

2019 中国系统架构师大会

SYSTEM ARCHITECT CONFERENCE CHINA 2019







🚺 2019年10月31-11月2日 📗 🚨 北京海淀永泰福朋喜来登酒店





陌陌大数据平台 在 SLA 驱动下的演进实践

jin.xiaoye@immomo.com 2019.11.02









团队介绍

SACC 2019 :--.
中国系统架构师大会
SYSTEM ARCHITECT CONFERENCE CHINA

)数据生产 与保障

业务诉求

离不开数据

数据答字

2数据使用 赋能

3基础能力 开放

业务技术

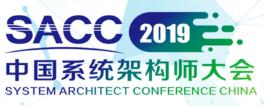
日志源 数据应用方

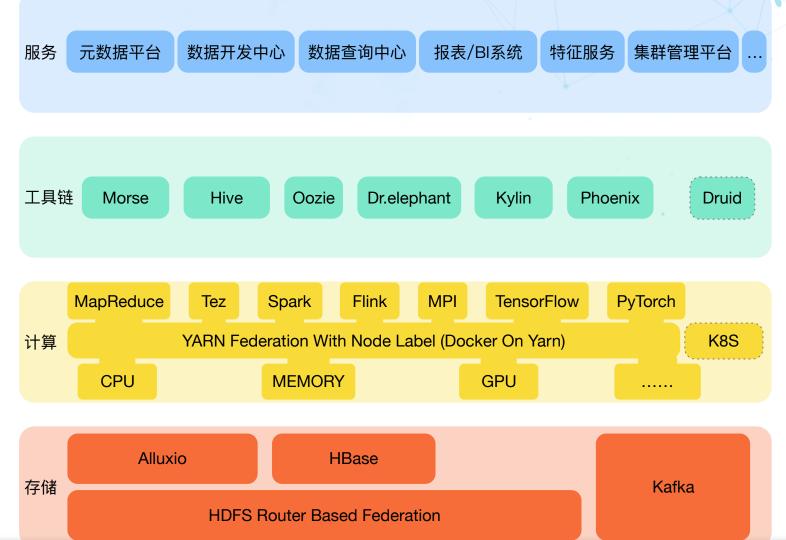
数据基础架构团队

数据仓库 | 数据服务 | 数据平台











SLA 问题



- > SLA:
- 科学量化 合理业务对数据生产稳定性的诉求
- 持续提升 系统迭代演进的客观衡量标准

- ✓ 我们的SLA定义:
- 核心数据产出时间 基础用户属性 | 活跃情况 | 订单集成
- 数据就绪率 基础数据 | 报表数据 | 生产导出数据
- 数据就绪达标率 月,季度 | SLA 稳定性

- ➤ 保障 SLA 的矛盾:
- 主要矛盾: 高速增长的业务诉求 VS 有限增长的平台算力
- 次要矛盾: 平台算力与服务复杂性 VS 服务运维管理能力









1.0 阶段

需求規模 (作业量:

300 ~ 6000)

算力規模

(集群节点: 20~400)

2.0 阶段

需求规模

(作业量: 10000)

算力规模

(集群节点: 600)

3.0 阶段

需求规模

(作业量: 40000)

算力规模

(集群节点: 1500)

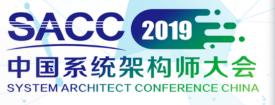
4.0 阶段

需求规模 (作业量:

100000)

算力规模

(集群节点: 2000



需求增量(作业数量) 算力水平(集群节点) SLA 表征(异常风险)

简单快速堆机器 満足需求高增长

单机房容量 与单集群性能 限制算力增长 机房与集群级 水平扩展能力 满足算力增长

多机房多集群复杂性引入运维稳定性风险







1.0 阶段: 2014~2016



□ 主要矛盾: 高速增长的业务诉求与平台算力 VS 手段简单的集群管理

- □ 业务快速增长:
- 数据仓库对外提供服务 基础用户属性 | 活跃情况 | 订单集成
- 直播业务高速增长 基础数据 | 报表数据 | 生产导出数据

- ✓ 解决思路:
- 服务扩容加机器 计算节点 | 存储节点
- 需求优化 数据流优化 | 作业参数优化
- 工具与稳定性优 重点环节工具化

算力扩展:水平扩容算力

算力挖掘: 关键任务难以加机器解决

稳定性: 手段简单, 临时解决









1.0 阶段: 算力挖掘 - 特定任务优化



- ✓ 特定任务节点单独优化:
- 数据模型与计算流优化 中间表提取 | JOIN 顺序调整
- 系统参数调优 并行度 | 数据倾斜优化

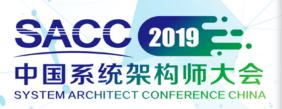
- ✓ 优化收益总结:
- 业务层改造成本低,但收益明显 部分用例 1人日完成 | 收益 90 分钟 -> 50 分钟
- 边际效应小 同一个作业难于持续获得收益
- 优化难于广泛应用,约束条件较多 case by case 解决 | Hive 本身的 CBO 受限于版本 BUG







1.0 阶段: 稳定性保证-工具化



- ✓ 重点环节工具化:
- 数据集成(DUMP) 自动重试 | 资源分配 | 数据校验
- ETL 管理 (COORD) 结构规范 | 上下线 Review | 屏蔽统一调度系统配置
- 数据导出(PUMP) 降低人为错误 | 快速恢复







1.0 阶段

需求规模 (作业量:

 $300 \sim 6000$

算力规模

(集群节点: $20 \sim 400$ 2.0 阶段

需求規模 (作业量:

10000)

算力規模

(集群节点: 600) 3.0 阶段

需求规模

(作业量: 40000)

算力规模

(集群节点: 1500) 4.0 阶段

需求规模

100000)

SACC 2019 中国系统架构师大会

> 需求增量(作业数量) 算力水平(集群节点) SLA 表征(异常风险)

简单快速堆机器 满足需求高增长

单机房容量 与单集群性能 限制算力增长 机房与集群级 水平扩展能力 满足算力增长 多机房多集群复杂性 引入运维稳定性风险









2.0 阶段: 2017



□ 主要矛盾: 业务诉求持续增长 VS 平台算力增长遇到瓶颈

- □ 原 IDC 增长瓶颈无法扩容:
- 服务不能长时间停服迁移 存储服务 | 计算服务 | 流式任务
- 可用现成运维工具不足 服务监控指标采集不足 | 资源管理混乱
- 单集群出现性能压力 SLA 不退化面临挑战:
- HDFS NN 无法垂直扩容 Memory: 192 G
- HDFS NN 启动耗时增加 故障影响范围广 | 影响时间长

- ✓ 解决思路:
- 引擎升级(MR->Tez)

整体作业计算效率提升

算力挖掘:满足1个季度需求增长

- 流式数据集成

保证 SLA 在迁移与优化时间内不退化

- 机房平滑迁移 数据量大 | 时间紧

算力扩展:满足算力持续水平增长

· NN 启动优化

稳定性: 扩容后的集群出现挑战

启动模拟丨参数优化丨逻辑优化







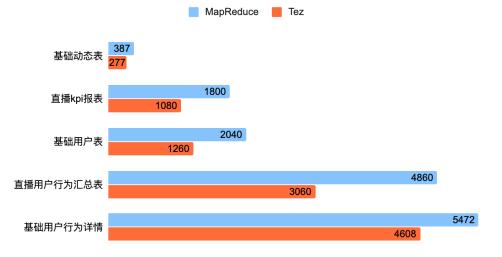


2.0 阶段: 算力挖掘-引擎升级



- ✓ 计算引擎升级 (MR -> Tez):
- 同任务引擎切换可以获得计算速度提升 20%~30% 计算 DAG 越复杂, 迭代轮数越多提升越明显

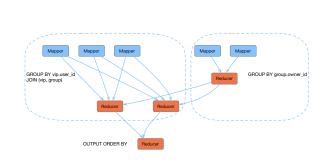
MapReduce VS Tez 计算时长(单位:秒)

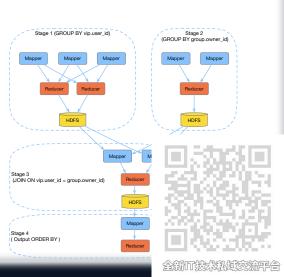


- ✓ Tez VS MR 收益来源:
- 计算作业直接翻译成 DAG VS 多个由 Map-Reduce 组 成的 Stage

更可控的 FailOver 节点

- 无 Stage 之间 HDFS 交互开销 Shuffle 后续可插拔优化
- 动态 Container 申请 更灵活的资源利用效率



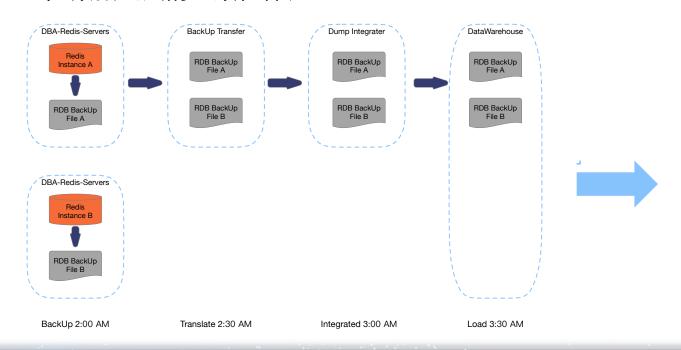


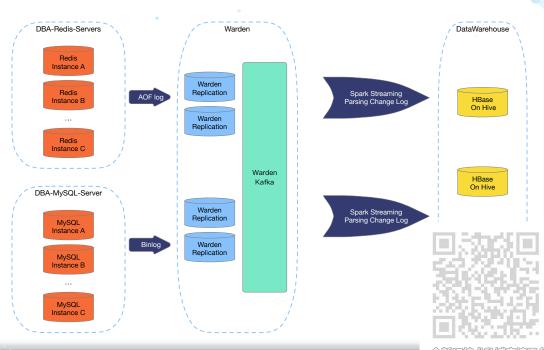
IT_{PUB}

2.0 阶段: 算力挖掘 - 流式集成

SACC 2019 =. 中国系统架构师大会

- **解决的问题**:数据集成完成时间(3:00 -> 00:15)
- 技术重点:
- 数据库 Change Log 向 HBase 数据操作转化
- Change Log 的出错后回放修复
- 避免数据丢失的一致性保证





2.0 阶段: 算力扩展 - 集群迁移

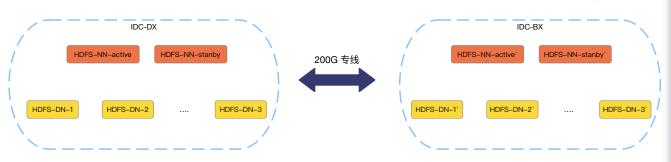


- 迁移的关键点:
- 目标: DataNode 迁移过程不停服
- 难点: 节点多(600) | 数据量大(20P) | 时间有限(60天)

- 迁移方案(Fast Migrating):
- DataNode 增加 Freezing 状态 该状态下节点可读不可写
- 点对点镜像复制 DataNode 工具(Rsync 数据同步)

时间缩短到 8小时每机柜 | 整个机柜并行迁移

- 直接 Decommission 的问题:
- 耗时无法接受 场景下单节点耗时20小时 | 并行节点迁移下耗时更长
- Block 安置策略可能落回旧机房 单个 Block 多次迁移造成浪费











2.0 阶段: 算力扩展 - 迁移遇到的问题



- ✓ HDFS动态拓扑:
- **遇到问题:** DN 镜像节点注册后大量报 Block Under-Replicated 触发文件块复制
- **原因:** HDFS 机柜拓扑启动时加载 | 新节点所属机柜信息缺失 | 触发副本放置策略(本机 | 机柜 | 其他机柜)
- **解决方法:** Dynamic Topology CLI 命令行动态加载 拓扑配置

- ✓ 其他问题:
- 迁移流量造成 Flume 写 HDFS 文件关闭超时出现 租约未释放现象
- NameNode 内存紧张情况下迁移启动时间较长 甚至异常退出
- □ 迁移流量在交换机层面合理分配,切换网卡 bond充分利用网络结构提升迁移效率

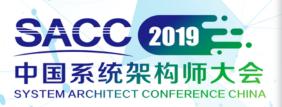








2.0 阶段: 稳定性保证



- ✓ 资源拆分隔离:
- YARN 队列拆分 当时运维手段简单
- HDFS Quota 拆分 固定拆分



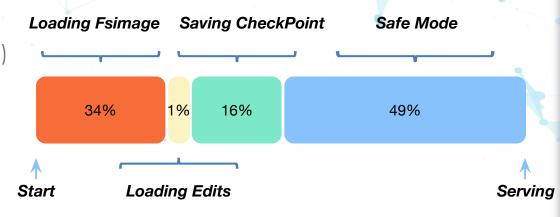




2.0 阶段: 稳定性保证 - 单集群性能优化



- ✓ HDFS启动耗时问题
- □挑战一:集群规模大,NN启动耗时较大
- 1500 DN | 6亿 Block | 10亿 INODE, 重启耗时 60分钟 (多轮 Full GC)
- 运维管理低效, 出现故障后恢复成本高
- □挑战二:测试环境规模太小,生产环境又不能拿来做验证
 - 海量 DN 块汇报不好复现
 - 生产 NN 无法 Debug





能不能模拟出生产环境?





2.0 阶段: 稳定性保证 - HDFS NN 启动优化

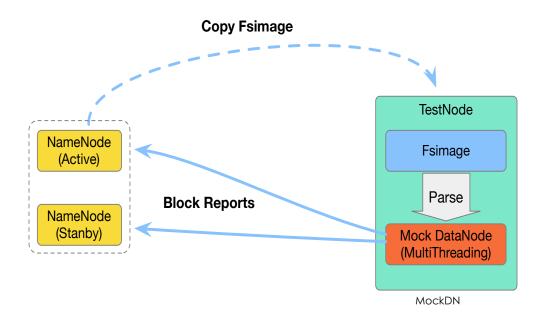
SACC 2019 — .
中国系统架构师大会
SYSTEM ARCHITECT CONFERENCE CHINA

- 》 阶段一: 测试 NN 启动, MockDN 模拟产生块汇报
- 解析 FSimage

分配每个DN归属 Block 信息 (id, length, timestamp)

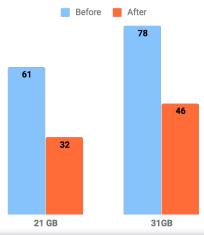
- 多线程模拟 DataNode

单机可以模拟 1500+ DN



- 》 阶段二: 性能优化
- 参数调优
 - -JVM 参数调优
 - NN参数调优
- 多线程模拟 DataNode
 - 块汇报优化 (限速, 合并 IBR, 独立线程 RPC Queue)
 - 锁优化 (IBR 合并后的写事务合并),减少锁争用
 - Protobuf 协议优化提高序列化和反序列化效率
 - 统一调度类调度 SendHearBeat 和 Block Report

NameNode 启动时间优化(单位: Min)





1.0 阶段

需求规模

(作业量: 300~6000)

算力规模

(集群节点: 20~400)

2.0 阶段

需求规模

(作业量: 10000)

算力规模

(集群节点: 600)

3.0 阶段

需求规模

(作业量: 40000)

算力规模

(集群节点: 1500)

4.0 阶段

需求规模

作业量: 100000]

算力规模

(集群市点: 2000

SACC 2019 : .
中国系统架构师大会
SYSTEM ARCHITECT CONFERENCE CHINA

需求增量(作业数量) 算力水平(集群节点) SLA 表征(异常风险)

简单快速堆机器满足需求高增长

单机房容量 与单集群性能 限制算力增长 机房与集群级 水平扩展能力 满足算力增长 多机房多集群复杂性引入运维稳定性风险

3.0 阶段: 2018



□ 主要矛盾: 需求场景更多复杂度上升 VS 算力受限于单集群红线与机房瓶颈

- □ 单集群瓶颈逼近:
- NN 优化收益成本增加 内存容量 | RPC 队列容量 | RPC 响应速度
- SLA 故障隔离域问题 不同业务之间 SLA 不同 | 降低业务方互相影响
- □ 单机房依旧存在瓶颈(2000):
- 业务场景更加丰富 需求持续增长多业务线与团队使用数据

- ✓ 解决思路:
- 分治拆分 算力扩展:满足算力持续水平增长 HDFS Federation | YARN Resource Model
- · 计算优化 算力挖掘:新技术解决更多问题 Kylin 降低需求固化模型 | Alluxio 内存文件加速





3.0 阶段: 算力扩展 - HDFS Federation



✓ 目标:

- 水平扩容 NN 支撑更大的业务场景
- 故障隔离域
- 更近细化的参数调优

✓ 关键点:

- NN 单集群红线 (文件数 6亿 文件块数 10亿)
- 切分后的数据迁移会有大量的存储与网络开销

FastMV: 并行创建 Block 硬链接避免真正的文件拷贝

- I 伯 ヲ M 给 丌 	rederation(New)				
具正的人 广传火	Ns1	Ns2	Ns3	Ns4	
FileNum (Million)	276	296	67	38	
BlockNum (Million)	422	296	40	43	
Memory (GB)	117	108	18	15	





3.0 阶段: 算力挖掘-OLAP场景应用



- ✓ Kylin 应用:
- 业务场景稳定的报表类需求支持 维度固定 | 稳定需求 | 降低开发成本

- ✓ 解决的问题:
- 抽象自动 Build 组件打通 ETL 调度系统 依赖检查 | 自动重试 | 失败与产出延迟报警
- 集成公司可视化报表系统 拖拽维度筛选 | 透视表构建



3.0 阶段: 算力挖掘 - Alluxio 内存文件系统



✔ 陌陌场景

》场景1:大数据生态的存储访问缓存层,加速 Ad-hoc 查询以及ETL生产

》场景2:分布式计算的中间存储引擎,优化Shuffle、SavePoint等IO性能

✓ 集群部署

单机配置

CPU: 32 核

内存: 72G (总196G)

硬盘: 无HDD层

部署模式

Alluxio Worker 混合部署 HDFS DataNode & YARN

NodeManager & SparkExecutor

- 根据场景需求 HDD 层交给 HDFS,并避免 Alluxio 内部内存与硬盘间数据换入换出
- · 各服务组件分别使用自身 Locality 能力保证

✓ 整体收益

- 较原生方案实际生产情况,时间开销优化 3~5 倍
 - 不同输入数据量级下性能提升程度不同
 - 例如,小任务场景下由于 Spark 自身内存缓存管理机制 Alluxio优化不明显





1.0 阶段

需求规模

300 ~ 6000) (作业量:

算力规模

(集群节点: $20 \sim 400$ 2.0 阶段

需求规模

10000) (作业量:

算力规模

(集群节点: 600) 3.0 阶段

需求规模

40000) (作业量:

算力规模

(集群节点: 1500) 4.0 阶段

需求规模

100000) (作业量:

算力规模

(集群节点: 2000) **SACC** 2019 中国系统架构师大会

> 需求增量(作业数量) 算力水平(集群节点) SLA 表征(异常风险)

简单快速堆机器 满足需求高增长

单机房容量 与单集群性能 限制算力增长 机房与集群级 水平扩展能力 满足算力增长 多机房多集群复杂性 引入运维稳定性风险



4.0 阶段: 2019



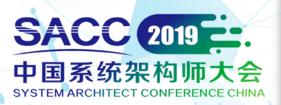
- □ 主要矛盾: 更高的服务标准与运维复杂度 VS 团队成员人力资源有限之间的矛盾
- □ 多集群多机房精细化管理
- 轻客户端用户无感知升级迁移
- 统一资源管理
- 集群算力的更充分利用:
- 在离线峰谷资源错配?

- ✓ 解决思路:
- DPW 自研服务运维平台 基础用户属性 | 活跃情况 | 订单集成稳定性:
- 多机房多集群统一管理 多机房多集群下运维复杂性上升 HDFS Router | YARN Router
- Tez -> Spark 引擎升级 & 优化 引擎升级 | 子查询复用 | Spark AE
- 流式计算 算力挖掘:持续优化提高算力效率 计算负载打散 | 实时批处理错峰



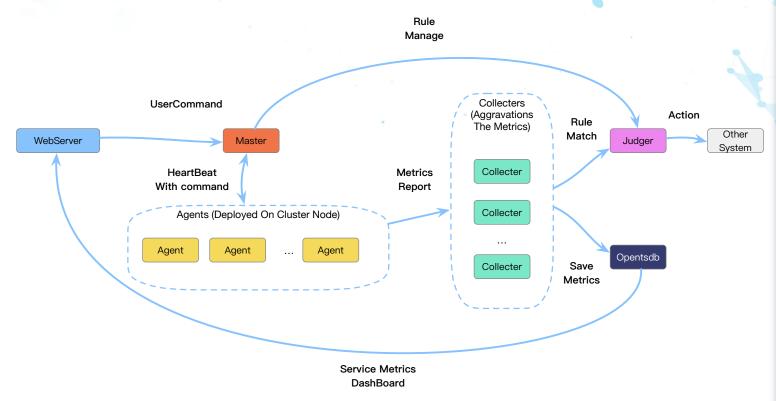


4.0 阶段: 稳定性保证 - DPW 集群管理平台



✓ 解决问题:

- 区分多服务与多集群日常运维管理操作 服务启停 | 滚动升级 | 集群扩容 | 节点上下线
- 异构化配置管理支持 基于标签异构 | 配置版本管理 | 快速配置回退
- 集群服务节点元信息管理 服务分布 | 业务分布信息
- 服务指标采集仪表盘与报警规则 HDFS|YARN|HBase|Kafka etc.





4.0 阶段: 稳定性保证 - 多机房 & 多集群管理

- □问题一: 用户不清楚自己属于哪个集群
- HDFS 9 (Federation: 6) | YARN 4 |
- 统一 Schema URI | 统一 ACLS
- □问题二:集群升级与迁移,需要业务方更新客户端配置
- 业务方需求: 透明无感知集群运维

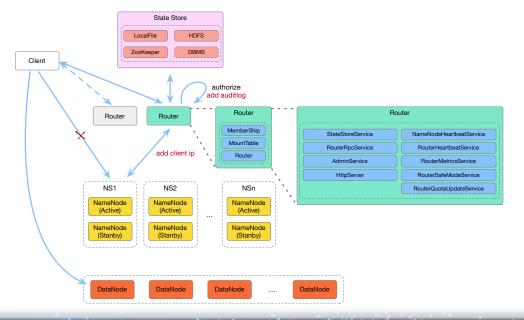




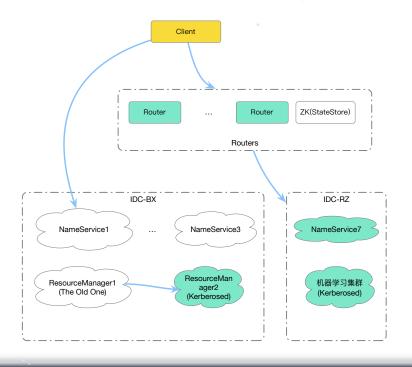
4.0 阶段: 稳定性保证 - HDFS Router & YARN Router



- ✓ HDFS Router:
- 无状态的访问组服务,兼容 NN 访问协议(HA, Fail Over)
- 支持多种外部状态存储,配置访问策略(Local File, ZooKeeper, DBMS, HDFS)



- ✓ YARN Router With Kerberos:
- <u>YARN-6539</u> | <u>YARN-9811</u>



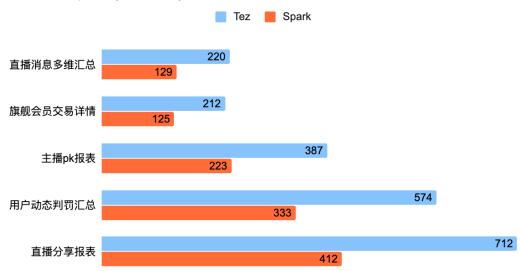


4.0 阶段: 算力挖掘-引擎升级



- ✓ 计算引擎升级 (Tez -> Spark):
- 同任务引擎切换参数调优可获得计算平均 35% 使用默认参数迁移优化不明显,需要针对作业调参





- ✓ Spark VS Tez 收益来源:
- · 资源重用 Executor 一次申请多轮 Stage 可复用
- 计算流程数据本地化 Spark 首轮无本地化但后续 Stage 数据本地化 VS Tez相反
- · Codegen Spark 由 SQL 生成原生代码 | Tez 根据生成 pb 文件反序列化生成
- 更丰富的自动优化策略 COUNT(DISTINCT) 自动改写 | EXIST/IN 自动优化 | 字节比对 ETC.



4.0 阶段: 算力挖掘 - 子查询复用 & Spark AE



- ✓ Spark 子查询复用:
- 集群存在很多相同子查询重复计算较多

旧查询复制修改 | 仓库建模不合理让业务方频繁 JOIN 基础表

	算子Fragment占比	作业占比
复用片段次数 > 5	7.88 %	16.98%
子查询深度 > 2	3.57 %	8.22%

- ✓ 解决的方案:
- 子查询缓存 阿里的 Relation Cache | Hive 3.0 Materialized View | Calcite
- 数据查询中心提供子查询集市 增加子查询重复占比 | 统一计算口径
- 结果: Ad-hoc 作业平均时间降低 30%, 查询时长90 分位数降低 25%

- ✓ Spark AE:
- 资源动态调整(INTEL 方案)
 SPIP | Runtime Skewed Join
- ✓ 解决的方案:
- 优化 Spark 查询引擎性能 Shuffle 合并多线程 | BroadcastJoin
- 合理分配各查询任务资源利用率 分Stage独立申请计算资源
- 结果:复杂性查询能带来就计算时间 10%



4.0 阶段: 算力挖掘 - 流式计算



- ✓ 解决问题:
- 负载在时间维度分摊 计算引擎升级 (MR -> Tez)
- 数据时效性提升业务价值(时间就是金钱)实时推荐与模型在线训练 | 活动效果及时评估策略优化
- 避免数据飞线 EventDrived Arch | Reatime DataWarehouse

- ✓ 主要技术点:
- Flink SQL 化支持 开发中心 | Schema DDL 管理 | Hive MetaStore 集成
- Kafka Manager 自动生成迁移计划 | TlmeMachine | Traffic Control
- Flink 优化 Auto Rescaling (<u>FLIP-53</u> | <u>FLIP-56</u> | <u>FLINK-12002</u>)





总结(a)

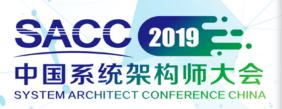
		1.0 2014 ~ 2016	2.0 2017		3.0 2018		SYSTEM ARCHITE	空架构师大会 4.0 ^{conference china} 019	
需求规模	用户组数	5		10		40		80	
	作业量级	6000		1 W		4W		10W	
算力规模	节点规模	400		600		1500		2000	
	部署机房	1		1		. 1		2	
	集群数量	1		1	存储:4	计算:2	存	储:9 计算:4	
挑战		业务快速增长	IDC与单集群性能瓶颈		多IDC多集群架构改造		精细化透	精细化透明化管理	
解决思路		快速加机器 与 特定作业优化	机房迁移算力扩张 与 引擎升级算力挖潜		分而治之更大程度水平 扩展			ス必合 与 肖峰填谷	

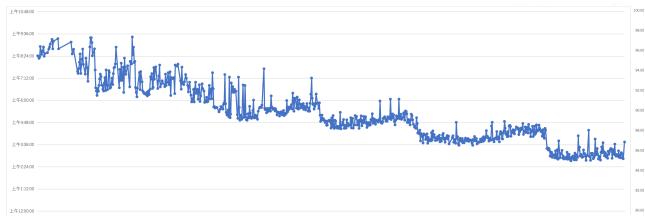


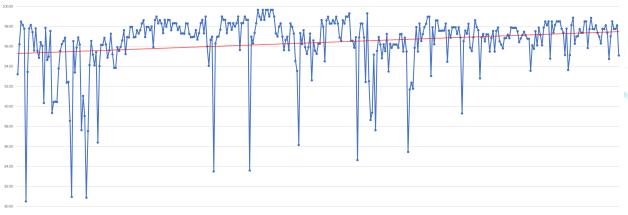


SACC 2019 =

总结(b)







图a:核心数据产出时间(三年)

图b:数据就绪率(两年)

陌陌数据基础架构演进



1.0 阶段 2014 ~ 2016 2.0 阶段 2017

3.0 阶段 2018

4.0 阶段 2019

自给自足满足数仓分析

工具化自助查询数据

数据与算力开放

数据服务化





欢迎对我们做的事感兴趣的同学加入我们!

