Оглавление

Задание 🗜 Кластеризация социальной сети	3
Рис. 1. Связный граф из 15 пронумерованных вершин с визуально различимыми кластера	ми3
Рис. 2. Граф, разбитый k-means на 3 кластера	4
Рис. 3. Разбиение k-means на 4 кластера	5
Рис.4	5
Задание Кластеризация социальной сети	
, , , , ,	6
Задание ₹. Google RagePunk	8
Рис. 7 Граф для задания 2	8
Рис. 8 Настоящий граф	9
Приложение 1	12
Приложение 2	12

Задание : Кластеризация социальной сети.

Был придуман связный граф из 15 вершин, всех подписчиков кинул в бан, рассматриваю только друзей. Собственно, вот он:

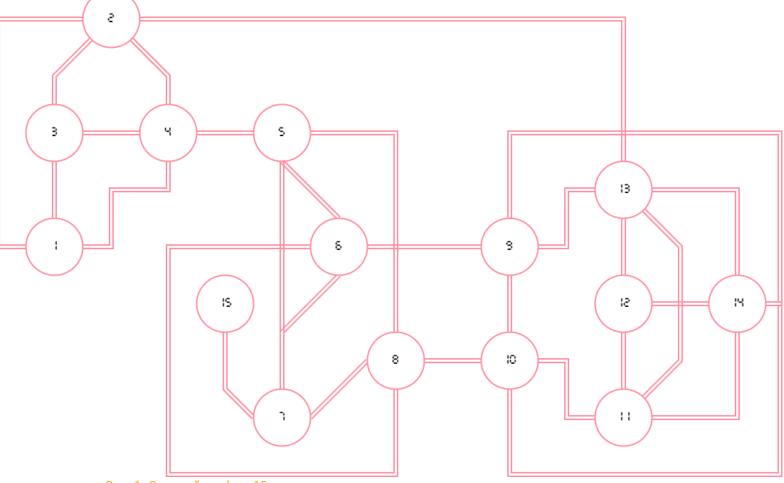


Рис. 1. Связный граф из 15 пронумерованных вершин с визуально различимыми кластерами.

Получил следующий лапласиан:

Без помощи рук нашёл собственные числа и собственные векторы, тут все не привожу, они некрасивые, но их можно найти, если запустить файл с заданием с GitHub.

Вижу три компоненты кластеризации, выбираю k=3. Взял 3 собственных вектора v1, . . . , vk матрицы Лапласа, соответствующих самым маленьким собственным числам. Составил из них матрицу V.

V= [[1. -0.77 0.51] [1. -0.62 0.27] [1. -0.77 0.51] [1. -0.56 0.47] [1. 0.18 0.34] [1. 0.34 0.13] [1. 0.53 0.46] [1. 0.34 0.12] [1. 0.14 -0.47] [1. 0.16 -0.52] [1. 0.04 -0.74] [1. 0.01 - 0.81] [1. -0.08 -0.55] [1. 0.06 -0.69] [1. 1. 1.]

Алгоритм кластеризации k-means вернул $[0\ 0\ 0\ 2\ 2\ 2\ 2\ 1\ 1\ 1\ 1\ 1\ 2].$ Соответственно раскрашу точки:

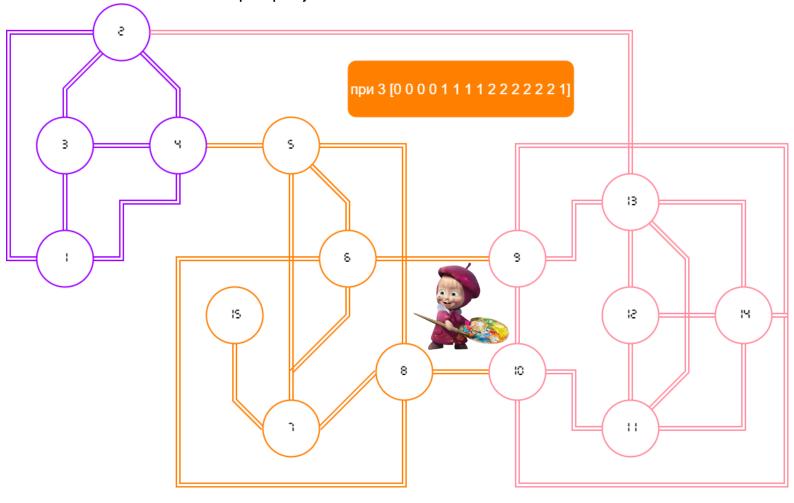
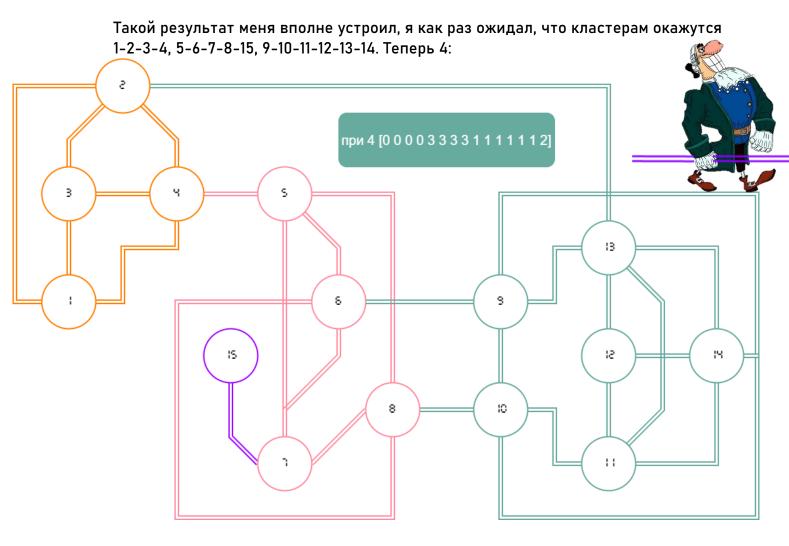
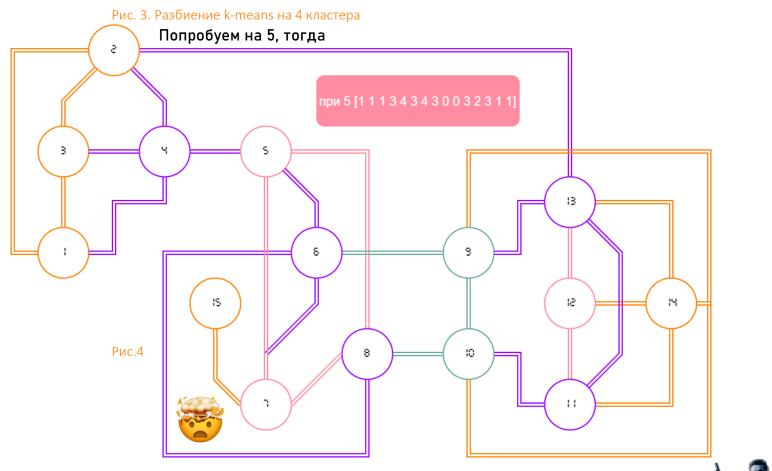


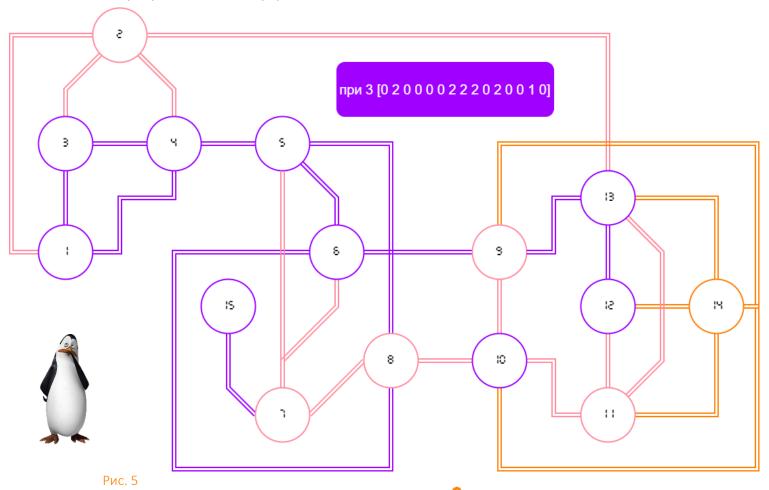
Рис. 2. Граф, разбитый k-means на 3 кластера.





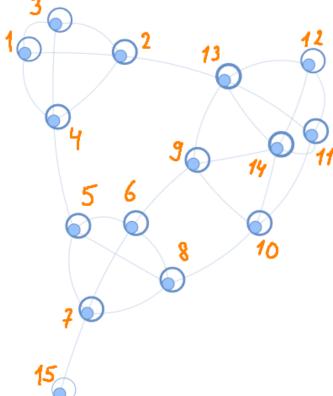
Вопрос: а почему 15 и 14 в одном кластере, а 12 изолирована от всех? Возможно, была ошибка где-то в моём коде, но после проверки собственных векторов, обнаружить её не удалось. Кстати, второе собственное число графа $\lambda=0.47$.

Попробую сделать это иерархически:

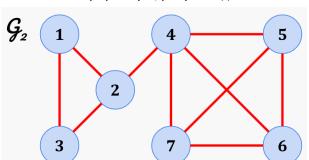


Так можно по лапласиану из программы восстановить граф: убеждаюсь, что лапласиан всё это время был составлен верно.

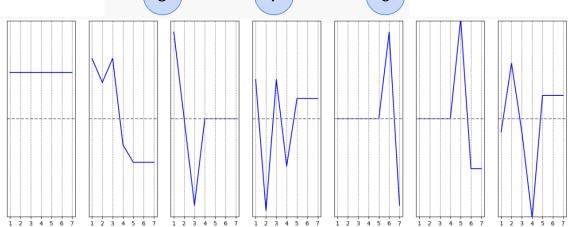
Рис.6 Граф, программно восстановленный по лапласиану с пронумерованными мной вершинами



Программно и математически такой подход к кластеризации может иметь смысл: собственное число 0 – весь граф по сути, раз у нас одна компонента связности, далее рассмотрим рисунок: (который я



взял по ссылке)



И отложим его собственные векторы в порядке возрастания соб. чисел по оси вершин:

Второй вектор разделяет вершины: положительные координаты этого вектора соответствуют вершинам 1,2,3, а

отрицательные вершинам 4,5,6,7. Если продолжать анализ этого вектора, то можно отметить, что абсолютные значения координат для вершин 1 и 3 одинаковые и больше абсолютного значения координаты для вершины 2, аналогично вершина 4 выделяется относительно вершин 5,6,7. Далее надо придумать и доказать теоремку о достаточности п собственных векторов для разбиения на п кластеров, что я оставляю на совести читателя.

Собственно, в моём случае с векторами была похожая ситуация:

- [[1. -0.77 0.51 0.13 0.83]
- [1. -0.62 0.27 0.16 0.21]
- [1. -0.77 0.51 0.13 0.83]
- [1. -0.56 0.47 -0.07 -0.99]
- [1. 0.18 0.34 0.61 2.91]
- [1. 0.34 0.13 -0.62 0.]
- [1. 0.53 0.46 -0.32 -1.95]
- [1. 0.34 0.12 -0.62 -0.14]
- [1. 0.14 -0.47 -0.12 5.]
- [1. 0.16 -0.52 -0.12 4.71]
- [1. 0.04 -0.74 0.26 -0.92]
- [1. 0.01 -0.81 0.4 -6.24]
- [1. -0.08 -0.55 0.23 -0.45]
- [1. 0.06-0.69 0.17 1.02]
- [1. 1. 1. 1.]



Получается, что мы берём группы точек со значениями, и k-means пытается расположить k секторов так, чтобы от точки до сектора было наименьшее расстояние, вероятно, это объясняет, почему встречалась такая ситуация, что две вершины вокруг одной вершины принадлежали одному графу, а сама вершина другому: см. 5 для фиолетовой группы на рис. 4 — просто она была ближе к другому графу через собственные векторы, а на рисунке выглядело иначе. ИТОГО, разбиение работает, потому что при взятии k собственных векторов для наименьших чисел получается каждый раз всё более мелкое дробление, и действительно, если нужно разбить на одну компоненту, собственный вектор имеет одинаковые координаты во всех «точках», если на два, то у половины будет +, у другой -, и в приложении 1 можно найти граф, разбитый на два кластера k-means, заметно соответствие второму столбцу, и далее, продолжая так действовать, мы разобьём граф на нужное число компонент.

Задание 2. Google RagePunk

Придумал граф 14 вершин, каждая вершина — альбом, который я слушаю, каждая стрелка — альбом, который могу слушать после этого. Пришлось, кончено, несколько подсократить и оставить только самые прослушиваемые из всех. Вершины пронумеровал слева направо сверху вниз, для ориентира, Черный обелиск оказался под номером 5.

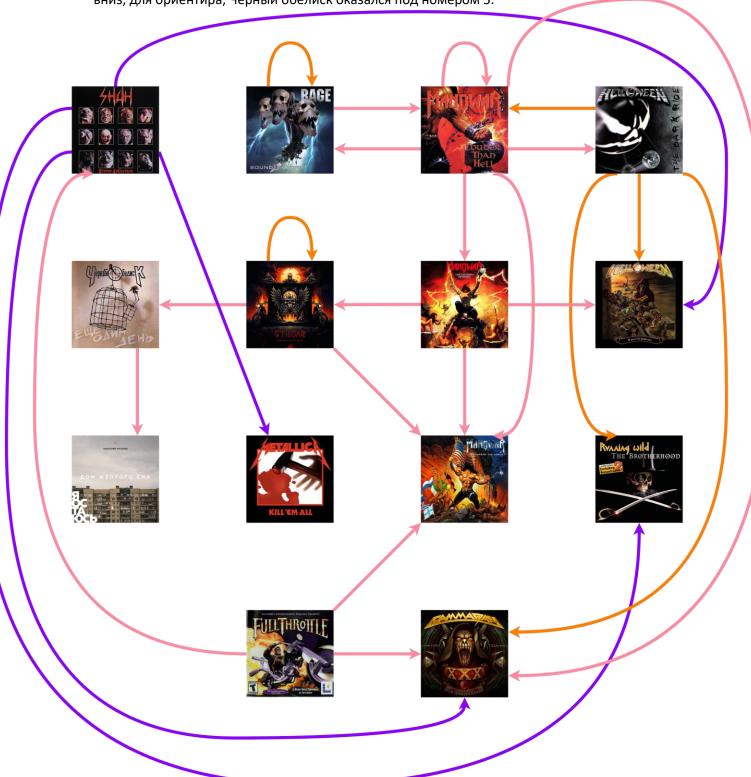


Рис. 7 Граф для задания 2

Составил матрицу M из $m_{ij}=rac{ ext{стрелки из } j \text{ в } i}{ ext{всего из } j}$

M= $[[0. \ \, 0.\ \, 0.\ \, 0.\ \, 0.\ \, 0.\ \, 0.\ \, 0.\ \, 0.\ \, 0.\ \, 0.\ \, 0.\ \, 0.\ \, 33\ \, 0.\ \,]$ [0. 0.5 0.17 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0.] [0. 0.5 0.17 0.25 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0.] [0. 0. 0.17 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0.] [0. 0. 0.17 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0.] $[0.25\ 0.\quad 0.\quad 0.25\ 0.\quad 0.\quad 0.33\ 0.\quad 0.\quad 0.\quad 0.\quad 0.\quad 0.\quad 0.\quad]$ [0.25 0. 0.17 0.25 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0.33 0.]]

2,695 2,962 0,733 0,326 0,678 0,733 v = 0,619 0,474 0 1,383 0,267 1 Нашел, что наибольшее собственное число 0.68, а ему соответствует

Далее при помощи алгоритма было найдено, что за 5 итераций всё превращается в [0. 0.01 0.01 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0. 0.], что связано с тем, что у меня есть вершины, в которые не входят стрелки, и те, в которые входят сразу много, не выходят.

Ловко переоценив ценности, я добавил пару рёбер, вышел за ограничение, убрал те альбомы, что считаю самодостаточными. Осталось 10 узлов. Рис. 8 Настоящий граф

Пересчитал M, пересчитал векторы, появились комплексные собственные числа и векторы, а наибольшее $\lambda=1$. Выглядит доверительно. Нормализую новый собственный вектор: теперь он $[0.05\ 0.16\ 0.06\ 0.01\ 0.3\ 0.05\ 0.02\ 0.24\ 0.02\ 0.07]$ v

Запускаю алгоритм, получаю [0.05 0.16 0.06 0.01 0.3 0.05 0.02 0.24 0.02 0.07].

Исходя из этого:



















0,696\ 2,226 0,804

0,139

4,173

0,701 0,312

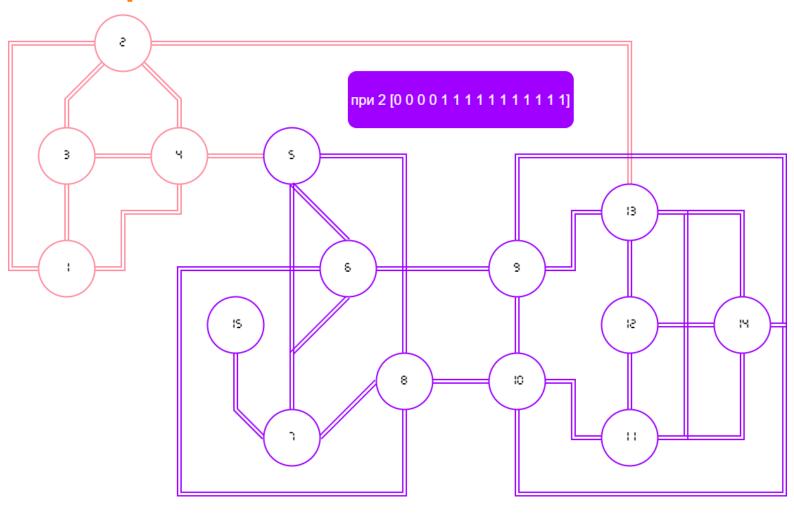
3,345

Собственно, секрет прост: алгоритм переходит по всем ссылкам, пока не кончится ограничение по итерациям, а раз я установил 1000 итераций,

то сохранится как раз только влияние собственного вектора, соответствующего числу 1. Матрицу М мы так построили, будто с равной вероятностью после просушивания одного альбома переходим к одному из других, то есть это суть матрица Марковского процесса. На всякий случай обращу внимание на то, что по столбцам у неё сумма 1. Получается не что иное, как описание вероятностей. Дальше проще, чем в лекции, трудно объяснить.



Приложение 1



Приложение 2

M=

171-										
[[0.2	0.25	0.	0.	0.	0.	0.	0.	0.	0.]
[0.2	0.	0.	0.	0.5	0.	0.	0.	0.	0.]
[0.	0.	0.	0.	0.	1.	0.	0.	0.33	0.]
[0.2	0.	0.	0.	0.	0.	0.	0.	0.	0.]
[0.	0.25	0.25	0.5	0.	0.	0.	1.	0.	0.]
[0.	0.	0.25	0.	0.	0.	0.	0.	0.	0.5]
[0.2	0.	0.	0.5	0.	0.	0.	0.	0.33	0.]
[0.	0.25	0.25	0.	0.5	0.	0.	0.	0.	0.5]
[0.	0.	0.	0.	0.	0.	1.	0.	0.	0.]
[0.2	0.25	0.25	0.	0.	0.	0.	0.	0.33	0.]]

