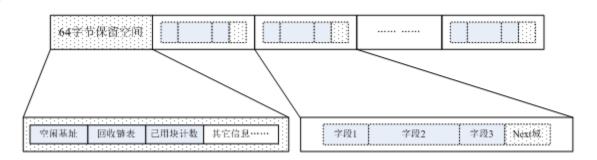
自管理内存分配的哈希表

1.分配释放管理

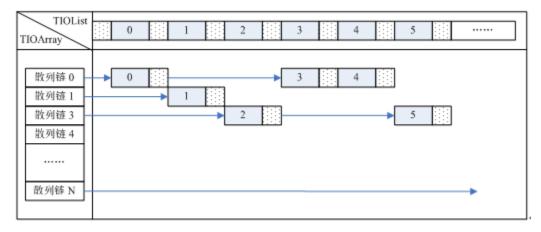
μ



在链表结构中,当需要分配新块时,需要按如下步聚进行:

- a) 回收链表指针值是否为0?
 - i. 如果不是,则分配回收链表指针指向的结点NodeA,同时设置回收链表指针为NodeA.Next,分配完成,跳到c;
 - ii. 如果是,则跳到b。
- b) 空闲基址指针值是否小于等于文件大小-数据块的大小?
 - i. 如果不是,则分配失败,退出;
- ii. 如果是,则分配空闲基址指针指向的结点NodeB,同时设置空闲基址指针为NodeB+数据块的大小。这里需要注意的是,因空闲基址指针初使值为0,第一次分配时,应分配地址值为64的块。
- c) 如果分配成功,则对已使用块计数器加1。

2. key-value映射管理



hashtable分为array内存块和list内存块,以及管理块TableHead

TableHead负责rehash, hash swap, hash algorithm (MurmurHash3), 空闲节点比例, 空闲链表, 回收链表等操作

array内存块负责hash桶数组。

list内存块负责双向链表维护。

hashtable.txt