# トリップチェインを考慮した観光周遊行動モデルに関する研究

Development of a Tourist Excursion Behavior Model Incorporating Trip Chain

北海道大学大学院 清水春来 加藤 哲平 内田 賢悅

### 背景と目的

## ✓ インバウンド需要の増加

- 広域周遊観光の促進
- 広域な魅力の創出観光客の回遊性の向上
- 滞在期間の増加

#### → 観光客の行動の把握が重要

#### □ 広域周遊観光

- ・観光地間の移動時間が大きい
- ・使える時間を最大限に有効活用
- 1日の観光が充実するスケジュール
- (トリップチェインに基づく分析の重要性)

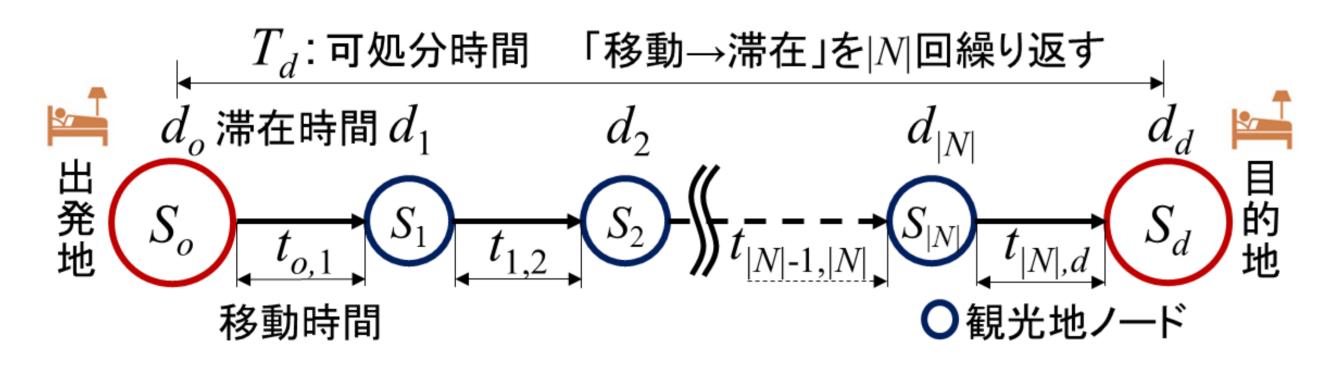
# 億円 訪日外国人旅行者数と消費額の推移 万人 4,000 30,000 20,000 10,000 0 2,000 1,000 0 0 2011 2012 2013 2014 2015 2016

#### ロトリップチェインを考慮したモデルの構築

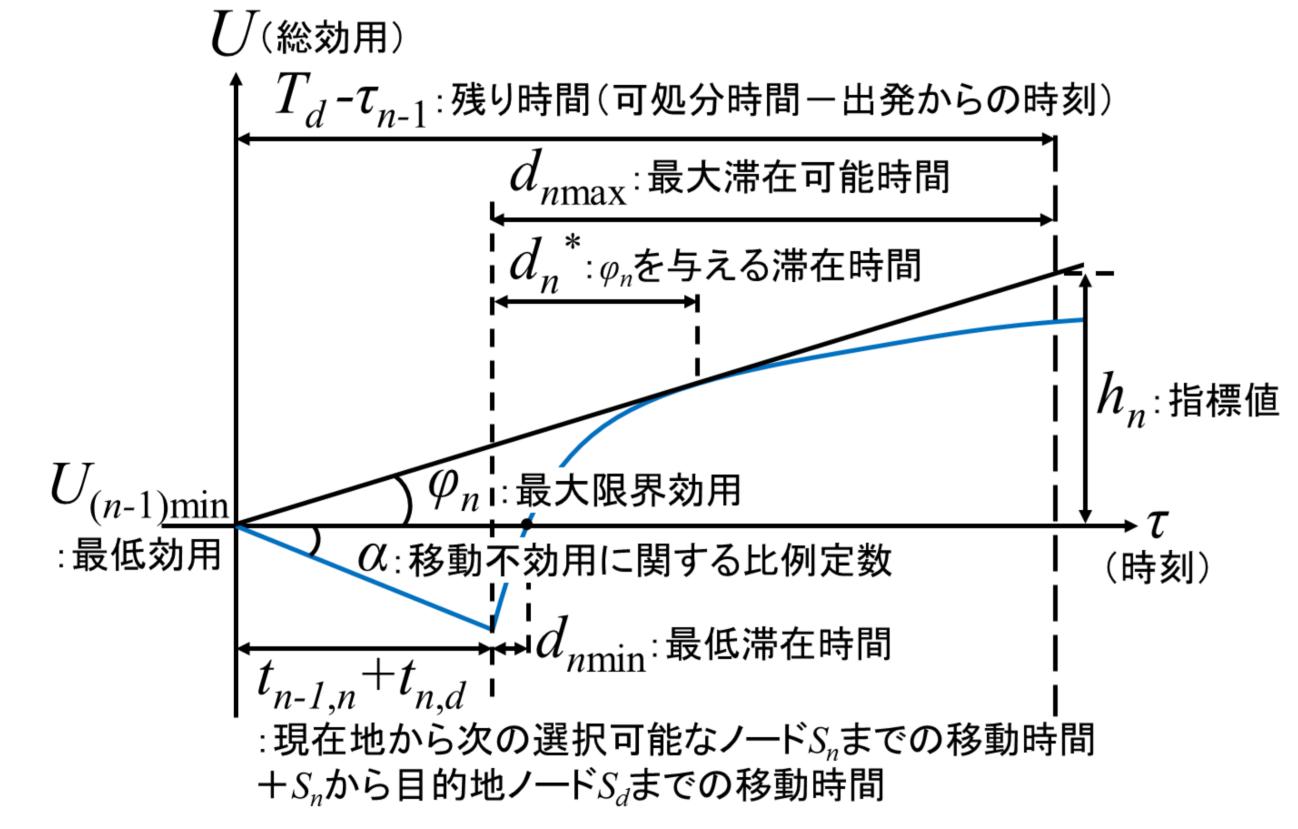
- ・移動時間、滞在効用及び時間制約を考慮した、
- 妥当なトリップチェインの抽出
- ・効用を最大化する滞在時間配分
- ・観測された行動データを用いたパラメータ推定

# トリップチェイン生成アルゴリズム

#### ■ トリップチェイン(TC): 観光客の1日の行動軌跡



#### ■ TC生成アルゴリズムの定式化



(1)以下の方程式を、最低滞在時間 $d_{nmin}$ について解く。

$$\alpha(t_{n-1,n} + t_{n,d}) + u_n(d_{n\min}) = 0 \ (n \ge 1)$$

(2)  $d_{nmin}$ を用いて、最大滞在可能時間 $d_{nmax}$ を求める。

$$\begin{cases} d_{1\max} = T_d - t_{o,1} - t_{1,d} & \text{(if } n = 1) \\ d_{n\max} = d_{(n-1)\max} + t_{n-1,d} - d_{(n-1)\min} - t_{n-1,n} - t_{n,d} & \text{(otherwise)} \end{cases}$$

ただし、 $d_{nmax} > 0$  とする。

(3) 最大限界効用 $\varphi_n$ と限界効用の関係より成り立つ方程式の解 $d_n$ \*を求める。

$$\begin{cases} \varphi_{n} = \frac{\alpha(t_{n-1,n} + t_{n,d}) + u_{n}(d_{n \max})}{t_{n-1,n} + t_{n,d} + d_{n \max}} & \text{(if } d_{n}^{*} > d_{n \max}) \\ \varphi_{n} = \frac{\alpha(t_{n-1,n} + t_{n,d}) + u_{n}(d_{n}^{*})}{t_{n-1,n} + t_{n,d} + d_{n}^{*}} = \frac{du_{n}}{dd_{n}} \Big|_{d_{n} = d_{n}^{*}} & \text{(if } d_{n}^{*} \leq d_{n \max}) \end{cases}$$

- (4) 元の式に $d_n$ \*を代入し、 $\varphi_n$ を求める。
- (5) ノード選択の基準となる変数 $h_n$ を求め、 $h_n$ が最大となるノードを選択する。

$$h_n = \varphi_n \left( d_{n \max} + t_{n-1,n} + t_{n,d} \right)$$

(6) 次の滞在で満たされるべき最低効用 $U_{nmin}$ を求める。

$$\begin{cases} U_{o \min} = 0 \ (n = o) \\ U_{n \min} = U_{(n-1)\min} + at_{n-1,n} + u_n(d_{n \min}) \text{ (otherwise)} \end{cases}$$

n=n+1として、n+1番目のノードを選択する問題を考えることができる。  $d_{nmax}$ が非負である限り、(2)から(6)の計算を繰り返し行う。最終的に生成される TCはアルゴリズムにより抽出されたノードの点列を分解したものである。

#### ■ 数値計算における最適TCの抽出手法

# 正方向探索(FDS) S<sub>o</sub>からS<sub>d</sub>に向かって行う計算 十 逆方向探索(BDS) S<sub>d</sub>からS<sub>o</sub>に向かって行う計算

#### 両方向探索(TDS)

- 1. FDS及びBDSによって生成された、TCに含まれる ノードとリンクから有向グラフを作成する
- 2.  $S_a$ から $S_d$ に至る経路を列挙しTCを生成する

# 滞在時間配分モデル

<u>効用最大化問題</u> 滞在時間に関する効用関数を $u_n(d_n) = d_n^{\beta_n}$ と仮定

$$\max U\left(d_{1},...,d_{|N|}\right) = \alpha \left\{t_{o,1} + t_{|N|,d} + \sum_{k=1}^{|N|-1} t_{k,k+1}\right\} + \sum_{n \in N} d_{n}^{\beta_{n}}$$

移動時間による不効用 滞在時間による効用

s.t. 
$$T_d = t_{o,1} + t_{|N|,d} + \sum_{k=1}^{|N|-1} t_{k,k+1} + \sum_{n \in N} d_n$$

$$\alpha < 0, \quad 0 < \beta_i < 1, \quad d_i \ge 0, \quad t_{i,j} \ge 0$$

ラグランジュ関数と1階の最適性条件

$$\begin{split} L &= U \Big( d_1, \dots, d_{|N|} \Big) + \lambda \Bigg( T_d - t_{o,1} - t_{|N|,d} - \sum_{k=1}^{|N|-1} t_{k,k+1} - \sum_{n \in N} d_n \Bigg) \\ &\frac{\partial L}{\partial d_n} = \beta_n d_n^{\beta_n - 1} - \lambda = 0 \quad \Big( n = 1, \dots, |N| \Big) \quad \frac{\partial L}{\partial \lambda} = T_d - t_{o,1} - t_{|N|,d} - \sum_{k=1}^{|N|-1} t_{k,k+1} - \sum_{n \in N} d_n = 0 \end{split}$$

→ 各ノードの限界効用が等しいという条件のもと最適滞在時間 â<sub>n</sub> が求められる

# パラメータ推定法

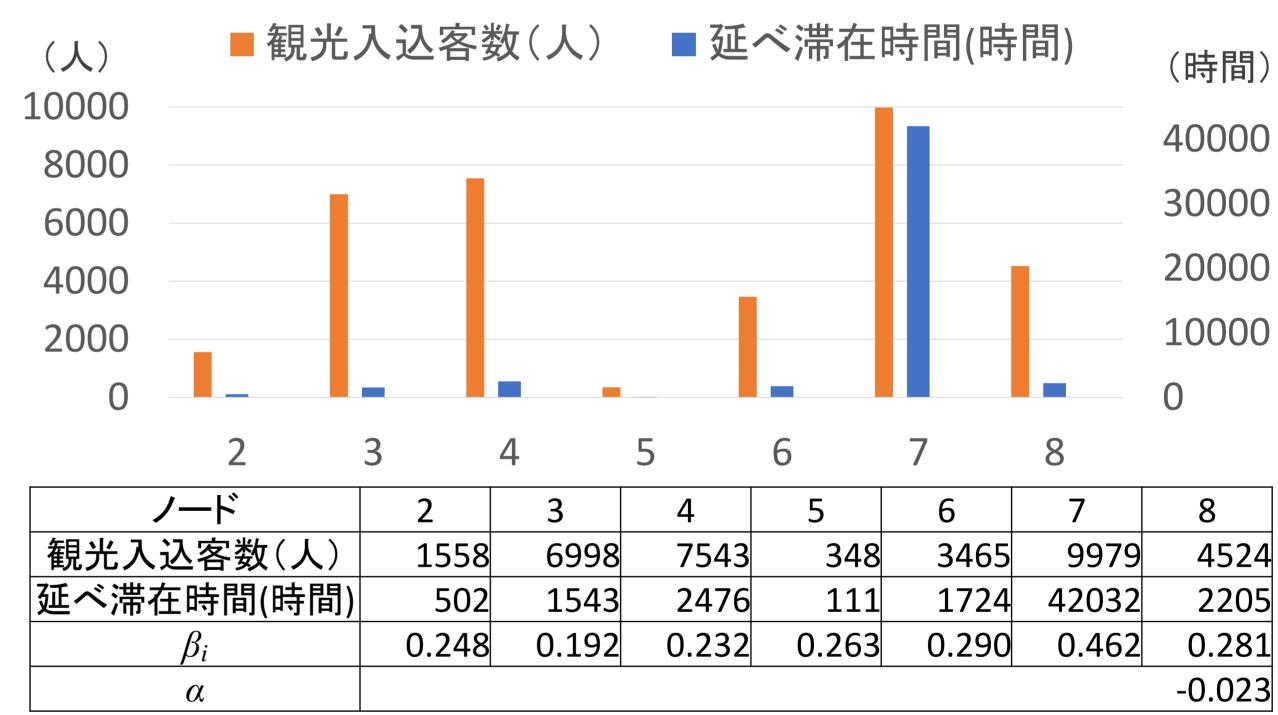
観光客hがトリップチェインlを選択する確率 $P_{hl}$ 

$$U_l = V_l + \varepsilon_l$$
 ランダム項 $\varepsilon_l$ が独立で同一な  $V_l = \alpha \, \bar{t}_l + \sum_{n \in N_l} d_{nl}^{\beta_n}$  ガンベル分布に従うと仮定する  $P_{hl} = \frac{\exp(V_l)}{\sum_{k \in L} \exp(V_k)}$  また推定法

最尤推定法
$$\max L(\alpha, \mathbf{\beta}) = \prod_{h=1}^{H} \prod_{l=1}^{L} P_{hl}^{\delta_{hl}} \quad \begin{cases} \delta_{hl} = 1 \text{ (if tourist } h \text{ choose trip chain } l) \\ \delta_{hl} = 0 \text{ (otherwise)} \end{cases}$$
s.t.  $a < 0, \ 0 < \beta_i < 1, \ V_l \ge 0$ 

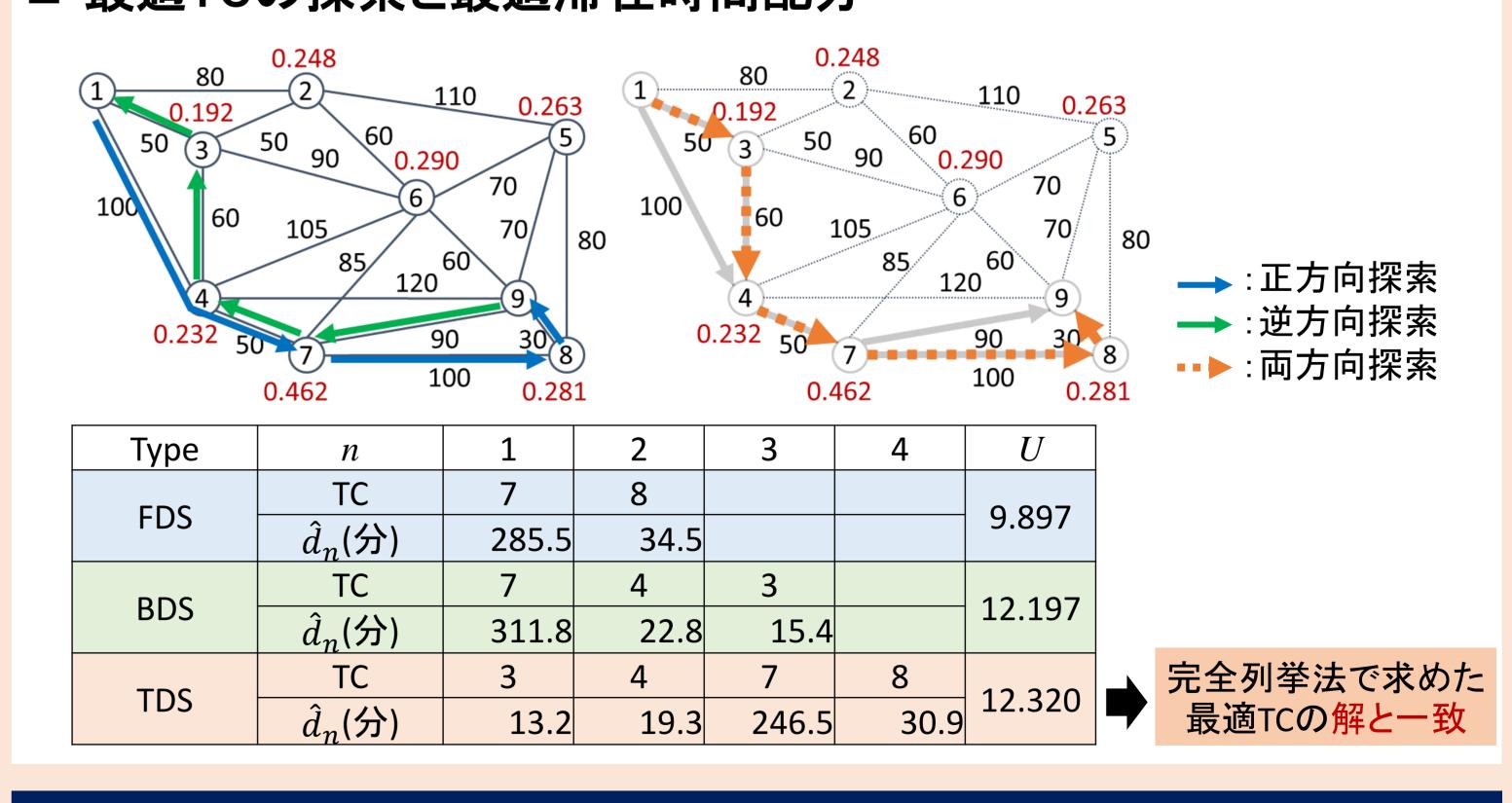
# 数值計算例

#### ■ パラメータ推定と観光需要予測



OD交通量:10000人 可処分時間:600分

#### ■ 最適TCの探索と最適滞在時間配分



# 今後の課題

- 観光需要予測における配分計算を効率的に行うための、複数の有効な トリップチェインを生成するアルゴリズムの構築
- ・尤度関数が凹関数となる効用関数の再検討
- 観測された実際の観光行動データに基づいたモデルの妥当性の照査
- 観光消費額、一般化費用等を考慮した経済モデルへの発展
- 可処分時間の異なる観光客を想定したモデルへの発展
- ・交通渋滞を考慮に入れた、移動時間の不確実性の導入