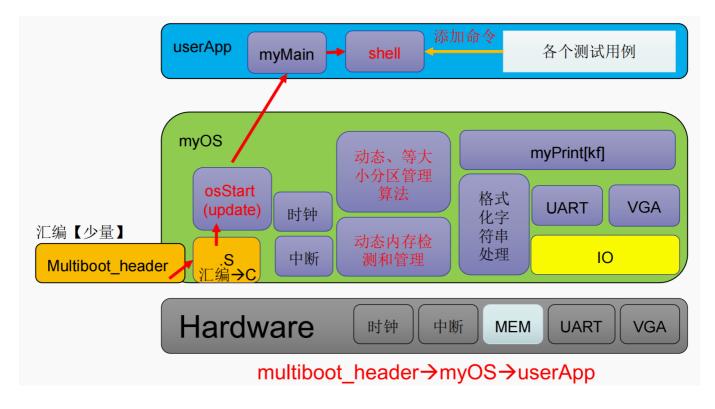
## Lab 4

#### PB22030892 刘铠瑜

## 1. 软件框图及其概述



- 本次实验在 lab3 的基础上,增加了
  - 内存检测程序memTest,等大小内存分区管理算法eFPartition,动态大小内存分区管理算法 dPartition,内存管理程序pMemInit。
  - 。 基于上一层实现的内存相关管理程序, 封装malloc/free接口。
  - 用户模块userApp, MyOS通过userInterface.h向其提供接口,基于这些接口实现shell功能。本次新增了命令的动态注册和内存管理相关程序的测试用例。

### 2. 主流程及其实现

```
sequenceDiagram
    participant GRUB
    participant multibootHeader.S
    participant start32.S
    participant osStart.c
    participant userApp

GRUB->>multibootHeader.S: 加载内核
    multibootHeader.S->>start32.S: 跳转到_start
    start32.S->>start32.S: 建立栈空间
    start32.S->>start32.S: 清零BSS段
    start32.S->>start32.S: 初始化IDT
    start32.S->>start32.S: 设置时钟中断
    start32.S->>osStart.c: 调用osStart()
```

```
osStart.c->>osStart.c: 初始化8259A
osStart.c->>osStart.c: 初始化8253
osStart.c->>osStart.c: 开启中断
osStart.c->>osStart.c: 清屏
osStart.c->>osStart.c: 内存检测并初始化
osStart.c->>userApp: 调用myMain()

userApp->>userApp: 初始化新命令
userApp->>userApp: 添加内存管理命令
userApp->>userApp: 启动shell
```

- 本次流程在 lab3 的基础上,在 osStart 阶段进行内存检测memTest,之后基于dPartition进行内存初始化 pMemInit。
- 在 myMain 阶段,初始化shell,添加相应命令;初始化内存管理算法的测试用例,添加相应的内存检测 命令。初始化全部结束后,启动shell。

# 3. 主要功能模块及实现

### 1. 内存检测算法

```
void memTest(unsigned long start, unsigned long grainSize){
   if (start < 0x100000) start = 0x100000; // 确保起始地址大于1M
   if (grainSize < 0x100) grainSize = 0x100; // 确保粒度不小于256字节
   unsigned long size = 0;
   int fail = 0;
   while (!fail) {
       unsigned short *grainHead = (unsigned short *)(start + size);
       unsigned short *grainTail = (unsigned short *)(start + size +
grainSize - 2);
       // 检查grain头部2字节
       unsigned short oldHead = *grainHead;
       *grainHead = 0xAA55;
       if (*grainHead != 0xAA55) { fail = 1; break; }
       *grainHead = 0x55AA;
       if (*grainHead != 0x55AA) { fail = 1; break; }
       *grainHead = oldHead; // 恢复原值
       // 检查grain尾部2字节
       unsigned short oldTail = *grainTail;
       *grainTail = 0xAA55;
       if (*grainTail != 0xAA55) { fail = 1; break; }
       *grainTail = 0x55AA;
       if (*grainTail != 0x55AA) { fail = 1; break; }
```

```
*grainTail = oldTail; // 恢复原值

size += grainSize;
}

pMemStart = start;
pMemSize = size;

myPrintk(0x7,"MemStart: %x \n", start);
myPrintk(0x7,"MemSize: %x \n", size);
}
```

核验写入的数据与读出的数据是否一致,即先写后读,如果一致就认为内存可用。不过要注意可能会覆盖原有数据,所以在写之前必须先临时保存。具体过程如下:

- 1. 从start开始读出grain的头2个字节
- 2. 覆盖写入0xAA55, 再读出并检查是否是0xAA55, 若不是则检测结束;
- 3. 覆盖写入0x55AA, 再读出并检查是否是0x55AA, 若不是则检测结束;
- 4. 写回原来的值
- 5. 对grain的尾2个字节, 重复2-4
- 6. 步进到下一个grain, 重复1-5, 直到检测结束

#### 2. 等大小分区管理算法

```
// 遍历并打印eFPartition结构体和所有空闲块的信息
void eFPartitionWalkByAddr(unsigned long efpHandler){
    eFPartition *efp = (eFPartition *)efpHandler;
    showeFPartition(efp); // 打印eFPartition结构体信息
    unsigned long current = efp->firstFree; // 从第一个空闲块开始
    while (current != ∅) {
        EEB *eeb = (EEB *)current;
        showEEB(eeb); // 打印当前空闲块信息
        current = eeb->next start; // 跳到下一个空闲块
    }
}
// 计算分区实际需要的总空间大小
unsigned long eFPartitionTotalSize(unsigned long perSize, unsigned long n){
    // 8字节对齐
    unsigned long alignedPerSize = (perSize + 7) & ~0x7;
    // 每个块实际占用 = 用户数据 + EEB头
    unsigned long blockSize = alignedPerSize + EEB_size;
    // 总空间 = n * blockSize + eFPartition结构体大小
    unsigned long totalSize = n * blockSize + eFPartition size;
    return totalSize;
}
// 初始化分区,建立空闲块链表,返回eFPartition结构体首地址
unsigned long eFPartitionInit(unsigned long start, unsigned long perSize,
unsigned long n){
```

```
// 8字节对齐
    unsigned long alignedPerSize = (perSize + 7) & ~0x7;
    unsigned long blockSize = alignedPerSize + EEB_size;
    // 初始化 eFPartition 结构体
    eFPartition *efp = (eFPartition *)start;
    efp->totalN = n; // 总块数
    efp->perSize = alignedPerSize; // 每块大小 (对齐后)
    // 初始化第一个空闲块的地址
    unsigned long firstBlock = start + eFPartition_size;
    efp->firstFree = firstBlock;
    // 初始化所有EEB并串成链表
    unsigned long current = firstBlock;
    for (unsigned long i = 0; i < n; i++) {
        EEB *eeb = (EEB *)current;
        if (i == n - 1) {
           eeb->next_start = 0; // 最后一个块, next为0
        } else {
           eeb->next_start = current + blockSize; // 指向下一个块
        current += blockSize;
    }
    // 返回eFPartition结构体首地址(句柄)
    return start;
}
// 分配一个空闲块,返回用户数据区首地址
unsigned long eFPartitionAlloc(unsigned long EFPHandler){
    eFPartition *efp = (eFPartition *)EFPHandler;
    unsigned long freeBlock = efp->firstFree; // 获取第一个空闲块
    if (freeBlock == 0) { // 如果没有空闲块
        myPrintk(0x7, "eFPartitionAlloc: no free blocks available!\n");
        return 0;
    }
    // 取出第一个空闲块
    EEB *eeb = (EEB *)freeBlock;
    efp->firstFree = eeb->next_start; // 更新链表头
    // 返回用户数据区首地址 (跳过EEB头部)
    return freeBlock + EEB_size;
}
// 释放一个块,将其插入空闲链表头部
unsigned long eFPartitionFree(unsigned long EFPHandler, unsigned long
mbStart){
    // mbStart 是用户数据区首地址,需要回退到EEB头部
    unsigned long blockAddr = mbStart - EEB_size;
    eFPartition *efp = (eFPartition *)EFPHandler;
    // 将该块插入到空闲链表头部
    EEB *eeb = (EEB *)blockAddr;
```

```
eeb->next_start = efp->firstFree;
efp->firstFree = blockAddr;

return 1; // 释放成功
}
```

### 3. 动态分区管理算法

### 注:这里我是按照emb的size包括自身来写的,与老师不同但结果是对的

```
// 初始化动态分区内存管理器
unsigned long dPartitionInit(unsigned long start, unsigned long totalSize){
   totalSize &= ~0x7; // 8字节对齐
   // 检查空间是否足够
   if (totalSize < dPartition_size + EMB_size) {</pre>
       myPrintk(0x7, "dPartitionInit: totalSize too small!\n");
       return 0;
   }
   // 初始化 dPartition 结构体
   dPartition *dp = (dPartition *)start;
   dp->size = totalSize;
   dp->firstFreeStart = start + dPartition_size;
   // 初始化第一个 EMB (空闲块)
   EMB *firstEMB = (EMB *)(start + dPartition_size);
   firstEMB->size = totalSize - dPartition_size; // EMB 占用的总空间
   firstEMB->nextStart = 0; // 目前只有一个空闲块
   // 返回 dPartition 的首地址(句柄)
   return start;
}
// 遍历输出所有空闲EMB块信息,便于调试
void dPartitionWalkByAddr(unsigned long dp){
   showdPartition((struct dPartition *)dp);
   unsigned long current = ((struct dPartition *)dp)->firstFreeStart;
   while (current != 0) {
       struct EMB *emb = (struct EMB *)current;
       showEMB(emb);
       current = emb->nextStart; // 获取下一个空闲块的起始地址
   }
}
// 按first fit算法分配空间,返回用户可用空间首地址
unsigned long dPartitionAllocFirstFit(unsigned long dp, unsigned long size){
   // 8字节对齐
   size = (size + 0x7) & \sim 0x7;
   // 需要总空间 = 用户数据大小 + 前后隔离带 + EMB结构体大小
   unsigned long needSize = size + 2 * GUARD_SIZE + EMB_size;
```

```
dPartition *dP = (dPartition *)dp;
   unsigned long *prevPtr = &(dP->firstFreeStart);
   unsigned long current = dP->firstFreeStart;
   while (current != 0) {
       EMB *emb = (EMB *)current;
       if (emb->size >= needSize) {
           // 如果剩余空间足够分割出一个新的EMB,则拆分
           if (emb->size >= needSize + EMB_size + 8) {
               unsigned long nextFree = current + needSize;
               EMB *newEMB = (EMB *)nextFree;
               newEMB->size = emb->size - needSize;
               newEMB->nextStart = emb->nextStart;
               emb->size = needSize;
               emb->nextStart = 0;
               *prevPtr = nextFree;
           } else {
              // 否则整块分配
               *prevPtr = emb->nextStart;
           }
           // 写入隔离带
           unsigned char *userPtr = (unsigned char *)emb + EMB_size +
GUARD_SIZE;
           *(unsigned int *)((unsigned char *)emb + EMB_size) =
GUARD_VALUE; // 前隔离带
           *(unsigned int *)(userPtr + size) = GUARD_VALUE;
// 后隔离带
           // 返回用户可用空间首地址
           return (unsigned long)userPtr;
       }
       prevPtr = &(emb->nextStart);
       current = emb->nextStart;
   }
   // 没有合适空间
   return 0;
}
// 释放空间,合并相邻空闲块,维护空闲链表
unsigned long dPartitionFreeFirstFit(unsigned long dp, unsigned long start){
   dPartition *dP = (dPartition *)dp;
   unsigned long poolStart = dp + dPartition_size; // 可用内存池的起始地址
   unsigned long poolEnd = dp + dP->size; // 可用内存池的结束地址
   // 找到EMB头部
   EMB *emb = (EMB *)(start - GUARD_SIZE - EMB_size);
   // 检查释放范围是否合法
   unsigned long embStart = (unsigned long)emb;
   unsigned long embEnd = embStart + emb->size;
   if (embStart < poolStart || embEnd > poolEnd) {
       myPrintk(0x7, "dPartitionFreeFirstFit: free range invalid!\n");
```

```
return 0;
   }
   // 检查隔离带
   unsigned int *frontGuard = (unsigned int *)((unsigned char *)emb +
EMB size);
   unsigned int *rearGuard =
                (unsigned int *)(start + (emb->size - EMB_size - 2 *
GUARD_SIZE));
   if (*frontGuard != GUARD_VALUE) {
       myPrintk(0x7, "dPartitionFreeFirstFit: front guard corrupted!\n");
       return 0;
   }
   if (*rearGuard != GUARD_VALUE) {
       myPrintk(0x7, "dPartitionFreeFirstFit: rear guard corrupted!\n");
       return 0;
   }
   // 插入空闲链表(按地址有序插入)
   unsigned long *prevPtr = &(dP->firstFreeStart);
   unsigned long current = dP->firstFreeStart;
   while (current != 0 && current < embStart) {
       prevPtr = &(((EMB *)current)->nextStart);
       current = ((EMB *)current)->nextStart;
   }
   emb->nextStart = current;
   *prevPtr = embStart;
   // 合并后面的空闲块
   if (emb->nextStart != 0) {
       EMB *nextEMB = (EMB *)(emb->nextStart);
       if (embStart + emb->size == emb->nextStart) {
           emb->size += nextEMB->size;
           emb->nextStart = nextEMB->nextStart;
       }
   }
   // 合并前面的空闲块
   if (prevPtr != &(dP->firstFreeStart)) {
       // 通过遍历链表找到前一个EMB
       EMB *prevEMB = (EMB *)(dP->firstFreeStart);
       while (prevEMB && prevEMB->nextStart != embStart) {
           prevEMB = (EMB *)(prevEMB->nextStart);
       if (prevEMB && (unsigned long)prevEMB + prevEMB->size == embStart) {
           prevEMB->size += emb->size;
           prevEMB->nextStart = emb->nextStart;
       }
   }
   return 1;
}
```

### 4. shell 新增命令注册功能

```
void addNewCmd( unsigned char *cmd,
       int (*func)(int argc, unsigned char **argv),
       void (*help_func)(void),
       unsigned char* description){
   struct cmd *newCmd = (struct cmd *)malloc(cmd_size);
   if (newCmd == NULL) {
       myPrintf(0x7, "addNewCmd: malloc failed\n");
       return:
   }
   // 初始化新命令
   char *ptr = newCmd->cmd;
   while (*cmd) *ptr++ = *cmd++; // 将命令字符串复制到 cmd 字段
   *ptr = '\0';
   newCmd->func = func;
                                // 设置命令对应的函数指针
   newCmd->help_func = help_func; // 设置帮助函数指针
   char *descPtr = newCmd->description;
   while (*description) *descPtr++ = *description++; // 将描述字符串复制到
description 字段
   *descPtr = '\0';
   newCmd->nextCmd = NULL; // 初始化下一个命令指针为 NULL
   // 将新命令添加到链表的末尾
   if (ourCmds == NULL) {
       ourCmds = newCmd; // 如果链表为空,直接设置为新命令
   } else {
       struct cmd *tmpCmd = ourCmds;
       while (tmpCmd->nextCmd != NULL) {
          tmpCmd = tmpCmd->nextCmd; // 找到链表的最后一个节点
      tmpCmd->nextCmd = newCmd; // 将新命令添加到链表末尾
   }
}
```

## 4. 源代码说明

• 目录组织

```
├─ irqs.c // 中断处理相关C代码
   ·include // 各头文件
     — interrupt.h
      - io.h
      kmalloc.h
      — malloc.h
      — mem.h
     — myPrintk.h
     ├─ string.h
      — tick.h
      - uart.h
     — vga.h
     - vsprintf.h
     └─ wallClock.h
   - kernel
     ├─ mem // 内存相关
        ├─ dPartition.c // 动态内存分区管理算法
        ├─ eFPartition.c // 等大小内存分区管理算法
        — malloc.c // malloc和kmalloc实现
       └─ pMemInit.c // 内存检测和用户、内核分区初始化
     — tick.c // tick模块
    └─ wallClock.c // 墙钟模块
   - lib // 自编或移植的库函数
     ├─ string.c
     └─ vsprintf.c
   - osStart.c // 系统启动过程的C代码
   - printk
    └─ myPrintk.c // myPrintk/f模块
   - start32.S // 系统启动过程的汇编代码
 └─ userInterface.h // OS提供给用户程序的接口
- userApp
 ├─ main.c // 用户程序入口
  — memTestCase.c // 内存管理算法测试用例
 memTestCase.h
 ├─ shell.c // shell模块
   - shell.h
```

### • Makefile 组织

## 5. 代码布局说明

### • 代码段(.text):

- 起始地址:1MB (0x100000)
- 内容:
  - Multiboot Header:位于代码段的最前面,用于引导加载器识别和加载操作系统。
  - 操作系统代码:包括 \_start 入口点、osStart 和其他功能模块的代码。
- o 对齐方式:代码段的各个部分对齐到 8 字节边界。
- 数据段(.data):
  - 。 起始地址:紧跟在代码段之后,对齐到 16 字节边界。
  - o 内容:包含已初始化的全局变量和静态变量。
- BSS 段(.bss):
  - 。 起始地址:紧跟在数据段之后,对齐到 16 字节边界。
  - o 内容:包含未初始化的全局变量和静态变量。
  - 符号:
    - \_\_bss\_start 和 \_bss\_start: BSS 段的起始地址。
    - \_\_bss\_end: BSS 段的结束地址。
- 操作系统的结束地址(\_end):
  - 。 起始地址:紧跟在 BSS 段之后,对齐到 16 字节边界。
  - o **内容**:表示操作系统代码和数据的结束位置。

### 6. 编译过程说明

#### Makefile

```
SRC_RT=$(shell pwd)
CROSS COMPILE=
ASM_FLAGS= -m32 --pipe -Wall -fasm -g -O1 -fno-stack-protector
C FLAGS = -m32 -fno-stack-protector -fno-builtin -g
.PHONY: all
all: output/myOS.elf
MULTI_BOOT_HEADER=output/multibootheader/multibootHeader.o
include $(SRC_RT)/myOS/Makefile
include $(SRC RT)/userApp/Makefile
OS OBJS
            = ${MYOS_OBJS} ${USER_APP_OBJS}
output/myOS.elf: ${OS OBJS} ${MULTI BOOT HEADER}
    ${CROSS_COMPILE}ld -n -T myOS/myOS.ld ${MULTI_BOOT_HEADER} ${OS_OBJS} -o
output/myOS.elf
output/%.o: %.S
    @mkdir -p $(dir $@)
    @${CROSS_COMPILE}gcc ${ASM_FLAGS} -c -o $@ $<
```

```
output/%.o : %.c
   @mkdir -p $(dir $@)
   @${CROSS_COMPILE}gcc ${C_FLAGS} -c -o $@ $<
clean:
   rm -rf output</pre>
```

• 先递归编译所有C和汇编源文件为.o目标文件,再用链接器将所有目标文件和multiboot头文件链接成最 终的ELF可执行文件

## 7. 运行和运行结果说明

1. 运行 在源码目录下输入一下指令

```
./source2run.sh
```

### 然后在输入

```
sudo screen /dev/pts/x
```

### 2. 运行结果说明

。 命令注册

```
| Cross | Section | Sectio
```

可见命令注册成功

○ testMalloc1、testMalloc2和 maxMallocSizeNow

```
Testification and although the property of the
```

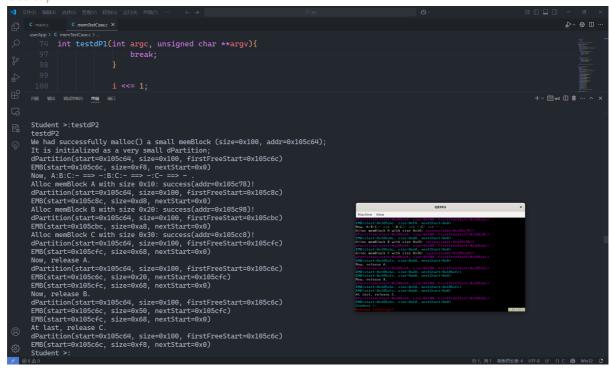
testMalloc1、testMalloc2 正确输出, maxMallocSizeNow 的值保持不变,符合预期

#### testdp1

```
| Commence | Commence
```

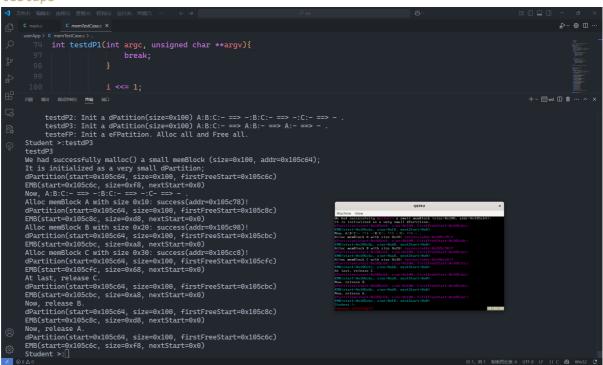
这里申请了一个大小为0x100的块创建新的内存管理句柄,考虑到实际上有dPartition和EMB占用空间,所以最多使用0xf0个字节。因此前三个可以成功申请,最后一个不行

#### o testdp2



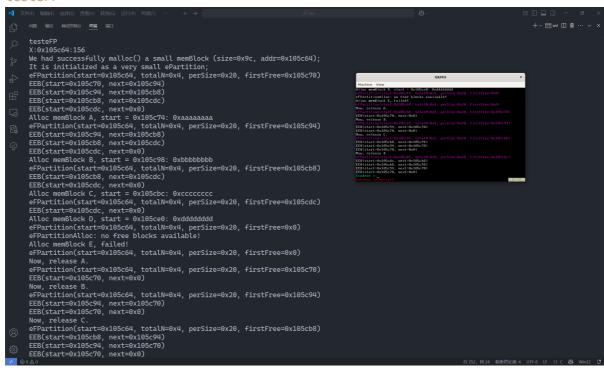
可以看到在释放过程中,空闲块可以正常合并,符合预期

### testdp3



可以看到可用内存变化、分配内存句柄和分配内存大小一一对应

#### testeFP



先malloc请求一块0x8c大小的内存块,用eFPartitionInit初始化为合适大小,划分为4个块。之后用eFPartitionAlloc请求分配五次,前四次A、B、C、D都成功,最后一次E失败,符合预期。然后分别释放A、B、C、D块,可以看到回收正常。