マルチホップ無線通信のための TCP の改良

2006MI076 小林 英司 指導教員 石崎 文雄

1 はじめに

近年,無線 LAN における通信技術やネットワークの 構築技術の高度化が進んでいる.無線LANでは,ある 1 つのアクセスポイントのサービスエリア範囲内に存在 する端末間では通信可能であるが,範囲外に存在する端 末と通信を行う場合,新しくアクセスポイントを作るな ど大幅なコストがかかることになってしまう.現在,通 信範囲を拡大する技術としてマルチホップ無線通信が注 目されている、マルチホップ無線通信とは、アクセスポ イントを介して通信を行うのではなく,無線の端末同士 が一時的にネットワークを構成して通信を行うという通 信形態である.マルチホップ無線通信の特徴は,各ノー ドがルータの機能を持ち、ノードを中継してデータを転 送することである.これにより,離れていて直接通信を 行うことができない端末同士でも端末間に存在するノー ドを中継しデータを転送することによって通信可能とな り,通信範囲を拡大することができる.しかし,マルチ ホップ無線通信にも問題点がある.TCP が作られた当 初、マルチホップ無線通信という通信形態は考えられて いなかった. そのため, マルチホップ無線通信環境下に おいて,スループットの大幅な減少などの問題が生じる ことが知られている[1].

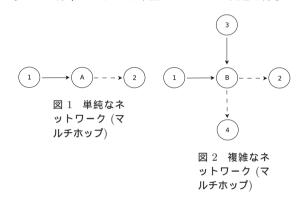
本研究では、シミュレーションを行いマルチホップ無線通信において実際に生じる問題を調査する.そして、TCPで利用できる輻輳制御アルゴリズムを用いてスループットの変化を調べる.また、問題を解決するため TCP に変更を加え、マルチホップ無線通信に対応させるための改良方法を考える.

2 シミュレーション方法

シミュレーションに関して,NS2[2,3] と言うネット ワークシミュレータを用いる.NS2 では,Tcl 言語を用いてシミュレーションのシナリオファイルを作成する.シナリオファイルは,シミュレーションのネットワーク 構成を記述した TCL スクリプトであり,ネットワークトポロジー,通信時間,通信で使用するプロトコルなど全ての設定を記述する [4] .

マルチホップ無線通信で生じる問題を調べるため,マルチホップ無線通信と,中継無しで端末間で直接行う通信(以下,シングルホップ無線通信とする)のシナリオを作成しシミュレーションを行い,それぞれのスループットを計算し比較する.シナリオの設定に関しては,マルチホップ(データの転送,中継ノードの追加)以外の設定はシングルホップ,マルチホップ共に同じとする.通信を行う時間は 100 秒~200 秒に設定した.これは,シ

ミュレーションにより,シングルホップからマルチホップに切り替わる時間が 150 秒となったので,その前後の時間を取ったものである.シミュレーションは,単純なネットワークと複雑なネットワークの 2 種類で行う.単純なネットワークは,図 1 のように一方向で通信を行う.その際,ノード 1 を中継してデータの転送を行う.複雑なネットワークは,図 1 のように二方向で通信を行う.その際,ノード 1 を中継してデータの転送を行う.

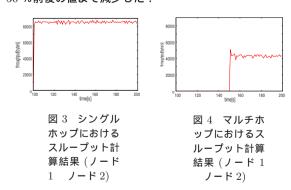


3 シミュレーション結果

図 3 , 図 4 は単純なネットワークで , 図 5 , 図 6 は複雑なネットワークでスループットを計算した結果を示したものである . スループットは 1 秒間隔で計算した .

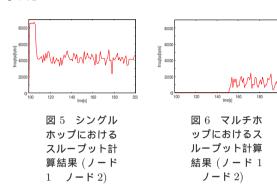
3.1 単純なネットワーク

図 3 はシングルホップ無線通信のノード 2 、図 4 はマルチホップ無線通信のノード 2 で測定した結果である.データの転送が行われる 150 秒以降のスループットを比較すると,シングルホップでは約 $75000 \sim 85000$ byte/sの値が出ているのに対し,マルチホップでは $35000 \sim 45000$ byte/s の値しか出ていない.マルチホップにおけるデータ転送後のスループットは,シングルホップの約50 %前後の値まで減少した.



3.2 複雑なネットワーク

図 5 はシングルホップ無線通信のノード 2 、図 6 はマルチホップ無線通信のノード 2 で測定した結果である.データの転送が行われる 150 秒以降のスループットを比較すると,シングルホップでは約 $35000 \sim 45000$ byte/sのスループットが出ているのに対し,マルチホップでは約 $10000 \sim 20000$ byte/s の値しか出ていない.複雑なネットワークでは,マルチホップにおけるデータ転送後のスループットは,シングルホップの 50 %以下の値となった.



3.3 TCP の改良

TCPでは、利用できる輻輳制御アルゴリズムが複数用意されている[5].本研究では、その内4つのアルゴリズム (High Speed TCP、Scalable TCP、TCP Vegas、TCP-HYBLA)を用いてシミュレーションを行い、マルチホップ無線通信のスループットの計算結果を比較した、図7は単純なネットワークでのノードAで、図8は複雑なネットワークでのノード2で、4つのアルゴリズムそれぞれを用いた時の結果を表したものである。

図 7 の結果からわかるように,単純なネットワークにおいては TCP-HYBLA アルゴリズムを用いることでスループットの低下を防ぐことができた.図 8 の結果から,ほとんどのアルゴリズムではデータ転送が始まる 150 秒以降のスループットは約 10000byte/s 前後と低い値になるが,TCP Vegas アルゴリズムを用いた場合,約 60000byte/s と比較的高い値が出ることがわかった.

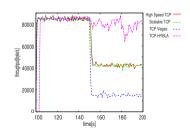


図 7 単純なネットワークにおける各アルゴリズムでのスループットの比較 (J-F1) ノー (J-FA)

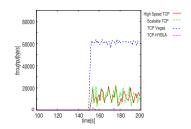


図 8 複雑なネットワークにおける各アルゴリズムでのスループットの比較 (J - F 1 J - F 2)

4 まとめ

本研究では、シングルホップ無線通信とマルチホップ 無線通信のシミュレーションを行い、それぞれのスルー プットのシミュレーション結果を比較し,マルチホッ プ無線通信で生じる問題を調査した、シミュレーショ ン結果から,マルチホップではシングルホップと比較 し,スループットが約50%前後もしくはそれ以下とな り通信効率が悪くなる.また,混雑したネットワークで は安定したスループットが出ない.この問題を解決する ため,TCPで利用できる輻輳制御アルゴリズムを用い てシミュレーションを行った.単純なネットワークでは TCP-HYBLA を , 複雑なネットワークでは TCP Vegas を用いることで高いスループットを得られることがわ かった.マルチホップ無線通信の環境に適したアルゴリ ズムは存在するが, ネットワークの環境によって利用す るアルゴリズムを選択する必要がある.TCP-HYBLA, TCP Vegas を用いることで結果が変わる理由をさらに 詳しく調べることが今後の研究課題となる.また,実際 に TCP に変更を加えることに関して, 乱数を発生させ て congestion window サイズの増加幅 , 減少幅をランダ ムに変更し,最も効率良く通信が行われる時の値に設定 することで改良が可能と考えられる.

参考文献

- [1] 田村尚志,宮本伸一:"電磁環境を考慮したマルチホップ無線ネットワークに関する一検討",大阪大学大学院工学研究科電気電子情報工学専攻修士論文(2005).
- [2] 銭飛: "NS2 によるネットワークシミュレーション", 森北出版 (2006).
- [3] T. Issariyakul ,E. Hossain: "Introduction to Network Simulator NS2", Springer (2009).
- [4] Marc Greis: Running Wireless Simulations in NS, http://www.kensuke.org/ns/nsscript5.html.
- [5] David . Wei , Pei . Cao : A Linux TCP implementation for NS2, http://netlab.caltech.edu/projects/ns2tcplinux/n s2linux/index.html.