操作系统实验报告 实验一 可变分区存储管理

郑宇森 520021911173 电子信息与电气工程学院 zys0794@sjtu.edu.cn

2022年10月23日

1 实验题目

编写一个 C 程序,用 char *malloc(unsignedsize) 函数向系统申请一次内存空间(如 size=1000 ,单位为字节)。用循环首次适应法 addr = (char *)lmalloc(unsigned size) 和 lfree(unsigned size,char * addr) 模拟 UNIX 可变分区内存管理,实现对该内存区的分配和释放管理。

2 实验目的

- 1. 加深对可变分区的存储管理的理解;
- 2. 提高用 C 语言编制大型系统程序的能力,特别是掌握 C 语言编程的 难点: 指针和指针作为函数参数;
- 3. 掌握用指针实现链表和在链表上的基本操作。

3 实验要求

空闲存储区表可采用**结构数组**的形式(基本要求)或**双向链接表**(本实验中采取该数据结构)的形式(提高一步),建议采用的数据结构为:

```
1 # 结构数组的形式
2 struct map {
          unsigned m_size;
          char * m_addr;
5 };
6 struct map coremap[N];
```

4 算法思想 2

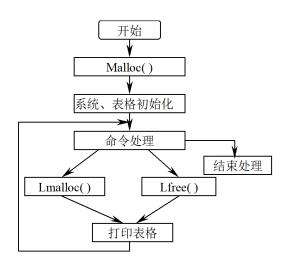


图 1: 系统基本框架

```
7 # 双向链接表的形式

8 struct map {

9 unsigned m_size;

10 char *m_addr;

11 struct map *next, *prior;

12 };

13 struct map *coremap;
```

要分配函数 lmalloc 的参数 size 和释放函数 lfree 的参数 size、addr 以键盘命令的形式输入,每次分配和释放后显示自己的空闲存储区表。系统基本框架如图 1所示。

程序调试基本通过后,应进行全面的测试,采用白盒法的路径测试方法,测试路径包含 lmalloc 的"循环"、"首次", lfree 的与邻近空闲分区联系的四种情况,还要包含必要的出错处理路径。

4 算法思想

本次实验中,我们使用**循环首次适应法**进行可变分区的存储管理。循环 首次适应法将空闲表设计成顺序结构或链接结构的循环队列,各空闲区仍 按照地址从低到高的次序登记在空闲区的管理队列中,同时需要设置一个 起始查找指针,指向循环队列中的第一个空闲区表项。

循环首次适应法分配时总是从起始查找指针所指的表项开始查找。第一次找到满足要求的空闲区时,就分配所需大小的空闲区,修改表项,并调整起始查找指针,使其指向队列中被分配的后面的那块空闲区。下次分配时就从新指向的那块空闲区开始查找。

循环首次适应法的释放算法同首次适应法一样,分4种情况,如下所述。释放时当需要在顺序方法实现的空闲队列中插入一个表项时,根据该表项与起始查找指针之间的相对位置,可能需要修改指针值,使其仍旧指向原空闲表项。

- 仅与前空闲区相连:合并前空闲区和释放区,构成一块大的新空闲区,并修改空闲区表项。该空闲区的 m_addr 不变,仍为原前空闲区的首地址,修改表项的长度域 m_size 为原 m_size 与释放区长度之和。
- 与前后空闲区均相连:将三块空闲区合并成一块空闲区。修改空闲区 表中前空闲区表项,其始地址 m_addr 仍为原前空闲区始址,其大小 m_size 等于三个空闲区长度之和。在空闲区表中删除后项。
- 仅与后空闲区相连:与后空闲区合并,使后空闲区表项的 m_addr 为释放区的始址, m_size 为释放区与后空闲区的长度之和。
- 与前后空闲区均不相连:在前、后空闲区表项中间插入一个新的表项, 其 m_addr 为释放区的始址, m_size 为释放区的长度。为此,先要将 后项及以下表项都下移一个位置。

5 算法实现

本实验中我们主要实现了如下 5 个模块/接口:

- 初始化模块:申请实验所需的模拟内存分区空间,并初始化空闲区结构体和起始查找指针。
- **内存分配/释放模块**:使用循环首次适应法分配/释放内存。该模块对 非法输入和特殊情况有完备的处理逻辑。
- 打印模块: 打印内存中所有空闲分区的详细信息。
- **用户输入接口**:提供命令行用户交互接口,用户可以通过指令对内存 空间进行操作。
- 测试模块: 对内存分配/释放模块的正确性和鲁棒性进行测试。

5.1 数据结构和初始化模块

我们采用**双向链接表**的数据结构记录空闲分区。模拟的内存分区大小 定义在宏常量 CORE_SIZE 中。**空闲区结构体** map 包括四条记录,分别为该 空闲分区大小(m_size)、指向空闲分区地址的指针(m_addr)、指向前一空

闲分区结构体的指针(prior)和指向后一空闲分区结构体的指针(next)。循环首次适应法中需要维护一个起始查找指针,我们将其声明为 coremap。

```
#define CORE_SIZE 1000

struct map {
   unsigned m_size;
   char *m_addr;
   struct map *next, *prior;
};

// Lookup pointer to the starting position
struct map *coremap;
// Memory start address
char *start_addr;
```

在初始化 coremap 时,我们先为结构体分配大小为 sizeof(struct map)内存空间,再为整个模拟内存分配大小为 CORE_SIZE 内存空间。并更新起始查找指针的表项。注意到在循环首次适应法中,我们需要把空闲表设计成顺序结构或链接结构的循环队列。因此初始时 coremap 的 prior 和 next指针都应指向自身。完成初始化后,打印分配得到的模拟内存的信息。

5.2 分配算法

在该部分我们实现了 lmalloc(unsigned) 函数。 首先处理非法输入和无空闲分区的情况。

```
// wrong arguments
if (size <= 0 || size >= CORE_SIZE) {
    printf(ANSI_COLOR_RED

    "****** ERROR: wrong arguments! ****** ANSI_COLOR_RESET "\n");

return NULL;
}

// all memory has been allocated
if (coremap == NULL) {
    printf(ANSI_COLOR_RED "****** ERROR: All kernel space has been used
! "
```

若当前分区可以使用(空间大于等于作业所需空间),分2种情况讨论。若当前分区空间大于作业所需空间,直接分配并修改剩余空闲分区大小;若当前分区空间等于作业所需空间,则分配全部内存空间,并释放当前的表项,将初始起始指针指向后一表项(此时需考虑一种特殊情况,即当前的表项为最后一个空闲分区时,需要将初始起始指针置为NULL)。如果当前分区不可以使用(空间小于作业所需空间),则继续搜索空闲分区,直到找到合适的分区或回到初始位置(没有大小合适的空闲分区)。

```
char *addr;
   struct map *p, *q;
    p = q = coremap; // p move, q fix
    // current free partition size is appropriate
     if (p->m_size >= size) {
       addr = p->m_addr;
       p->m_addr += size;
10
       // the entire partition is allocated
       if ((p->m_size -= size) == 0) {
         // all memory has been allocated
13
         if (p->next == p) {
14
           printf(ANSI_COLOR_YELLOW "****** WARNING: All kernel space
      has been "
                                     "used! ***** ANSI_COLOR_RESET "\n"
16
      );
            coremap = NULL;
17
         } else {
18
19
           coremap = p->next;
20
           p->next->prior = p->prior;
           p->prior->next = p->next;
23
         free(p);
24
25
        printf(ANSI_COLOR_GREEN "Memory allocated succeeded, address: %p
                                "size: %u" ANSI_COLOR_RESET "\n",
               addr, addr + size, size);
28
        if (VERBOSE) {
29
30
          print_free_mem();
       return addr;
    } else {
p = p->next;
```

5.3 回收算法

在该部分我们实现了lfree(unsigned, char*)函数。 首先处理非法输入。

若所有内存都被使用,此时释放空间后需要创建一个新的表项。

```
// all memory has been allocated
if (coremap == NULL) {
    coremap = (struct map *)malloc(sizeof(struct map));
    coremap->m_addr = addr;
    coremap->m_size = size;
    coremap->prior = coremap;
    coremap->next = coremap;
    if (VERBOSE) {
        print_free_mem();
    }
    return;
}
```

找到一个合适的空闲分区 p, 使得要释放的空间地址位于 p 与 p->next 指向的空闲分区的地址之间。此时需分 3 种情况讨论, 见下方程序中的逻辑判断部分。

5 算法实现. 7

```
8     p = p->next;
9  }
```

释放的空闲分区地址与模拟内存中的空闲分区地址间存在 4 种情况。 当释放分区与前后空闲分区均相邻时:

```
p->m_size += (size + p->next->m_size);

struct map *q = p->next;

p->next = q->next;

q->next->prior = p;

if (coremap == q) { // after free, need to change coremap pointer val

coremap = p;

}

free(q);
```

当释放分区只与前空闲分区相邻时:

```
p->m_size += size;
```

当释放分区只与后空闲分区相邻时:

```
p->next->m_addr -= size;
p->next->m_size += size;
```

当释放分区与前后空闲分区均不相邻时:

```
struct map *newCoremap = (struct map *)malloc(sizeof(struct map))
;

newCoremap ->m_addr = addr;
newCoremap ->m_size = size;
newCoremap ->next = p->next;
newCoremap ->prior = p;
p->next->prior = newCoremap;
p->next = newCoremap;
```

5.4 空闲分区状态打印模块

print_free_mem()函数从起始查找指针(即 coremap)开始,遍历打印内存中所有的空闲分区。该函数也处理了内存分区被全部占用的特殊情况。

5.5 用户输入处理接口

input()函数处理用户输入。进入该函数时会输出交互说明,用户输入m <#size>时进行内存分配,输入f <#size> <addr> 时进行内存回收,输入h 时打印帮助命令,输入q 时结束输入。函数自动过滤掉空白字符和非法字符。

```
void input() {
   char cmdchar:
    unsigned size, addr; // addr is offset address
    printf("Input command, h help, q quit.\n");
     do {
6
       cmdchar = getchar();
    } while (cmdchar == ', ' || cmdchar == '\t' || cmdchar == '\n' ||
     cmdchar == '\r');
     switch (cmdchar) {
     case 'm':
10
      scanf("%u", &size);
11
      lmalloc(size);
12
       break;
13
       scanf("%u%u", &size, &addr);
15
       lfree(size, start_addr + addr);
16
       break;
17
     case 'h':
       printf("memory allocate: m <#size>, memory free: f <#size> <addr</pre>
     >\n");
       break;
     case 'q':
21
       break;
       printf("unknown command %c.\n", cmdchar);
25
        continue;
27 } while (cmdchar != 'q');
```

```
28 }
```

5.6 测试模块

在通过 input() 函数处理用户输入进行测试外,我还直接提供了 test() 函数。通过修改该函数的内容可直接在程序中进行测试。

```
void test() {
   // change the func to test memory allocation and free
    char *m1 = lmalloc(100);
   char *m2 = lmalloc(100);
   char *m3 = lmalloc(100);
   lfree(100, m1);
   char *m4 = lmalloc(200);
   char *m5 = lmalloc(300);
   char *m6 = lmalloc(300); // no space
    char *m7 = lmalloc(200);
10
   lfree(100, m2);
    lfree(300, m5);
    lfree(200, NULL);
                         // wrong arguments
    char *m8 = lmalloc(-100); // wrong arguments
14
   lfree(200, m7);
15
    char *m9 = lmalloc(100); // allocation after free
16
   lfree(200, m4);
   lfree(100, m9);
19 lfree(100, m3);
20 }
```

5.7 杂项

为了便于调试和观察 malloc(), lfree(), print_free_mem() 函数的工作情况,我对输出内容进行了着色区分。正确分配、回收内存时输出内容为绿色、打印空闲分区时输出为蓝色、warning 为黄色、error 为红色。我也提供了一个名为 VERBOSE 的常量,当其值为 1 时表明在输出过程中打印详细信息。这些内容都定义在宏中。

```
#define ANSI_COLOR_RED "\x1b[31m"
#define ANSI_COLOR_GREEN "\x1b[32m"
#define ANSI_COLOR_YELLOW "\x1b[33m"
#define ANSI_COLOR_BLUE "\x1b[34m"
#define ANSI_COLOR_RESET "\x1b[0m"

#define VERBOSE 1
```

6 程序测试 10

6 程序测试

6.1 测试环境

主机: Windows 11

虚拟机: Ubuntu 20.04LTS, WSL(Windows Subsystem for Linux)

编译结果如图 2所示, 其中的 warning 来自对异常处理模块的测试(因此没有使用这两个变量)。

图 2: 编译结果

6.2 测试方法

本实验实现了两种测试方法:

- 调用 input() 函数,通过命令行交互进行测试(此时释放空间时输入偏移地址)。此方法支持使用 I/O 重定向,如./main < ./input.txt.
- 修改并调用 test() 函数进行测试(此时释放空间时输入绝对地址)。

6.3 测试路径

本节选择一个典型测试路径进行介绍, 我绘制了该用例的示意图如图 3。注意到, 该测试路径包含了 lmalloc 的"循环"、"首次", lfree 的与邻近空闲分区联系的四种情况, 还包含了一些必要的出错处理路径, 具有一般性。该用例的输出见图 5.

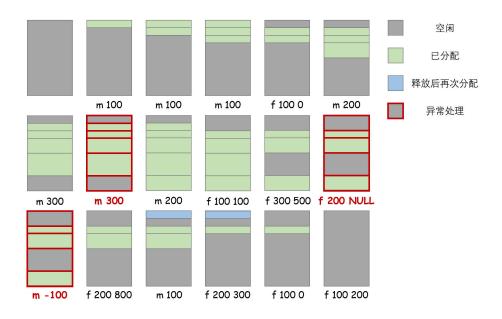


图 3: 测试用例示意图

6.4 测试结果

使用许多测试用例进行测试,程序各模块和异常处理部分均正常运行。 两个典型用例(分别是命令行输入和调用测试函数)的测试结果见附录 A 图 4,5。

7 总结

本次实验难度不大,在过程中我遇到的错误主要是处理复杂逻辑中会遗漏某些细节。如在 malloc(unsigned) 函数中,在 free(p) 时忘记判断 coremap 与 p 是否相等,从而在一次测试中导致起始查找指针指向的空闲 区表被错误释放。经过多轮测试和修改,最终的程序更加完善和鲁棒。这也 提醒我今后在完成类似任务时,需要注重细节,完备考虑各种可能的情况。

最后要感谢薛质老师的详细讲解,让我对可变分区存储管理有了更为 深入的理解。

A 程序输出图片

```
lab/lab1 on | NIS3325 [!?] via C v9.4.0-gcc took 5s 
   ./main < ./input.txt 
   Simulation kernel space allocation succeeded!
kernel address: 0x55d17e71a2d0 - 0x55d17e71a6b8, space size: 1000
Avaliable memory partition:
memory address: 0x55d17e71a334 - 0x55d17e71a6b8, size: 900
Input command, h help, q quit.
Avaliable memory partition:
memory address: 0x55d17e71a3fc - 0x55d17e71a6b8, size: 700
      *******End Print**
None avaliable memory partition.
Input command, h help, q quit.

Input command, h help, q quit.

****** ERROR: All kernel space has been used! ******

Input command, h help, q quit.
Avaliable memory partition:
memory address: 0x55d17e71a2d0 - 0x55d17e71a334, size: 100
      *******End Print****
Input command, h help, q quit.
Input command, h help, q quit.
Avaliable memory partition:
memory address: 0x55d17e71a2d0 - 0x55d17e71a334, size: 100
memory address: 0x55d17e71a4c4 - 0x55d17e71a6b8, size: 500
      ********End Print*****
Input command, h help, q quit.
Input command, h help, q quit.
Avaliable memory partition:
memory address: 0x55d17e71a2d0 - 0x55d17e71a334, size: 100
memory address: 0x55d17e71a3fc - 0x55d17e71a6b8, size: 700
Input command, h help, q quit.
Avaliable memory partition:
```

图 4: 测试 input() 函数

```
lab/lab1 on | NIS3325 [!] via C v9.4.0-gcc
Memory free succeeded, address: 0x561c5fefc334 - 0x561c5fefc398, size: 100
Avaliable memory partition:
memory address: 0x561c5fefc2d0 - 0x561c5fefc398, size: 200
Avaliable memory partition:
```

图 5: 测试 test() 函数

```
1 /*
2 * Yusen Zheng
3 * F2003603
4 * 520021911173
* 2022-10-19
7 #include <stdbool.h>
8 #include <stdint.h>
9 #include <stdio.h>
10 #include <stdlib.h>
#define ANSI_COLOR_RED "\x1b[31m"
#define ANSI_COLOR_GREEN "\x1b[32m"
14 #define ANSI_COLOR_YELLOW "\x1b[33m"
#define ANSI_COLOR_BLUE "\x1b[34m"
#define ANSI_COLOR_RESET "\x1b[0m"
18 #define CORE_SIZE 1000
19 #define VERBOSE 1
20
21 struct map {
   unsigned m_size;
    char *m_addr;
24
   struct map *next, *prior;
26 // Lookup pointer to the starting position
27 struct map *coremap;
28 // Memory start address
29 char *start_addr;
31 // function declarations
32 void init_coremap(unsigned);
33 char *lmalloc(unsigned);
34 void lfree(unsigned, char *);
35 void print_free_mem();
36 void input();
37 void test();
39 // function definitions
40 void init_coremap(unsigned size) {
coremap = (struct map *)malloc(sizeof(struct map));
  coremap->m_size = size;
   coremap -> m_addr = (char *) malloc(size);
43
   coremap -> next = coremap;
44
   coremap->prior = coremap;
   start_addr = coremap->m_addr;
    printf("Simulation kernel space allocation succeeded!\n");
printf("kernel address: %p - %p, space "
```

```
"size: %u\n",
50
          coremap->m_addr, coremap->m_addr + size, size);
51 }
53 char *lmalloc(unsigned size) {
   // wrong arguments
54
   if (size <= 0 || size >= CORE_SIZE) {
     printf(ANSI_COLOR_RED
             "***** ERROR: wrong arguments! ***** ANSI_COLOR_RESET "\n
58
     return NULL;
    }
59
    // all memory has been allocated
60
    if (coremap == NULL) {
    printf(ANSI_COLOR_RED "***** ERROR: All kernel space has been used
                             "***** ANSI_COLOR_RESET "\n");
63
     return NULL;
64
65
    }
66
   char *addr;
    struct map *p, *q;
    p = q = coremap; // p move, q fix
69
70
    do {
71
     // current free partition size is appropriate
73
      if (p->m_size >= size) {
74
       addr = p->m_addr;
       p->m_addr += size;
75
76
77
        // the entire partition is allocated
        if ((p->m_size -= size) == 0) {
         // all memory has been allocated
          if (p->next == p) {
80
            printf(ANSI_COLOR_YELLOW "****** WARNING: All kernel space
81
      has been "
                                     "used! ***** ANSI_COLOR_RESET "\n"
            coremap = NULL;
          } else {
84
85
            coremap = p->next;
86
            p->next->prior = p->prior;
87
            p->prior->next = p->next;
89
         free(p);
90
91
        {\tt printf(ANSI\_COLOR\_GREEN~"Memory~allocated~succeeded\,,~address:~\%p}
92
       - %p, "
                                "size: %u" ANSI_COLOR_RESET "\n",
              addr, addr + size, size);
94
```

```
if (VERBOSE) {
95
96
         print_free_mem();
97
        return addr;
98
      } else {
99
        p = p->next;
100
102
     } while (p != q);
     printf(ANSI_COLOR_RED "****** ERROR: Required memory space [%d byte]
104
      is too "
                           "large! ***** ANSI_COLOR_RESET "\n",
105
106
           size);
107
     return NULL;
108 }
void lfree(unsigned size, char *addr) {
111
   // wrong arguments
    if (size <= 0 || size >= CORE_SIZE || addr == NULL) {
112
     printf(ANSI_COLOR_RED
             "***** ERROR: wrong arguments! ***** ANSI_COLOR_RESET "\n
      return;
115
116
117
     // all memory has been allocated
     if (coremap == NULL) {
      coremap = (struct map *)malloc(sizeof(struct map));
120
      coremap->m_addr = addr;
121
      coremap->m_size = size;
123
      coremap->prior = coremap;
124
      coremap -> next = coremap;
      if (VERBOSE) {
125
       print_free_mem();
126
127
128
      return;
     }
129
     // find the right address, let addr between p->m_addr & p->next->
      m_addr
     struct map *p = coremap;
132
133
     while (!((p->m_addr < addr &&
              p->next->m_addr > addr) ||
134
                                                // e.g. .. 100 .. [250]
      .. 300 ..
              ((p->m_addr < addr ||
                                                // e.g. [50] .. 100 ..
135
               p->next->m_addr > addr) &&
136
                                                // e.g. .. 800 [900]
              p->m_addr >= p->next->m_addr))) { // = for only one node}
137
138
       p = p->next;
139
   if (p->m_addr + p->m_size == addr) {
```

```
if (p->next->m_addr == addr + size) { // case 1: adjacent to front
142
       and rear
143
        p->m_size += (size + p->next->m_size);
144
        struct map *q = p->next;
        p->next = q->next;
145
        q->next->prior = p;
146
        if (coremap == q) { // after free, need to change coremap pointer
147
         coremap = p;
       }
149
150
        free(q);
       } else { // case 2: adjacent to front
152
        p->m_size += size;
     } else {
      if (p->next->m_addr == addr + size) { // case 3: adjacent to rear
        p->next->m_addr -= size;
156
        p->next->m_size += size;
157
158
      } else { // case 4: not adjacent
        struct map *newCoremap = (struct map *)malloc(sizeof(struct map))
        newCoremap -> m_addr = addr;
160
       newCoremap->m_size = size;
161
       newCoremap ->next = p->next;
162
       newCoremap->prior = p;
163
        p->next->prior = newCoremap;
        p->next = newCoremap;
166
    }
167
168
169
    printf(ANSI_COLOR_GREEN
           "Memory free succeeded, address: %p - %p, size: %u"
       ANSI_COLOR_RESET
           "\n",
171
           addr, addr + size, size);
172
    if (VERBOSE) {
173
174
     print_free_mem();
175
176
    return;
177 }
179 // print free memory partition
180 void print_free_mem() {
   printf(ANSI_COLOR_BLUE
           "******* ANSI_COLOR_RESET
182
        "\n");
   // all memory has been allocated
    if (coremap == NULL) {
     printf("None avaliable memory partition.\n");
      return;
187 }
```

```
struct map *p = coremap;
    printf("Avaliable memory partition:\n");
191
     printf("memory address: %p - %p, size: %u\n", p->m_addr,
             p->m_addr + p->m_size, p->m_size);
192
     p = p->next;
193
   } while (p != coremap);
194
     printf(ANSI_COLOR_BLUE
195
           "******* ANSI_COLOR_RESET "
197
   return:
198 }
199
200 void input() {
    char cmdchar;
     unsigned size, addr; // addr is offset address
203
     printf("Input command, h help, q quit.\n");
204
205
      do {
206
        cmdchar = getchar();
      } while (cmdchar == ', ' || cmdchar == '\t' || cmdchar == '\n' ||
      cmdchar == '\r');
208
      switch (cmdchar) {
209
      case 'm':
210
         scanf("%u", &size);
        lmalloc(size);
213
        break;
214
      case 'f':
215
216
        scanf("%u%u", &size, &addr);
217
        lfree(size, start_addr + addr);
        break;
218
219
      case 'h':
220
        printf("memory allocate: m <#size>, memory free: f <#size> <addr</pre>
221
       >\n");
222
       break;
      case 'q':
224
225
       break;
226
227
      default:
       printf("unknown command %c.\n", cmdchar);
        continue;
230
    } while (cmdchar != 'q');
231
232 }
234 // test memory allocation and free
235 void test() {
```

```
237
    char *m2 = lmalloc(100);
    char *m3 = lmalloc(100);
239
    lfree(100, m1);
    char *m4 = lmalloc(200);
240
   char *m5 = lmalloc(300);
241
   char *m6 = lmalloc(300); // no space
242
lfree(100, m2);
245 lfree(300, m5);
   lfree(200, NULL); // wrong arguments
246
    char *m8 = lmalloc(-100); // wrong arguments
247
    lfree(200, m7);
    char *m9 = lmalloc(100); // allocation after free
    lfree(200, m4);
251
    lfree(100, m9);
   lfree(100, m3);
252
253 }
254
255 int main() {
init_coremap(CORE_SIZE);
257
   input();
258
   // test();
259
260
    free(coremap);
263
   return 0;
264 }
```