

MOB: Zero configuration High-throughput Multicasting for Grid Applications

著者: Mathijs den Burger, Thilo Kielmann

出典: *Proc. of the 16th int'l symposium on High performance distributed computing pp.159-168, 2007.*

発表者: 高性能コンピューティング学講座 本多・近藤研究室 1353029 松下明史

1 はじめに

近年、インターネットを介して、地理的に離れた複数の計算資源(ノード)を接続してクラスタを形成し、並列計算させることで、仮想的に1台の高性能コンピュータをつくるグリッドコンピューティングが注目されている。このような環境では、効率的にデータをマルチキャストする方法が重要である。

そこで本論文では、従来手法で行われていた帯域幅情報の取得や転送ツリーの構築などの事前の設定を行わず、高いスループットを実現するマルチキャスト手法、MOB(Multicasting Optimizing Bandwidth)を提案する。

2 研究背景

2.1 マルチキャスト

マルチキャストとは、ネットワーク内の指定した複数の相手に対して同じデータを送ることである。もっとも単純な方法は、送信元(ソースノード)が、相手ノードへ順々にデータを送る方法である。しかし、この方法では、ノード間の帯域幅を無視して配信しているため、ボトルネックになるノードに大きな負荷がかかり、送信が完了するまで時間がかかる。

2.2 Balanced Multicasting

Balanced Multicasting[1]は、ネットワーク監視ツールを用いてノード間の帯域幅情報を取得し、その情報から最適な転送ツリーを構築するマルチキャスト手法である。例として図1(a)があった場合、このアルゴリズムは図1(b)の3つの転送ツリーを構築し、送信データも転送ツリーの容量に合わせて分割し送信する。しかし、このBalanced Multicastingの問題として、帯域幅情報の更新間隔が長く、実際の帯域幅と誤差が生じることが挙げられる。

3 提案手法

以下に述べるBitTorrent[2]の考えをマルチキャストに適用した手法が、MOBである。

3.1 BitTorrent

BitTorrentは、大量のデータを配信することを目的として開発されたPeer-to-Peerファイル共有アプリケーションである。具体的には、.torrentファイルより、自分がダウンロードしたいファイルを既に手に入れているユーザを

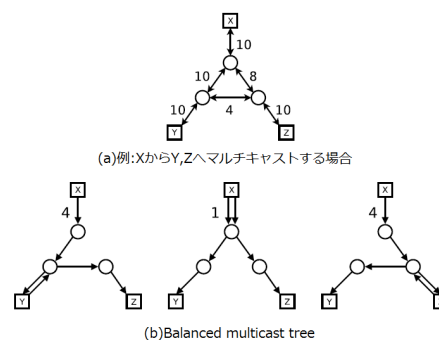


図 1: Balanced Multicasting の例

探し出す。その後、そのユーザの中から、適当な数のユーザと接続し、取得しているデータを報告し合い、未取得データを所持しているノードに対し送信要求を送る。送信要求を受け取ったノードは、送信可能な状態なら送信を開始する(choking algorithm)。

送信する際は1つ数百k Bのチャンクごとに送り、10秒間に受信したチャンク数を測定する。1つも受信できなかった場合、そのノード間の帯域幅が著しく小さいと判断し、通信を中断する。その後、他のノードへ再び送信要求を出す。また、1つ以上受信している際は、そのまま通信を継続する。ただし、連続で30秒続いた場合は、通信を中断し、再びchoking algorithmを行う(optimistic unchoke)。この動作を繰り返すことで、データをより早くダウンロードできる。

3.2 MOB

MOBは4つの段階に分けられる。

1 クラスタ内接続

各ノードは、クラスタ内の他の無作為に選んだ最大5つのノードと接続を行う。

2 クラスタ間接続

各クラスタから1つ代表ノードを選び出し、それらのノードで1と同様の接続を行う。

3 データ転送

ソースノードは送信するデータを、クラスタ内のノード数分に分割してそれぞれに配信する。配信

後、段階 1、2 で接続したノードに対して、choking algorithm、optimistic unchoke を行い、データ転送を行う。

4 最終同期

あるノードがデータ全体を取得した場合、全ノードに対して確認応答をとり、同期する。その後、他のノードが全データを取得するまで、送信要求に答え続ける。

4 実験

提案手法の性能を確認するため、様々な条件で 600MB のデータをマルチキャストした際のスループットを測定した。また、比較対象として、MOB の 1、2 の接続条件をなくしたマルチキャストである BitTorrent と、ネットワーク監視データを用いるマルチキャストの 1 つである Balanced Multicasting[2] に対しても同じ実験を行った。ただし、Balanced Multicasting に用いる帯域幅情報は、各条件での初期設定とし、実験中は更新しないものとする。

4.1 クラスタ間通信がボトルネックとなる場合

4つのクラスタを図 2(a) となるようにネットワークを構成した。そして、クラスタ間のスループット条件の 5通りと、各クラスタの規模が均一な場合 (各クラスタに 16ノード) と、各クラスタの規模が不均一な場合 (クラスタ A が 4ノード、クラスタ B が 12ノード、クラスタ C が 16ノード、クラスタ D 32ノード) の 2通りの合計 10通りの実験環境で実験を行った。

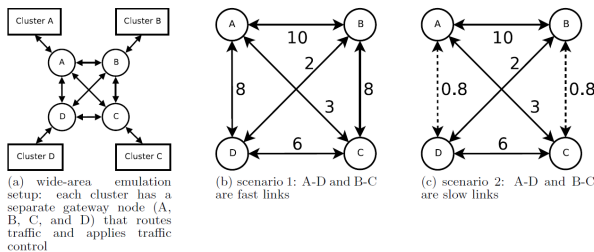


図 2: 実験環境 (図中の数字の単位: MB/s)

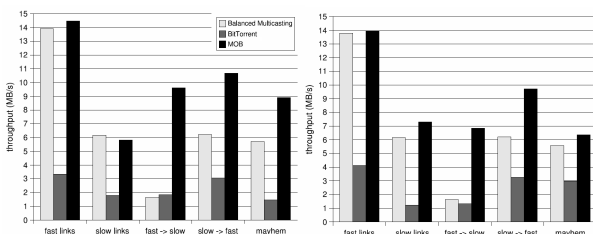


図 3: クラスタ間ボトルネックを発生させた際のスループット (左: クラスタ規模均一 右: クラスタ規模不均一)

図 3 より、MOB のスループットは、Balanced Multi-

casting のスループットと比べて全ての条件で同等か上回る結果を出した。特に、実験中にスループットが変化する場合においては、結果の差が顕著になった。これは、Balanced Multicasting に用いられたネットワーク監視データと実際のスループットに差が出たことが原因である。

4.2 クラスタ内通信がボトルネックとなる場合

4つのクラスタ間のスループットを、10Gb/s とし、クラスタ内の帯域幅を 100Mbit とし、クラスタ内通信がボトルネックとなる環境で、クラスタ内ノード数を 1、2、4、8、16 ノードと変化させて実験を行った。

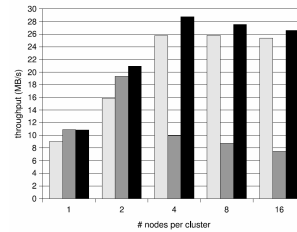


図 4: クラスタ内ボトルネックを発生させた際のスループット

図 4 において、クラスタ毎のノード数が 1 つ、2 つの際は、MOB と BitTorrent で大きな差は見られなかったが、クラスタ毎のノード数が 4 つになると BitTorrent のスループットは大幅に低下した。これは、BitTorrent において、クラスタとゲートウェイ間のリンクに負荷がかかったためと考えられる。

5 終わりに

本論文では、転送ツリー構築などを行わずに、高いスループットを実現するマルチキャスト手法として、MOB を提案し、実験を行った。

提案手法は、クラスタ間、クラスタ内にボトルネックが発生している環境でも、従来手法のスループットを上回る結果を出した。このことから、提案手法は、現実的なネットワーク環境においても適用できる手法と考えられる。

参考文献

- [1] Mathijs den Burger, Thilo Kielmann, “Balanced Multicasting: High-throughput communication for Grid applications” Supercomputing 2005. Proceedings of the ACM/IEEE SC November 12-18 2005 Conference, p46
- [2] B.cohen, “Incentives build robustness in BitTorrent” In Proceeding of Workshop on Economics of Peer-to-Peer Systems, Berkeley, CA, USA, May 2003. <http://www.bittorrent.org/bittorrentecon.pdf>