

# 实现一个简单的动态内存分配器

## 一、简介

在这个实验中, 将用 C 程序编写一个动态内存分配器, 即您自己版本的 malloc、free 和 realloc 函数。鼓励有创新性地实现正确、高效和快速的分配器。

## 二、代码结构

config.h

定义了一些参数常量, 例如本次实验模型化的空间大小

实现动态内存分配器:

mm.h, mm.c

**需要实现的函数均在 mm.c 中完成**

memlib.h, memlib.c

提供一个允许我们在不干涉已存在的系统层 malloc 包的情况下的内存系统模型

性能评估:

mdriver.c

使用 trace 文件(即\*.rep)测试我们实现的 mm.c 的正确性, 空间利用率和吞吐量。

trace 文件包括了一系列分配、重新分配和释放指示, mdriver.c 根据这些指示调用 mm.c 中的 mm\_malloc, mm\_realloc 和 mm\_free 函数。

## 三、实验说明

动态内存分配器将由以下四个函数组成, 它们在 mm.h 中声明, 并在 mm.c 定义实现。

- int mm\_init(void);
- void \*mm\_malloc(size\_t size);
- void mm\_free(void \*ptr);
- void \*mm\_realloc(void \*ptr, size\_t size);

提供的 mm.c 文件实现了最简单的 malloc 包。以此为起点, 修改这些函数 (可能定义其他私有静态函数), 使它们完成如下功能:

mm\_init: 在调用 mm\_malloc, mm\_realloc 或 mm\_free 之前, 应用程序 (即用于评估实现的跟踪驱动程序) 调用 mm\_init 来执行任何必要的初始化, 例如分配初始堆区域。如果在执行初始化时出现问题, 则返回值应为 -1, 否则为 0。

mm\_malloc: 返回一个指针, 指向至少 size 字节的已分配块。整个分配的块应位于堆区域内, 并且不应与任何其他分配的块重叠。并且我们将把您的实现与标准 C 库 (libc) 中提供的 malloc 版本进行比较。由于 libc malloc 总是返回与 8 字节对齐的有效负载指针, 因此 malloc 实现也应该这样做, 并且总是返回与 8 字节对齐的指针。

mm\_free: 释放 ptr 指向的块。它什么也不返回。只有在前面调用 mm\_malloc 或 mm\_realloc

的调用返回传递指针 (ptr) 且尚未释放时, 此功能才能保证工作。

mm\_realloc: 返回一个指针, 该指针指向具有以下约束的至少大小为 size 字节的已分配区域。

-如果指针为空, 则等价于 mm\_malloc(size);

-如果 size 为 0, 则等价于 mm\_free(ptr);

-如果指针不为空, 它必须是通过先前对 mm\_malloc 或 mm\_realloc 的调用返回的。对 mm\_realloc 的调用将 ptr (旧块) 指向的内存块的大小更改为 size 字节, 并返回新块的地址。请注意, 新块的地址可能与旧块相同, 也可能不同, 具体取决于: 您的实现、旧块中的内部碎片数量以及重新分配请求的大小。

新块的内容与旧块的内容相同, 大小为新旧块大小的最小值。其他均未初始化。例如, 如果旧块是 8 字节, 而新块是 12 字节, 则新块的前 8 字节与旧块的前 8 字节相同, 新块最后 4 个字节未初始化。类似地, 如果旧块是 8 字节, 而新块是 4 字节, 则新块的内容与旧块的前 4 字节相同。

这些功能与 libc 中对应的 malloc、realloc 和 free 功能相匹配。在 shell 中输入 man malloc 以获取完整的文档介绍。

## 四、性能验证驱动程序 mdriver.c

接受以下命令行参数:

-t<tracedir> : 在目录 tracedir 中查找默认跟踪文件, 而不是在 config.h 中定义的默认目录。

-f<tracefile> : 使用一个特定的 tracefile 进行测试, 而不是使用默认的跟踪文件。

-h : 打印命令行参数的摘要。

-l : 除了编写的 malloc 包外, 还运行并测试 libc 的 malloc。

-v : 详细输出。打印每个跟踪文件的性能得分。

-V : 更详细的输出。在处理每个跟踪文件时打印其他诊断信息。可在调试期间用于确定哪个跟踪文件导致失败。

## 五、评分规则

将使用两个性能指标来评估解决方案:

-**空间利用率**: 驱动程序使用的内存总量 (通过 mm\_malloc 或 mm\_realloc 分配, 但尚未通过 mm\_free 释放) 与分配器使用的堆大小之间的峰值比率。最佳比率等于 1。应该找到好的策略来最小化碎片, 以便使此比率尽可能接近最佳值。

-**吞吐量**: 平均每秒完成的操作数。

驱动程序通过计算性能索引 (performance index) 来总结分配器的性能 P, 是空间利用率和吞吐量的加权和:

$$P = wU + (1 - w)\min\left(1, \frac{T}{T_{libc}}\right)$$

其中 U 是空间利用率, T 是你的分配器的吞吐量,  $T_{libc}$  是 libc 的 malloc 包的吞吐量。默认  $w=0.6$ 。

鉴于内存和 CPU 都是昂贵的系统资源, 采用此公式鼓励平衡优化内存利用率和吞吐量。理想情况下, 性能指标将达到  $P=w+(1-w)=1$  或 100%。由于每个度量对性能索引的贡献分别最多为 w 和 1-w, 因此不应为了优化内存利用率或仅优化吞吐量而走极端。要获得好的分数, 必须在利用率和吞吐量之间取得平衡。