

明治大学 森 啓之







# 送電ネットワークの状態推定のトポロジー 可観測解析のための手法を提案する。 (グラフ理論のスパニングツリー+系統分割)





設置数顕著に増大

# 研究背景

- スマートグリッド環境下の送電ネットワー クでは
   広域直系側御の重再性 海外ではPMU
- ー広域連系制御の重要性
- ーネットワークの大規模化

PMU(Phasor Mueasurement Unit)の使用

→系統解析手法高速化(状態推定に着目)

## PMUの設置状況

# 米国: 500台(2014年までに1200台) 中国: 1717台



7

## PMU

- PMUの利用により、スマートグリッドの自動化が 可能
- 例として、PMU情報を利用して
  - 負荷遮断
  - 負荷制御
  - --故障検出
- 一状態推定
  - 一安定度解析など

## PMUを用いた状態推定

- 従来型の送電ネットワークでは、数分ごと
   にデータを収集し、状態推定を実施
- 他方、スマートグリッド環境下の送電ネット ワークでは20ms~100msごとにデータ収 集
  - →状態推定の高速化(まずは1000ノード 目標)

## 状態推定の研究分野 不良データの検出と抑制 メータの最適配置 状態推定の高速化アルゴリズム 階層的状態推定 ネットワークトポロジーの同定 ロバスト状態推定

■ トポロジー可観測性解析



## 図B トポロジー可観測性の位置付け

## トポロジー可観測性解析(TOA)

- ・状態推定を実施する前に、系統状態が状態推定を実施できることが可能かどうかを必ず確認する必要
- 具体的には、観測値が少なくとも一つメータ に対応しているかを調べる問題。もし、対応 している場合は、「ネットワークはトポロジー 可観測である」と言う。

## トポロジー可観測性解析(TOA)<sup>13</sup> とは? 3 3 4 5 5 観測値

(a) Observable network(b) Unobservable networkFig. 1. Observable and unobservable networks

従来の TOAの 研究

- Wollenberg:問題の提起
- Clements:グラフ理論
- Monticelli & Wu:行列の行列式
- Quintana: マトロイド理論
- Mori: 最小木

## トポロジー可観測性解析の定式化 (Krumpholz, et al.,'80)

n母線から構成される電力系統においてm個の観測値集 合

観測方程式

z=h(x)+v	(1)
線形化すると	
$\Delta z = H \Delta x + v$	(2)
可観測性とは	
rank(H)=2n-1	(3)
PQ 分割して	

 $rank(H_{Pa}) = n-1$ (6)

 $rank(H_{OV}) = n-1$ (7) 15

## トポロジー可観測性解析におけ<sup>16</sup> る評価すべき事項

- ネットワークがトポロジー可観測であるか どうか?
- ネットワークにおいて可観測な最大サブ ネットワーク(最大可観測アイランド)の同 定
- ネットワーク全体を可観測にするために必要な擬似観測値が必要なノードの同定



図C 最大化観測アイランドの同定

## 最小木を用いたトポロジー可観<sup>18</sup> 測性解析

- ネットワークのブランチにメータ設置されている場合はブランチの重みを0,そうでない場合は1と定義することによってスパニングツリー(張木)の重みの総和を最小化する手法である。
- ここでスパニングツリー(張木)とはグラフ理論において与えられたグラフのノードを全て接続する ツリーのことである。最小木を用いたトポロジー 可観測性解析手法の数学的定式化は以下のとおりである。



最小木を用いたトポロジー可観測性解析
 手法の数学的定式化は以下のとおりである。

 $w(T_{Pq}) = \sum w_{bi} \rightarrow min$  (8) 但し,  $w(\cdot):$  スパンニングツリー・の重みの 総和,: グラフ*GPq*のスパンニングツ リー, *bi*: ブランチ*i*, *wbi:* ブランチ*i*の重み

# 参考文献

 H. Mori and S. Tuzuki, "A Fast Method for Topological Observability Analysis Using a Minimum Spanning Tree Technique," IEEE Trans. on Power Systems, Vol. 6, No. 2, pp. 491-500(1991).

# 従来の系統分割の研究

手法	ノード数均 等化	カットセッ ト数最 小化	実行可能解 のチェック	ネットワークロ バスト化
Iirving	Ο	Ο	X	X
Mori	Ο	Ο	Ο	X
提案法	Ο	Ο	Ο	Ο

# 参考文献

- M.R, Sterling and W.H.R. Sterling, "Optimal Network Tearinig Simulated Annealing", IEE Proceeding, 137, Pt. C, No. 1, pp. 69-72, Jan, 1988.
- H. Mori and K. Takeda, "Simulated Annealing for Power System Decomposition," IEEE Trans. on Power Systems, Vol. 9, No. 2, pp. 789-795, May. 1994.

提案法

- ネットワークを複数のサブネットワークに分割し、それぞれのサブネットワークにおいて 最小木を用いたトポロジー可観測性解析 を行うことを提案する。
- ただし、ネットワークの分割法として、サブ ネットワーク間のカットセット数最小化およ び各サブネットワークにおけるノード数均 等化を最適化することを考える。

提案法のアルゴリズム

Step 1: 初期設定する。
 Step 2: ネットワーク分割を行う。
 Step 3: 得られたサブネットワークにおいて最小木を用いたトポロジー可観測性解析を行い,サブネットワークのトポロジー可観測性を評価する。





但し,nk:サブネットワークkのノード数,K:サブネットワークの総数,b:サブネットワーク 間のカットセット数,β:係数,N: ネットワーク全体のノード数

# **ネットワーク分割の数学的定式化** 実行可能解がある場合 *p<sub>k</sub>=1/ ∏det(Gi<sup>T</sup>Gi)*

実行可能解がない場合



### 図D IEEE14母線系統における非実行可能解

28



Part 1: スパンニングツリーの評価手法:

グラフ理論のクルスカル法 例題系統: IEEE 118母線、235母線, 586母線、1169母線

 Part 2: 系統分割の最適化手法

 山登り法(ハミング距離2)

 例題系統:
 W&H 6母線、IEEE14母線系統

 IEEE 30母線, Garver 46母線

 初期条件:
 1000個の乱数で最良値評価

# (D-

## 図E IEEE118母線系統

## 最小木(クルスカル法)の計算時間評価



ノード数 図F最小木の計算時間評価

Systems	Cost
6	20
14	101
30	455
46	1064









まとめ

- 本稿では、電力系統静的状態推定のトポロ ジー可観測性解析のための並列化手法を 提案した。
- 提案する手法は、最適分割された複数のサ ブネットワークにおいてグラフ理論の最小 木を用いたトポロジー可観測性解析を行い、ネットワーク全体がトポロジー可観測で あるかどうかを評価する手法である。

## Part 2 送電系統拡張計画 のための送電系統分割



<sup>39</sup> **39** 



# ✓送電系統拡張計画のための系統 分割のための多目的Memetic Algorithm手法を開発する。

目的

## 研究背景

送電系統拡張計画手法の動向

- ー設置コスト削減手法
- ー多目的メタヒューリスティクス応用(パレート解)を 直接求める手法
- ー負荷の不確定を考慮した手法(ノード間の相関性 を考慮したモンテカルロシミュレーション)

ーProbabilistic Reliability(確率的信頼度) EE NS(Expected Enegy Not Supplied)を考慮 した手法

一階層的最適化した手法

研究背景



SS#1



SS#2



$$f_1 = \left\{ \frac{1}{m} \sum_{i}^{m} (n_i - n_{mean})^2 \right\}^{\frac{1}{2}}.$$

$$f_2 = n_{cut}$$

従来法

- SA (Simulated Annealing) (Irving and Sterling, '90)
- PSA (Parallel Simulated Annealing) (Mori and Takeda, '94)
- ACO (Ant Colony Optimization) (Mori and Komatsu, '06)





## Background(4/4)





Meiji University

Drawbacks of GA Search **Case 1: Inappropriate Parameter Setting** The Insufficient Iterations of Generations

 $\mathcal{X}$ : GA search ()**Fig. C. Concept of Case** 

## Meiji University



Meiji University



- To Enhance Solution Qualities of Set in G, Search in a Way Tha Combines GA with L



**Fig. E. Concept of MA** 



## Integration Strategies of MA

GA then LS

- To Carry out LS After GA

## GA with LS

## - To Carry out LS at Each GA Search



**Fig. F. Flowchart of GA then LS** 

• 定式化 Objective Function:

但し, m: No. of Subnetworks, ni: No. of Nodes, nct: No. of Cut Sets, ri: Difference Between Generation And Load,  $f_0$ : Penalty Function Related to Connected (Connected: 0, Disconnected: 1),  $\alpha$ : Penalty Coefficient of  $f_0$ 



## シミュレーション条件

- Test System : 46-node Network with 87
   Branches [6]
- No. of Subnetworks : 4
- No. of Combinations :  $2.063 \times 10^{26}$

シミュレーション条件

## Parameters

Parameter	Value
Population Size	200
Archive Size	100
Crossover Rate	1.00
Mutation Rate	0.05
Generations	5000





# シミュレーション結果

Method		f1	f2	f3
	Best cost function	0.5	10	0.102
	Worst cost function	12.46	30	20.289
SDE A 2	Average	6.30	14.89	8.42
SFEA2	No. of Pareto	100		
	solutions			
	CPU time	346.5[s]		
	Best cost function	0.5	10	0.102
	Worst cost function	12.46	30	20.29
Droposed	Average	6.06	14.81	8.44
Floposed	No. of Pareto	100		
	solutions			
	CPU time	662.0[s]		

シミュレーション結果





RNI(Raito of Non-dominated Individuals)



UD(Uniformly Distribution)



# 系統分割のための多目的MAを開発した。 例題系統に適用し、従来法のSPEA2と比較し、良好な結果を得た。

まとめ