# 第十课 内存管理

一、内存空间

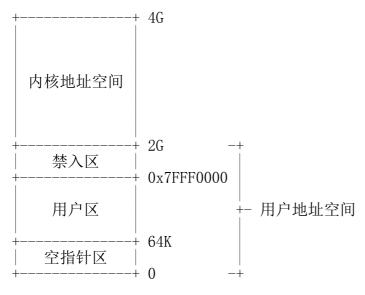
### 1. 地址空间

地址空间是程序可寻址的最大范围。 32位操作系统的地址空间为[0, 4G), 2<sup>32=4G</sup>。 地址空间越大,编写程序越容易。

### 2. 地址空间的划分

- 1) 用户地址空间: [0, 2G)
- A. 存放用户的程序代码和数据。 用户空间中的程序代码不能直接访问(可以通过WIN32 APIs间接访问) 内核空间中的程序代码和数据。
- B. 空指针区: NULL区, [0, 64K) 系统将地址值小于64K的指针都认作空指针。
- C. 用户区: [64K, 0x7FFF0000)
- D. 禁入区: [0x7FFF0000, 2G), 2G-0x7FFF0000=64K
- 2) 内核地址空间: [2G, 4G)

存放内核程序代码和数据,如系统驱动等。 内核地址空间的程序代码可以访问用户地址空间的程序代码和数据。



3. 区域

区域就是一块连续的内存。 区域的大小一般为64K或64K的整数倍。 每个区域都有特定的状态:

- 1) 空闲:未被使用
- 2) 私有: 已被预定 3) 映像: 存放代码 4) 映射: 存放数据

#### 4. 物理内存

半导体内存,内存条。 系统可以使用的实际内存。 CPU可以直接访问的内存。

#### 5. 分页文件

将磁盘文件(pagefile.sys)虚拟成内存使用。 CPU如果要访问其中的数据,必须先将该数据通过换页读到物理内存中。 物理内存空间不够时,同样通过换页将暂时不用的数据写到分页文件中。

### 6. 虚拟内存

相对于每个进程而言的,独立且连续的虚拟地址空间。 具体每个地址单元,究竟映射到物理内存或分页文件的哪个字节, 完全由操作系统动态管理和维护,对程序员完全透明。

# 7. 内存页

系统管理内存的最小单位。内存页大小为4K字节。 每个内存页都有特定的权限。

# 8. 页目表

#### 32位地址:

22 21 12 11 XXXXXXXXX XXXXXXXXXX XXXXXXXXXX 10位 2<sup>10=1</sup>K 10位 12位 2 10=1K  $2^12=4K$ 页目 页表 页

页目包含1K项,每项对应一个页表,页表包含1K项,每项对应一个页, 页包含4K项,每项对应一个字节。32位地址空间:1K\*1K\*4K=4G。

#### 9. 内存访问

1) 首先根据虚拟内存地址在物理内存中查找对应的位置。 如果找到,则访问其中的数据,否则执行2);

- 2) 其次根据虚拟内存地址在分页文件中查找对应的位置。如果没找到(野指针),则返回错误,否则执行3);
- 3) 将与该虚拟地址对应的,分页文件中的内存页换入物理内存,同时将原物理内存页换出到分页文件,执行4);
- 4) 访问物理内存中的数据。

#### 10. 内存分配

1) 虚拟内存分配:分配大内存(1M以上)。

并非特定在物理内存或分页文件中分配。小内存也可以用这种方式分配,但常用于分配大内存。

2) 堆内存分配:分配小内存(1M以下)。

malloc/new.

大内存也可以用这种方式分配, 但内存块之间会产生内存空洞,造成浪费。

- 3) 栈内存分配:操作系统自动维护。
- 二、虚拟内存

#### 1. 特点

速度快,分配大内存效率高。将内存和地址的分配分别执行。可以先分配地址,直到需要时再绑定(提交)到内存。 常用于大型电子表格等的处理。

2. 分配虚拟内存

成功返回虚拟内存地址,失败返回NULL。

flAllocationType取值:

MEM\_COMMIT - 在物理内存或分页文件中分配地址同时绑定(提交)到内存如买现房,有地址有房子 MEM\_RESERVE - 只分配地址不绑定(提交)到内存如买期房,有地址无房子

获取内存状态:

```
void GlobalMemoryStatus (
LPMEMORYSTATUS lpBuffer // 内存状态信息
第 3 页
```

```
);
typedef struct MEMORYSTATUS {
                                     // 结构体字节数
     DWORD dwLength;
     DWORD dwMemoryLoad; // 内存使用率,百分之几
SIZE_T dwTotalPhys; // 物理内存总字节数
SIZE_T dwTotalPageFile; // 分页文件总字节数
// 并非pagefile.sys文件大小,
// 最多可写入多少字节
     SIZE_T dwAvailPageFile; // 空闲分页文件字节数
     SIZE_T dwTotalVirtual; // 虚拟内存(地址空间)总字节数
SIZE_T dwAvailVirtual; // 空闲虚拟内存(地址空间)字节数
     MEMORYSTATUS, *LPMEMORYSTATUS;
3. 释放虚拟内存
```

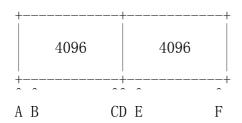
```
BOOL VirtualFree (
     LPVOID lpAddress, // 虚拟内存地址
SIZE_T dwSize, // 释放字节数,0表示全部释放
DWORD dwFreeType // 释放方式
);
```

成功返回TRUE, 失败返回FALSE。

dwFreeType取值:

MEM\_DECOMMIT - 解绑定(反提交),只释放内存,不释放地址 MEM\_RELEASE - 同时释放内存和地址

注意:内存绑定(提交)以页(4096字节)为单位。



在A/B/C处提交, VirtualAlloc函数返回的地址与A一样。 在D/E/F处提交, VirtualAlloc函数返回的地址比A大4096。

范例: WinVirtual

三、堆内存

1. 特点

适合小内存分配,一般小于1M内存。 一般每个程序都有自己的堆,默认大小为1M,会根据使用情况进行调整。

每个进程都有默认的堆空间, malloc/new从这些堆中分配堆内存。

### 2. 获取调用进程的首个堆

```
HANDLE GetProcessHeap (void);
成功返回调用进程首个堆的句柄,失败返回NULL。
3. 获取调用进程的所有堆
```

成功返回调用进程堆的个数,堆句柄放在ProcessHeaps数组中, 失败返回0。

#### 4. 创建堆

```
HANDLE HeapCreate (
    DWORD flOptions,  // 创建选项
    DWORD dwInitialSize, // 初始字节数
    DWORD dwMaximumSize // 最大字节数,0表示无限大
);
```

成功返回堆句柄,失败返回NULL。

#### f10ptions取值:

HEAP\_GENERATE\_EXCEPTIONS - 从堆中分配内存失败抛出异常 HEAP\_NO\_SERIALIZE - 支持对堆内存的不连续存取

# 5. 分配堆内存

```
LPVOID HeapAlloc (
    HANDLE hHeap, // 堆句柄
    DWORD dwFlags, // 分配方式
    DWORD dwBytes // 内存大小(以字节为单位)
);
```

成功返回堆内存地址,失败返回NULL。

dwFlags为以下值的位或:

HEAP GENERATE EXCEPTIONS

- 从堆中分配内存失败抛出异常 \

HEAP\_NO\_SERIALIZE > 调HeapCreate函数时 - 支持对堆内存的不连续存取 / 已指定的此处可略

HEAP\_ZERO\_MEMORY

- 初始化清零

# 6. 释放堆内存

成功返回TRUE,失败返回FALSE。

### 7. 销毁堆

```
BOOL HeapDestroy (
HANDLE hHeap // 堆句柄
):
```

成功返回TRUE,失败返回FALSE。

当堆被销毁时, 其中的所有堆内存自动被释放。

8. Windows平台的malloc/new实现实际就是调用了上述堆函数

范例: WinHeap

### 四、栈内存

1. 每个线程都有自己的栈,默认大小为1M字节。

- 2. 操作系统自动维护栈内存的分配与释放。
- 3. Windows提供了\_alloca函数,用于在栈上分配内存。

# 五、内存映射文件

# 1. 基本概念

- 1) 将文件映射成内存来使用,即以访问内存的方式操作文件。
- 2) 常用于进程间通信,比直接通过文件I/0进行进程间通信更高效。
- 2. 创建文件

用CreateFile创建,可读可写GENERIC READ | GENERIC WRITE。

# 3. 创建映射

```
win32 10. txt
                          // 可读可写
          dwMaximumSizeHigh, // 映射总字节数高32位
   DWORD
          dwMaximumSizeLow,
                         // 映射总字节数低32位
   DWORD
                          // 映射名, NULL表示匿名映射,
   LPCTSTR 1pName
                          // 其它进程无法访问
);
成功返回映射句柄,失败返回NULL。
4. 加载映射
LPVOID MapViewOfFile (
   HANDLE hFileMappingObject,
                          // 映射句柄
   DWORD dwDesiredAccess,
                           // 访问方式, FILE_MAP_ALL_ACCESS
                           // 可读可写
   DWORD dwFileOffsetHigh.
                           // 偏移量高32位 \
                                           合成值必须是
                                           区域粒度(64K)的整数倍
   DWORD dwFileOffsetLow,
                           // 偏移量低32为 /
   SIZE_T dwNumberOfBytesToMap // 映射的字节数,
// 不能超过映射总字节数
);
成功返回映射地址,失败返回NULL。
5. 使用映射
以内存方式使用映射。
6. 卸载映射
BOOL UnmapViewOfFile (
   LPCVOID 1pBaseAddress // 映射地址
成功返回TRUE,失败返回FALSE。
7. 关闭映射
CloseHandle
8. 关闭文件
CloseHandle
9. 打开映射
HANDLE OpenFileMapping (
          dwDesiredAccess, // 访问方式, FILE_MAP_ALL_ACCESS
   DWORD
                        // 可读可写
// 子进程是否可以继承
   BOOL.
          bInheritHandle,
                               第7页
```

win32\_10. txt // 此函数返回的映射句柄 // 映射名

LPCTSTR 1pName

成功返回映射句柄,失败返回NULL。

10. 基于内存映射文件的进程间通信

#### 1) 写进程

);

创建文件->创建映射->加载映射->写入映射->卸载映射->关闭映射->关闭文件

#### 2) 读进程

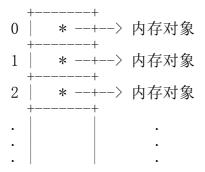
打开映射->加载映射->读取映射->卸载映射->关闭映射



范例: WinMap、WinRead

六、句柄

#### 句柄表:



句柄就是内存对象地址在句柄表中的索引。 通过句柄不能直接访问内存,只能通过APIs函数操作其所标识的对象。