信学技報 TECHNICAL REPORT OF IEICE.

エラスティック光ネットワークにおける アトラクター選択にもとづく仮想網制御手法の提案と評価

大場斗士彦† 荒川 伸一† 村田 正幸†

† 大阪大学 大学院情報科学研究科 〒 565-0871 大阪府吹田市山田丘 1-5 E-mail: †{t-ohba,arakawa,murata}@ist.osaka-u.ac.jp

あらまし エラスティック光ネットワークは、従来の WDM ネットワークと比較して、光パスに割り当てる帯域幅(光 スペクトル資源)の粒度が小さく、資源の利用効率が高いという利点がある。この利点を活かしつつ、今後も増大・ 変動することが予想される IP トラヒックをエラスティック光ネットワークに収容するためには、仮想網制御アプロー チが必須である。しかし、どのような仮想網を構築すべきかを含めた仮想網制御手法の検討は十分になされてきてい ない。そこで本稿では、エラスティック光ネットワークにおける仮想網制御手法を提案する。提案手法では、生物が 未知の環境変化に適応する振る舞いをモデル化した、アトラクター選択モデルを応用し、現在のトラヒックの収容効 率と使用資源数の削減を両立する仮想網を構築する。また、取得した各光パスのリンク利用率をもとに、各光パスの 帯域幅の調整を行う。計算機シミュレーションによる評価により、提案手法は、使用資源数を抑えつつ、現在のトラ ヒックを収容できる仮想網を構築できることを示した。

キーワード エラスティック光ネットワーク、仮想網制御、アトラクター選択

Noise-induced virtual network topology control for elastic optical networks

Toshihiko OHBA[†], Shin'ichi ARAKAWA[†], and Masayuki MURATA[†]

† Graduate School of Information Science and Technology, Osaka University 1–5 Yamadaoka, Suita,Osaka 565–0871. Japan

E-mail: [†]{t-ohba,arakawa,murata}@ist.osaka-u.ac.jp

Abstract Elastic optical networks have higher spectrum efficiency than WDM networks. It is important to construct and reconfigure a virtual network topology (VNT) in order to accommodate changing IP traffic on an elastic optical network. However, research in methods of controlling a VNT over elastic optical networks is not sufficient. In this paper, we propose a method to reconfigure a VNT in order to maintain communication quality in IP networks and utilize network resources efficiently. Our method is based on a dynamical system, called attractor selection, that models behavior where living organisms adapt to unknown changes in their surrounding environments and recover their conditions. This method also adjust the bandwidth of all lightpaths that form a VNT for spectrum efficiency. Evaluation results show that our method can construct a VNT that accommodates current traffic demands using fewer network resources.

Key words Elastic Optical Network, VNT Control, Attractor Selection

1. はじめに

最近のインターネットでは、動画配信やクラウドコンピュー ティングなどの新たなサービスが急速に発展している。また、 タブレットやスマートフォンといったインターネットを利用す る様々なデバイスが次々に登場している。このような変化は、 インターネットにおけるトラヒック量の増大やトラヒック需要 の多様化を引き起こしている。急増する帯域の要求を満たすた め、多様なサービスを収容可能な光基盤ネットワークの研究が なされてきているが、エラスティック光ネットワークが将来の 基盤ネットワークとして有望視されている [1-3]。

エラスティック光ネットワークは、従来の波長分割多重 (WDM: Wavelength Division Multiplexing) 技術を用いた ネットワーク(以下、WDM ネットワーク)と比較して、光パ

スに割り当てられる帯域幅(光スペクトル資源)の粒度が小さい という特徴を持つ。トラヒック量やユーザーの要求に応じて光 パスに細粒度の帯域幅を割り当てることにより、ネットワーク 内の波長資源を有効活用することが可能である。細粒度の光ス ペクトル資源の割り当ては、光直交周波数分割多重(OOFDM: Optical Orthogonal Frequency Division Multiplexing) $\operatorname{tr} \mathcal{E}$ の高度な変復調技術により実現され、要求帯域幅・距離に応じ て光スペクトル資源割り当て・変調方式の選択がなされる。ま た、帯域・変調方式可変トランスポンダー(BVTs: Bandwidthvariable Transponders) と帯域可変波長クロスコネクト (BV WXCs: Bandwidth-variable Wavelength Cross-Connects) \geq いったハードウェア技術を用いることにより、ユーザーの実ト ラヒック量に応じた柔軟な帯域幅(中間帯域幅)を持つ光パスも 実現可能である。これらのハードウェア技術を前提としたエラ スティック光ネットワークは、SLICE(Spectrum-sliced elastic optical path network) モデルとしてモデル化されている [2]。 本モデルでは、エラスティック光ネットワークは図1下のよう に BV WXC と光ファイバーから構成され、IP ルーターなど のクライアントノードからの信号が BVT を介し、必要最小限 の光スペクトル資源を用いて光信号に変換される。複数の BV WXC は光パスを設定し、割り当てられた帯域幅を使用する光 信号をスイッチングする。BVT は、対地間光パスの帯域幅の 使用率が上昇(減少)した場合に回線容量を増加(減少)させ、 光パスが使用する帯域幅を拡大(縮小)することができる。状 況に応じて光パスの帯域幅を調整し、使用資源数を削減するこ とにより、OPEX や消費電力量を削減することが可能である。 ただし、エラスティック光ネットワークの利点を活かすことで、 時々刻々と変動するトラヒック量を光ネットワーク上に収容す るためには、いかに光パスを設定し、波長資源をどれだけ割り 当てるかを制御する技術が必須である。

ネットワークレベルの制御手法として、経路計算および光ス ペクトル資源割り当て (RSA: Routing and Spectrum Allocation) 問題を解くアルゴリズムなどの研究が数多くなされてい る[4]。これらの研究では、光パス設定要求を受け付け、それ に対して経路計算および光スペクトル資源割り当てを行うアプ ローチを取っている。しかし、トラヒック量が増大・変動する 傾向は今後も継続すると予想される [5] ため、要求通り割り当 てた帯域幅と実トラヒック量に差が生じることは不可避である。 具体的には、割り当てられた帯域幅で増大・変動するトラヒッ ク量を収容しきれない場合は通信品質が低下する。反対に、ト ラヒック量を上回る帯域幅を割り当てた場合は、より多くの光 スペクトル資源を使用することになり、OPEX や消費電力量の 面で無駄が生じる。また、図1のように、エラスティック光ネッ トワーク上に IP トラヒックを収容することを想定すると、IP ネットワークのような大規模なネットワークにおいて対地間光 パス設定要求を受け付けるのは、ネットワーク資源(光スペク トル資源・ポート)数の観点から困難であると考えられる。し たがって、限られた資源を用いて複数の光パスを設定すること で構築した仮想網上に IP トラヒックを収容し、IP レベルでマ ルチホップ通信を行うことが望ましい。さらに、トラヒック量 の変動に対して適応的に仮想網を再構築することが重要となる。



⊠ 1 IP over Elastic Optical Network

文献 [6] では、エラスティック光ネットワーク上の仮想網制 御手法が提案されているが、本手法は、小規模なネットワーク を対象にフルメッシュ型のトポロジーを持つ仮想網を構築し、 観測したトラヒック量の情報を用いて各光パスに割り当てる帯 域幅を調整するにとどまっており、どのような仮想網を構築す べきかを含めた検討は十分になされていない。したがって、本 稿では、エラスティック光ネットワーク上の仮想網制御手法を 提案する。提案する手法は、IP ネットワークの通信品質の確保 と、使用資源数の削減の両立を目指すものである。

本稿の構成は以下の通りである。2. 章でエラスティック光ネットワーク上の仮想網制御手法を提案し、3. 章で提案手法の有効 性を評価する。4. 章では、本稿のまとめと今後の課題について 述べる。

2. 仮想網制御手法

本章では、本稿で提案する、エラスティック光ネットワーク 上の仮想網制御手法について説明する。

2.1 仮想網制御手法の概要

本手法は、仮想網を構成する各光パスのリンク利用率の定期 的な観測にもとづき、アトラクター選択モデル [7] を応用した 仮想網の再構築、および各光パスの帯域幅の調整を交互に実行 するものである。なお本稿では、IP ルーター間のトラヒックは 仮想網をトポロジーとして最短経路制御にもとづいて転送され るものとしている。以降では、仮想網のリンク利用率を単にリ ンク利用率と表記することとする。提案手法の概要を図 2 と以 下に示す。また、アトラクター選択モデルについての説明は付 録 4. に示す。

Phase.1 仮想網の再構築

(1) 取得したリンク利用率および残余資源に関する情報を 用いて活性度を算出

(2) アトラクター選択モデルを応用し仮想トポロジーを 算出

(3) 新たに設定する光パスへの周波数スロットの割り当てを LPF + First-last fit アルゴリズムで実行

Phase.2 各光パスの帯域幅の調整

(1) 取得したリンク利用率を用いて各光パスの帯域幅を 調整

以降では、各フェーズについて詳細に説明する。



図 2 エラスティック光ネットワーク上の仮想網制御手法の概要

2.2 (Phase.1) 仮想網の再構築

2.2.1 (Phase.1-1) 活性度の算出

各光パスのリンク利用率を観測し、それと残余資源に関する 情報にもとづいて活性度 α の値を算出する。活性度 α の算出 には、以下に示す 2 つの指標を用いる。

- 最大リンク利用率 u_{max}
- IP ネットワークの通信品質を反映する指標

- 最大リンク利用率 u_{max} は一定の範囲内の値を取る ($u_{minth} \leq u_{max} \leq u_{maxth}$ を満たす)ことが望ましい。す なわち、トラヒック量の増大による通信品質の劣化を回避する ために $u_{max} \leq u_{maxth}$ を満たすことが望ましく、光スペクト ル資源の過度な使用を回避するために $u_{minth} \leq u_{max}$ を満た すことが望ましい。

- 活性度の算出に際しては、 $u_{max} > u_{maxth}$ である場合に その値が小さくなるようにする。その理由は、 $u_{minth} > u_{max}$ である場合は Phase.2 において光パスの帯域幅を縮小させれ ばよく、活性度を小さくすることで仮想網を再構築する必要が ないためである。 $u_{max} > u_{maxth}$ である場合でも、Phase.2 に おいて光パスの帯域幅を拡大することで対応ができるが、(1) ポートの帯域幅に相当する分の周波数スロットを割り当ててい る、あるいは (2) 光スペクトル資源数の制約を満たしつつ周波 数スロットを追加できない場合は帯域幅を拡大できない。した がって、 $u_{max} > u_{maxth}$ である場合に活性度を小さくすること で仮想網を再構築する。

- 残余帯域幅 Bremaining
- ネットワーク資源の利用効率を反映する指標

- 残余帯域幅 Bremaining を以下の式のように定義する。

$$B_{remaining} = \sum_{s,d \in V} B_{remaining}^{sd} \tag{1}$$

ここで、V はネットワーク内のノードの集合であり、対地間の 残余帯域幅 B^{sd}_{remaining} は以下のように定義される。

* (*s*,*d*) に光パスが設定されている場合、その光パスを設定 するのに使用されるポートの未使用帯域幅と、その光パスに追 加可能な周波数スロットの帯域幅のうちの小さい方の値とする。 例えば、図 3 では、前者の値が 20Gbps、後者の値が 10Gbps であるため、そのうちの小さい方の 10Gbps が *B*^{sd}_{remaining} と なる。

* (*s*,*d*) に光パスが設定されていない場合、未使用ポートの帯域幅と、仮に(*s*,*d*) に光パスを設定する際に割り当て可能な周波数スロットの帯域幅のうちの小さい方の値とする。ただ



図 3 対地間の残余帯域幅の例: (s,d) に光パスが設定されている場合



図 4 対地間の残余帯域幅の例: (s, d) に光パスが設定されていない 場合

し、ノードsに未使用トランスミッターがなく、ノードdに未 使用レシーバーがない場合は $B^{sd}_{remaining} = 0$ とする。例えば、 図 4 では、前者の値が 40Gbps、後者の値が 30Gbps であるた め、そのうちの小さい方の 30Gbps が $B^{sd}_{remaining}$ となる。

活性度 α を算出する際には、式 (2) のようにそれぞれの指標 にもとづいて算出した活性度 α_{mlu} , α_{rb} の積を取る。積を取る ことで活性度を算出する理由は、最大リンク利用率の目標値を 達成しつつ、かつ残余帯域幅の目標値を達成すること、すなわ ち、使用資源数を抑えつつ現在のトラヒックを収容することを 制御目標として考えているためである。

$$\alpha = \alpha_{mlu} \cdot \alpha_{rb} \tag{2}$$

最大リンク利用率 u_{max} を用いた活性度 α_{mlu} は以下のよう に算出する。ただし、 γ_{mlu} および δ_{mlu} は正の定数であり、 $\theta_{mlu} = u_{maxth}$ である。

$$\alpha_{mlu} = \frac{\gamma_{mlu}}{1 + \exp(\delta_{mlu} \cdot (u_{max} - \theta_{mlu}))} \tag{3}$$

また、残余帯域幅 $B_{remaining}$ を用いた活性度 α_{rb} は以下のように算出する。ただし、 γ_{rb} および δ_{rb} は正の定数であり、 θ_{rb} は残余帯域幅の閾値(目標値)である。

$$\alpha_{rb} = \frac{\gamma_{rb}}{1 + \exp(\delta_{rb} \cdot (\theta_{rb} - B_{remaining}))} \tag{4}$$

2.2.2 (Phase.1-2) 仮想トポロジーの算出

WDM ネットワーク上の仮想網制御手法 [8] と同様に、アトラ クター選択モデルを応用して仮想網を構築する。すなわち、アト ラクター選択モデルにおけるシステムの状態 $\mathbf{x} = (x_1, \dots, x_{N^2})$ (N はノード数)をエラスティック光ネットワークにおける仮 想網の設定状況とし、光パス l_i の設定状況を状態変数 $x_i (\in \mathbf{x})$ の値によって定める。状態変数 x_i のダイナミクスは式 (5) で表



図 5 First-last fit アルゴリズム

される。

$$\frac{dx_i}{dt} = \alpha \cdot \left(\varsigma \left(\sum_j W_{ij} x_j\right) - x_i\right) + \eta \tag{5}$$

第一項の $\varsigma(\sum_{j} W_{ij}x_{j}) - x_{i}$ はアトラクターを持つ制御構造 であり、 $\varsigma(z)$ はシグモイド関数 $tanh(\frac{\mu}{2}z)(\mu$ はパラメーター)、 W_{ij} はアトラクターを記憶させた制御行列である。第二項の η はゆらぎ項である。式 (5)により光パス l_{i} に対応する状態変数 x_{i} の値を算出し、 $x_{i} \ge 0$ である場合は光パス l_{i} を設定し、 x_{i} < 0 である場合は光パス l_{i} を削除する。以上のように定義した ダイナミクスでは、活性度 α が大きくなるように仮想網が制御 される。すなわち、使用資源数を抑えつつ、現在のトラヒック を収容できる仮想網を構築することを意図している。

2.2.3 (Phase.1-3) 周波数スロットの割り当て

Phase.1-2において、新たに設定されることが決定した光パ スに周波数スロットを割り当てる。新たに設定される光パスの 帯域幅は IP ルーターのポートの帯域幅に一致するとし、その 帯域幅に対応する個数の周波数スロットを割り当てる。周波数 スロットの割り当てに際しては、LPF(Longest Path First)ア ルゴリズム [9]により割り当てを行う光パスの順番を決定し、 First-last fit アルゴリズム [10]により実際に割り当てを行う。 LPF アルゴリズムは、物理トポロジー上の経路長が大きい光 パスから順に割り当てを行うアルゴリズムであり、ネットワー ク規模が大きいとき資源利用効率が高いという特徴がある。 First-last fit アルゴリズムは、全周波数スロットを複数の領域 に分割し、偶数番の領域では最小のインデックスを持つスロット から、奇数番の領域では最大のインデックスを持つスロット から順に割り当てを行う (図 5)。その領域を使用している光パ ス数が少ない領域から順に割り当てを行う。

2.3 (Phase.2) 各光パスの帯域幅の調整

各光パスのリンク利用率を観測し、各光パス l_i のリンク利 用率 u_i を一定範囲内に収める ($u_{minth} \leq u_i \leq u_{maxth}$ を満た す)ことを目的に帯域幅を調整する。各光パスの帯域幅の具体 的な調整方法は以下の通りである。

• $u_i < u_{minth}$ のとき、 $u_i \ge u_{minth}$ になるように割り当てる周波数スロット数を減少させる。

• $u_i > u_{maxth}$ のとき、 $u_i \leq u_{maxth}$ になるように割り 当てる周波数スロット数を増加させる。ただし、IP ルーター のポートの帯域幅を超える数の周波数スロットは割り当てな い。周波数スロットを増加させる光パスの順番はLPF(Longest Path First) アルゴリズムにより決定する。

3. 性能評価

本章では、対地間トラヒック量が増大するシナリオを想定し、 提案手法の有効性を評価する。



☑ 6 Simple USNET

表1 物理トポロジー関連のパラメーター

パラメーター	値
ノード数	16
ポート数	8
各ポートの帯域幅	100Gbps

表 2 周波数スロット割り当て関連のパラメーター

パラメーター	值
各光ファイバーの周波数域	$4.75 \mathrm{THz}$
各周波数スロットの周波数域	$12.5 \mathrm{GHz}$
各周波数スロットの帯域幅	10Gbps
領域数	4
ガードバンド	周波数スロット1個(12.5GHz)

3.1 評価環境

a) 物理トポロジー

本評価で用いる物理トポロジー関連のパラメーターを表1に 示す。本評価では、図6に示す16ノードの物理ネットワーク を対象とし、各ノード(BV WXC およびIP ルーター)のポー ト(トランスポンダー)数は等しく8とする。各ポートの帯域 幅は100Gbpsであるとする。

b) 周波数スロット割り当て

周波数スロット割り当て関連のパラメーターを表2に示す。 各光ファイバーの周波数域は4.75THz、1スロットあたりの周 波数域は12.5GHz とする。すなわち、各光ファイバーの周波 数スロット数は380 とする。また、1 スロットあたりの帯域幅 は10Gbps とする。

First-last fit アルゴリズムにより周波数スロットを割り当て る際には、領域数を4、領域当たりの周波数スロット数を95と する。また、割り当てる周波数スロットに隣接するスロットを 1個ガードバンドとする。

c) アトラクター選択モデル

アトラクター選択モデル関連のパラメーターについて説明す る。 $\gamma_{mlu} = \gamma_{rb} = 1$ 、 $\delta_{mlu} = \delta_{rb} = 50$ とし、ゆらぎ項 η は平 均 0、偏差 0.3 の正規乱数とする。また、ランダムに選択した 対地間に光パスを設定することで構築した 25 個の仮想網をア トラクターとし、そのうちの 1 個を制御開始時の初期仮想網と する。

d) 制御目標

提案手法の制御目標値を表 3 に示す。リンク利用率 u_i の小 さい方の閾値 u_{minth} を 0.2、大きい方の閾値 u_{maxth} を 0.8 と する。また、残余帯域幅 $B_{remaining}$ の目標値 θ_{rb} を 6400 とす

表 3 制御目標値

パラメーター	目標値
u_{minth}	0.2
u _{maxth}	0.8
θ_{rb}	$6400 = (16 \times 8 \times 100 \times 0.5)$

る。この値は(ノード数)×(ポート数)×(各ポートの帯域 幅)×0.5を計算することで得た。

e) トラヒック

シミュレーション開始時の対地間トラヒック量を [0.0,1.0](Gbps)の一様乱数とし、単位時間ごとに各対地間 トラヒック量に [0.0,0.01](Gbps)の一様乱数を加算する。

f) 比較手法

MSF(Most Subcarriers First) [9] により周波数スロットの 割り当てを行う光パスの順番を決定し、First-last fit アルゴリ ズムにより実際に割り当てを行う。MSF アルゴリズムは、必 要な周波数スロット数が大きい光パスから順に割り当てを行う アルゴリズムである。本評価では、対地間のトラヒック量が既 知、あるいは長期的な観測により取得可能であることを前提と し、トラヒック量の多い対地間から順に光パスの設定および周 波数スロットの割り当てを行う。

3.2 評価結果

各手法の性能評価結果を図7,8,9に示す。

図7は最大リンク利用率の推移を示しており、横軸は制御ス テップ数、縦軸は最大リンク利用率を示している。提案手法は、 偶数ステップで Phase.1 の制御を行い、奇数ステップで Phase.2 の制御を行っている。比較手法 (MSF+First-last fit) は、20ス テップごとに対地間トラヒック量を取得し、それをもとに仮想 網を再構築している。また、図中の点線は閾値 umaxth, uminth を示している。図7を見ると、提案手法は一時的に最大リンク 利用率が上昇する場合があるものの、その後の制御により最大 リンク利用率を閾値(*u_{maxth}* = 0.8)以下に抑えられているこ とがわかる。比較手法はトラヒック量の増大に伴い徐々に最大 リンク利用率が上昇していることがわかる。最大リンク利用率 が1.0を上回っている箇所は、パケットロスが発生しているこ とを示している。特に Time=1800 付近では、提案手法は最大 リンク利用率を閾値以下に抑えているのに対し、比較手法は最 大リンク利用率が 1.0 を上回っている。すなわち、対地間トラ ヒック量が増大した状況では、比較手法は対地間トラヒック量 の情報を利用しているにも関わらずトラヒックが収容できない のに対し、提案手法はトラヒックを収容できている。したがっ て、対地間トラヒック量がある程度増大した状況では、提案手 法の方がトラヒックの収容効率の面で優れているといえる。

図8は残余帯域幅の推移を示しており、横軸は制御ステップ 数、縦軸は残余帯域幅を示している。また、図中の点線は残余 帯域幅の目標値 θ_{rb} を示している。図8を見ると、提案手法の 残余帯域幅はほぼ目標値($\theta_{rb} = 6400$)以上の値を保っている ことがわかる。一方、比較手法の残余帯域幅は非常に小さい値 となっていることがわかる。その理由は、比較手法はポートを 可能な限り使い切り、かつ各光パスの帯域幅の調整を行わない 手法であるためである。



図8 残余帯域幅の推移

図9は使用資源数の推移を示している。まず、図9(a)は割り 当て済みの周波数スロットの総数の推移を示しており、横軸は 制御ステップ数、縦軸は割り当て済みの周波数スロットの総数 を示している。図 9(a) を見ると、提案手法の割り当て済みの 周波数スロットの総数は、比較手法の値より一貫して小さいこ とがわかる。次に、図 9(b) は仮想網を構成する光パス数、す なわち使用ポート数の推移を示しており、横軸は制御ステップ 数、縦軸は光パス数を示している。また、図中の点線は設定可 能な光パスの総数(ポートの総数)を示している。図 9(b) を見 ると、提案手法の光パス数は比較手法の値より一貫して小さい ことがわかる。提案手法の割り当て済みの周波数スロットの総 数および使用ポート数がともに小さい理由は、比較手法はポー トを使い切り、かつ各光パスの帯域幅の調整を行わない手法で あるのに対し、提案手法は各光パスの帯域幅の調整を行い、ま た残余帯域幅を活性度に組み込んで仮想網制御を行うため、よ り未使用ポート数が多くなるように仮想網を再構築するためで ある。すなわち、各光パスの帯域幅の調整を行い、残余帯域幅 を活性度に組み込んで仮想網制御を行うことで、使用資源数の 削減が可能であるといえる。

4. まとめと今後の課題

本稿では、エラスティック光ネットワーク上の仮想網制御手 法を提案し、使用資源数を抑えつつ現在のトラヒックを収容で きることを示した。

本稿では、エラスティック光ネットワーク上に、IP ネット ワークの通信品質の確保と使用資源数の削減を両立する単一の 仮想網を構築することを目標としたが、使用資源数の削減を突



(a) 周波数スロット数



(b) 光パス数 (ポート数)

図 9 使用資源数の推移

き詰めると、余剰資源を用いて新たな仮想網を構築し、複数の 仮想網を制御するアプローチが考えられる。すなわち、データ センターネットワークやエンタープライズネットワークなどの ネットワークサービスごとに仮想網を構築、およびサービスの 収容を行い、それぞれのネットワークの状況に応じて余剰資源 を協調的に融通し合う制御アプローチが考えられる。このよう な制御を行うことで、エラスティック光ネットワークにおける、 光スペクトル資源を細粒度で操作可能であるという利点をさら に活かすことができると考えている。したがって、今後はエラ スティック光ネットワーク上の複数仮想網制御手法について検 討する。

謝辞

本研究の一部は、科学研究費補助金基盤研究 (A)15H01682 に よるものである。ここに記して謝意を表す。

付 録

アトラクター選択モデル

アトラクター選択モデルによって駆動される生物システムは、 生物が本来持つ動作であるアトラクターを持つ制御構造とゆら ぎの2つの要素によって動作する [7]。アトラクター選択で駆 動するシステムの振る舞いは、式 (A·1)で表される。

$$\frac{d\mathbf{x}}{dt} = \alpha \cdot f(\mathbf{x}) + \eta \tag{A.1}$$

ここで、 $\mathbf{x} = (x_1, ..., x_i, ..., x_n)$ は、システムの状態である (n は状態変数の数)。この微分方程式により記述されるシステム は、2つの挙動で構成される。1つは、関数 $f(\mathbf{x})$ で表されるア トラクターを持つ制御構造であり、もう1つはηで表されるゆ らぎ、すなわちランダムな振る舞いである。これら2つの挙動 は、システムのコンディションを示す活性度 α で調整される。 活性度はシステムのコンディションが良いほど大きな値になる。 システムのコンディションが良く α が大きい場合は、 $f(\mathbf{x})$ が システムの挙動に与える影響がηに比べて相対的に大きくなる ため、 $f(\mathbf{x})$ が支配的にシステムを制御する。そのため、 \mathbf{x} は f(x) で定義される解空間上の均衡点であるアトラクターに安定 的に収束する。反対に、コンディションが悪く α が小さい場合 は、η が支配的にシステムを制御する。このとき、ゆらぎがラ ンダムにシステムの状態を変化させ、システムのコンディショ ンが良くなるアトラクターを探索する。このようにして、アト ラクター選択システムは、活性度に応じてアトラクターを持つ 制御構造とゆらぎを適切に使い分けることで、環境変化に対す る柔軟な振る舞いを実現している。

文 献

- G. Zhang, M. De Leenheer, A. Morea, and B. Mukherjee, "A survey on OFDM-based elastic core optical networking," *IEEE Communications Surveys & Tutorials*, vol. 15, pp. 65–87, Feb. 2013.
- [2] M. Jinno, H. Takara, B. Kozicki, Y. Tsukishima, Y. Sone, and S. Matsuoka, "Spectrum-efficient and scalable elastic optical path network: architecture, benefits, and enabling technologies," *IEEE Communications Magazine*, vol. 47, pp. 66–73, Nov. 2009.
- [3] O. Gerstel, M. Jinno, A. Lord, and S. B. Yoo, "Elastic optical networking: A new dawn for the optical layer?," *IEEE Communications Magazine*, vol. 50, pp. s12–s20, Feb. 2012.
- [4] B. Chatterjee, N. Sarma, and E. Oki, "Routing and Spectrum Allocation in Elastic Optical Networks: A Tutorial," *IEEE Communications Surveys & Tutorials*, vol. 17, pp. 1776–1800, May 2015.
- [5] Cisco, Visual Network Index, "Forecast and Methodology, 2013-2018," June 2014.
- [6] W. Wei, C. Wang, and X. Liu, "Adaptive IP/optical OFDM networking design," in *Proceedings of Optical Fiber Communication Conference*, p. OWR6, Mar. 2010.
- [7] C. Furusawa and K. Kaneko, "A generic mechanism for adaptive growth rate regulation," *PLoS Computational Bi*ology, vol. 4, p. e3, Jan. 2008.
- [8] Y. Koizumi, T. Miyamura, S. Arakawa, E. Oki, K. Shiomoto, and M. Murata, "Adaptive virtual network topology control based on attractor selection," *IEEE/OSA Journal of Lightwave Technology*, vol. 28, pp. 1720–1731, June 2010.
- [9] K. Christodoulopoulos, I. Tomkos, and E. Varvarigos, "Elastic bandwidth allocation in flexible OFDM-based optical networks," *Journal of Lightwave Technology*, vol. 29, pp. 1354–1366, Mar. 2011.
- [10] R. Wang and B. Mukherjee, "Spectrum management in heterogeneous bandwidth networks," in *Proceedings of IEEE GLOBECOM*, pp. 2907–2911, Dec. 2012.