

Министерство образования и науки Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение

высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ Робототехники и комплексной автоматизации

КАФЕДРА Системы автоматизированного проектирования (РК-6)

ОТЧЕТ О ВЫПОЛНЕНИИ ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЫ

Студент	Никат	ов Владислав Алекс	еевич
Группа	РК6-8	46	
Тип задания	Лабор	аторная работа	
Тема лабораторной работы	Решен	ие задачи размещен	Р Р
Вариант	7		
Студент			Никатов В.А.
·	•	подпись, дата	фамилия, и.о.
Преподаватель	_		Берчун Ю.В.
		подпись, дата	фамилия, и.о.
Оценка			

Оглавление

1 Задание	3
2 Выбор наилучшего варианта платы	4
3 Описание решения с выбранным размером платы	4
3.1 Последовательный алгоритм размещения	4
3.2 Итерационный алгоритм размещения	9
Приложение 1	16

1 Задание

Решить задачу размещения. Рассматриваем платы 3x10 и 5x6. В отчёт включаем пошаговое описание решения для лучшего варианта платы.

Таблица 1.1. Матрица смежности для графа из условия.

0	1	0	3	2	0	0	4	1	0	0	3	0	0	0	0	1	5	0	0	0	0	2	1	3	5	5	2	0	2
1	0	0	1	3	0	0	3	0	1	0	2	1	0	3	0	0	3	0	0	2	3	0	3	0	0	1	0	0	0
0	0	0	3	2	2	0	0	4	0	0	0	1	2	1	2	2	0	4	1	0	0	3	1	0	0	0	0	0	0
3	1	3	0	4	0	0	0	0	4	1	2	0	0	0	4	0	4	1	4	2	0	0	0	0	0	2	2	2	4
2	3	2	4	0	4	3	0	3	0	0	0	0	0	2	1	2	0	2	0	0	0	3	2	3	0	3	0	0	0
0	0	2	0	4	0	0	1	0	0	1	3	1	3	0	0	0	1	0	0	0	3	0	0	0	0	2	2	4	1
0	0	0	0	3	0	0	0	0	3	0	1	3	3	2	4	0	0	3	2	0	0	1	1	1	1	0	2	2	0
4	3	0	0	0	1	0	0	0	4	0	2	2	0	0	4	3	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1
1	0	4	0	3	0	0	0	0	0	2	1	0	0	3	0	0	1	0	2	2	0	0	1	2	3	2	0	0	3
0	1	0	4	0	0	3	4	0	0	0	0	0	2	0	1	0	0	4	0	0	0	4	0	0	0	0	0	2	0
0	0	0	1	0	1	0	0	2	0	0	0	0	0	0	0	2	0	1	0	1	1	0	2	1	3	1	2	0	0
3	2	0	2	0	3	1	2	1	0	0	0	4	0	0	0	3	0	4	0	3	3	0	3	0	0	0	3	0	4
0	1	1	0	0	1	3	2	0	0	0	4	0	0	0	3	0	0	0	2	3	0	2	3	0	0	0	0	4	0
0	0	2	0	0	3	3	0	0	2	0	0	0	0	4	3	1	3	0	0	1	1	0	0	4	0	0	2	3	4
0	3	1	0	2	0	2	0	3	0	0	0	0	4	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	4	0	0	0
0	0	2	4	1	0	4	4	0	1	0	0	3	3	0	0	1	0	0	2	2	0	0	3	1	0	0	0	2	0
1	0	2	0	2	0	0	3	0	0	2	3	0	1	1	1	0	0	1	0	0	0	1	0	3	1	2	1	0	1
5	3	0	4	0	1	0	0	1	0	0	0	0	3	0	0	0	0	2	0	0	3	0	2	2	0	4	3	0	0
0	0	4	1	2	0	3	0	0	4	1	4	0	0	0	0	1	2	0	0	4	1	1	0	2	0	0	0	0	0
0	0	1	4	0	0	2	0	2	0	0	0	2	0	0	2	0	0	0	0	0	0	0	0	4	1	0	1	0	0
0	2	0	2	0	0	0	0	2	0	1	3	3	1	0	2	0	0	4	0	0	4	0	0	2	0	4	0	0	0
0	3	0	0	0	3	0	0	0	0	1	3	0	1	0	0	0	3	1	0	4	0	0	3	3	4	4	1	0	3
2	0	3	0	3	0	1	0	0	4	0	0	2	0	0	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	4	2	4	0
1	3	1	0	2	0	1	0	1	0	2	3	3	0	0	3	0	2	0	0	0	3	0	0	0	0	0	0	2	0
3	0	0	0	3	0	1	0	2	0	1	0	0	4	0	1	3	2	2	4	2	3	0	0	0	1	0	0	2	4
5	0	0	0	0	0	1	0	3	0	3	0	0	0	0	0	1	0	0	1	0	4	0	0	1	0	0	4	1	0
5	1	0	2	3	2	0	0	2	0	1	0	0	0	4	0	2	4	0	0	4	4	4	0	0	0	0	0	1	2
2	0	0	2	0	2	2	0	0	0	2	3	0	2	0	0	1	3	0	1	0	1	2	0	0	4	0	0	0	0
0	0	0	2	0	4	2	1	0	2	0	0	4	3	0	2	0	0	0	0	0	0	4	2	2	1	1	0	0	0
2	0	0	4	0	1	0	1	3	0	0	4	0	4	0	0	1	0	0	0	0	3	0	0	4	0	2	0	0	0

2 Выбор наилучшего варианта платы

В рамках задачи размещения необходимо минимизировать длину связей – размещать элементы, имеющие общие цепи, как можно ближе друг к другу.

Критерием оптимальности в данной задаче является суммарная длина связей. Ее можно записать в виде формулы

$$Q = \sum_{i}^{n-1} \sum_{j=i+1}^{n} d_{ij} r_{ij} ,$$

где d_{ij} – расстояние между вершинами, которое будем считать как «манхэттенское расстояние», согласно которому, в двумерной плоскости платы

$$d_{ij} = |x_i - x_j| + |y_i - y_i|.$$

Результаты решения задачи для рассматриваемых размеров платы представлены в таблице 1.2.

Таблица 2.1. Результаты решения задачи для различных размеров платы.

Размер платы	Q
3x10	1184
5x6	1076

Из таблицы 2.1 видно, что лучшее решение было получено с использованием платы 5x6.

3 Описание решения с выбранным размером платы

3.1 Последовательный алгоритм размещения

Последовательный алгоритм прост в реализации и используется для получения удовлетворительного размещения. Полученное решение будет использоваться в качестве опорного для итерационного алгоритма размещения.

Сначала необходимо получить опорное решение с помощью последовательного алгоритма, чтобы потом его улучшить с помощью итерационного.

Первым шагом необходимо вычислить суммарное количество связей для каждой из вершин графа. Эти значения представлены в таблице 3.1.2.

Таблица 3.1.2а. Суммарное количество связей для первой половины вершин.

v_i	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
s_i	20	31	19	31	18	24	32	33	26	18	30	13	32	33	20

Таблица 3.1.26. Суммарное количество связей для второй половины вершин.

v_i	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29
s_i	26	25	23	33	29	14	27	23	20	26	34	25	23	28	24

Выбираем вершину с наименьшим числом внешних связей (v_{11}) и размещаем ее на плате. Если для нескольких вершин s_i одинаково, то следует выбирать вершину, которая имеет связи с минимальным числом других вершин. Если и таких вершин несколько — любую из них. Полученное размещение представлено в таблице 3.1.3. Размещенная вершина подсвечена красным цветом, незанятый позиции обозначены символом «х».

Таблица 3.1.3. Размещение, итерация 1.

11	X	X	X	X	X
X	X	X	X	X	X
X	X	X	X	X	X
X	X	X	X	X	X
X	X	X	X	X	X

Рассмотрим вершины $\{v_5, v_6, v_{16}, v_{20}, v_{22}, v_{24}\}$, имеющие общие связи размещенной вершиной v_{11} . Приращение связей при размещении вершины считается по формуле $\delta_i = 2 \cdot \mathbf{r}_i - s_i$, где \mathbf{r}_i – количество связей с уже размещенными, а сам δ_i называют коэффициентом внешней связности вершины. Его значение равно разности между числом внешних (с вершинами, не входящими в соответствующее подмножество) связей вершины и внутренних (с вершинами подмножества, в котором находится рассматриваемая вершина). связей вершины.

Значения δ_i для вершин-кандидатов $\{v_5,v_6,v_{16},v_{20},v_{22},v_{24}\}$ представлены в таблице 3.1.4.

Таблица 3.1.4. Приращение связей для вершин-кандидатов, итерация 2.

v_i	5	6	16	20	22	24
δ_{i}	-16	-28	-23	-12	-21	-18

Из них необходимо выбрать ту, при размещении которой будет минимальное приращение количеств связей. Таким образом, нам необходимо разместить вершину v_{20} на плате. Размещать вершину необходимо в позицию, на которой суммарная длина связей вершины будет минимальна

$$L_i = \sum_{j=1}^n d_{ij} r_{ij} .$$

Считать суммарную длину связей размещаемой вершины имеет смысл лишь в позициях, расположенных в непосредственной близости к занятым. Эти позиции имеют координаты [0;1] и [0;0] и в таблице 3.1.5 подсвечены серым цветом.

Таблица 3.1.5. Позиции-кандидаты на размещение, итерация 2.

11	1	X	X	X	X
1	X	X	X	X	X
X	X	X	X	X	X
X	X	X	X	X	X
X	X	X	X	X	X

В качестве значений ячеек позиций-кандидатов указана суммарная длина связей размещаемой вершины в этих позициях. В данном случае в обеих позициях длина связей равна, поэтому размесить вершину v_{20} можно в любой из них.

Повторяем действия. Находим неразмещенные вершины, имеющую общую связь с размещенными, а так же приращение связей при их размещении, представленное в таблице 3.1.6.

Таблица 3.1.6. Приращение связей для вершин-кандидатов, итерация 2.

v_i	5	6	12	13	15	16	18	19	22	24
δ_{i}	-16	-24	-28	-25	-24	-23	-27	-27	-21	-18

Выбираем вершину v_5 с наибольшим по модулю приращение связей. Места на плате, куда ее можно разместить проиллюстрированы в таблице 3.1.7 вместе с указанием длины связей v_4 на этих местах.

Таблица 3.1.7. Позиции-кандидаты на размещение для вершины v_5 .

11	20	8	X	X	X
4	8	X	X	X	X
X	X	X	X	X	X
X	X	X	X	X	X
X	X	X	X	X	X

Повторяем действия. В таблице 3.1.8 представлены приращения связей при размещении неразмещенных вершин, имеющих связи с уже размещенными.

Таблица 3.1.8. Приращение связей для вершин-кандидатов, итерация 3.

v_i	3	4	6	10	12	13	15	16	17	18	19	22	24	25	29
δ_{i}	-25	-14	-24	-26	-28	-25	-22	-21	-19	-25	-23	-21	-14	-32	-18

Выбираем вершину v_4 с наибольшим по модулю приращение связей. Места на плате, куда ее можно разместить проиллюстрированы в таблице 3.1.9 вместе с указанием длины связей v_4 на этих местах.

Таблица 3.1.9. Позиции-кандидаты на размещение для вершины v_4 .

11	20	6	X	X	X
5	2	X	X	X	X
2	X	X	X	X	X
X	X	X	X	X	X
X	X	X	X	X	X

Следующей вершиной, по тому же принципу, размещается v_{17} :

Таблица 3.1.10. Позиции-кандидаты на размещение для вершины v_{17} .

11	20	22	X	X	X
5	10	X	X	X	X
4	8	X	X	X	X
8	X	X	X	X	X
X	X	X	X	X	X

Таблица 3.1.11. Позиции-кандидаты на размещение для вершины v_3 .

11	20	41	X	X	X
5	21	X	X	X	X
4	17	X	X	X	X
17	19	X	X	X	X
19	X	X	X	X	X

Таблица 3.1.12. Позиции-кандидаты на размещение для вершины v_{15} .

11	20	27	X	X	X
5	15	X	X	X	X
4	3	19	X	X	X
17	13	X	X	X	X
15	X	X	X	X	X

Таблица 3.1.13. Позиции-кандидаты на размещение для вершины v_{27} .

11	20	29	X	X	X
5	15	X	X	X	X
4	3	15	X	X	X
17	15	12	X	X	X
13	12	X	X	X	X

Таблица 3.1.14. Позиции-кандидаты на размещение для вершины v_{24} .

11	20	25	X	X	X
5	19	X	X	X	X
4	3	27	X	X	X
17	15	27	39	X	X
29	34	39	X	X	X

Таблица 3.1.15. Позиции-кандидаты на размещение для вершины v_{29} .

11	20	27	X	X	X
5	24	18	X	X	X
4	3	17	X	X	X
17	15	27	25	X	X
27	24	25	X	X	X

Таблица 3.1.16. Позиции-кандидаты на размещение для вершины v_{22} .

11	20	X	X	X	X
5	24	X	X	X	X
4	3	29	X	X	X
17	15	27	X	X	X
X	X	X	X	X	X

Продолжая выполнение алгоритма, пока все вершины не будут размещены на плате, в результате получим размещение, представленное в таблице 3.1.17.

Таблица 3.1.17. Размещение вершин в результате работы алгоритма.

11	20	1	21	28	0
5	24	22	2	16	13
4	3	29	8	25	18
17	15	27	26	12	9
23	19	10	14	7	6

Суммарная длина связей для данного размещения Q = 1154.

3.2 Итерационный алгоритм размещения

Для улучшения размещения использовался итерационный алгоритм направленного поиска. В данном алгоритме предварительно оценивается качество размещения каждой из вершин. Для оценки качества размещения вершины вычисляется ее средняя длина связей

$$L_i = \frac{\sum_{j=1}^n d_{ij} r_{ij}}{\rho_i}.$$

Использовать суммарную длину нельзя, так как различны локальные степени вершин. Значение L_i каждой вершины представлены в таблице 3.2.1 в подстрочном виде.

Таблица 3.2.1. Значение средней длины для каждой размещенной вершины.

	1139	2074	185	2195	2887	075
1	563	24 ₆₁	22 ₅₄	245	1664	13109
1	4 ₄₁	3 87	29 65	8 57	25 ₁₀₇	18113
	1754	1579	2749	26 57	1279	954
-	23103	19114	10105	1449	7 ₁₀₅	6139

Из таблицы 3.2.1 видно, что наихудшим образом расположена вершина с самой большой средней длиной связи — вершина v_6 .

Затем для вершины v_6 определяется ее оптимальные координаты — координаты точки, в которой суммарная, а значит, и средняя длина связей вершины будет минимальна.

$$y_{k \ opt} = \frac{\sum_{j} y_{j} r_{kj}}{\rho_{k}}; \ x_{k \ opt} = \frac{\sum_{j} x_{j} r_{kj}}{\rho_{k}}.$$

Для вершины v_6 оптимальными координатами, иначе говоря «центром масс», являются координаты $y_{6\ opt}=2.125; x_{6\ opt}=2.21875.$

После чего определяются вершины, попадающие в некоторую заранее заданную область вокруг полученных координат. Вершины-кандидаты на перестановку, попадающие в область вокруг «центра масс», в таблице 3.2.2 отмечены серым цветом, а сама вершина v_6 , участвующая в перестановке — зеленым.

Таблица 3.2.2. Вершины-кандидаты на перестановку с вершиной v_6 .

11	20	1	21	28	0
5	24	22	2	16	13
4	3	29	8	25	18
17	15	27	26	12	9
23	19	10	14	7	6

Выполняются пробные перестановки полученных вершин из указанной области с вершиной v_6 . Для каждой из них рассчитывается приращение суммарной длины связи $\Delta L_{ij} = (L'_i - L_i) + (L'_j - L_j)$ – значение, на которое изменится суммарная длина связи Q при осуществлении перестановки. Приращение суммарной длины связи ΔL_{ij} отображено на схеме размещения в таблице 3.2.3 в подстрочном виде.

Таблица 3.2.3. Значение приращения вершин-кандидатов на перестановку.

11	20	1	21	28	0
5	2480	2238	2-3	16	13
4	340	29 ₁₈	846	25	18
17	1542	2746	26 17	12	9
23	19	10	14	7	6

Закрепляется наилучшая перестановка, ΔL_{ij} которой будет отрицательное и наибольшее по модулю. В данном случае только одна перестановка уменьшит значение суммарной длины связи — перестановка v_6 и v_2 . Размещение после перестановки представлено в таблице 3.2.4.

Таблица 3.2.4. Размещение после перестановки v_6 и v_2

11	20	1	21	28	0
5	24	22	6	16	13
4	3	29	8	25	18
17	15	27	26	12	9
23	19	10	14	7	2

Алгоритм повторяется до тех пор, пока для вершины, расположенной наихудшим образом (имеющей максимальное значение средней длины связи, $L_{i\,max}$), есть хотя бы одна перестановка, дающая положительный результат (приращение суммарной длины связи которой отрицательно, $\Delta L_{ij} < 0$).

Таблица 3.2.5. Значение средней длины для каждой размещенной вершины.

1129	2064	185	2195	2878	070
563	2461	2254	6113	1670	13107
438	387	2971	866	25107	18113
1754	1576	2749	2660	1279	957
23106	19115	10102	1448	7 117	268

Наихудшим образом расположена вершина v_7 . Ее центр масс находится в точке с координатами $y_{7\ opt}=2.0; x_{7\ opt}=1.5454$. Точки, расположенные вокруг ее центра масс и приращение ΔL_{ij} при перестановке с ними представлены в таблице 3.2.6.

Таблица 3.2.6. Значение приращения вершин-кандидатов на перестановку с v_7 .

11	20	1	21	28	0
5	2476	2224	618	16	13
4	348	29 ₁₀	8-5	25	18
17	1530	27 ₂₆	26-16	12	9
23	19	10	14	7	2

Вершина с наибольшим по модулю отрицательным приращением v_{26} . Закрепляем перестановку вершин v_7 и v_{26} и снова считаем L_i для каждой вершины.

Таблица 3.2.7. Значение средней длины для каждой размещенной вершины.

1129	2064	185	2191	2878	070
563	2463	2260	6105	1670	13107
438	383	29 ₆₅	862	25 ₁₀₇	18113
17 ₅₄	1584	2749	7 91	1279	957
23106	19115	10102	1448	2670	262

Наихудшим образом расположена вершина v_{19} . Ее центр масс находится в точке с координатами $y_{19\,opt}=1.6897$; $x_{19\,opt}=2.2759$. Точки, расположенные вокруг ее центра масс и приращение ΔL_{ij} при перестановке с ними представлены в таблице 3.2.8. Таблица 3.2.8. Значение приращения вершин-кандидатов на перестановку с v_{19} .

11	20	1	21	28	0
5	2439	222	635	16	13
4	316	291	8-6	25	18
17	151	270	7 ₂₄	12	9
23	19	10	14	26	2

Вершины для перестановки v_8 и v_{19} .

Таблица 3.2.9. Значение средней длины для каждой размещенной вершины.

1129	2064	189	2191	2878	070
563	24 ₆₃	22 69	697	1678	1391
438	383	2965	1979	25115	18101
17 ₅₄	1584	2749	791	1279	957
23 ₁₀₆	8115	10102	1448	2670	262

Наихудшим образом расположена вершина v_{25} . Ее центр масс находится в точке с координатами $y_{25\,opt}=1.1471; x_{25\,opt}=2.2353$ Точки, расположенные вокруг ее центра масс и приращение ΔL_{ij} при перестановке с ними представлены в таблице 3.2.10.

Таблица 3.2.10. Значение приращения вершин-кандидатов на перестановку с v_{25} .

11	20-28	134	21 ₁₇	28	0
5	2430	225	66	16	13
4	317	29-14	19 ₋₇	25	18
17	15	27	7	12	9
23	8	10	14	26	2

Вершины для перестановки v_{20} и v_{25} .

Таблица 3.2.11. Значение средней длины для каждой размещенной вершины.

1134	25 ₁₂₃	177	21 ₈₈	2880	070
560	24 ₆₃	22 ₆₆	695	1678	1379
435	380	29 ₆₅	1976	2028	18106
17 ₅₄	1587	2749	793	1289	953
23102	890	10102	1448	26 ₇₀	262

Наихудшим образом расположена вершина v_{25} . Ее центр масс находится в точке с координатами $y_{25\;opt}=2.0294; x_{25\;opt}=1.5882$. Точки, расположенные вокруг ее центра масс и приращение ΔL_{ij} при перестановке с ними представлены в таблице 3.2.12. Таблица 3.2.12. Значение приращения вершин-кандидатов на перестановку с v_{25} .

24-14 **22**₋₂ **29**₂ **27**₄ **7**₃₇

Вершины для перестановки v_{25} и v_{24} .

Таблица 3.2.13. Значение средней длины для каждой размещенной вершины.

1130	2465	177	2188	2881	070
561	25107	2270	695	1678	1379
432	377	2966	1976	2028	18102
1753	1585	2751	793	1285	953
2398	890	10102	1449	2671	262

Наихудшим образом расположена вершина v_{25} . Ее центр масс находится в точке с координатами $y_{25\;opt}=1.5588; x_{25\;opt}=1.5882$. Точки, расположенные вокруг ее центра масс и приращение ΔL_{ij} при перестановке с ними представлены в таблице 3.2.14. Таблица 3.2.14. Значение приращения вершин-кандидатов на перестановку с v_{25} .

11	24	1	21	28	0
5	250	221	632	16	13
4	3-5	294	1927	20	18
17	150	27-1	7 ₃₀	12	9
23	8	10	14	26	2

Вершины для перестановки v_{25} и v_3 .

Таблица 3.2.15. Значение средней длины для каждой размещенной вершины.

1130	2465	181	2189	2883	070
559	383	2268	695	1678	1375
432	2596	2966	1976	2028	1898
1755	1583	27 ₅₃	795	1281	953
2394	891	10105	1449	26 ₇₁	262

Наихудшим образом расположена вершина v_{10} . Ее центр масс находится в точке с координатами $y_{10\,opt}=2.1667; x_{10\,opt}=1.3333$. Точки, расположенные вокруг ее центра масс и приращение ΔL_{ij} при перестановке с ними представлены в таблице 3.2.16. Таблица 3.2.16. Значение приращения вершин-кандидатов на перестановку с v_{10} .

11	24	1	21	28	0
564	3 ₃₀	22-1	6	16	13
448	25 ₂₄	29 ₋₆	19	20	18
1751	1510	27-1	7	12	9
23	8	10	14	26	2

Вершины для перестановки v_{10} и v_{29} .

Таблица 3.2.17. Значение средней длины для каждой размещенной вершины.

1130	2467	177	2189	2883	070
561	3 77	2262	695	1676	1375
432	25 96	1083	1976	2028	1896
1755	1583	27 ₅₃	7 95	1281	953
2394	891	29 ₈₂	1457	26 ₇₁	264

Наихудшим образом расположена вершина v_{25} . Ее центр масс находится в точке с координатами $y_{25\,opt}=1.2353; x_{25\,opt}=1.5882$. Точки, расположенные вокруг ее центра масс и приращение ΔL_{ij} при перестановке с ними представлены в таблице 3.2.18. Таблица 3.2.18. Значение приращения вершин-кандидатов на перестановку с v_{25} .

11	2432	153	2130	28	0
5	35	228	636	16	13
4	250	1018	1930	20	18
17	15	27	7	12	9
23	8	29	14	26	2

Видно, что перестановок, приводящих к уменьшению суммарной длины связей больше нет. Итерационный алгоритм на этом завершается, итоговое размещение приедено в таблице 3.2.19.

Таблица 3.2.19. Итоговое размещение.

11	24	1	21	28	0
5	3	22	6	16	13
4	25	10	19	20	18
17	15	27	7	12	9
23	8	29	14	26	2

Суммарная длина связей после всех перестановок Q = 1076.

Код программы, с реализацией последовательного и итерационного алгоритмов размещения, приведен в приложении 1.

Приложение 1

main.py

```
from print import print_plate
from data import matrix
from sequential_solver import sequential_algorithm
from iterative_solver import iterative_algorithm
from helper import optimal
if __name__ == '__main__':
  plate size = (5, 6)
  first_plate = sequential_algorithm(matrix, plate_size, info=True)
  second_plate = iterative_algorithm(matrix, first_plate, info=True)
  print_plate(first_plate)
  print('Суммарная длина связей:', optimal(first_plate, matrix))
  print plate(second plate)
  print('Суммарная длина связей:', optimal(second_plate, matrix))
sequential_solver.py
import numpy as np
from print import print_plate
from helper import distance
from print import print_r_matrix
def sequential algorithm(matrix, plate size, info=False):
  plate = [[None] * plate_size[1] for _ in range(plate_size[0])]
  use list = \Pi
  element = first_element(matrix, use_list, info)
  if info:
    print('Первый элемент:', end=' ')
    print(element)
  use element(plate, element, (0, 0), use list)
  if info:
    print('Размещение:')
    print_plate(plate)
```

```
for _ in range(len(matrix) - 1):
    element = next_element(use_list, matrix, use_list, info)
   if info:
      print('следующий элемент:', end=' ')
      print(element)
    candidate list = candidate place list(plate)
    if info:
      print('список кандидатов мест на плате:', end=' ')
      print(candidate_list)
    sum_cost_list = [sum_cost(matrix, plate, element, candidate_place) for
candidate place in candidate list]
    min_cost_ind = np.array(sum_cost_list).argmin()
    place = candidate list[min cost ind]
   if info:
      print("Значение дельта для выбранных вершин:")
      print(*candidate_list, sep='\t')
      print(*sum_cost_list, sep='\t\t')
      print('Место для размещения элемента:', end=' ')
      print(place)
   use_element(plate, element, place, use_list)
    if info:
      print('Размещение с новым элементом: ')
      print_plate(plate)
      print()
 return plate
def first_element(matrix, use_list, info=False):
  # создание словарей нераспределенных вершин:
  # 1. количество связей с ненулевыми неиспользуемыми вершинами
              связей с ненулевыми неиспользуемыми вершинами
  # 2. сумма
 count dict = dict∩
 sum_dict = dict()
  # строки матрицы, соответствующие неиспользуемым вершинам
 for elem, line in [(i, line) for i, line in enumerate(matrix) if i not in use_list]:
    # количество ненулевых связей с вершинами, отсутствующими в списке
use list
    count_dict.update([(elem, len([v for el, v in enumerate(line) if v != 0 and el not in
use_list]))])
    # сумма связей с вершинами, отсутствующими в списке use list
   sum_dict.update([(elem, sum([v for el, v in enumerate(line) if el not in use_list]))])
```

```
if info:
    print('Сумма связей для нераспределенных вершин:')
    print_r_matrix([list(sum_dict.values())], [list(sum_dict.keys())])
  # вершины с минимальной суммой
  elem_list = [i for i, v in sum_dict.items() if v == min(sum_dict.values())]
  # оставляем только вершины с минимальной суммой
  for el in [elem for elem in range(len(matrix)) if elem not in elem_list and elem not in
use list]:
    count_dict.pop(el)
  if info:
    print('Вершины с минимальной суммой внешних связей:',
list(count_dict.keys()))
  # вершина с минимальным количеством связей
  value = [el for el in elem list if count dict[el] == min(count dict.values())][0]
  if info and len(count_dict) > 1:
    print('Количество внешних связей для них:')
    print_r_matrix([list(count_dict.values())], [list(count_dict.keys())])
    print('Вершина с минимальным количеством внешних связей:', value)
  return value
def next_element(group, matrix, use_list, info=False):
  adjacent_group = get_adjacent_group(group, matrix, use_list)
  if info:
    print("Перечень неразмещенных вершин, имеющих общие связи с
размещенными:", adjacent_group)
  if len(adjacent_group) == 0:
    return first_element(matrix, use_list, info)
  p_list = list(map(sum, matrix))
  delta = dict([(i, 0) for i in adjacent_group])
  for el1 in adjacent group:
    for el2 in group:
      delta[el1] += matrix[el2][el1] * 2
    delta[el1] -= p_list[el1]
  value, delta = [(i, v) \text{ for } i, v \text{ in delta.items}() \text{ if } v == \max(\text{delta.values}())][0]
  return value
def get_adjacent_group(group, matrix, use_list):
  adjacent_group = set()
  for el1 in group:
    adjacent_group.update([i for i, el2 in enumerate(matrix[el1]) if el2 != 0 and i not in
use list])
  return list(adjacent_group)
```

```
def use_element(plate, element, place, use_list):
  use list.append(element)
  plate[place[0]][place[1]] = element
def candidate_place_list(plate):
  candidate_set = set()
  for i, p line in enumerate(plate):
    for j in [ind for ind, place in enumerate(p_line) if place is not None]:
      if 0 < i and plate[i - 1][j] is None:
        candidate_set.add((i - 1, j))
      if i < len(plate) - 1 and plate[i + 1][j] is None:
        candidate_set.add((i + 1, j))
      if 0 < j and plate[i][j - 1] is None:
        candidate_set.add((i, j - 1))
      if j < len(p_line) - 1 and plate[i][j + 1] is None:
        candidate_set.add((i, j + 1))
  return list(candidate set)
def sum_cost(matrix, plate, element, candidate_place):
  result = 0
  for i, p_line in enumerate(plate):
    for j in [ind for ind, place in enumerate(p line) if place is not None]:
      result += matrix[element][plate[i][j]] * distance((i, j), candidate_place)
  return result
iterative_solver.py
from helper import distance
from helper import optimal
from print import print plate
import numpy as np
import copy
def iterative_algorithm(matrix, plate, info=False):
  plate = copy.deepcopy(plate)
  if info:
    print_plate(plate)
  while True:
    # Вычисляем среднюю длину связей каждой вершины
    avg len list = [sum len(matrix, plate, (i, j)) for i in range(len(plate)) for j in
range(len(plate[0]))]
    # Находим вершину с наибольшим значением средней длины связи
    point = [(i, j) for i in range(len(plate)) for j in range(len(plate[0])) if
```

```
sum_len(matrix, plate, (i, j)) == max(avg_len_list)][0]
   if info:
      print('Средняя длина связей каждой вершины:')
      for i in range(len(plate)):
        for j in range(len(plate[i])):
          print(sum_len(matrix, plate, (i, j)), end='\t')
        print()
    # Находим ее центр массы
   mass_center_p = mass_center(matrix, plate, point)
    # Находим вершины-кандидаты для перестановки
   candidate_list = candidate_place_list(plate, *mass_center_p)
    # Совершаем пробные перестановки с вершинами-кандидатами
   delta_list = get_delta_list(matrix, plate, point, candidate_list)
   if info:
      print('Наихудшим образом расположенная вершина:',
plate[point[0]][point[1]])
      print('Ee центр масс связей в точке:', mass_center_p)
      print('Вершины вблизи ее центра масс, их координаты и величина,'
         'на которую изменится сумма связей при перестановке:')
      for p, v in zip(candidate_list, delta_list):
        print(plate[p[0]][p[1]], p, v)
   if min(delta_list) >= 0:
      if info:
        print('Перестановок больше нет')
      return plate
   point_to_swap = candidate_list[np.array(delta_list).argmin()]
   if info:
      print('Вершина для перестановки:', point_to_swap)
      print(plate[point[0]][point[1]], 'меняются с',
plate[point_to_swap[0]][point_to_swap[1]])
   swap_element(plate, *point, *point_to_swap)
   if info:
      print('Q = ', optimal(plate, matrix))
      print('Новое размещение: ')
     print_plate(plate)
def candidate_place_list(plate, ind_i, ind_j):
  place_list = set()
 ind_i = int(ind_i + (0.5 if ind_i > 0 else - 0.5)) # округление
 ind_j = int(ind_j + (0.5 if ind_j > 0 else - 0.5)) # округление
 for i in range(ind_i - 1, ind_i + 2):
   for j in range(ind_j - 1, ind_j + 2):
      # координаты за пределами платы не рассматриваются
     if i < 0 or j < 0 or i >= len(plate) or j >= len(plate[0]):
```

```
continue
      place_list.add((i, j))
  return list(place_list)
def sum_len(matrix, plate, point):
  element = plate[point[0]][point[1]]
  result = 0
  for i, p_line in enumerate(plate):
    for j in [ind for ind, place in enumerate(p_line)]:
      result += matrix[element][plate[i][j]] * distance((i, j), point)
  return result
def average_len(matrix, plate, point):
  element = plate[point[0]][point[1]]
  return sum_len(matrix, plate, point) / sum(matrix[element])
def mass_center(matrix, plate, point):
  element = plate[point[0]][point[1]]
  mass i = 0
  mass_j = 0
  for i, p line in enumerate(plate):
    for j in [ind for ind, place in enumerate(p_line) if place is not None]:
      mass_i += matrix[element][plate[i][j]] * np.abs(i - point[0])
      mass_j += matrix[element][plate[i][j]] * np.abs(j - point[1])
  return mass_i / sum(matrix[element]), mass_j / sum(matrix[element])
def swap_element(plate, i1, j1, i2, j2):
  plate[i1][j1], plate[i2][j2] = plate[i2][j2], plate[i1][j1]
def get_delta_list(matrix, plate, point, candidate_list):
  delta list = []
  for candidate in candidate_list:
    s1 = sum_len(matrix, plate, candidate) + sum_len(matrix, plate, point)
    swap_element(plate, *candidate, *point)
    s2 = sum_len(matrix, plate, candidate) + sum_len(matrix, plate, point)
    swap_element(plate, *candidate, *point)
    delta list.append(s2 - s1)
  return delta list
```

```
helper.py
import numpy as np
def concat(ll):
  return [el for lst in ll for el in lst]
def distance(point1, point2):
  return np.abs(point1[0] - point2[0]) + np.abs(point1[1] - point2[1])
def optimal(plate, matrix):
  result = 0
  for i, line1 in enumerate(plate):
    for j, el1 in enumerate(line1):
      for i2, line2 in enumerate(plate):
        for j2, el2 in enumerate(line2):
          if el1 < el2:
             result += matrix[el1][el2] * distance((i, j), (i2, j2))
  return result
print.py
from helper import concat
def print_r_matrix(r_matrix, group_list=None):
  if group_list is None:
    group_list = list([range(len(r_matrix[0]))])
  elem_list = concat(group_list)
  # шапка
  print(end=' R ')
  for el in elem_list:
    if el < 10:
      print(end='')
    print(el, end=' ')
  print()
  # столбец + матрица
  for i, line in enumerate(r_matrix):
    # столбец
    if elem_list[i] < 10:</pre>
```

```
print(end='')
    print(elem_list[i], end=")
    # строка матрицы
    for el in line:
      if el <= -10:
        print(el, end=")
      elif el < 0 or el >= 10:
        print(", el, end=")
      elif el < 10:
        print(' ', el, end=")
    print()
def print_p_matrix(p_matrix, group1, group2):
  # шапка
  print(end=' ')
  for el in group2:
    if el <= -10:
      print(", el, end=")
    elif el < 0 or el >= 10:
      print('', el, end=")
    elif el < 10:
      print(' ', el, end=")
  print()
  # столбец + матрица
  for i, line in enumerate(p_matrix):
    # столбец
    if group1[i] < 10:
      print(end='')
    print(group1[i], end=")
    # строка матрицы
    for el in line:
      if el <= -10:
        print(", el, end=")
      elif el < 0 or el >= 10:
        print(' ', el, end='')
      elif el < 10:
        print(' ', el, end='')
    print()
def print_plate(plate):
  for line in plate:
    for el in line:
```

```
if el is None:
    print(' X', end=' ')
    continue
if el < 10:
    print(end=' ')
    print(el, end=' ')
print()</pre>
```

data.py

```
# Вариант 7
```

```
[0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 2, 0, 4, 0, 0, 0, 3, 0, 2, 0, 0, 0, 0, 4, 2, 0, 4, 4, 0, 0, 4, 2],
            [0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 4, 0, 3, 0, 0, 2, 1, 0, 2, 0, 0, 2, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 3, 0, 0, 2],
            [0, 0, 0, 0, 3, 3, 0, 2, 3, 0, 3, 0, 0, 4, 0, 0, 0, 4, 0, 0, 0, 2, 2, 0, 0, 3, 0, 2, 0, 0],
            [0, 0, 0, 3, 0, 2, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 2, 0, 4, 0, 2, 0, 0, 1, 0, 0, 3, 0, 0, 0, 0]
            [0, 0, 0, 3, 2, 0, 0, 0, 0, 0, 2, 4, 0, 0, 0, 1, 1, 2, 1, 2, 0, 0, 0, 0, 2, 1, 0, 0, 0, 3],
            [5, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 4, 1, 1, 0, 2, 0, 4, 0, 3, 0, 0, 0, 3, 2, 0, 0, 3, 0, 0, 0, 0, 3, 0]
            [3, 0, 0, 2, 0, 0, 4, 0, 2, 2, 0, 0, 3, 2, 0, 0, 0, 0, 4, 1, 0, 2, 0, 4, 0, 0, 1, 0, 0, 3],
            [0, 2, 4, 3, 0, 0, 1, 2, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 2, 0, 0, 0, 0, 0, 3, 1, 2, 2, 0, 4, 0, 0]
            [0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 2, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 4, 2, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 4, 4],
            [0, 4, 3, 3, 0, 2, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 4, 0, 4, 0, 2, 1, 1, 0, 0, 3, 3, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0]
            [0, 0, 0, 0, 0, 4, 2, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 4, 0, 0, 0, 0, 0]
            [5, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 3, 0, 0, 4, 0, 0, 0, 3, 0, 4, 1, 0, 0, 2, 0, 1, 0, 0, 4, 4, 1, 0, 0]
            [4, 0, 2, 4, 0, 0, 4, 2, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 3, 0, 3, 4, 4, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 2, 0],
            [0, 3, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 4, 0, 3, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 3, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 3, 0, 0, 0]
            [2, 0, 0, 0, 2, 1, 3, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 3, 2, 2, 1, 1, 0, 0, 0, 2, 4, 2, 0, 1],
            [1, 2, 2, 0, 0, 1, 0, 0, 2, 1, 2, 1, 4, 3, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 2, 2, 1],
            [0, 0, 0, 4, 4, 2, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 3, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 2, 0, 3, 1, 0],
            [0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 4, 0, 4, 1, 0, 0, 3, 0, 2, 0, 0, 0, 3, 3, 0, 1, 2, 0, 4, 3, 0, 2, 0]
            [0, 0, 2, 0, 2, 2, 3, 1, 0, 2, 0, 0, 0, 4, 3, 2, 0, 1, 3, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 2, 0, 0],
            [0, 0, 0, 0, 0, 0, 2, 0, 0, 0, 1, 2, 4, 0, 1, 0, 0, 3, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0]
            [0, 4, 0, 2, 0, 0, 0, 2, 0, 0, 3, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 3, 3, 3, 0, 0, 2, 3],
            [0, 2, 0, 2, 1, 0, 0, 0, 3, 0, 3, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 4, 0, 3, 0, 2, 0],
            [0, 0, 0, 0, 0, 0, 3, 4, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 2, 1, 0, 3, 0, 0, 0, 4, 1, 0, 0, 0]
            [0, 4, 0, 0, 0, 2, 0, 0, 2, 0, 0, 4, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 3, 4, 0, 0, 0, 1, 2, 1, 1],
            [0, 4, 0, 3, 3, 1, 0, 0, 2, 0, 0, 0, 4, 0, 0, 2, 0, 2, 4, 0, 0, 3, 0, 4, 0, 0, 0, 0, 2, 0],
            [0, 0, 3, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 4, 0, 3, 4, 0, 0, 3, 0, 0, 0, 3, 1, 1, 0, 0, 0, 2, 0]
            [0, 0, 0, 2, 0, 0, 0, 0, 4, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 2, 2, 3, 0, 2, 0, 0, 0, 0, 2, 0, 0, 0, 1, 4],
            [0, 4, 0, 0, 0, 0, 3, 0, 0, 4, 0, 0, 0, 2, 0, 0, 2, 1, 2, 0, 0, 2, 2, 0, 1, 2, 2, 1, 0, 0]
            [0, 2, 2, 0, 0, 3, 0, 3, 0, 4, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 3, 0, 0, 1, 0, 0, 4, 0, 0]]
```