# 適応的モバイルネットワークにおける自律移動ノードの再配置

Relocation of Autonomous Moving Nodes in Adaptive Mobile Network Architecture

中山悠1	丸田一輝1	久野大介 <sup>2</sup>	戸辺義人 <sup>3</sup>
Yu Nakayama	Kazuki Maruta	Daisuke Hisano	Yoshito Tobe

neko 9 Laboratories<sup>1</sup>

大阪大学 大学院工学研究科<sup>2</sup> Graduate School of Engineering, Osaka University 青山学院大学 理工学部<sup>3</sup> College of Science and Engineering, Aoyama Gakuin University

## 1 はじめに

モバイルトラヒックは爆発的な増大を続けている一方 で、その時空間的な変動が顕著になっている [1]. その主 な要因として,中心市街地から郊外にかけての昼夜間の 人口動態変化や、イベント等によるホットスポット形成と いった現象が挙げられる [2]. この変動に対して、従来の モバイルネットワークでは、設備効率の悪化やサービス 品質の低下といった課題があった. すなわち, サービス品 質を高めるためにはピークレートに合わせた設計を行う 必要があるが,その場合,需要低下時には設備の利用効率 が低下してしまう. この課題に対し, 筆者らは有線バッ クホール通信を行う自律移動ノードにより需要変動に 追随する適応的ネットワーク(ABSORB: Autonomous Base Station with Optical Reflex Backhaul) というコ ンセプトを提案した [3]. 本稿では,5G(第5世代移動 通信システム) 以降を見据えて本コンセプトをより具体 化した上で、自律移動ノードの再配置を行うためのスケ ジューリング手法を提案する.

## 2 Related work

## 2.1 C-RAN 構成

まず、本稿が前提とする C-RAN (Centralized Radio Access Network) 構成を図1に示す. 基地局機能はCU (Central Unit), DU (Distributed Unit), RU (Radio Unit) に分割配備される [4]. CU-DU を接続するリンク をミッドホール, DU-RU を接続するリンクをフロント ホールと呼称する. CUには RLC (Radio Link Control) および PDCP (Packet Data Convergence Protocol) の 機能が実装され、通信キャリアの局舎に集中配置される. RUにはアンテナ素子および物理層(PHY)の一部機能 を実装し、多数のRUを密集配置することでUHD-DAS (Ultra High-Density Distributed Antenna System) [5] を構成する. その上で, トラヒック量に応じて各 RU の ON/OFF を切り替えることでエネルギー効率を向上さ せることが提案されている [6]. ただし, 各 RU の状態を どのように最適化するかについては、ここでは述べられ ていない. その他の PHY および MAC (Media Access Control)機能は DU に実装されるが、フロントホール 転送には厳しい低遅延性(例えば 100µs [7][8])が要求 されることから、DU-RU間の距離には制限が存在する.



## $\boxtimes$ 1: C-RAN architecture model.

## 2.2 フロントホールネットワーク

従来フロントホールは point-to-point の光リンクで構成されてきたが、フロントホールの転送データ量が可変となる [7] ことを踏まえ、近年ではそのネットワーク化の検討が多く行われている.代表的なものとして、PON (Passive Optical Network) により光ファイバを共用することで低コスト化を目指す構成 [9] や、レイヤ2ブリッジを用いることで広範囲の RU を収容する構成 [10][11] がある.さらに、フロントホールを無線リンクで構成する検討も始まっている [12].

## 2.3 UAV セル

近年,基地局機能をUAV (Unmanned Aerial Vehicle) に搭載してモバイルネットワークを構成するアイデアが 検討されている [13][14][15][16]. UAV を用いることで場 所の制約が少なくなり,タイミング良く柔軟にトラヒッ クの多いホットスポットに基地局を配備でき,またユー ザ近くに配備することで高いスループットを期待できる, といった特長がある.

## 3 適応的モバイルネットワーク

#### 3.1 ネットワーク構成

本稿にて提案する適応的モバイルネットワークの構成 を図2に示す.RUには最小限の機能としてアンテナ素 子,ADC/DACを搭載し,信号機や電柱といった既存の 物体を利用して密に配置しUHD-DASを構成する.機 能を最小化することで,従来基地局の設置が難しかった 場所にもRUを設置することが可能と考えられる.各 RUのON/OFF状態は、トラヒックの時空間分布に応



☑ 2: Conceptual architecture of proposed network.

じて切り替えられる. DU 機能はドローンや自動車等の 自律移動体に実装され、各 DU が RU の状態すなわち トラヒック分布に応じて移動する.これは,RU分布に 合わせて多数の DU を固定設置した場合コストが高額 化するためであるとともに、フロントホールは低遅延 性が求められるためである. DUは,予め配備された光 接続点 (JP: Junction Point) にて光ミッドホールに接 続することで、局舎に集中配置された CU との通信を 行う. 光ミッドホールを用いることで、単純な UAV セ ルと比較して、高帯域かつ安定した通信を実現する.各 RUは、光ミッドホール接続された DU に対して無線マ ルチホップ通信することで、動的にフロントホール接続 を行う.本構成を用いて、トラヒック需要分布に基づき、 RUのON/OFF, DUの移動スケジュール,およびフロ ントホールの転送ルートを適応的に最適化することで, 効率的にモバイルネットワークを構成する.

## 3.2 DU 再配置スケジューリング

本節では、需要変動に応じて最適な DU 再配置を行う ためのスケジューリング手法について述べる.以下の記 述において用いる変数を表1に示す.

## 3.2.1 グラフ表現

ある時刻 *t* において,ON 状態にある RU の集合を  $\mathcal{R}_t$ とし,RU 識別子を  $r_t$  とする.RU を節点,RU 間の無線 リンク接続可能性をエッジとする無向グラフ  $G_t(\mathcal{R}_t, \mathcal{E}_t)$ を定義する.各エッジの重みは,RU 間の距離から定ま る伝搬遅延時間として表される.例えば,図 3a に表さ れる RU 配置において,そのグラフ表現は図 3b となる.

DU 全体の集合を D, JP と接続した DU の集合を  $\mathcal{D}_{t}^{jp} \subset D$  とし,識別子を  $d_{t} \in \mathcal{D}_{t}^{jp}$  とする. さらに, JP 集合を  $\mathcal{J}$  とし,識別子を j とする. 各 JP は,近隣 RU との間に候補エッジ  $C_{t}$  (図 3b 中の点線)を生成す る. そして DU が接続された JP は有効化されて節点 となり,関連する候補エッジが有効化される (図 3c). 有効化された候補エッジ集合を  $C_{t}^{on} \subset C_{t}$  とし,識別子 を c とする. DU 接続時にアップデートされたグラフを  $G'_{t}(\mathcal{R}_{t} + \mathcal{D}_{t}^{jp}, \mathcal{E}_{t} + C_{t}^{on})$ と表記する.

表 1: Variables			
Variable	Definition		
t	Time period		
$\mathcal{R}_t$	Set of active RUs at $t$		
$r_t$	Active RU identifier at $t, r \in \mathcal{R}$		
$\mathcal{E}_t$	Set of edges between RUs at $t$		
${\cal D}$	Set of DUs		
$\mathcal{D}_t^{jp}$	Set of connected DUs at $t$		
$d_t$	Connected DU identifier, $d_t \in \mathcal{D}_t^{jp}$		
${\mathcal J}$	Set of JPs		
j	JP identifier, $j \in \mathcal{J}$		
$\mathcal{C}_t$	Set of candidate edges at $t$		
$\mathcal{C}_t^{on}$	Set of activated edges in $C_t$		
c	Activated edge identifier, $c \in \mathcal{C}_t^{on}$		
M	Number of iterations for Monte		
	Carlo simulations		

#### 3.2.2 再配置アルゴリズム

時刻 t における JPj に対する DU 接続状態をバイナリ 変数  $x_{jt}$  を用いて表し,  $x_{jt} = 1$ のとき接続状態,  $x_{jt} = 0$ のとき非接続状態とする. 各 JP への DU 接続状態を表 す  $X(t) = \{x_{1t}, x_{2t}, \cdots\}$ を, マルコフ連鎖における状 態として記述する. X(t)を用いることで, DU 接続状態 の変化は, マルコフ連鎖における状態遷移として記述で きる.

時刻 t における DU 配置 X(t) を初期状態として、時 刻t+1での需要分布予測をもとに, RU 集合 $\mathcal{R}_{t+1}$ およ びグラフ $G_t(\mathcal{R}_t, \mathcal{E}_t)$ を生成する.このとき、時刻t+1における DU 配置 X(t+1) を,以下のマルコフ連鎖モ ンテカルロ法によって計算する. すなわち, X(t) からラ ンダムに状態遷移させて、当該 DU 配置で全 RU を収容 可能かを判定する.この収容アルゴリズムについては, 3.2.3 にて詳述する. 判定結果として, 制約条件を満たし 全RUを収容可能なら、当該DU 配置を解の候補に入れ る. このプロセスを一定回数 M 繰り返し, 解候補集合を 生成する. その上で、アクティブな DU 数  $(\sum_{j} x_{jt+1})$ が最小である解のうち,DU 再配置数 ((X(t), X(t+1)))間のハミング距離)が最小となる解を選択し、X(t+1) を算出する.これを異なる RU 集合  $\mathcal{R}_{t+1}$  に関して繰り 返し、上記を最小化する  $\mathcal{R}_{t+1}$  および X(t+1) を解とし て出力する.

## 3.2.3 RU 収容判定

RU 収容アルゴリズムおよび判定に関して述べる. 時 刻 t + 1 にて DU を配置し, アップデートされたグラフ  $G'_{t+1}(\mathcal{R}_{t+1} + \mathcal{D}^{jp}_{t+1}, \mathcal{E}_{t+1} + \mathcal{C}^{on}_{t+1})$ を用いる. このグラフ において, ダイクストラ法により各 RU から近隣の DU までの転送ルートを生成する. また, マルチホップ転送 における中継時の処理遅延およびタイムスロット割り当 て待ち時間を考慮する. 設定された転送ルートに基づき,



(c) Graph representation (W/ DUs)

 $\boxtimes$  3: Graph representation of node distribution.

各 RU について転送遅延を算出し,全 RU の転送遅延が 要求条件を持たしていれば,この DU 配置により全 RU を収容可能であるとみなす.

## 4 評価

提案した適応的モバイルネットワークにおける DU 再 配置アルゴリズムについて、シミュレーションにより評 価を行った.

## 4.1 評価条件

シミュレーションに使用したグリッド状街区モデルを 図 4a に示す.各交差点に RU を設置し、各道路に沿って JP を 4 個ずつランダム配置した.転送遅延の要求条件 を 100 $\mu$ s,各 RU の処理遅延およびタイムスロット長を 20 $\mu$ s とした.時刻 t = 1 で 100%,t = 2 で 75%,t = 3で 50%の RU が ON 状態となるものとした.本条件に て、提案手法により RU の ON 率に応じて RU 状態およ び DU 配置を最適化し、各時刻にて必要となる DU 数を 求めた.このとき、図 4a 中に点線で示すように RU は 近隣の 4 ノード同士でグループを組み、ON 率に応じて グループごとに各 RU の ON/OFF 状態を切り替えるこ ととした.本提案の有効性を評価するため、従来の静的 構成との比較を行った.静的構成では、RU および DU を固定的に配置し、特に状態変化を考慮しない.

### 4.2 評価結果

まず静的構成による RU, DU 配置を図 4b に示す.こ れに対して,提案構成を用いた場合の各時刻におけるア クティブな RU および DU の配置を図 4c~4e に,各時 刻でのアクティブノード数の比較を図 4f に示す.提案構 成では,需要に応じて RU 状態および DU 配置を変化さ せてフロントホール接続を行うことで,アクティブノー ド数を大幅に低減することが可能である.

#### 5 まとめ

本稿では、5G以降を見据えた適応的モバイルネット ワークの構成および、自律移動ノードの再配置を行うた めのスケジューリング手法を提案した.提案構成により、 RUの状態や DU の位置を適応的に最適化することで、 時空間的に変動するモバイルトラヒックを効率的に転送 することが可能となる.今後の課題として、無線フロン トホールのルーティングアルゴリズムや転送方式の検討 や、自律移動ノードの実装等が挙げられる.

## 参考文献

- T. Louail, M. Lenormand, O. G. C. Ros, M. Picornell, R. Herranz, E. Frias-Martinez, J. J. Ramasco, and M. Barthelemy, "From mobile phone data to the spatial structure of cities," *Scientific reports*, vol. 4, 2014.
- [2] M. Lenormand, M. Picornell, O. G. Cantú-Ros, A. Tugores, T. Louail, R. Herranz, M. Barthelemy, E. Frías-Martínez, and J. J. Ramasco, "Crosschecking different sources of mobility information," *PloS one*, vol. 9, no. 8, p. e105184, 2014.



(a) Distribution of RUs and JPs





(b) RUs and DUs with static architecture











(d) Active RUs and DUs at t = 2

(e) Active RUs and DUs at t = 3図 4: Simulation result.

[10]

- [3] Y. Nakavama, T. Tsutsumi, K. Maruta, and K. Sezaki, "ABSORB: Autonomous base station with optical reflex backhaul to adapt to fluctuating demand," in IEEE International Conference on Computer Communications (INFOCOM). IEEE, May 2017.
- [4] P. Chanclou, L. A. Neto, K. Grzybowski, Z. Tayq, F. Saliou, and N. Genay, "Mobile fronthaul architecture and technologies: A RAN equipment assessment," Journal of Optical Communications and Networking, vol. 10, no. 1, pp. A1–A7, 2018.
- [5] T. Okuyama, S. Suyama, J. Mashino, and Y. Okumura, "Flexible antenna deployment for 5G distributed Massive MIMO in low SHF bands," in 10th International Conference on Signal Processing and Communication Systems (ICSPCS). IEEE, 2016, pp. 1-6.
- [6] 3GPP TR 36.872, "Small cell enhancements for E-UTRA and E-UTRAN - Physical layer aspects," 2013.
- [7] CPRI, "eCPRI specification v1.1,," January 2018.
- [8] 3GPP TR 38.801, "Study on new radio access technology: Radio access architecture and interfaces," 2017.
- [9] Y. Nakayama, H. Uzawa, D. Hisano, H. Ujikawa, H. Nakamura, J. Terada, and A. Otaka, "Efficient DWBA algorithm for TWDM-PON with mobile fronthaul in 5G networks," in IEEE Global Telecommunications Conference (GLOBECOM), December 2017.

Time-Sensitive Networking for Fronthaul, IEEE Standard 802.1CM (Draft 2.2), May 2018.

- [11] Y. Nakayama, D. Hisano, T. Kubo, Y. Fukada, J. Terada, and A. Otaka, "Low-latency routing scheme for a fronthaul bridged network," Journal of Optical Communications and Networking, vol. 10, no. 1, pp. 14-23, 2018.
- [12] H. Zhang, Y. Dong, J. Cheng, M. J. Hossain, and V. C. Leung, "Fronthauling for 5G LTE-U ultra dense cloud small cell networks," IEEE Wireless Communications, vol. 23, no. 6, pp. 48–53, 2016.
- [13] Y. Zeng, R. Zhang, and T. J. Lim, "Wireless communications with unmanned aerial vehicles: opportunities and challenges," IEEE Communications Magazine, vol. 54, no. 5, pp. 36-42, 2016.
- [14] Z. Xiao, P. Xia, and X.-G. Xia, "Enabling UAV cellular with millimeter-wave communication: Potentials and approaches," IEEE Communications Magazine, vol. 54, no. 5, pp. 66–73, 2016.
- [15] E. Kalantari, M. Z. Shakir, H. Yanikomeroglu, and A. Yongacoglu, "Backhaul-aware robust 3D drone placement in 5G+ wireless networks," in IEEE International Conference on Communications (ICC) Workshops. IEEE, 2017, pp. 109–114.
- [16] M. Alzenad, M. Z. Shakir, H. Yanikomeroglu, and M.-S. Alouini, "FSO-based vertical backhaul/fronthaul framework for 5G+ wireless networks," IEEE Communications Magazine, vol. 56, no. 1, pp. 218–224, 2018.