

OSlabs Report

姓名: 张灵毓 学号: 171240524

2019 年 4 月 2 日

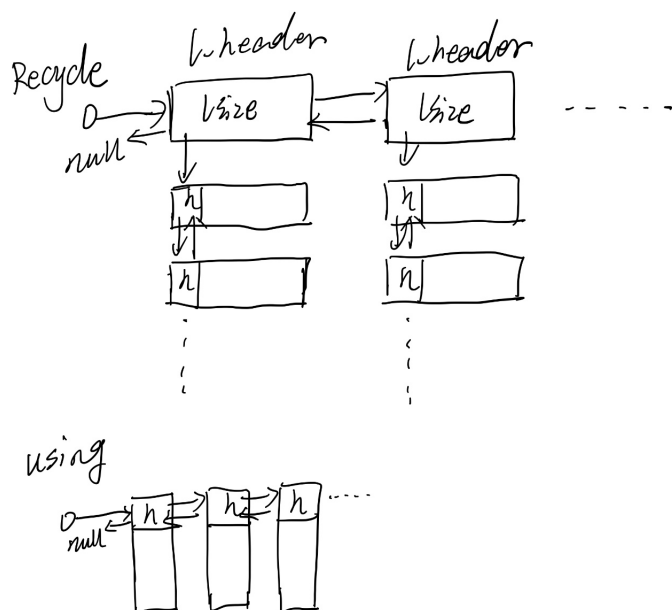
1 L1:kalloc/kfree

1.1 框架设计

框架设计没有区分小内存分配回收和大内存分配回收。

分配空间都分配 $2^k B$

采用 slab 的思想, 不过对空闲的空间不进行合并, 用两个 list: using 和 recycle 分别表示当前正在使用的内存之和之前使用过并被回收的内存, 如图所示, recycle 所指的链表的每一个 l_header 中记录其所指的内存链表中每一个内存块的大小 lsize, 而 using 指针则直接指向若干个正在使用的内存块



分配: 先根据所需要的内存大小选取适当的 k 满足 $size > 2^{k-1}$ 且 $size \leq 2^k$ 记 $2^k = alloc_size$, 然后遍历 recycle 链表, 找到满足条件的 $lsize = alloc_size$, 且 $l_header \rightarrow begin_h \neq NULL$ 的结点, 即表示此处存在未分配的内存块, 将第一个符合条件的内存块分配即可并将这一个内存块从 recycle 中删除, 插入 using 链表, 如果没有符合条件的 l_header , 那么就通过 create 同 $_heap$ 中分配一块新的空间来使用 (空间大小为 $4 \times$

alloc_size, 每次分配 4 块, 提高分配效率)

内存回收: 只需要将内存块从 *using* 中删除, 插入到 *lsize == alloc_size* 的对应 *l_header* 指向的链表中, 留下次使用即可.

1.2 something about bug

在使用自己实现的 *test* 函数时, 创建一个 *void ** 的数组用来得到 *kalloc* 的返回值, 如果将这个数组定义在 *test* 函数外面, 即全局变量, 则无论多大, 测试能够通过 (测试了很多次...) 如果放在函数里面, 则超过一定大小就会出现神奇的问题, 不超过这个大小也可以通过测试 (测试了很多次...), 一开始也不知道为什么通过检测否决了爆栈的可能性, 从而转向考虑是否是结构体对齐问题, 检查代码中的结构体, 在 *heap* 中都按照 16 字节对齐, 所以没有问题, 在最近的测试中, 发现, 如果在 *pmm->init* 里面打印 *pm_start* 的值, 为正常的 0x200000, 而在 *kalloc* 里面打印变成了 0, 说明还是一开始想到的问题, 即爆栈了, 将静态数据都给覆盖掉了, 从而导致问题.