

QoS 保証マルチキャストルータの実装と評価

京都大学大学院情報科学研究科

藤川 豊治

fujikawa@real-internet.org

<http://www.real-internet.org/>

<http://www.lab1.kuis.kyoto-u.ac.jp/ppq/>

2001/12/22(土)

背景と目的

背景
 □マルチキャストとQoS保証の実現が望まれている
 □QoSとして帯域と遅延、パケットロス率を考える

□IntServのGuaranteed ServiceはWFQ(PGPS)に基づく
 □WFQはフロー数に対してスケジューリングができない

○ソートインクのためフロー数nに対してO(log n)

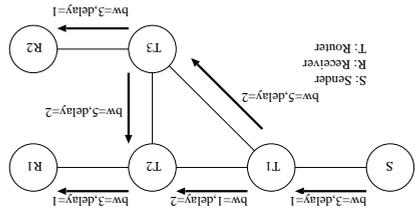
○遅延時間の過大評価

○高速ルータでの実装はほぼ不可能

目的

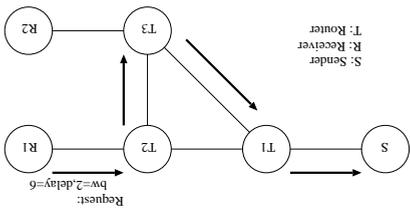
□初歩の待ち行列理論も基づく、より簡単な機構PPQの提案
 □PPQに基づく新しいIntServ CSを提案

フロー毎のQoSルーティング



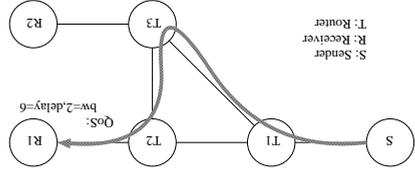
□各ルータが帯域と最大遅延を広告
 □Hierarchical QoS Link Information Protocol(HQLP)の開発

フロー毎のQoSルーティング(2)



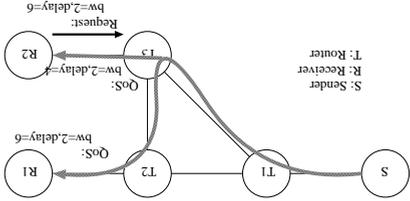
□受信者は要求を満たす経路を選んでスケジューリングとセー
 ンディング
 □Simple Resource Reservation Protocol(SRSVP)の開発

フロー毎のQoSルーティング(3)



□スケジューリングの逆向きにデータパケット送信
 □QoS保証(遅延と帯域保証)を実現

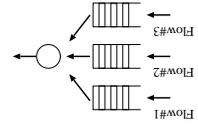
マルチキャスト



□同じフローに対する要求の場合スケジューリングが統合

WFQ問題点

□帯域を100%使い、パケットロスは起こさない
 □フローごとにキューを持つか、



□ソートインクを行うため、フローの数をnとするとパケット
 の処理にlog(n)の時間がかかる

→現実の高速ルータでは実装できない
 →遅延時間の過大評価

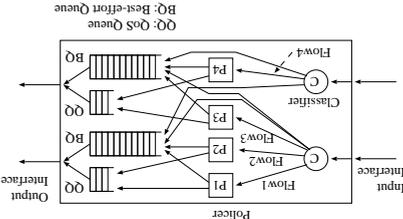
WFQの問題点(2)

→ PPQ の提案

しかしインサートネットワークでは
 □バストエフオートフローも必要
 →帯域をQoSフローで100%使いきる必要はない
 □そもそもビット誤りによるパケットロスは不可避
 →同程度のパケットロスがキューで生じてても問題ない
 ○実時間AV伝送では、遅れて届くくらいなら棄てられても同じ

Policed Priority Queuing(PQ)

- キューはQoS用とベストエフォート用の二つだけ
- QoSキューは絶対的な優先度も持つ
- フローごとに予約帯域違反していないかポリシング
- キューは構成しない
- フロー数に依らず一定の処理時間



M/D/1/K待ち行列モデル

- 各フローが指数分布(ポアソン過程)かそれよりバースト性が小さく上流から流されるとする
- フローを混ぜたものも全体もポアソンかそれよりバースト性が小さい
- パケット出力は一定時間
- MTUは(IPv6も考えて)1280とする
- QoSキューの振舞いは M/D/1/K として扱える

M/D/1/Kの解析

- $\lambda(i)$: 各フローの平均到着間隔
- $\lambda = \sum \lambda(i)$: ある出力キューへ到着するフロー全体の平均到着間隔
- μ : 出力インタフェースの処理能力
- $\rho = \lambda / \mu$: 利用率
- K: 最大キュー長

$\rho < 1$ に保つ

遅延

- K/μ ($K=26, MTU=1280\text{bytes}$ のとき)
- 100Mbps で 2.6msec
- 1Gbps で 260 μsec
- 10Gbps で 26 μsec

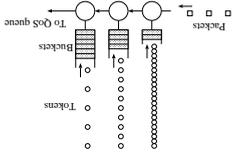
ジッタ (Queueing delay) は高速リンクでは無視できる
 逆に低速リンクではWFOの方が有利

トータリシングの問題点

- トータリシングはそのままでは利用できない
- 理由
 - トータリシング追加レート大
 - 帯域違反トラフィックも通過してしまう
 - パケットサイズ大
 - バーストするトラフィックも通過してしまう
 - レートもパケットサイズも小
 - 適正トラフィックのバケットも大量に破棄される

多段トータリシングの提案

- サイズとトータリシング追加レートの異なるバケット複数用意
- パケットが届いたときに、すべてのバケットにトータリシングがある場合に通過、それ以外では破棄する



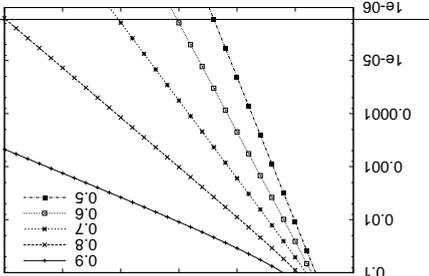
- パラメータは、各バケットで10~6程度の第一種誤り率になる
- よう調整
- M/D/1/Kの解析結果が使える
- 深さ60レート1.1倍、深さ5レート10倍など求まる

多段トータリシングの提案

要件

- フローのレートを予約帯域程度に抑制すること
- フローのバースト性を抑制すること
- 第一種誤り率が低いこと
- ポリシングとはトラフィックがポアソンかどうかの検定
- 確率的にしか検定できないため第一種誤りは避けられない
- 方針: キュー溢れによるバケット損失率を十分下回るようにする
- 検定としてトータリシングの利用を考える
- 実装が容易

PQのポリシング手法



- 以下の条件を考える
- 最大キュー長26
- 予約は合計で80%まで認める
- パケットロastrate=10~5を各フローに対して保証

パケットロastrate

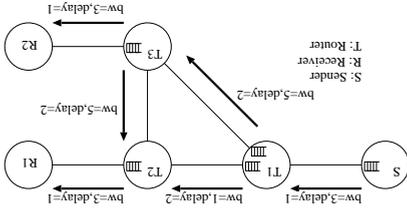
フロ一毎の QoS 保証のまとめ

- キューは二つ、フロ一毎のポリシツク
- 例えバ QoS キューのキュー長は 26
- 80% の帯域までしか QoS (帯域) 予約を認めない
- 残りの 20% はベストエフォートで消費
- リンクは常に有効に利用される
- ポリシツクは確率的でよい
- パケットフロ一率 10~5
- 高速リンクでは遅延は無視できる

Comfortable Service (CS)

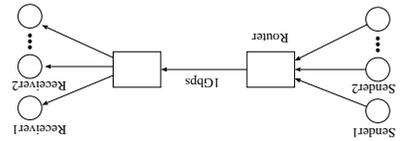
- パケットを
- ホップンかよりバースト性が低いトラフィックパターンで
- 平均到着数が $\lambda(t)$ で
- 送ると
- 10~3以下のパケットフロ一率で
- 経路上の伝送遅延と各ルータでの K/μ の遅延を合計した遅延で
- パケットが到着
- 各ルータは 10~5 のパケットフロ一率を達成する K と μ を自由に
- 選べる

広告内容の詳細



- 各ルータは
- 10~5 以下のパケットフロ一率を保証
- キュー長と ρ を自由に設定
- End-to-end では 10~3 以下程度のパケットフロ一率
- リンクの残り帯域と、キューイング遅延を含めた最大遅延を広告

QoS 保証実験(100Base でポリシツク)



- 4.5Mbps のフロ一を 160 本 (20Mbps) 分シタリシツク
- 3台の送信者から 4.5Mbps のフロ一を 50 本 (225M) 送信
- 10台の帯域違反者から 9Mbps のフロ一を 110 本 (990M) 送信
- 結果
- QoS 保証フロ一はベストエフォートフロ一に優先
- 100Base で 3msec, 1Gbps で 0.5msec 以下の遅延
- QoS 保証フロ一が帯域違反しても、帯域を守っている QoS
- フロ一には影響を及ぼさない

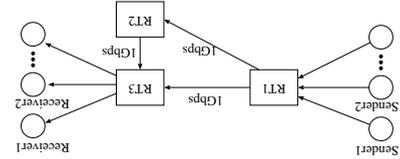
QoS 保証実験(補遺)

- 違反パターン
- 2倍の帯域違反
- 15パケット (17レベル) パーセント
- 上記二つの混在
- 半分フロ一が帯域違反、半分フロ一がベスト
- 2倍の帯域で 30パケットずつパースト転送
- いずれの場合も正常なフロ一への影響はなかった

同期問題

- 問題点
- フロ一同士が同期するとうまくいかない
- 解決策
- 各フロ一は同期しないように出すことが求められる
- 送信者がフクセ入網のルータがランダムな遅延を不可すれ
- ばよい
- ところで送信者がトクンパケットでシミュレーションと
- もちろん落ちる
- 落ちますモデルだから

QoS 保証実験(100Base でポリシツク)



- RT3 の二つの 100Base イソタマエースのみポリシツク
- RT1->RT3 の経路と RT1->RT2->RT3 の経路にフロ一が半分ずつ分かれ
- よう設定
- RT1->RT3 の帯域を HQLIP で少なく広告して、SRSVP でシタリシツク
- RT1 と RT2 のポリシツク機能を停止
- → 100Base のポリシツクも有効に働くことを実証

PPQ のハードウェアルータへの実装



- パックレベルン
- 4Gbps
- イソタマエース
- 100Base x 16
- 管理可能フロ一数 64
- 100Base x 2
- 管理可能フロ一数 256 (メモリの追加により最大 1000)
- 128バイト以上のパケット長でフルクイアースモードを達成

End-to-endで10~30のロス率で十分か？

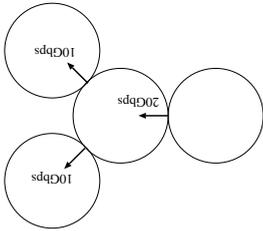
□それ以上のロス率を達成したければFECを併用すればよい
○PPQだけでロス率を上げるより帯域の利用効率も上がる

□ロス率があらかじめ提示されていればアプリケーションが好きなロス率を得ることは簡単

重要なのは通信に先立ってロス率が示されること
○フローごとのロス率の要求に網側が応える必要なし

DiffServとの比較

□DiffServでもQoS保証には、フローごとの管理必要



□DiffServのエッジでもPPQは利用可能

□必ずしもコアでポリシングする必要はないが...

□CSはQoSルーティングとマルチキャストも考えている

○各ルータでのフローごとの管理は必要

○各ルータでのポリシングは手間はならない

まとめと今後の課題

まとめ

□WFQ(PGPS)の問題点を指摘

□単純でパケットの取り扱いが定数時間のPPQ提案

□新しいIntServ, CSの提案

□ハードウェアルータの美装による本方式の有効性を実証

今後の課題

□課金機能の追加

○仕様定完了、コアリンク完了真近

□ホフリンクよりパスト性が低いことの厳密な定義

□多段のルータを通ったときにもホフリンクよりパスト性が低いという性質が保たれるかどうか