

Flink 运行架构

讲师:武晟然





主要内容

• Flink 运行时的组件

• 任务提交流程

• 任务调度原理





Flink 运行时的组件





作业管理器 (JobManager)

- 控制一个应用程序执行的主进程,也就是说,每个应用程序都会被一个不同的 JobManager 所控制执行。
- JobManager 会先接收到要执行的应用程序,这个应用程序会包括:作业图 (JobGraph)、逻辑数据流图(logical dataflow graph)和打包了所有的类、 库和其它资源的JAR包。
- JobManager 会把JobGraph转换成一个物理层面的数据流图,这个图被叫做 "执行图"(ExecutionGraph),包含了所有可以并发执行的任务。
- JobManager 会向资源管理器(ResourceManager)请求执行任务必要的资源,也就是任务管理器(TaskManager)上的插槽(slot)。一旦它获取到了足够的资源,就会将执行图分发到真正运行它们的TaskManager上。而在运行过程中,JobManager会负责所有需要中央协调的操作,比如说检查点(checkpoints)的协调。





任务管理器 (TaskManager)

- Flink中的工作进程。通常在Flink中会有多个TaskManager运行,每一个TaskManager都包含了一定数量的插槽(slots)。插槽的数量限制了TaskManager能够执行的任务数量。
- 启动之后,TaskManager会向资源管理器注册它的插槽;收到资源管理器的指令后,TaskManager就会将一个或者多个插槽提供给
 JobManager调用。JobManager就可以向插槽分配任务(tasks)来执行了。
- 在执行过程中,一个TaskManager可以跟其它运行同一应用程序的 TaskManager交换数据。





资源管理器 (Resource Manager)

- 主要负责管理任务管理器(TaskManager)的插槽(slot),
 TaskManger 插槽是Flink中定义的处理资源单元。
- Flink为不同的环境和资源管理工具提供了不同资源管理器,比如YARN、
 Mesos、K8s,以及standalone部署。
- 当JobManager申请插槽资源时,ResourceManager会将有空闲插槽的 TaskManager分配给JobManager。如果ResourceManager没有足够的 插槽来满足JobManager的请求,它还可以向资源提供平台发起会话, 以提供启动TaskManager进程的容器。





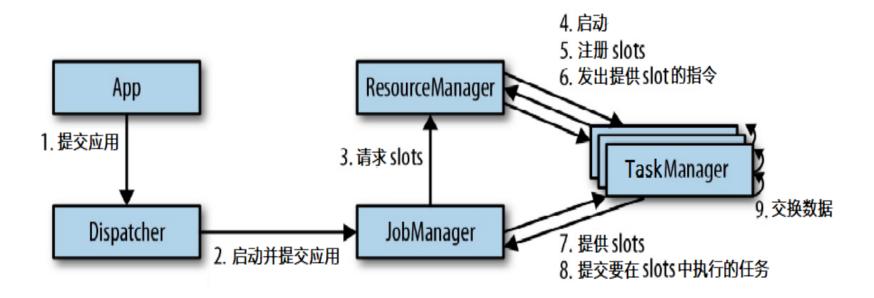
分发器(Dispatcher)

- 可以跨作业运行,它为应用提交提供了REST接口。
- 当一个应用被提交执行时,分发器就会启动并将应用移交给一个 JobManager。
- Dispatcher也会启动一个Web UI,用来方便地展示和监控作业 执行的信息。
- Dispatcher在架构中可能并不是必需的,这取决于应用提交运行的方式。





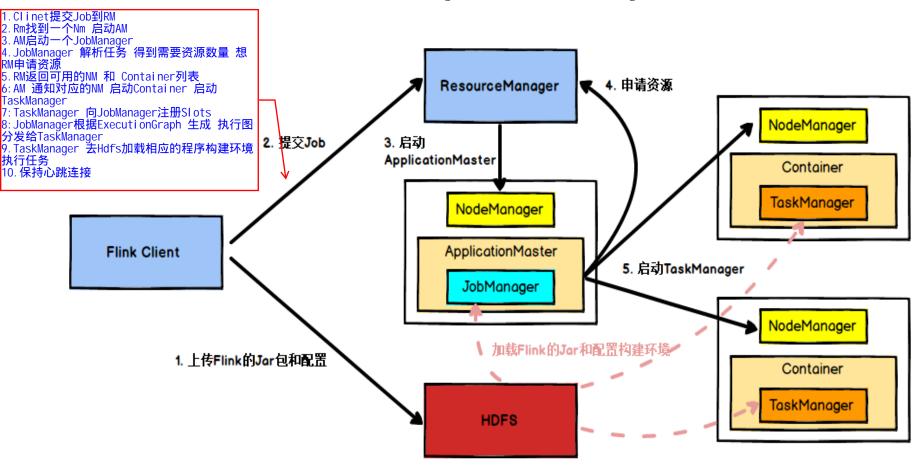
任务提交流程







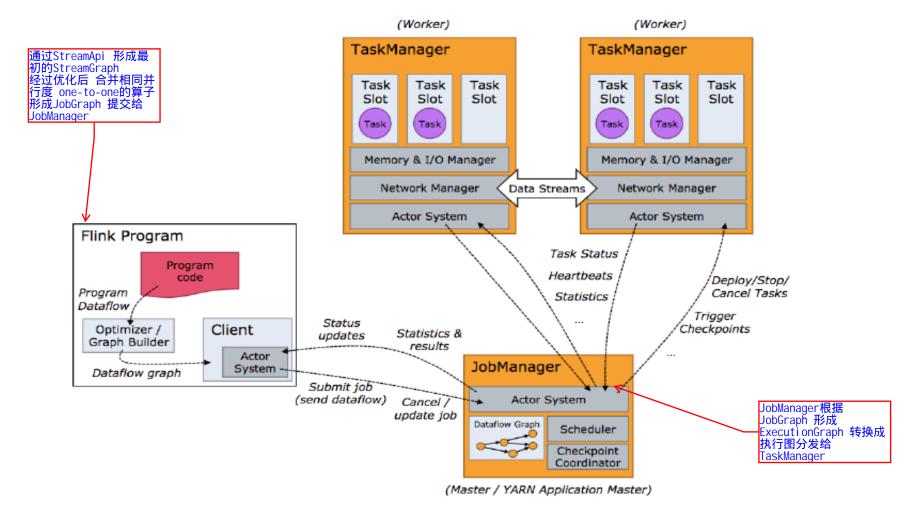
任务提交流程(YARN)







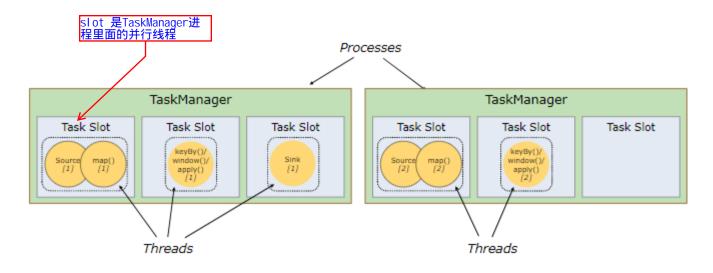
任务调度原理







TaskManager 和 Slots

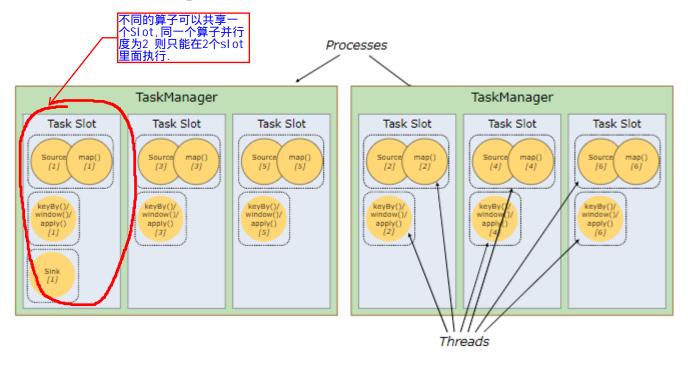


- Flink 中每一个 TaskManager 都是一个JVM进程,它可能会在独立的线程上执行
 一个或多个 subtask
- 为了控制一个 TaskManager 能接收多少个 task, TaskManager 通过 task slot
 来进行控制(一个 TaskManager 至少有一个 slot)





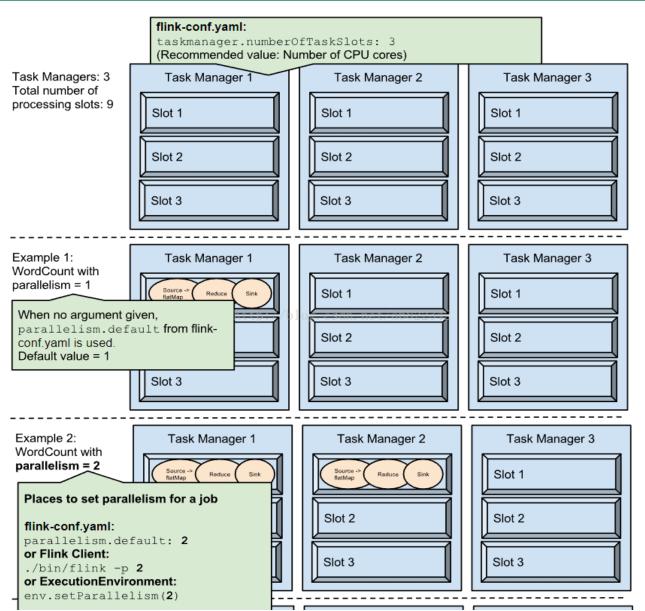
TaskManager 和 Slots



- 默认情况下,Flink 允许子任务共享 slot,即使它们是不同任务的子任务。 这样的结果是,一个 slot 可以保存作业的整个管道。
- Task Slot 是静态的概念,是指 TaskManager 具有的并发执行能力

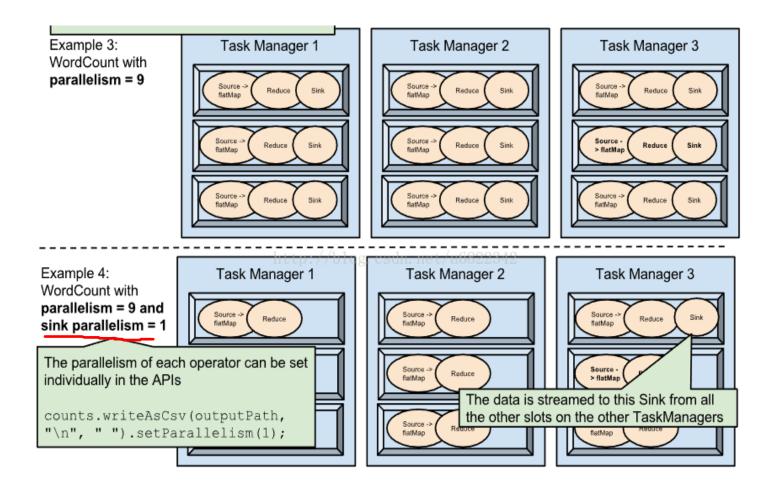








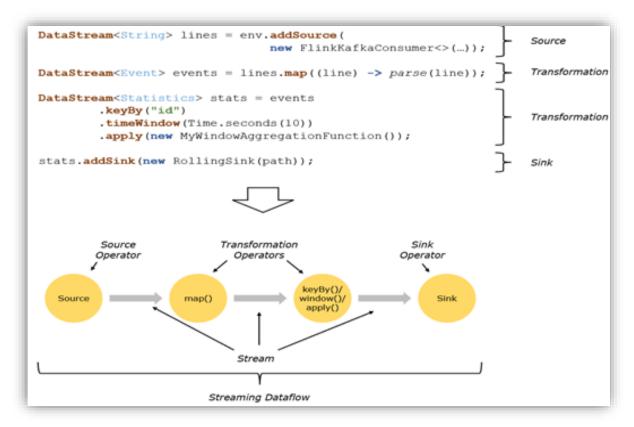








程序与数据流(DataFlow)



- 所有的Flink程序都是由三部分组成的: Source、Transformation 和 Sink。

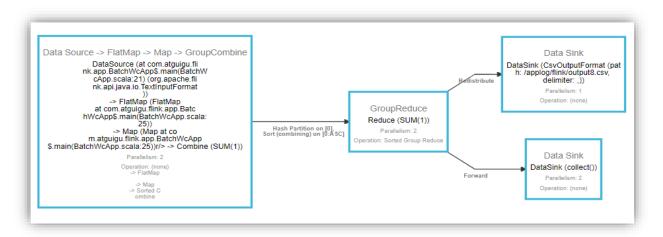
责输出





程序与数据流(DataFlow)

- 在运行时,Flink上运行的程序会被映射成"逻辑数据流"(dataflows),它包含了这三部分
- 每一个dataflow以一个或多个sources开始以一个或多个sinks结束。dataflow类 似于任意的有向无环图(DAG)
- 在大部分情况下,程序中的转换运算(transformations)跟dataflow中的算子(operator)是一一对应的关系







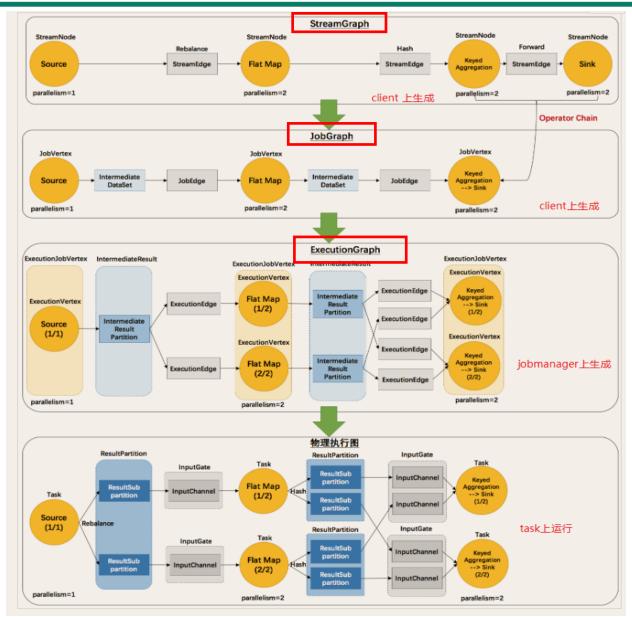
执行图(ExecutionGraph)

- Flink 中的执行图可以分成四层: StreamGraph -> JobGraph -> ExecutionGraph
 -> 物理执行图
- JobGraph: StreamGraph经过优化后生成了 JobGraph,提交给 JobManager 的数据结构。主要的优化为,将多个符合条件的节点 chain 在一起作为一个节点
- ExecutionGraph: JobManager 根据 JobGraph 生成ExecutionGraph。

 ExecutionGraph是JobGraph的并行化版本,是调度层最核心的数据结构。
- ➤ 物理执行图: JobManager 根据 ExecutionGraph 对 Job 进行调度后,在各个 TaskManager 上部署 Task 后形成的"图",并不是一个具体的数据结构。





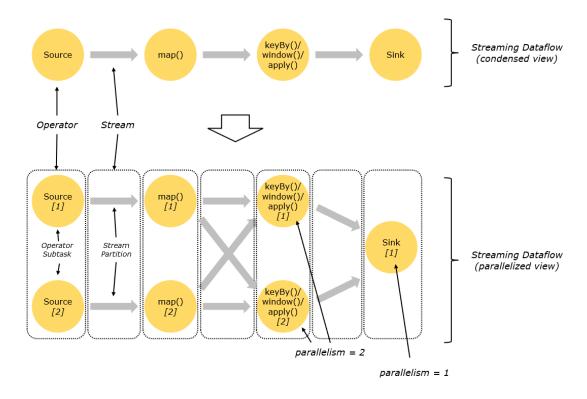


让天下没有难学的技术





并行度 (Parallelism)



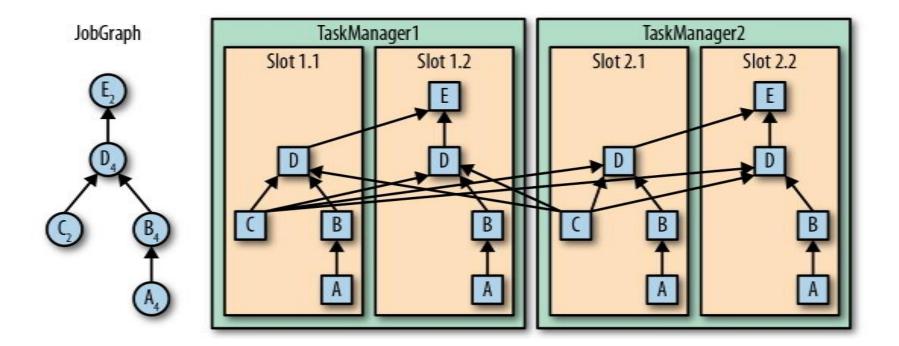
- 一个特定算子的 子任务(subtask)的个数被称之为其并行度(parallelism)。
 - 一般情况下,<mark>一个 stream 的并行度,可以认为就是其所有算子中最大的并行度。</mark>





并行度 (Parallelism)

并行度根据有并行度最 大的算子决定.







并行度 (Parallelism)

- 一个程序中,不同的算子可能具有不同的并行度
- 算子之间传输数据的形式可以是 one-to-one (forwarding) 的模式也可以是 redistributing 的模式,具体是哪一种形式,取决于算子的种类
- > One-to-one: stream维护着分区以及元素的顺序(比如source和map之间)。
 - 这意味着map 算子的子任务看到的元素的个数以及顺序跟 source 算子的子任务生产的元素的个数、顺序相同。map、fliter、flatMap等算子都是one-to-one的对应关系。
 - Redistributing: stream的分区会发生改变。每一个算子的子任务依据所选择的 transformation发送数据到不同的目标任务。例如,keyBy 基于 hashCode 重分 区、而 broadcast 和 rebalance 会随机重新分区,这些算子都会引起 redistribute过程,而 redistribute 过程就类似于 Spark 中的 shuffle 过程。

_____ 相当于spark的密依赖





任务链 (Operator Chains)

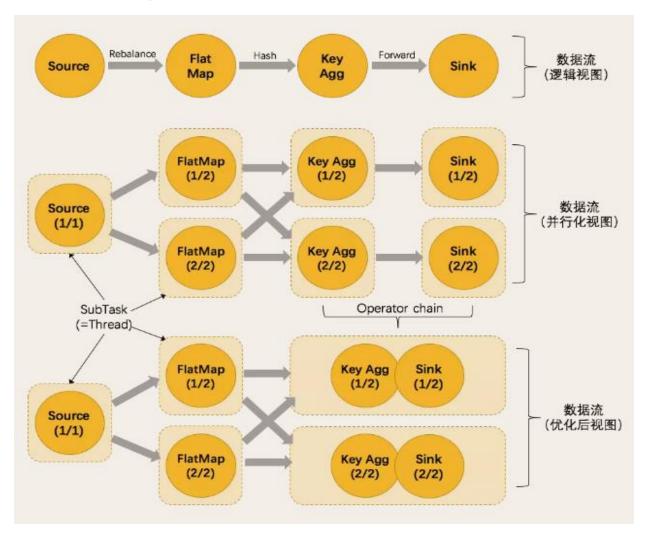
把并行度相同, One-to-One的操作合并到一个 task, 减少数据传输带来的性能开销. 不错的优化 方案.

- Flink 采用了一种称为任务链的优化技术,可以在特定条件下减少本地 通信的开销。为了满足任务链的要求,必须将两个或多个算子设为相同 的并行度,并通过本地转发(local forward)的方式进行连接
- 相同并行度的 one-to-one 操作,Flink 这样相连的算子链接在一起形成一个 task,原来的算子成为里面的 subtask
- 并行度相同、并且是 one-to-one 操作,两个条件缺一不可





任务链(Operator Chains)





Q & A