FreeRTOS**学习笔记(九)**

FreeRTOS内存管理

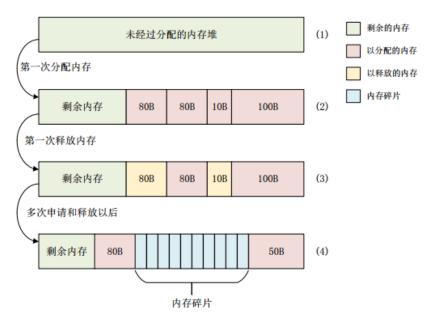


图 17.2.1 内存碎片产生过程

上图可以看出,经过一系列的内存分配之后,内存块越分越小,导致有一堆内存碎片无法被使用。

需要用过算法将内存碎片进行合并组成一个新的可用的大内存块。

FreeRTOS内存分配方法

1. heap_1.c

- 1. 适用于一些创建好任务,信号量和队列就不会删除的应用
- 2. 可以确定执行所花费的时间,不会导致内存碎片
- 3. 适用于一些不需要动态内存分配的应用
- 4. 可以申请,但是不释放,不合并内存

2. heap_2.c

- 1. 可以使用在那些可能重复删除任务、队列、信号量等的应用中
- 2. 适合于每次分配和释放大小相同的内存
- 3. 如果每次分配内存的大小都不一样,那就要谨慎使用(产生内存碎片)
- 4. 可以申请,可以释放,不可以合并

3. heap_3.c

- 1. 需要编译器提供一个内存堆,编译器库要提供malloc()和free()函数。比如STM32的话可以通过修改启动文件中的Heap_Size来修改内存堆的带下。
- 2. 使用标准C中的malloc()和free()函数分配和释放,并且提供线程保护

4. heap_4.c

- 1. 可以使用在需要重复创建和删除任务、队列、信号量等的应用中
- 2. 具有不确定性,比malloc()和free()函数效率高
- 3. 不会产生严重的内存碎片
- 4. 可以申请,可以释放,可以合并连续的内存块,不连续的,不可以合并

5. heap_5.c

- 1. 可以将内部RAM和外部RAM一起作为内存堆使用(heap_4.c只能使用其中一种作为内存堆)
- 2. 可以申请,可以释放,可以合并连续的内存块,不连续的也可以合并

备注:内存泄漏就是一直申请内存,一值申请内存,导致最后申请不到合适的内存,然后就死机了。

因此,申请malloc()和释放free()是需要成对调用的。(申请了记得要释放)