





第8章内存管理

汪辰

本章内容



- > 对内存进一步的管理,实现动态的分配和释放。
- > 实现 Page 级别的内存分配和释放。



- ➤ 【参考 2】: The RISC-V Instruction Set Manual, Volume II: Privileged Architecture, Document Version 20190608-Priv-MSU-Ratified



- > 对内存进一步的管理,实现动态的分配和释放。
- > 实现 Page 级别的内存分配和释放。

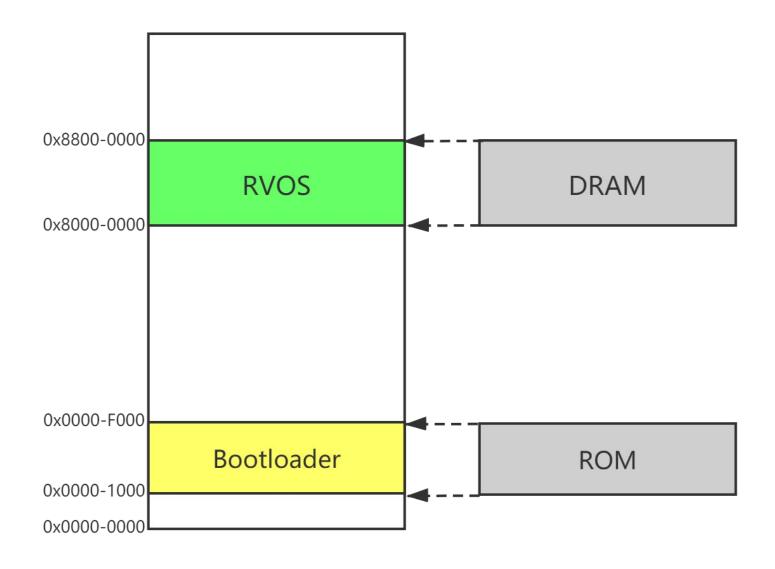
内存管理分类



- ▶ 自动管理内存 栈 (stack)
- **)静态内存 全局变量/静态变量**
- ➤ 动态管理内存 堆 (heap)

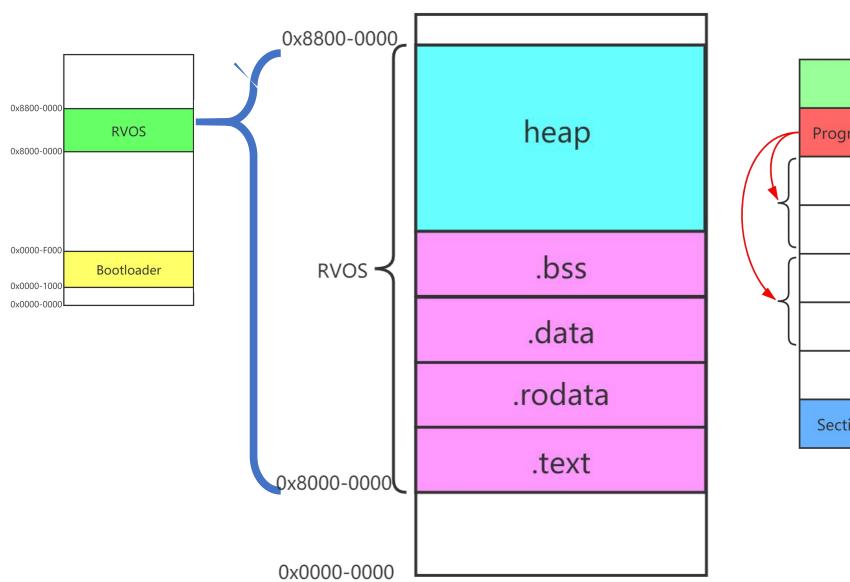
内存映射表 (Memory Map)

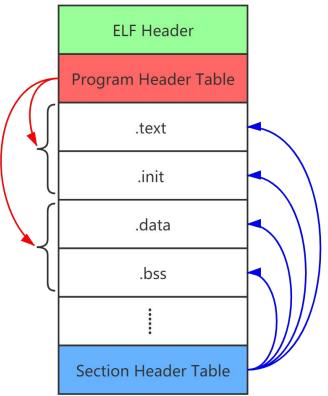




内存映射表 (Memory Map)







Linker Script 链接脚本 ISCAS MIST **ELF** Header **ELF** Header **ELF** Header .text .text .text 2.c 1.c 3.c .init .init .init .data .data .data 2.i 3.i .bss .bss .bss 1.s 2.s 3.s Section Header Table Section Header Table Section Header Table 2.0 1.0 3.0 input files a.out **ELF** Header **Linker Script** Program Header Table (os.ld) .text output files .init .data .bss \${CC} \$ \${CC} \$(CFLAGS) -T os.ld -o os.elf \$^ Section Header Table



- GNU Id 使用 Linker Script 来描述和控制链接过程。
- Linker Script 是简单的纯文本文件,采用特定的脚本描述语言编写。
- ➢ 每个 Linker Script 中包含有多条命令 (Command)
- 注释采用"/*"和"*/"括起来
- > gcc -T os.ld

更多语法见 【参考1】

```
SECTIONS
{
    . = 0x10000;
    .text : { *(.text) }
    . = 0x8000000;
    .data : { *(.data) }
    .bss : { *(.bss) }
}
```



> ENTRY

语法	ENTRY(symbol)
例子	ENTRY(_start)

- · ENTRY 命令用于设置"入口点 (entry point)",即程序中执行的第一条指令。
- · ENTRY 命令的参数是一个符号 (symbol) 的名称。



> OUTPUT_ARCH

语法	OUTPUT_ARCH(bfdarch)
例子	OUTPUT_ARCH("riscv")

· OUTPUT_ARCH 命令指定输出文件所适用的计算机体系架构。



MEMORY

```
语法
         MEMORY
            name [(attr)] : ORIGIN = origin, LENGTH = len
例子
         MEMORY
           rom (rx) : ORIGIN = 0, LENGTH = 256K
           ram (!rx) : org = 0x40000000, I = 4M
```

· MEMORY 用于描述目标机器上内存区域的位置、大小和相 关



> SECTIONS

语法	例子
SECTIONS { sections-command sections-command	<pre>SECTIONS {</pre>

- · SECTIONS 告诉链接器如何将 input sections 映射到 output sections, 以及如何将 output sections 放置在内存中。
- section-command 除了可以是对 out section 的描述外还可以是符号赋值命令等其他形式。



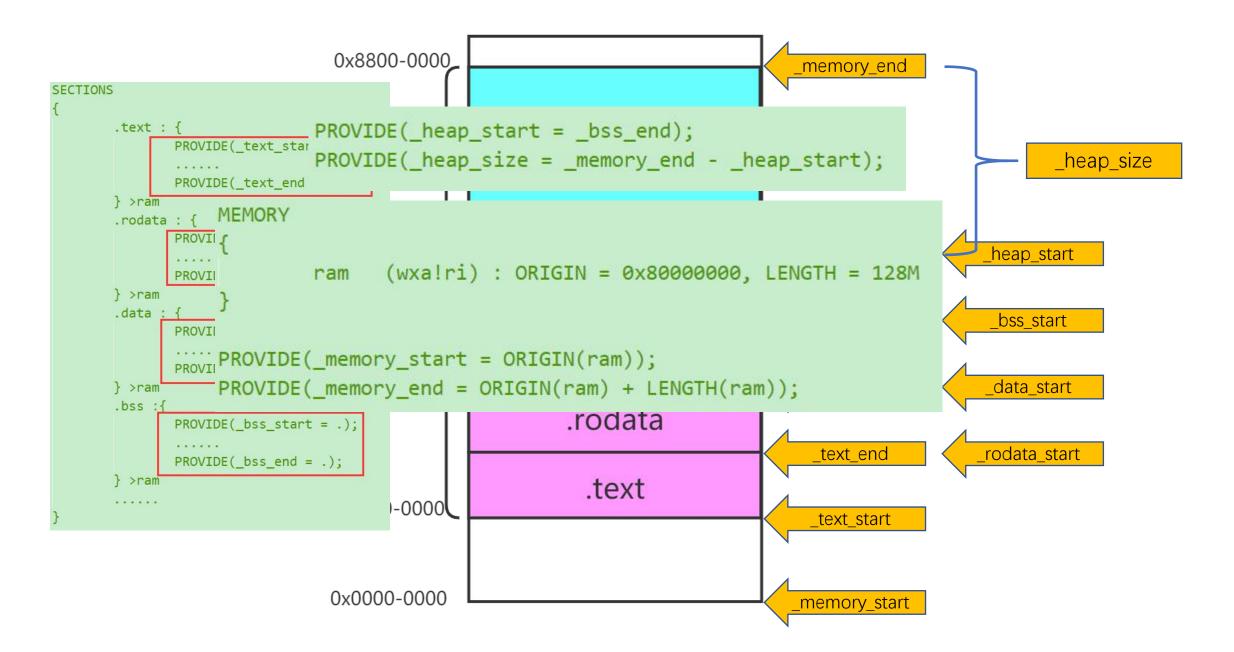
> PROVIDE

语法	PROVIDE(symbol = expression)
例子	PROVIDE(_text_start = .)

- · 可以在 Linker Script 中定义符号 (Symbols)
- · 每个符号包括一个名字 (name) 和一个对应的地址值 (address)
- · 在代码中可以访问这些符号,等同于访问一个地址。

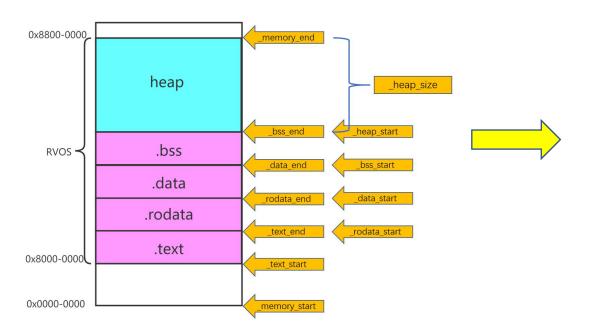
通过符号获取各个 output sections 在内存中的地址范围





从 Linker Script 到 Code



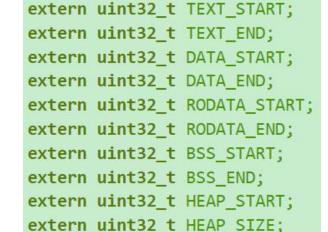


```
.section .rodata
.global HEAP_START
HEAP_START: .word _heap_start
.global HEAP_SIZE
HEAP_SIZE: .word _heap_size
.global TEXT_START
TEXT_START: .word _text_start
.global TEXT_END
TEXT_END: .word _text_end
```



```
_num_pages = (HEAP_SIZE / PAGE_SIZE) - 8;

struct Page *page = (struct Page *)HEAP_START;
.....
_alloc_start = _align_page(HEAP_START + 8 * PAGE_SIZE);
_alloc_end = _alloc_start + (PAGE_SIZE * _num_pages);
```



本章内容



> 对内存进一步的管理,实现动态的分配和释放。

- > 实现 Page 级别的内存分配和释放。
 - 数据结构设计
 - Page 分配和释放接口设计

需求分析:基于 Page 实现动态内存分配

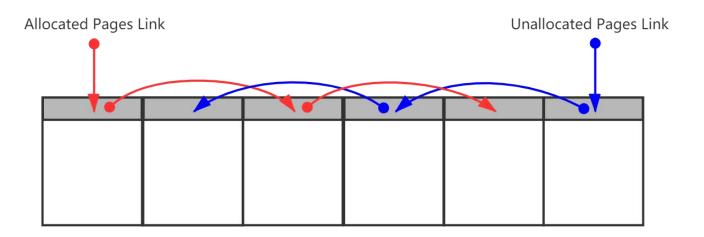


```
* Allocate a memory block which is composed of contiguous physical pages
* - npages: the number of PAGE_SIZE pages to allocate
void *page_alloc(int npages)
                                                    0x8800-0000_
                                                                    heap
* Free the memory block
 * - p: start address of the memory block
                                                                     .bss
                                                       RVOS
void page_free(void *p)
                                                                     .data
                                                                   .rodata
                                                                     .text
                                                    0x8000-0000
                                                    0x0000-0000
```

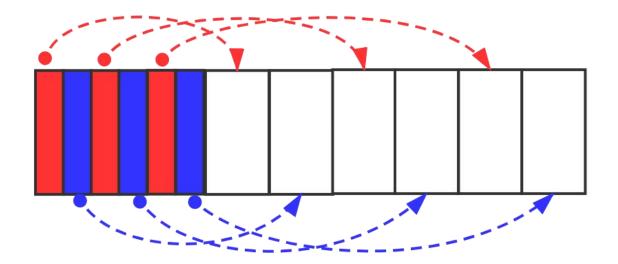
数据结构设计



> 链表方式。



> 数组方式。



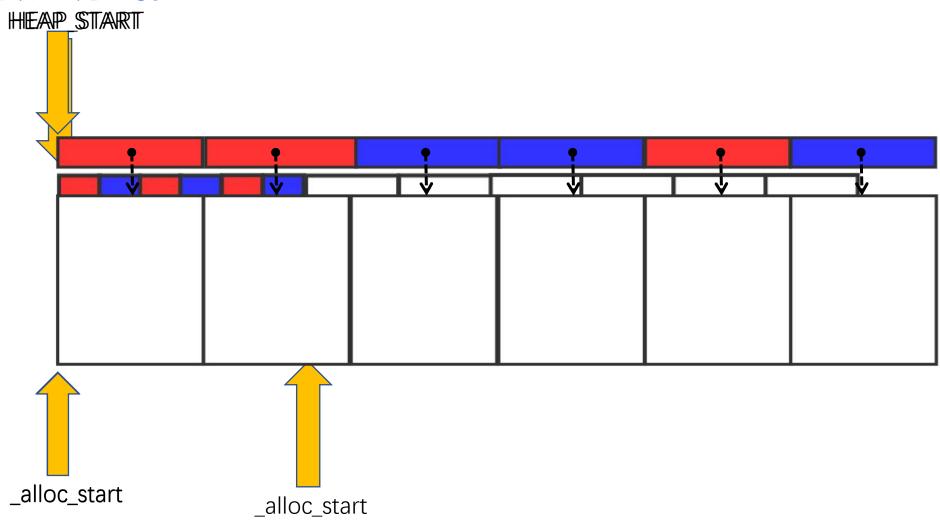
数据结构设计 IS MIST 0x8800-0000 _memory_end heap _heap_size 数组方式。 _heap_start _bss_end .bss RVOS ≺ _bss_start **HEAP_START** .data _data_start _rodata_end PROVIDE(_heap_start = _bss_end); .rodata _rodata_start _text_end .text 0x8000-0000 text_start 0x0000-0000 _memory_start _alloc_start = _align_page(HEAP_START + 8 * PAGE_SIZE);

_alloc_start

数据结构设计

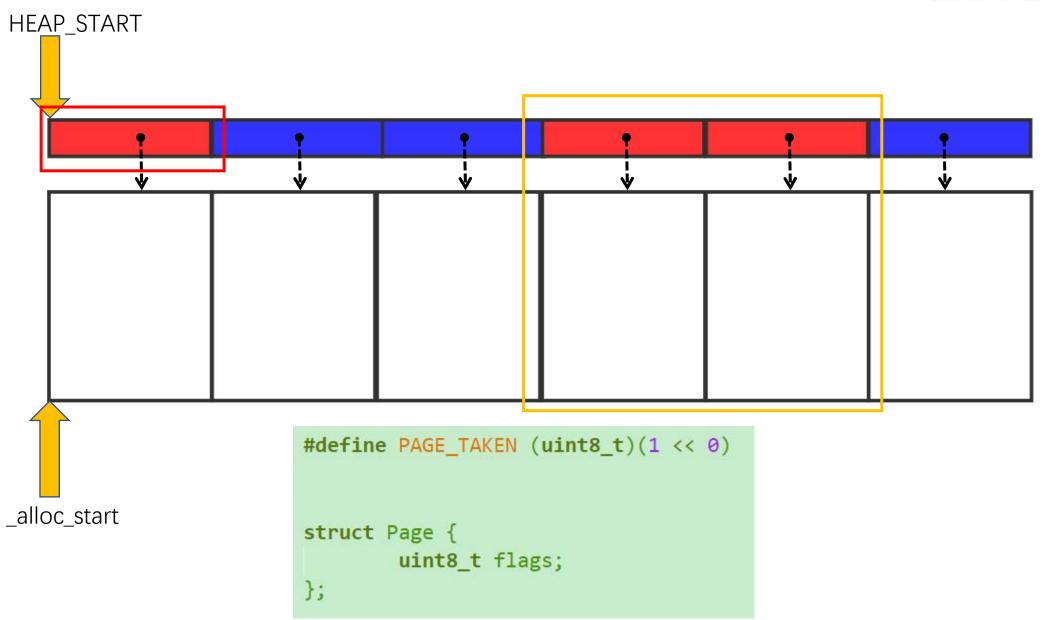


> 数组方式。



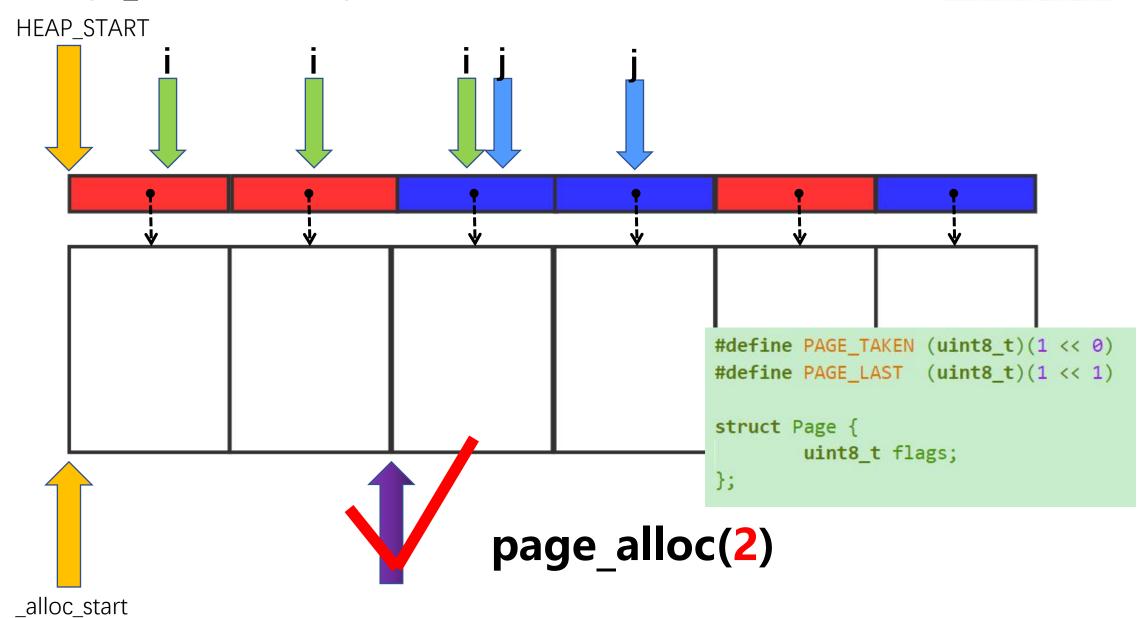
Page 描述符数据结构设计





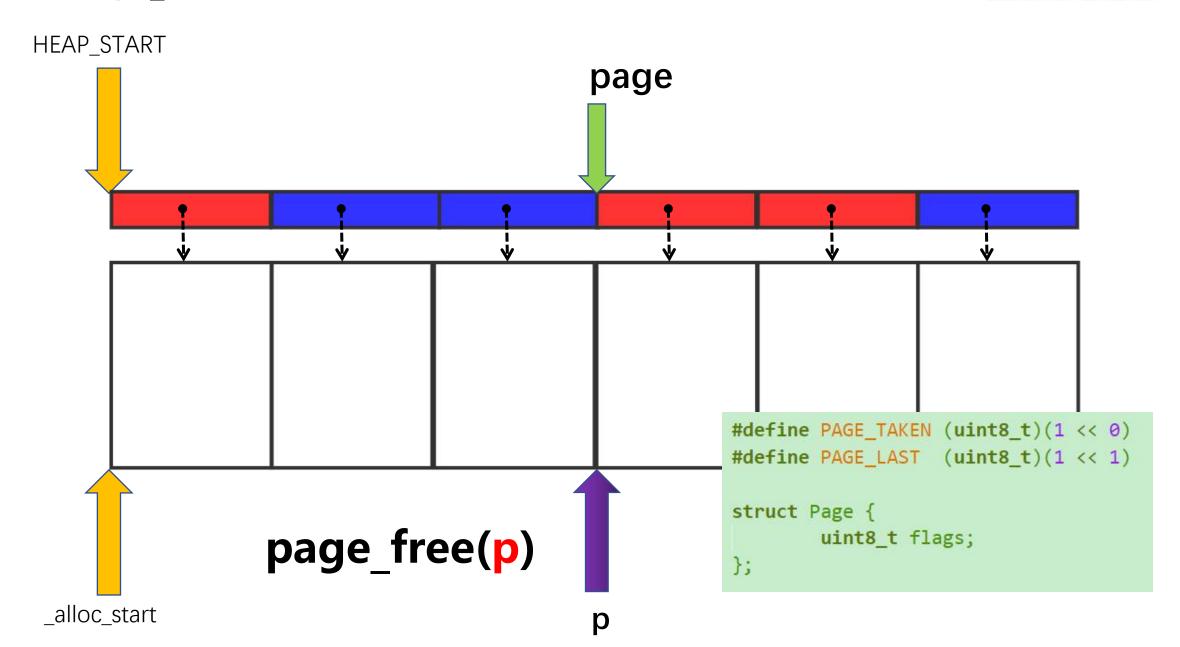
void *page_alloc(int npages)





void page_free(void *p)





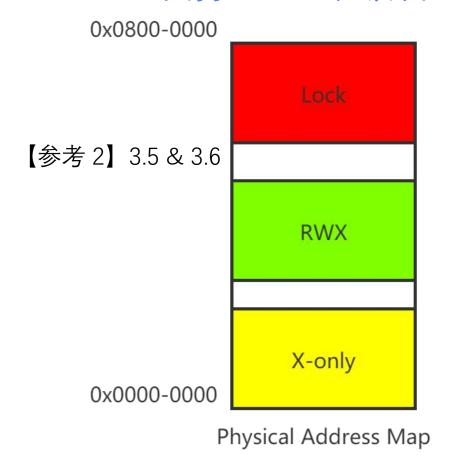
内存管理与保护

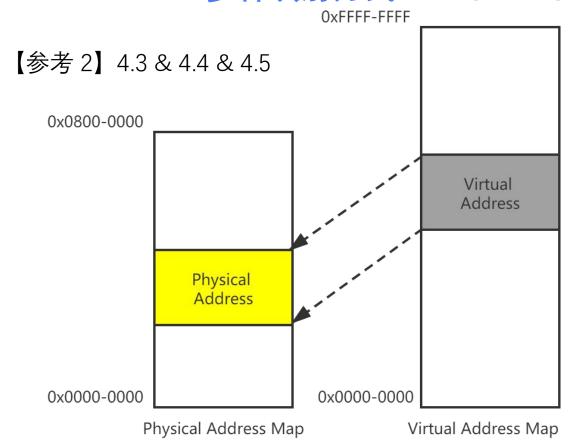


- ▶ 物理内存保护 (Physical Memory > Protection, PMP)
 - 允许 M 模式指定 U 模式可以访问的内存地址。
 - 支持 R/W/X, 以及 Lock



- · 需要支持 Supervisor Level
- 用于实现高级的操作系统特性 (Unix/Linux)
- 多种映射方式 Sv32/Sv39/Sv48









访访 欢迎交流合作