toc: true title: 《从1到100深入学习Flink》—— Flink TaskManager 有什么作用? date: 2019-02-27 tags:

• Flink

大数据

• 流式计算

# TaskManager 基本组件

TaskManager 在 Flink 中也被叫做一个 Instance,统一管理该物理节点上的所有 Flink job 的 task 的运行,它的功能包括了 task 的启动销毁、内存管理、磁盘IO、网络传输管理等,本章将一一介绍这些功能,方面后续章节的开展

# MemoryManager

MemoryManager 统一管理了 flink 的内存使用,内存被划分为相同大小的 segment,通过申请不同数量的 segment 来分配不同大小的内存

这里支持两种内存: on-heap 内存和 off-heap 内存,通过参数可以控制分配内存的种类

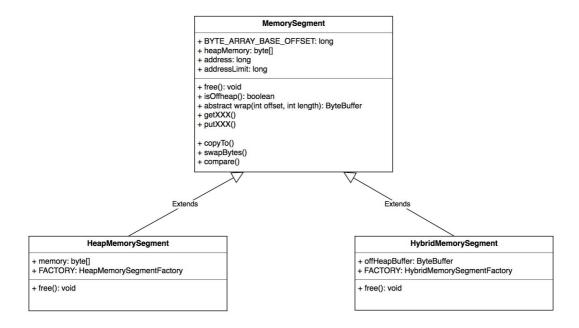
MemoryManager 管理内存也分两种模式: 预分配和按需分配。预分配模式下,内存在启动时就会分好,这就会意味着不会发生 OOM 异常,释放的内存会重新归还 MemoryManager 的内存池;按需模式下,MemoryManager 仅仅追踪内存的使用 【做记录】,释放内存不会归还 MemoryManager 的内存池,而是通过托管给 JVM 的垃圾回收来最终释放,这样便可能会发生 OOM

下面我们就来分析下 Memory Manager 的实现细节

# MemorySegment

上面已经提到,MemoryManager 以 segment 为单位来实现内存的分配和管理,在 flink 中一个 segment 被抽象为 MemorySegment,MemorySegment 为抽象类,定义了基本的 put/get 方法,以及 swap、compare 等工具方法,同时维护了一个偏移量: BYTE\_ARRAY\_BASE\_OFFSET,这个偏移量为 byte[] 对象在内存中的基本偏移量,后续通过 sun.misc.Unsafe 直接操纵内存就是基于这个偏移量来完成,这个类定义的实现方法屏蔽了内存的种类【堆和非堆】,当其成员变量heapMemory 不为空时就是堆内存,此时的 address 就是 BYTE\_ARRAY\_BASE\_OFFSET;而 heapMemory 为 null 时代表非堆内存,此时的 address 是内存中的绝对地址。

MemorySegment 有两个实现类: HeapMemorySegment 和 HibridMemorySegment, 分别代表堆内存 segment 和非堆内存 segment, 具体的 继承关系如下:



HeapMemorySegment 和 HibridMemorySegment 中都分别定义了工厂类来实例化对象实例。

## MemoryPool

MemoryPool 是 MemoryManager 用来统一管理资源的组件,具体又分为 HeapMemoryPool 和 HybridOffHeapMemoryPool,前者管理堆内存,后者管理非 堆内存。

先来看HeapMemoryPool

```
//MemoryManager.java line 616
@Override
HeapMemorySegment allocateNewSegment(Object owner) {
    return
HeapMemorySegment.FACTORY.allocateUnpooledSegment(segmentSize,
owner);
}
@Override
HeapMemorySegment requestSegmentFromPool(Object owner) {
    byte[] buf = availableMemory.remove();
    return HeapMemorySegment.FACTORY.wrapPooledHeapMemory(buf,
owner);
}
@Override
void returnSegmentToPool(MemorySegment segment) {
    if (segment.getClass() == HeapMemorySegment.class) {
        HeapMemorySegment heapSegment = (HeapMemorySegment)
segment;
        availableMemory.add(heapSegment.getArray());
        heapSegment.free();
    }
    else {
        throw new IllegalArgumentException("Memory segment is not a
" + HeapMemorySegment.class.getSimpleName());
    }
}
```

#### 简单总结:

- allocateNewSegment 走的是 on demand 模式,通过 new byte[] 从堆上分配 内存
- requestSegmentFromPool 走的是 pre allocate 模式,通过复用已有的堆对象

HybridOffHeapMemoryPool的接口与其类似,不过分配内存走的是 ByteBuffer.allocateDirect(segmentSize); 直接分配了物理内存,也就是非堆 内存

# **IOManager**

flink 通过 IOManager 来控制磁盘 IO 的过程,提供同步和异步两种写模式【其实只有异步】,具体的读写方式又分为 block、buffer、bulk 三种方式;用户可以指定 IO 的文件目录集合,IOManager 会以 round-robin 的方式写不同目录的不同文件。

IOManager 提供两种方式枚举新的 IO 文件:

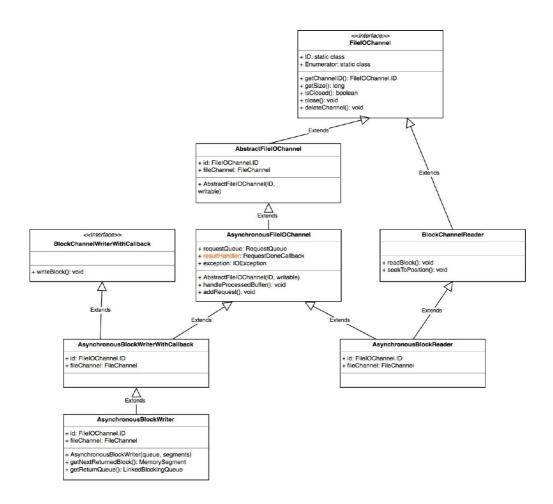
● 直接 round-robin 文件夹并生成文件,每个新文件的命名 pattern 为 random\_hex\_string.channel,最终对应的目录结构是:

path1/random\_hex\_string1.channel path2/random\_hex\_string2.channel path3/random\_hex\_string3.channel

● 采取 Enumerator 的模式,每个 Enumerator 也是类似如上一种方式进行 round-robin,不过 Enumerator 会维护一个固定的本地命名前缀、一个本地计 数器、一个全局计数器,命名前缀用于区分不同的 Enumerator 写的文件,本 地计数器用于 Enumerator 自身的文件命名递增,全局计数器用于 round-robin 文件夹,最终的目录结构是:

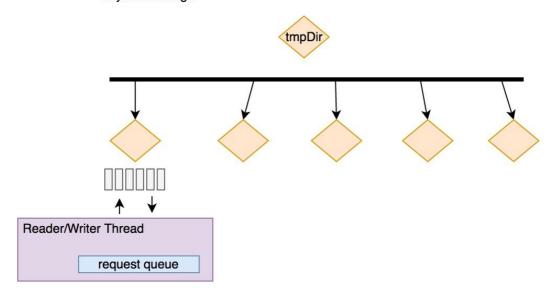
path1/prefix.local\_counter1.channel path2/prefix.local\_counter2.channel path3/prefix.local\_counter3.channel

flink 又进一步将一个文件的 IO 抽象成了 FileIOChannel,通过 FileIOChannel 封装了底层的文件读写,具体的继承关系如下:



IOManager 的唯一实现类: IOManagerAsync 为每个人临时文件加【用户初始化的时候指定】维护了一个读线程和写线程,并且每个读写线程内部会维护一个请求队列: RequestQueue,上面的 FileIOChannel 通过将 读写请求加入到对应的RequestQueue 中来实现文件读写,具体的线程模型如下:

#### AsynclOManager



ps: 默认的临时文件夹目录是 java.io.tmpDir

### NetworkEnvironment

NetworkEnvironment 是每个 Instance 的网络 IO 组件,包含了追踪中间结果和数据交换的数据结构。它的构造器会统一将配置的内存先分配出来,抽象成 NetworkBufferPool 统一管理内存的申请和释放。

### **BufferPool**

从 MemoryManager 的介绍中我们讲到 flink 是以 MemorySegment 为单位来管理内存的,而一个 MemorySegment 又被叫做一个 Buffer。BufferPool 是管理 Buffer的工具。Buffer 的申请统一交给 NetworkBufferPool,具体的管理交给LocalBufferPool。

#### LocalBufferPool

我们来看 LocalBufferPool 的关键接口,以了解具体都有哪些方式来管理 Buffer 😄 。

#### 申请 Buffer

```
//LocalBufferPool line136

private Buffer requestBuffer(boolean isBlocking) throws
InterruptedException, IOException {
        synchronized (availableMemorySegments) {
            returnExcessMemorySegments();

            boolean askToRecycle = owner != null;
//...
```

#### 总结其逻辑:

- 申请 Buffer
- 释放超量申请的 Buffer
- 像 NetworkBufferPool 申请 Buffer
- 如果此 LocalBufferPool 有 owner【ResultPartition】,像 ResultPartition 释放 内存,这里又会下发到 ResultPartition 的 subPartition,释放是以 subPartition 的全部内存为单位,会将内存中的数据吐到磁盘上或者不释放【依据配置的不 同】

#### 回收 Buffer

```
//LocalBufferPool line175
public void recycle(MemorySegment segment) {
    synchronized (availableMemorySegments) {
        if (isDestroyed || numberOfRequestedMemorySegments >
        currentPoolSize) {
            returnMemorySegment(segment);
        }
}
```

#### 简单的总结:

- 如果此 LocalBuffer 已销毁或超量使用,将 Buffer 归还给 NetworkBufferPool
- 否则如果注册了 EventListener ,通知每个 listener 这个 Buffer 被回收
- 如果没有注册,将这个 Buffer 重新标记为可使用【加入到待申请队列】

#### 调整 Buffer 大小

#### 简单总结:

- 归还超量使用的内存给 NetworkBufferPool
- 如果还是超量使用,调用 owner 的释放接口【以 ResultSubPartiton 为单位释放】

#### NetworkBufferPool

上面已经提到,NetworkbufferPool 统一管理了网络栈的内存,LocalBufferPool 只是管理 Buffer 的方式,具体的申请和释放还是要走 NetworkBufferPool 的接口。值得注意的是,NetworkBufferPool 在实例化的时候就将初始的固定大小的内存分配出来了【不管是堆还是非堆】。我们来看它的关键接口:

#### 创建 LocalBufferPool

#### 简单总结:

- 做一些状态备份,包括整体使用的 Buffer 数、可动态调整大小的 BufferPool 等
- 对于可动态调整的 BufferPool, 重新调整可用内存, 调整方式为 round-robin

#### 销毁 LocalBufferPool

```
//NetworkBufferPool line227
@Override
    public void destroyBufferPool(BufferPool bufferPool) {
        if (!(bufferPool instanceof LocalBufferPool)) {
            throw new IllegalArgumentException("bufferPool is no LocalBufferPool");
        }
}
```

#### 简单总结:

- 消除状态记录
- 对于可动态调整的 BufferPool, 重新调整可用内存, 调整方式为 round-robin

## 更多文章

更多私密资料请加入知识星球!

