## L1 实验报告

匡亚明学院 洪亮 181240019

L1杀我。。。

窝觉得可以好好谈谈这323traces是怎么搞出来的

#### 优化

如您所见, L1有三个分支, 对应我的三个版本

- 版本一(过一个hard)
  - 思路:按16k页分配到cpu,所有分配请求混在一起放在页上,每次对齐。free对指定内存块置位,页中全部被置位则页被回收。
  - o 问题:若是频繁页分配,由于需要对齐(带有header在开头)16k中实际只能分配一个4k, 浪费过大。由于大小不等,空洞过多。free太蠢了不说了。
- 版本二(碰巧能过两个hard)
  - 思路: 按8192+512B为一页,处理4k分配更经济。页头加计数器,free使计数器归零后回收页。后续改进有累积多个页一次性释放。
  - 问题: 你妈的瞎用锁吧就。依旧,内存空洞太多。
- 版本三(能过二~三个hard)
  - 思路: 重写! 分为12种大小进行内存分配,使用bitmap指示对应位置是否占有。遍历页寻找可用内存块(限制最大深度)。
  - 。 问题: 遍历页太耗时。
- 版本三refined (ac)
  - 思路:每个cpu下12种分配每种都拆分为32个链表,分配时随机选择一个链表进行遍历。使用页锁。

### Debug

- intptr\_t 和 uintptr\_t 混用了
- 自己设计的测试用例有并发bug。。。吐了
- 页内计数器没用锁保护

# L2 实验报告

## 绝妙的设计(误

说起让线程在cpu间轮流转有点难,那只要改一改cpu的名字就可以实现cpu在线程间轮流转啦!

## Debug

- 印象最深刻的!!!pmm->alloc实现出来最多只支持4096分配,而把stack放进task结构体的话,task结构体大小必然超过限制!!!最后解决方案是把stack和task结构体分别分配
- os->init 中 trap->init 调用迟了导致没有初始化产生问题
- kmt\_context\_save中保存stack时误用指针类型转换导致不停的初始化