隐式空闲链表:

static void *find_fit(size_t asize):

此函数用于寻找合适的空闲块,从头开始找,所找的块应该是未分配,且块大小需要大于等于所需要的大小。块的大小及是否已被分配存在头部、脚部,所以利用 GET_SIZE(HDRP(bp))就可以获得块的大小。用 GET_ALLOC(HDRP(bp))就可以知道块是否已被分配。利用 NEXT_BLKP(bp)即可获得 bp 所指向块的相邻下一块的地址。如果当前存在的空闲块无合适的,就返回 NULL。(无合适块就会扩展空间) static void place (void *bp, size_t asize):

```
static void place(void *bp, size_t asize)
{
    const size_t total_size = GET_SIZE(HDRP(bp));
    size_t rest = total_size - asize;

if (rest >= MIN_BLK_SIZE)
    /* need split */
    {
        /* 待补全 */
            PUT(HDRP(bp), PACK(asize, 1));
            PUT(FTRP(bp), PACK(asize, 1));
            PUT(HDRP(NEXT_BLKP(bp)), PACK(rest, 0));
            PUT(FTRP(NEXT_BLKP(bp)), PACK(rest, 0));
    }
    else
    {
        /* 待补全 */
            PUT(HDRP(bp), PACK(total_size, 1));
            PUT(FTRP(bp), PACK(total_size, 1));
        }
}
```

此函数用于判断找到的空闲块大小是否大于请求的内存大小,。如

果找到的块的大小减去所需块的大小大于等于 4 个字节的大小(独立空闲块所需最小的大小),就进行切割,否则不切割(即使有内部碎片)。

若要切割,将块切割成所需要的块和空闲块。在所需要的块头部、脚步记录相关信息。在空闲块头部、脚部也记录相关信息。

若不切断,在当前块头部、脚部记录相关信息即可。

static void *coalesce(void *bp):

```
else
{
    /* 待补全 */
        size += GET_SIZE(FTRP(PREV_BLKP(bp))) + GET_SIZE(HDRP(NEXT_BLKP(bp)));
        PUT(HDRP(PREV_BLKP(bp)), PACK(size, 0));
        PUT(FTRP(NEXT_BLKP(bp)), PACK(size, 0));
        bp = PREV_BLKP(bp);
}
```

此函数用于合并空闲块。前三种情况已给出。只需要完善最后一种情况。(前后相邻块均为空闲块,三块合为一块)

大小等于三块大小相加。然后在前一块的头部录入合并的新块的相关信息,在后一块脚部也录入相关信息。

然后将指针指向新块, 即前一块即可。

显式空闲链表:

显示空闲链表与隐式最大的区别就是,专门给出了空闲链表,在寻找空闲块式的效率大大提高。

find fit():

```
static void *find_fit(size_t asize)
{
    char *bp = free_listp;
    if (free_listp == NULL)
        return NULL;

while (bp != NULL) /*not end block;*/
    { if(GET_SIZE(HDRP(bp))>=asize)
            return bp;
            bp=(void *)GET_SUCC(bp);
            /* ??? */
    }
    return (bp != NULL ? ((void *)bp) : NULL);
}
```

此函数与隐式时同理,用于寻找合适的空闲块。此时只需要从空闲链表里寻找合适的即可。将 bp 指向空闲链表第一个。如果空闲链表为空(无空闲块)或无合适块返回 NULL。

利用 GET_SUCC()找到当前空闲块的后继空闲块。

place():

此函数用于切割找到的空闲块。先将找到块从空闲链表删除,然后判断其大小减去所需大小是否大于等于独立空闲块的最小大小。

若需要切割,先在块头部录入相关信息。此时额外需要录入前一相邻块是否被分配,GET_PREV_ALLOC()得到即可(分配块无脚部,不需要录入)。然后在切割得到的空闲块头部、脚部录入相关信息,并将其加入空闲链表。

若不需要切割,录入头部,并告知相邻的下一块,前块已被分配。

Makefile:

```
# Students' Makefile for the Malloc Lab
CC = gcc -g
CFLAGS = -Wall
# 待补充
OBJS1 = mmdriver.o mm.o memlib.o
OBJS2 = mmdriver.o ep_mm.o memlib.o
all: mmdriver epmmdriver
mmdriver: $(OBJS1)
        $(CC) $(CFLAGS) -o mmdriver $(OBJS1)
epmmdriver: $(OBJS2)
        $(CC) $(CFLAGS) -o epmmdriver $(OBJS2)
#待补充
mmdriver.o: memlib.h mm.h
memlib.o: memlib.h config.h
mm.o: mm.h memlib.h
ep_mm.o: mm.h memlib.h
clean:
```

根据相关文件的依赖关系补全 makefile。

编译测试结果:

```
[/usr/lab3_malloc]# ./mmdriver

Testing mm malloc
Reading tracefile: ./traces/1.rep
Checking mm_malloc for correctness
***Test1 is passed!
Reading tracefile: ./traces/2.rep
Checking mm_malloc for correctness
***Test2 is passed!
[/usr/lab3_malloc]# ./epmmdriver

Testing mm malloc
Reading tracefile: ./traces/1.rep
Checking mm_malloc for correctness
***Test1 is passed!
Reading tracefile: ./traces/2.rep
Checking mm_malloc for correctness
***Test1 is passed!
Reading tracefile: ./traces/2.rep
Checking mm_malloc for correctness
***Test2 is passed!
[/usr/lab3_malloc]# _
```