# Приближенное решение задачи коммивояжера в единичном кубе

#### Просвирнина Мария Константиновна

Санкт-Петербургский государственный университет Математико-механический факультет Кафедра статистического моделирования

Научный руководитель: к. ф.-м. н., доцент Товстик Т.М. Рецензент: к. ф.-м. н. Москалева Н.М.

> Санкт-Петербург 2015г.

### Цель работы

• Построение алгоритмов приближенного решения задачи коммивояжера в единичном кубе.

### Постановка задачи

Задача коммивояжера: найти кратчайший путь обхода *N* городов. Условия:

- а) Замкнутый путь;
- b) d(i,j) расстояние между i и j.  $d(i,j) \ge 0$ ;
- с) Симметричная задача: d(i,j) = d(j,i);
- d)  $\varphi: C \to C$  маршрут, C множество городов,  $\varphi^2(i) = \varphi(\varphi(i)) \; ; \; \varphi^k(i) = \varphi^{k-1}(\varphi(i))$   $\varphi^k(i) \neq i \; \forall i = 1,...,N-1$   $\varphi^N(i) = i.$

#### Метод имитации отжига

Метод имитации отжига был предложен в работе [N. Metropolis, A.W. Rosenbluth, M.N. Rosenbluth, A.N. Teller and E. Teller, 1953].

- 1. Моделирование новой конфигурации y по некоторому правилу модификации G;
- 2. Принятие или отклонение конфигурации:
  - а) если  $H(y) \le H(x)$ , то y новая конфигурация;
  - b) если H(y) > H(x), то y новая конфигурациия с вероятностью  $e^{\frac{H(x) H(y)}{T}}$ ;
  - c) если y отклоняется, то остается старая конфигурация x.
  - Особенность алгоритма модификация y с большей энергией, чем энергия x, принимается с вероятностью H(y) H(x).
  - Эта особенность позволяет выходить из точек локального минимума.
  - Введем коэффициент отжига  $\beta = \frac{1}{T}$ .
  - Конфигурация маршрут обхода точек в определенном направлении.
  - H(y) равна длине маршрута y.

### Двойная замена

В качестве следующего маршрута будет браться случайно выбранный смежный маршрут. Правило модификации — двойная замена.

Путь  $\psi$  - смежный для пути  $\varphi$  (или получено из  $\varphi$  двойной заменой).

- 1. Убрать две связи, не являющиеся соседними и выходящие из p и  $\varphi^{-1}(q)$ , p и q — случайные точки;
- 2. Заменить их на связи от p до  $\varphi^{-1}(q)$ , от  $\varphi(p)$  до q;
- 3. Поменять направление связей между  $\varphi(p)$  и  $\varphi^{-1}(q)$  на противоположное;

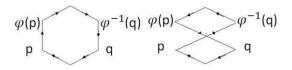


Рис. : Двойная замена.

# Выбор коэффициента отжига

$$\beta = \frac{\beta_0}{\sigma(\Delta H)}.$$

# Случайные, независимые и равномерно распределенные в единичном кубе точки

Пусть разыгрываются точки для двойной замены, и при  $\Delta H>0$  отрезки  $\xi_1$  и  $\xi_2$  заменяются на  $\eta_1$  и  $\eta_2$ . Тогда

$$\Delta H = \eta_1 + \eta_2 - \xi_1 - \xi_2, \quad \Delta H > 0,$$

$$\sigma^{2}(\Delta H|\Delta H>0)=\sigma^{2}(\eta_{1}-\xi_{1})+\sigma^{2}(\eta_{2}-\xi_{2})+2\rho_{\eta_{1}-\xi_{1};\eta_{2}-\xi_{2}}\sigma(\eta_{1}-\xi_{1})\sigma(\eta_{2}-\xi_{2}).$$

Делая оценку методом Монте-Карло, получаем:

$$\sigma^{2}(\Delta H|\Delta H > 0) \approx 0.75(\sigma^{2}(\eta_{1}) + \sigma^{2}(\xi_{1})).$$
$$\beta = \frac{\beta_{0}}{\sqrt{\sigma^{2}(\eta_{1}) + \sigma^{2}(\xi_{1})}},$$

где  $\beta_1 \approx \beta_0/0.75$ .

# Выбор коэффициента отжига

Среднее значение вероятности принятия новой конфигурации:

$$P_0 = \mathsf{E}(\mathsf{exp}(-eta_0 rac{\Delta H}{\sigma(\Delta H)}) | \Delta H > 0).$$

 $\mathsf{Taблицa} : \mathsf{Bыбop} \ \beta_0$ 

$\beta_0$	2	3	4	5	6	7	8	9
$P_0$	0.4367	0.2727	0.1974	0.1546	0.1270	0.1077	0.0935	0.0827

#### Конфигурация исходных точек задана и не является случайной

$$\beta = \frac{\beta_0}{\sqrt{(\hat{\sigma}^{(k)})^2 + (\hat{\sigma}^{(k+1)})^2}},$$

где  $(\hat{\sigma}^{(k)})^2 = \frac{1}{N} \sum_i (r_i^{(k)})^2 - (\hat{r}^{(k)})^2$  — разброс,  $\hat{r}^{(k)} = \frac{1}{N} \sum_i r_i^{(k)}$  — среднее значение расстояний между точками,  $(\hat{\sigma}^{(k+1)})^2$  вычислена у пробной конфигурации у.

## Первая модификация

- Первая модификация предложена в работе [Husamettin, Sahin, 2013].
- $f_1, ..., f_N$  массив всех ребер графа.

$$p_i = \frac{f_i}{\sum\limits_{i=1}^N f_i}$$

- Правило модификации G:
  - $oldsymbol{0}$  С вероятностью  $p_i$  выбираем ребро, которое будет заменено.
  - Делаем двойную замену, используя для этого одну из вершин выбранного ребра и вершину, находящуюся через две вершины от первой в пути обхода графа.

### Вторая модификация

- Вторая модификация предложена в работе [Husamettin, Sahin, 2013].
- Будем сохранять в матрице A количество произведенных двойных замен, в матрице B получающуюся при этом энергию по каждой паре точек графа.
- Вводятся следующие дополнения в алгоритм:
  - **③** Если принимается модификация y, в матрице A в ячейку [i,j] прибавляется единица. В матрице B в ячейку [i,j] прибавляется H(y).
  - f a Вычисление матрицы средних энергий. Матрица B поэлементно делится на матрицу A, результат записывается в матрицу C.
- По правилу модификации G с наибольшей вероятностью берется ребро с наибольшим соответствующим значением в матрице C.

#### Разделение множества городов на кластеры

- Приведенные алгоритмы плохо работают для большого числа числа городов. Решение проблемы — разделение множества узлов графа на кластеры. В каждом кластере производится поиск кратчайшего маршрута, далее поиск пути между центрами масс кластеров — так определяются «соседние» маршруты, которые объединяются друг с другом.
- Для объединения маршрутов в каждом кластере нужно выбрать ребро, которое будет удалено, а его узлы соединятся с «соседними» кластерами. Выбор происходит таким образом:

$$\frac{R(i_k, M_{k-1}) + R(j_k, M_{k+1})}{R(i_k, j_k)} \xrightarrow[(i_k, j_k) \in P_k]{} \min,$$

где  $M_k$  — центр масс k-го кластера,  $P_k$  — множество пар  $(i_k, j_k)$  узлов, соединенных ребрами в маршруте обхода k-го кластера,  $R(i_k, M_l)$  — расстояние между узлом  $i_k$  и центром масс  $M_l$ ,  $R(i_k, j_l)$  — расстояние

#### Адаптивная теория резонанса

- В качестве метода кластеризации множества городов рассматривается нейронная сеть ART1 из адаптивной теории резонанса, разработанной в [Carpenter, Grossberg, 1988].
- Архитектура ART1 представлена на рис. 2. Она состоит из двух слоев нейронов: слоя сравнения C и слоя распознавания R, нейрона сброса и двух управляющих нейронов:  $G_1$  и  $G_2$ .

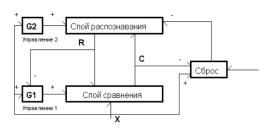


Рис. : Архитектура ART1.

### Нейронная сеть ART1

#### Определение (Правило 2/3)

Каждый из нейронов C имеет три входа: сигнал от соответствующей компоненты X, сигнал от  $G_1$  и сигнал обратной связи от R. Правило состоит в том, то для активации нейрона требуется, чтобы по крайней мере два из трех сигналов были равны единице.

#### Определение («Победитель Забирает Все»)

Принцип заключается в том, что активируется только один нейрон слоя R, у которого выходное значение максимально.

#### Нейронная сеть ART1

- 1. На вход подается x. Выходы  $G_1$  и  $G_2$  равны 1, когда x ненулевой. Сигнал от R равен нулю.
- 2. По правилу 2/3 рассчитываются выходы нейронов слоя C.
- 3. Рассчитываются веса, связанные с нейронами слоя R:

$$b_i = \frac{Lc_i}{L - 1 + \sum_i c_i},\tag{1}$$

где  $L \ge 1$  — константа,  $c_i$  — выходы слоя C. Мы берем L=2.

Рассчитываются выходы нейронов слоя распознавания R:  $r_j = \sum_i c_i b_i$ .

- 4. По принципу «Победитель забирает все» активируется один нейрон слоя R. Если нет победителя, то x образует новый класс.
- 5.  $\frac{\sum_{i} c_{i}}{\sum_{i} x_{i}} > \alpha$ ,  $0 < \alpha < 1$ . Мы берем  $\alpha = 0.3$ . Если соотношение не выполняется ложный нейрон-победитель. Он полностью затормаживается. Переход к пункту 2. Иначе состояние резонанса, x классифицирован, веса модифицируются согласно\_1.

#### Результаты работы алгоритмов

• Смоделируем случайные полные графы с количеством узлов 500, 1000 и 2000 в одномерном кубе и рассмотрим результаты работы имитации отжига без кластеризации, а также имитации отжига и двух приведенных в работе модификаций с кластеризацией.

Таблица: Полученные длины путей

Кол-во узлов	Кластеры	$H_0$	$H_1$	$H_2$	$H_3$
500	9	147.7303	125.0862	114.3072	108.6318
1000	17	316.6137	283.6415	269.8771	241.7399
2000	34	598.4925	521.7372	483.5913	457.4347

 $H_0$  — имитация отжига без кластеризации,  $H_1$  — имитация отжига с кластеризацией,  $H_2$  — первая модификация с кластеризацией,  $H_3$  — вторая модификация с кластеризацией.

### Полученные результаты

- Рассмотрен выбор коэффициента отжига в методе имитации отжига.
- Предложены алгоритмы приближенного решения задачи коммивояжера в единичном кубе, основанные на сочетании метода имитации отжига и его модификаций с кластеризацией узлов графа нейронной сетью ART1 из адаптивной теории резонанса. Предложен способ соединения маршрутов отдельных кластеров в единый маршрут.
- Программными средствами на языке MATLAB реализованы алгоритмы для приближенного решения задачи коммивояжера.
- Полученные результаты демонстрируют высокую эффективность предложенных алгоритмов, качество полученных решений от которых лучше, чем от алгоритма имитации отжига.