

リアルタイムイーサネットとその予備的評価

戸田 賢二[†] 関山 守[‡] Tsun-Ho Liu[†]

[†] 産業技術総合研究所 情報処理研究部門 〒305-8568 つくば市梅園 1-1-1 つくば中央第二
[‡] オハイオ大学

E-mail: [†] {k-toda, m.sekiyama}@aist.go.jp.jp

あらまし イーサネットのプロトコルを拡張することにより、既存のイーサネットとハードウェア互換でありながら、広範囲な実時間応用をカバーするリアルタイムイーサネットプロトコルの開発を行い、ユビキタスコンピューティングなどに対する安価で実効性のあるリアルタイムネットワークソリューションを提供することを目指している。本稿では、リアルタイムイーサネットの提案とネットワークシミュレータ Opnet による基本性能の評価を行う。

キーワード リアルタイムイーサネット, 優先度制御, イーサスイッチ, Opnet

Realtime Ethernet and its Preliminary Evaluation

Kenji TODA[†] Mamoru SEKIYAMA[†] and Tsun-Ho Liu[‡]

[†] National Institute of Advanced Industrial Science and Technology Information Technology Research
Institute, Tsukuba Central 2, Umezono 1-1-1, Tsukuba, Ibaraki 305-8568, Japan

[‡] Ohio University

E-mail: [†] {k-toda, m.sekiyama}@aist.go.jp.jp

Abstract We are doing research on realtime Ethernet protocol which aims at covering wide application area and having hardware compatibility with existing Ethernet. Our final goal is to provide a versatile realtime network solution for ubiquitous computing with high cost-performance. In this, we describe a basic policy of realtime Ethernet protocol and results of its preliminary evaluation.

Keyword Realtime Ethernet, Priority, Etherswitch, Opnet

1. はじめに

イーサネットは、現在、コンピュータの最も普及した I/O であり、ケーブルでの通信速度は 10/100Mbps に加え 1Gbps も標準的になりつつある。また、無線もモバイル応用、オフィス、家庭などに近年非常な勢いで普及しており、11Mbps に加え 54Mbps も普及が始まっている。利用形態も、インターネットへの接続、機器同士の接続、などが行われているが、IPv6 の導入により IP 電話機をはじめとする組み込み機器応用が爆発的に展開することが期待されている。イーサネットの通信方式は、全てのノードが同じデータを受け取るブロードキャスト方式であり、衝突検出付キャリア検出多重アクセスを行っている。このため、複数のノードが同時にデータを送出しようとした場合、衝突が発生し、データの再送を行わなければならない。従って、時間的な制約のある応用、例えばロボットなどリアルタイム機器の制御、ビデオや音声といった連続メディアの再生、またネットワークが輻輳した場合の緊急通

信、などの実現が困難である。

本稿では、イーサネットの接続にスイッチを用いると共に、プロトコルを拡張して優先度制御機構を導入することで、既存のイーサネットと互換性を保ちつつ、有用な制御性を実現する方式について議論する。

2. リアルタイムイーサネットプロトコル

2.1. プロトコルの概要

イーサネットの物理層は、衝突検出付キャリア検出多重アクセスであるが、リアルタイム性の実現には、イーサスイッチの使用を前提とし、ノードや機器と point-to-point で結線することとする。これにより（入力と出力でラインを共有する以外は）パケット衝突を避けることができる。以降はこの状況での議論とする。

優先度制御を実現する方法として、イーサネットのパケットに優先度情報を付与し、パケットの送信の際、優先度の高いものから出力する。イーサスイッチにおいては、経路が干渉した場合、優先度の高いパケット

の通信を先に行う。ノードやイーサスイッチの入力バッファが溢れない状況では、各種の packets キューの出力を優先度順とすることで、優先度による制御性が損なわれることはない。しかし、これらのキューがオーバーフローする状況では、より高い優先度を持つ通信が処理できずに待たされる優先度逆転の現象を招かないための方針を決めておく必要がある。

ノードの入力キューがオーバーフローした場合：キューが一種類しかなければ、より高い優先度の packets が到着した場合、既存の packets を消去して優先度の高い packets を受け付ける方法が考えられる。実現の形態としては、優先度の種類毎にバッファを用意できれば、大きな記憶領域が必要となるが、キューの管理は単純となる。また、低い優先度の packets を消去する代わりに、後ろで高い優先度の packets が待たされているという情報をその経路の前方の packets に通知し調停の際、一時的にその高い優先度を用いることで優先度逆転を解消する「優先度先送り方式」[5] (図1参照)の採用も検討している。

イーサスイッチにおいては、経路干渉が起こった場合、例えば同じポートに複数のポートからの転送要求があった場合、現状でも VLAN タグの情報に基づく優先度制御が可能なスイッチがある[1][2][3]。VLAN タグとは、イーサ packets の送信元アドレスの後ろに、4 バイトの情報 (タグプロトコル識別子 2 バイト + タグプロトコル情報 2 バイト (ユーザプライオリティ 3 ビット, フォーマット形式表示 1 ビット, VLAN 識別子 12 ビット)) を付加したもので、バーチャル LAN の実現に用いられる。これは、指定したポートのグループがそれぞれ独立の LAN を構成している様に扱うことができる機能で、packets の情報から動的に LAN のグループを切り替えることもできるものであり、ブロードキャスト packets の転送はそのバーチャル

LAN 内のみとなる。現状のイーサスイッチにおける優先度制御には、ポート単位で優先度を固定する方式や、VLAN タグのユーザプライオリティに従い packets 毎に優先度制御を行う方式が採用されており、優先度毎にキューを設け、その閾値も優先度で変えるなどの実現がある。

2.2. プロトコルの実際

イーサネットの packets は、受信ノードの同期用の 0 と 1 のパターンが繰り返す (1, 0 の交番信号) プリアンブル (64 ビット), 行き先アドレス (48 ビット), 出発アドレス (48 ビット), フレームタイプ (16 ビット), フレームデータ (368~12000 ビット), CRC (32 ビット), からなっている。今回の予備評価では、フレームタイプの 16 ビットのうち 8 ビットを優先度として用いており、イーサ packets 生成の際、指定された優先度を packets に埋め込み、イーサスイッチの packets バッファを優先度キューとして、優先度の高い順に処理されるようにする。

3. シミュレーション

3.1. ネットワークの接続

シミュレーションに用いた接続を図2に示す。全体構成は、12個のサブネットノードが中央の1つのイーサスイッチに接続されており、そのスイッチは別のスイッチに接続され、更にそのスイッチはサーバに接続されている。想定している通信形態は、各サブネットが、優先度の異なる packets を最初のスイッチに送り、最初のスイッチで優先度調停を行い、それをサーバに出力するというものである。イーサスイッチが2段になっているのは、現時点では、イーサスイッチだけに優先度制御機構を入れており、優先度制御を2段で行った場合の効果を調べるためである。

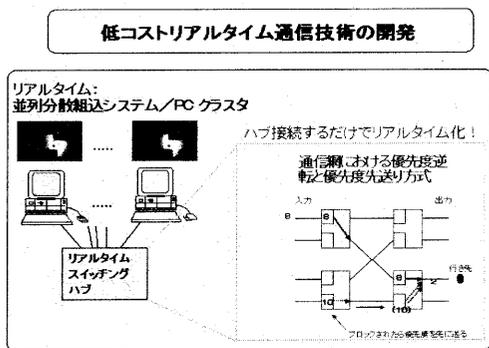


図1. リアルタイムイーサスイッチ

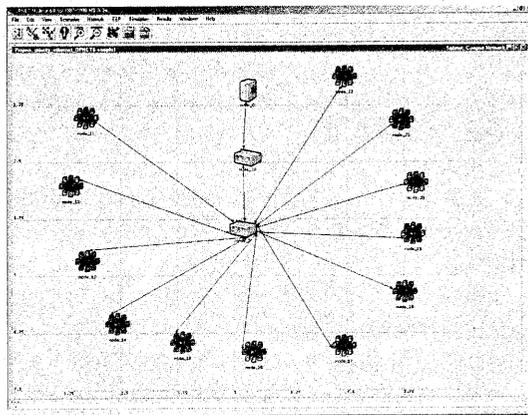


図2. ネットワークの接続

3.2. 条件

全てのサブネットワーク(Lan)は、サーバヘータを送り、優先度以外は同じ設定である。優先度は、Lanの左から右への順に優先度1から12をセットした。サーバの優先度は最高の13とした。

以下はシミュレーションのパラメータである。

- Session Information
 - Session Rate (Sessions/Hour): 10000
 - Session Rate PDF: constant
 - Session Duration (min): 1
 - Session Duration PDF: Constant
- Request Information
 - Generation Rate (Request/Hour): 6000
 - Generation Rate PDF: constant
 - Packet Size (Bytes): 50000
 - Packet Size PDF: constant
- Response Information
 - Packet Size (Bytes): zero
 - Packet Size PDF: constant
- Type of Service: Best Effort

Specification of LAN:

- ◆ MAC buffer size = 1M bits & 100 packets
- ◆ Switching Speed = 500,000

Switch buffer size = 3M bits & 300 packets (イーサスイッチで優先度制御)

- ◆ Priority_ethernet_OPENT6-sample1_K
 - Switching Speed = 40,000
 - MAC buffer size = 1M bits & 30 packets

優先度制御は、イーサスイッチの packets キューを、優先度キューとしただけである。

3.3. 結果

スイッチバッファの packet サイズの推移を図3に、スイッチバッファでのオーバーフロー packet 数を図4に示す。スイッチへの負荷が十分あることが観察できる。

Lan の最高優先度と最低優先度の場合の送信レートを図5に示す。シミュレーション時間の経過と共に通信が混み合ってくるためレートは落ちてくるものの、常に優先度制御の効果が表れている。しかし、最低優先度の通信も20%程度バンド幅を消費している。中間の優先度についても最高と最低の間の値であり、優先度による制御性はあまり高くない。

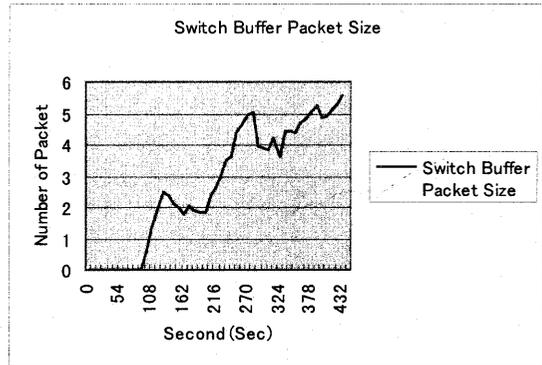


図3. スイッチバッファの packet サイズ

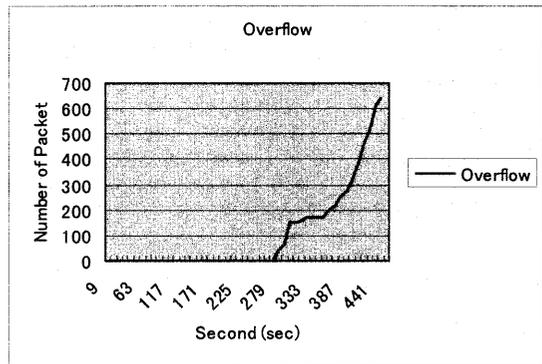


図4. スイッチバッファのオーバーフロー packet

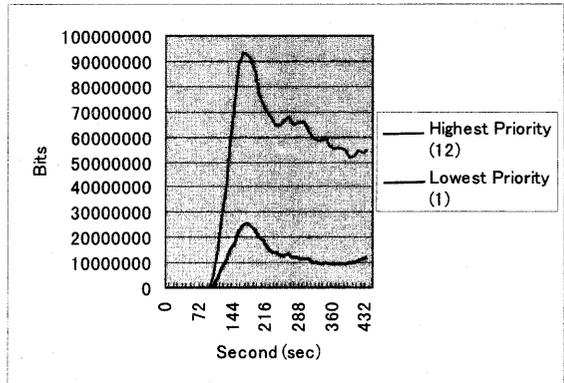


図5. 送信レート (最高優先度, 最低優先度)

4. 現状と今後の方針

現在、先に述べた予備評価の制御性を向上すべく、ローレベルのキューや制御ロジックの改変を行っている。リアルタイム応用の例として、産総研ヒューマノイドロボットの制御[4]（今後、通信総容量で6 Mbps以上、遅延1 mS以内程度必要）への要求を満たすことのできるプロトコルとすることを当面の目標とする。シミュレーションでの確認の後は、PCや実験ボードを用いての実証を考えたい。

文 献

- [1] Douglas Comer 著(村井, 楠本訳), “第二版 TCP/IP によるネットワーク構築 Vol.1,” bit, 別冊, 共立出版, 12月号別冊, Dec.1991
- [2] TCP/IP:
<http://www3.mwc.edu/~jhaynes/tcpip.htm>
<http://www.faqs.org/faqs/internet/tcp-ip/resource-list/>
- [3] Internet, Ethernet, TCP/IP:
http://www.cisco.com/univercd/cc/td/doc/cisintwk/ito_doc/index.htm
- [4] 産総研ヒューマノイドロボット
http://www.is.aist.go.jp/humanoid/index_j
- [5] 戸田, 西田, 高橋, 山口 「優先度先送り方式による実時間相互結合網ルータチップの実現と性能」, 情報処理学会論文誌第 36 巻第 7 号、July 1995.