

Flink CDC 详解

徐榜江(雪尽) Flink Contributor 阿里巴巴-高级开发工程师





CONTENT 目录 >>

02 / Flink CDC 项目

03/ Flink CDC 2.0 详解

04/ Flink CDC 未来规划





#1 CDC 概述





CDC 的全称是 Change Data Capture, 在广义的概念上,只要能捕获数据变更的技术,我们都可以称为 CDC。通常我们说的 CDC 技术主要面向数据库的变更,是一种用于捕获数据库中数据变更的技术。

CDC 技术应用场景非常广泛:

- ▶ 数据同步,用于备份,容灾
- ▶ 数据分发,一个数据源分发给多个下游
- ➤ 数据采集(E), 面向数据仓库/数据湖的 ETL 数据集成







CDC 技术

CDC的技术方案非常多,目前业界主流的实现机制的可以分为两种:

➤ 基于查询的 CDC

- 离线调度查询作业, 批处理
- 无法保障数据一致性
- 不保障实时性

➤ 基于日志的 CDC

- 实时消费日志,流处理 保障数据一致性
- 提供实时数据







常见开源 CDC 方案比较

	Flink CDC	Debezium	DataX	Canal	Sqoop	kettle	Oracle Goldengate
CDC 机制	日志	日志	查询	日志	查询	查询	日志
增量同步	•	•	×	•	×	×	
断点续传	•	•	×	•	×	×	
全量同步	•	•	•	×	•	②	
全量+增量	⊘	•	×	×	×	×	
架构	分布式	单机	单机	单机	分布式	分布式	分布式
Transformation	****	**	**	☆☆	**	☆	*
生态	****	***	***	***	**	**	***



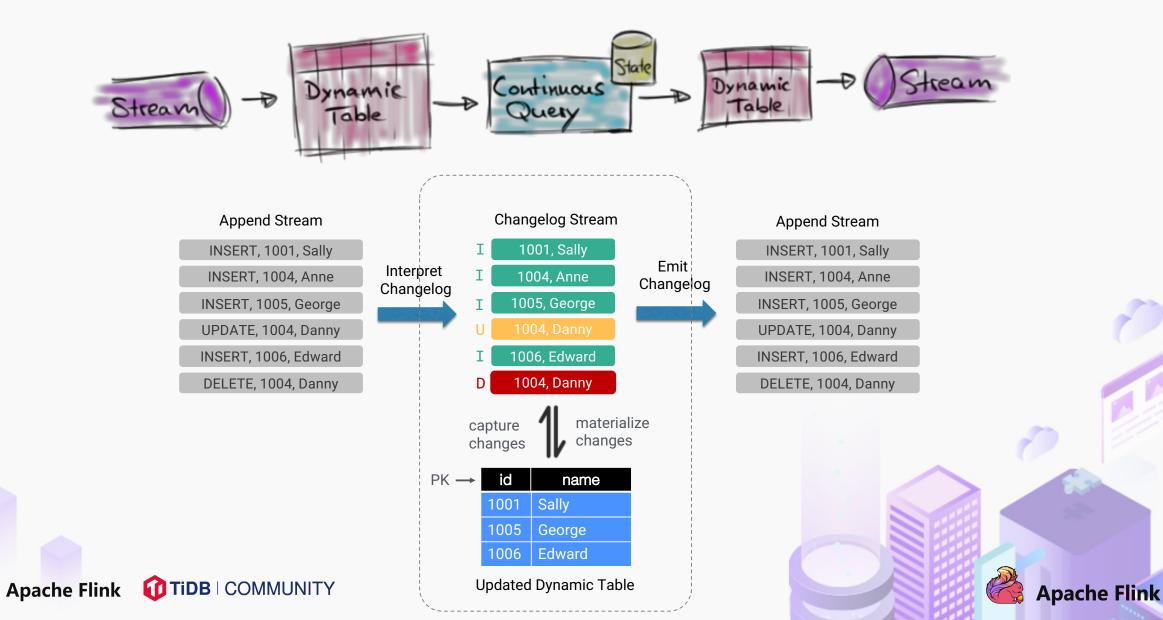


#2 Flink-CDC





Flink Changelog Stream



Flink Changelog Stream

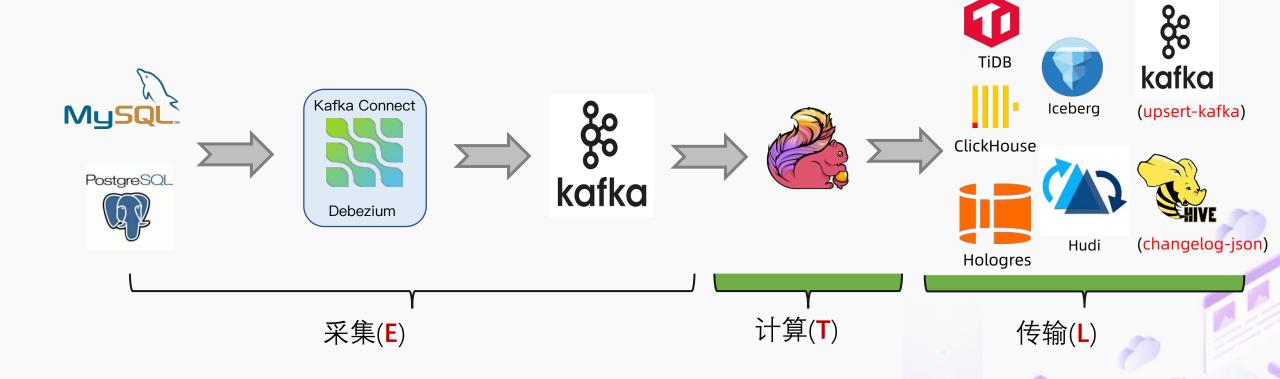
Debezium 数据格式

```
"op": "c"
"before": null,
"after": {
  "id": 1004,
  "name": "Anne"}}
"op": "u"
"before": {
  "id": 1004,
  "name": "Anne"},
"after": {
  "id": 1004,
  "name": "Leo"}}
"before": {
  "id": 1004,
  "name": "Leo"}},
"after": null}
```

Flink Changelog 数据结构

```
public enum RowKind {
  → INSERT,
   UPDATE_BEFORE,
    UPDATE_AFTER,
   DELETE;
public interface RowData {
    RowKind getRowKind();
    void setRowKind(RowKind kind);
    boolean getBoolean(int pos);
    byte getByte(int pos);
    . . .
```

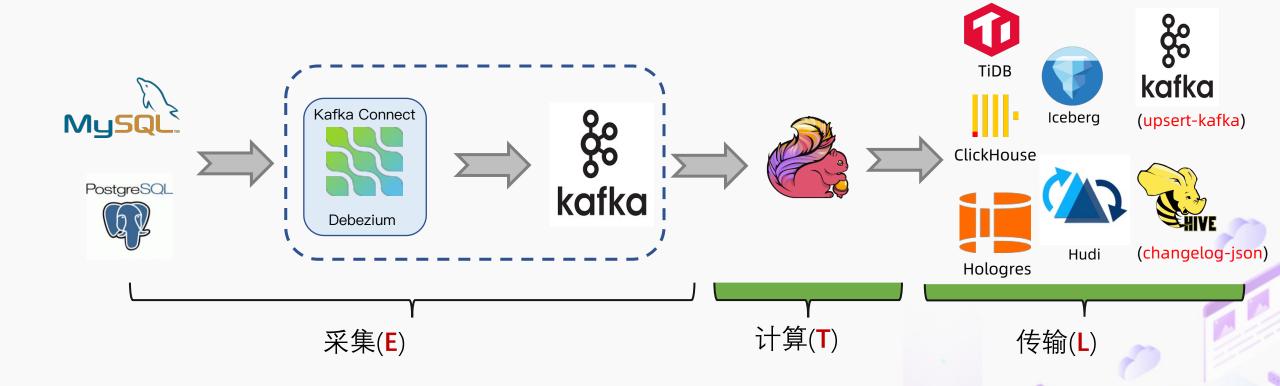
传统 CDC ETL 分析







传统 CDC ETL 分析

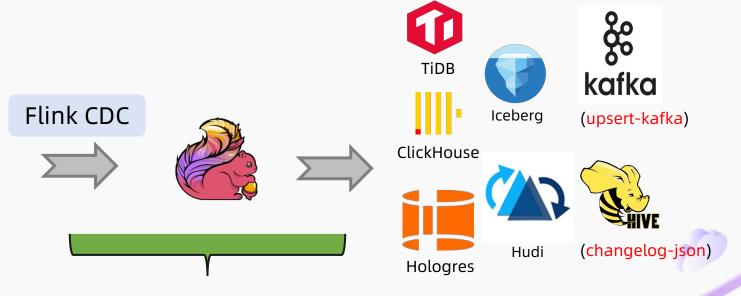


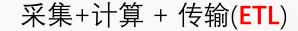




基于 Flink CDC 的 ETL 分析

```
-- 定义 MySQL 中的 products 源表
    CREATE TABLE mysql_products (
      id BIGINT, name STRING, ...
    ) WITH (
      'connector'='mysql-cdc',
    -- 定义 MySQL 中的 orders 源表
    CREATE TABLE mysgl orders (
      id BIGINT, product_id BIGINT, ...
12
    ) WITH (
      'connector'='mysql-cdc',
14
15 );
16
    -- 定义 tidb 结果表
    CREATE TABLE tidb_orders (
19
    ) WITH (
20
      'connector'='jdbc',
      'url'='jdbc:mysql://tidb:4000/test'
23
24
25
    -- 实时关联 MySQL 中的订单和产品信息,输出到 tidb 做 OLAP 分析
    INSERT INTO tidb_orders
    SELECT *
    FROM mysql_orders AS o LEFT JOIN mysql_products AS p ON o.product_id = p.id;
```











基于 Flink CDC 的聚合分析

通过 SQL 清洗、分析、聚合



PostgreSQL







Group By

Top-N















Hudi



(changelog-json)











基于 Flink CDC 的数据打宽





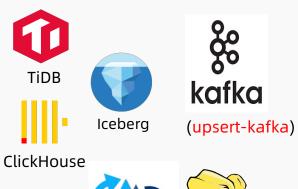


通过 SQL 打宽数据















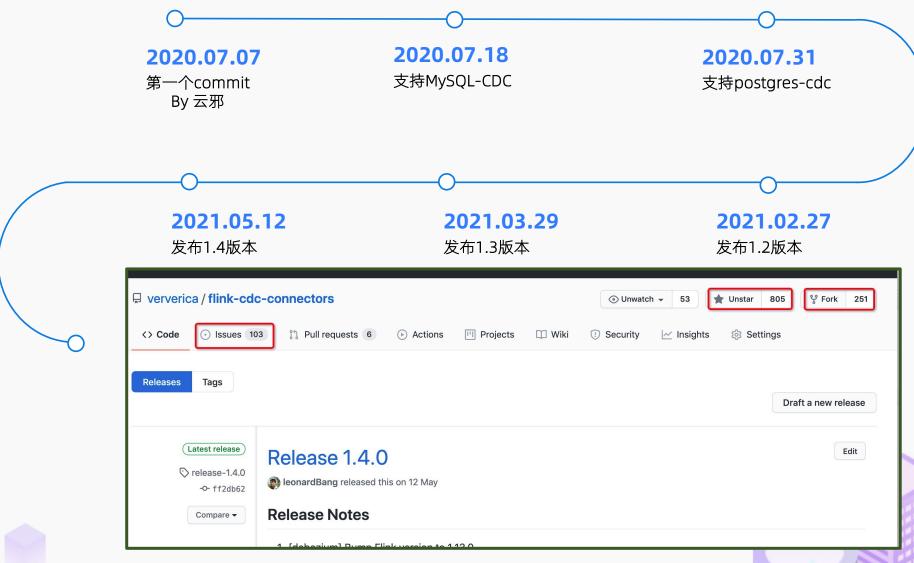
(changelog-json)







Flink CDC 里程碑









#3 Flink CDC 2.0 设计详解





Flink CDC 痛点

> 一致性通过加锁保证

Debezium 在保证数据一致性时,需要对读取的库或表加锁,全局锁可能导致数据库hang住,表级锁会锁住加锁的表(无法更新), **DBA** 一般不给锁权限。

> 不支持水平扩展

Flink CDC 目前只支持单并发,在全量阶段读取阶段,如果表非常大(亿级别), 读取时间都在 **小时** 级别

▶ 全量读取阶段不支持 checkpoint

CDC 读取分为两个阶段,全量读取和 增量读取, 目前全量读取阶段是不支持 checkpoint 的,fail 后需要重新读取







Debezium 锁 分析

Flink CDC 底层封装了 Debezium, Debezium 同步一张表分为两个阶段:

▶ 全量阶段:查询当前表中所有记录

➤ 增量阶段:从 binlog 消费变更数据

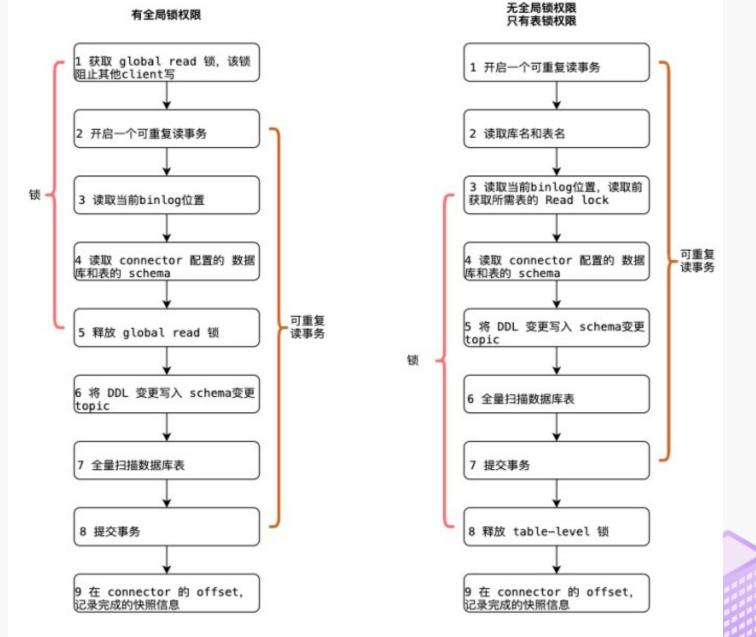
加锁发生在全量阶段,目的是为了确定增量阶段的初始位点,保证增量+全量实现一条不多,一条不少,保证数据一致性







Debezium 锁 分析







Debezium 锁 分析

FLUSH TABLES WITH READ LOCK

- ➤ 该命令等待所有正在进行的 update 完成,同时阻止所有新来的 update。
- ➤ 该命令执行成功前必须等待所有正在运行的 select 完成,所有等待执行的 update 会等待的更久。更坏的情况是,在等待正在运行 select 完成时,DB 实际上处于不可用状态,即使是新加入的 SELECT 也会被阻止。这是 MySQL Query Cache 机制。
- ➤ 该命令阻止其他事务 commit。

结论:加锁时间是不确定的,极端情况会 hang 住数据库

Percona 文章:

https://www.percona.com/blog/2014/03/11/introducing-backup-locks-percona-server-2/







设计目标

- 无锁
- 水平扩展
- 支持 checkpoint

「 借鉴 Netflix 的 DBlog paper[1],全程无锁

基于 FLINK FLIP-27 Source 实现[2], 架构更加优雅

[1]:https://arxiv.org/pdf/2010.12597v1.pdf

[2]: https://cwiki.apache.org/confluence/display/FLINK/FLIP-27%3A+Refactor+Source+Interface

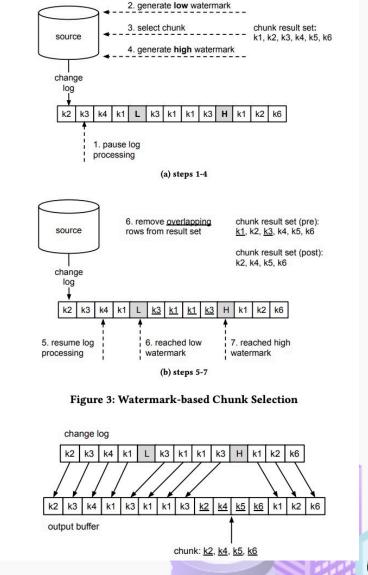






无锁算法

Algorithm 1: Watermark-based Chunk Selection Input: table (1) pause log event processing lw := uuid(), hw := uuid() (2) update watermark table set value = lw (3) chunk := select next chunk from table (4) update watermark table set value = hw (5) resume log event processing inwindow := false// other steps of event processing loop while true do e := next event from changelog if not inwindow then if e is not watermark then append e to outputbuffer else if e is watermark with value lw then inwindow := trueelse if e is not watermark then if chunk contains e.key then remove e.key from chunk append e to outputbuffer else if e is watermark with value hw then for each row in chunk do (7) append row to outputbuffer // other steps of event processing loop

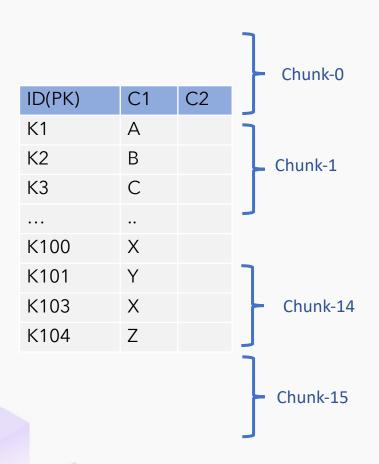








Chunk 切分



- select max(id) from T1
 - => K104
- select max(id) from T1 where id <= K104 order by id asc limit 10=> K3
- select max(id) from T1 where id > K101 and id <= K104 order by id asc limit 10

=> K104

_>

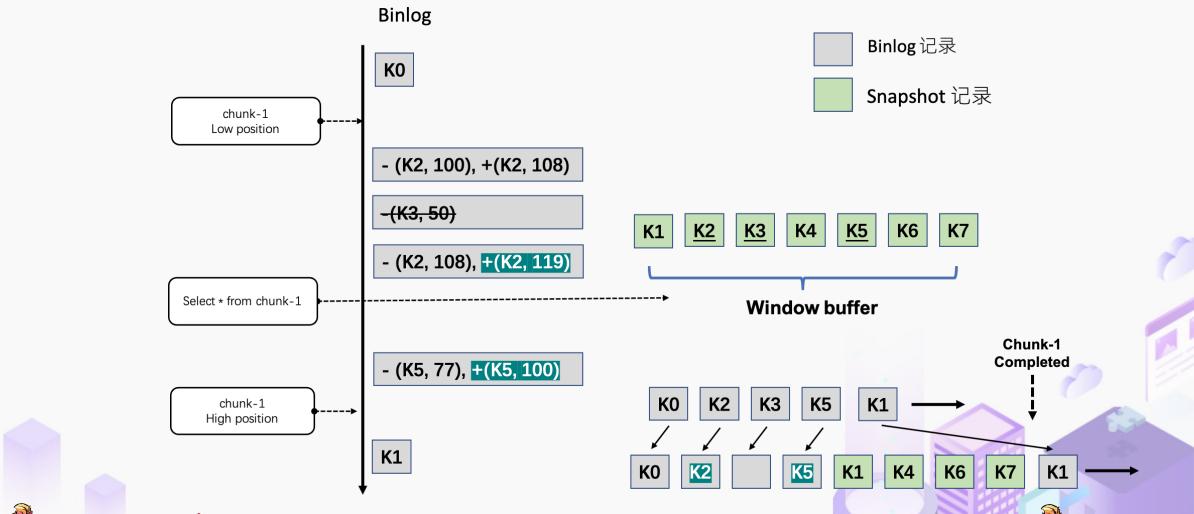
Chunk-ID	key range
Chunk-0	(null, k1)
Chunk-1	[k1, k10)
Chunk-14	[k100, K104)
Chunk-15	[K104, null)







Chunk 读取

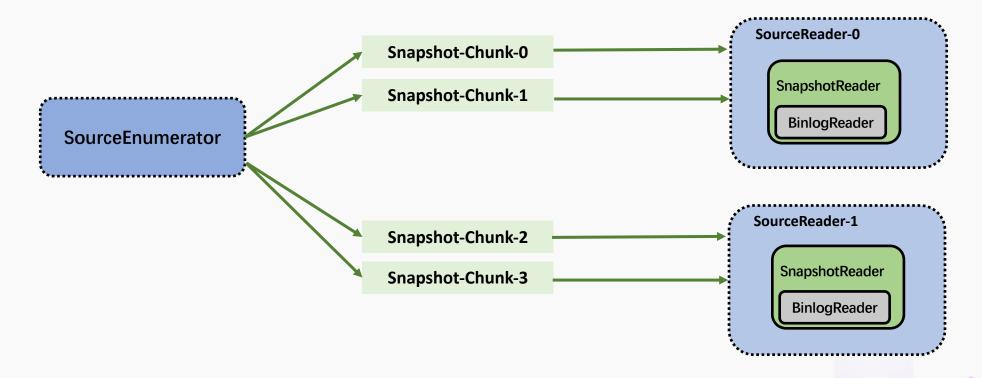


Apache Flink





Chunk 分配: snapshot-chunk

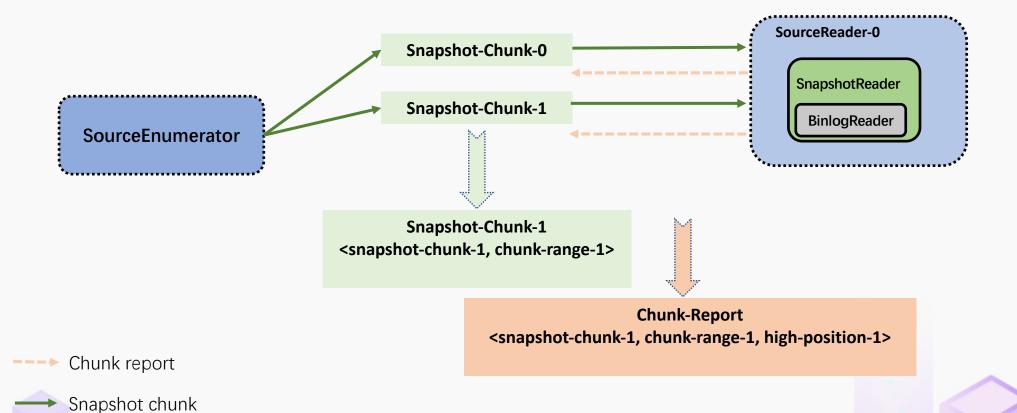








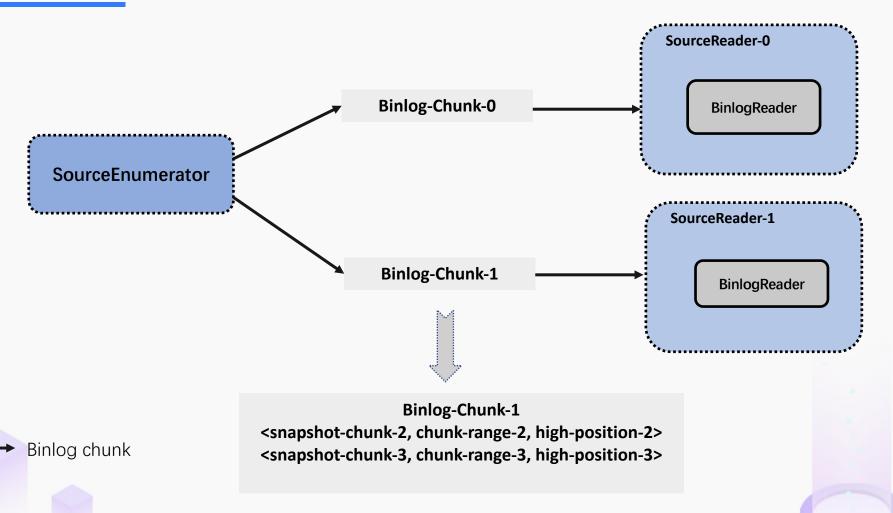
Chunk 汇报







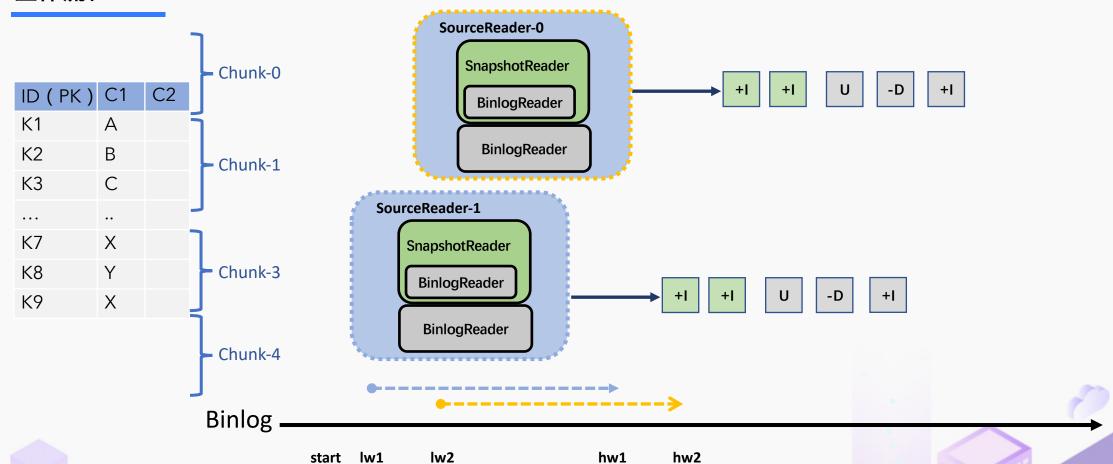
Chunk 分配: binlog-chunk







整体流程







完全开源, 贡献社区

MySQL-CDC 2.0 代码: https://github.com/ververica/flink-cdc-connectors/pull/233





#4 Flink-CDC 未来规划





稳定性

Lazy Assigning

性能提升

Binlog Merging

Flink-CDC 未来规划 进阶 feature

Schema Evolution

Watermark Pushdown

支持 META 数据

整库同步

更多 DB, Format

入湖 Hudi Iceberg

生态集成







Flink-CDC 未来规划



项目地址: https://github.com/ververica/flink-cdc-connectors









THANKS

