Storm 入门与实践

徐冠鹏

zhujun@taobao.com

2012年11月3日

个人简介

■工作经历

- 一淘-广告事业部-算法平台支持组
- 2005 年 7 月毕业于北邮计算机系
- 同年 10 月加入阿里巴巴,之后一直从事互联网广告相关业 务的研发工作
- 2011 年加入算法平台支持组,负责海量日志数据的实时处理和分析工作

■ 个人兴趣

- 2005 年开始使用 GNU Emacs, 并因此了解到了 Lisp
- 2006 年通过 SICP 学习了 Scheme 的相关知识,并认识到了 Lisp 的强大,其后的编程风格均受其影响
- 2006 至 2007 年之间为 GNU Emacs 贡献了补丁和文档
- 2011 年因工作需要接触了 Storm,同时开始学习 Clojure, 目前工作中非生产任务利用 Clojure 完成

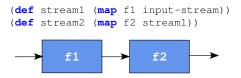
入门篇

流数据处理的背景

- ■早期的流数据处理
 - 单机处理
 - UNIX Shell

```
cat input | grep pattern | sort | uniq -c >output
```

■ 函数式编程语言中的约定界面



- 分布式流数据处理
 - 集群计算
 - **S**4
 - Storm



分布式流数据处理的诞生

- 海量数据集
 - 每秒数十万条日志,每天日志总量数十亿
 - 每秒数据上百兆,每天数据 TB 级别
- 实时数据分析需求
 - 淘宝网买家:搜索结果的推荐
 - 淘宝网卖家:效果营销报表
 - 防作弊
 - 数据分析结果生成得越快,用户体验越好

分布式流数据处理与其他处理方式的不同

■ 时效性

- 专有系统 (如搜索引擎): 毫秒级
- 分布式流处理系统 (如 Storm): 秒级
- 分布式批处理系统 (如 MapReduce): 分钟级

■ 数据处理模式

- 分布式流数据处理 (如 Storm):数据来一条、处理一条、输出一条
- 分布式批处理系统 (如 MapReduce):大批数据作为输入, 大批数据作为输出

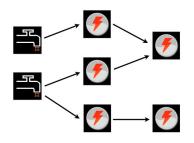
■ 计算模式

- 分布式流数据处理 (如 Storm): 增量计算,对现有结果进行 更新
- 分布式批处理系统、全量计算 (如 MapReduce): 计算结果 完全依赖于输入

Storm 应用的结构

- 数据源
 - ■消息队列
 - 是否支持 replay
 - TimeTunnel、Kafka、Metaq
- 处理逻辑 (Storm 应用逻辑)
 - 无状态
 - 改写
 - 过滤
 - 有状态
 - 计数
 - 合并
 - 窗口
- 结果保存
 - ■消息队列
 - 分布式数据库 (NoSQL)
 - Redis、HBase

Storm 的概念



■ Spout: 读取输入

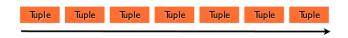
■ Bolt: 处理逻辑

■ Stream: 传输数据

■ Topology: 完整的 Storm 应用

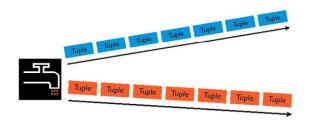


数据流

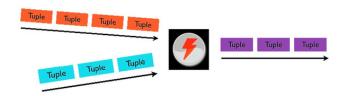


- Tuple:流上的数据
- 一个 Tuple 由多个字段 (Field) 组成

Spout

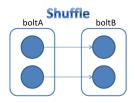


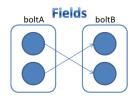
Spout 不断地从数据源读取数据,并发送至数据流

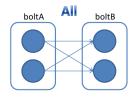


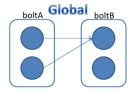
Bolt 接收到上游的一条数据后,做出相应的处理,并向下游发送 新数据

消息分组

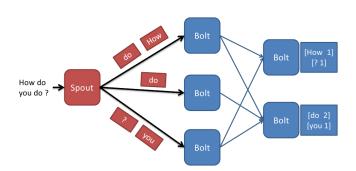




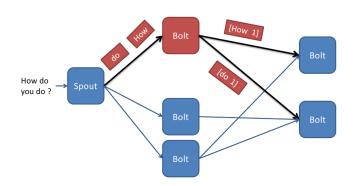




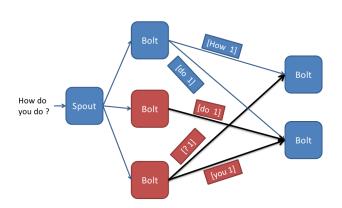
Word Count (1)



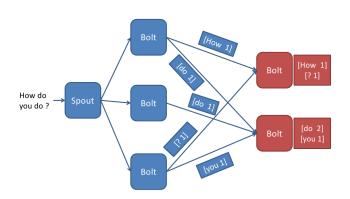
Word Count (2)



Word Count (3)



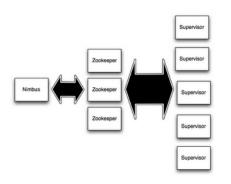
Word Count (4)



容错

- Spout 或 Bolt 出错退出时, Storm 会安排在集群的其他位置 重启任务
- Bolt 处理消息失败时, Spout 可以得到通知
- Upstream backup: 利用上游备份容错
- 需要消息队列支持 replay

Storm 集群



- ■主从结构
- Nimbus: Storm 集群的 Master,负责启动和停止任务、监控应用运行状态
- Supervisor: 监听任务分配情况,启动和停止工作进程
- ZooKeeper: 维护集群和应用的状态信息



实践篇

根据流数据处理的特点设计任务

- 数据的到达顺序不可控
 - 数据产生的顺序是 A, B, C
 - Spout 读到数据的顺序是 B, A, C
 - 经过多轮处理, Bolt 接收到数据的顺序是 C, A, B
 - 对时间敏感的处理尤其要小心
- 数据的到达时间不可预测
 - 两条数据流做 Join 操作
 - 第一条数据流的数据已经到达
 - 第二条数据流的数据因为上游故障,经过很长的延迟才到达
 - 影响 Join 操作的结果

状态监控

- 监控、监控、监控!
 - ■上下游各个结点的流速
 - 每个环节的处理时间
 - 读写数据库的 QPS 和 RT
 - 当前处理的数据量
- 确认应用正常运行
- 便于排查失败原因
- 寻找系统瓶颈,评估性能,优化应用

特别感谢制作过程中我的同事鸿博、蚩尤、吉剑南的帮助