

## Flink在快手的应用与实践

董亭亭 ・ 快手 / 高级研发工程师

Apache Flink Meetup 北京 - 2019年06月29日



01 / Flink在快手应用场景与规模

CONTENT 目录 >>

02 / 快手Flink技术演进

03/ 未来计划



Flink在快手应用场景与规模





## Flink在快手应用

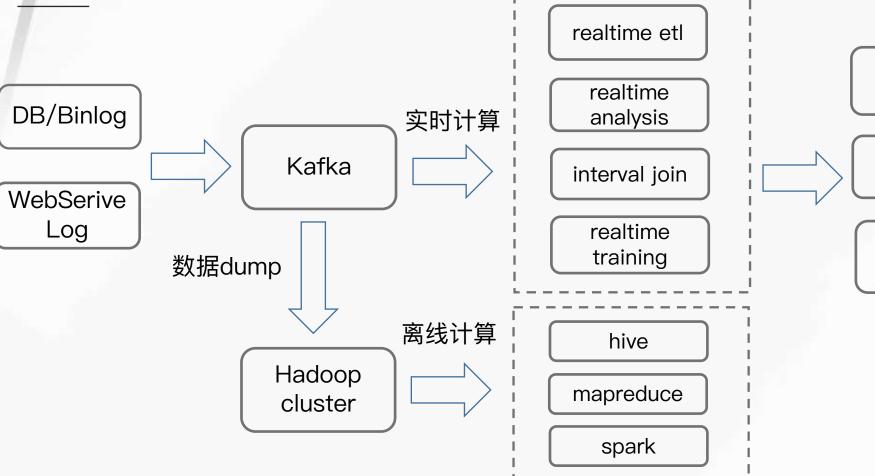
• Flink在快手应用场景

• Flink集群规模



## Flink在快手应用场景

Flink cluster



Druid

ES

HBase

数据接入

数据计算

数据应用



## Flink在快手应用场景



实时统计各类指标、监控项

辅助业务实时分析、监控

**15**% 数据处理 对数据清洗、拆分、join等处理

大topic的数据拆分、清洗

**5**% 数据处理 实时业务处理

特定业务逻辑处理: 实时调度



## Flink在快手应用场景



#### 短视频、直播质量监控

实时统计直播观众端、主播端播 放量、卡顿率、开播失败率等多 种监控数据。



#### 用户增长分析

实时统计各投放渠道拉新情况, 根据效果实时调整各渠道投入



#### 实时数据处理

广告展现流、点击流实时join 客户端日志的拆分



#### 直播cdn调度

实时监控各cdn厂商质量,调整 各cdn厂商流量配比



## Flink集群规模

1500 集群规模 1.7万亿日处理条目数

3.7千万峰值处理

集群部署: On Yarn

离线集群:标签物理隔离

② 实时集群:业务隔离,稳定性要求极高



# 

快手Flink技术演进





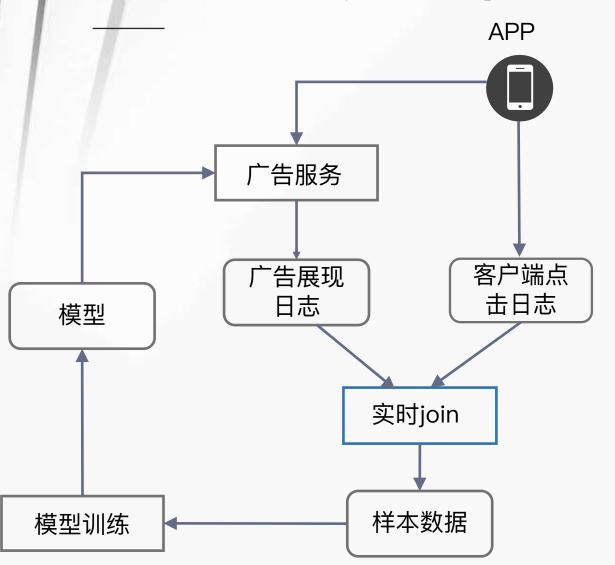
## **Apache Flink**

## 快手Flink技术演进

- 场景优化
  - Interval join场景优化
- 稳定性改进
  - 数据源控速
  - JobManager稳定性
  - 作业频繁失败
- 平台建设



## Interval Join应用场景



#### 口广告展现点击流实时join场景:

• 有效点击:展现流以后20min的点击

• Join逻辑:点击数据join过去20min展现

• 数据量大: 展现流20min数据1TB+

#### □最初模式

- 业务自己实现: kafka+redis
- 实时性不高
- 堆积机器、运维成本高

#### **□** Flink实现

- Interval join完美切合
- · 实时性高
- 维护成本低



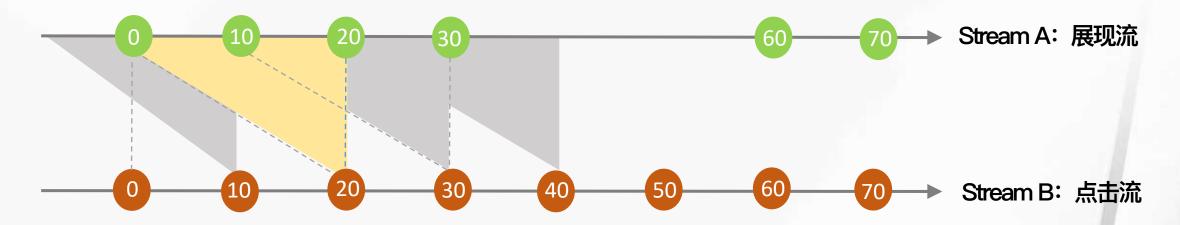
#### Interval Join原理:

- 两条流数据缓存在state中
- 任一数据到达,获取对面流相应时间范围数据
- join到数据后应用joinFunction

#### KeydStreamA.

intervalJoin(KeyedStreamB)

- .between(Time.minutes(0), Time.minutes(20))
- .process (joinFunction)



b.Timestamp ∈ [a.timestamp, a.tmestamp+20]



#### 状态存储策略选择

| Backend方式           | 特点   |
|---------------------|--|
| FsStateBackend      | State存储在内存<br>checkpoint时持久化到hdfs            |
| RocksDBStateBackend | State存储rocksdb<br>可增量checkpoint<br>适合超大state |

#### Rocksdb状态存储方式:

| rowKey (keyGroupId+joinKey+ts) | cf1 (StreamA) | cf2 (StreamB) |
|--------------------------------|---------------|---------------|
| 1,key1,ts1                     | record1       | record1'      |
| 2,key2,ts2                     | record2       | record2'      |

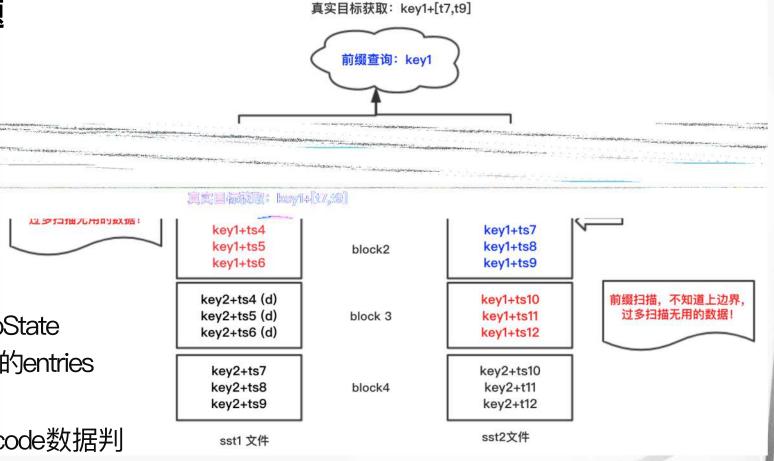


#### Rocksdb访问性能问题

- 作业出现反压,吞吐下降
- 频繁rocksdb get
- 单线程CPU被打满

#### 问题分析

- Flink内部实现RocksdbMapState
- 前缀扫描: 获取某个key值的entries
- 扫描大量无效数据
- 数据缓存pagecache, decode数据判断是否删除消费cpu





#### 针对rockdb访问性能优化:

- 全key扫描:拼出查询上下边界full key: keygroupld+join key+ts[lower, upper]
- 范围查询rocksdb: 更加精确seek到上下边界, 避免无效数据扫描和校验

#### □ 效果:

- 性能提升: p99查询性能提升10倍:nextkey 由1000毫秒 ---> 100毫秒以内
- 作业吞吐反压问题解决

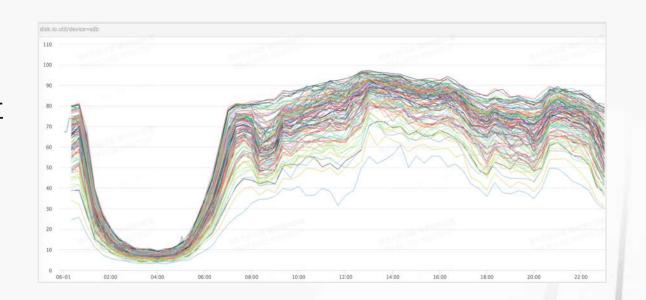




#### Rocksdb磁盘压力问题

- 机器选型: 计算型, 大内存、单块hdd盘
- 单机器 4-5 container, 使用一块hdd盘
- 高峰磁盘压力: disk uitl 90%, 150Mb/s

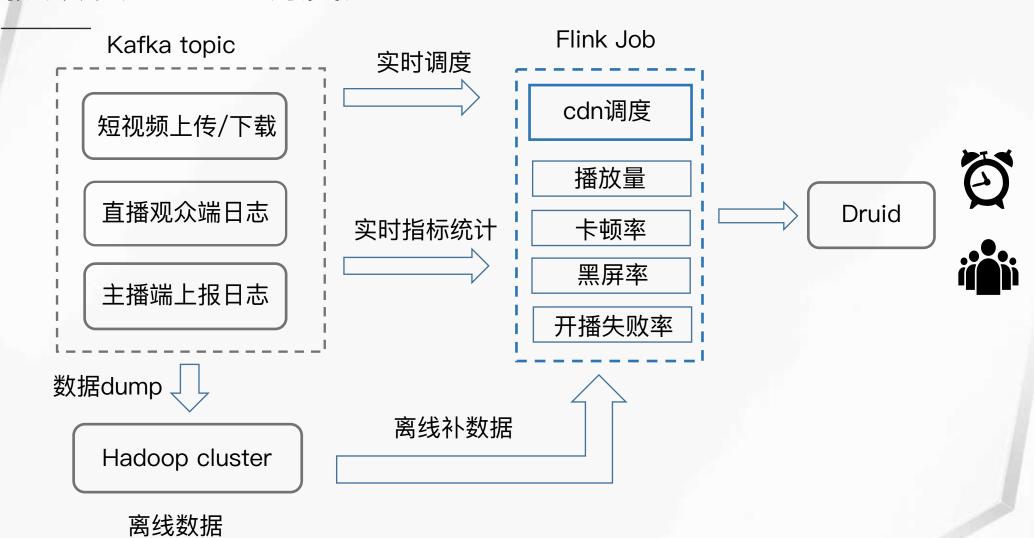




- Rocksdb 参数调优: 减少compaction IO 量
- Rocksdb配置套餐: 新增large state 套餐
- 框架支持RocksdbBackend自定义各种rocksdb参数配置
- 未来计划: state考虑共享存储的方式



## 视频质量监控调度应用



短视频、直播质量监控和调度



#### □ 视频应用 历史数据读取问题:

• 作业DAG复杂: 多个数据源读取数据

• 读取历史数据:作业失败从较早状态恢复

• 速度不可控:不同Source并发读数据速度不同

• Window类算子state堆积:作业性能变差、恢复失败

• 临时解决办法: 重置groupid, 从最新开始消费

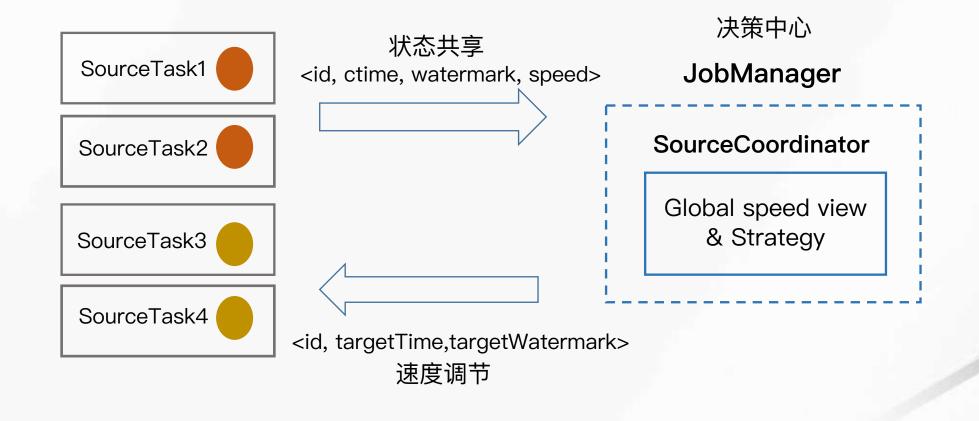
• 离线补数据:从不同hdfs文件读取,读取数据不可控

#### 口目的:

• 从源头控制多个Source并发读取速度



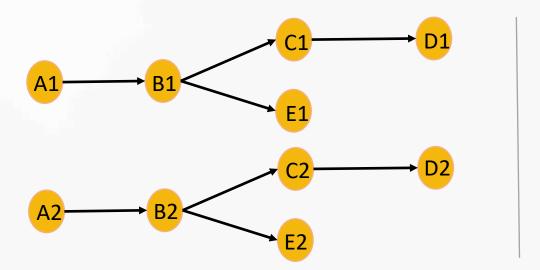
#### Source控速策略



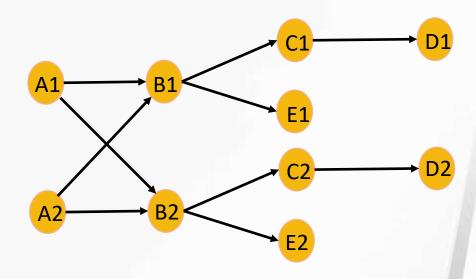


#### Source控速策略

A1,A2相互独立,无需对齐



A1,A2非独立 下游节点接受A1, A2发送过来数据



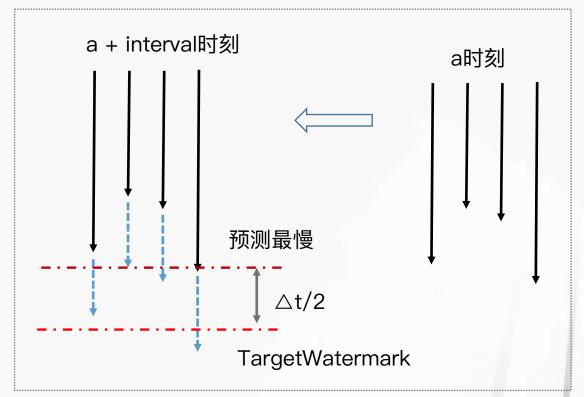
dag子图 source源之间不互相影响



#### Source控速策略

#### □共享状态

- sourceTask定期汇报: 默认10s
- 汇报内容: <id, clocktime,</li>
  watermark, speed>



#### □ 协调中心: SourceCoordinator

- 限速阈值: 最快并发watermark 最慢并发watermark > △t(默认5min)
- 全局预测: 各并发targetWatermark= base + speed \* time
- 全局决策: targetWatermark = 预测最慢watermark + △t/2
- 限速信息: <targetTime, targetWatermark>



#### Source限速策略

- □ SourceTask: 限速控制
  - 获取到限速信息: <targetTime, targetWatermark>
  - kafkaFetcher获取数据时,根据限速信息check当前进度,是否需要等待。

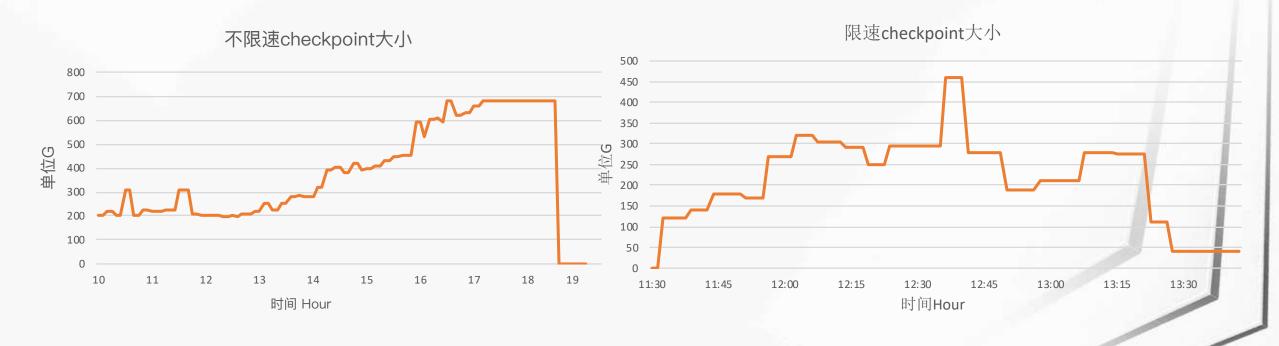
#### □其他考虑

- 时间属性: EventTime
- 开关控制:是否开启source限速策略
- dag子图 source源之间不互相影响
- 是否会影响checkpoint barrier下发
- 数据源发送速度不恒定, watermark突变情况



#### Source控速结果

- □ 线上作业, kafka消费From earliest(2 days ago)
  - 不限速: state持续增大、挂掉
  - · 限速: state可控、平稳追上最新数据





## 稳定性改进

### JobManager 稳定性

- □ JobManager内存
  - NameNode压力大, complete checkpoint路径删除慢
  - Checkpoint path 在内存中堆积
  - 删除策略: 每删除一个文件, list目录判空, 为空删除目录
  - 优化删除逻辑: 直接调用hdfs delete(path, false) 语义保持一致

#### □ JobManager GC慢

- Cgroup上线,影响调度、web ui卡
- jobmanager g1 gc过程变慢
- AppMaster 申请cpu个数硬编码为1
- 解决: AppMaster 申请cpu个数可参数化配置

#### Checkpoint 目录结构

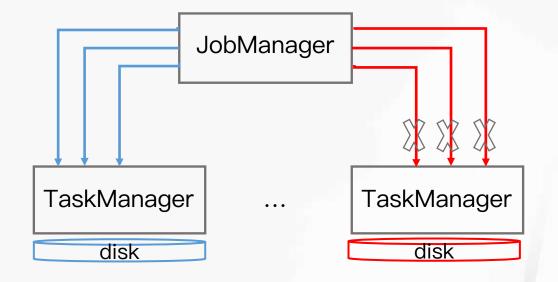
chkdir/jobid/chk-id/file-1 file-2 ... file-20000



## 稳定性改进

#### 机器故障造成作业频繁失败

- □ 磁盘问题导致作业持续调度失败
  - TaskManager不感知磁盘健康状况
- □ 作业频繁调度到有问题的机器
  - TaskManager在某台机器上频繁出core



#### □问题解决

- TaskManager增加DiskChecker磁盘健康检查
- 软黑名单:尽量不调度到某些机器



#### □平台建设

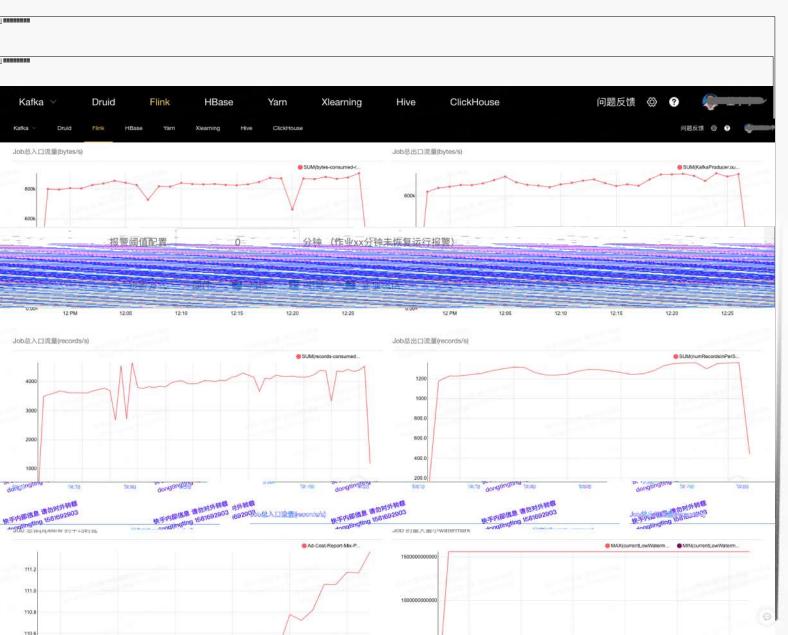
• 青藤作业托管平台

• 作业操作:提交、停止

• 作业管理:报警、自动拉起

• 作业metirc查看

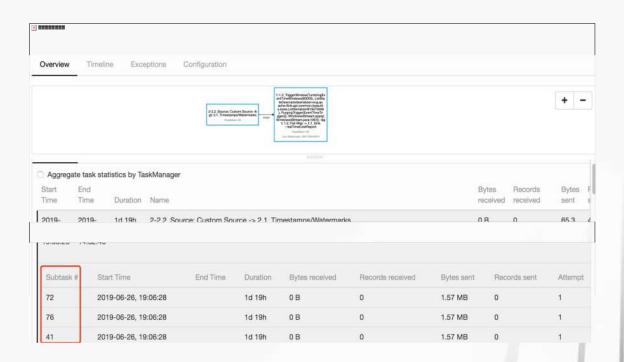






## 平台化建设

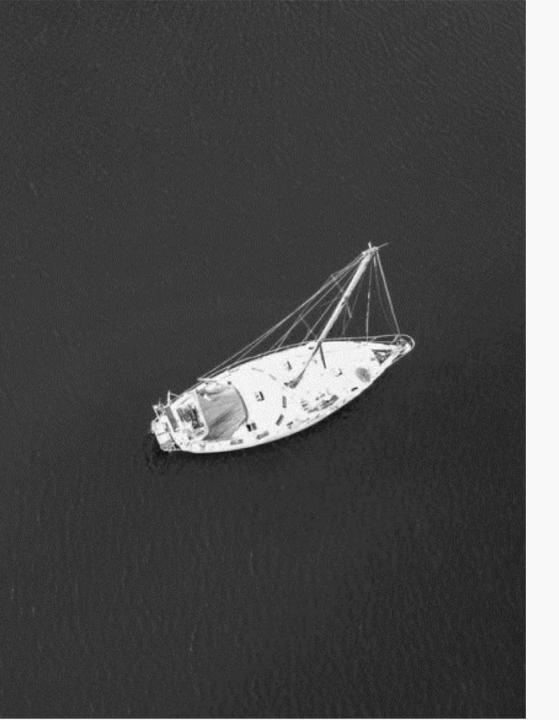
- □问题定位流程优化
  - 所有metric入druid+superset分析
  - Web ui 支持实时打印jstack
  - Web dag为各Vertex增加序号
  - Subtask信息中增加各并发subtaskld
  - 异常信息增加机器宕机信息提示
  - 新增多种metirc





# 03

未来计划





## 未来计划

#### Flink SQL

- 减少用户开发成本
- 实时数仓

#### 资源优化

- 合理的资源申请
- 提升资源利用率







快手数据架构

