

Flink 运行架构

讲师:武晟然





主要内容

• Flink 运行时的组件

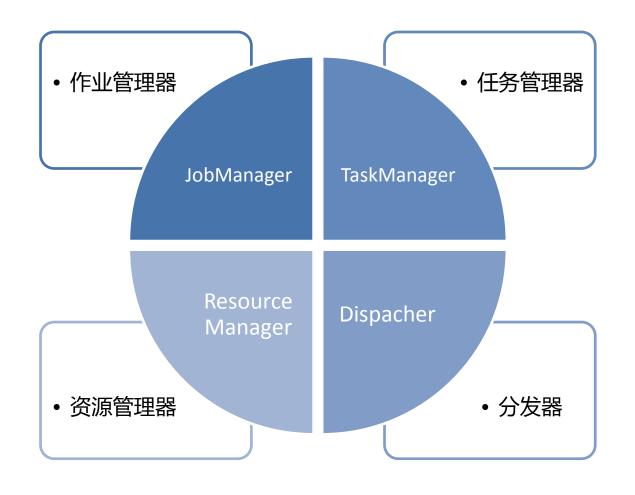
• 任务提交流程

• 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。





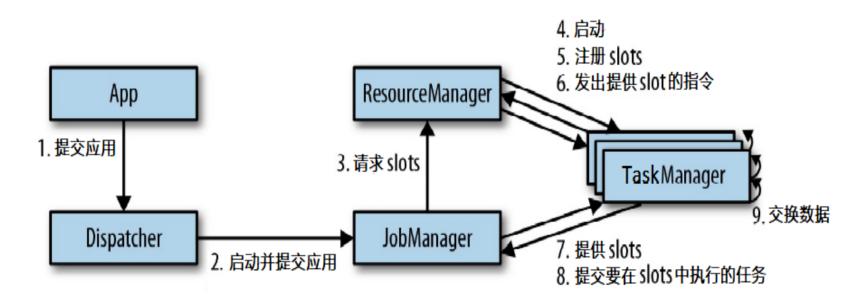
分发器(Dispatcher)

- 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

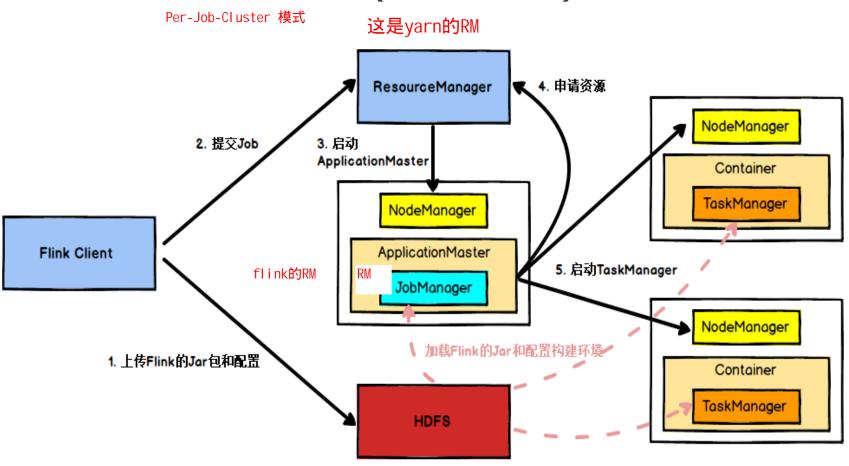


这里的jobmanager是针对一个job 提供的进程,不是一个节点。





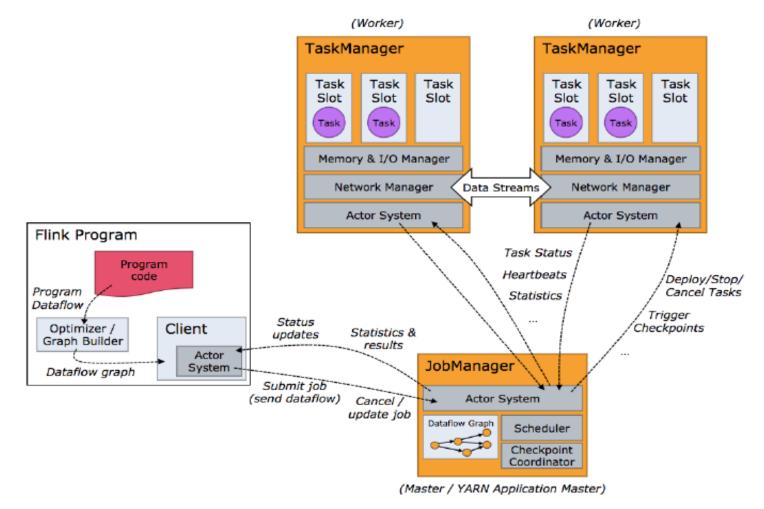
任务提交流程(YARN) 编译 (YARN) 编译 (YARN)







任务调度原理







思考

通过设置并行任务(并行度),从而将任务分配到不同的slot上,而每个slot 就可以运行一个单独的线程,所以多个slot就运行多线程的任务。



怎样实现并行计算?

并行的任务,需要占用多少slot?

提交job后,需要的slot和每步任务的最大并行度有关。
如果最大并行度是3,即使有7个任务,也只需要3个slot【不考虑重新设置了slot共享组】

• 一个流处理程序,到底包含多少个任务?

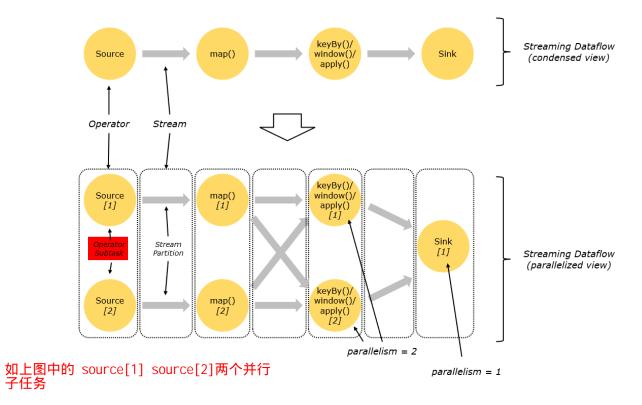
参考下面的任务链。

具体看各算子的并行度、算子间的数据传输模式和是否是一个共享组三个条件





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,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。

注意区分算子的并行度和整个流的并行度。

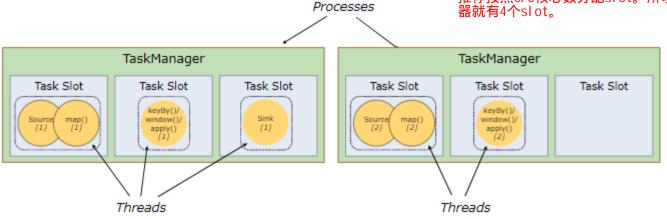




TaskManager 和 Slots

一个slot就是计算一个子任务(一个线程)所需资源的最小计算单元。

推荐按照CPU核心数分配slot。所以,4核的机器就有4个slot。



- 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子任务
- 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

如何分配slot: 比如下图:

source-6 map-6 keyby-6 sink-1 source的并行度是6,那就一个slot执行一个source子任务,依次排开,map\

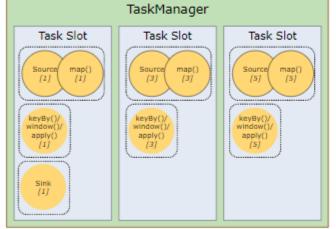
sink的并行度是1,所以就一个slot执行这个唯一子任务,就放在第一个slot

上了。(这就对应上了一个流的并行度就是其中算子的最大并行度)

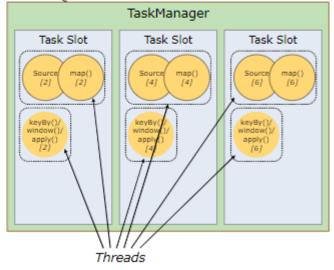
针对每个算子设置slot共享组,可以重新配置使用的slot数量 ,其中组内的任务共享slot,组间任务使用不同的slot。

此时,程序使用的slot数就是各组的最大并行度的和,比如,组1的最大并行度1,组2的最大并行度2,那么程序使用的slot 数就是3。

而,默认情况下,当前算子的共享组和前一个算子的共享组相 同。默认的共享组是default。



同一算子的并行子任务必须在不同slot上 依次执行的子任务可以在一个slot上(共享)。



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。

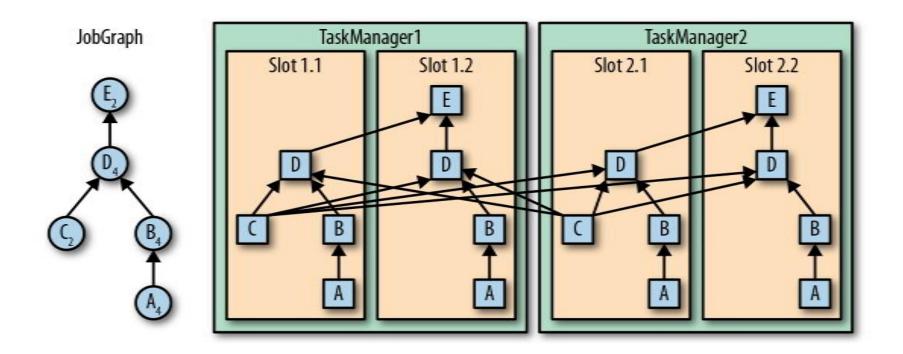
Processes

Task Slot 是静态的概念,是指 TaskManager 具有的并发执行能力



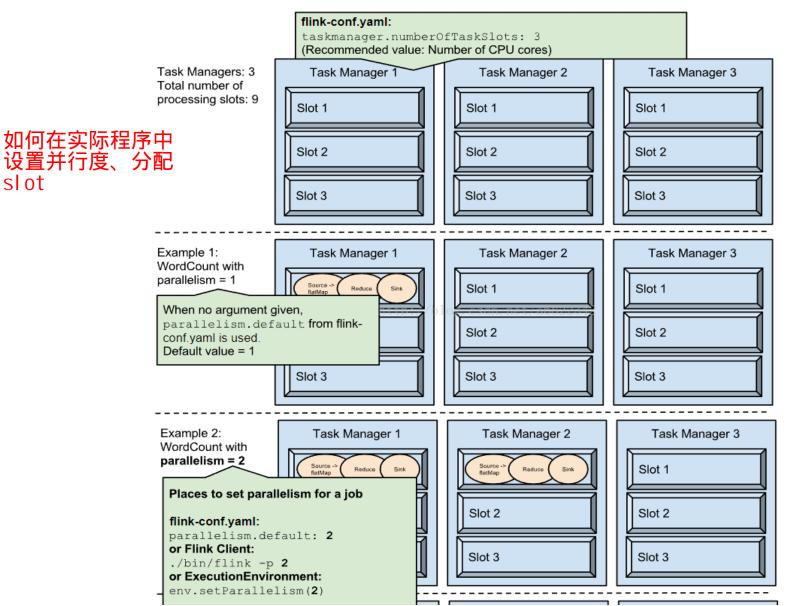


并行子任务的分配



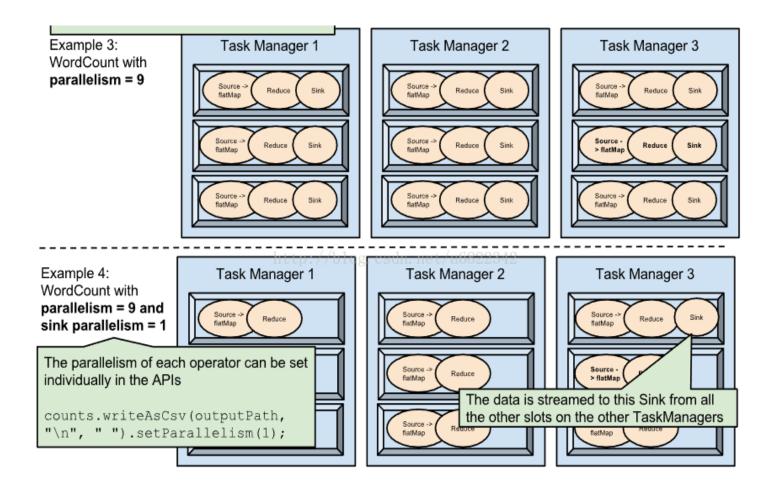








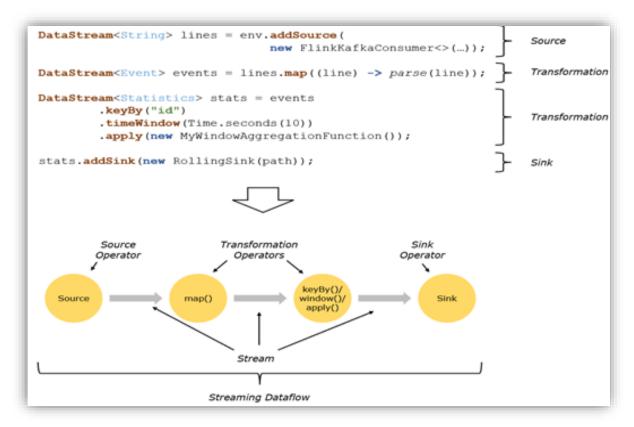








程序与数据流(DataFlow)



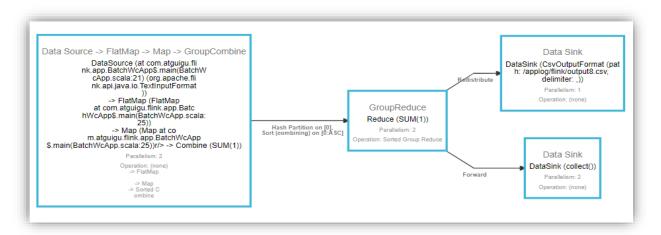
- 所有的Flink程序都是由三部分组成的: Source 、Transformation 和 Sink。
- Source 负责读取数据源, Transformation 利用各种算子进行处理加工, Sink 负责输出





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——对应的关系



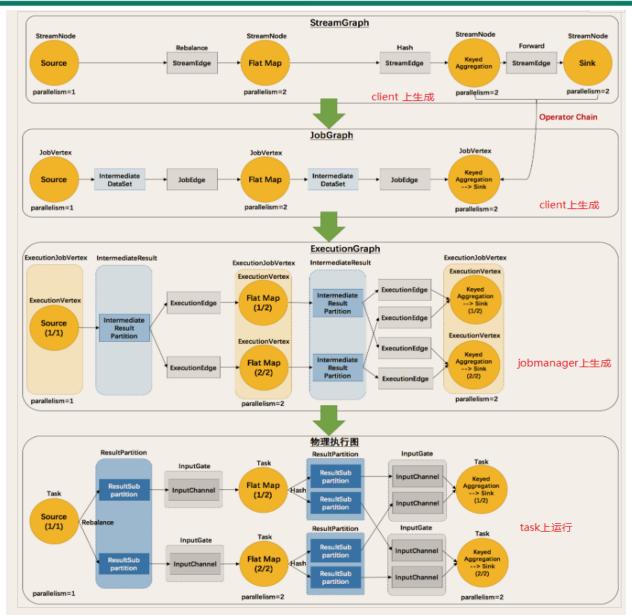


执行图(ExecutionGraph)

- Flink 中的执行图可以分成四层: StreamGraph -> JobGraph ->
 ExecutionGraph -> 物理执行图
- ➤ StreamGraph: 是根据用户通过 Stream API 编写的代码生成的最初的图。用来表示程序的拓扑结构。
- 客户端上 ➤ 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,<mark>将多个符合条件的节点 chain 在一起作为一个节点</mark>
 - 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





数据传输形式

- 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。在一个线程中执行
- ➤ 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。rebalance:轮询,如,先发下游的分区1,再发下游的分区2,再发分区1...

flink因为是流处理,它的shuffle类似是发牌,来条数据就发给下游。而spark是批处理,它的shuffle是洗牌,等数据到齐了,分发给下游。





任务链 (Operator Chains) 在满足一定条件下,将前后两个算子合并

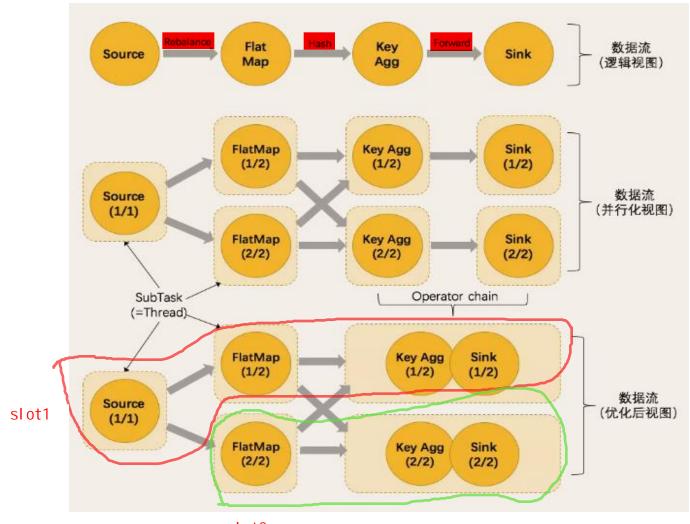
算子后,执行di sabl eChai ni ng断开链。或执行全局断开env. di sabl eOpeartorChai ni ng

- 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 且是同一slot共享组





任务链 (Operator Chains)







Q & A