

README

设计思路

目前完成到了 A-core

App-info

设计的 App-info, 位于bootblock、main之后, 完整的布局如下所示

```
1 0x0000 0000 -----
2                bootblock(0)
3 0x0000 0200 -----
4                main(1 - 8)    filesz: 4072    memorysz: 4512
5 0x0000 1200 -----
6                App info(9 -10)
7 0x0000 1600 -----
8                bss(11)  (1)    filesz: 352    memorysz: 408
9 0x0000 1800 -----
10               auipc(12-13) (2) filesz: 826    memorysz: 826
11 0x0000 1c00 -----
12               data(14-22) (9) filesz: 4504    memorysz: 4504
13 0x0000 2E00 -----
14               2048(23-34) (12) filesz: 5896    memorysz: 5896
15 0x0000 4600 -----
```

main随着之后的设计还会增长, 所以 main 部分的扇区数大小不确定。

task_info_t

修改的函数, 添加了 load_task_img_by_name的部分, 并且添加了根据当前 task_name 返回 filesz 和 memorysz

```
1 typedef struct {
2     char taskname[EI_NIDENT];
3     int start_block_id;
4     int total_block_num;
5     long task_filesz;
6     long task_memorysz;
7 }task_info_t;
8
9 uint64_t load_task_img(int taskid);
```

```

10 long load_taskfilesz(int tasknum, char *taskname);
11 long load_taskmemorysz(int tasknum, char *taskname);
12 uint64_t load_task_img_by_name(int tasknum, char *taskname);

```

在main函数里，为了和 用户程序，以及 crt0.S 中设计的用户程序栈的位置作区别，

将 app_info 固定放在内存的 0x54000000 处。

其中对于 bss 段的更新，需要从 ELF 文件的 phdr 读取 p_filesz 和 p_memsz, 从 p_filesz 到 p_memsz 的一段空间全部清零，用作bss段的处理。

参数的传递方法通过， load.h 中定义的 load_taskfilesz 和 load_taskmemorysz

```

1      long task_entrance_address = load_task_img_by_name((int)total_task_num,
2      long current_task_filesz = load_taskfilesz((int)total_task_num, buf_task
3      long current_task_memorysz = load_taskmemorysz((int)total_task_num, buf_
4      asm volatile( "mv a6, %0\n"
5          : : "r"(current_task_filesz));
6      asm volatile("mv a7, %0\n"
7          : : "r"(current_task_memorysz));
8      ( *(void(*) (void))task_entrance_address)();

```

通过在 main.c 中进行内联汇编的方法，将 task_filesz 放入 a6 寄存器，task_memorysz 放入 a7 寄存器。由于调用了 bios_sd_read, 因此用户程序所在的内存地址可以从 a1寄存器(默认函数返回值)中读到。

crt0.S

```

1  #include <asm.h>
2
3  # define USER_STACK_BASE 0x53500000
4  # define STACK_SIZE 0x10000
5  # define KERNEL_ENTER_POINT 0x50201000
6
7  .section ".entry_function", "ax"
8  ENTRY(_start)
9      /* TODO: [p1-task3] setup C runtime environment for the user program */
10
11      lui t3, %hi(USER_STACK_BASE)
12      addi t3, t3, %lo(USER_STACK_BASE)    // t3 = USER_STACK_BASE
13
14      mv sp, t3                          // Every program has it's own stack_poin
15
16      // clean bss segment

```

```

17     mv t0, a1                // entrance address
18     add t1, t0, a6           // a6 has task_filesz, t1 = entrance_ad
19     add t2, t0, a7           // a7 has task_memorysz, t2 = entrance_a
20     addi t2, t2, 1
21     bge t1, t2, bss_clean_done // t1 >= t2 + 1
22
23 bss_clean_loop:
24     sw zero, 0(t1)           // clean
25     addi t1, t1, 4           // store word in 4
26     blt t1, t2, bss_clean_loop
27
28 bss_clean_done:
29
30     /* TODO: [p1-task3] enter main function */
31     j main
32     /* TODO: [p1-task3] finish task and return to the kernel, replace this in p3
33     lui t5, %hi(KERNEL_ENTER_POINT)
34     addi t5, t5, %lo(KERNEL_ENTER_POINT)
35     jr t5
36     /*****
37         /* Do not touch this comment. Reserved for future projects. */
38         *****/
39 // while(1) loop, unreachable here
40 loop:
41     wfi
42     j loop
43
44 END(_start)

```

使用 t1 表示从 a1(例如 bss 用户程序被放在 0x5200 0000) 加上偏移 filesz 的地址位置

使用 t2 表示从 a1, 加上偏移 memsz 的地址位置

采用 sw zero, 0(t1), 进行4字节为单位的清零操作, 清空bss段。

设置用户栈的地址为 USER_STACK_BASE 0x53500000

这里固定了该值, 后面对于不同的用户程序, 需要将栈空间的设置分开。

编译命令

由于目前没有完成 C-core, 所以不需要对 Makefile 进行修改

```

1 make all
2 make run

```

之后输入 loadboot即可

之后需要用户输入两段信息，第一段测试打印字符功能，输入 0 表示退出

第二段测试能否根据用户程序名进行索引，输入 * 表示结束。