```
★ 收額 ・ 🕒 京东 😘 合称 🚷 内趾大会 🚷 百度一下 🍥 北京航空 ಿ 東巴马色 🌘 英語六郎 🌃 無白直龍 🛸 中国大学 🌘 CNN nε 🔘 BUAA-C 🚍 LabO2 🍓 https:// 🔻 機板語誌 🗘 東巴马色 🐧 Dyea(c)
                                                                <> ☐ Raw Blame ☐ ☐ ☐ ☐
            说明:
             1. 使用中的物理页: 当前使用次数不为0的物理页, 状态标记为1
             2. 已经被申请但未使用的物理页: 当前使用次数为0, 但是已经被申请出去的物理页, 状态标记为2
             3. 空闲物理页: 当前可以被申请的物理页, 状态标记为3
             在pmap.c中实现函数 int page_alloc2(struct Page **pp) ,并在pmap.h中添加该函数的声明。其功能与原有的page_alloc完全一样(你可以直
             接复制page_alloc的代码),唯一的区别在于,如果确实分配到了物理页面,该函数要输出分配到的物理页的信息
             输出格式: printf("page number is %x, start from pa %x\n",ppn,pa);
            其中ppn为页号, pa为该页面的起始物理地址
             在pmap.c中实现函数 void get_page_status(int pa) 并在pmap.h中添加该函数的声明。函数输入的是一个物理地址,请按格式输出该物理页的
             状态信息。
             输出格式: printf("times:%d, page status:%d\n",var1,var2);
             其中var1是统计该函数被调用的次数(首次从1开始),var2是返回该物理地址对应的页面状态标记数字。 评测要求:请确保page_init初始化后
            page_free_list从表头到表尾物理页下标依次递减
             本次课上测试会对课下测试进行加强测试,请大家在pmap.h中添加以下函数定义(请不要在pmap.c中添加这两个函数的实现,否则远端测评无

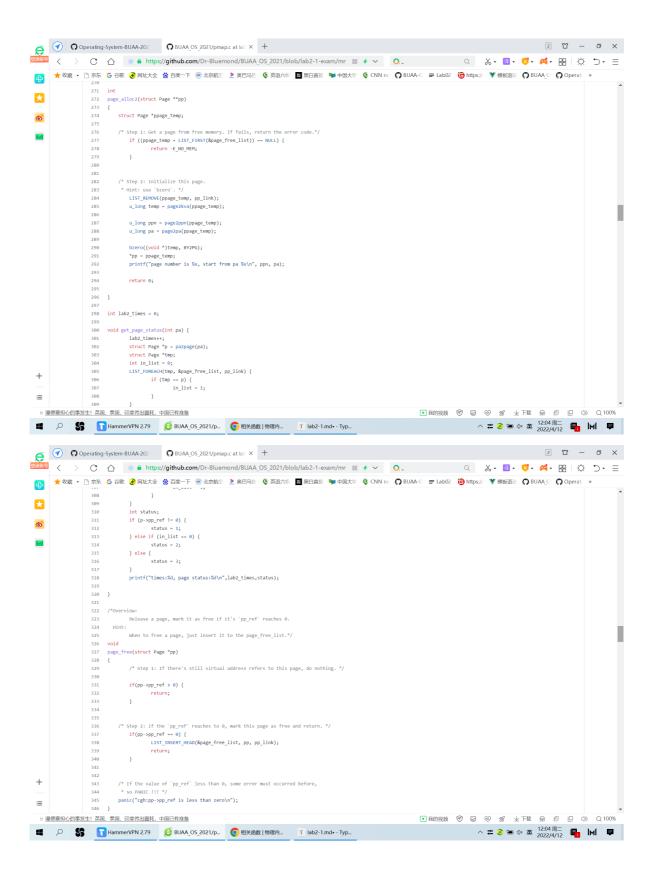
    void test_queue();

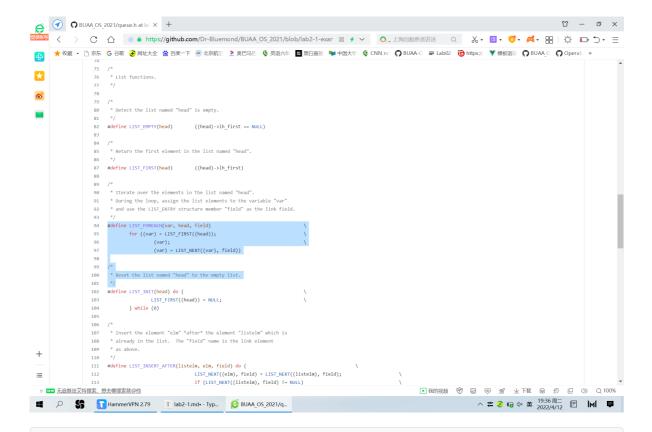
              void pm_check();
                                                            ▶ 我的视频 (金) 図 (金) ※ 上下载 会 (日 (1) ○ 100%
                                                                     ^ ⇄ ④ ☜ Ф 英 12:03周二 ■ M ■
#define LIST_INSERT_TAIL(head, elm, field) do { \
                 if (LIST_FIRST((head)) == NULL) {
                           LIST_FIRST((head)) = (elm);
                           (elm)->field.le_prev = &LIST_FIRST((head));
                 } else {
                           for ((LIST_NEXT((elm), field)) = LIST_FIRST((head));
                                     ((LIST_NEXT(LIST_NEXT((elm), field), field)) !=
NULL);
                                     (LIST_NEXT((elm), field)) =
LIST_NEXT(LIST_NEXT((elm), field), field)); \
                           LIST_NEXT(LIST_NEXT((elm), field), field) = (elm);
                           (elm)->field.le_prev = &LIST_NEXT(LIST_NEXT((elm),
field), field);
                 }
                           LIST_NEXT((elm), field) = NULL;
         } while (0)
#define LIST_INSERT_AFTER(listelm, elm, field) do {
                 LIST_NEXT((elm), field) = LIST_NEXT((listelm), field);
                 if (LIST_NEXT((listelm), field) != NULL)
```

```
LIST_NEXT((listelm), field)->field.le_prev =
&LIST_NEXT((elm), field); \
                LIST_NEXT((listelm), field) = (elm);
                (elm)->field.le_prev = &LIST_NEXT((listelm), field);
        } while (0)
#define LIST_INSERT_AFTER(listelm, elm, field) do { \
               LIST_NEXT((elm), field) = LIST_NEXT((listelm), field); \
               if (LIST_NEXT((listelm), field)) { \
                       LIST_NEXT((listelm), field)->field.le_prev =
&LIST_NEXT((elm), field); \
               } \
               LIST_NEXT((listelm), field) = (elm); \
               (elm)->field.le_prev = &LIST_NEXT((listelm), field); \
        }while (0)
#define LIST_INSERT_TAIL(head, elm, field) do { \
                if (LIST_FIRST((head)) != NULL) { \
                        LIST_NEXT((elm), field) = LIST_FIRST((head)); \
                        while (LIST_NEXT(LIST_NEXT((elm), field), field) !=
NULL) { \
                            LIST_NEXT((elm), field) = LIST_NEXT(LIST_NEXT((elm),
field), field); \
                        } \
                        LIST_NEXT(LIST_NEXT((elm), field), field) = (elm); \
                        (elm)->field.le_prev = &LIST_NEXT(LIST_NEXT((elm),
field), field); \
                        LIST_NEXT((elm), field) = NULL; \
                } else { \
                    LIST_INSERT_HEAD((head), (elm), field); \
                } \
        } while (0)
void
page_init(void)
{
    /* Step 1: Initialize page_free_list. */
    LIST_INIT(&page_free_list);
    /* Hint: Use macro `LIST_INIT` defined in include/queue.h. */
    /* Step 2: Align `freemem` up to multiple of BY2PG. */
    freemem = ROUND(freemem, BY2PG);
    /* Step 3: Mark all memory blow `freemem` as used(set `pp_ref`
    * filed to 1) */
    int used_page = PADDR(freemem)/BY2PG;
    int i;
    for (i = 0; i < used_page; i++) {
        pages[i].pp_ref = 1;
    }
```

```
/* Step 4: Mark the other memory as free. */
    for (i = used_page; i < npage; i++) {</pre>
        pages[i].pp_ref = 0;
        LIST_INSERT_HEAD(&page_free_list, &pages[i], pp_link);
   }
}
int
page_alloc(struct Page **pp)
{
    struct Page *ppage_temp;
    /* Step 1: Get a page from free memory. If fails, return the error code.*/
    if ((ppage_temp = LIST_FIRST(&page_free_list)) == NULL) {
        return -E_NO_MEM;
    }
    /* Step 2: Initialize this page.
    * Hint: use `bzero`. */
    LIST_REMOVE(ppage_temp, pp_link);
    u_long temp = page2kva(ppage_temp);
    bzero((void *)temp, BY2PG);
    *pp = ppage_temp;
    return 0;
}
void
page_free(struct Page *pp)
    /* Step 1: If there's still virtual address refers to this page, do nothing.
*/
   if(pp->pp_ref > 0) {
       return;
    }
    /* Step 2: If the `pp_ref` reaches to 0, mark this page as free and return.
*/
    if(pp->pp\_ref == 0) {
        LIST_INSERT_HEAD(&page_free_list, pp, pp_link);
        return;
    }
    /* If the value of `pp_ref` less than 0, some error must occurred before,
    * so PANIC !!! */
    panic("cgh:pp->pp_ref is less than zero\n");
}
```

page2kva(struct Page \*pp) 得到页pp的虚地址
page2ppn(struct Page \*pp) 得到页pp的物理页号
page2pa(struct Page \*pp) 得到页pp的实地址
pa2page(u\_long pa) 得到实地址pa的页
PPN(va) 得到实地址va的物理页号





#### exam

#### 题目背景

我们实现的MOS操作系统中,所有的物理页的可能状态有三种:使用中物理页、空闲物理页、已经被申请但未被使用的物理页。

Note: page\_alloc的时候只是申请了一个物理页,但是物理页没有使用,请仔细思考这三种状态物理页的判定方法。

#### 说明:

使用中的物理页: 当前使用次数不为0的物理页, 状态标记为1

已经被申请但未使用的物理页: 当前使用次数为0, 但是已经被申请出去的物理页, 状态标记为2

空闲物理页: 当前可以被申请的物理页, 状态标记为3

### 任务1

在pmap.c中实现函数int page\_alloc2(struct Page \*\*pp),并在pmap.h中添加该函数的声明。其功能与原有的page\_alloc完全一样(你可以直接复制page\_alloc的代码),唯一的区别在于,如果确实分配到了物理页面,该函数要输出分配到的物理页的信息

输出格式: printf("page number is %x, start from pa %x\n",ppn,pa);

其中ppn为页号, pa为该页面的起始物理地址

#### 任务2

在pmap.c中实现函数 void get\_page\_status(int pa) 并在pmap.h中添加该函数的声明。函数输入的是一个物理地址,请按格式输出该物理页的状态信息。

输出格式: printf("times:%d, page status:%d\n",var1,var2);

其中var1是统计该函数被调用的次数(首次从1开始),var2是返回该物理地址对应的页面状态标记数字。 评测要求:请确保page\_init初始化后page\_free\_list从表头到表尾物理页下标依次递减

## 任务3

本次课上测试会对课下测试进行加强测试,请大家在pmap.h中添加以下函数定义(请不要在pmap.c中添加这两个函数的实现,否则远端测评无法编译):

```
void test_queue();
void pm_check();
int
page_alloc2(struct Page **pp)
   struct Page *ppage_temp;
    /* Step 1: Get a page from free memory. If fails, return the error code.*/
   if ((ppage_temp = LIST_FIRST(&page_free_list)) == NULL) {
        return -E_NO_MEM;
    }
    /* Step 2: Initialize this page.
    * Hint: use `bzero`. */
    LIST_REMOVE(ppage_temp, pp_link);
    u_long temp = page2kva(ppage_temp);
    u_long ppn = page2ppn(ppage_temp);
    u_long pa = page2pa(ppage_temp);
    bzero((void *)temp, BY2PG);
    *pp = ppage_temp;
    printf("page number is %x, start from pa %x\n", ppn, pa);
    return 0;
}
int lab2_times = 0;
void get_page_status(int pa) {
   lab2_times++;
    struct Page *p = pa2page(pa);
    struct Page *tmp;
    int in_list = 0;
    LIST_FOREACH(tmp, &page_free_list, pp_link) {
       if (tmp == p) {
           in_list = 1;
        }
    }
   int status;
    if (p->pp_ref != 0) {
        status = 1;
    } else if (in_list == 0) {
        status = 2;
    } else {
        status = 3;
    printf("times:%d, page status:%d\n",lab2_times,status);
}
```

# **EXTRA**

```
Operating-System-BUAA-202 X BUAA_OS_2021/pmap.c at late +
       > C 🖒 🧠 🕯 https://github.com/rfhits/Operating-System-BUAA-2021/blob/r 📵 🔡 🗲 🗸 . 銀 🔯 📼 为・ 🗏
🛟 📩 牧職 ・ 🗅 京东 😘 谷歌 🚷 网址大全 😵 百度一下 : ⑧ 北京航空 🌛 奥巴马告 🔇 英语六版 🖪 黑白直服 📦 中国大学 🔇 CNN n 🗈 🎧 BUAA-C 🚍 Lab02 👸 https:// 🔻 機板語法 🧖 BUAA_C 🧖 Operati »
          ∃ 192 lines (116 sloc) | 8.04 KB
                                                                             <> □ Raw Blame □ □ □ □
                 数位取值为0表示甲元闲置,取值为1则表示已被占用。
                 用一个unsigned int page_bitmap数组管理内存,要求在该数组中,标号小的元素的低位表示页号小的页面。例如,0号页面由page_bitmap[0]的
第0位表示,63号页面由page_bitmap[1]的第31位表示。当只有0号页面与63号页面被占用时,应该有:page_bitmap[0]=0x00000001,
                 page_bitmap[1]=0x80000000
                 题目要求:
                 任务一
                 在pmap.c中添加如下的空闲页面位图定义:
                 unsigned int page_bitmap[NUM];
                 其中NUM是一个你需要计算的数,要求这个数组可以恰好表示所有物理页面,不多不少
                 修改page_init(),除需要初始化位图外,需要添加输出:
                 printf("page bitmap size is %x\n", NUM);,
                 其中NUM为page_bitmap数组的元素个数
                 任务二
                 修改page_alloc(struct Page **pp),要求分配到的页面是空闲页面中页号最小的
                 修改page_free(struct Page *pp)
                 三个函数修改后需要满足前述的位图规格要求。除页面组织形式外,其他要求与课下要求相同。
                 注意:请保证没有使用链表相关操作组织页面,评测时若发现使用链表组织页面将不予通过!
                 评测要求:为了正确评测,请在pmap.h中添加以下函数定义(请不要在pmap.c中添加这个函数的实现,否则远端测评无法编译): void
                 pm_check(void);
 ※ 高跟鞋搭配抹胸包臀裙,气质魅力又时尚 ,是妥妥的骨干美人
                                                                        ▶我的视频 ⑦ 図 ⊗ 8 业下载 急 戶 □ ①) Q 100%
                                                                                    へ # → ● 中 中 英 10:56周三 ■ IMI ■
HammerVPN 2.79 😂 Operating-Syste... T lab2-1.md• - Typ...
  #define MAPSIZE 512
  unsigned int page_bitmap[MAPSIZE];
  void
  page_init(void)
  {
       /* Step 1: Initialize page_free_list. */
       // LIST_INIT(&page_free_list);
       /* Hint: Use macro `LIST_INIT` defined in include/queue.h. */
       /* Step 2: Align `freemem` up to multiple of BY2PG. */
       freemem = ROUND(freemem, BY2PG);
       /* Step 3: Mark all memory blow `freemem` as used(set `pp_ref`
        * filed to 1) */
       int used_page = PADDR(freemem)/BY2PG;
       int i, j;
       int im, jm;
       for (i = 0; i < MAPSIZE; i++) {
            page_bitmap[i] = 0;
       }
       im = used_page / 32;
       jm = used_page % 32;
       for (i = 0; i < im; i++) {
            page_bitmap[i] = \sim 0;
       }
       for (j = 0; j < jm; j++) {
```

```
page_bitmap[im] |= (1 << j);</pre>
   }
    printf("page bitmap size is %x\n", MAPSIZE);
}
int
page_alloc(struct Page **pp)
   int pn;
   int i, j;
    unsigned int bits;
    for (i = 0; i < MAPSIZE; i++) {
        bits = page_bitmap[i];
        if (bits != ~0) {
            for (j = 0; j < 32; j++) {
                if ((bits & (1 << j)) == 0) {
                    bits |= (1 << j);
                    page_bitmap[i] = bits;
                    pn = i * 32 + j;
                    *pp = pages+pn;
                    return 0;
                }
            }
        }
   }
   return -E_NO_MEM;
}
void
page_free(struct Page *pp)
   /* Step 1: If there's still virtual address refers to this page, do nothing.
*/
   if(pp->pp_ref > 0) {
        return;
   int pn = page2ppn(pp);
    int i, j;
    /* Step 2: If the `pp_ref` reaches to 0, mark this page as free and return.
*/
    if(pp->pp\_ref == 0) {
        i = pn / 32;
        j = pn \% 32;
        page_bitmap[i] \&= \sim (1 << j);
        return;
   }
    /* If the value of `pp_ref` less than 0, some error must occurred before,
    * so PANIC !!! */
    panic("cgh:pp->pp_ref is less than zero\n");
```