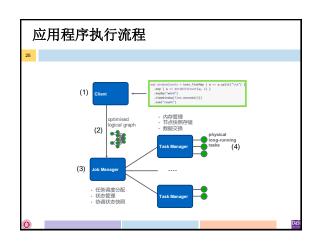
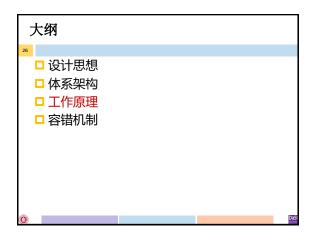


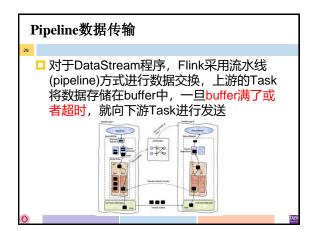
应用程序执行流程 1. Client端根据用户编写的Dataflow(包括source、operator和sink等)程序,将其翻译为逻辑执行图并进行优化 2. Client将逻辑执行图提交给JobManager,之后可以保持连接以获取任务的状态信息或者断开连接(detected模式) 3. JobMangaer将逻辑执行图转换为物理执行图,即考虑算子的并行度、进行Task划分等,并将任务分配到各个TaskManager中 4. TaskManager用于执行分配到的Task

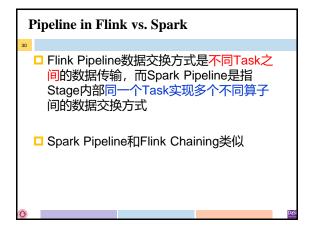


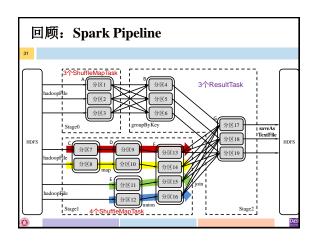


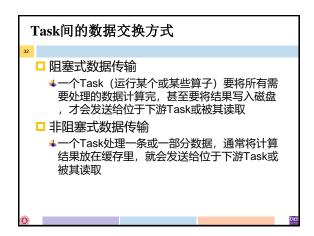


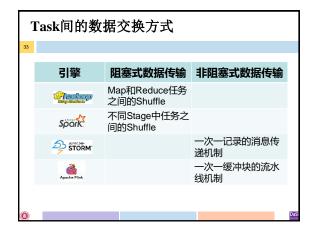


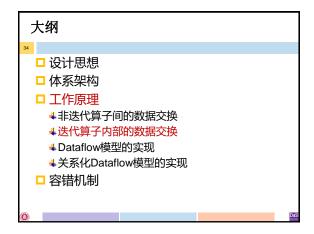


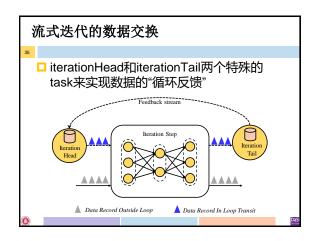


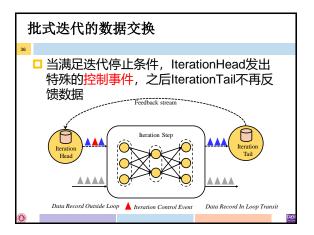


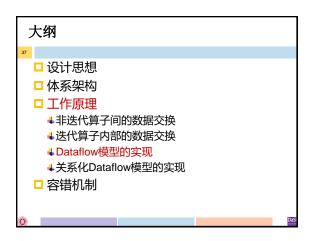




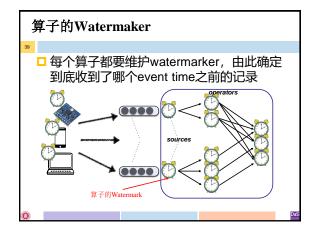


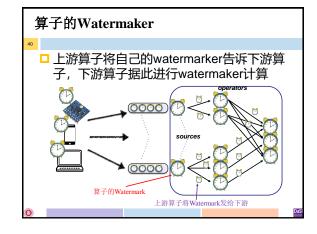


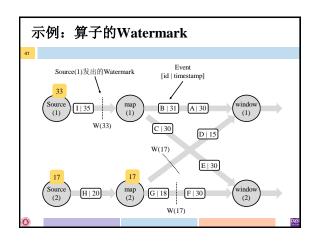


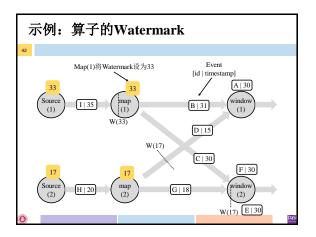


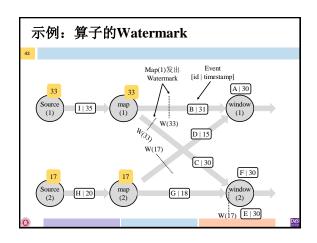


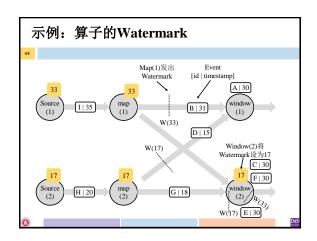




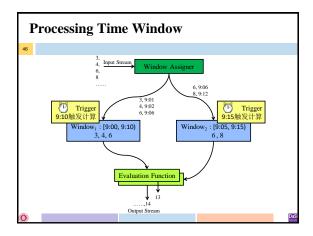


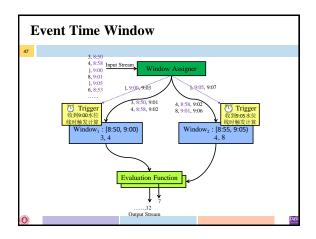


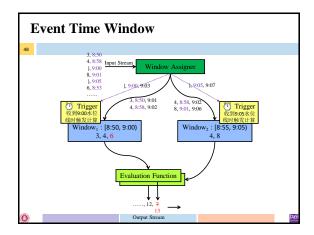




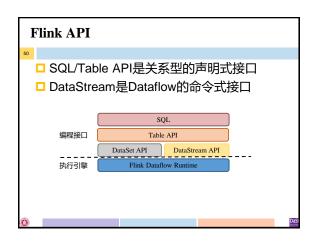


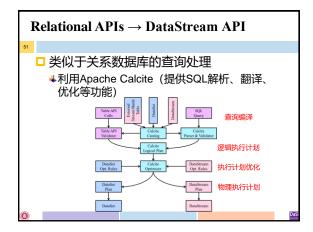


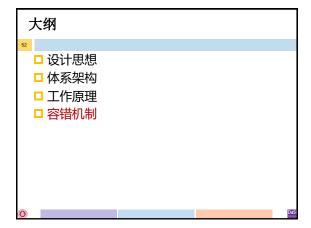


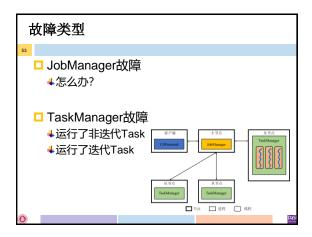


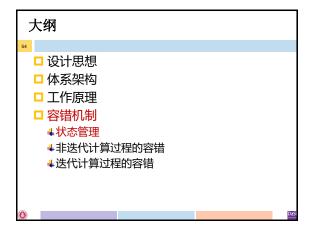












为什么需要状态?

- □ 假如我们进行单词计数操作,需使用聚合 操作,并设置触发器根据条件触发计算
- - ▲聚合算子中编写一个HashMap,一旦该算子所在task发生故障,内存中的HashMap就丢失了
 - ▲为了支持容错,需要编写程序将HashMap写入 磁盘等可靠的存储设备,故障恢复后读取
 - ◆不同的数据结构都需要编写相应的保存、读取 代码

状态定义

- □ 状态: <mark>系统定义的特殊的数据结构</mark>,用于 记录需要保存的算子计算结果
 - ♣ValueState<T>: 状态保存的是每个key的一个值,可以通过update(T)来更新, T.value()获取
 - ▲ListState<T>: 状态保存的是每个key的一个列表,通过add(T)添加数据, Iterable.get()获取
 - ◆ReducingState<T>: 状态保存的是关于每个 key的经过聚合之后的值列表,通过add(T)添加 数据,通过指定的聚合方法获取

4.....

有状态算子 vs. 无状态算子

- □ 状态可以看作算子上的记忆能力,可以保留和已经处理完的输入相关的信息,并对后续输入的处理造成影响。我们将具备记忆能力的算子称为有状态算子,例如聚合操作。
- □ 与之相反,不具备记忆能力的无状态算子 只会考虑到当前处理的元素,不会受到处 理完毕的元素的影响,也不会影响到后续 待处理的元素。例如,Map就是一种典型 的无状态算子。

状态存储

- 59
 - □ 状态保存、发生故障后的恢复<mark>由系统来负</mark> 责,而不是由用户程序来负责
 - MemoryStateBackend:将状态存储于本地 JVM堆中,因而所能存储状态的大小受限于可 用内存的容量(调试程序)
 - ♣RocksDBStateBackend:将状态存储到本地的 RocksDB

4

状态快照

- 60
 - □ 一个DAG中有若干有状态算子,系统为了 支持容错需要同一时刻保存所有有状态算 子的状态,即状态快照(snapshot)
 - □ 然而,算子可能运行在不同物理机器上 TaskManager进程中的task线程,各个物 理机器的时钟不可能达到绝对同步

