      break
                  except Exception as e:
                        print(e, url, i)
                      if i == attempts - 1:
                          raise e
              for tag_a in soup('a'): # Посмотр всех ссылочных тегов
                  if 'href' in tag_a.attrs:
                      link = list(urlparse(tag_a['href']))
                      # Если ссылка является относительной,
                      # то ее нужно перевести в абсолютную
                      if link[0] == '': link[0] = parsed url.scheme
                      if link[1] == '': link[1] = parsed url.netloc
                      links.append(urlunparse(link))
              return links
          def get site(url):
              ''' По ссылке url возвращает адрес сайта. '''
              return urlparse(url).netloc
```

Код ниже загружает N веб-страниц, начиная с некоторой стартовой страницы и переходя по ссылкам. Загрузка происходит методом обхода в ширину. Все собранные урлы страниц хранятся в urls. В links хранится список ссылок с одной страницы на другую. Особенность кода такова, что в urls хранятся все встреченные урлы, которых может быть сильно больше N. Аналогично, в links ребра могут ссылаться на страницы с номером больше N. Однако, все ребра из links начинаются только в первых N страницах. Таким образом, для построения веб-графа нужно удалить все, что связано с вершинами, которые не входят в первые N.

Это очень примерный шаблон, к тому же не оптимальный. Можете вообще его не использовать и написать свое.

```
In [28]: urls = ['http://wikipedia.org/wiki/']
         site = get site(urls[0])
         links = []
         N = 10
         for i in range(N):
             try:
                 # Загружаем страницу по урлу и извлекаем из него все ссылки
                 # Не выставляйте sleep time слишком маленьким,
                 # а то еще забанят где-нибудь
                 links from url = load links(urls[i], sleep time=0.5)
                 # Если мы хотим переходить по ссылкам только определенного сай
                 links from url = list(filter(lambda x: get site(x) == site,
                                               links from url))
                 # Добавляем соответствующие вершины и ребра в веб-граф
                 for j in range(len(links from url)):
                     # Такая ссылка уже есть
                     if links from url[j] in urls:
                         links.append((i, urls.index(links_from_url[j])))
                     # Новая ссылка
                     else:
                         links.append((i, len(urls)))
                         urls.append(links from url[j])
             except Exception as e:
         #
                   print(e)
                 pass # Не загрузилась с 5 попытки, ну и ладно
```

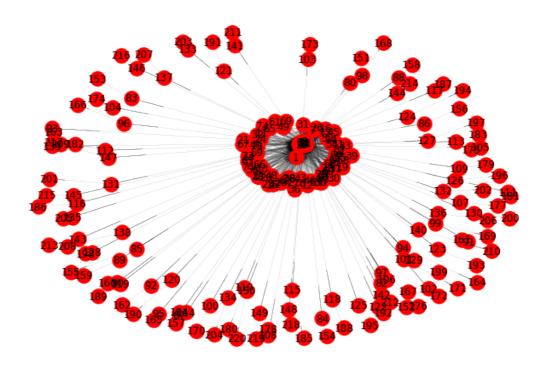
```
In [38]: def get web graph(url):
             urls = [url]
             urls dict = {url: 0}
             site = get_site(url)
             links = []
             i = 0
             while i < len(urls):</pre>
                 try:
                      # Загружаем страницу по урлу и извлекаем из него все ссылк
                      # Не выставляйте sleep time слишком маленьким,
                      # а то еще забанят где-нибудь
                      links from url = load links(urls[i], sleep time=0.1)
                      # Если мы хотим переходить по ссылкам только определенного
                      links from url = list(filter(lambda x: get site(x) == site
                                                   links from url))
                      # Добавляем соответствующие вершины и ребра в веб-граф
                      for j in range(len(links from url)):
                          pos = urls dict.get(links from url[j], len(urls))
                          links.append((i, pos))
                          # Такой ссылки еще не было
                          if pos == len(urls):
                              urls dict[links_from_url[j]] = len(urls)
                              urls.append(links from url[j])
                 except Exception as e:
                     pass # Не загрузилась с 5 попытки, ну и ладно
                 if (i % 10 == 0):
                     print(i, len(urls), end=' ')
                 i += 1
             return links, urls
```

Теперь выберите какой-нибудь сайт с небольшим количеством страниц (не более 1000). Таким сайтом может быть, например, сайт кафедры Дискретной математики (http://ru.discrete-mathematics.org) (аккуратнее, если забанят, то лишитесь доступа к учебным материалам ;), Школы анализа данных (http://yandexdataschool.ru), сайт магазина, больницы.

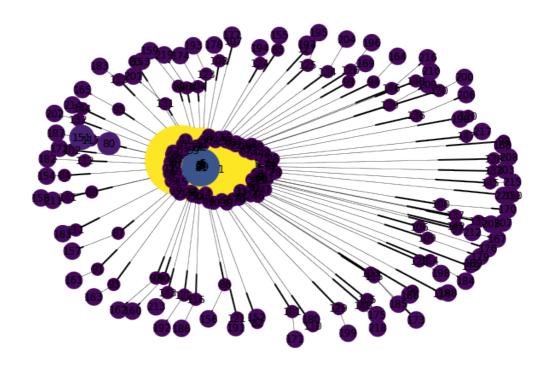
```
In [63]: mipt2ka_graph, mipt2ka_names = get_web_graph("https://2ka.mipt.ru/")
0 10 10 83 20 93 30 103 40 113 50 123 60 133 70 143 80 152 90 161 10
0 171 110 181 120 191 130 201 140 211 150 221 160 221 170 221 180 22
1 190 221 200 221 210 221 220 221
```

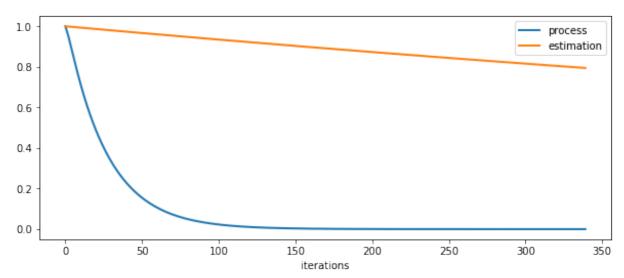
Постройте полный веб-граф для этого сайта и визуализируйте его. При отрисовке выставляйте width не более 0.1, иначе получится ужасно некрасиво.

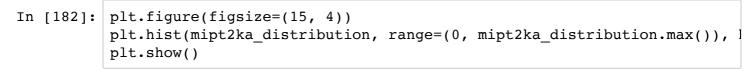
```
In [179]: G = networkx.DiGraph()
    G.add_edges_from(mipt2ka_graph)
    plt.figure(figsize=(12, 8))
    plt.axis('off')
    networkx.draw_networkx(G, width=0.1)
```

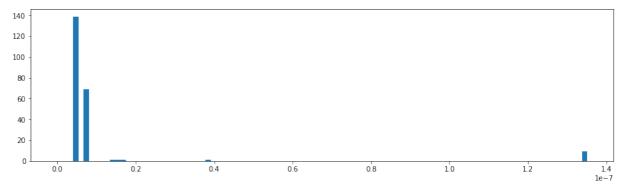


Посчитайте PageRank для этого веб-графа. Визуализируйте данный веб-граф, сделав размер вершин пропорционально весу PageRank (см. пример в части 1). Постройте гистограмму весов. Что можно сказать про скорость сходимости?





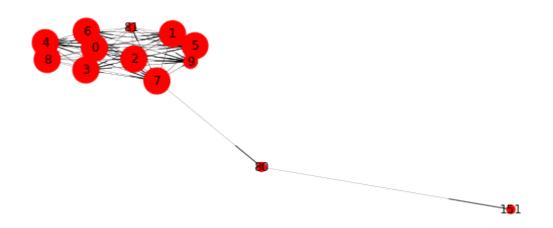




Выделите небольшое количество (15-20) страниц с наибольшим весом и изобразите граф, индуцированный на этом множестве вершин. Что это за страницы? Почему

именно они имеют большой вес?

```
In [73]: | mipt2ka_pages = list(zip(np.arange(len(mipt2ka_names)),
                                   mipt2ka names, mipt2ka distribution))
         mipt2ka pages = sorted(mipt2ka pages, key = lambda page: -page[2])
         mipt2ka_pages = np.array(mipt2ka_pages)
         mipt2ka graph = np.array(mipt2ka graph)
         trim count = 15
         inside = lambda x: str(x) in mipt2ka pages.T[0][:trim count]
         ind mipt2ka graph = mipt2ka graph[np.array(list(map(inside, mipt2ka graph
                                            np.array(list(map(inside, mipt2ka gra
         G = networkx.DiGraph()
         G.add edges from(ind mipt2ka graph)
         plt.figure(figsize=(10, 4))
         size const = 10 ** 9 * 5
         plt.axis('off')
         networkx.draw_networkx(G, width=0.2,
                                 node size=size const * mipt2ka pages.T[2][:trim
```



Теперь посмотрим что это за страницы

In [74]: for page in mipt2ka pages[:trim count].T[1]: print(page) https://2ka.mipt.ru/ (https://2ka.mipt.ru/) https://2ka.mipt.ru/washing/ (https://2ka.mipt.ru/washing/) https://2ka.mipt.ru/rooms/1/ (https://2ka.mipt.ru/rooms/1/) https://2ka.mipt.ru/rooms/2/ (https://2ka.mipt.ru/rooms/2/) https://2ka.mipt.ru/rooms/3/ (https://2ka.mipt.ru/rooms/3/) https://2ka.mipt.ru/rooms/4/ (https://2ka.mipt.ru/rooms/4/) https://2ka.mipt.ru/accounts/signup/ (https://2ka.mipt.ru/accounts/signup/) https://2ka.mipt.ru/accounts/login/ (https://2ka.mipt.ru/accounts/login/) https://2ka.mipt.ru/feedback/ (https://2ka.mipt.ru/feedback/) https://2ka.mipt.ru/accounts/reset password (https://2ka.mipt.ru/accounts/reset password) https://2ka.mipt.ru#carousel (https://2ka.mipt.ru#carousel) https://2ka.mipt.ru/accounts/complete/vk-oauth2/?redirect state=Rloi KYBsQ6uwllfNIW5tOneqjPbtrGdy&error=access denied&error reason=user d enied&error description=User+denied+your+request&state=RloiKYBsQ6uwl

https://2ka.mipt.ru/accounts/login/vk-oauth2/?next= (https://2ka.mipt.ru/accounts/login/vk-oauth2/?next=)

t&state=RloiKYBsQ6uwllfNIW5tOnegjPbtrGdy)

https://2ka.mipt.ru/accounts/complete/vk-oauth2/?redirect_state=GBRz u0KhIyznq7kP5gZRLW4SL92RODkX&error=access_denied&error_reason=user_d enied&error_description=User+denied+your+request&state=GBRzu0KhIyznq 7kP5gZRLW4SL92RODkX (https://2ka.mipt.ru/accounts/complete/vk-oauth2 /?redirect_state=GBRzu0KhIyznq7kP5gZRLW4SL92RODkX&error=access_denied&error_reason=user_denied&error_description=User+denied+your+request&state=GBRzu0KhIyznq7kP5gZRLW4SL92RODkX)

lfNIW5tOneqjPbtrGdy (https://2ka.mipt.ru/accounts/complete/vk-oauth2 /?redirect_state=RloiKYBsQ6uwllfNIW5tOneqjPbtrGdy&error=access_denied&error reason=user denied&error description=User+denied+your+reques

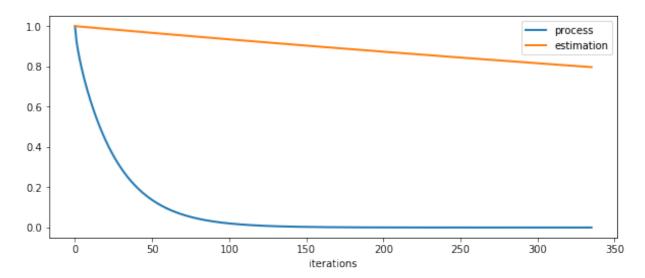
https://2ka.mipt.ru/accounts/complete/vk-oauth2/?redirect_state=xNGThLPlN7rraCZv2IBDCRpSfvD0s6t3&error=access_denied&error_reason=user_d enied&error_description=User+denied+your+request&state=xNGThLPlN7rraCZv2IBDCRpSfvD0s6t3 (https://2ka.mipt.ru/accounts/complete/vk-oauth2/?redirect_state=xNGThLPlN7rraCZv2IBDCRpSfvD0s6t3&error=access_denied&error_reason=user_denied&error_description=User+denied+your+request&state=xNGThLPlN7rraCZv2IBDCRpSfvD0s6t3)

Как не трудно понять это страницы меню, доступные с любой страницы

Как меняется вес PageRank для страниц в зависимости от начального приближения в случае, если не доводить итерационный процесс вычисления до сходимости? Какие выводы о поведении пользователя отсюда можно сделать?

In [200]: st distr = np.full(len(mipt2ka pages), 0)

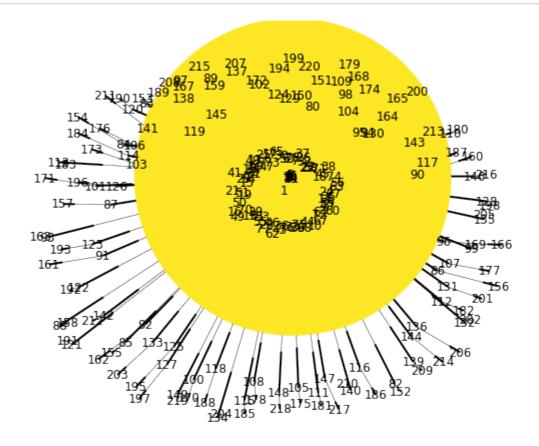
st distr[0] = 1



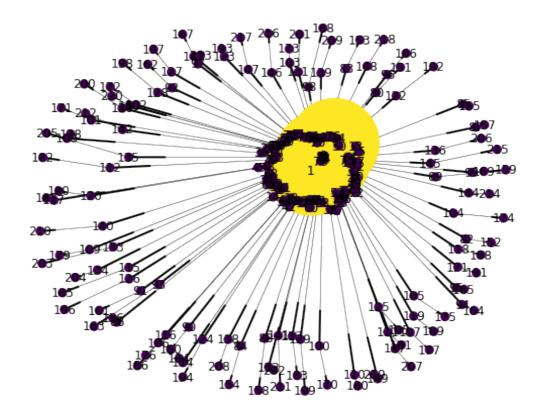
```
In [202]: distribution = process(mipt2ka_graph, st_distr, 0)

G = networkx.DiGraph()
G.add_edges_from(mipt2ka_graph)

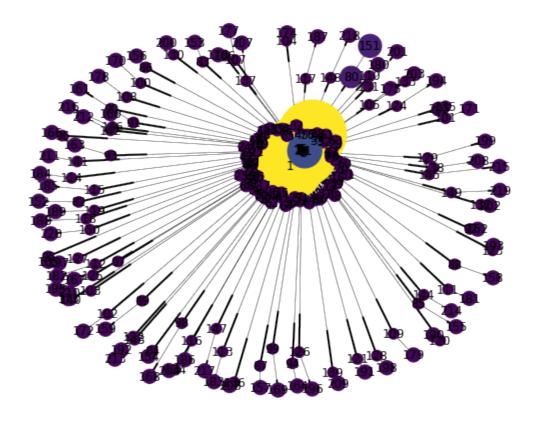
plt.figure(figsize=(10, 8))
size_const = 10 ** 5
plt.axis('off')
networkx.draw_networkx(G, width=0.5, node_size=size_const * distribution)
```



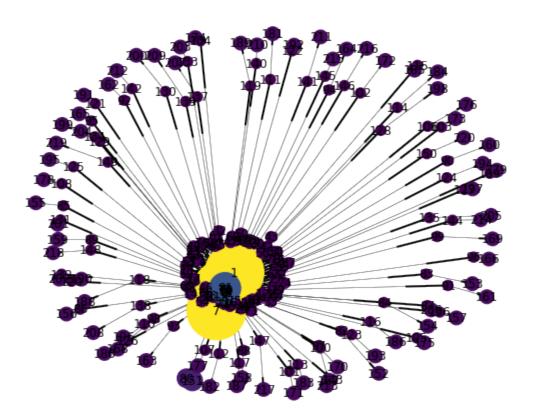
```
In [203]: distribution = process(mipt2ka_graph, st_distr, 1)
    plt.figure(figsize=(10, 8))
    size_const = 10 ** 5
    plt.axis('off')
    networkx.draw_networkx(G, width=0.5, node_size=size_const * distribution)
```



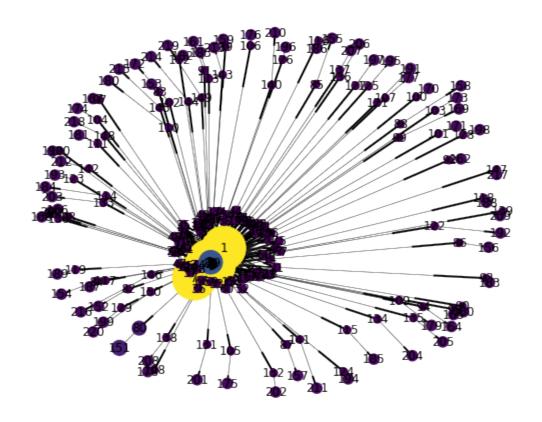
```
In [204]: distribution = process(mipt2ka_graph, st_distr, 5)
    plt.figure(figsize=(10, 8))
    size_const = 10 ** 5
    plt.axis('off')
    networkx.draw_networkx(G, width=0.5, node_size=size_const * distribution)
```



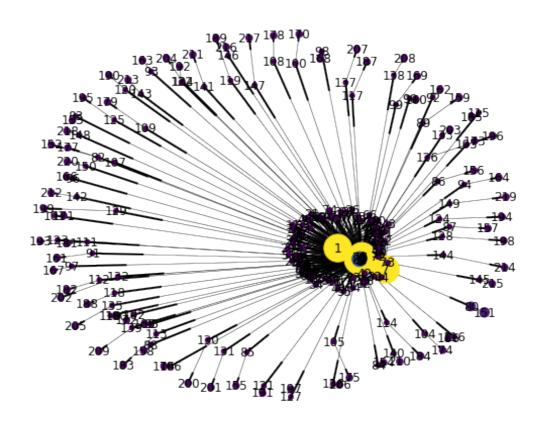
```
In [205]: distribution = process(mipt2ka_graph, st_distr, 10)
    plt.figure(figsize=(10, 8))
    size_const = 10 ** 5
    plt.axis('off')
    networkx.draw_networkx(G, width=0.5, node_size=size_const * distribution)
```



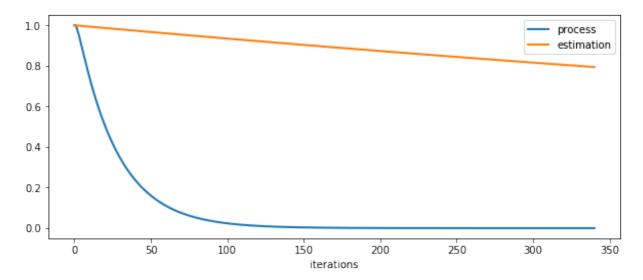
```
In [206]: distribution = process(mipt2ka_graph, st_distr, 25)
    plt.figure(figsize=(10, 8))
    size_const = 10 ** 5
    plt.axis('off')
    networkx.draw_networkx(G, width=0.5, node_size=size_const * distribution)
```



```
In [207]: distribution = process(mipt2ka_graph, st_distr, 50)
    plt.figure(figsize=(10, 8))
    size_const = 10 ** 5
    plt.axis('off')
    networkx.draw_networkx(G, width=0.5, node_size=size_const * distribution)
```



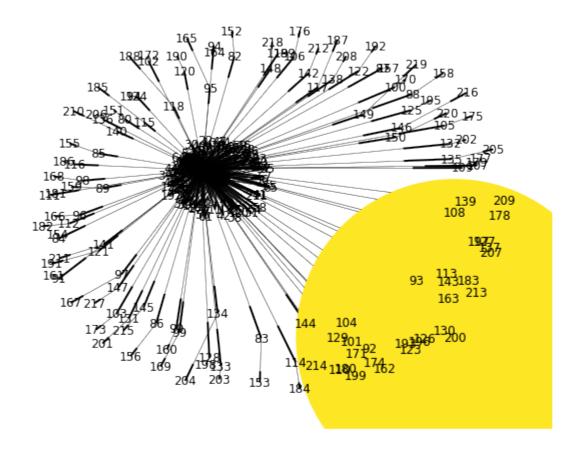
```
In [208]: st_distr = np.full(len(mipt2ka_pages), 0)
st_distr[200] = 1
```



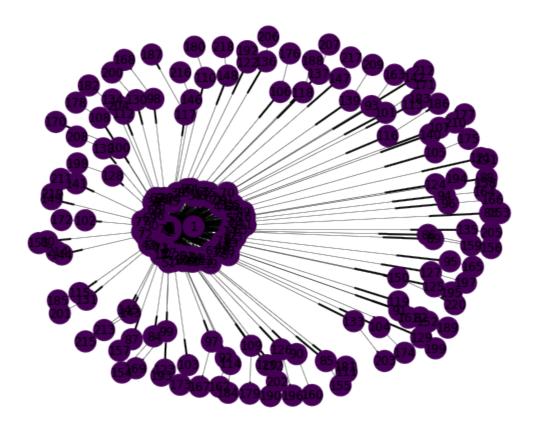
```
In [210]: distribution = process(mipt2ka_graph, st_distr, 0)

G = networkx.DiGraph()
G.add_edges_from(mipt2ka_graph)

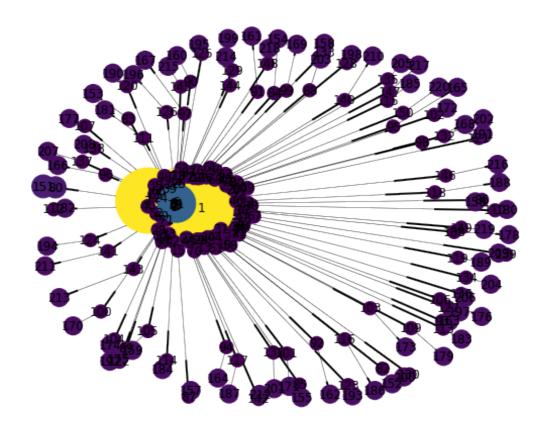
plt.figure(figsize=(10, 8))
size_const = 10 ** 5
plt.axis('off')
networkx.draw_networkx(G, width=0.5, node_size=size_const * distribution)
```



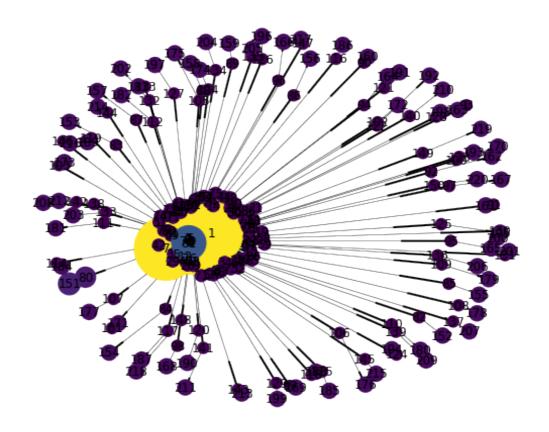
```
In [211]: distribution = process(mipt2ka_graph, st_distr, 1)
    plt.figure(figsize=(10, 8))
    size_const = 10 ** 5
    plt.axis('off')
    networkx.draw_networkx(G, width=0.5, node_size=size_const * distribution)
```



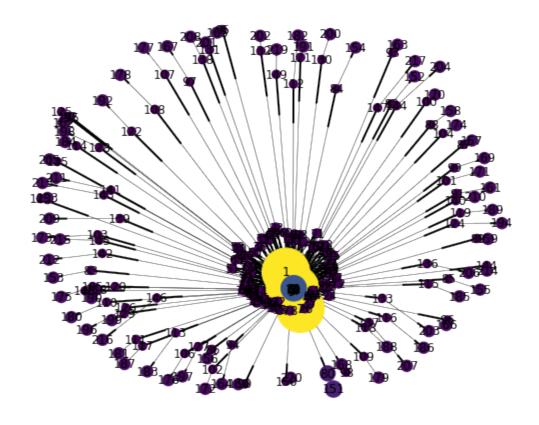
```
In [212]: distribution = process(mipt2ka_graph, st_distr, 5)
    plt.figure(figsize=(10, 8))
    size_const = 10 ** 5
    plt.axis('off')
    networkx.draw_networkx(G, width=0.5, node_size=size_const * distribution)
```



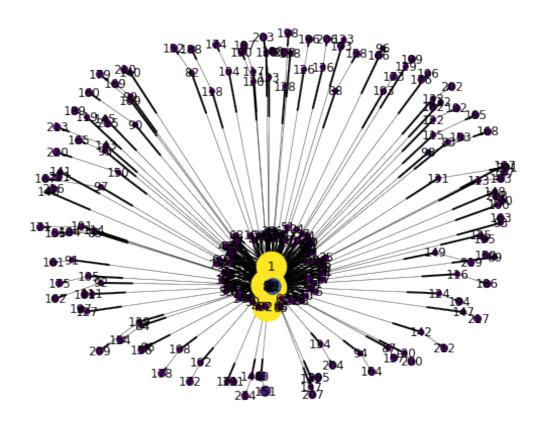
```
In [213]: distribution = process(mipt2ka_graph, st_distr, 10)
    plt.figure(figsize=(10, 8))
    size_const = 10 ** 5
    plt.axis('off')
    networkx.draw_networkx(G, width=0.5, node_size=size_const * distribution)
```



```
In [214]: distribution = process(mipt2ka_graph, st_distr, 25)
    plt.figure(figsize=(10, 8))
    size_const = 10 ** 5
    plt.axis('off')
    networkx.draw_networkx(G, width=0.5, node_size=size_const * distribution)
```



```
In [215]: distribution = process(mipt2ka_graph, st_distr, 50)
    plt.figure(figsize=(10, 8))
    size_const = 10 ** 5
    plt.axis('off')
    networkx.draw_networkx(G, width=0.5, node_size=size_const * distribution)
```



В итоге пользователь, даже начав с удаленно страницы с большой вероятностью окажется на гравных страницах сайта с меню

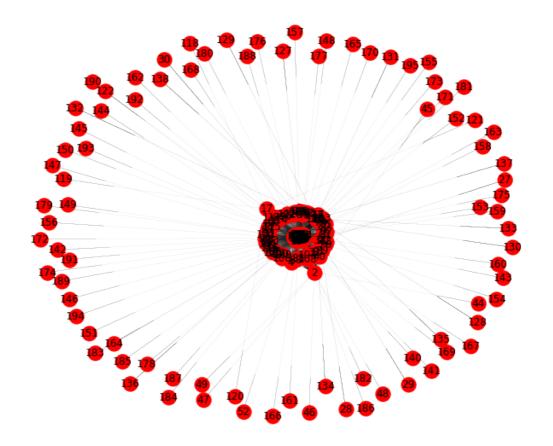
Теперь выберите какой-нибудь сайт с небольшим количеством страниц (не более 1000). Таким сайтом может быть, например, сайт кафедры Дискретной математики (http://ru.discrete-mathematics.org) (аккуратнее, если забанят, то лишитесь доступа к учебным материалам;), Школы анализа данных (http://yandexdataschool.ru), сайт магазина, больницы.

```
In [75]: cement_graph, cement_names = get_web_graph("http://www.podolsk-cement.")
0 41 10 95 20 127 30 140 40 142 50 142 60 142 70 149 80 159 90 169 1
00 179 110 189 120 196 130 196 140 196 150 196 160 196 170 196 180 1
96 190 196
```

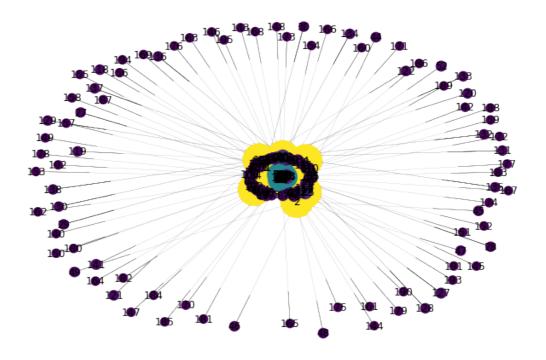
Постройте полный веб-граф для этого сайта и визуализируйте его. При отрисовке

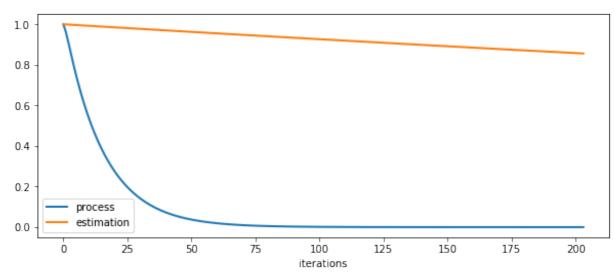
выставляйте width не более 0.1, иначе получится ужасно некрасиво.

```
In [76]: G = networkx.DiGraph()
    G.add_edges_from(cement_graph)
    plt.figure(figsize=(12, 10))
    plt.axis('off')
    networkx.draw_networkx(G, width=0.05)
```

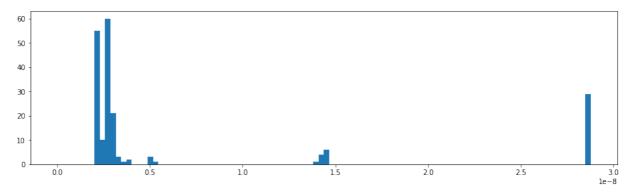


Посчитайте PageRank для этого веб-графа. Визуализируйте данный веб-граф, сделав размер вершин пропорционально весу PageRank (см. пример в части 1). Постройте гистограмму весов. Что можно сказать про скорость сходимости?





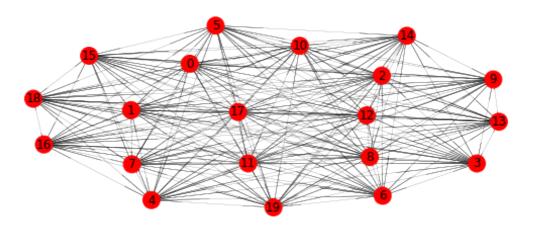
In [162]: plt.figure(figsize=(15, 4))
 plt.hist(cement_distribution, range=(0, cement_distribution.max()), bin
 plt.show()



Выделите небольшое количество (15-20) страниц с наибольшим весом и изобразите граф, индуцированный на этом множестве вершин. Что это за страницы? Почему

именно они имеют большой вес?

```
In [163]: cement_pages = list(zip(np.arange(len(cement_names)),
                                    cement_names, cement distribution))
          cement pages = sorted(cement pages, key = lambda page: -page[2])
          cement_pages = np.array(cement_pages)
          cement graph = np.array(cement graph)
          trim_count = 20
          inside = lambda x: str(x) in cement pages.T[0][:trim count]
          ind cement graph = cement graph[np.array(list(map(inside, cement graph
                                           np.array(list(map(inside, cement graph
          G = networkx.DiGraph()
          G.add edges from(ind cement graph)
          plt.figure(figsize=(10, 4))
          size const = 10 ** 10
          plt.axis('off')
          networkx.draw_networkx(G, width=0.1,
                                  node_size=size_const * cement_pages.T[2][:trim_
```



Теперь посмотрим что это за страницы

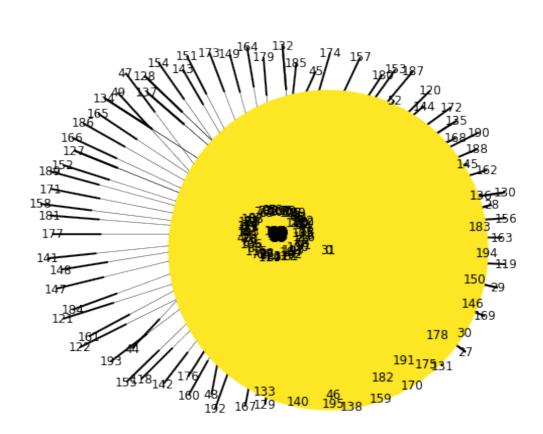

```
http://www.podolsk-cement.ru/ (http://www.podolsk-cement.ru/)
http://www.podolsk-cement.ru/form (http://www.podolsk-cement.ru/form
http://www.podolsk-cement.ru/contacts (http://www.podolsk-cement.ru/
contacts)
http://www.podolsk-cement.ru/o-predprijatii (http://www.podolsk-ceme
nt.ru/o-predprijatii)
http://www.podolsk-cement.ru/news (http://www.podolsk-cement.ru/news
http://www.podolsk-cement.ru/catalog (http://www.podolsk-cement.ru/c
atalog)
http://www.podolsk-cement.ru/speccement (http://www.podolsk-cement.r
u/speccement)
http://www.podolsk-cement.ru/portlandcement (http://www.podolsk-ceme
nt.ru/portlandcement)
http://www.podolsk-cement.ru/suhie-smesi (http://www.podolsk-cement.
ru/suhie-smesi)
http://www.podolsk-cement.ru/specialnye-smesi (http://www.podolsk-ce
ment.ru/specialnye-smesi)
http://www.podolsk-cement.ru/penobloki (http://www.podolsk-cement.ru
/penobloki)
http://www.podolsk-cement.ru/trotuarnaja-plitka (http://www.podolsk-
cement.ru/trotuarnaja-plitka)
http://www.podolsk-cement.ru/tovarnyi-beton-rastvor
(http://www.podolsk-cement.ru/tovarnyi-beton-rastvor)
http://www.podolsk-cement.ru/betonnye-koltca (http://www.podolsk-cem
ent.ru/betonnye-koltca)
http://www.podolsk-cement.ru/shpatlevki (http://www.podolsk-cement.r
u/shpatlevki)
http://www.podolsk-cement.ru/bloki-fundamentnye-fbs
(http://www.podolsk-cement.ru/bloki-fundamentnye-fbs)
http://www.podolsk-cement.ru/bordyury (http://www.podolsk-cement.ru/
bordyury)
http://www.podolsk-cement.ru/price (http://www.podolsk-cement.ru/pri
ce)
http://www.podolsk-cement.ru/uslugi-podolsk-cement
(http://www.podolsk-cement.ru/uslugi-podolsk-cement)
http://www.podolsk-cement.ru/dokumenty (http://www.podolsk-cement.ru
/dokumenty)
```

Как меняется вес PageRank для страниц в зависимости от начального приближения в случае, если не доводить итерационный процесс вычисления до сходимости? Какие выводы о поведении пользователя отсюда можно сделать?

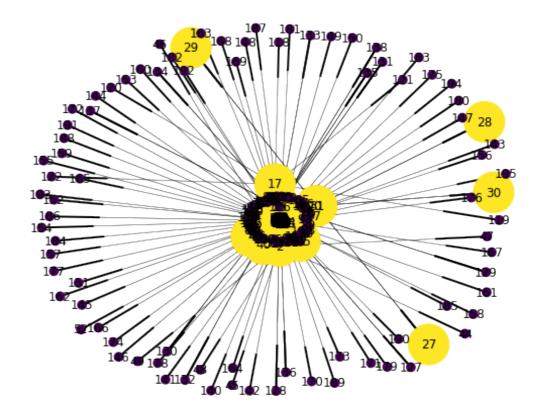
```
In [165]: st_distr = np.full(len(cement_pages), 0)
    st_distr[0] = 1
    distribution = process(cement_graph, st_distr, 0)

G = networkx.DiGraph()
G.add_edges_from(cement_graph)

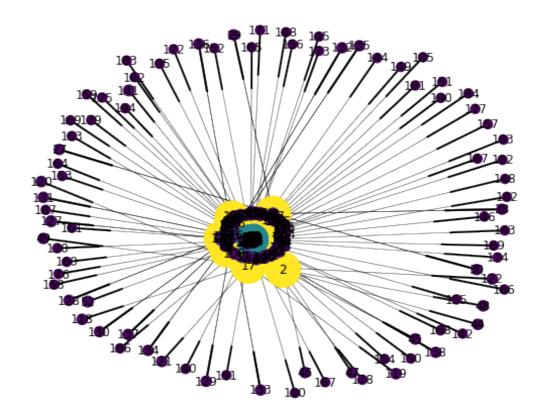
plt.figure(figsize=(10, 8))
    size_const = 10 ** 5
    plt.axis('off')
    networkx.draw_networkx(G, width=0.5, node_size=size_const * distribution)
```



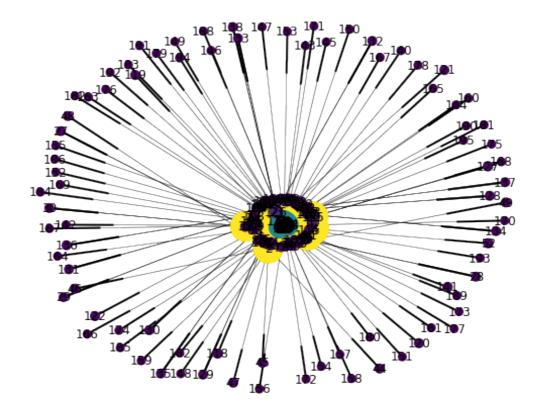
```
In [166]: distribution = process(cement_graph, st_distr, 1)
    plt.figure(figsize=(10, 8))
    size_const = 10 ** 5
    plt.axis('off')
    networkx.draw_networkx(G, width=0.5, node_size=size_const * distribution)
```



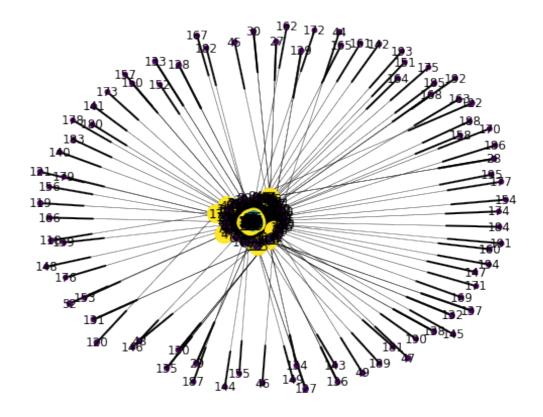
```
In [167]: distribution = process(cement_graph, st_distr, 5)
    plt.figure(figsize=(10, 8))
    size_const = 10 ** 5
    plt.axis('off')
    networkx.draw_networkx(G, width=0.5, node_size=size_const * distribution)
```



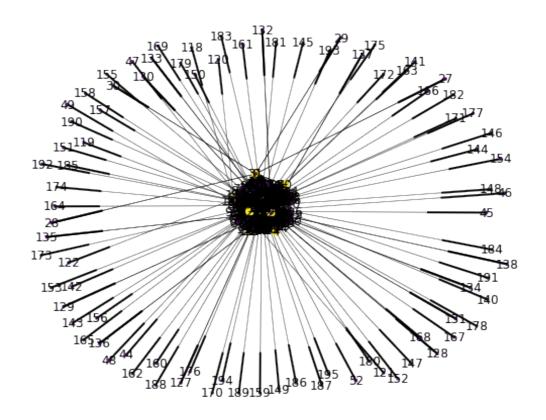
```
In [168]: distribution = process(cement_graph, st_distr, 10)
    plt.figure(figsize=(10, 8))
    size_const = 10 ** 5
    plt.axis('off')
    networkx.draw_networkx(G, width=0.5, node_size=size_const * distribution)
```



```
In [174]: distribution = process(cement_graph, st_distr, 25)
    plt.figure(figsize=(10, 8))
    size_const = 10 ** 5
    plt.axis('off')
    networkx.draw_networkx(G, width=0.5, node_size=size_const * distribution)
```



```
In [175]: distribution = process(cement_graph, st_distr, 50)
    plt.figure(figsize=(10, 8))
    size_const = 10 ** 5
    plt.axis('off')
    networkx.draw_networkx(G, width=0.5, node_size=size_const * distribution)
```



Для получения дополнительных баллов проведите аналогичные исследования для больших сайтов. Так же вы можете провести исследования, не ограничиваясь загрузкой только одного сайта.