

Лабораторная работа №3

Решение задачи коммивояжера с помощью генетических алгоритмов

Общие сведения

Задача коммивояжера (ЗК) считается классической задачей генетических алгоритмов. Она заключается в следующем: путешественник (или коммивояжер) должен посетить каждый из базового набора городов и вернуться к исходной точке. Имеется стоимость билетов из одного города в другой. Необходимо составить план путешествия, чтобы сумма затраченных средств была минимальной. Поисковое пространство для ЗК- множество из N городов. Любая комбинация из N городов, где города не повторяются, является решением. Оптимальное решение – такая комбинация, стоимость которой (сумма из стоимостей переезда между каждыми из городов в комбинации) является минимальной.

ЗК – достаточно стара, она была сформулирована еще в 1759 году (под другим именем). Термин «Задача коммивояжера» был использован в 1932г. в немецкой книге «The traveling salesman, how and what he should to get commissions and be successful in his business», написанную старым коммивояжером.

Задача коммивояжера была отнесена к NP-сложным задачам. Существуют строгие ограничения на последовательность, и количество городов может быть очень большим (существуют тесты, включающие несколько тысяч городов).

Кажется естественным, что представление тура – последовательность (i_1, i_2, \dots, i_n) , где (i_1, i_2, \dots, i_n) – числа из множества $(1 \dots n)$, представляющие определенный город. Двоичное представление городов неэффективно, т.к. требует специального ремонтирующего алгоритма: изменение одиночного бита может повлечь неправильность тура.

В настоящее время существует три основных представления пути: соседское, порядковое и путевое. Каждое из этих представлений имеет собственные полностью различные операторы рекомбинации.

Представление соседства

В представлении соседства тур является списком из n городов. Город J находится на позиции I только в том случае, если маршрут проходит из города I в город J . Например, вектор (2 4 8 3 9 7 1 5 6) представляет следующий тур: 1-2-4-3-8-5-9-6-7. Каждый маршрут имеет только одно соседское представление, но некоторые векторы в соседском представлении могут представлять неправильный маршрут. Например, вектор (2 4 8 1 9 3 5 7 6) обозначает маршрут 1-2-4-1..., т.е. часть маршрута – замкнутый цикл. Это представление не поддерживает классическую операцию кроссовера. Три операции кроссовера были определены и исследованы для соседского представления: *alternating edges* (альтернативные ребра), *subtour chunks* (куски подтуров), *heuristic crossovers* (евристический кроссовер).

Кроссовер обмен ребрами (*alternating edges*) строит потомков, выбрав (случайно) ребро от первого родителя, потом следующее ребро от второго, потом опять следующее от первого и т.д. Если новое ребро представляет замкнутый цикл, из того же родителя берут случайное ребро, которое еще не выбирался и не образуют замкнутого цикла. Для примера, один из потомков родителей

$P1 = (2\ 3\ 8\ 7\ 9\ 1\ 4\ 5\ 6)$ и

$P2 = (7\ 5\ 1\ 6\ 9\ 2\ 8\ 4\ 3)$

Может быть

$P1 = (2\ 5\ 8\ 7\ 9\ 1\ 6\ 4\ 3),$

где процесс начинался от угла (1,2) родителя $P1$, продолжая до угла (7,8), вместо которого выбран угол (7,8), поскольку тот образуют замкнутый цикл.

Кроссовер обмен подтуров (*subtour chunks*) создает потомков, выбирая (случайно) подтур от одного из родителей, затем случайной длины кусок от

другого из родителей, и т.д. Как и в alternating edges, в случае образования замкнутого цикла, он ремонтируется аналогичным образом.

Эвристический кроссинговер (heuristic crossover) строит потомков, выбирая случайный город как стартовую точку для маршрута – потомка. Потом он сравнивает два соответствующих ребра от каждого из родителей и выбирает более короткое. Затем конечный город выбирается как начальный для выбора следующего более короткого ребра из этого города. Если на каком-то шаге получается замкнутый тур, тур продолжается любым случайным городом, который еще не посещался.

Преимущества этого представления – в том, что она позволяет схематически анализировать подобные маршруты. Это представление имеет в основании натуральные «строительные блоки» - ребра, маршруты между городами. Например, схема (* * * 3 * 7 * * *) описывает множество всех маршрутов с ребрами (4 3) и (6 7). Основной недостаток данного представления: множество операций бедно. Кроссовер alternating edges часто разрушает хорошие туры. Кроссовер subtour chunks имеет лучшие характеристики благодаря меньшим разрушительным свойствам. Но все равно его эксплуатационные качества все же достаточно низки. Кроссовер heuristic crossover, является наилучшим оператором для данного представления благодаря тому, что остальные операции «слепы». Но производительность этой операции нестабильна. В трех экспериментах на 50, 100 и 200 городах система нашла туры с 25%, 16% и 27% оптимального, приблизительно за 15000, 20000 и 25000 итераций соответственно.

Порядковое представление

Порядковое представление представляет тур как список из n городов; i -й элемент списка – номер от 1 до $n-i-1$. Идея порядкового представления состоит в следующем. Есть несколько упорядоченных списков городов S , которые служат как точки связи для списков с порядковым представлением. Предположим, для примера, что такой упорядоченный список прост:

(1 2 3 4 5 6 7 8 9).

Тогда тур

1-2-4-3-8-5-9-6-7

будет представлен как список l из ссылок,

$l=(1\ 1\ 2\ 1\ 4\ 1\ 3\ 1\ 1)$

и может быть интерпретирован следующим образом:

- Так как первый номер списка l 1, берем первый город из списка C как первый город из тура (город номер 1), и исключаем его из списка. Часть маршрута – это

1

- Следующий номер в списке l также 1, поэтому берем первый номер из оставшегося списка. Так как мы исключили из списка C 1-й город, следующий город – 2. Исключаем и этот город из списка.

Маршрут:

1 - 2

- Следующий номер в списке l – 2. Берем из списка C 2-ой по порядку оставшийся город. Это – 4. Исключаем его из списка. Маршрут:

1 – 2 – 4

- Следующий номер в списке l – 1. Берем из списка C 1-й город – с № 3. Имеем маршрут

1 – 2 – 4 – 3

- Следующий в списке l – 4, берем 4-й город из оставшегося списка (8).

Маршрут:

1 – 2 – 4 – 3 – 8

- Следующий номер в списке l – 1. Берем из списка C 1-й город – с № 5. Маршрут:

1 – 2 – 4 – 3 – 8 – 5

- Следующий номер в списке l – 3. Берем следующий город из списка (9). Удаляем его из C . Маршрут:

1 – 2 – 4 – 3 – 8 – 5 – 9

- Следующий номер в списке 1 – 1, поэтому берем первый город из текущего списка С и следующий город маршрута (город номер 6), и удаляем его из С. Частичный маршрут имеет вид:

1 – 2 – 4 – 3 – 8 – 5 – 9 – 6

- Последним номером в списке 1 всегда будет 1, поэтому берем последний оставшийся город из текущего списка С и последний город маршрута (город номер 7), и удаляем его из С. Окончательно маршрут имеет вид:

1 – 2 – 4 – 3 – 8 – 5 – 9 – 6 – 7

Основное преимущество порядкового представления – в том, что классический кроссовер работает! Любые два маршрута в порядковом представлении, обрезанные на любой позиции и склеенные вместе, породят два потомка, каждый из которых будет правильным туром. Например, два родителя

p1 = (1 1 2 1 | 4 1 3 1 1) и

p2 = (5 1 5 5 | 5 3 3 2 1),

которые обозначают соответственно маршруты

1 – 2 – 4 – 3 – 8 – 5 – 9 – 6 – 7 и

5 – 1 – 7 – 8 – 9 – 4 – 6 – 3 – 2,

с точкой разреза, обозначенной « | » породят следующих потомков:

o1 = (1 1 2 1 5 3 3 2 1) и

o2 = (5 1 5 5 4 1 3 1 1).

Эти потомки обозначают маршруты

1 – 2 – 4 – 3 – 9 – 7 – 8 – 6 – 5 и

5 – 1 – 7 – 8 – 6 – 2 – 9 – 3 – 4

Легко заметить, что части маршрута слева от линии разреза не изменились, тогда как части маршрута справа от линии разреза расположились в достаточно случайном порядке. Откровенно слабые показатели этого

представления также подтверждают первое впечатление о слабой возможности его использования.

Путевое представление

Путевое представление – это, возможно, наиболее естественное представление тура. Например, тур

5 – 1 – 7 – 8 – 9 – 4 – 6 – 2 – 3

представлен просто как

(5 1 7 8 9 4 6 2 3).

Для путевого представления широко известны три операции кроссовера: частично отображенный - partially-mapped (PMX), порядковый – order (OX), циклический - cycle (CX) кроссоверы.

- PMX – строит потомков, выбирая подпоследовательность из тура от одного из родителей и сохраняя порядок и последовательность наибольшего из возможного числа городов другого родителя. Подпоследовательность маршрута выбирается двумя случайными точками разреза. Например, два родителя (разрезы отмечены “ | “)

p1= (1 2 3 | 4 5 6 7 | 8 9) и

p2= (4 5 2 | 1 8 7 6 | 9 3)

могут получить потомков следующим способом. Во-первых, сегменты между точками обреза меняются местами (символом «X» обозначается неизвестный символ).

o1= (x x x | 4 5 6 7 | x x) и

o2= (x x x | 1 8 7 6 | x x)

также этот обмен определяет серию преобразований данных:

1 <-> 4, 8 <-> 5, 7<-> 6 и 6 <-> 7

теперь мы можем заполнить остальные города, для которых нет конфликтов, из другого родителя:

o1= (x 2 3 | 4 5 6 7 | x 9) и

o2= (x x 2 | 1 8 7 6 | 9 3).

Напоследок, первый «х» из потомка о1 (который должен был быть 1, но был обнаружен конфликт) заменяется на 4 (см. серию преобразований данных). Таким же образом, второй «х» из потомка о1 меняем на 5 и «х»-ы в потомке о2 меняем на 1 и 8 соответственно. Имеем потомков:

$$o1 = (4 \ 2 \ 3 \mid 4 \ 5 \ 6 \ 7 \mid 5 \ 9) \text{ и}$$

$$o2 = (1 \ 8 \ 2 \mid 1 \ 8 \ 7 \ 6 \mid 9 \ 3).$$

PMX разрабатывает важные общности в значениях и порядке следования, кода используется с соответствующим образом разработанным воспроизводственным планом.

- ОХ – строит потомков, выбирая кусок из одного родителя, остальные города – из другого, соблюдая очередность городов. Например, два родителя (разрезы отмечены “|”)
 - $p1 = (1 \ 2 \ 3 \mid 4 \ 5 \ 6 \ 7 \mid 8 \ 9) \text{ и}$
 - $p2 = (4 \ 5 \ 2 \mid 1 \ 8 \ 7 \ 6 \mid 9 \ 3)$

могут получить потомков следующим способом. Во-первых, сегменты между точками обреза копируются потомкам (символом «X» обозначается неизвестный символ).

$$o1 = (x \ x \ x \mid 4 \ 5 \ 6 \ 7 \mid x \ x) \text{ и}$$

$$o2 = (x \ x \ x \mid 1 \ 8 \ 7 \ 6 \mid x \ x)$$

далее, начиная от второй точки обреза другого родителя, записываются оставшиеся города в том же порядке, в котором они были в родителях.

$$o1 = (2 \ 1 \ 8 \mid 4 \ 5 \ 6 \ 7 \mid 9 \ 3) \text{ и}$$

$$o2 = (3 \ 4 \ 5 \mid 1 \ 8 \ 7 \ 6 \mid 9 \ 2).$$

Кроссовер ОХ использует свойство путевого представления, что порядок городов важен, а первый город – нет. Туры:

$$1 - 2 - 3 - 4 - 5 - 6 - 7 - 8 - 9 \text{ и}$$

$$2 - 3 - 4 - 5 - 6 - 7 - 8 - 9 - 1$$

являются фактически идентичными.

- СХ – строит потомков таким образом, что каждый город (и его позиция) приходят от одного из родителей. Два родителя

$p1 = (1\ 2\ 3\ 4\ 5\ 6\ 7\ 8\ 9)$ и

$p2 = (4\ 5\ 2\ 1\ 8\ 7\ 6\ 9\ 3)$

будут порождать первого потомка, взяв первый город от первого родителя:

$o1 = (1\ x\ x\ x\ x\ x\ x\ x\ x)$.

После этого каждый город в потомке должен быть взят от одного из его родителей (с той же позиции, на которой находился предыдущий город в другом родителе). В нашем случае, это город 4. ставим его на ту же позицию, на которой он находился в $p1$

$o1 = (1\ x\ x\ 4\ x\ x\ x\ x\ x)$.

Далее действуя таким же образом, находим город 8, находящийся «ниже» города 4

$o1 = (1\ x\ x\ 4\ x\ x\ 8\ x\ x)$.

Таким же образом ставим и города 3 и 2.

$o1 = (1\ 2\ 3\ 4\ x\ x\ 8\ x\ x)$.

Дальнейшее заполнение тем же образом невозможно, т.к. ниже города 2 находится город 1, т.е. образуется замкнутый цикл. Остальные города берем из другого родителя.

$o1 = (1\ 2\ 3\ 4\ 7\ 6\ 9\ 8\ 5)$.

Действуя таким же образом, но начиная с родителя $p2$, получим второго потомка

$O2 = (4\ 1\ 2\ 8\ 5\ 6\ 7\ 3\ 9)$.

СХ сохраняет абсолютную позицию элементов той же, что и у родителей. Существуют и другие операции для путевого представления.

Путевое представление слишком бедно, чтобы представлять важные свойства тура, такие как ребра. Но по сравнению с другими векторными представлениями они показывают неплохие результаты, имеют достаточно широкие возможности.

Задание

Реализовать с использованием генетических алгоритмов решение задачи коммивояжера по индивидуальному заданию согласно номеру варианта (см. таблицу 3.1. и приложение Б.).

Сравнить найденное решение с представленным в условии задачи оптимальным решением.

Представить графически найденное решение.

Проанализировать время выполнения и точность нахождения результата в зависимости от вероятности различных видов кроссовера, мутации.

Содержание отчета.

1. Титульный лист.
2. Индивидуальное задание по варианту.
3. Краткие теоретические сведения.
4. Программа и результаты выполнения индивидуального задания с комментариями и выводами.

Таблица 3.1. Варианты задания:

№ варианта	Название функции	Вид представления
1	Wi29.tsp	Представление соседства
2	Dj89.tsp	Представление соседства
3	Att48.tsp	Представление соседства
4	Bayg29.tsp	Представление соседства
5	Bays29.tsp	Представление соседства
6	Berlin52.tsp	Представление соседства
7	Eil51.tsp	Представление соседства
8	Eil76.tsp	Представление соседства
9	Wi29	Представление порядка
10	Dj89	Представление порядка
11	Att48.tsp	Представление порядка
12	Bayg29.tsp	Представление порядка
13	Bays29.tsp	Представление порядка
14	Berlin52.tsp	Представление порядка
15	Eil51.tsp	Представление порядка
16	Eil76.tsp	Представление порядка
17	Wi29.tsp	Представление пути
18	Dj89.tsp	Представление пути
19	Att48.tsp	Представление пути
20	Bayg29.tsp	Представление пути
21	Bays29.tsp	Представление пути
22	Berlin52.tsp	Представление пути
23	Eil51.tsp	Представление пути
24	Eil76.tsp	Представление пути

Контрольные вопросы

1. Поясните понятие пространства решений оптимизационной задачи?
2. В чем основная идея применения ГА для решения задачи коммивояжера?
3. Опишите структуру ГА для решения задачи коммивояжера.
4. Опишите структуру ГА для решения комбинаторных задач.
5. Тур в представлении соседства, кроссинговеры обмен ребер, обмен подтуров, эвристический.
6. Тур в порядковом представлении, используемые кроссинговеры.

7. Тур в представлении пути, кроссинговеры частично-отображенный (PMX), порядковый (OX), циклический (CX).
8. Какие оптимизационные задачи эффективно решать при помощи ГА?
9. Какие задачи называются NP- полными?
10. Почему неэффективно двоичное кодирование хромосомы при решении задачи коммивояжера?
11. Опишите основные виды недвоичного представления хромосомы для задачи коммивояжера.
12. Приведите пример задачи комбинаторной оптимизации, при которых может быть использован простой ГА с двоичным кодированием хромосомы.

Приложение В

Тестовые наборы к лабораторной работе №3.

В приложении представлены наборы в трех формах:

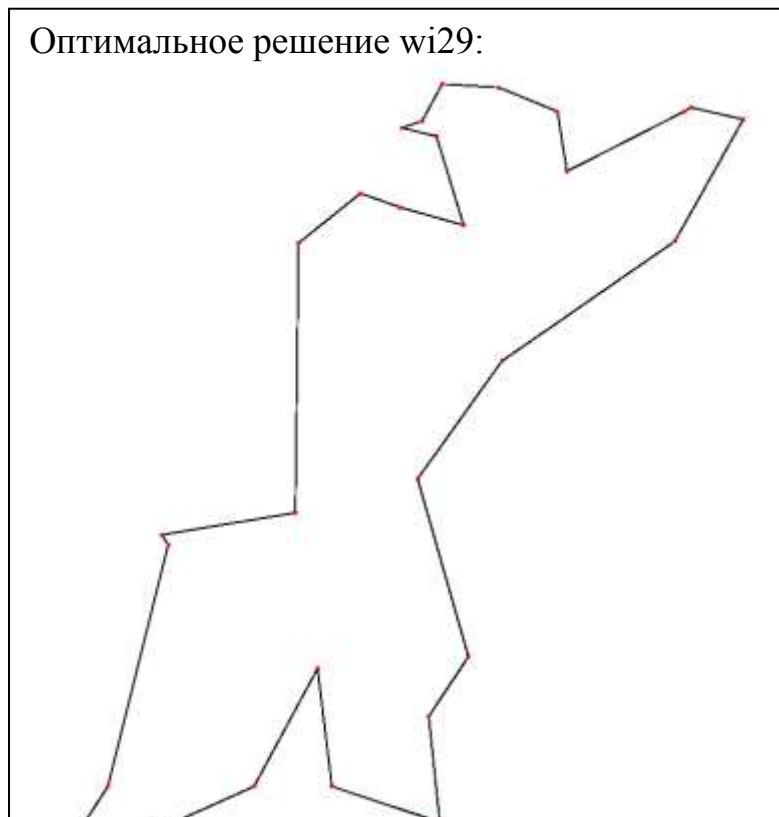
1. Эвклидовы координаты городов. Матрица расстояний получается путем нахождения эвклидовых расстояний между координатами города по формуле: $Dist = \sqrt{(x_2 - x_1)^2 + (y_2 - y_1)^2}$. В случае эвклидовых координат городов они представлены в формате: №_города, координата x, координата y (через пробел).
2. Полная матрица расстояний. Не обрабатывается, переписывается без изменений из файла.
3. Диагональная матрица расстояний. Данную матрицу необходимо транспонировать, после чего заполнить верхнюю половину матрицы расстояний (от главной диагонали). Нижняя половина заполняется из верхней, с соблюдением условия $Dist_{ij} = Dist_{ji}$.

wi29: 29 городов в Западной Сахаре [**Ошибка! Источник ссылки не найден.**].

Тип данных: эвклидовы координаты городов

```
1 20833.3333 17100.0000
2 20900.0000 17066.6667
3 21300.0000 13016.6667
4 21600.0000 14150.0000
5 21600.0000 14966.6667
6 21600.0000 16500.0000
7 22183.3333 13133.3333
8 22583.3333 14300.0000
9 22683.3333 12716.6667
10 23616.6667 15866.6667
11 23700.0000 15933.3333
12 23883.3333 14533.3333
13 24166.6667 13250.0000
14 25149.1667 12365.8333
15 26133.3333 14500.0000
16 26150.0000 10550.0000
```

Оптимальное решение wi29:



17	26283.3333	12766.6667
18	26433.3333	13433.3333
19	26550.0000	13850.0000
20	26733.3333	11683.3333
21	27026.1111	13051.9444
22	27096.1111	13415.8333
23	27153.6111	13203.3333
24	27166.6667	9833.3333
25	27233.3333	10450.0000
26	27233.3333	11783.3333
27	27266.6667	10383.3333
28	27433.3333	12400.0000
29	27462.5000	12992.2222

EOF

dj89: 89 городов в Джибути

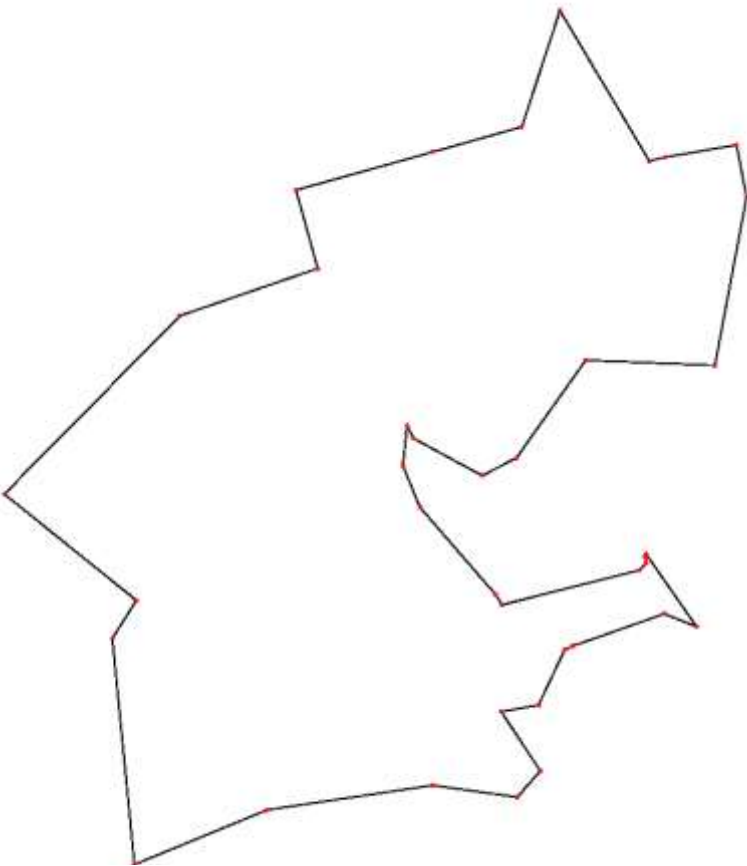
[Ошибка! Источник ссылки не найден.]

Тип данных: эвклидовы
координаты городов

1 11511.3889 42106.3889
2 11503.0556 42855.2778
3 11438.3333 42057.2222
4 11438.3333 42057.2222
5 11438.3333 42057.2222
6 11785.2778 42884.4444
7 11785.2778 42884.4444
8 11785.2778 42884.4444
9 11785.2778 42884.4444
10 12363.3333 43189.1667
11 11846.9444 42660.5556
12 11503.0556 42855.2778
13 11963.0556 43290.5556
14 11963.0556 43290.5556
15 12300.0000 42433.3333
16 11973.0556 43026.1111
17 11973.0556 43026.1111
18 11461.1111 43252.7778
19 11461.1111 43252.7778
20 11461.1111 43252.7778
21 11461.1111 43252.7778
22 11600.0000 43150.0000
23 12386.6667 43334.7222
24 12386.6667 43334.7222
25 11595.0000 43148.0556
26 11595.0000 43148.0556
27 11569.4444 43136.6667
28 11310.2778 42929.4444
29 11310.2778 42929.4444
30 11310.2778 42929.4444
31 11963.0556 43290.5556
32 11416.6667 42983.3333
33 11416.6667 42983.3333
34 11595.0000 43148.0556
35 12149.4444 42477.5000
36 11595.0000 43148.0556
37 11595.0000 43148.0556
38 11108.6111 42373.8889
39 11108.6111 42373.8889
40 11108.6111 42373.8889
41 11108.6111 42373.8889
42 11183.3333 42933.3333
43 12372.7778 42711.3889
44 11583.3333 43150.0000
45 11583.3333 43150.0000
46 11583.3333 43150.0000
47 11583.3333 43150.0000
48 11583.3333 43150.0000
49 11822.7778 42673.6111
50 11822.7778 42673.6111
51 12058.3333 42195.5556
52 11003.6111 42102.5000
53 11003.6111 42102.5000
54 11003.6111 42102.5000
55 11522.2222 42841.9444

56 12386.6667 43334.7222
57 12386.6667 43334.7222
58 12386.6667 43334.7222
59 11569.4444 43136.6667
60 11569.4444 43136.6667
61 11569.4444 43136.6667
62 11155.8333 42712.5000
63 11155.8333 42712.5000
64 11155.8333 42712.5000
65 11155.8333 42712.5000
66 11133.3333 42885.8333
67 11133.3333 42885.8333
68 11133.3333 42885.8333
69 11133.3333 42885.8333
70 11133.3333 42885.8333
71 11003.6111 42102.5000
72 11770.2778 42651.9444
73 11133.3333 42885.8333
74 11690.5556 42686.6667
75 11690.5556 42686.6667
76 11751.1111 42814.4444
77 12645.0000 42973.3333
78 12421.6667 42895.5556
79 12421.6667 42895.5556
80 11485.5556 43187.2222
81 11423.8889 43000.2778
82 11423.8889 43000.2778
83 11715.8333 41836.1111
84 11297.5000 42853.3333
85 11297.5000 42853.3333
86 11583.3333 43150.0000
87 11569.4444 43136.6667
88 12286.9444 43355.5556
89 12355.8333 43156.3889
EOF

Оптимальный тур dj89:



att48: 48 городских центров США
(Padberg/Rinaldi) [Ошибка!
Источник ссылки не найден.]

Тип данных: координаты городов

```
1 6734 1453
2 2233 10
3 5530 1424
4 401 841
5 3082 1644
6 7608 4458
7 7573 3716
8 7265 1268
9 6898 1885
10 1112 2049
11 5468 2606
12 5989 2873
13 4706 2674
14 4612 2035
15 6347 2683
16 6107 669
17 7611 5184
18 7462 3590
19 7732 4723
20 5900 3561
21 4483 3369
22 6101 1110
23 5199 2182
24 1633 2809
25 4307 2322
26 675 1006
27 7555 4819
28 7541 3981
29 3177 756
30 7352 4506
31 7545 2801
32 3245 3305
33 6426 3173
34 4608 1198
35 23 2216
36 7248 3779
37 7762 4595
38 7392 2244
39 3484 2829
40 6271 2135
41 4985 140
42 1916 1569
43 7280 4899
44 7509 3239
45 10 2676
46 6807 2993
47 5185 3258
48 3023 1942
```

EOF

Оптимальное решение att48

```
1
8
38
31
44
18
7
28
6
37
19
27
17
43
30
36
46
33
20
47
21
32
39
48
5
42
24
10
45
35
4
26
2
29
34
41
16
22
3
23
14
25
13
11
12
15
40
9
-1
EOF
```

bayg29: 29 городов в Баварии, географические расстояния (Groetschel, Juenger, Reinelt) [Ошибка! Источник ссылки не найден.]

Тип данных — транспонированная диагональная матрица

```
97 205 139 86 60 220 65 111 115 227 95 82 225 168 103 266 205 149 120
58 257 152 52 180 136 82 34 145
129 103 71 105 258 154 112 65 204 150 87 176 137 142 204 148 148 49 41
211 226 116 197 89 153 124 74
219 125 175 386 269 134 184 313 201 215 267 248 271 274 236 272 160 151 300
350 239 322 78 276 220 60
167 182 180 162 208 39 102 227 60 86 34 96 129 69 58 60 120 119 192
114 110 192 136 173 173
51 296 150 42 131 268 88 131 245 201 175 275 218 202 119 50 281 238 131
244 51 166 95 69
279 114 56 150 278 46 133 266 214 162 302 242 203 146 67 300 205 111 238
98 139 52 120
178 328 206 147 308 172 203 165 121 251 216 122 231 249 209 111 169 72 338
144 237 331
169 151 227 133 104 242 182 84 290 230 146 165 121 270 91 48 158 200 39
64 210
172 309 68 169 286 242 208 315 259 240 160 90 322 260 160 281 57 192 107
90
140 195 51 117 72 104 153 93 88 25 85 152 200 104 139 154 134 149 135
320 146 64 68 143 106 88 81 159 219 63 216 187 88 293 191 258 272
174 311 258 196 347 288 243 192 113 345 222 144 274 124 165 71 153
144 86 57 189 128 71 71 82 176 150 56 114 168 83 115 160
61 165 51 32 105 127 201 36 254 196 136 260 212 258 234
106 110 56 49 91 153 91 197 136 94 225 151 201 205
215 159 64 126 128 190 98 53 78 218 48 127 214
61 155 157 235 47 305 243 186 282 261 300 252
105 100 176 66 253 183 146 231 203 239 204
113 152 127 150 106 52 235 112 179 221
79 163 220 119 164 135 152 153 114
236 201 90 195 90 127 84 91
273 226 148 296 238 291 269
112 130 286 74 155 291
130 178 38 75 180
281 120 205 270
213 145 36
94 217
162
```


bayg29: координаты городов:

1	1150.0	1760.0
2	630.0	1660.0
3	40.0	2090.0
4	750.0	1100.0
5	750.0	2030.0
6	1030.0	2070.0
7	1650.0	650.0
8	1490.0	1630.0
9	790.0	2260.0
10	710.0	1310.0
11	840.0	550.0
12	1170.0	2300.0
13	970.0	1340.0
14	510.0	700.0
15	750.0	900.0
16	1280.0	1200.0
17	230.0	590.0
18	460.0	860.0
19	1040.0	950.0
20	590.0	1390.0
21	830.0	1770.0
22	490.0	500.0
23	1840.0	1240.0
24	1260.0	1500.0
25	1280.0	790.0
26	490.0	2130.0
27	1460.0	1420.0
28	1260.0	1910.0
29	360.0	1980.0

EOF

bayg29:лучшие решения

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

bays29: 29 городов в Баварии, расстояния по дорогам (Groetschel, Juenger, Reinelt) [Ошибка! Источник ссылки не найден.]

Тип данных: полная матрица

150	65	341	184	67	221	169	108	45	167	283	133	113	297	228	129	348	276	188
107	0	148	137	88	127	336	183	134	95	254	180	101	234	175	176	265	199	182
67	42	278	271	146	251	105	191	139	79	491	312	280	391	412	349	422	356	355
204	182	435	417	292	424	116	337	273	77	42	117	287	79	107	38	121	152	86
190	137	374	0	202	234	222	192	248	42	117	287	79	107	38	121	152	86	68
70	137	151	239	135	137	242	165	228	205	319	112	163	322	240	232	314	287	238
124	88	171	202	0	61	392	202	46	160	319	112	163	322	240	232	314	287	238
155	65	366	300	175	307	57	220	121	97	351	55	157	331	272	226	362	296	232
80	127	259	234	61	0	386	141	72	167	351	55	157	331	272	226	362	296	232
164	85	375	249	147	301	118	188	60	185	202	439	235	254	210	187	313	266	154
316	336	509	222	392	386	0	233	438	254	202	439	235	254	210	187	313	266	154
282	321	298	168	249	95	437	190	314	435	272	193	131	302	233	98	344	289	177
76	183	317	192	202	141	233	0	213	188	272	193	131	302	233	98	344	289	177
216	141	346	108	57	190	245	43	81	243	365	89	209	368	286	278	360	333	284
152	134	217	248	46	72	438	213	0	206	365	89	209	368	286	278	360	333	284
201	111	412	321	221	353	72	266	132	111	0	159	220	57	149	80	132	193	127
157	95	232	42	160	167	254	188	206	0	159	220	57	149	80	132	193	127	100
28	95	193	241	131	169	200	161	189	163	0	404	176	106	79	161	165	141	95
283	254	491	117	319	351	202	272	365	159	0	404	176	106	79	161	165	141	95
187	254	103	279	215	117	359	216	308	322	404	0	210	384	325	279	415	349	285
133	180	312	287	112	55	439	193	89	220	404	0	210	384	325	279	415	349	285
217	138	428	310	200	354	169	241	112	238	57	176	210	0	186	117	75	231	165
113	101	280	79	163	157	235	131	209	57	176	210	0	186	117	75	231	165	81
85	92	230	184	74	150	208	104	158	206	106	384	186	0	69	191	59	35	125
297	234	391	107	322	331	254	302	368	149	106	384	186	0	69	191	59	35	125
167	255	44	309	245	169	327	246	335	288	79	325	117	69	0	122	122	56	56
228	175	412	38	240	272	210	233	286	80	79	325	117	69	0	122	122	56	56

bays29: координаты городов:

1	1150.0	1760.0
2	630.0	1660.0
3	40.0	2090.0
4	750.0	1100.0
5	750.0	2030.0
6	1030.0	2070.0
7	1650.0	650.0
8	1490.0	1630.0
9	790.0	2260.0
10	710.0	1310.0
11	840.0	550.0
12	1170.0	2300.0
13	970.0	1340.0
14	510.0	700.0
15	750.0	900.0
16	1280.0	1200.0
17	230.0	590.0
18	460.0	860.0
19	1040.0	950.0
20	590.0	1390.0
21	830.0	1770.0
22	490.0	500.0
23	1840.0	1240.0
24	1260.0	1500.0
25	1280.0	790.0
26	490.0	2130.0
27	1460.0	1420.0
28	1260.0	1910.0
29	360.0	1980.0

EOF

bays29: лучший тур

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

berlin52: 52 здания in Berlin
(Groetschel) [Ошибка! Источник
ссылки не найден.]

Тип данных: эвклидовы
координаты

```
1 565.0 575.0
2 25.0 185.0
3 345.0 750.0
4 945.0 685.0
5 845.0 655.0
6 880.0 660.0
7 25.0 230.0
8 525.0 1000.0
9 580.0 1175.0
10 650.0 1130.0
11 1605.0 620.0
12 1220.0 580.0
13 1465.0 200.0
14 1530.0 5.0
15 845.0 680.0
16 725.0 370.0
17 145.0 665.0
18 415.0 635.0
19 510.0 875.0
20 560.0 365.0
21 300.0 465.0
22 520.0 585.0
23 480.0 415.0
24 835.0 625.0
25 975.0 580.0
26 1215.0 245.0
27 1320.0 315.0
28 1250.0 400.0
29 660.0 180.0
30 410.0 250.0
31 420.0 555.0
32 575.0 665.0
33 1150.0 1160.0
34 700.0 580.0
35 685.0 595.0
36 685.0 610.0
37 770.0 610.0
38 795.0 645.0
39 720.0 635.0
40 760.0 650.0
41 475.0 960.0
42 95.0 260.0
43 875.0 920.0
44 700.0 500.0
45 555.0 815.0
46 830.0 485.0
47 1170.0 65.0
48 830.0 610.0
49 605.0 625.0
50 595.0 360.0
51 1340.0 725.0
52 1740.0 245.0
EOF
```

berlin52: лучший тур

```
1
49
32
45
19
41
8
9
10
43
33
51
11
52
14
13
47
26
27
28
12
25
4
6
15
5
24
48
38
37
40
39
36
35
34
44
46
16
29
50
20
23
30
2
7
42
21
17
3
18
31
22
-1
EOF
```

eil51: 51 город (Christofides/Eilon)
[Ошибка! Источник ссылки не найден.]

eil51: лучший тур

Тип данных: эвклидовы
координаты городов

1 37 52
2 49 49
3 52 64
4 20 26
5 40 30
6 21 47
7 17 63
8 31 62
9 52 33
10 51 21
11 42 41
12 31 32
13 5 25
14 12 42
15 36 16
16 52 41
17 27 23
18 17 33
19 13 13
20 57 58
21 62 42
22 42 57
23 16 57
24 8 52
25 7 38
26 27 68
27 30 48
28 43 67
29 58 48
30 58 27
31 37 69
32 38 46
33 46 10
34 61 33
35 62 63
36 63 69
37 32 22
38 45 35
39 59 15
40 5 6
41 10 17
42 21 10
43 5 64
44 30 15
45 39 10
46 32 39
47 25 32
48 25 55
49 48 28
50 56 37
51 30 40
EOF

1
22
8
26
31
28
3
36
35
20
2
29
21
16
50
34
30
9
49
10
39
33
45
15
44
42
40
19
41
13
25
14
24
43
7
23
48
6
27
51
46
12
47
18
4
17
37
5
38
11
32
-1
EOF

eil76: 76 городов (Christofides/Eilon) [**Ошибка! Источник ссылки не найден.**]

Тип данных: эвклидовы координаты городов

```
1 22 22
2 36 26
3 21 45
4 45 35
5 55 20
6 33 34
7 50 50
8 55 45
9 26 59
10 40 66
11 55 65
12 35 51
13 62 35
14 62 57
15 62 24
16 21 36
17 33 44
18 9 56
19 62 48
20 66 14
21 44 13
22 26 13
23 11 28
24 7 43
25 17 64
26 41 46
27 55 34
28 35 16
29 52 26
30 43 26
31 31 76
32 22 53
33 26 29
34 50 40
35 55 50
36 54 10
37 60 15
38 47 66
39 30 60
40 30 50
41 12 17
42 15 14
43 16 19
44 21 48
45 50 30
46 51 42
47 50 15
48 48 21
49 12 38
50 15 56
51 29 39
52 54 38
53 55 57
54 67 41
55 10 70
56 6 25
57 65 27
58 40 60
```

59 70 64
60 64 4
61 36 6
62 30 20
63 20 30
64 15 5
65 50 70
66 57 72
67 45 42
68 38 33
69 50 4
70 66 8
71 59 5
72 35 60
73 27 24
74 40 20
75 40 37
76 40 40
EOF

ei176: лучший тур

1
33
63
16
3
44
32
9
39
72
58
10
31
55
25
50
18
24
49
23
56
41
43
42
64
22
61
21
47
36
69
71
60
70
20
37
5
15
57
13

54
19
14
59
66
65
38
11
53
7
35
8
46
34
52
27
45
29
48
30
4
75
76
67
26
12
40
17
51
6
68
2
74
28
62
73
-1
EOF