# 实验四 模拟内存分配与回收

### 一、实验目的

用高级语言编写和调试一个简单的内存分配与回收程序,模拟 内存分配与回收的工作过程。从而对内存分配与回收的实质内容和执 行过程有比较深入的了解。

## 二、实验内容

#### 任务:设计并实现一个简单的内存分配与回收程序

在动态分区存储管理方式中,主要的操作是分配内存和回收内存。

#### 1) 分配内存

程序采用某种分配算法,从空闲分区表中找到所需大小的分区。设请求分区的大小为u.size,表中每个空闲分区的大小可表示为m.size。若 m.size- u.size ≤ size(size 是事先规定的不再切割的剩余分区的大小),说明多余部分太小,可不再切割,将整个分区分配给请求者;否则,从该分区中按请求的大小划分出一块内存空间分配出去,余下的部分仍然留在空闲分区表中。然后,将分配区的起始地址返回给调用者。

### 2) 回收内存

当进程运行完毕释放内存时,程序根据回收区的首地址,从空 闲区表中找到相应的插入点,此时,可能出现以下四种情况之一:

- ①回收区与插入点的前一个空闲分区 F1 相邻接,见图 4(a)。此时应将回收区与插入点的前一个分区合并,不必为回收区分配新表项,而只需修改前一分区 F1 的大小。
- ②回收区与插入点的后一个空闲分区 F2 相邻接,见图 4(b)。此时也可将两分区合并,形成新的空闲分区,但用回收区的首地址作为

新空闲区的首地址,大小为两者之和。

- ③回收区同时与插入点的前、后两个分区邻接,见图 4(c)。此时将三个分区合并,使用 F1 的表项和 F1 的首地址,取消 F2 的表项,大小为三者之和。
- ④回收区既不与 F1 相邻,又不与 F2 邻接。这时应为回收区单独建立一新表项,填写回收区的首地址和大小。

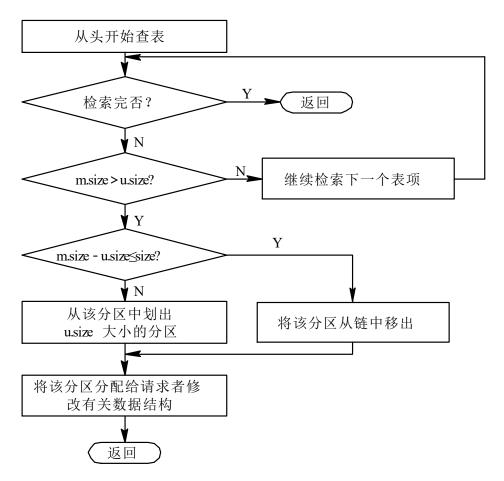
```
#include<iostream>
#include<vector>
using namespace std;
class Memory {
   struct Date {
      int size;//分区大小
      int head://分区始址
      bool Free = true;//空闲状态
      Date(int head, int size) {
         this->head = head;
         this->size = size;
      }
   };
   int size;//内存大小
  int MIN_SIZE = 3;//最小剩余分区大小
   vector<Date> mPartition://内存分区
   int location;//上次分配的空闲区位置
public:
   Memory() {
      this->size = 100;//默认内存大小为 100kb
      this->location = 0;//默认上次分配的空闲区位置为 0
```

```
mPartition.push back(Date(0, size));
   }
   Memory(int size) {
       this->size = size;
       this->location = 0;
       mPartition.push back(Date(0, size));
   }
void allocation(int size) {
       for (location = 0; location < mPartition.size(); location++) {
          Date temp = mPartition[location];
          if (temp.Free && (temp.size > size)) {
              Distribute(size, location, temp);
              return;
          }
       cout << "无可用内存空间!\n";
   }
void Distribute(int size, int location, Date temp) {
       //如果分隔后分区剩余大小过小,则将分区全部分配,否则分
隔为两个分区
       if (temp.size - size <= MIN SIZE) {
          temp.Free = false;
       }
       else {
          Date split = Date(temp.head + size, temp.size - size);
          mPartition.insert(mPartition.begin() + location, split);
```

```
temp.size = size;
       temp.Free = false;
     cout << "成功分配" << size << "KB 的内存! \n";
  }
  void showmpartition() {
  cout << "分区编号\t 分区始址\t 分区大小\t 空闲状态\t\n";
     for (int i = 0; i < mPartition.size(); i++) {
       Date temp = mPartition[i];
       cout << i << "\t\t" << temp.head << "\t\t" << temp.size <<
''\t'' << temp.Free << endl;
  }
  void collection(int id) {
     if (id >= mPartition.size()) {
       cout << "没有此分区号! \n";
       return;
     Date temp = mPartition[id];
     int size = temp.size;
     if (temp.Free) {
       cout << "分区未被分配,无需回收";
       return;
     //如果回收分区不是尾分区且后一个分区为空闲,则与后一个
```

```
分区合并(上不邻下邻或者上下都邻)
      if (id < mPartition.size() - 1 && mPartition[id + 1].Free) {
         Date next = mPartition[id + 1];
         temp.size += next.size;
         mPartition.erase(mPartition.begin() + id + 1);
      }
      //如果回收分区不是首分区且前一个分区为空闲,则与前一个
分区合并(上邻下不邻或者上下都邻)
      if (id > 0 && mPartition[id - 1].Free) {
         Date previous = mPartition[id - 1];
         previous.size += temp.size;
         mPartition.erase(mPartition.begin() + id);
         id--;
      }
      mPartition[id].Free = true;
      cout << "内存回收成功!, 本次回收了 " << size << "KB 空
间!"<<endl;
};
int main() {
   cout << "请初始化内存大小:";
   int size;
   cin >> size;
   Memory memory(size);
   memory.showmpartition();
```

```
while (true) {
      cout << "1.申请分配空间\n" << "2.回收已分配空间\n" << "3.显
示分区状态\n";
      cout << "请选择指令:";
      cin >> size;
      switch (size)
      {
      case 1:
         cout << "请输入需要申请的空间大小";
         cin >> size;
         memory.allocation(size);
         break;
      case 2:
         cout << "请输入需要回收的分区号:";
         cin >> size;
         memory.collection(size);
         break;
      case 3:
         memory.showmpartition();
         break;
      default:
         cout << "重新选择" << endl;
         break;
      }
   }
}
```



## 三、实验结果

### 3) 分配内存

程序采用某种分配算法,从空闲分区表中找到所需大小的分区。设请求分区的大小为 u.size, 表中每个空闲分区的大小可表示为 m.size。若 m.size- u.size ≤ size(size 是事先规定的不再切割的剩余分区的大小),说明多余部分太小,可不再切割,将整个分区分配给请求者;否则,从该分区中按请求的大小划分出一块内存空间分配出去,余下的部分仍然留在空闲分区表中。然后,将分配区的起始地址返回给调用者。

```
-----初始化,设内存容量2048k-----
开始初始化各个分区大小(k)
请输入1号内存分区大小及占用情况
分区大小(数字) 占用情况1(己分配) / 0(未分配))
1024 1
请输入作业名(字符串):
                                    当前剩余内存: 1024
请输入2号内存分区大小及占用情况
分区大小(数字)占用情况1(已分配)/0(未分配))
カ区人が(数子) 日用情况1(日ガ配) / 0(木ガ配) / 512 0
当前剩余内存: 512
请输入3号内存分区大小及占用情况
分区大小(数字) 占用情况1(己分配) / 0(未分配))
256 1
请输入作业名(字符串): b
                                    当前剩余内存: 256
请输入4号内存分区大小及占用情况
分区大小(数字)占用情况1(已分配)/0(未分配))
128 0
当前剩余内存: 128
请输入5号内存分区大小及占用情况
分区大小(数字)占用情况1(己分配)/0(未分配))
100 1
请输入作业名(字符串): c
                                    当前剩余内存: 28
请输入6号内存分区大小及占用情况
分区大小(数字)占用情况1(已分配)/0(未分配))
28 1
请输入作业名(字符串):
                                    当前剩余内存: 0
                一初始化完成
                                                           选择:
```

f选择(数字):		======	======	=======	=====
l分配分区表U o.proname	sed: begin	size	end	status	
o. 1 a	0	1024	1023	u	
o. 2 b	1536	256	1791	u	
o. 3 c	1920	100	2019	u	
o. 4 d	2020	28	2047	u	
::::::::::::::::::::::::::::::::::::	e: begin	size	end	status	<del></del>
o. 1	1024	512	1535	f	
o. 2	1792	128	1919	f	
存使用情况, printf sorte No. prona			: end	status	
No. 1	a	0	1024	1023	u
No. 2		1024	512	1535	f
No. 3	b	1536	256	1791	u
No. 4		1792	128	1919	f
No. 5	c	1920	100	2019	u
No. 6	d	2020	28	2047	u

```
-选择-
0、退出系统
1、显示分区
2、内存分配
3、回收分区
请选择(数字): 1
己分配分区表Used:
No. proname
                begin
                         size
                                 end
                                         status
                0
                         1024
                                 1023
No.
        a
                                         u
                        256
128
                1536
                                 1791
No.
        b
                                         u
No.
                1792
                                 1919
     4 5
No.
                1920
                         100
                                 2019
                2020
                         28
                                 2047
No.
空闲分区表Free:
No. proname
                begin
                         size
                                 end
                                         status
                1024
                         512
                                 1535
                                         f
```

#### 4) 回收内存

当进程运行完毕释放内存时,程序根据回收区的首地址,从空闲区表中找到相应的插入点,此时,可能出现以下四种情况之一:

- ①回收区与插入点的前一个空闲分区 F1 相邻接,见图 4(a)。此时应将回收区与插入点的前一个分区合并,不必为回收区分配新表项,而只需修改前一分区 F1 的大小。
- ②回收区与插入点的后一个空闲分区 F2 相邻接,见图 4(b)。此时也可将两分区合并,形成新的空闲分区,但用回收区的首地址作为新空闲区的首地址,大小为两者之和。
- ③回收区同时与插入点的前、后两个分区邻接,见图 4(c)。此时将三个分区合并,使用 F1 的表项和 F1 的首地址,取消 F2 的表项,大小为三者之和。
- ④回收区既不与 F1 相邻,又不与 F2 邻接。这时应为回收区单独建立一新表项,填写回收区的首地址和大小。

```
3、回收分区
请选择(数字): 3
请输入回收的内存分区号(数字): 1
                                       回收成功!
                                                                          选择-
0、退出系统
1、显示分区
2、内存分配
3、回收分区
请选择(数字): 1
己分配分区表Used:
No. proname
                   begin
                                      end
                                                status
                   1536
                             256
                                      1791
No.
No.
                   1792
                             128
                                      1919
No.
                   1920
                             100
                                      2019
     4
         d
                   2020
                             28
                                      2047
No.
 空闲分区表Free:
No. proname
                   begin
                             size
                                      end
                                                status
No.
                   0
                             1536
                                      1535
 内存使用情况,按起始址增长的排:
 printf sorted by address:
         proname begin
                            size
                                      end
                                                status
         No. 1
No. 2
No. 3
                                      1536
256
128
                            0
                                                1535
                                               1791
1919
2019
2047
                             1536
                             1792
1920
         No. 4
No. 5
                                      100
                             2020
                                      28
```