

分散KVSに基づく MapReduce 処理系SSS

中田秀基、小川宏高、工藤知宏

独立行政法人産業技術総合研究所

<http://sss.apgrid.org>

謝辞

本研究の一部は、独立行政法人新エネルギー・産業技術総合開発機構(NEDO)の委託業務「グリーンネットワーク・システム技術研究開発プロジェクト(グリーンITプロジェクト)」の成果を活用している。

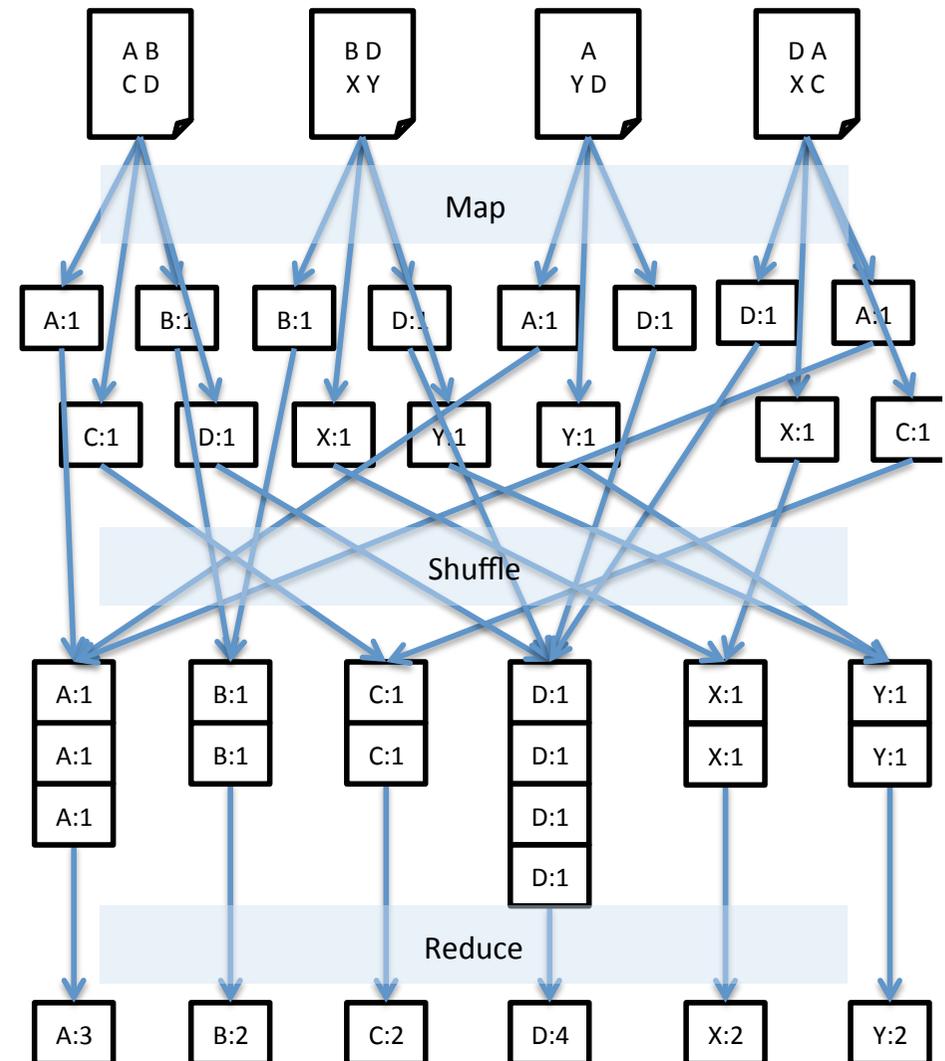
背景と目的

背景

- MapReduce の普及
 - Apache Hadoopの普及による
- SSS [Ogawa, MapReduce11]
 - 複数のMap,Reduceからなるワークフロー処理の効率的な実行

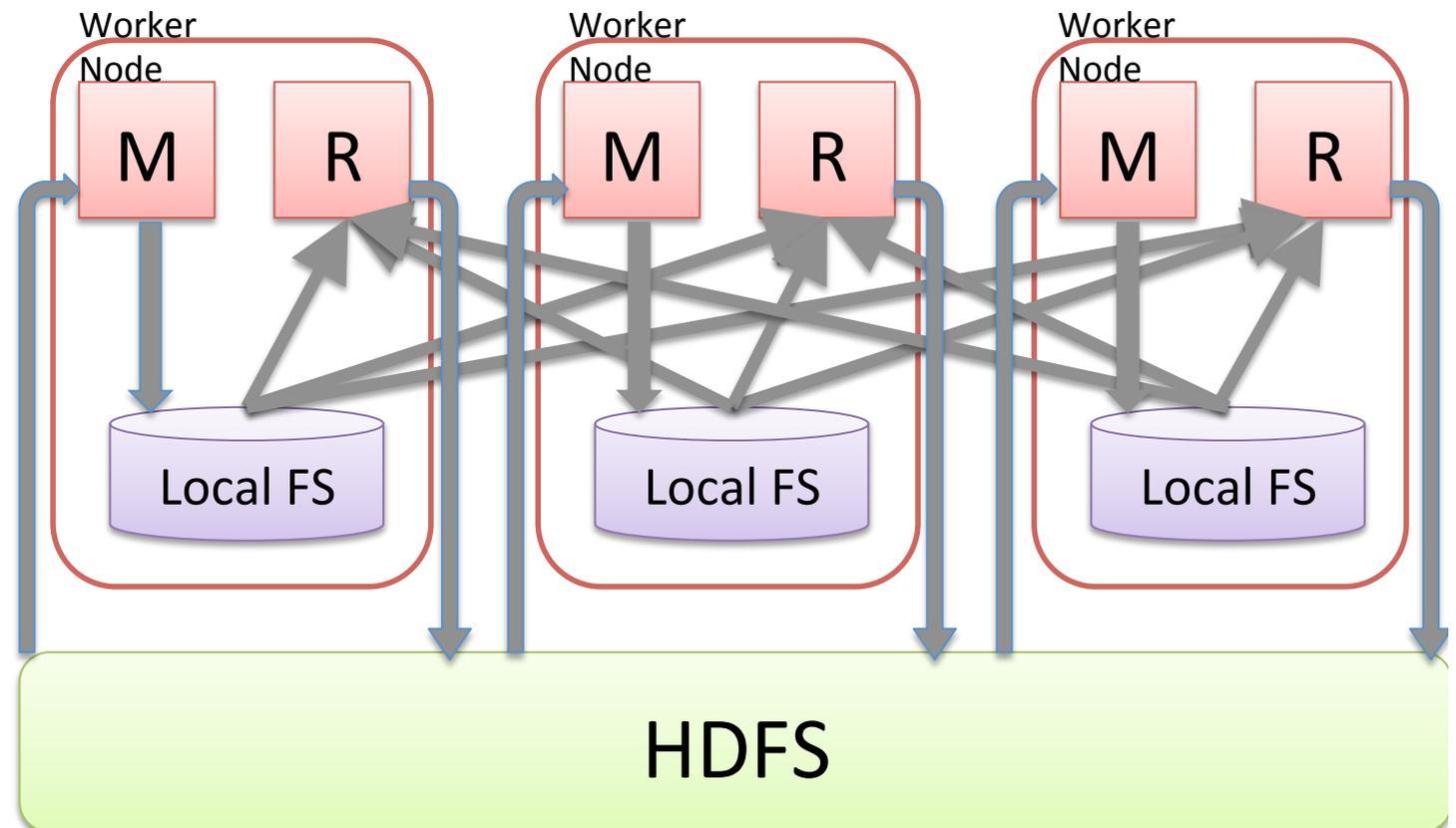
目的

- 設計と実装の詳細
- K-meansによる評価



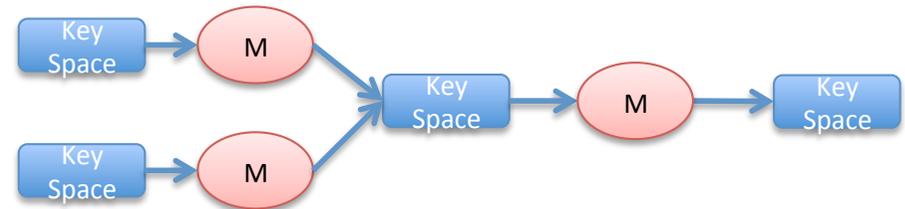
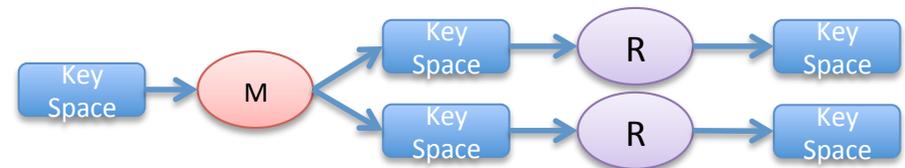
Hadoopの問題点

- Job起動のオーバーヘッドが大きい
 - 10秒程度：繰り返し処理には不適
- MapとReduceのデータフローが非対称
 - MapとReduceが必ず1対1に対応



SSSの設計

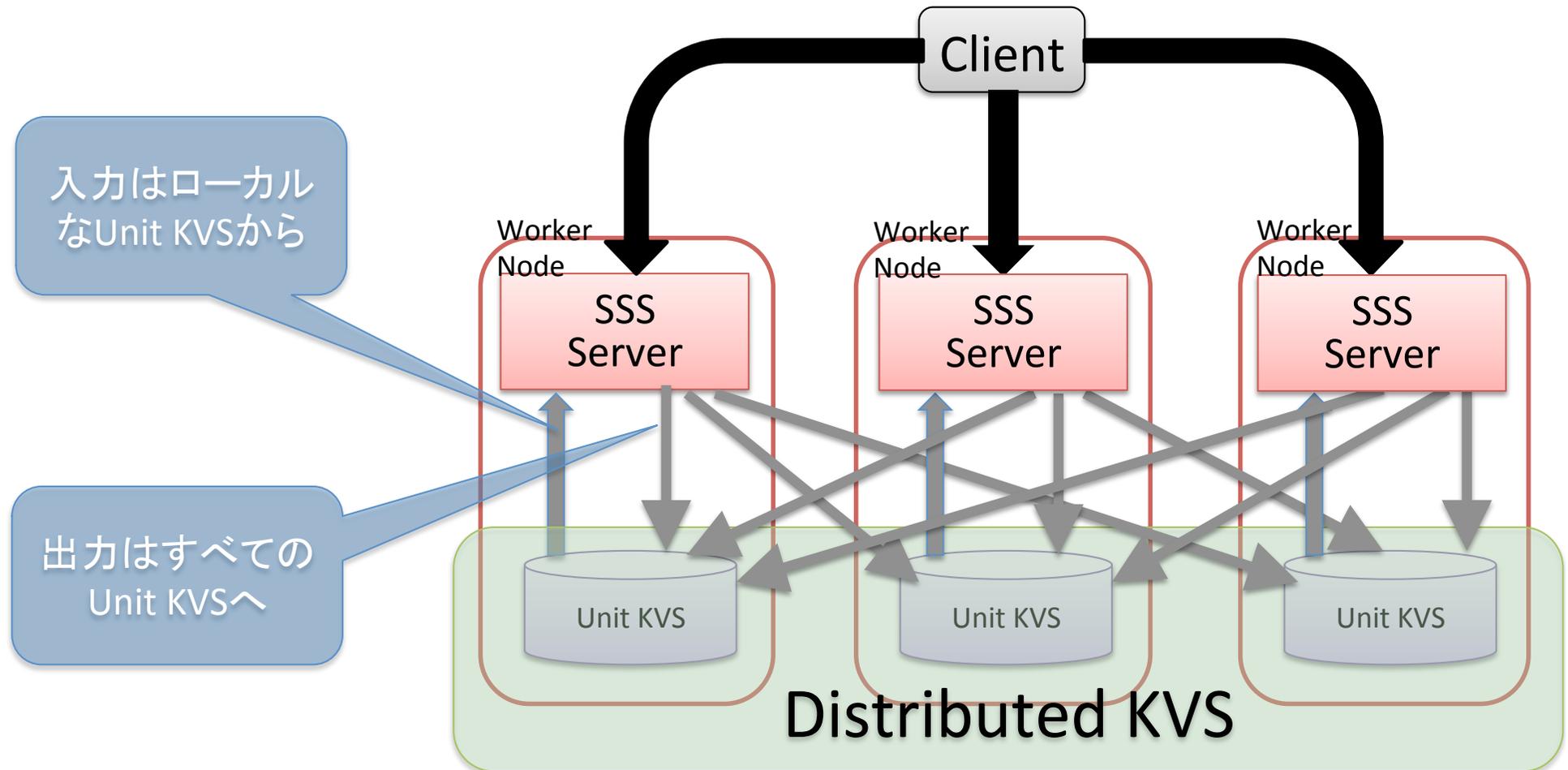
- 分散ファイルシステムではなく、分散KVSを利用
 - 中間データもすべてそこに書く
 - すべてのノードにデータを薄く広くばらまく
- Owner Computes Rule
 - 自分のノード上のデータのみ処理
 - すべてのタスクをすべてのノードで処理
- Key Spaces
 - HDFSのディレクトリに対応
 - 入出力の対象
 - 節点として利用することでワークフローを実現



Complicated workflow composed of Maps and Reducers

SSSの実装

- すべてのノードにSSSサーバとUnit KVS
- SSSサーバがMapper/Reducerを実行
- Unit KVSが集まって一つの分散KVSを構成



分散KVSの実装

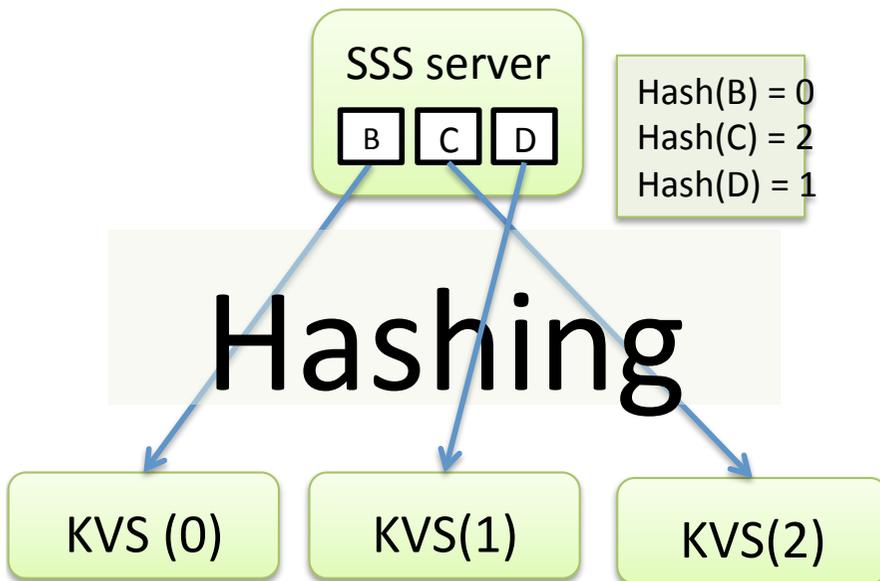
要請

- ・ノードへの分散
- ・Key Space
- ・Multi-Map(一つのキーに対して複数の値を保持)
 - ・ MapReduceでは必須

実装

- ・ Tokyo Cabinet/Tyrantを利用
- ・ ハッシュによる分散化
- ・ キーエンコードによる Key Space とMulti-Mapの実現

ハッシュによる分散KVSの実装



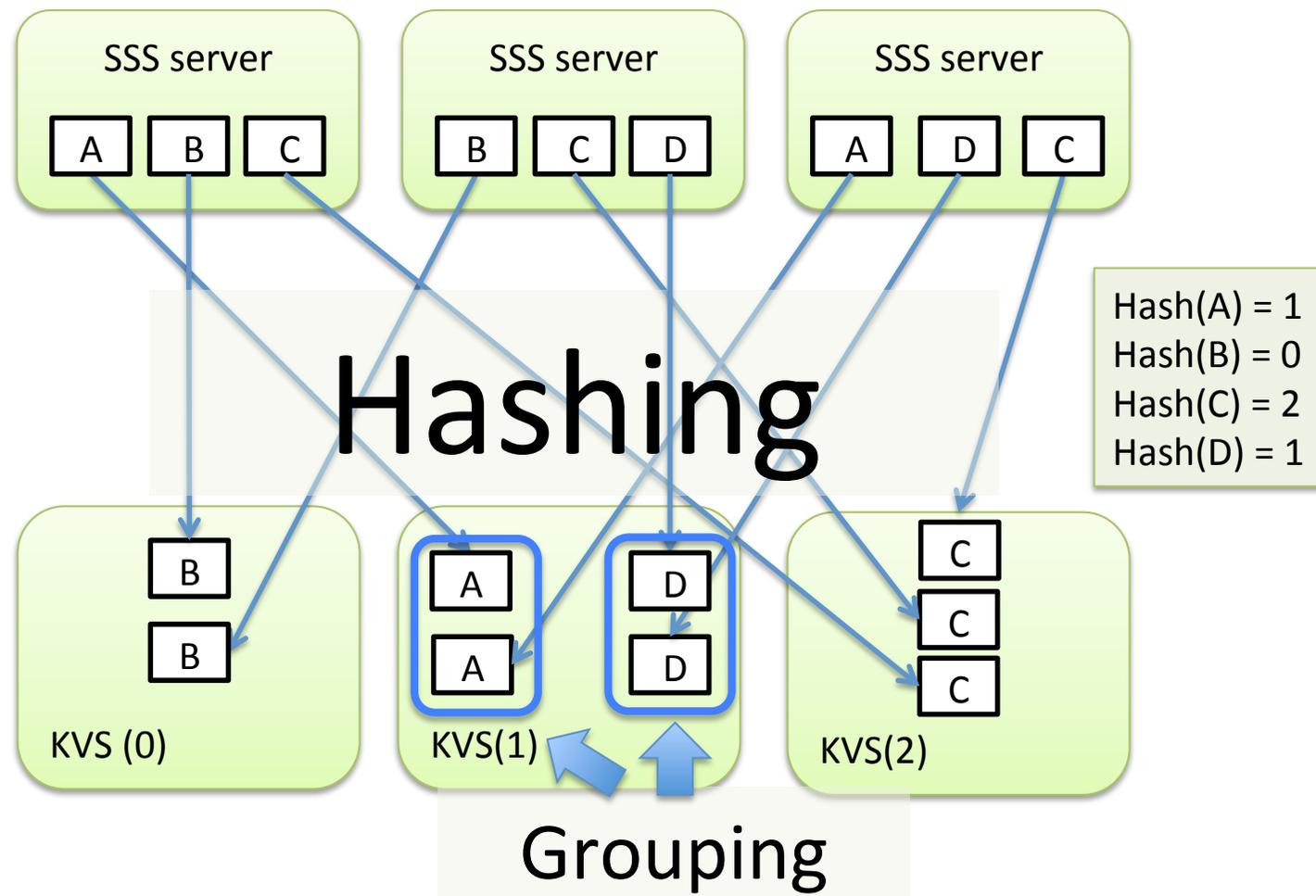
キーのエンコード

Key				Value
Space ID	User Key	Server ID	counter	Value
0	'A'	1	0	Value
0	'B'	1	1	Value
1	'A'	2	1	Value
1	'B'	1	3	Value
1	'C'	1	2	Value
1	'C'	1	4	Value
2	'B'	3	3	Value
2	'C'	1	5	Value

Range Scan with Space ID

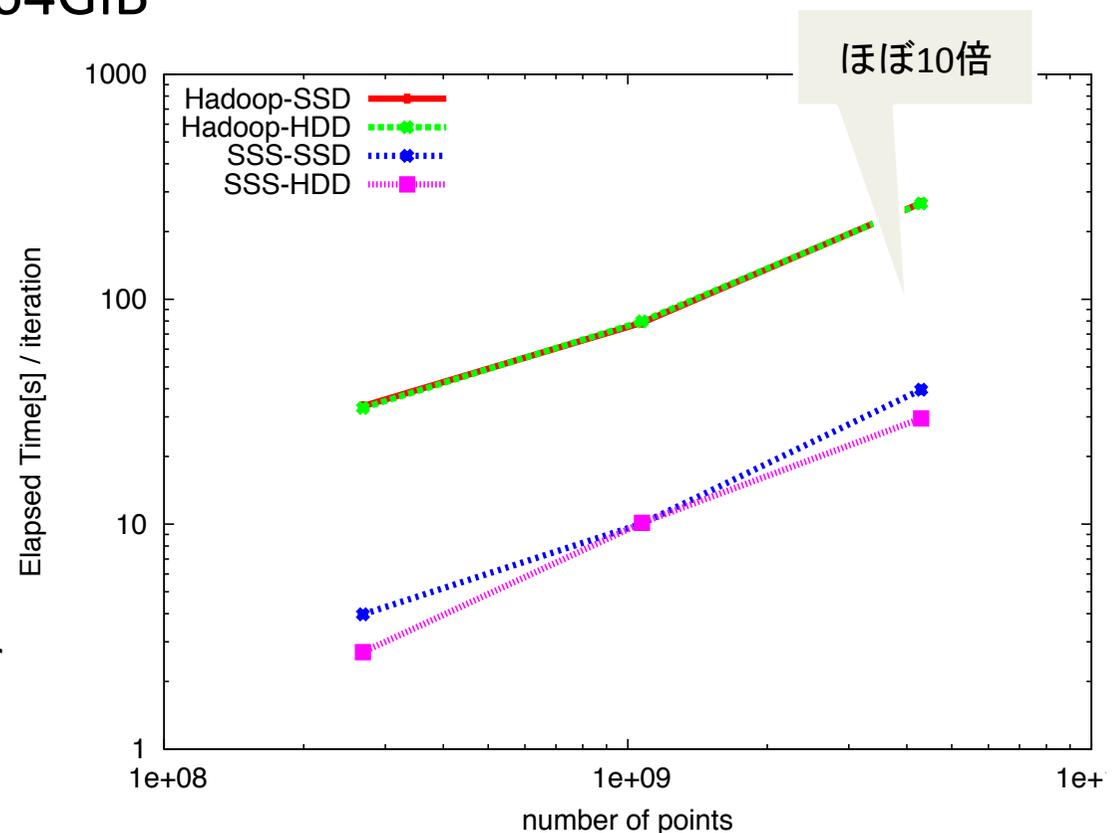
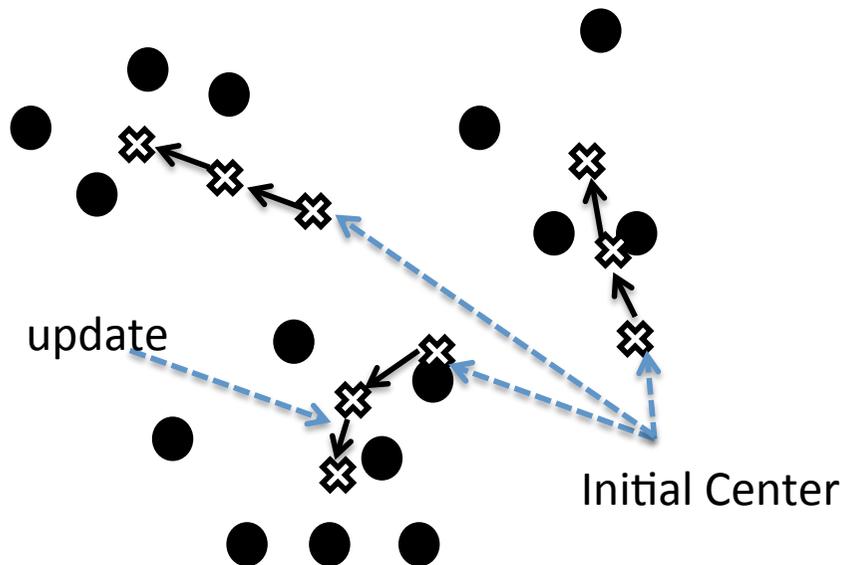
Shuffleの実装

- 2段階でshuffleを実現
 - Hashによるunit KVSの決定
 - Unit KVS内部でのグルーピング



K-meansクラスタリングによる評価

- 大容量データを繰り返しスキャン
 - 重心を繰り返し更新
 - 収束するまで実行
 - 256Mi点、1Gi点、4Gi点を処理
 - データ総量は 1GiB, 16GiB, 64GiB
- 評価環境
 - Number of nodes: 16 + 1 (master)
 - CPUs/ node: Intel Xeon W5590 3.33GHz x 2
 - Memory/node: 48GB
 - Storage: Fusion-io ioDrive Duo 320GB
 - NIC: Mellanox ConnectX-II 10G



まとめ

- 分散KVSを基盤としたMapReduce処理系SSSを提案
 - Owner Computes
 - 軽量なスケジューリング
- K-meansによる評価を示した
 - 高速性を確認

今後の課題

- より広範な実アプリケーションでの評価
 - PrefixSpan法[CPSY 中田]
- リアルタイム解析へのシステム拡張