

GIAC

全球互联网架构大会

GLOBAL INTERNET ARCHITECTURE CONFERENCE

基于flink的实时指标聚合系统(Petra)实践

鞠大升 美团点评 研究员



GIAC

全球互联网架构大会

GLOBAL INTERNET ARCHITECTURE CONFERENCE



关注msup 公众号获得 更多案例实践 GIAC 是中国互联网技术领域行业盛事,组委会从互联网架构最热门领域甄选前沿的有典型代表的技术创新及研发实践的架构案例,分享他们在本年度最值得总结、盘点的实践启示。

2018年11月 | 上海国际会议中心



高可用架构 改变互联网 的构建方式

大纲





- ✓ 背景和问题
- ✓ 系统分析和挑战
- ✓ 系统架构和演进
- ✓ 应用案例
- ✓ 未来

大纲





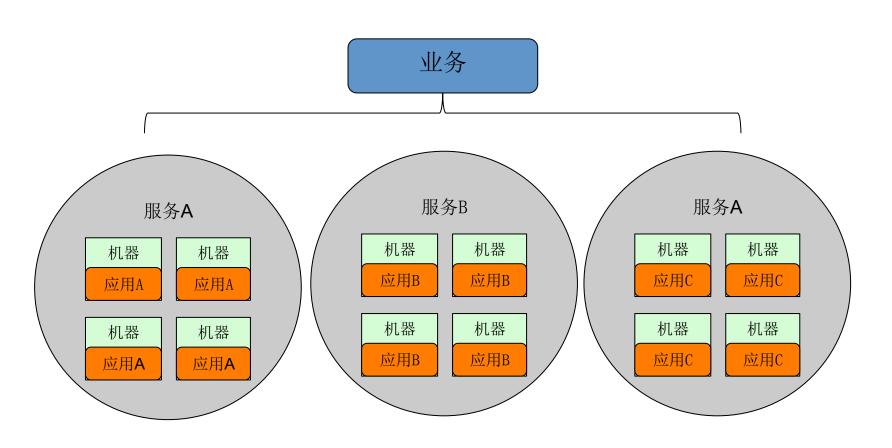
✓ 背景和问题

- ✓ 系统分析和挑战
- ✓ 系统架构和演进
- ✓ 应用案例
- ✓ 未来

如何监控业务指标?







如何从系统、应用、服务、业务四个层面进行监控?

如何监控业务指标?





对象	监控内容	特点	解决方案
业务	1. 业务指标	 跨服务统计 业务指标、纬度不固定 	?
应用、 服务	 可用性指标 性能指标 业务指标 	 应用、服务纬度 指标、纬度固定 业务指标、纬度不固定 	服务框架、服务治理系统
系统	 机器指标 系统指标 	1. 机器纬度 2. 指标、纬度固定	成熟的监控系统, 如open-falcon, zabbix等

一般解决方案

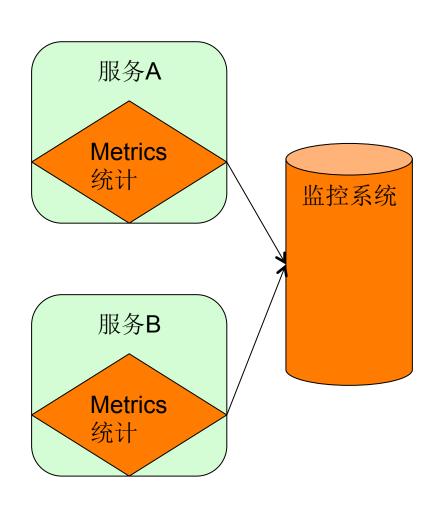




✓ 每个服务有自己独特的指标统计模块,定时汇报业务指标

✓ 问题

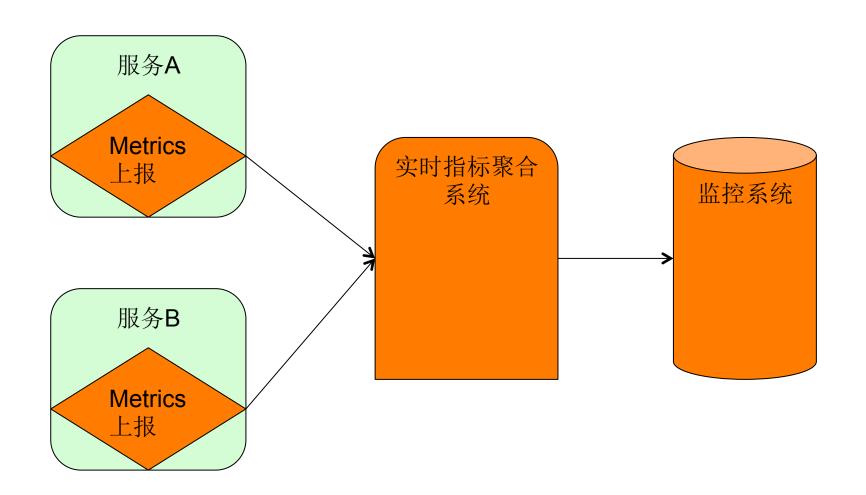
- ✓ 指标聚合逻辑耦合在业务逻辑中,导致更新困难
- ✓ 多纬度聚合引入大量代码
- ✓ 不能实现跨服务的聚合



实时指标聚合(Petra)方案







实时指标聚合(Petra)方案





✓ 优势

- ✓ 业务逻辑和指标聚合逻辑解耦;
- ✓ 支持多纬度聚合;
- ✓ 支持实时聚合;
- ✓ 支持跨服务的聚合;

大纲



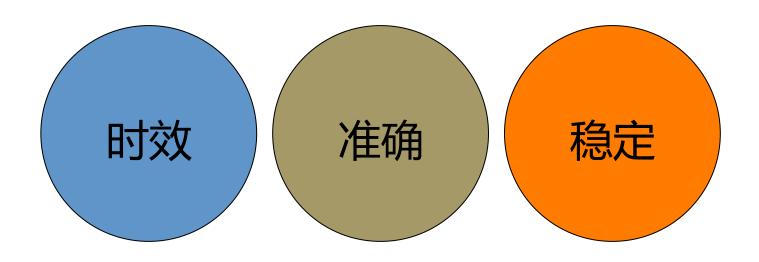


- ✓ 背景和问题
- ✓ 系统分析和挑战
- ✓ 系统架构和演进
- ✓ 应用案例
- ✓ 未来

Petra需要满足什么



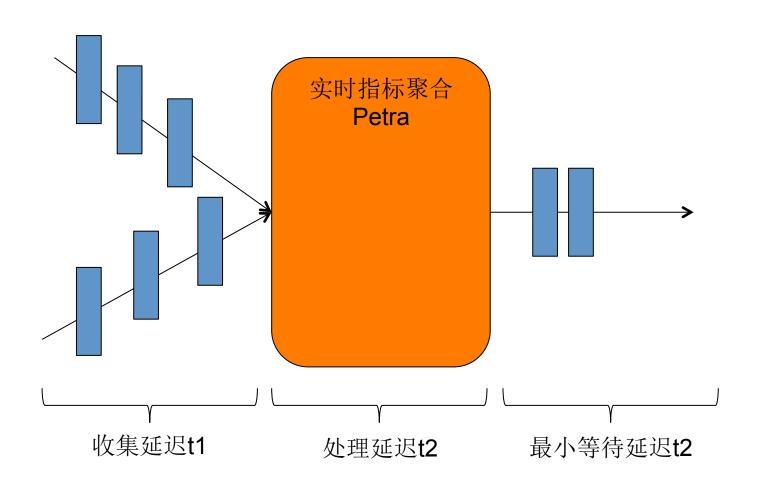




Petra的挑战 - 时效







Petra的挑战 - 时效





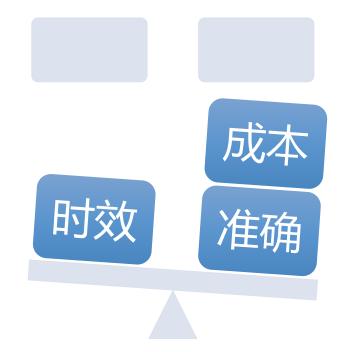
- ✓ 定义:延迟t = 收集延迟t1 + 处理延迟t2 + 等待延迟t3
- ✓ 收集延迟t1, 取决于效率权衡, 可以到秒级, 甚至毫秒;
- ✓ 处理延迟t2,取决于聚合时间纬度的粒度,10秒、30秒、 1分钟、5分钟、10分钟;
- ✓ 等待延迟t3,取决于对于『晚到数据』的容忍度,要时效 还是准确?

Petra的挑战 – 时效





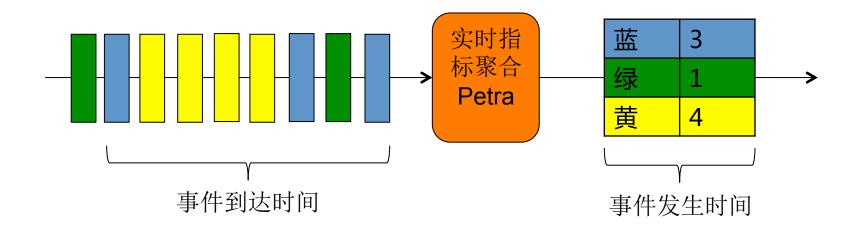
- ✓ 挑战
 - ✓ 收集数据, 时效和成本的权衡;
 - ✓ 处理晚到/乱序数据,时效和准确的权衡;



Petra的挑战 - 准确







- ✓ Exactly once:事件仅仅被统计一次;
- ✓ 晚到数据:事件到达时间,晚于统计窗口,导致被『抛弃』;

Petra的挑战 - 准确



- ✓ Exactly once
 - ✓ 收集阶段什么机制保证不丢?如何处理系统异常?
 - ✓ 计算阶段什么机制保证不丢?如何处理系统异常?
- ✓ 晚到数据
 - ✓ 对于超出时间窗口的晚到数据,是否需要回补?对不同的场景(展示、报警)回补的形式?
- ✓ 审计
 - ✓ 作为一个统计系统,如何自证?

Petra的挑战 - 稳定





- ✓ 计算稳定性
 - ✓ 作业运行环境(Yarn/Hdfs)稳定;
 - ✓ State存储的稳定;
 - ✓ Metrics的纬度值倾斜导致的计算瓶颈问题;
- ✓ 存储稳定性
 - ✓ Metrcis的纬度值空间大导致的时序数据库问题;

大纲



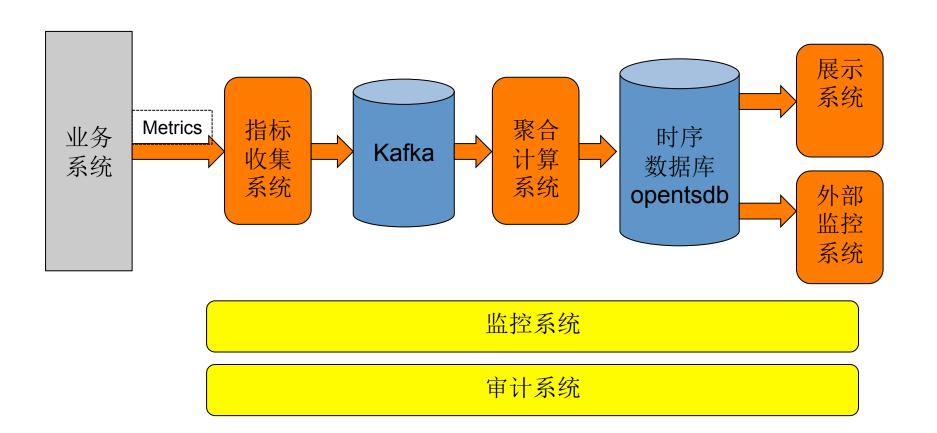


- ✓ 背景和问题
- ✓ 系统分析和挑战
- ✓ 系统架构和演进
- ✓ 应用案例
- ✓ 未来

Petra系统设计







Metrics定义



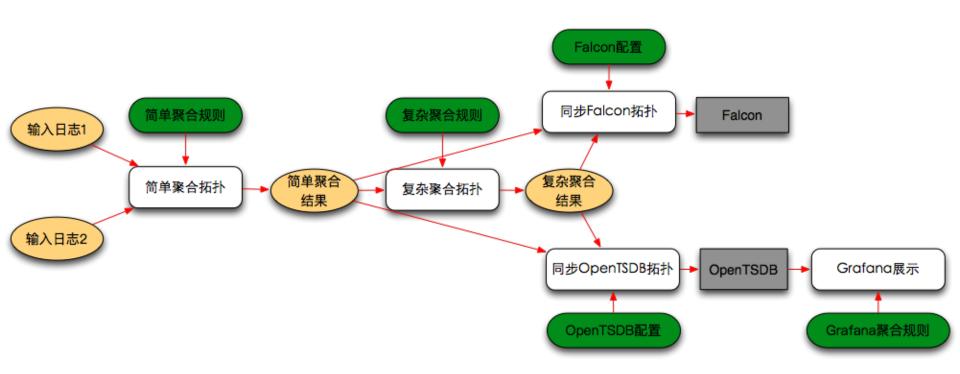


```
{
    "kvs": {
        "sucess_count": [10, 11],
        "fail_count": [1]
    },
    "tags": {
        "hostname": "a.b.c.com",
        "idc": "dx"
    },
    "ts": 1431502034
    时间戳,单位秒
}
```

聚合计算







Exactly Once





✓ Storm

- ✓ At most once, 性能好,可丢,导致『丢点』问题;
- ✓ At least once,性能一般,不丢可重,failover时导致『延迟』, 甚至『丢点』问题;
- ✓ Trident,性能差,维护State存储成本高;

✓ Flink

- ✓ 通过checkpoint机制来保证,不用自己维护State;
- ✓ failover时延迟是两个checkpoint间隔;

保证准确性的成本降低!

晚到数据





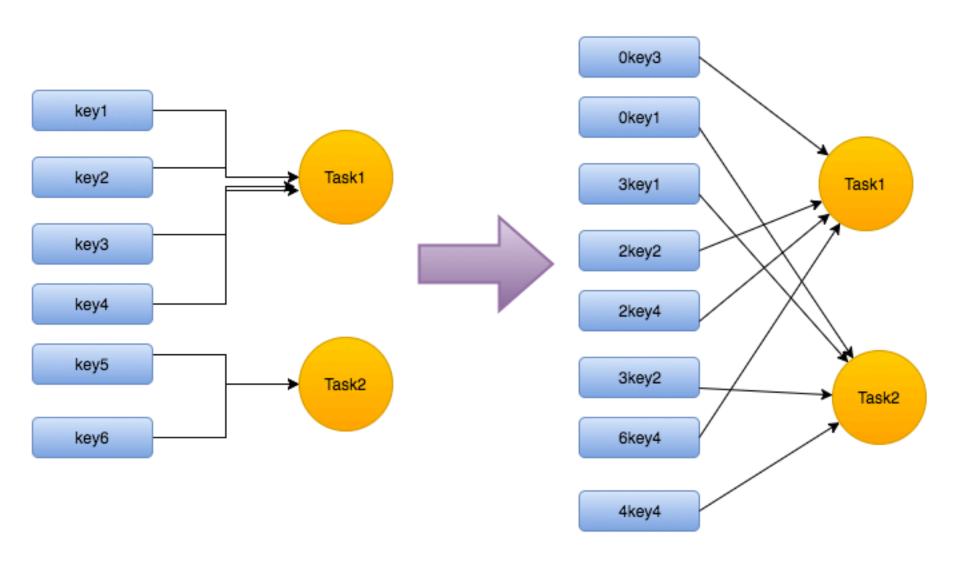
- ✓ 晚到/乱序数据
 - ✓ 触发旧窗口计算,计算性能下降;
 - ✓ 结果修正,不同下游(展示和报警)的处理方式不一样;
- ✓ 容忍晚到数据窗口大小
 - ✓ 决定State的大小,影响checkpoint和恢复;
 - ✓ 决定内存大小;

谨慎决定是否容忍晚到数据, 以及窗口大小

Metrics纬度值倾斜



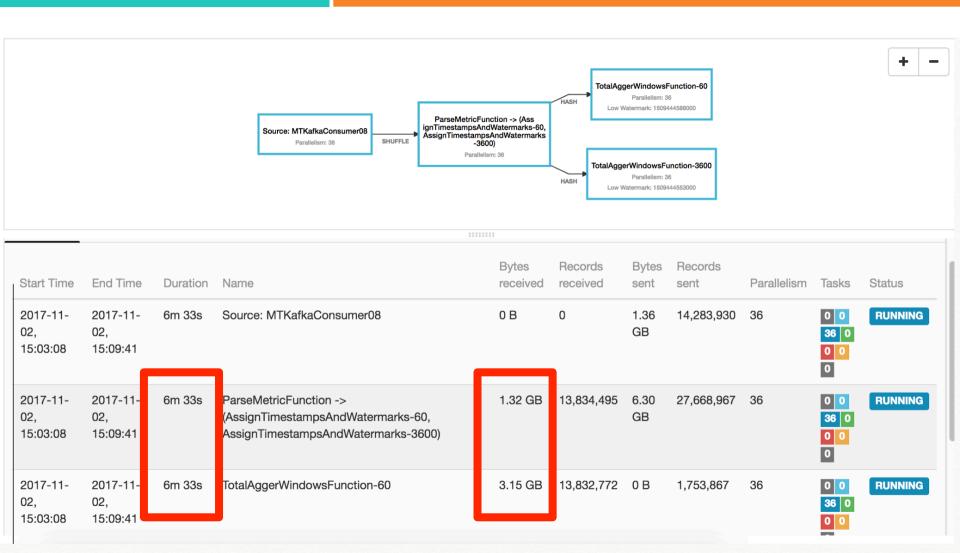




Metrics纬度值倾斜



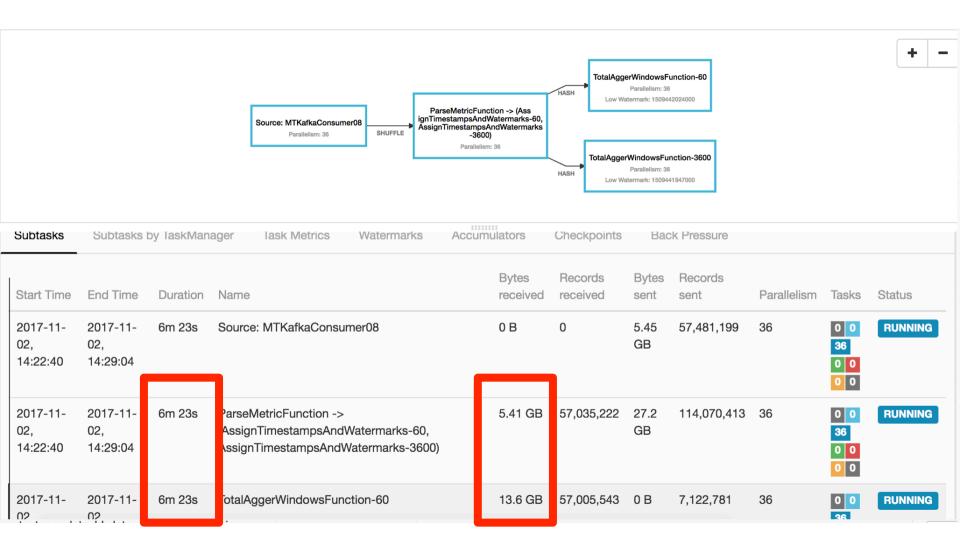




Metrics纬度值倾斜



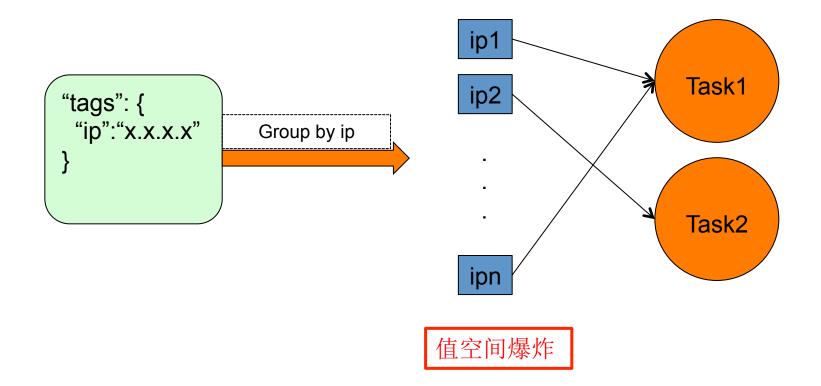




Metrics纬度值空间大







- ✓ Task中, State变大, 内存大小和性能问题
- ✓ 结果存储中,时序数据库Key变多,性能问题

Flink作业稳定性





- ✓ 计算环境相关
 - ✓ 离线/实时系统yarn/hdfs部署隔离
 - ✓ Yarn/hdfs重启
- ✓ State相关
 - ✓ State checkpoint失败
- ✓ 存储相关
 - ✓ Kafka leader切换,导致作业挂掉
 - ✓ 和外部存储交互慢,导致数据堆积
 - ✓ Rocksdb依赖的磁盘的稳定性

聚合计算系统Petra







聚合计算系统Petra







大纲





- ✓ 背景和问题
- ✓ 系统分析和挑战
- ✓ 系统架构和演进
- ✓ 应用案例
- ✓ 未来

业务监控系统 - 哨兵





- ✓ 整体大盘:整体大盘、业务大盘
- ✓ 交互监控:app监控、fe监控
- ✓ 系统运维:业务报警趋势、慢查询趋势、部署时间线、系统大盘、公网入口切换、emp功能降级...
- ✓ 智能报警: 样本标注、报警配置
- ✔ 策略监控:实时特征监控、性能监控、效果监控

业务监控系统 - 哨兵







大纲





- ✓ 背景和问题
- ✓ 系统分析和挑战
- ✓ 系统架构和演进
- ✓ 应用案例
- ✓ 未来

未来





- ✓ 资源利用率
 - ✓ flink(exactly once)的资源使用量是storm(at least once)的5倍, state性能不够(rocksdb)
- ✓ State管理
 - ✓ 大state是瓶颈; state管理;
- ✓ 外部IO性能差
- ✓ Debug困难
 - ✓ 日志查找、用户自定义metrics
- √ SQL

全球互联网架构大会 GLOBAL INTERNET ARCHITECTURE CONFERENCE





关注公众号获得 更多案例实践