無線全二重通信ネットワークのための MACプロトコルとその性能解析

MAC Protocol for Wireless Full Duplex Communication Networks and its Performance Analysis

眞田 耕輔

三重大学大学院 工学研究科 電気電子工学専攻 助教 2020年 2月24日 電気学会若手セミナー 基調講演

mail: k.sanada@elec.mie-u.ac.jp

研究室URL: <u>http://www.com.elec.mie-u.ac.jp/</u>



1C UNIVERSITY

本日の発表資料: <u>http://www.com.elec.mie-u.ac.jp/index.php/sampleprogram/</u>

本日の講演内容と趣旨

内容
 無線全二重通信とそのMACプロトコル
 無線全二重通信ネットワークの理論解析手法
 趣旨, ねらい

▶ 数理モデルを用いたシステムの解析研究の紹介

✓ 利点, 欠点, 研究の面白さ, 難しさ, 意義





自己紹介とこれまでの経歴

- 眞田 耕輔 Kosuke Sanada
 三重大学大学院工学研究科・助教
 略歴
 - ▶ 1987年 北海道 生まれ
 - 2015年 千葉大学大学院 博士後期課程 修了
 - ➢ 2013~2015年日本学術振興会特別研究員(DC1)
 - 2016年 ~ 三重大学

趣味: ギター, バンド







これまでの研究内容(2013年~現在)

数理モデルの構築,理論解析 ▶ 待ち行列理論,マルコフ連鎖モデル

■研究対象

- ▶ 無線通信ネットワーク
 - ✓ 無線マルチホップネットワーク



本日の講演の流れ

「無線全二重通信ネットワークのためのMACプロトコルとその性能解析」

1. 自己紹介

- 2. 無線全二重通信とそのMACプロトコル
- 3. 数理モデルを用いた理論解析
 - a. IEEE 802.11 DCF のマルコフ連鎖モデルを用いた解析
 - b. 全二重通信ネットワークの解析への拡張
- 4. 無線全二重通信シングルホップネットワークの解析
- 5. 無線全二重通信マルチホップネットワークの解析

6. 結論

1 CUNIVERSITY



無線全二重通信技術

- 同一周波数上で同時に信号の送信と受信
 - ▶ 半二重通信(従来方式)では, 同一周波数上では同時送受信不可
 - ▶ 理論上2倍の情報通信(スループット)
 - 主要技術技術 (物理層)

EUNIVERSITY

- ▶ 自己干涉除去(Self-Interference Canceller: SCI)
 - ✓ 受信信号から自身の送信信号を除去
 - ✓ アナログ回路, デジタル信号処理
 - ✓ 110dBの自己干渉除去[1], 2.4GHz帯





全二重通信モード

- 双方向全二重通信 (Bidirectional Full Duplex : BFD)
 - 2台の端末が同時に送信と受信
- 片方向全二重通信 (Unidirectional Full Duplex: UFD)
 - 1台の端末が同時に送信と受信

中継通信 >

- Amplify-and-forward (AF): 復調せずそのまま中継 \checkmark
- decode-and-forward (DF): 復調して中継



NWにおける全二重通信適用効果

CSMA(Carrier Sense Multiple Access)方式
 > 周囲の通信状況を確認して通信を開始
 ■ 隠れ端末

▶ 通信を検知できない位置関係の端末

■ 全二十通通信により隠れ端末の送信を抑制







NWにおける全二重通信適用効果

■ CSMA(Carrier Sense Multiple Access)方式
 > 周囲の通信状況を確認して通信を開始
 ■ 隠れ端末

▶ 通信を検知できない位置関係の端末

■ 全二十通通信により隠れ端末の送信を抑制







NWにおける全二重通信適用効果

■ CSMA(Carrier Sense Multiple Access)方式
 > 周囲の通信状況を確認して通信を開始
 ■ 隠れ端末

▶ 通信を検知できない位置関係の端末

■ 全二十通通信により隠れ端末の送信を抑制













全二重通信 NWのためのMACプロトコル開発

- Full Duplex MAC (FD MAC)
- モチベーション
 - > 周波数利用効率の向上
 - ▶ 隠れ端末による衝突を抑制
 - ≻ オーバーヘッドの削減



- ➢ 送受信端末を適切に決定
- ▶ ユーザー間干渉を回避
- ▶ 従来規格と互換可能

➢ 低消費電力



FD MAC提案に関する研究

■ 分類

➢ 自律分散型 (CSMA/CA)

- ✓ WLAN, マルチホップネットワーク, インフラレスなシ ステム
- ✓ 端末が自律的に全二重通信を予約
- ≻ 集中制御型 (TDMA)
 - ✓ 対象NW: セルラーネットワーク
 - ✓ 基地局が送信スケジューリングを決定

■ 評価方法

> 実機実験

理論解析

▶ 計算機シミュレーション

私の研究スタイル (本講演で一番紹介したいこと!)





数理モデルの構築

■ メリット ▶ 本質的な動作と特性を定式化 ✓ 動作の直感的な理解 ▶ (大規模な)システムの性能を高速に把握 ▶ 最適化計算が容易 ■ デメリット ▶ 様々な仮定, 簡素化が必要

> 構築が困難



本発表(後半)-理論解析手法の紹介-

- IEEE 802.11 無線LANの理論解析手法
 Bianchi[3]のマルコフ連鎖モデルを用いた解析
- 2. 全二重通信NWの理論解析への拡張
 - 1 WLAN (シングルホップネットワーク)
 - ✓ 2つのマルコフ連鎖モデルを用いた解析[4]
 - ✓ FD MACの性能評価

IE UNIVERSITY

- 2 マルチホップネットワーク
 - ✓ エアタイムの解析表現と FDネットワークへの拡張
 ✓ マルチホップNWでのFD MACの性能評価[5]
- [3] G. Bianchi, "Performance analysis of the IEEE 802.11 distributed coordination function," IEEE J. Sel. Areas Commun, vol. 18, no. 3, pp. 535-547, Mar. 2000.
- [4] **K. Sanada** and K. Mori, "Performance Analysis of Full Du- plex MAC protocols for Wireless Local Area Networks with Hidden Node Collisions," IEICE Trans. Communications, vol. E103-B, No. 7, Jul. 2020 (to be published).
 - [5] C. Fujimura, **K. Sanada**, and K. Mori, "Analytical expres- sions for end-to-end throughput of string-topology wireless full-duplex multi-hop networks," IEICE Trans. Communi- cations, vol. E102-B, No. 6. Jun. 2019.

- Distributed Coordination Function (DCF)
 - > 周囲の通信状況を確認して通信を開始 (CSMA)
 - ≻ 通信の衝突回避

1C UNIVERSITY

✓ 送信開始前の待機時間をランダムに設定



"Å"

✓ 通信が失敗すると,送信への積極性を下げる

送信前の待機時間 $0からW_sの値の範囲の乱数$ $BackoffTimer_s = RandomValue(0, W_s)$

$$W_s \stackrel{\bigstar}{=} \min(2^s CW_{min}, CW_{max})$$

*i*回目の再送信でのCW



- Distributed Coordination Function (DCF)
 - ▶ 周囲の通信状況を確認して通信を開始 (CSMA)
 - ▶ 通信の衝突回避
 - ✓ 送信開始前の待機時間をランダムに設定
 - ✓ 通信が失敗すると,送信への積極性を下げる

送信前の待機時間 0から W_s の値の範囲の乱数 BackoffTimer_s = RandomValue(0, W_s)

$$W_s \stackrel{\bigstar}{=} \min(2^s C W_{min}, C W_{max})$$

*i*回目の再送信でのCW



Communication Laboratory

キャリアヤン

- Distributed Coordination Function (DCF)
 - ▶ 周囲の通信状況を確認して通信を開始 (CSMA)
 - ▶ 通信の衝突回避
 - ✓ 送信開始前の待機時間をランダムに設定
 - ✓ 通信が失敗すると,送信への積極性を下げる

送信前の待機時間 0から W_s の値の範囲の乱数 BackoffTimer_s = RandomValue($0, W_s$)

$$W_s \stackrel{\bigstar}{=} \min(2^s C W_{min}, C W_{max})$$

i回目の再送信でのCW



- Distributed Coordination Function (DCF)
 - ▶ 周囲の通信状況を確認して通信を開始 (CSMA)
 - ≻ 通信の衝突回避
 - ✓ 送信開始前の待機時間をランダムに設定
 - <u>通信が失敗すると,送信への積極性を下げる</u>

送信前の待機時間 0から W_s の値の範囲の乱数 BackoffTimer_s = RandomValue(0, W_s)

$$W_s \stackrel{\checkmark}{=} \min(2^s CW_{min}, CW_{max})$$

......

<u>i回目の再送信でのCW</u>



Communication Laboratory

待機

BT=32

"Å"

待機

BT=5

待機

BT=20

IEEE 802.11 DCFの理論解析[3] Bianchiによる2次元離散マルコフ連鎖モデル 通信の失敗による再送を考慮したデータ送信確率を定式化 IEEE 802.11 ネットワークのスループット理論値を導出 バックオフタイマー 再送含む送信回数 送信確率 = $(1-\rho)/W_{0}$ バックオフカウント回数 $2(1-2\gamma)$ 数 $(1-2\gamma)(W+1) + \gamma W(1-(2\gamma))$ 再送回 γ:送信失敗率(衝突率) W: 最小 Contention Window 值 ρ / W_{m} $\gamma = 1 - (1 - \tau)^n$ ρ / W., 衝突率:

11 UNIVERSITY

G. Bianchi, "Performance analysis of the IEEE 802.11 distributed coordination function," *IEEE J. Sel. Areas Commun*, vol. 18, no. 3, pp. 535-547, Mar. 2000.

衝突率,送信確率特性



サンプルプログラムはこちら

http://www.com.elec.mie-u.ac.jp/index.php/sampleprogram/

CSMA/CAに基づくチャネルアクセス IEEE 802.11 DCF Pr Tx 全二重通信の事前予約 ▶ なし(非同期型 FD MAC) ▶ あり(同期型 FD MAC) STA 0 本質的な動作

プライマリ送信に呼応してセカンダリ送信開始



Communication Laboratory

STA 1

AP

CSMA/CAに基づくチャネルアクセス IEEE 802.11 DCF 全二重通信の事前予約 ▶ なし(非同期型 FD MAC) ▶ あり(同期型 FD MAC) 本質的な動作



プライマリ送信に呼応してセカンダリ送信開始



CSMA/CAに基づくチャネルアクセス IEEE 802.11 DCF 全二重通信の事前予約 ▶ なし(非同期型 FD MAC) ▶ あり(同期型 FD MAC) 本質的な動作



プライマリ送信に呼応してセカンダリ送信開始



CSMA/CAに基づくチャネルアクセス IEEE 802.11 DCF 全二重通信の事前予約 ▶ なし(非同期型 FD MAC) ▶ あり(同期型 FD MAC) 本質的な動作



プライマリ送信に呼応してセカンダリ送信開始





K. Sanada and K. Mori, "Performance Analysis of Full Du- plex MAC protocols for Wireless Local Area Networks with Hidden Node Collisions," IEICE Trans. Communications, vol. E103-B, No. 7, Jul. 2020 (to be published).

Communication Laboratory

1CUNIVERSITY

プライマリ送信確率 *τ* の導出



Communication Laboratory

解析の仮定とシステムモデル

解析の仮定

EUNIVERSITY

- 1. 全ての端末は常にキューに送信フレームを持つ(飽和状態)
- 2. APの先頭フレームの宛先として,任意の1台が選ばれる確率は1/n
- 3. 双方向全二重通信モードのみを使用.
- 4. 送信失敗は,送信フレームの衝突によってのみ生じる.
- スター型シングルホップネットワーク (WLAN)
 - ➢ APを中心として半径r[m]以内に n台のSTAをランダムに配置)
 - ▶ 全ての端末のキャリアセンス範囲はr[m]





セカンダリ送信(全二重通信)を行う確率
 プライマリ送信確率 τの関数として導出
 AP

✓ STAのプライマリ送信が起点
$$\beta_{ap} = n\tau_{sta}(1 - \tau_{sta})^{n-1}$$

$$\beta_{sta} = \tau_{sta} (1 - \tau_{sta})^{n-1}$$









- 通信が失敗する確率
- プライマリ送信確率τの関数として導出
 - > AP

 \checkmark

隠れ端末なし

$$\gamma_{ap} = 1 - (1 - \tau_{sta})^n$$

> STA

✓ 競合端末,隠れ端末の衝突

$$\gamma_{sta} = 1 - (1 - \tau_{ap})(1 - \tau_{sta})^{n_c} (1 - \tau_{h_{sta}})^{n_n}$$

$$n_c = 0.59n, n_h = 0.41n$$

Communication Laboratory

<mark>隠れ</mark>端末

競合端末

Ĺ

Ļ

镜合端末

フリーズ確率α

- 送信検知によりタイマーカウントを止める確率
 プライマリ送信確率 τの関数として導出
 > AP
 - ✓ <u>STAの送信を検知</u>

$$\alpha_{ap} = 1 - (1 - \tau_{sta})^n$$



$$\alpha_{sta} = 1 - (1 - \tau_{ap})(1 - \tau_{sta})^{n-1}$$







未知数と代数方程式の整理

τ, β, γ, αに関する式

$$\begin{cases} \tau_{ap} = f(\alpha_{ap}, \beta_{ap}, \gamma_{ap}) \\ \tau_{sta} = f(\alpha_{sta}, \beta_{sta}, \gamma_{sta}) \\ \beta_{ap} = n\tau_{sta}(1 - \tau_{sta})^{n-1} \\ \beta_{sta} = \tau_{sta}(1 - \tau_{sta})^{n-1} \\ \gamma_{ap} = 1 - (1 - \tau_{sta})^{n} \\ \gamma_{sta} = 1 - (1 - \tau_{ap})(1 - \tau_{sta})^{nc} (1 - \tau_{h_{sta}})^{nn} \\ \alpha_{ap} = 1 - (1 - \tau_{sta})^{n} \\ \alpha_{sta} = 1 - (1 - \tau_{sta})^{n} \\ \alpha_{sta} = 1 - (1 - \tau_{ap})(1 - \tau_{sta})^{n-1} \end{cases}$$

8つ未知数の値を数値的に導出 (Newton法)



ネットワークスループットの解析表見

■ ネットワークスループット

$$E = \frac{P_{tr}P_{suc}2L}{(1 - P_{tr})\sigma + P_{tr}P_{suc}T_{suc} + P_{tr}(1 - P_{suc})T_{fail}}$$

● 送信が成功する確率

$$P_{tr} = 1 - (1 - \tau_{ap}) (1 - \tau_{sta})^n$$

● 1台以上の端末が送信を行う確率

$$P_{suc} = \frac{\tau_{ap}(1 - \tau_{sta})^n + \tau_{sta}(1 - \tau_{sta})^{n_c}(1 - \tau_{h_{sta}})^{n_h}}{P_{tr}}$$

同期型と非同期型FD MACの違い

送信成功時のチャネル占有時間: T_{suc} :同期型 FD MAC > 非同期型 FDMAC

送信失敗時のチャネル占有時間 T_{fail} :同期型 FDMAC <非同期型 FD MAC







解析とシミュレーション結果が一致 → 解析モデルの妥当性 同期型が高いスループット >

制御フレームの衝突抑制効果 > 全二重通信の衝突抑制効果

IE UNIVERSITY

無線マルチホップネットワーク



▶ 端末ごとに衝突, キャリアセンスの影響が 異なる

✓ Bianchiの解析手法の適用は困難



EUNIVERSITY

▶ 端末ごとに異なる動作を考慮

✓ エアタイムを用いた解析手法[6]



[6] P.C. Ng, and S.C. Liew, "Throughput analysis of IEEE 802.11 multi- hop ad hoc networks," IEEE/ACM Trans. Networking, vol.15, no.2, pp.309-322, Apr. 2007.



[6] P.C. Ng, and S.C. Liew, "Throughput analysis of IEEE 802.11 multi- hop ad hoc networks," IEEE/ACM Trans. Networking, vol.15, no.2, pp.309-322, Apr. 2007.

エアタイムの解析手法の特徴

端末ごとの衝突, キャリアセンスを考慮可能[7]







7] Y. Gao, D. Chiu, and J. Lui, "Determining the end-to-end throughput capacity in multi-hop networks: methodology and applications," Proc. ACM SIGMETRICS Performance Evaluation Review, vol.34, no.1, 2006.

IE UNIVERSITY Communication Laboratory



エアタイムを用いたパケット保持確率[8]





1EUNIVERSITY

[8] K. Sanada, N. Komuro, Z. Li, T. Pei, and Y.J. Choi, "Gen- eralized analytical expressions for end-to-end throughput of IEEE 802.11 string-topology multi-hop networks," Ad Hoc Networks vol.70, pp.135-148, November 2017.

全二重通信マルチホップNWの解析への拡張[5] ■ 方針

▶ 端末ごとにFD MACの動作を考慮
 ✓ 端末ごとにセカンダリ送信を考慮







全二重通信を考慮したエアタイムの解析表現



システムモデル

- 仮定
 - ▶ 端末0がパケットを生成
 - ▶ 1ホップ先の端末の送信を検知可能,
 - ▶ 2ホップ先の端末とは隠れ端末
 - ▶ 端末iと端末i+1とでUFD通信
- ネットワーク

Hホップネットワーク

Transmission range of Node *i* Transmission range of Node *i*+1 Hidden node $(0 \rightarrow \cdots \rightarrow (i-1) \rightarrow (i \rightarrow (i+1) \rightarrow (i+2) \rightarrow \cdots \rightarrow (H))$ Carrier sensing range of Node *i* Carrier sensing range of Node *i*+1



端末ごとのエアタイムの表現

キャリアセンス

$$Y_{i} = (X_{i-1} - X_{SC_{i}}) + (X_{i-1} - X_{SC_{i}}) - \frac{(X_{i-1} - X_{SC_{i}})(X_{i-1} - X_{SC_{i}})}{1 - X_{i}}$$

$$= X_{SC_{i-1}} + X_{HD_{i-1}} + X_{PR_{i+1}} - \frac{(X_{SC_{i-1}} - X_{HD_{i-1}})X_{PR_{i+1}}}{1 - X_{i}}$$

$$\gamma_i = \frac{aX_{PR_{i+2}}}{1 - X_{PR_{i+1}}} + \frac{q_{i+2}(1 - X_i - Y_i)\tau_{h_{i+2}}}{1 - X_{PR_{i+1}} - X_{PR_{i+2}}}$$

セカンダリ送信

$$\beta_i = \left[1 - (1 - q_{i-1})Z_{i-1} - X_{HD_{i-2}} - X_{SC_{i-2}}\right]\tau_{i-1}$$



送信パケット保持確率

未知数と代数方程式の整理

X,Y,γ,β,q,⊿に関する式

(6つの未知数×ホップ数H)と(6×H)つの代数方程式

 $\begin{cases} X_{i} = X_{PR_{i}} + X_{SC_{i}} + X_{HD_{i}} \\ Y_{i} = (X_{i-1} - X_{SC_{i}}) + (X_{i-1} - X_{SC_{i}}) - \frac{(X_{i-1} - X_{SC_{i}})(X_{i-1} - X_{SC_{i}})}{(X_{i-1} - X_{SC_{i}}) - \frac{(X_{i-1} - X_{SC_{i}})(X_{i-1} - X_{SC_{i}})}{(X_{i-1} - X_{i})} \end{cases}$ $\begin{cases} \gamma_{i} = \frac{aX_{PR_{i+2}}}{1 - X_{PR_{i+1}}} + \frac{q_{i+2}(1 - X_{i} - Y_{i})\tau_{h_{i+2}}}{1 - X_{PR_{i+1}} - X_{PR_{i+2}}} \\ \beta_{i} = \left[1 - (1 - q_{i-1})Z_{i-1} - X_{HD_{i-2}} - X_{SC_{i-2}}\right]\tau_{i-1} \end{cases}$ $q_{i} = \min\left(\frac{\lambda_{i}\sigma\sum_{s=0}^{m}\gamma^{s}\frac{W_{s}\beta_{i} - (1 - \beta_{i})[1 - (1 - \beta_{i})^{W_{s}}]}{\beta_{i}[1 - (1 - \beta_{i})^{W_{s}}]}}{1 - X_{i} - Y_{i}}, 1\right)$ $\Delta = \frac{1-\gamma}{1-\gamma^{m+1}} \sum_{s=1}^{m} \frac{1-(1-\beta)^{W_s}}{W_s} \cdot \gamma^s$

6×Hの未知数の値を数値的に導出 (Newton法)

解析モデルの妥当性の確認

▶ 全二重通信による利得は2より小さい

- > 要因
 - ✓ 通信の失敗

11 UNIVERSITY

✓ 結果的にセカンダリ送信が行われなかったケース

同期型[9],非同期型の性能比較

全二重通信で少ないオーバーヘッドで隠れ端末の衝突抑制

発表のまとめ

- ▶ 無線全二重通信とそのMACプロトコル
- ▶ 無線全二重通信ネットワークの理論解析手法
 - ✓ BianchiのIEEE 802.11DCFの解析手法
 - ✓ 2つのマルコフ連鎖モデルを用いた解析手法
 - ✓ エアタイムを用いたマルチホップネットワークの解析手法

■ 趣旨, ねらい

1 CUNIVERSITY

- ▶ 数理モデルを用いたシステムの解析研究の紹介
 - ✓ 利点, 欠点, 研究の面白さ, 難しさ, 意義

参考文献まとめ

- 1. D. Bharadia, E. McMilin, and S. Katti, "Full duplex radios," in Proc. ACM SIGCOMM, 2013, pp. 375–386
- 2. K. M. Thilina, H. Tabassum, E. Hossain and D. I. Kim, "Medium access control design for full-duplex wireless sys- tem: Challenges and approaches," IEEE Communication Magazine, vol. 53, no. 5, pp. 112-120, May 2015.
- 3. G. Bianchi, "Performance analysis of the IEEE 802.11 distributed coordination function," IEEE J. Sel. Areas Commun, vol. 18, no. 3, pp. 535-547, Mar. 2000.
- 4. **K. Sanada** and K. Mori, "Performance Analysis of Full Du- plex MAC protocols for Wireless Local Area Networks with Hidden Node Collisions," IEICE Trans. Communications, vol. E103-B, No. 7, Jul. 2020.
- 5. C. Fujimura, **K. Sanada**, and K. Mori, "Analytical expres- sions for end-to-end throughput of string-topology wireless full-duplex multi-hop networks," IEICE Trans. Communi- cations, vol. E102-B, No. 6. Jun. 2019.
- 6. P.C. Ng, and S.C. Liew, "Throughput analysis of IEEE 802.11 multi- hop ad hoc networks," IEEE/ACM Trans. Networking, vol.15, no.2, pp.309-322, Apr. 2007.
- 7. Y. Gao, D. Chiu, and J. Lui, "Determining the end-to-end throughput capacity in multi-hop networks: methodology and applications," Proc. ACM SIGMETRICS Performance Evaluation Review, vol.34, no.1, 2006.
- 8. K. Sanada, N. Komuro, Z. Li, T. Pei, and Y.J. Choi, "Gen- eralized analytical expressions for end-to-end throughput of IEEE 802.11 string-topology multi-hop networks," Ad Hoc Networks vol.70, pp.135-148, November 2017.
- 9. Y. Yumen, S. Sakakura, **K. Sanada**, H. Hatano, K. mori, "Through- put analysis for wireless multi-hop networks with synchronous full- duplex MAC," Proc. IEEE 17th Annual Consumer Communications and Networking Conference (CCNC), Las Vegas, NV, USA, Jan. 2020

