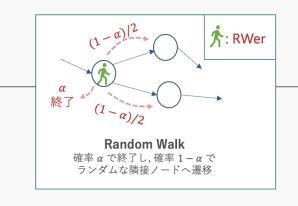
Random Walker 単位の非同期処理における Random Early Detection を用いた 自律的輻輳制御機構

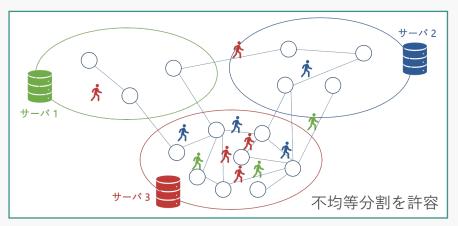
滝沢 駿 慶應義塾大学

イントロダクション

- グラフ上での Random Walk (RW) の利便性
 - e.g., 推薦システム, コミュニティ検出, 類似性推定

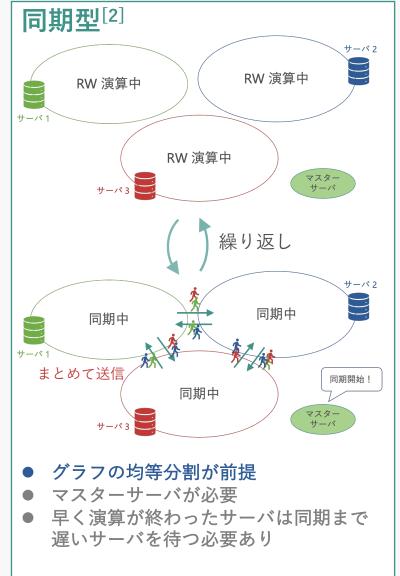


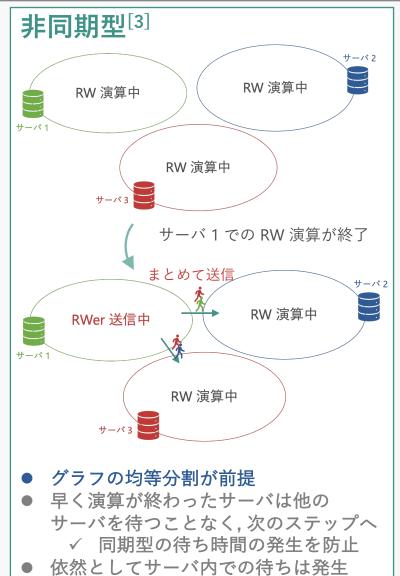
- 既存手法:グラフの均等分割 & 同期時にデータ (RWer) をまとめて送信
 - 動的グラフを想定した場合, グラフ分割は不均等になっていく(負荷分散×)
 - 複数ユーザによる多様なアプリケーション実行に不向き(同期タイミング×)
- 本研究では RWer 単位での非同期処理を採用
 - 同期待ちの解消により同期処理の弱点を克服
- But... ✓ 一つのサーバに RWer が集中
 - ✓ RWer キューのキューイング遅延が増加RWer キュー: サーバが保持する RWer の待ち行列

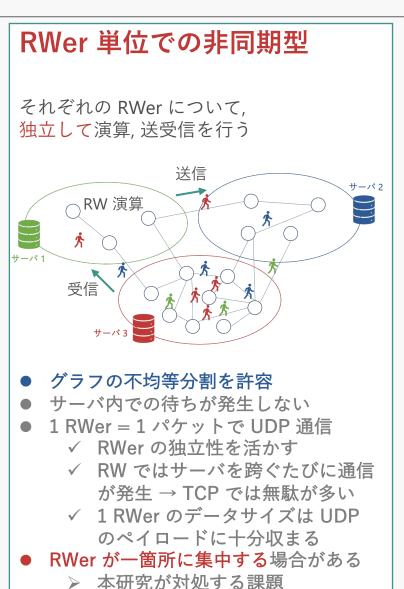


- 自律的 RWer 輻輳制御機構: 各サーバが RWer の流量を自律的に調整
 - Random Early Detection^[1] を利用し, RWer キューを管理 → 輻輳の初期検知が可能に
 - RWer ロスを検知し, RWer 生成スピードを落とす

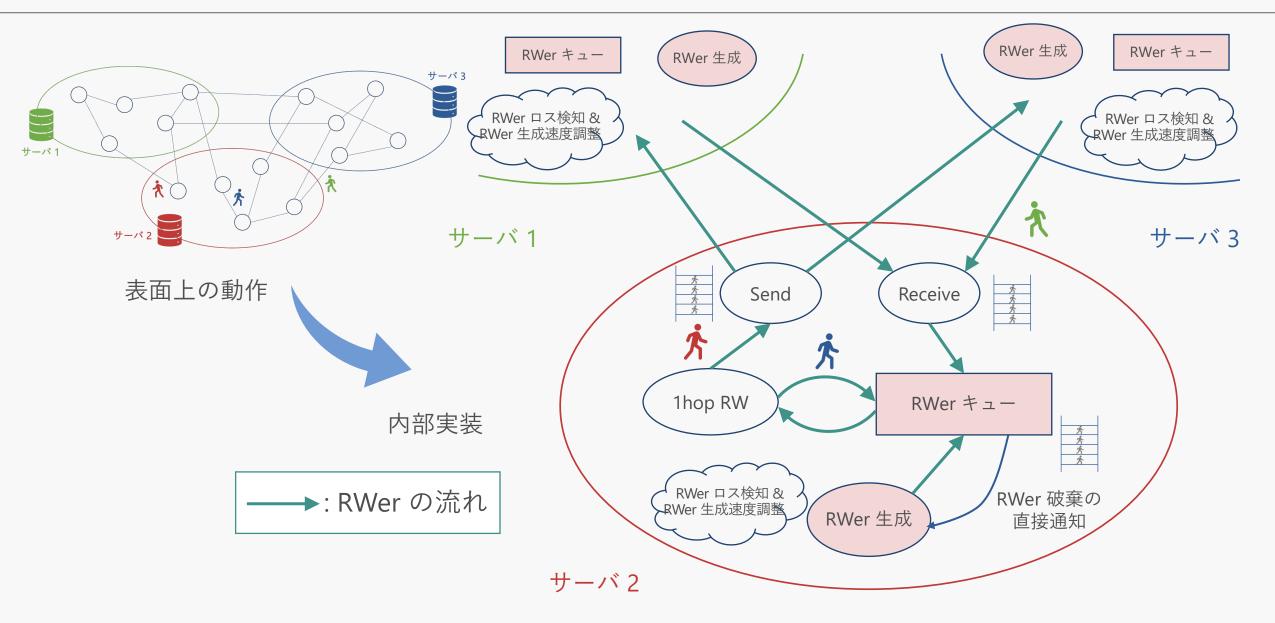
既存手法との比較







[2]Ke Yang, MingXing Zhang, Kang Chen, Xiaosong Ma, Yang Bai, and Yong Jiang. Knightking: A fast distributed graph random walk engine. In *Proceedings of the 27th ACM Symposium on Operating Systems Principles*, SOSP '19, page 524–537, New York, NY, USA, 2019. Association for Computing Machinery. [3]Roshan Dathathri, Gurbinder Gill, Loc Hoang, Vishwesh Jatala, Keshav Pingali, V. Krishna Nandivada, Hoang-Vu Dang, and Marc Snir. Gluon-async: A bulk-asynchronous system for distributed and heterogeneous graph analytics. In *Proceedings of the 28th International Conference on Parallel Architectures and Compilation Techniques (PACT)*, pages 15–28, 2019.

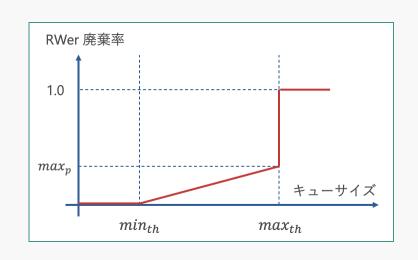


キュー長に応じて RWer の破棄確率を決定

- Random Early Detection (RED)[1] を参考に実装
 - ルータなどで採用されているキュー管理アルゴリズム
- テールドロップに比べ公平な制御
 - テールドロップ:キューが満杯のときに到着した RWer のみを破棄
 - RQ では輻輳の原因となる送信者の RWer 破棄率が自ずと上昇



- グローバル同期:複数のサーバが同時に RWer の生成スピードを下げることで, 再び同時に生成スピードが上昇し,輻輳が発生
- キューが満杯になるより前に RWer を破棄し始め,
 RWer 生成速度調整を誘発させることにより, 輻輳を事前に防ぐ



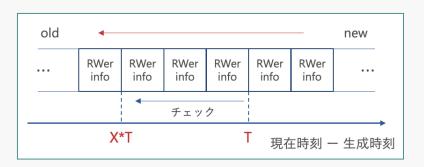
RWer ロスを検知し、RWer 生成速度を落とす

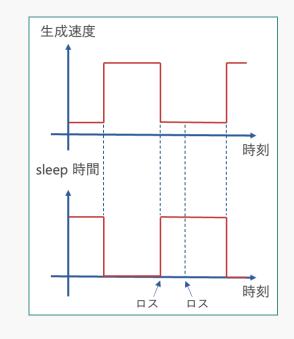
● タイムアウト検知と直接通知による検知

- 生成から経った時間が一定範囲内にある RWer のうち, まだ終了確認が取れていないものをロスしたものとみなす
- RQ で破棄した RWer の起点サーバが今いるサーバの場合, 起点ノードに直接通知し, ロスを検知させる
 - ▶ RTT の時間差なしでロスの通知が可能

RWer 生成速度制御

- x 回以上連続で \Box Z を検知しなかったら sleep = 0 ns それ以外は sleep あり
 - ▶ 1~1000ns のスリープは制御できないので sleep = 1 ns と設定している
- ロスを検知したらリセット





● 実装環境

- ① 3.5 GHz Intel Xeon 24 コア × 2 (サーバ 1, 2)
- ② 3.4 GHz Intel Core 8 コア × 1 (サーバ 3)
- C++ で実装

• データセット

- SBM^[4] で生成
 - partition 数, ノード数,partition 内のノード間のエッジ生成確率,partition 間のノード間のエッジ生成確率を指定
- 100 ノード × 3

 ► サーバ 3 に RWer が集中

 0.01

 0.05

 100 ノード × 3

 0.01

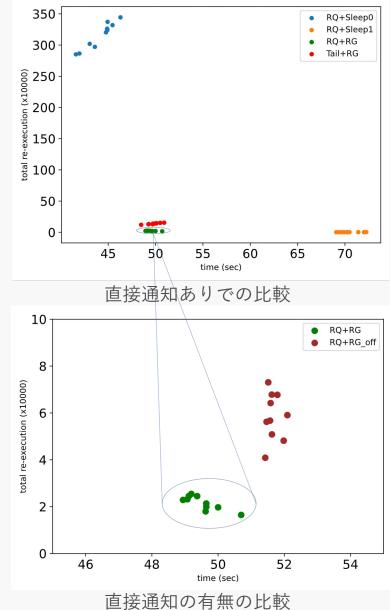
 0.05

実験

- 1. 全ノードから 10000 回分の RW が終了するまで 実行を継続 (全サーバ同時開始)
 - (1番遅いサーバでの) 実行時間, 総追加実行回数
 - ✓ RQ + sleep0 (スリープなし)
 - ✓ RQ + sleep1 (毎回 1ns のスリープ)
 - ✓ Tail (テールドロップ) + RG
 - \checkmark RO + RG
 - ✓ RQ + RG (起点サーバでの直接通知なし)
- 2. 全ノードから 100000 回分の RWer を生成(n)
 - キューの状態とドロップした場所 (サーバ 3)
 - ✓ RQ + RG, Tail (テールドロップ) + RG
- 3. グラフトポロジを変化させながら実行
 - 総追加実行回数
 - ✓ RQ + RG, Tail (テールドロップ) + RG
- ◆ パラメタ
 - RQ: $max_p = 0.1$, $min_{th} = 5$, $max_{th} = 100$
 - RG: x = 3
 - $\mathcal{F} \mathcal{V} \vdash \mathcal{V} = 100$

RQ + RG: 「高スループット を達成 低 RWer ロス

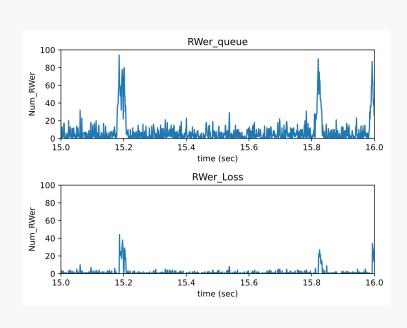
手法 (RQ + RG との比較)	実行時間	総追加実行数
RQ + RG	49 秒 (基準値)	20000 回 (基準値)
RQ + sleep0 (と比べて)	+ 5 秒	- 3,130,000 回
RQ + sleep1 (")	- 20 秒	+ 20,000 回
テールドロップ + RG (〃)	- 1 秒	- 120,000 回
RQ + RG (直接通知なし) (〃)	- 2 秒	- 40,000 回

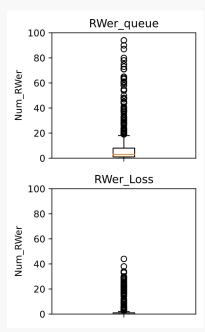


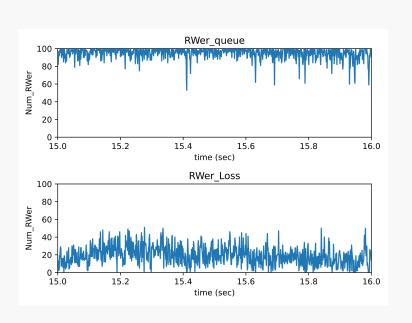
RQ はテールドロップに比べ、

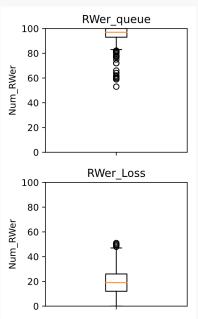
「キューの平均長が小さい RWerロスが少ない

RQ はキューが満杯になる前から RWer を破棄し始めるので 輻輳を未然に検知し、防ぐことができている









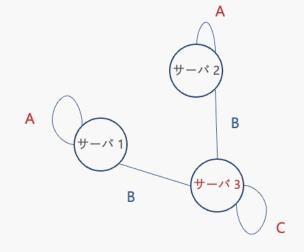
RQ + RG

テールドロップ + RG

それぞれのサーバが 1000 ノードを保持

RQ はテールドロップよりも負荷耐性が高い

- RQ はテールドロップに比べグラフトポロジーに対する柔軟性が高い
 - B に対し C が大きくなるとロスが減るのは、サーバ 3 に存在する サーバ3で生成されたRWerが増えることにより、 直接通知による RWer ロス検知の効果が上昇するから



RQ + RG

「追加実行回数 (×10000)」 テールドロップ + RG

B: C A: B	1:2	1:5	1:10
1:2	2.0	3.2	2.3
1:5	8.9	7.1	3.3
1:10	14.6	6.2	3.7

B: C A: B	1:2	1:5	1:10
1:2	13.6	17.6	17.3
1:5	21.8	22.2	22.5
1:10	25.6	24.1	26.1

自律的 RWer 輻輳制御機構:RWer 単位の非同期処理における 輻輳回避システム

- RQ:キューが満杯になる前から RWer をキュー長に基づいて確率的に破棄
 - 輻輳を未然に検知
 - キューの安定化
- RG: RWer ロスを検知し, RWer 生成速度を調整
 - タイムアウトによる検知と直接通知による検知
 - RWer 生成間のスリープによって RWer 生成速度を調整
- 高スループットかつ低 RWer ロスを達成
 - RWer 生成間のスリープをなくした場合に比べ, 約 5 秒遅いが, 総追加実行数が 約 3,130,000 回少ない
 - RWer キュー管理をテールドロップにした場合と比べ, 約 1 秒早く, 総追加実行数が 約 120,000 回少ない

• 実装の整理

- 先々のことを見据えた実装
- RWer 等の抽象化

● サーバ台数を増やして実験

サーバ数が増えたときの挙動

RWer の送信に関する検討

- 現在は1パケット = 1 RWer
- 1パケットあたりの RWer 数を増やしてみる

• RWer 生成戦略の検討

生成間のスリープではなく一度に生成する RWer 数を調整

