

JAVA核心

JUC多线程以及高并发

- 谈谈你对volatile的理解
- 谈谈对CAS的理解
 - 比较, 符合条件时交换
 - 使用Unsafe类
 - CAS示例代码
 - CAS的缺点
- 线程不安全的集合类, 解决方案 —— 例子
- 公平锁/非公平锁/可重入锁/递归锁/自旋锁的理解

- 公平锁 —— 吞吐量不如非公平锁
- 非公平锁 —— 会造成线程饿死和顺序反转的问题
- 可重入锁 (递归锁)
 - 同一线程中, 外层方法获取锁后, 内层方法自动获取锁
 - ReentrantLock、synchronize
- 自旋锁 —— CAS —— 线程不阻塞, 代码循环执行尝试修改, 好处是减少线程上下文切换, 缺点是持续占用CPU资源
- CountDownLatch
- CyclicBarrier
- Semaphore
- 阻塞队列
- Callable接口
- 为什么用线程池, 优势
 - 降低资源消耗 —— 通过复用已创建的线程降低线程创建销毁造成的资源消耗
 - 提高响应速度, 任务达到时不需要等待线程创建就能立即执行
 - 提高线程的可管理性, 线程是稀缺资源, 不能无限创建, 使用线程池可以进行统一的分配、调优和监控
- 线程池如何使用 —— Executors工具类快捷创建
 - Executors.newFixedThreadPool 固定线程数的线程池
 - Executors.newSingleThreadPool 单个线程的线程池
 - Executors.newCachedThreadPool 可动态扩展线程数的线程池
- 线程池的几个重要参数
 - corePoolSize: 线程池中核心常驻线程数
 - maximumPoolSize: 线程池能够同时存在的最大线程数
 - keepAliveTime: 多余的空闲线程的存活时间, 线程池中线程数超过corePoolSize后, 空闲时间达到keepAliveTime, 多余的空闲线程就会被销毁, 直到剩余线程数等于corePoolSize
 - unit: 生存时间的时间单位 TimeUnit
 - workQueue: 任务队列, 提交到线程池但还未被执行的任务
 - threadFactory: 线程池中创建线程会调用的工厂对象, 一般用默认的即可, 可以实现自定义工厂, 对创建出的线程做自定义参数设置
 - handler: 拒绝策略, 任务队列满了并且工作线程大于等于线程池最大线程数时, 对后续提交的任务采取何种策略。
- 说说线程池的底层工作原理
 - 1 当创建了线程池后, 线程池等待任务被提交, 初始池中没有任何线程
 - 2.1 如果正在运行的线程数量小于corePoolSize, 则线程池会立即创建出线程执行任务
 - 2.2 核心线程全被占用时, 则后续提交的任务会被放入workQueue。
 - 2.3 如果队列满了, 且正在运行的线程数量小于maximumPoolSize, 那么后续提交的任务将被新创建出的非核心线程立即执行。
 - 2.4 如果workQueue满了, 且正在运行的线程数大于等于maximumPoolSize, 那么线程池会启动拒绝策略
 - 3 当一个线程完成任务时, 它会从队列中取下一个任务执行
 - 4. 当一个线程空闲超过keepAliveTime时, 线程池会判断: 若当前运行线程数大于corePoolSize, 那么这个空闲线程将会被销毁。
- 线程池的拒绝策略
 - AbortPolicy: 默认策略, 直接抛出异常
 - CallerRunsPolicy: 交由提交任务的线程直接执行
 - DiscardOldestPolicy: 抛弃队列中等待最久的任务, 并把当前任务加入到队列中
 - DiscardPolicy: 直接丢弃任务, 不予以任何处理也不抛出异常
- 如何合理的配置线程池参数
 - CPU密集型 —— 核心线程数设置为 cpu核心数+1
 - IO密集型 —— CPU核心数/1-阻塞系数 —— 阻塞系数一般为0.8~0.9
- 死锁定位以及定位分析
 - 定义 —— 死锁产生的原因
 - 资源互斥: 每个资源一次只能被一个进程 (线程) 持有
 - 请求与保持: 进程 (线程) 因请求资源而阻塞时, 对已获得的资源保持不放
 - 禁止强制剥夺: 进程 (线程) 已获取的资源, 无法被其他进程 (线程) 强制剥夺
 - 循环等待: 两个或两个以上进程 (线程) 形成一种首尾相接的循环等待资源的关系
 - 代码Demo

JVM+GC解析

- JVM内存结构
- GC作用域 —— 方法区、堆
- 常见的垃圾回收算法
- 1. JVM垃圾回收的时候如何确定垃圾? 哪些是Gc Roots?
 - 什么是JVM垃圾 —— 内存中已经不再被使用的空间
 - 要进行垃圾回收, 如何判断一个对象是否可以被回收?
 - 引用计数
 - 枚举根节点做可达性分析 —— 通过一系列名为 “Gc Roots” 的对象作为起始点, 从这个被称为Gc Roots的对象开始向下搜索。如果一个对象没有到Gc Roots —— Java中可以作为Gc Roots的对象没有任何引用链, 说明此对象不可用。
 - 虚拟机栈 (栈帧中的局部变量区, 也叫局部变量表) 中引用的对象
 - 方法区中静态属性引用的对象
 - 方法区中常量引用的对象
 - 本地方法栈中JNI (native修饰的方法) 引用的对象
- 2. 说说接触过的JVM调优和参数配置, 如何查看JVM参数的默认值?
- 说说你平时工作中常用的JVM参数
- 强引用、软引用、弱引用、虚引用分别是什么
- 谈谈对OOM的理解

JVM题目

- GC垃圾回收算法和垃圾回收器的关系
 - GC算法 (引用计数/复制/标记清理/标记整理) 是垃圾回收理论, 垃圾回收器是算法的具体实现
 - 目前没有完美的垃圾回收器, 只能针对具体应用选择最合适的垃圾回收器
 - 四种主要的垃圾回收器
 - 串行垃圾回收器 (Serial) —— 为单线程环境设计且只使用一个线程进行垃圾回收, 会暂停所有用户线程, 不适合服务器环境
 - 并行垃圾回收器 (Parallel) —— 多个垃圾回收线程并行工作, 此时用户线程是暂停的, 适用于科学计算、大数据处理等弱交互的场景
 - 并发垃圾回收器 (CMS) —— 用户线程和垃圾回收线程同时执行 (不一定并行, 可能交替执行), 不需要暂停用户线程。互联网公司项目多用它, 适用对响应时间有要求的场景。
 - 上述三个收集器总结
 - STW: stop the world, 暂停整个服务, 时间可能会很长
 - CMS: 垃圾回收线程与用户线程并行, 不会暂停用户线程, 但会抢占CPU资源
 - G1垃圾回收器 —— G1垃圾回收器将堆内存分割成不同的区域, 然后并发的对各个区域进行垃圾回收
- 怎么查看服务器默认的垃圾收集器
- 生产上如何配置垃圾收集器
- 谈谈你对垃圾收集器的理解
- G1垃圾收集器
- 生产环境服务器变慢, 诊断思路 and 性能评估
 - 整机: top —— uptime, 系统性能命令的精简版
 - CPU: vmstat
 - 内存: free
 - 硬盘: df
 - 磁盘IO: iostat
 - 网络IO: ifstat