

OS 课设7

信息科学与工程学院

2019011777 计算机 19-3 刘康来

实验 7 Web 服务器的内存分配

参考: <https://cloud.tencent.com/developer/article/1608933>,
<https://blog.51cto.com/liangchaoxi/4050119>

- TCMalloc全称是Thread-Caching Malloc, 是Google 开发的内存分配器, 在不少项目中都有使用, 例如在 Golang 中就使用了类似的算法进行内存分配。它具有现代化内存分配器的基本特征: 对抗内存碎片、在多核处理器能够 scale。
- tcmalloc的内存分配分为四层:
 1. ThreadCache (用于小对象分配): 线程本地缓存, 每个线程独立维护一个该对象, 多线程在并发申请内存时不会产生锁竞争。
 2. CentralCache (Central free list, 用于小对象分配): 全局cache, 所有线程共享。当thread cache空闲链表为空时, 会批量从CentralCache中申请内存; 当thread cache总内存超过阈值, 会进行内存垃圾回收, 将空闲内存返还给CentralCache。
 3. Page Heap (小/大对象): 全局页堆, 所有线程共享。对于小对象, 当centralcache为空时, 会从page heap中申请一个span; 当一个span完全空闲时, 会将该span返还给page heap。对于大对象, 直接从page heap中分配, 用完直接返还给page heap。
 4. 系统内存: 当page cache内存用光后, 会通过sbrk、mmap等系统调用向OS申请内存。
- 详细分配:
 1. TCMalloc 会给每一个线程分配一个属于线程本地的缓存(Thread Cache), 这个本地缓存用于小对象(小于32K)的内存分配, 这样再多线程分配内存的情况下, 可以减少锁竞争。
 - 如果没有空闲内存, 则从 Central Heap中一次性获取一连串小对象。从 Central Heap(备注: 这个是多个线程分享的, 操作的时候需要做加锁、解锁处理)移动到Thread Cache。
 2. 对于大的对象(大于32K)则是直接从Central Heap按照页面层次分配方式进行内存分配。
 - 使用页级分配器 (page-level allocator) 从Central page Heap中进行分配, 一个大对象总是按页对齐的。

tcmalloc对于小内存, 按8的整数次倍分配, 对于大内存, 按4K的整数次倍分配。

3. 当某个线程缓存中所有对象的总大小超过2MB的时候, 会进行垃圾收集。垃圾回收器(garbage collections)会周期性的将存储从Thread Cache(默认是2M)迁移到Central Heap
- 垃圾收集阈值会自动根据线程数量的增加而减少, 这样就不会因为程序有大量线程而过度浪费内存。
 - TCMalloc对于多线程程序而言, 减少了锁机制, 对于小对象而言, 可以说没有锁的操作, 对于大的对象而言的更加高效的自旋锁(spinlock)。
 - TCMalloc对小对象的处理空间效率更好。

分配(不同对象处理) 和 释放内存(垃圾回收) 的效率高