

Apache Flink 1.9.0 特性解读

Flink China 北京站 Meetup - 2019年06月29日



About us

• 杨克特(鲁尼)

- Apache FlinkCommitter
- 目前在阿里巴巴负 责 Blink SQL 引擎

● 戴资力 (Gordon)

Ververica

- Apache Flink PMC
- Software Engineer @



Apache Flink 开源社区共同努力的成果

所有新版本释出的功能与改进,

绝非单一团队 / 个人的努力而来 ,

而是全体社区的数位成员无私贡献的成果







CONTENT 目录 >>

- 01 / Apache Flink 1.9.0 特性解读
 - 架构改动
 - Table API & SQL
 - Runtime & Core
 - 生态

02/ 未来版本计划



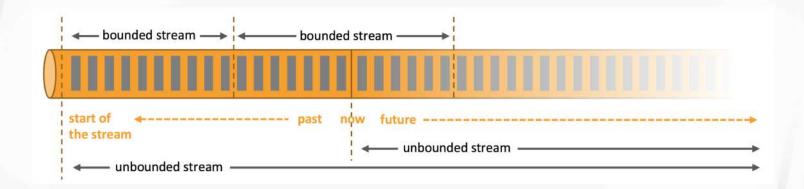
01

架构改动

Architecture Changes



Flink 的设计理念

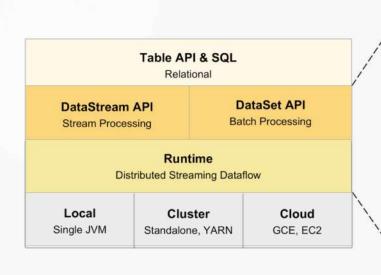


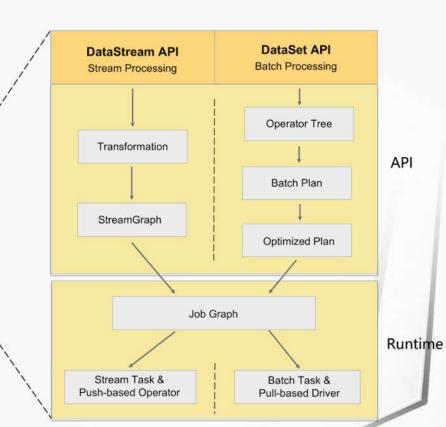
Continuous processing of unbounded data streams as *core abstraction*,

Batch as a *special case* of streaming



Flink 架构







存在的问题

● 从用户角度:

- 需要在两个底层API中进行选择
- 不同的语义、不同的connector支持、不同的错误恢复策略...
- Table API 也会受不同的底层API,不同的connector等问题的影响

• 从开发者角度:

- 不同的翻译流程,不同的算子实现,不同的Task执行...
- 代码难以复用
- 两条独立的技术栈 -> 需要更多的人力 -> 功能开发变慢、性能提升变难 , bug变多



一个大胆的想法

既然批是流的一个特例,我们是否可以...?

DataStream API
Stream Processing

DataSet API

Batch Processing

搞定!



未来架构

DataStream

"Physical" Application API

Table API & SQL

Relational API

StreamTransformation DAG & StreamOperator

Runtime

Distributed Streaming Dataflow

Local

Single JVM

Cluster

Standalone, YARN

Cloud

GCE, EC2

端到端重构修改:

- Table API & SQL
- DataStream增加批处理
- 统一的DAG API
- 统一的算子 API
- 统一的Source API
- 网络传输架构
- 作业调度
- 错误处理

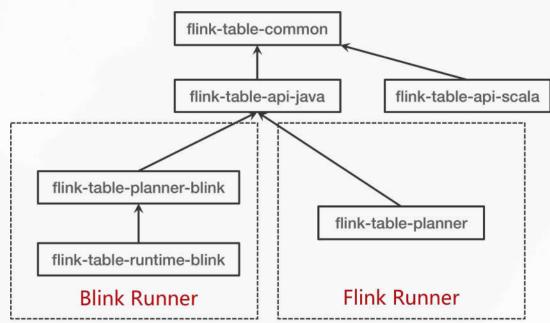
绿色:已启动 黄色:计划中



Table API & SQL 如何吃好这个螃蟹?

[FLIP-32] Restructure flink-table for future contributions

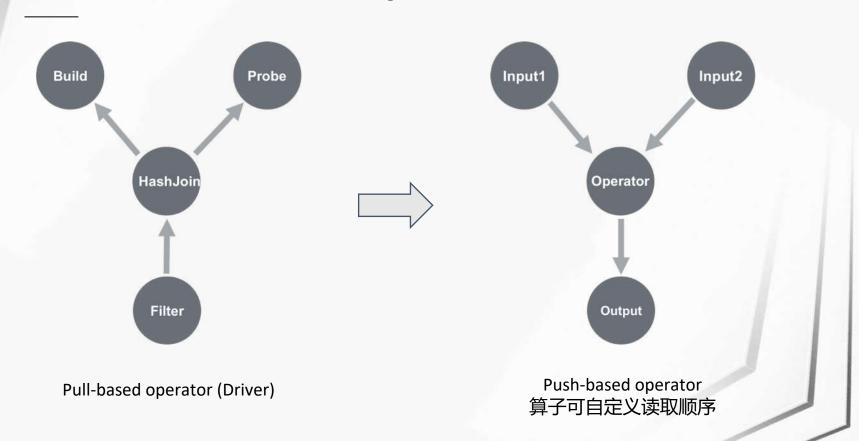
[FLINK-11439] INSERT INTO flink_sql SELECT * from blink_sql



- Table 模块进行拆分
- Table 支持多个 Runner,用户可自 行选择使用哪个 Runner
- Flink runner 保持原来的行为,继 续翻译到 DataStream/DataSet
- Blink runner 对接最新的 runtime
 架构,流批作业使用统一的 DAG
 和 StreamOperator 来描述
- 未来将只保留 Blink Runner



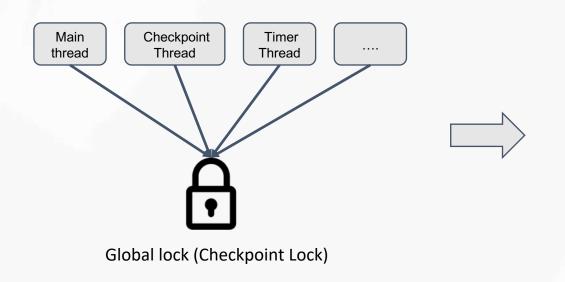
Selective Push Model Operator





Stream Task Mailbox Model

[FLINK-12477] Change threading-model in StreamTask to a mailbox-based approach







02

Table API & SQL



Table API & SQL 新特性预览

T











全新的 SQL 类型系统

DDL 初步支持 Table API 增强 统一的 Catalog API 更好的 Hive 兼容性

Blink Runner



全新的 SQL 类型系统

[FLIP-37] Rework of the Table API Type System

- 目前使用的 TypeInformation 的问题:
 - 和 SQL 的语义不一致(比如Decimal没有精度信息)
 - 和物理存储格式绑定(TypeInformation绑定了TypeSerializer)
- 全新的 SQL 类型系统
 - 保持和 SQL 标准语义一致
 - 只包含纯粹的逻辑类型信息,可支持多种物理存储形式(比如 TIMESTAMP 可以用Long,java.sql.Timestamp,java.time.LocalDateTime 等形式来表示)
- 所有 SQL 类型: (绿色: 1.9完整支持,黄色: 1.9部分支持,红色: 1.9+)
 CHAR(n), VARCHAR(n), BOOLEAN, BINARY(n), VARBINARY(n),
 DECIMAL(p, s), NUMERIC, TINYINT, SMALLINT, INT, INTEGER, BIGINT, FLOAT, DOUBLE,
 DATE, TIME, TIMESTAMP, TIMESTAMP WITH TIMEZONE, TIMESTAMP WITH LOCAL TIMEZONE,
 INTERVAL YEAR, INTERVAL MONTH, INTERVAL DAY, INTERVAL HOUR, INTERVAL MINUTE, INTERVAL SECOND ARRAY, MULTISET, MAP, ROW, NULL, ANY, USER DEFINED TYPE



SQL DDL

```
CREATE TABLE kafka orders (
  order id VARCHAR,
  product VARCHAR,
  amount BIGINT,
  order ts TIMESTAMP,
                              Schema
  PRIMARY KEY (order id)
  proctime AS PROCTIME(),
  WATERMARK FOR order ts AS BOUNDED W ELAY '10' SECOND
) WITH (
                                                              Watermark (1.9?)
  connector='kafka',
  kafka.bootstrap.servers='localhost:9092',
  kafka.topic='orders',
  kafka.group.id='testGroup',
                                               定义了表的属性,包括存储类型,连
  kafka.startup-offset='earliest',
                                               接信息,读取范围,有界性等
  kafka.end-offset='none',
其他常用的DDL语句:
CREATE FUNCTION / CREATE VIEW
INSERT INTO / INSERT INTO PARTITION (hive dialect) / INSERT OVERWRITE (hive dialect)
```



从 SQL 文本自动区分流批计算(1.9+)

```
CREATE TABLE kafka orders (
  order id VARCHAR,
  product VARCHAR,
  amount BIGINT,
  order ts TIMESTAMP,
  PRIMARY KEY (order id)
  proctime AS PROCTIME(),
  WATERMARK FOR order ts AS BOUNDED WITH DELAY '10' SECOND
) WITH (
  connector='kafka',
  kafka.bootstrap.servers='localhost:9092',
  kafka.topic='orders',
  kafka.startup-offset='earliest',
  kafka.end-offset='none' 或 kafka.end-offset='2019-06-28 00:00:00'
SELECT product, TUMBLE START(order ts, INTERVAL '1' MINUTE), COUNT(*)
FROM kafka orders GROUP BY product, TUMBLE(order ts, INTERVAL '1' MINUTE);
更多讨论见:Ground Source Sink Concepts in Flink SQL
```



Table API 增强

- 更丰富的列操作API
 - o Table addColumns(Expression... fields);
 - o Table addOrReplaceColumns(Expression... fields);
 - Table renameColumns(Expression... fields);
 - o Table dropColumns(Expression... fields);
- 更灵活的操作方法
 - o Table map(Expression mapFunction);
 - o Table flatMap(Expression tableFunction);
 - o AggregatedTable aggregate(Expression aggregateFunction);
 - FlatAggregateTable flatAggregate(Expression tableAggregateFunction);



统一的 Catalog API

[FLIP-30] Unified Catalog APIs

统一的 Catalog API 的意义:

- 完整支持 DDL 的基础
- 可以使用不同的介质来存储meta信息(纯内存,文件,其他 meta 系统等)
- 便于和现有系统的集成(hive meta store, mysql)
- 使 Flink 不仅具备异构数据源的联合计算能力, 甚至提供跨数仓的联合计算

1.9 提供两种 Catalog 实现:

- InMemoryCatalog
- HiveCatalog (可以用在两种场景,一是将 Flink 的表存储到 HMS 中,二是以兼容的方式读写 Hive 元数据)



Hive 兼容性

总体计划: 1.9 支持和 Hive 相关的 DML(SELECT、INSERT),包括:

- 读取 Hive 数据表
 - 支持分区表和非分区表
 - 支持多种文件格式, text、orc、parquet 等
- 以兼容的方式写 Hive 数据表
 - 支持分区表与非分区表,对于分区表支持静态分区与动态分区
- 支持读写 Hive 的复杂数据结构 (除 UNION外)
- 支持在 Flink 中直接运行 Hive UDF,包括 GenericUDF, UDTF, UDAF

1.9+ 版本继续支持 Hive 的 DDL

更详细的信息不要错过:《Apache Flink-1.9与Hive的兼容性》



Blink Runner



数据结构 二进制化



更丰富的 内置函数



Minibatch Aggregation



多种解 热点手段



维表支持



TopN



高效的 流式去重



完整的 批处理支持



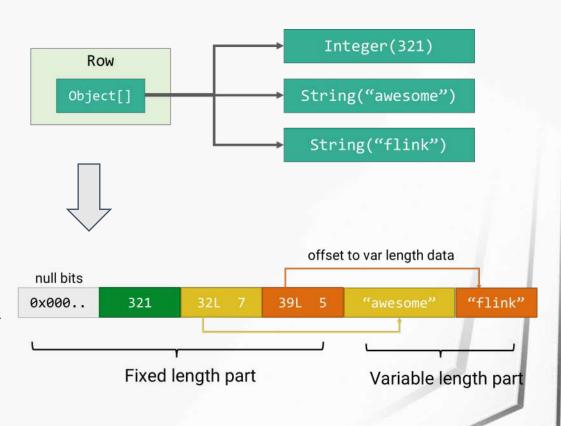
数据结构二进制化

旧数据结构:Row

- ➤ Java 对象的空间开销高
- ➤ 主类型的装箱和拆箱开销
- ➤ 昂贵的 hashCode() 和 (反)序列化

新数据结构:BinaryRow

- ➤ 完全基于二进制数据
- ➤ 与内存管理紧密结合, CPU 缓存友好
- ➤ 避免了大量反序列化开销
- ➤ 大幅提升流批作业性能

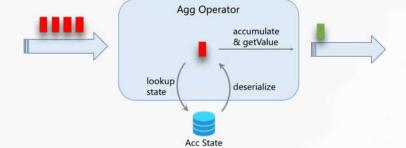




Minibatch Aggregation

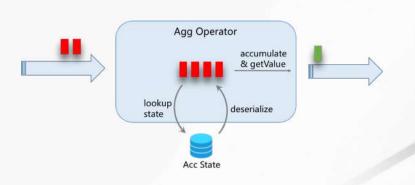
普通版本:

- ➤ 每一条消息都会读写 state
- ➤ 大量序列化/反序列化开销



Minibatch 版本:

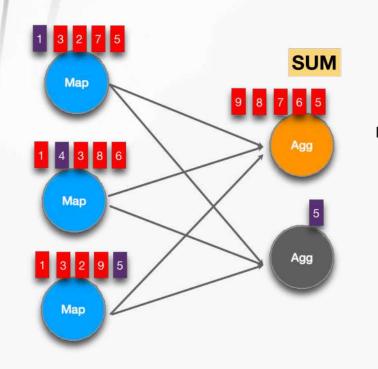
- ➤ 使用内存进行攒批
- ➤ 内存中即可聚合,减少 state 读写
- ➤ 输出数据少,下游压力降低
- ➤ 大幅提升吞吐



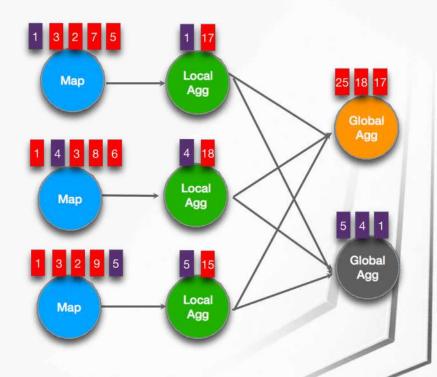


Local Global Agg 解决简单热点

SELECT COUNT(*) FROM T GROUP BY color









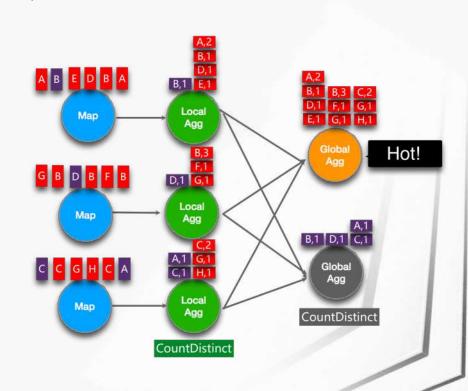
两层 Agg 改写解决复杂热点

SELECT color, COUNT(DISTINCT id) FROM T GROUP BY color

对于中间结果需要存储所有明细的agg(例如count distinct), 简单的 local - global 已经不能很好的解决热点问题

```
优化过程中进行
query 改写的操作
```

```
SELECT color, SUM(cnt)
FROM (
    SELECT color, COUNT(DISTINCT id) as cnt
    FROM T
    GROUP BY color, MOD(HASH_CODE(id), 1024)
)
GROUP BY color
```





01 P1

④ 关联输出

Products

JoinTable Operator

维表 join

```
CREATE TABLE mysql products (
 product id VARCHAR,
 product_name VARCHAR,
  price DECIMAL(10, 2),
  PRIMARY KEY (product id)
) WITH (
  connector = 'mysql'
                                           O5 O4 O3 O2
);
                                             ① 订单数据到达
SELECT o.*, p.*
FROM kafka_orders AS o
JOIN mysql_products FOR SYSTEM_TIME AS OF o.proctime AS p
ON o.product id = p.product id
```



TopN 计算

例:计算每个类目中总销量排名前3的店铺

```
SELECT *
FROM (
   SELECT
    *,
    ROW_NUMBER() OVER (
        PARTITION BY category
        ORDER BY sales DESC) AS rownum
   FROM shop_sales)
WHERE rownum <= 3</pre>
```

- 在流计算中,会识别这样的 query pattern 并优化成一个单独的算子
- 针对不同的细分场景,有多种不同的实现,优化器自动进行选择(比如只输出商家,不需要具体排名)

result			
category	shopId	sales	rownum
book	shop-43	89	1
book	shop-46	56	2
book	shop-58	43	3
fruit	shop-12	78	1
fruit	shop-44	67	2
fruit	shop-32	57	3
***	7444	***	***



高效流式去重

数据中有PK,但是上游可能会重复发送,两种场景:

- 1. 上游由于重启或者其他原因发送完全重复数据,只有第一条对你有意义
- 2. 上游会持续不断的针对主键更新数据(比如上游是UpsertSink)

每个主键保留第一条数据:

```
SELECT parimary_key, a, b, c
FROM (
    SELECT
    *,
     ROW_NUMBER() OVER (
        PARTITION BY parimary_key
        ORDER BY proctime ASC) AS rownum
    FROM T)
WHERE rownum == 1
```

每个主键保留最后一条数据:

```
SELECT parimary_key, a, b, c
FROM (
   SELECT
    *,
    ROW_NUMBER() OVER (
        PARTITION BY parimary_key
        ORDER BY proctime DESC) AS rownum
FROM T)
WHERE rownum == 1
```

借鉴 TopN 的思想,识别 query pattern 后使用高效算子来实现



完整的批处理支持

- 功能
 - 基本功能完备
 - 支持多种 join 方式 (inner / left / right / full outer / semi / anti)
 - 完整支持几乎所有 over window
 - 支持子查询 (correlated / uncorrelated)
 - 高级分析函数支持 (grouping set, cube, rollup...)
- 稳定性
 - o Runtime 进行了大量的稳定性优化(后面介绍)
 - Shuffle service 插件化

Flink 从 1.9 版本开始将成为传统批处理引擎的有力竞争者!



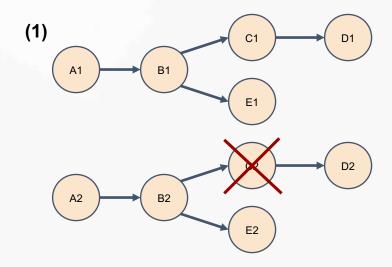
03

Runtime



[FLIP-1] Fine-grained recovery

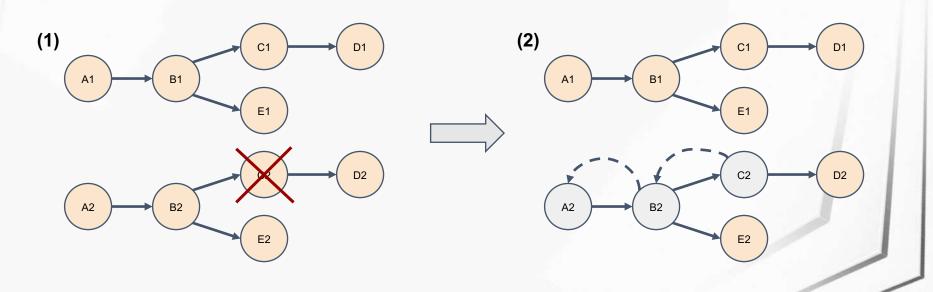
- 降低错误恢復所需花费时间 / IO 资源:
 - 错误发生时,只需局部重启与错误的 Task 有依赖的部分





[FLIP-1] Fine-grained recovery

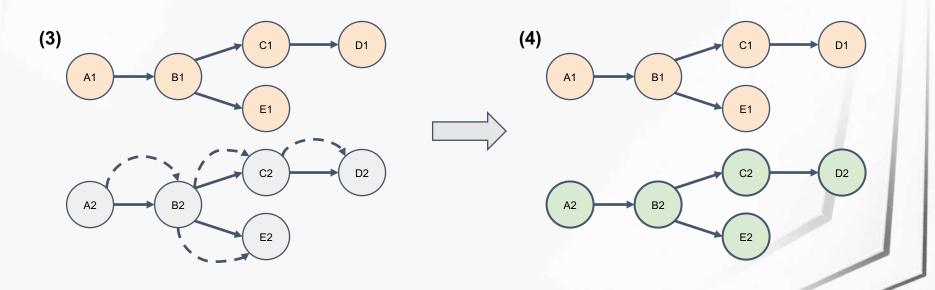
- 降低错误恢復所需花费时间 / IO 资源:
 - 错误发生时,只需局部重启与错误的 Task 有依赖的部分





[FLIP-1] Fine-grained recovery

- 降低错误恢復所需花费时间 / IO 资源:
 - 错误发生时,只需局部重启与错误的 Task 有依赖的部分



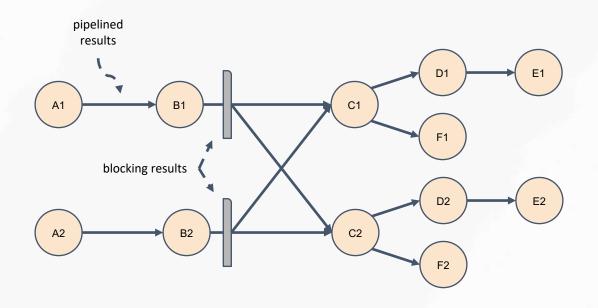


- 现有支援的限制:
 - 对于流式应用 -
 - 只对于 Embarrasingly Parallel (无 shuffling) 之应用有优化效果
 - 大部分流式应用算子间皆是 all-to-all 依赖关係, 且皆为 pipeline 计算



- 现有支援的限制:
 - 对于流式应用 -
 - 只对于 Embarrasingly Parallel (无 shuffling) 之应用有优化效果
 - 大部分流式应用算子间皆是 all-to-all 依赖关係,且皆为 pipeline 计算
 - 对于批次应用 -
 - 虽然算子也大多是 all-to-all 依赖关係, 但部分的中介结果为 blocking intermediate results,而非 pipelined
 - 可以利用此特性来缩减错误发生时执行 DAG 所需重启的范围



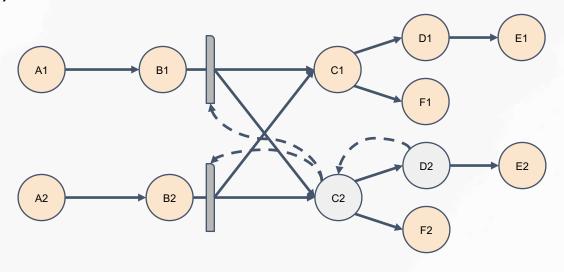




(1) C1

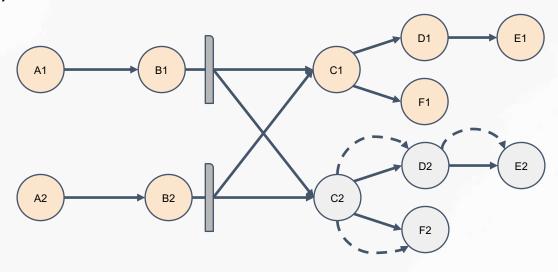


(2)



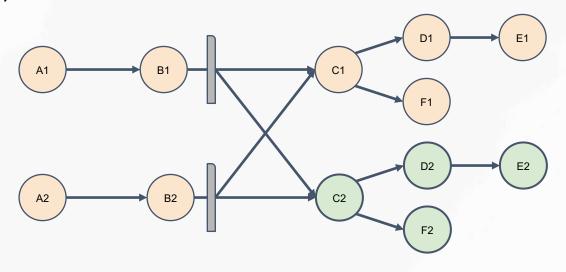


(3)





(4)





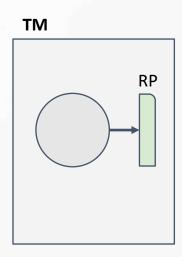
- 对于 runtime 的需求:
 - Intermediate result partitions (简称 RP)需支援重複消费
 - 若无法重複消费 RP, 没办法更进一步缩减 DAG 所需重启的范围
 - <= 1.8: Task 结束运算后,产生的 RP 被下游算子消费一次后即被释出
 - 需集中化维护跨所有 TM 中所有 RP 的全域观
 - 拥有所有 RP 全域观,才能判断哪些 task 的产出 RP 仍存在, 决策无需重启的 task
 - ⇒ 需重构 RP 的生命週期管理,集中化管控



[FLIP-31] Pluggable Shuffle Manager

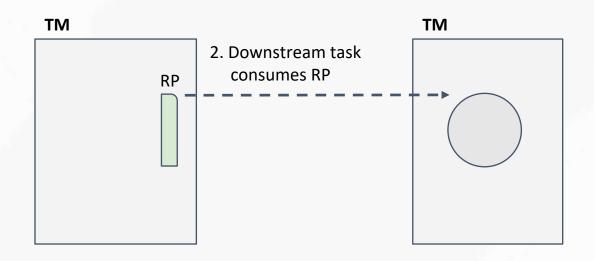
- 解决问题:
 - 重构 Result Partitions (RP) 生命週期,集中化管控
 - 使单一 RP 能够被重複消费
 - 方便 scheduler 查询仍存在的 RP 以决策错误发生需重启的 task
 - 解耦 TM 需同时负责产生 RP 与传输 RP (Shuffle) 之职责
 - 使 TM 能够在 Task 结束运算产生完 RP 后就提早释出运算资源
 - 方便扩增不同 shuffle / RP 储存的实现
 - 外部 shuffle service, 如 YARN external shuffle service
 - 将 RP 储存到 external storage,以脱离 job 的生命週期供跨 job 使用



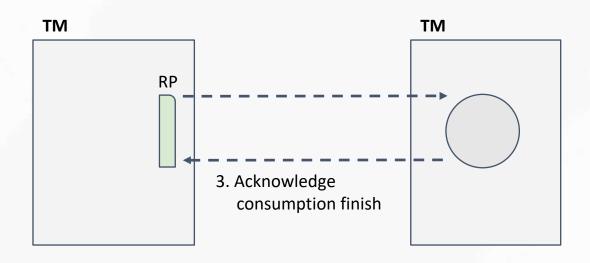


1. Producing task creates internal shuffle service (Netty) and generates RP

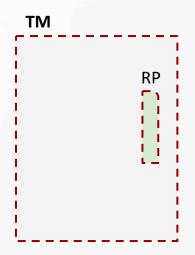




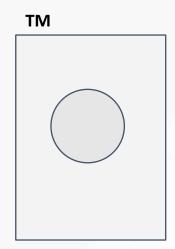




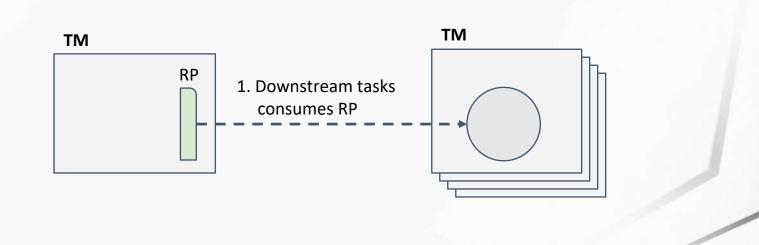




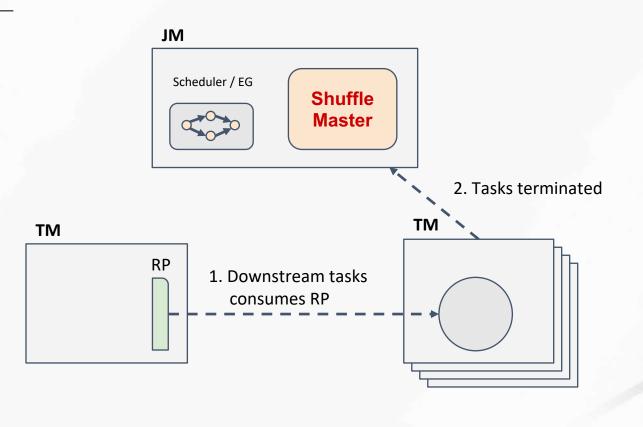
4. Release RP + task executor



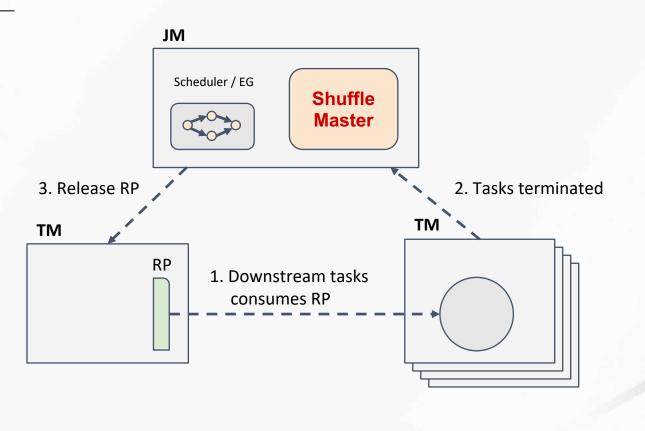












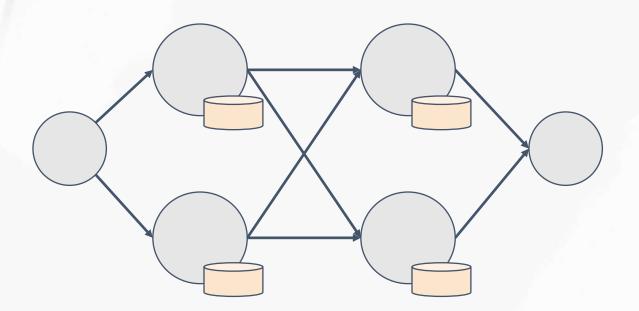


04

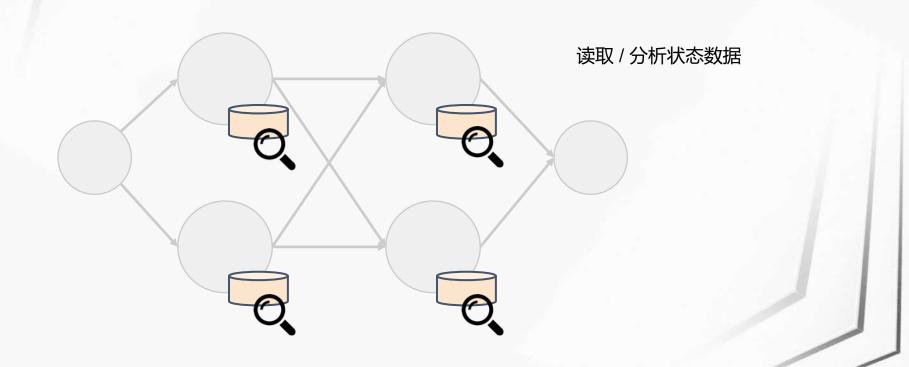
生态

Ecosystem

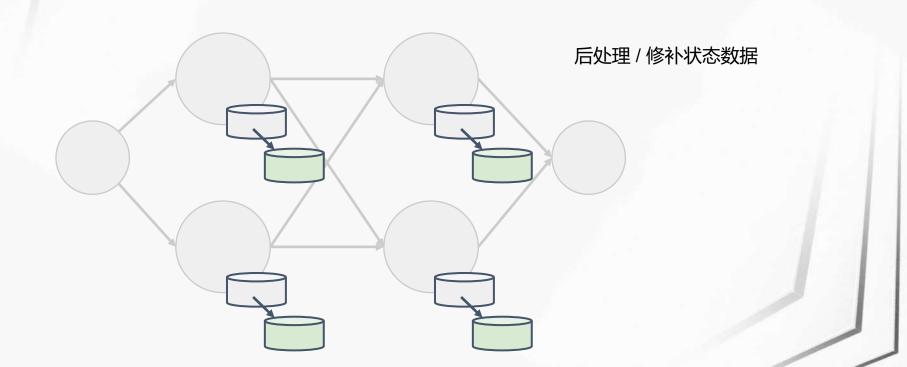




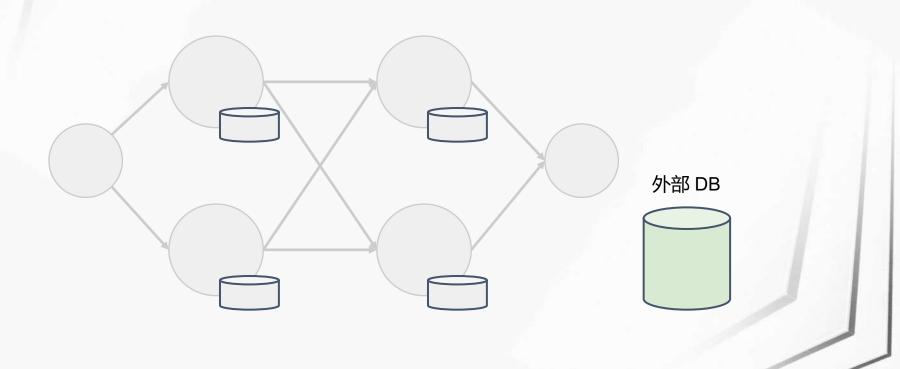




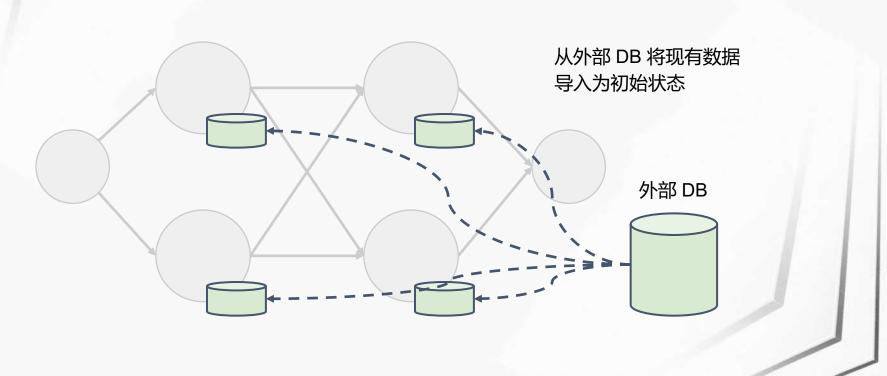














- 从用户角度:
 - 增加 Flink 流式应用内部状态的可及性
 - 修补 / 迁移状态数据更容易 , 不需要回放 source 讯息储列
 - 直接引入现有外部数据成为流式应用初始状态
- 从开发者角度:
 - 减少核心代码中用于应付状态多版本间格式相容的读写逻辑



```
ExecutionEnvironment env = ExecutionEnvironment.getExecutionEnvironment();
ExistingSavepoint savepoint = Savepoint.load("/savepoint/path", env);
DataSet<MyState> loadedKeyedState = savepoint
    .readKeyedState("operatorUid", new MyKeyedStateReaderFunction());
DataSet<MyProcessedState> processedKeyedState = loadedKeyedState
BootstrapTransformation<MyProcessedState> bootstrapOperator = OperatorTransformation
    .bootstrapWith(processedKeyedState)
    .transform(new MyStateBootstrapFunction());
savepoint
    .withOperator("operatorUid", bootstrapOperator)
    .write("/new/savepoint/path");
```



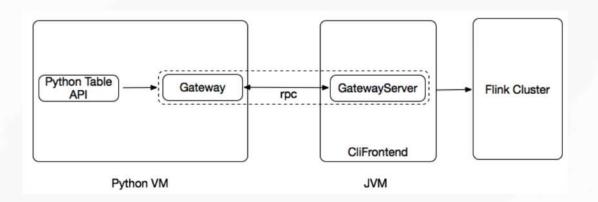
Python Table API

[FLIP-38] Python Table API

- 1.9.0 版 PyFlink 主要功能:
 - 架构上,利用 Py4j 建立了 PythonVM 与 JVM 的通讯
 - 支援所有 Java Table API 固有的功能 (除了 UDF / UDTF / UDAF)
 - 直接透过原有 CLI 提交 Python Table API 应用
 - 支持互动式开发 Interactive Shell



Python Table API - 架构设计



- 目标:直接基于现有的 Java Table API 上实现 Python API
 - Python Table API 只需定义 API 介面
 - 透过 rpc 去直接呼叫对应的 Java Table API
 - e.g. TableEnvironment / Table / TableSink, 等皆会有对应的 Python wrapper



Python Table API - 范例代码

```
from pyflink.dataset import ExecutionEnvironment
from pyflink.table import BatchTableEnvironment, TableConfig
from pyflink.table.descriptors import FileSystem, OldCsv, Schema
from pyflink.table.types import DataTypes
def word count():
   t config = TableConfig()
   env = ExecutionEnvironment.get execution environment()
   t env = BatchTableEnvironment.create(env, t config)
   elements = [(word, 1) for word in content.split(" ")]
   t env.from elements(elements, ["word", "count"]) \
        .group by("word") \
        .select("word, count(1) as count") \
        .insert into("Results")
   env.execute()
```



Python Table API

• 沿用现有的 Flink CLI 做应用提交

```
./bin/flink run \
    -py examples/python/table/batch/word_count.py \
    -j <path/to/flink-table.jar>
```

● 支援 Interactive Shell

```
./bin/pyflink-shell.sh [local|remote]
```



官方网页/文档中文翻译

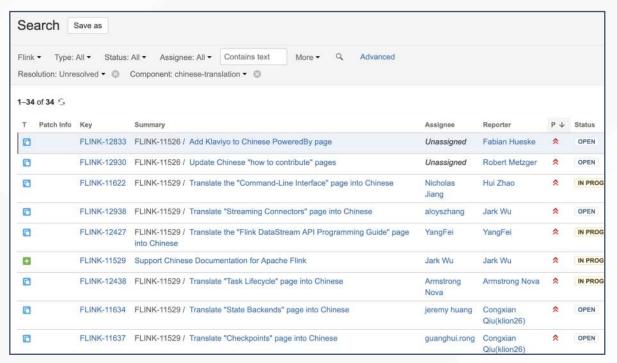






官方网页/文档中文翻译

所有文档翻译相关任务项目:點我





官方中文使用者邮件列表

Apache Flink 中文用户邮件列表

This forum is an archive for the mailing list user-zh@flink.apache.org (more options) Messages posted here will be sent to this mailing list.

Apache Flink 中文用户邮件列表

New Topic 2 People & Options > Topics (20) Replies Last Post Views Flink1.8+Hadoop3.1.2 编译问题 by CHENJIE Jun 28 by CHENJIE checkpoint stage size的问题 by ReignsDYL Jun 28 by CHENJIE 49 Flink如何实现Job间的协同联系? by 徐涛 Jun 28 by Hegun Cheng 18 Flink 窗口触发疑问 by 雷水鱼 Jun 27 by 雷水鱼 Re: checkpoint stage size的问题 by ReignsDYL Jun 26 by ReignsDYL 来自小乐的邮件 by 小乐 Jun 26 by 小乐 关于使用Flink建设基于CDC方式的OGG数据湖 by 唐门小师兄 Jun 26 by 唐门小师兄 blink 版本 消费kafka 看不到group id by 雷水鱼 Jun 25 by Biao Liu 你好! by 杨胜松(鼓翅) Jun 25 by Biao Liu flink filesystem 1.7.2 on Hadoop 2.7 BucketingSink,reflectTruncat() 有写入很多小文件到hdfs的风险 by 巫旭阳 Jun 24 by 巫旭阳 Flink程序长期运行后报错退出 PartitionRequestQueue - Encountered error while consuming partitions by 罗学焕/予之 Jun 24 by Biao Liu 15 Flink tps 速度问题 by haibin Jun 24 by Blao Llu 14 flink连续窗口 by 残翅2008 Jun 24 by Biao Liu 7 EventTimeTrigger源码求帮忙解读、求各位大佬帮帮忙、不胜感激 by 840124434 Jun 24 by Shi Quan 12 Flink任务资源动态规划 by 15904502343@163.com Jun 21 by 田志声 5 为何会报"Window can only be defined over a time attribute column."?? by Chennet Steven Jun 21 by Chennet Steven



官方中文使用者邮件列表

- 中文邮件列表订阅方式:
 - o 寄一封邮件到 user-zh-subscribe@flink.apache.org
 - o 系统会自动寄发订阅确认邮件
 - o 直接回复该邮件,即可订阅
- 订阅成功后将收到 Flink 中文邮件列表的所有消息,提问,回复等
- 尚未订阅的人**无法**对邮件列表发送邮件
- 订阅指南视频: https://www.bilibili.com/video/av57076677/



05

未来版本计划

Future Plan



未来版本计划

SQL

- o 继续完善 Type System 和 DDL
- Ground Source Sink Concepts in Flink SQL

Runtime

- o DataStream 增加批处理功能
- [FLIP-27] Unified runtime source API
- [FLIP-41] Unify Binary format for Keyed State
- Disk-spilling heap backend

生态

- o 原生支持 Protobuf / Thrift 等序列化格式
- o 支持 Python UDF
- o 继续完善 ML 算法库
- o 继续完善 Hive 兼容性



THANKS

