4ZB-06

ネットワークエミュレータ Mininet による マルチプル Copa フローの性能評価

齋藤 千夏奈† 岡田 章吾‡ 荻野 雅史‡ 内海 哲史 †

福島大学 理工学群 共生システム理工学類 †

福島大学大学院 共生システム理工学研究科 ‡

1 はじめに

2009年頃から、インターネットにおいてバッファリン グ遅延が増大する現象である Buffebloat [1] が問題視さ れている. Buffebloat を回避する手段として、バッファ リング遅延を抑える輻輳制御アルゴリズム (CCA: Congestion Control Algorithm) である Copa [2] が 2018 年、MIT から発表された. Copa は、伝搬遅延が大きい 衛星ネットワーク環境においてもバッファリング遅延 を抑え、リアルタイム通信を実現できる CCA として期 待される. また Meta (旧 Facebook) 社は, Android 端 末への動画配信に Copa を使用している [3]. Copa は Buffebloat を回避する手段として期待されるが、多数の Copa フローがボトルネックリンクを共有する場合の性 能についてあまり知られていない、そこで本稿では、多 数の Copa フローがボトルネックリンクを共有する場合 について、ネットワークエミュレータ Mininet [4] を用 いたエミュレーション実験によって、性能評価を行う.

輻輳制御アルゴリズム Copa

Copa では、バッファリング遅延の推定値 $d_{\rm q}$ [sec] を 用いて、スループットの目標値を $\lambda = \frac{1}{\delta d_a}$ [packets/sec] により決定し、目的関数 $U = \log(\lambda) - \delta \cdot \log(d)$ を最大化 することを目指す.ここで、 δ はスループットに対して、 バッファリング遅延を重み付けするパラメータである.

また、Copa では、 δ の値を固定するデフォルトモード と, バッファを埋め尽くすロスベース輻輳制御機構と競 合する場合に,δの値を動的に調整する競合モードが実装 されている. デフォルトモードでは, $\delta = 0.5$ を用いる. 文献 [2] によると、バッファが直近の過去 $5 \cdot R$ [sec] (本 稿で用いる CCP [5] の実装によると, 直近の過去 10·R) の間に空である状態を検出した場合、デフォルトモード を継続する. ここで、R は往復遅延時間 (RTT: Round Trip Time) である. また, 直近の過去にバッファが 空である状態を検出しなかった場合、競合モードに移 行する. 競合モードでは、パケットの到着やロスに応 じて $1/\delta$ を AIMD (Additive-Increase/Multiplicative-Decrease) で変化させる.

実験環境

図1に、Mininet によるエミュレーション実験で用 いるネットワークトポロジを示す. ネットワークは, 8 台の送信端末と8台の受信端末,2台の交換機,16本 のアクセスリンク,及び1本のボトルネックリンクか ら構成される. 送信端末の CCA として Copa を用い る. ボトルネックリンクの帯域, バッファサイズをそ れぞれ 1 [Gbps], 64 [BDP], 端末間の往復伝搬遅延時 間を 40 [msec], 実験時間を 120 [sec] とする. ここで, 1 [BDP] = 5 [Mbytes] は帯域遅延積を示す. アクセス リンク、ボトルネックリンクはすべて有線リンクを想定 し、エラーによるパケットロス率を 0% とする. すべて の送信端末は, iPerf [6] フローを 2, 4, 8, または 16 本 ずつ送信し,合計 16,32,64,または128本のフローす べてをボトルネックリンクで共有させる. 図1の送信端 末 S_1 から受信端末 R_1 に送信されるフローの 1 つをフ ロー1と呼ぶ.

実験結果

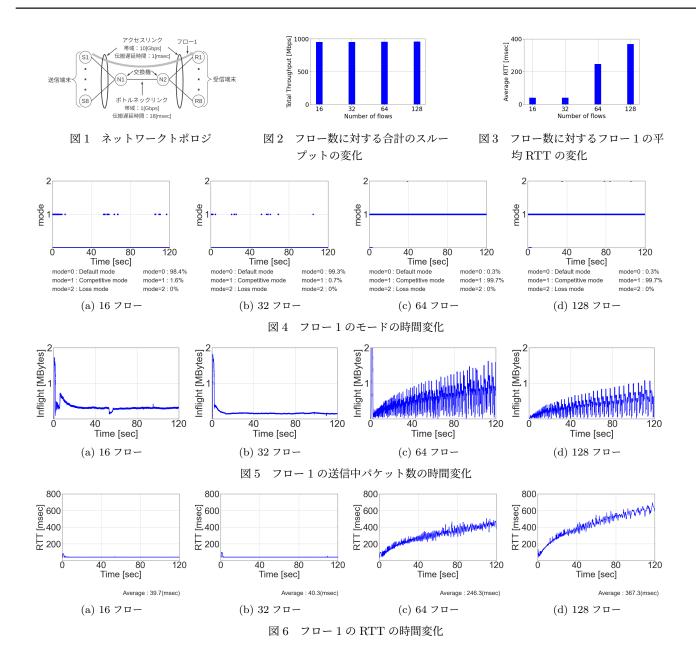
図2に、フロー数に対する合計のスループットの変化 を, 図 3 に, フロー数に対するフロー 1 の平均 RTT の 変化をそれぞれ示す. 図4に, フロー1のモードの時間 変化を、図5に、フロー1の送信中パケット数の時間変 化を,図6に,フロー1のRTTの時間変化をそれぞれ 示す. 図 2 より, フロー数に関係なく, Copa フローの 合計のスループットは、ボトルネックリンクの帯域であ る 1 [Gbps] に近い値となっており、高い回線利用率を 示すことがわかる. 一方, 図 3 より, Copa フローの平 均 RTT は 64, 128 フローのときに増加していることが わかる. これは、フロー数が多い場合に、Copa フロー のみでボトルネックリンクを共有しているにもかかわら ず、Copa が競合モードで動作していることに起因して

Evaluation of Multiple Copa Flows Using Network Emulator Mininet Chikana Saito[†], Shogo Okada[‡], Masashi Ogino[‡], Satoshi Utsumi[†]

 $^{^*}$ Faculty of Symbiotic Systems Science, Cluster of Science and Tech-

nology, Fukushima University

†Graduate School of Symbiotic Systems Science and Technology,
Fukushima University



いる.図4より、64、128フローのときに、フロー1のCopaが競合モードで動作していることがわかる。また、図4、5、6より、Copaが競合モードで動作するとき、送信中パケット数、RTTともに増加していることがわかる。Copaはフロー数が多い場合、多数の送信パケットでバッファを埋めるため、直近の過去にCopaは最小RTTを観測できず、競合モードで動作する。Copaが競合モードで動作するとき、AIMDのロスベースCCAと同様に、送信パケットがボトルネックリンクのバッファを積極的に埋めるため、最小RTTを観測できない状況が継続し、Copaは競合モードで動作し続ける。

5 まとめ

本稿では、多数の Copa フローがボトルネックリンクを共有する場合についての性能評価を行った.多数の Copa フローがボトルネックリンクを共有する場合、RTT が増加する問題を確認した.

今後の課題は、多数の Copa フローがボトルネックリンクを共有する場合においても、バッファリング遅延を抑えることができるように Copa のアルゴリズムを改良することである.

謝 辞 本 研 究 は , 福 島 大 学 学 内 競 争 的 研 究 資 金 (21RG002) より実施されたものである.

参考文献

- J. Gettys. "Bufferbloat: Dark buffers in the internet". IEEE Internet Computing, 15(3):96-96, 2011.
 V. Arun and H. Balakrishnan. "Copa: Practical delay-
- [2] V. Arun and H. Balakrishnan. "Copa: Practical delay-based congestion control for the internet". In 15th {USENIX} Symposium on Networked Systems Design and Implementation ({NSDI} 18), pages 329–342, 2018.
- [3] N. Garg. "Copa congestion control for video performance - Facebook Engineering". https://engineering.fb.com/ 2019/11/17/video-engineering/copa/. (Accessed on 09 Dec. 2021).
- [4] Mininet: An Instant Virtual Network on Your Laptop (or Other PC) Mininet. http://mininet.org/. (Accessed on 09 Dec. 2021).
- [5] CCP: Congestion Control Plane. https://ccp-project.github.io/. (Accessed on 23 Dec. 2021).
- [6] iPerf The ultimate speed test tool for TCP, UDP and SCTP. https://iperf.fr/. (Accessed on 03 Jan. 2022).