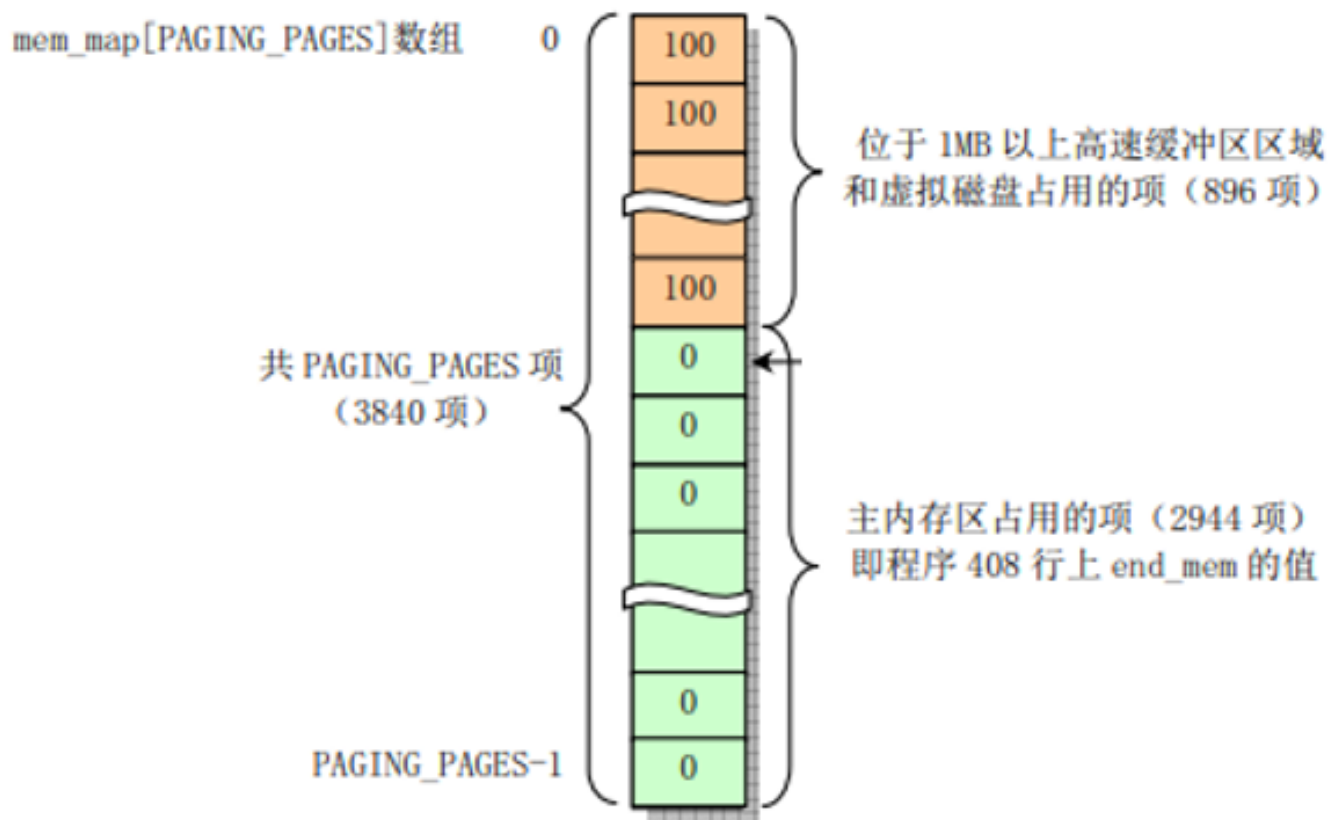
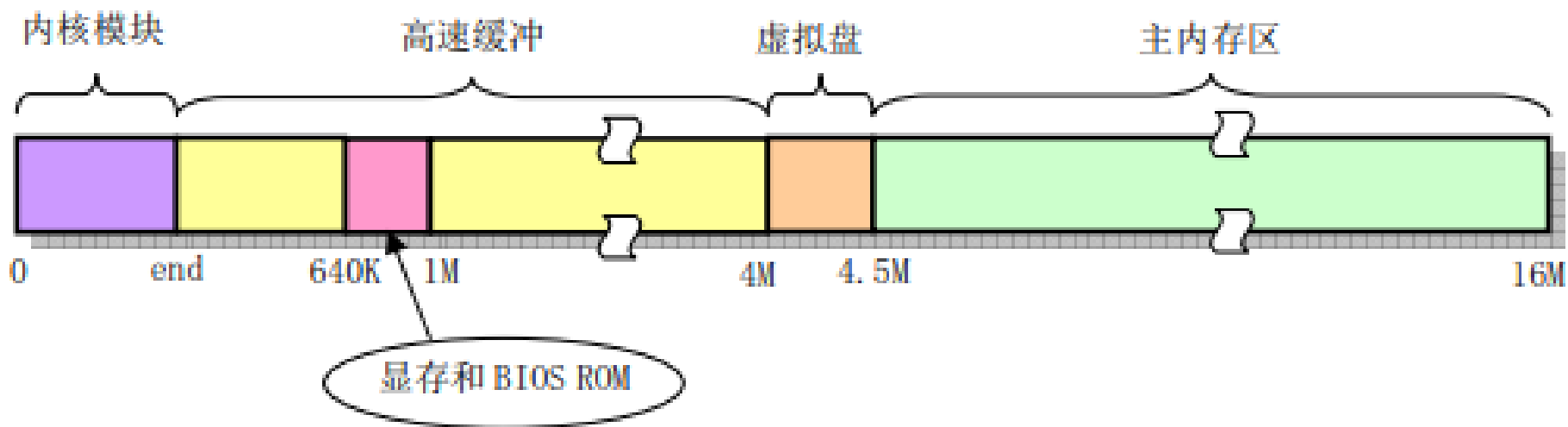


`\mm\memory.c`

`\mm\page.s`

`\lib\malloc.c`



算法：get\_free\_page

输入：无

输出：空闲页面物理地址

```
{  
    从最后一项开始查找mem_map 空闲项;  
    if( 没有空闲项 )  
        return 0;  
    将空闲项内容置 1, 表示已经被占用;  
    将空闲项对应的下标转换为对应的物理页面的物理地址=  
        ( 数组下标 <<12 + LOW_MEM)  
    将该物理页内容清零  
    return 对应的物理地址;  
}  
void free_page(unsigned long addr){  
    出错检查;  
    mem_map[(addr>>12)--];  
}
```

算法：put\_page

输入：物理页面地址 page

线性地址 address

输出：如果成功，返回 page；如果失败，返回 0

{

    根据线性地址高 10 位找到对应的页目录表项；

    if ( 页目录表项对应的页表在内存中 )

        根据页目录表项的到页表的物理地址；

    else {

        分配新的物理页面作为新的页表；

        初始化页目录表项，使它指向新的页表；

        根据页目录表项的到页表的物理地址；

    }

    根据线性地址中间 10 位找到对应的页表项；

    if ( 对应的页表项已经被使用 )

        显示出错信息，返回 0；

        设置对应的页表项，使它指向物理页面；

    return 物理页面地址；

}

算法：copy\_mem

输入：子进程进程号 nr

子进程进程控制块 p

输出：如果成功，返回 0

{

取得父进程的数据段、代码段的段限长和基地址；

if (数据段和代码段段限长和基地址不合法)

    显示出错信息，死循环；

设置子进程的数据段、代码段的段限长和基地址；

共享代码段和数据段内存空间 (copy\_page\_tables)

if (共享失败) {

    释放子进程共享内存空间时申请的页面；

    return 共享失败；

}

return 0;

}

算法: copy\_page\_tables

输入: 共享源页面起始地址 from  
共享目的空间页面起始地址 to  
被共享空间的大小 size

输出: 如果成功, 返回 0

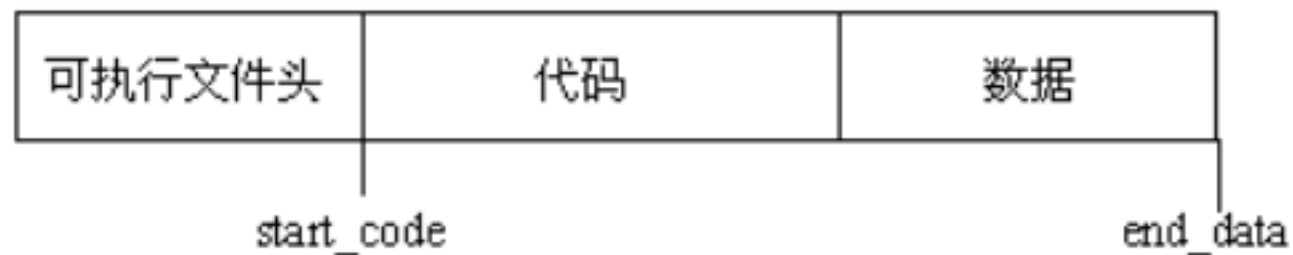
```
{  
    for( 每个要共享空间的页表项 ){  
        复制页表项;  
        if( 对应页不存在 )  
            continue;  
        if( 被共享页在主内存块映射表映射范围内 ){  
            将两个页表项都置为只读;  
            对应页面映射项内容加 1;  
        }  
        else  
            只将复制的页表项置为只读;  
    }  
}  
刷新页变换高速缓冲;  
}
```

算法：share\_page

输入：共享地址 address

输出：如果成功，返回 1

```
{  
    if ( 进程 A 对应的页表项已经存在 )  
        显示错误信息，死循环；  
    将进程 P 对应的页表项属性设为只读；  
    设置进程 A 对应地址的页表项；  
    物理页引用数加 1；  
    刷新页变换高速缓冲。  
    return 1;  
}  
return 0;  
}
```





算法：free\_page\_tables

输入：要释放空间起始线性地址 from

要释放空间大小 size

输出：如果成功，返回 0；如果失败，使调用对象进入死循环

{

    计算要释放的空间所占的页表数；

    for( 每个要释放的页表 ){

        for( 每个页表项 )

            if( 页表项映射有物理页面 )

                释放物理页面 free\_page();

            将该页表项设为空闲；

        }

    释放页表使用的物理页；

    将该页表对应的页目录项设为空闲；

    }

    刷新页变换高速缓冲；

    return 0;

}



算法： page\_fault

输入： 出错码 error\_code

出错线性地址 address

输出： 无

{

保存现场；

根据出错码判断出错原因；

if( 缺页 )

作缺页处理do\_no\_page(error\_code, address);

else

作写保护出错处理 do\_wp\_page(error\_code, address);

恢复现场；

return;

}

算法: do\_no\_page

输入: 出错码 error\_code

出错线性地址 address

输出: 无

{

if ( 出错进程没有对应的可执行文件

|| 出错地址不在代码和数据段 )

{

分配物理页面并映射到出错线性地址 ( 使用 get\_empty\_page());

return;

}

试图共享页面 ( 使用 share\_page());

if ( 共享页面成功 )

return ;

分配新的物理页面 (get\_free\_page());

从可执行文件中将页面对应的内容读入内存;

将页面中不属于代码段和数据段的内容清零;

将新的物理页面映射到出错线性地址 (put\_page());

}

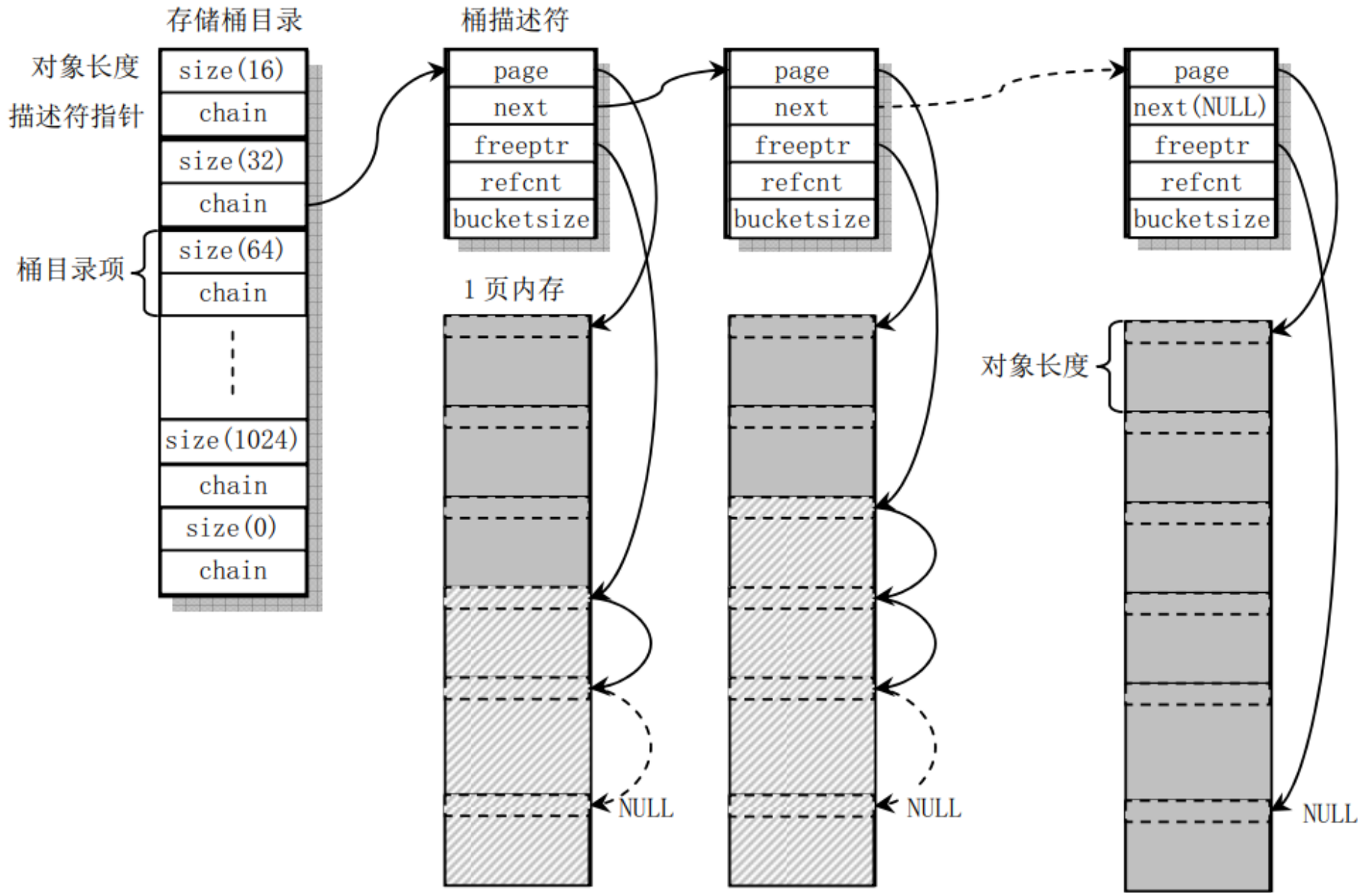
算法：do\_wp\_page

输入：出错码 error\_code

出错线性地址 address

输出：无

```
{
    if( 出错地址属于进程的代码段 )
        将进程终止;
    if( 出错页面属于主内存块且共享计数为 1 )
    {
        取消写保护;
        刷新页变换高速缓冲;
        return;
    }
    申请一个新的物理页;
    if( 出错页面属于主内存块 )
        共享计数减 1;
    使出错时的页表项指向新的物理页;
    刷新页变换高速缓冲;
    复制共享页的内容到新的物理页;
    return;
}
```



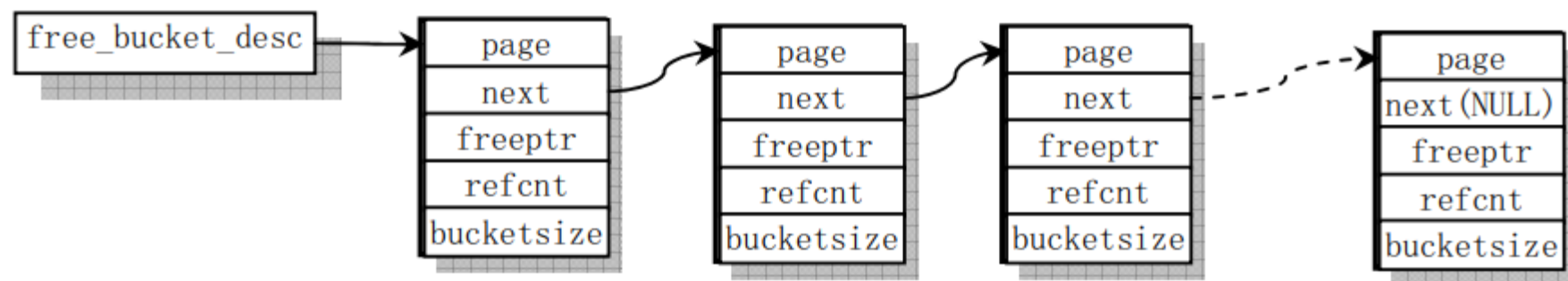
算法： init\_bucket\_desc

输入：无

输出：无

```
{  
    申请一个空闲页 (get_free_page);  
    for (每一个 bucket_desc 结构)  
    {  
        if (不是最后一个 bucket_desc 结构)  
            next 指向下一个 bucket_desc 结构;  
    }  
    使最后一项的 next 指针指向 free_bucket_desc 指向的内容;  
    使 free_bucket_desc 指向第一个 bucket_desc 结构;  
    return ;  
}
```

存储桶描述符



算法： malloc

输入： 申请内存块大小 len

输出： 如果成功，返回内存块指针；失败则返回 NULL；

{

    查找一个桶链表，链表中 桶的内存块是能够满足要求的最小块；

    if (没有搜索到符合要求的链)

    {

        打印出错信息：请求块过大；

        进入死循环；

    }

    关中断；

    在链表中查询还有空闲内存块的桶；

    if (链表中所有桶都没有空闲的内存块)

    {

        if (没有空闲桶描述符)

            初始化一个页面用作桶描述符 (init\_bucket\_desc)；

        从空闲桶描述符链表中分配一个桶描述符；

        分配一个新物理页面作为桶；

        初始化桶页面；

        设置桶描述符指针；

        将新桶连入对应的链表；

    }

    从桶中分配一个空闲内存块；

    开中断；

    return 空闲内存块指针；

}



输入：释放对象指针obj

释放对象大小 size（如果是 0，表示没有指定大小）

输出：无

{

for（每一个桶链表）{

if（链表中桶的内存块大小 < 释放对象大小）

continue;

for（每一个桶）

if（是释放对象对应的桶  
退出搜索；

}

if（搜索桶失败）

显示出错信息，死循环；

关中断；

将要释放的内存块链入桶的空闲链表；

修改桶的相关信息；

if（桶中所有的内存块都是空闲的）

{

释放桶对应的内存块；

释放桶对应的描述符；

}

开中断；

return;

}