

Big Data FlumeJava

Texto Base: Juan Esquivel Rodríguez Luis Alexánder Calvo Valverde

FlumeJava

- Ejemplo de tecnología de procesamiento de datos a gran escala
- Evolución de MapReduce
- FlumeJava: Facilitar el desarrollo de data pipelines
 - O Secuencia de operaciones para transformar datos
 - O Bajo MapReduce, la complejidad para el programador era muy alta
- Los programadores deben ser capaces de desarrollar pipelines ágilmente
- Facilita la optimización distribuida de los pipelines



FlumeJava: Abstracciones

- PCollection<T>
 - Almacena colecciones de tamaño posiblemente enorme
 - O Puede adoptar versiones ordenadas (PSequence) o no
- PTable<K,V>
 - Almacena un multi-mapa inmutable
 - Subclase de PCollection Pair K,V>>
 - O Esta segunda nace por el uso común de llaves/valor en procesamiento distribuido



FlumeJava: Operaciones

- ParallelDo
 - Operación canónica
 - Recibe una clase "functor" que procesa la entrada, la transforma y retorna el resultado ajustado



FlumeJava: Operaciones

- DoFn<T, S>
 - Definen el mapeo entre las entradas T y las salidas S.
 - O Conceptualmente estas operaciones se pueden pensar como secuenciales, aunque Flume se encarga de distribuir la carga de procesamiento como se requiera.
 - O Es necesario indicar cómo se codificarán los datos de salida (e.g. collectionOf(strings()).
- Subclases DoFn
 - O MapFn: Asume que la llave retornada es la misma.
 - FilterFn: Retorna los mismos valores excepto los que la función de filtro indique.



FlumeJava: Agregaciones

- Las transformaciones base en Flume cambian los objetos de entrada a objetos de salida en relación 1:N
- Se utilizan operaciones de "sintetización de datos"
- groupByKey
 - Juega el papel del paso shuffle en MapReduce
- combineValues
 - Caso especial de parallelDo
 - Recibe PTable<K, Collection<V>> y una función
 - O Opera sobre objetos de tipo V y retorna PTable<K, V>
 - Esta función es la que nos permite unir múltiples valores en 1
 - O El ejemplo más sencillo de esto es realizar un conteo.



FlumeJava: Modelo de ejecución

- Similar a Apache Spark
- Evaluación diferida (perezosa)
- Operaciones crean un plan de ejecución hasta que es necesario materializar
 - Grafo acíclico dirigido
- Optimizador actúa sobre el plan de ejecución
 - O Integra múltiples pasos programados en pasos individuales
 - Determina localidad de ejecución y almacenamiento



FlumeJava: Ejemplo ejecución

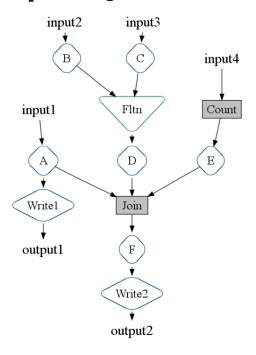


Figure 1. Initial execution plan for the SiteData pipeline.



FlumeJava: Fusión ParallelDo

- Composición de funciones g(f())
 - O Cuando se tiene una operación f y el resultado es consumido por otra operación g
- Fusión productor-consumidor
 - O Si el resultado de f no es utilizado afuera de una composición, no se materializa
 - O Se puede agregar las instrucciones de f a la operación g
- Fusiones operaciones hermanas
 - Cuando múltiples ParallelDo leen la misma fuente de datos



FlumeJava: Fusión ParallelDo

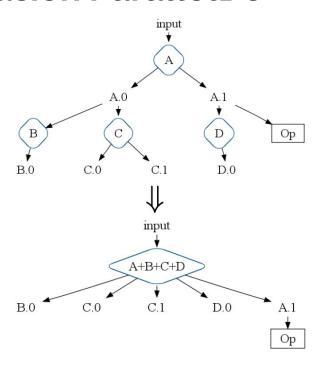


Figure 2. ParallelDo Producer-Consumer and Sibling Fusion.



FlumeJava: MSCR

- MapShuffleCombineReduce
- Convertir siempre tratará de convertir combinaciones ParallelDo, GroupByKey,
 CombineValues y Flatten en un MapReduce sencillo.
- Para cumplir ese objetivo se realiza un paso intermedio
 - O Hay *M* canales de entrada y *R* canales de reducción, o salida.
 - O Entre ambos *M* y *R* se puede tener, de manera opcional, una operación de Shuffle y una de Combinación.
 - O Se relajan las restricciones estándar de MapReduce que un reductor debe producir salidas con la misma llave que las entradas.



FlumeJava: MSCR

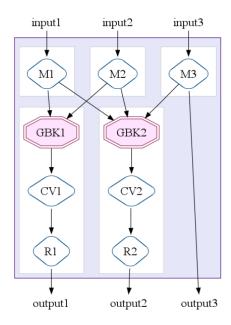


Figure 3. A MapShuffleCombineReduce (MSCR) operation with 3 input channels, 2 grouping output channels, and 1 pass-through output channel.



FlumeJava: Fusión MSCR

- Orientada hacia agrupamientos de datos que comparten informacion entre canales a través de operaciones ParallelDo.
- Evita la necesidad de múltiples operaciones flatten. Realiza una única operación MSCR.



FlumeJava: Fusión MSCR

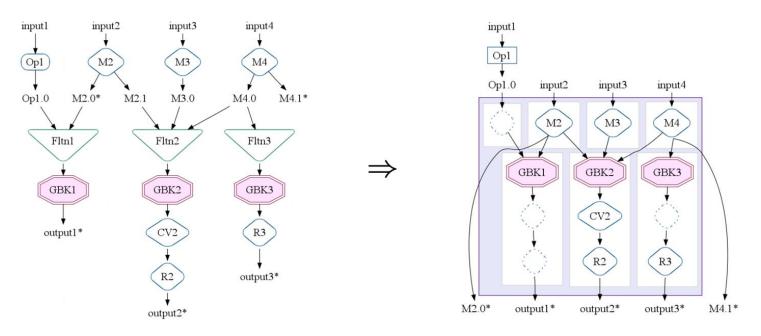


Figure 4. An example of MSCR fusion seeded by three GroupByKey operations. Only the starred PCollections are needed by later operations.



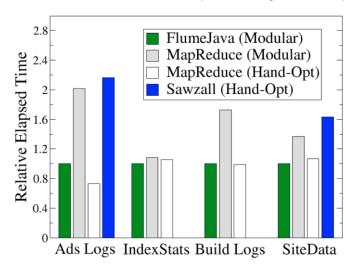
FlumeJava: Ventajas

- No es necesario saber cómo ni dónde se almacena la información
 - O Puede ser en memoria, en disco o algún servicio (e.g. Bigtable)
- No es necesario definir cómo se ejecutan las operaciones
 - Local en la máquina con un ciclo
 - Ejecución distribuida
 - O Consulta a un servicio externo
- Las pruebas pueden realizarse en memoria local
 - Favorece Test Driven Development, permitiendo a los programadores crear pequeños casos de prueba en forma de colecciones.
- Se puede implementar la ejecución utilizando evaluación diferida
 - El optimizador opera sobre el grafo de ejecución sin intervención



FlumeJava: Benchmark

- Hipótesis: Rendimiento de data pipelines en FlumeJava es comparable a un(a) buen(a) programador(a) de Map Reduce
 - O No necesariamente experto(a) pero experimentados(as)
 - O Debido a la considerable curva de aprendizaje en MapReduce, es suficiente





Referencias

Chambers, C; Raniwala, A; Perry, F; Adams, S; Henry, R; Bradshaw, R;
 Weizenbaum, N. FlumeJava: Easy, Efficient Data-Parallel Pipelines.
 https://static.googleusercontent.com/media/research.google.com/en//pubs/archive/35650.pdf

