

研究背景和动机

固态硬盘被广泛地应用为磁盘阵列的缓存层以提升存储性能。然而单一固态硬盘的可靠性远低于常用的冗余磁盘阵列(如RAID5/6), 因此一旦固态硬盘缓存发生故障, 将可能造成数据丢失以及破坏数据一致性问题。

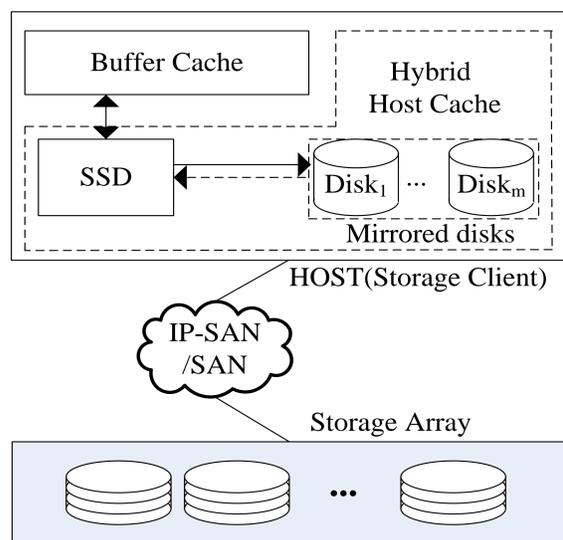
现有方案存在的问题

- 构建固态硬盘阵列提高缓存层可靠性^[1,2]。然而这种方式将导致成本大幅增加, 且冗余数据的写入加速了固态硬盘的磨损。
- 使用新的缓存策略保证数据一致性^[3,4]。然而[3]无法保证数据的持久性; [4]产生频繁的缓存刷回操作, 对缓存性能产生不利影响。

缓存设计目标

	WT	WB	WB-ordered	WB-flush	HHC
一致性	√	×	√	√	√
持久性	√	×	×	√	√
性能	读密集	高	高	高	高
	写密集	低	高	中	高
	同步密集	低	高	高	低

HHC(Hybrid Host Cache) 设计与实现



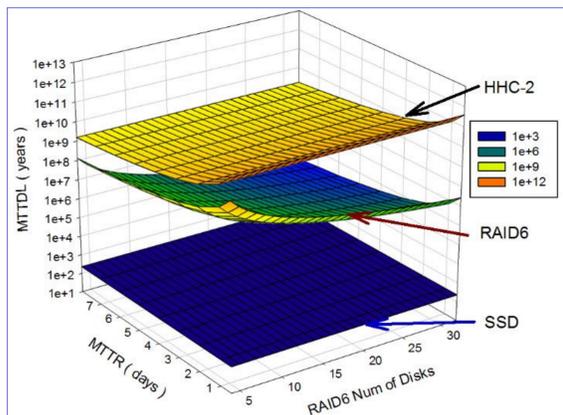
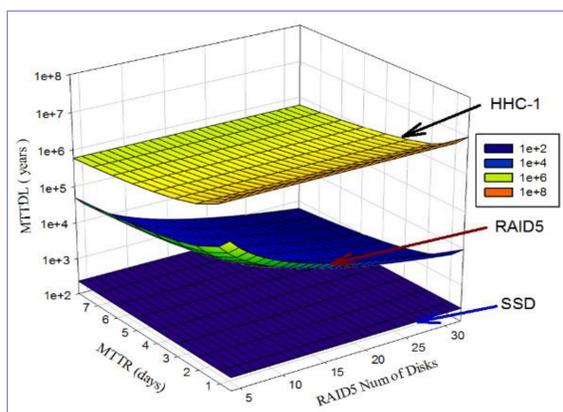
HHC基本架构

1 SSD + n HDDs (e.g., n=1, 2)

HHC主要模块

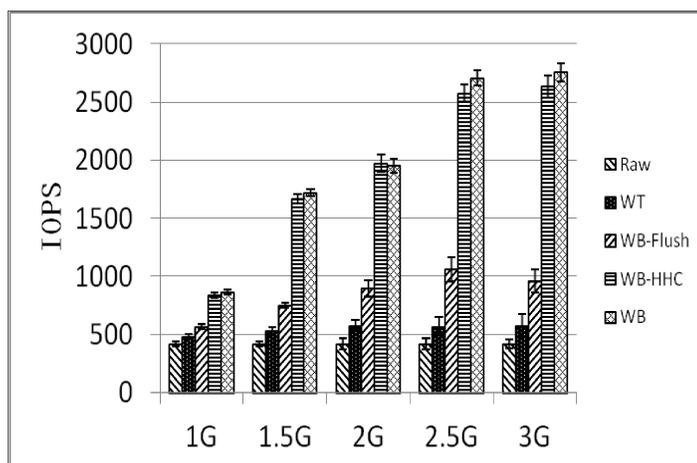
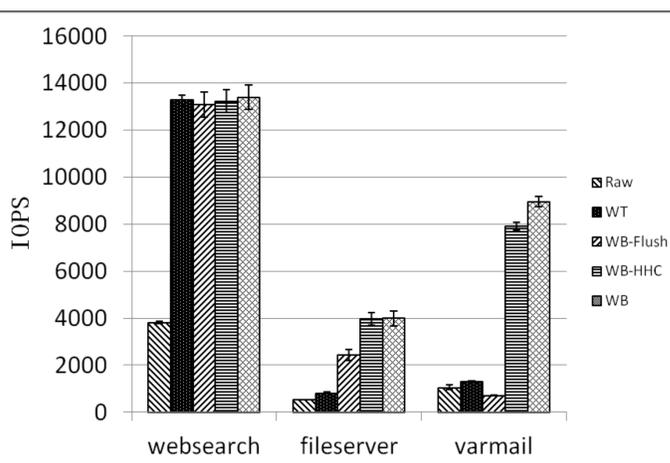
- 缓存管理:** 在写回法和传统的置换算法(如LRU)的基础上, 增加写屏障语义, 选择性的将脏数据写入磁盘已保证固态硬盘缓存中脏数据的可靠性。为减少脏数据写回的突发性, HHC首先将脏数据写入临时缓存并批量的持久化到磁盘。
- 日志管理:** 多个磁盘互为镜像, 且以日志的方式持久化保存写入的数据, 以最大限度发挥磁盘的顺序写性能。当需要日志回收时, 从固态硬盘中读取相应的脏数据写回阵列, 利用固态硬盘高随机读性能的特性大大降低垃圾回收的开销。
- 故障处理:** 当发生设备故障时, 将缓存置为只读模式, 并将所有脏数据刷回到磁盘阵列, 从而保证数据的可靠性。通过设置缓存脏数据的阈值, 以及日志盘的垃圾回收频率, 从而减少故障处理的时间。

可靠性分析及性能测试



可靠性分析 (MTTDL)

- HHC-1 > RAID5
- HHC-2 > RAID6

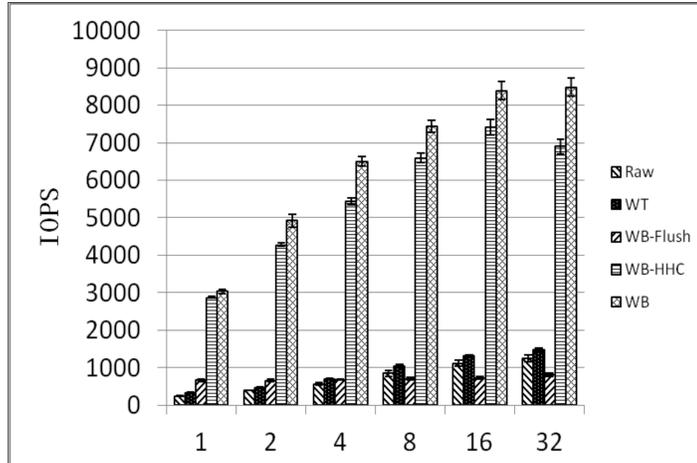


性能测试环境

- CentOS 5.4 + Linux Kernel 3.19.2
- Host cache: HHC-1 (SSD+HDD)
- Server RAID: 5 disks RAID-5
- Benchmark: Filebench (websearch, fileserver, 和varmail)

性能测试结果

- 相比于现有缓存算法, WB-HHC可以大大提高IO性能, 尤其是在写密集型以及同步密集型负载下, HHC的优势更加明显。



参考文献

- [1] D. Arteaga and M. Zhao. Client-side flash caching for cloud systems. In Proceedings of International Conference on Systems and Storage, SYSTOR 2014, pages 7:1-7:11.
- [2] Y. Oh, J. Choi, D. Lee, and S. H. Noh. Improving performance and lifetime of the ssd raid-based host cache through a log-structured approach. In Proceedings of the 1st 5 Workshop on Interactions of NVM/FLASH with Operating Systems and Workloads, INFLOW '13, pages 5:1-5:8.
- [3] R. Koller, L. Marmol, R. Rangaswami, S. Sundararaman, N. Talagala, and M. Zhao. Write policies for host-side flash caches. In Proc. of the 11th USENIX Conference on File and Storage Technologies (FAST'13), pages 45-58, February 2013.
- [4] D. Qin, A. D. Brown, and A. Goel. Reliable writeback for client-side flash caches. In 2014 USENIX Annual Technical Conference (USENIX ATC 14).