# TSP-Visualizer マニュアル

### 操作方法

### 1. ノード数を選択

画面右のノード数選択フォームから、 探索を行うノード数を選んで、「初期化」ボタンを押してください。 ボタンを押すとランダムに頂点が画面上に配置されます。 ノード数や、配置を変更したい場合も同様にボタンを押すと切り替わります。



#### 2. 探索アルゴリズムの選択

画面右の探索方法選択フォームから、探索方法を選択してください。 リストから選択後、「変更」ボタンを押すと探索方法が切り替わります。 この操作では、ノードの配置は変化しないため、同じ配置で、アルゴリズムを比較することができます。



#### 3. 探索アルゴリズムの実行

画面右の操作盤のボタンをクリックすることで、アルゴリズムを実行出来ます。 各ボタンの動作は以下の通りです。

- |< :探索開始前に戻ります(乱数の影響を受ける探索では結果が変化します)
- << : 1step前に戻ります(最大で100step)</li>
- lstepずつ表示しながら探索を実行します
- || : ▶ による実行を停止します
- >> : 1step次に進みます
- | > | : 探索の最終状態に移動します(計算量が多いアルゴリズムでは、ブラウザが固まる場合があるので注意してください)

操作盤	
< <<	>>   >
ステップ数	0
距離	0.00
最短距離	Infinity
スコア	0.00
最大スコア	0.00
有効分岐数	0.50
最良最短距離	2474.37

### アルゴリズムの説明

### [最適解]深さ優先探索

深さ優先探索を行い、最適解が求まります。 時間計算量はO(N!)、空間計算量はO(N)です。 探索順は、ノード配置時にランダムに決められた順です。

#### [最適解]幅優先探索

幅優先探索を行い、最適解が求まります。 時間計算量はO(N!)、空間計算量はO(N!)です。 探索順は、ノード配置時にランダムに決められた順です。

### [最適解]A\*探索①

A\*探索を行い、最適解が求まります。 時間計算量は最悪 $O(N!\log N)$ 、空間計算量は最悪O(N!)です。 探索順は、ノード配置時にランダムに決められた順です。

ヒューリスティック関数 $h_1$ の定義は以下の通りです。

 $h_1(V) = \max(\max \bar{V}_{i,x} - \min \bar{V}_{i,x}, \max \bar{V}_{i,y} - \min \bar{V}_{i,y})$ 

 $ar{V}:=$  使用していない頂点の集合

# [最適解]A\*探索②

 $\mathbf{A}^*$ 探索を行い、最適解が求まります。 時間計算量は最悪 $O(N!\log N)$ 、空間計算量は最悪O(N!)です。 探索順は、ノード配置時にランダムに決められた順です。

ヒューリスティック関数 $h_2$ の定義は以下の通りです。

 $h_2(s, t, V) = \max(dist(\bar{V}_i, \bar{V}_i)) + \min(dist(\bar{V}_i, s)) + \min(dist(\bar{V}_i, t))$ 

s := 探索開始ノード

t := 現在の終端ノード

 $ar{V}:=$  使用していない頂点の集合

dist(a,b) := ノードa, b間のユークリッド距離

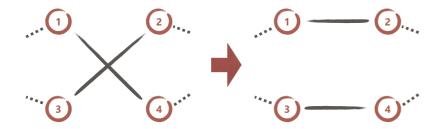
 $h_1(V) \leq \max(dist(\bar{V_i}, \bar{V_j})) \leq h_2(s, t, V)$ となるので、②のほうが効率的である。

## [近似解]山登り法

山登り法を行い、近似解が求まります。 TSPを解く山登り法でよく用いられる2-optを使用しています。 更新回数をT回とすると、時間計算量は、 $O(TN^2)$  空間計算量は、O(N)です。

#### 2-opt

2-optは、全ての2辺の組み合わせに対して「2辺を入れ替える操作」を行い、 一番最適な操作を採用することを繰り返すアルゴリズムです。 以下のように、交差している辺を入れ替えると、距離の和が短くなることが分かります。



### [近似解]焼きなまし法

焼きなまし法を行い、近似解が求まります。 2-optと同様に2辺を入れ替える操作を行いますが、 2辺の選択はランダムに行います。

#### 温度

$$T(t) = \alpha^t, \ t = \frac{step}{N^2}$$

 $\alpha := 0.9$  N := ノード数

#### 更新条件

以下の2条件の内1つを満たしたら更新します。

- 1. dist(current) > dist(new)
- 2.  $rand(0, 1) < \exp(\frac{dist(current) dist(new)}{T(t)})$

dist(current) := 現在の巡回路の距離の総和 dist(new) := 2辺交換時の巡回路の距離の総和 rand(a,b) := a以上b未満の一様乱数