自适应内存异步回收

曾文斌 快手内核组



内存回收在云计算场景下面临的挑战

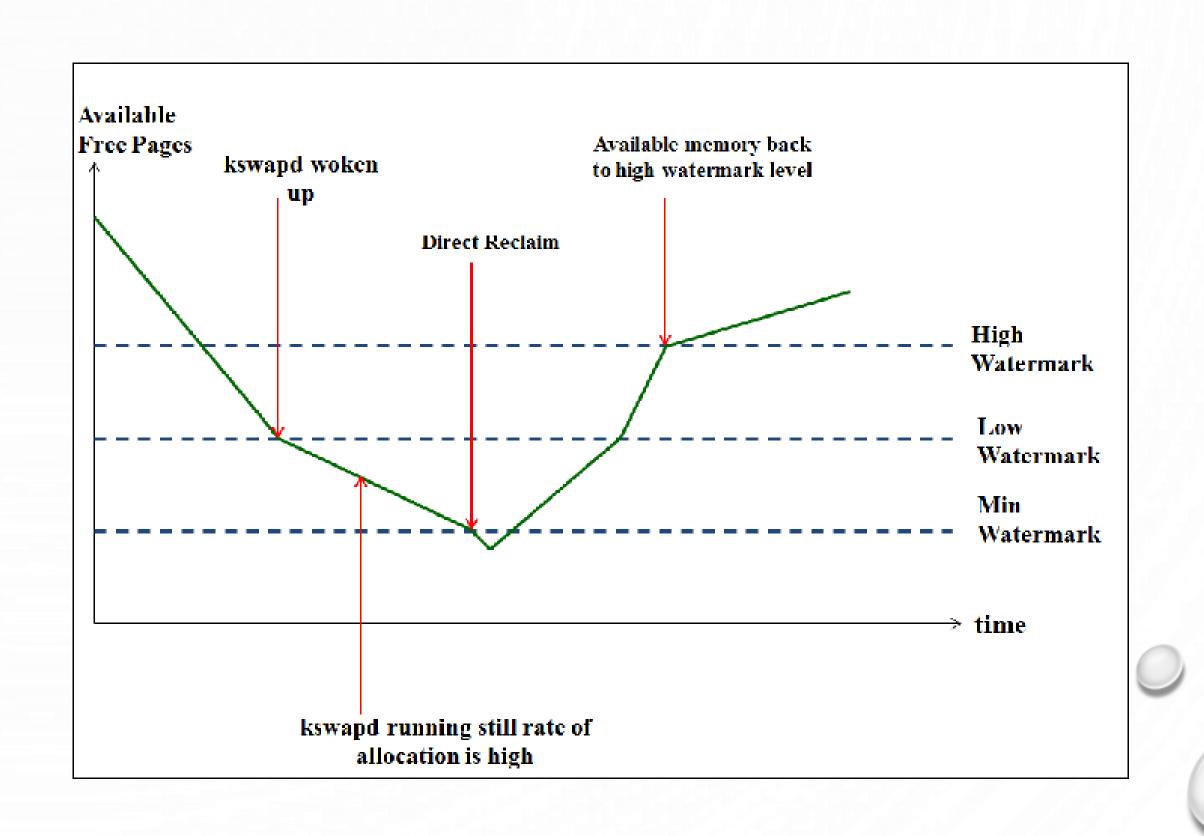
- 多种业务混合部署、动态调度
- 单一的内存回收机制难以自动适应不同的业务
- 直接回收(DIRECT RECLAIM)时有发生,导致 内存分配延迟大





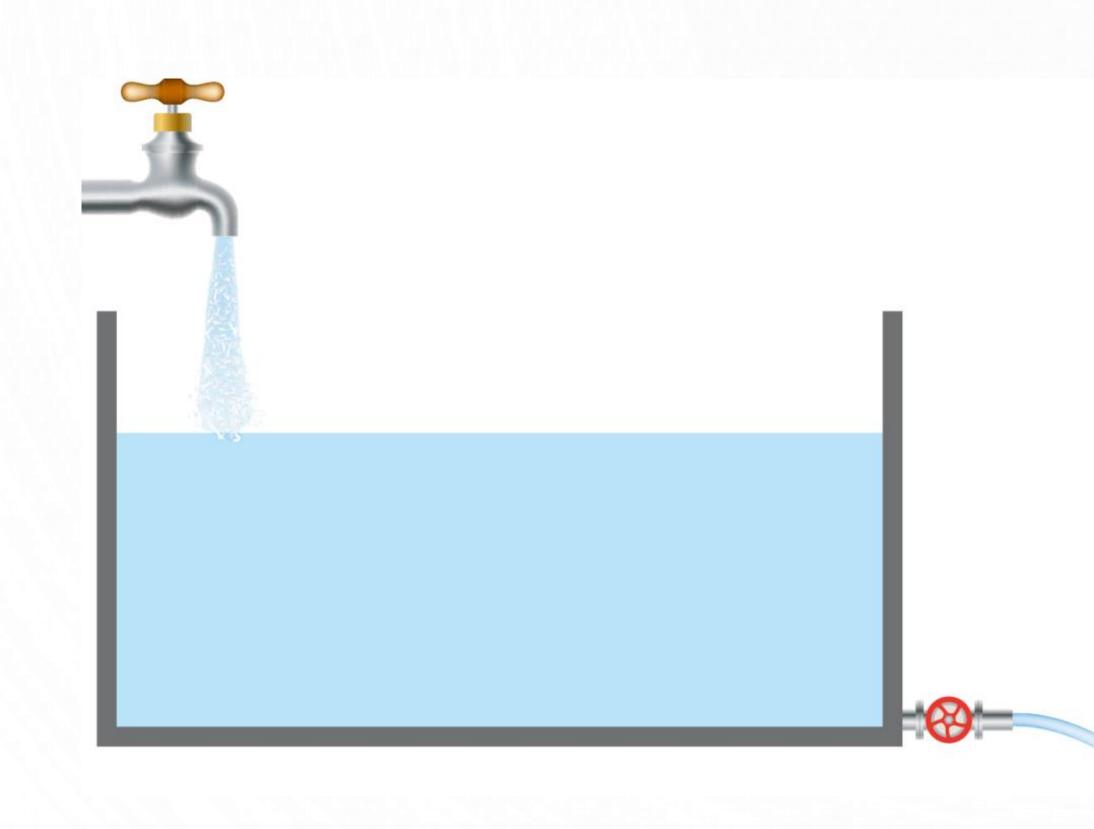
内存回收的两条路径

- 异步回收 KSWAPD
 - 启动点: 低水位
 - 停止点: 高水位
- 直接回收 DIRECT RELAIM
 - 触发点: 最低水位
 - 导致内存分配延迟





避免直接回收的思路



- 提高KSWAPD回收速度
- 提前启动KSWAPD
 - 原生的静态调控方式:
 - vm.min_free_kbytes
 - vm.watermark_scale_factor



静态调控难以适应多变的场景

- 回收不足和过度回收都有损性能
- 不存在静态的最优回收参数
 - 高峰和低谷所需的回收力度不同
 - 不同的业务所需的回收力度不同
 - · 高IO型的业务通常消耗PAGE CACHE较快
 - 计算型的业务通常消耗PAGE CACHE不多





自适应内存异步回收机制

目标

- 自动调整内存回收力度到最佳状态
- 既要避免回收不足, 也要避免回收过度
- 尽量减少对原有机制的侵入

实现方法

- 动态感知回收效率与内存消耗速度的差距
- 复用watermark_scale_factor机制
- 自动调整kswapd的启动时机
 - adaptive scale up
 - adaptive scale down



自适应内存异步回收算法 ADAPTIVE SCALE UP

- 时机: kswapd休眠之前
- 触发条件: 发生过direct reclaim
- 限制条件: kswapd_failures不超过阈值
- 计算上调幅度
 - 因素1: 新增的direct reclaim数量
 - 因素2: LRU file和reclaimable slab的数量



自适应内存异步回收算法 ADAPTIVE SCALE DOWN

- 时机: SCALE-UP保护期过后
 - SCALE-UP发生时建立一个workq任务,定时检查
- 触发条件:
 - 不再发生direct reclaim
 - kswapd的cpu使用率持续低于阈值
- 计算下调幅度
 - 因素1: kswapd的cpu使用率
 - 因素2: 持续时间



自适应内存异步回收算法避免副作用

- watermark_scale_factor变化会导致calculate_totalreserve_pages()重新计算totalreserve_pages, 进而影响到下列逻辑:
 - /proc/meminfo的MemAvailable会减少
 - vm.overcommit_memory=0时,分配内存更容易返回内存不足
- •解决办法:在启用自适应内存异步回收时,calculate_totalreserve_pages()不更新totalreserve_pages。



观测内存回收效率

- /proc/vmstat
 - allocstall_*
 - pgsteal_direct
 - pgsteal_kswapd
 - pgscan_direct
 - pgscan_kswapd
 - kswapd_low_wmark_hit_quickly
 - kswapd_high_wmark_hit_quickly
 - pgalloc_*
 - pgfree

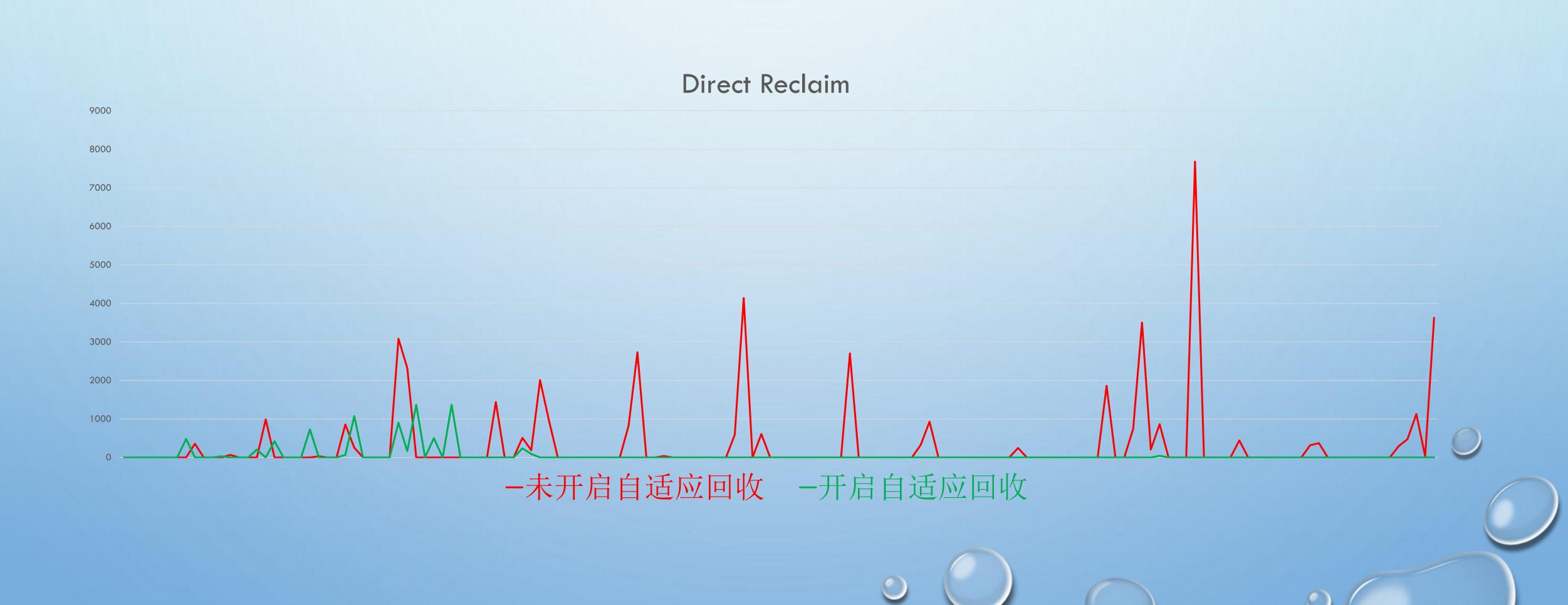
• 自制观测工具 cachemon

01:14:02 anon_act anon_inact file_act file_inact unevict slab_rec slab_unrec								
10	0075	4155		10419	43262	0	8387	7792
stall	dsteal	dscan d	thrt	ksteal	kscan	lqck hqck	pgalloc	pgfree
0	0	0	0	0	0	0 0	5	4
node	zone	high		low	min	free	(+/-)	kswapd
0	DMA	32		27	22	3977	0	
0	DMA32	5955		4963	3971	724940	0	
0	Normal	10586		8822	7058	1232830	0	0%
1	Normal	17211		14343	11475	2003902	0	0%

压测程序

```
static int read_file(char *fname, unsigned long length)
 int fd;
 char *addr, c;
 unsigned long i;
 // mmap file
 fd = open(fname, O_RDWR, (mode_t)0600);
 if (fd == -1) {
         perror("open");
         return 1;
 addr = mmap(0, length, PROT_READ | PROT_WRITE, MAP_SHARED, fd, 0);
 if (addr == MAP_FAILED) {
         perror("mmap");
         return 1;
 printf("total %d pages\n", length / 4096);
 // loop and dirty each of the pages:
 while (1) {
         for (i = 0; i < length / 4096; i++) {
                c = *(addr + i * 4096);
                c = *(addr + i * 4096 + 1024);
                c = *(addr + i * 4096 + 2048);
                if (stress > 0 && i % stress == 0)
                         usleep(FREQ);
 // cleanup
munmap(addr, length);
 close(fd);
 return 0;
```







改进空间

- 属于系统全局性的回收,不具备保护重点业务的能力
- 未触及异步回收的效率改善



THANKS

