

第21章 线程本地存储器

有时，将数据与对象的实例联系起来是很有帮助的。例如，窗口的附加字节可以使用 `SetWindowsWord` 和 `SetWindowLong` 函数将数据与特定的窗口联系起来。可以使用线程本地存储器将数据与执行的特定线程联系起来。例如，可以将线程的某个时间与线程联系起来。然后，当线程终止运行时，就能够确定线程的寿命。

C/C++ 运行期库要使用线程本地存储器（TLS）。由于运行期库是在多线程应用程序出现前的许多年设计的，因此运行期库中的大多数函数是用于单线程应用程序的。函数 `strtok` 就是个很好的例子。应用程序初次调用 `strtok` 时，该函数传递一个字符串的地址，并将字符串的地址保存在它自己的静态变量中。当你将来调用 `strtok` 函数并传递 `NULL` 时，该函数就引用保存的字符串地址。

在多线程环境中，一个线程可以调用 `strtok`，然后，在它能够再次调用该函数之前，另一个线程也可以调用 `Strtok`。在这种情况下，第二个线程会在第一个线程不知道的情况下，让 `strtok` 用一个新地址来改写它的静态变量。第一个线程将来调用 `strtok` 时将使用第二个线程的字符串，这就会导致各种各样难以发现和排除的错误。

为了解决这个问题，C/C++ 运行期库使用了 TLS。每个线程均被赋予它自己的字符串指针，供 `strtok` 函数使用。需要予以同样对待的其他 C/C++ 运行期库函数还有 `asctime` 和 `gmtime`。

如果你的应用程序需要严重依赖全局变量或静态变量，那么 TLS 能够帮助解决它遇到的问题。但是编程人员往往尽可能减少对这些变量的使用，而更多地依赖自动（基于堆栈的）变量和通过函数的参数传递的数据。这样做是很好的，因为基于堆栈的变量总是与特定的线程相联系的。

标准的 C 运行期库一直是由许多不同的编译器供应商来实现和重新实现的。如果 C 编译器不包含标准的 C 运行期库，那么就不值得去购买它。程序员多年来一直使用标准的 C 运行期库，并且将会继续使用它，这意味着 `strtok` 之类的函数的原型和行为特性必须与上面所说的标准 C 运行期库完全一样。如果今天重新来设计 C 运行期库，那么它就必须支持多线程应用程序的环境，并且必须采取相应的措施来避免使用全局变量和静态变量。

在我的软件开发项目中，我总是尽可能避免使用全局变量和静态变量。如果你的应用程序使用全局变量和静态变量，那么建议你务必观察每个变量，并且了解一下它能否改变成基于堆栈的变量。如果打算将线程添加给应用程序，那么这样做可以节省大量时间，甚至单线程应用程序也能够从中得到许多好处。

在编写应用程序和 DLL 时，可以使用本章中介绍的两种 TLS 方法，即动态 TLS 和静态 TLS。但是，当创建 DLL 时，这些 TLS 往往更加有用，因为 DLL 常常不知道它们链接到的应用程序的结构。不过，当编写应用程序时，你通常知道将要创建多少线程以及如何使用这些线程。然后就可以创造一些临时性的方法，或者最好是使用基于堆栈的方法（局部变量），将数据与创建的每个线程联系起来。不管怎样，应用程序开发人员也能从本章讲述的内容中得到一些启发。

21.1 动态 TLS

若要使用动态 TLS，应用程序可以调用一组 4 个函数。这些函数实际上是 DLL 用得最多的函数。图 21-1 显示了 Windows 用来管理 TLS 的内部数据结构。

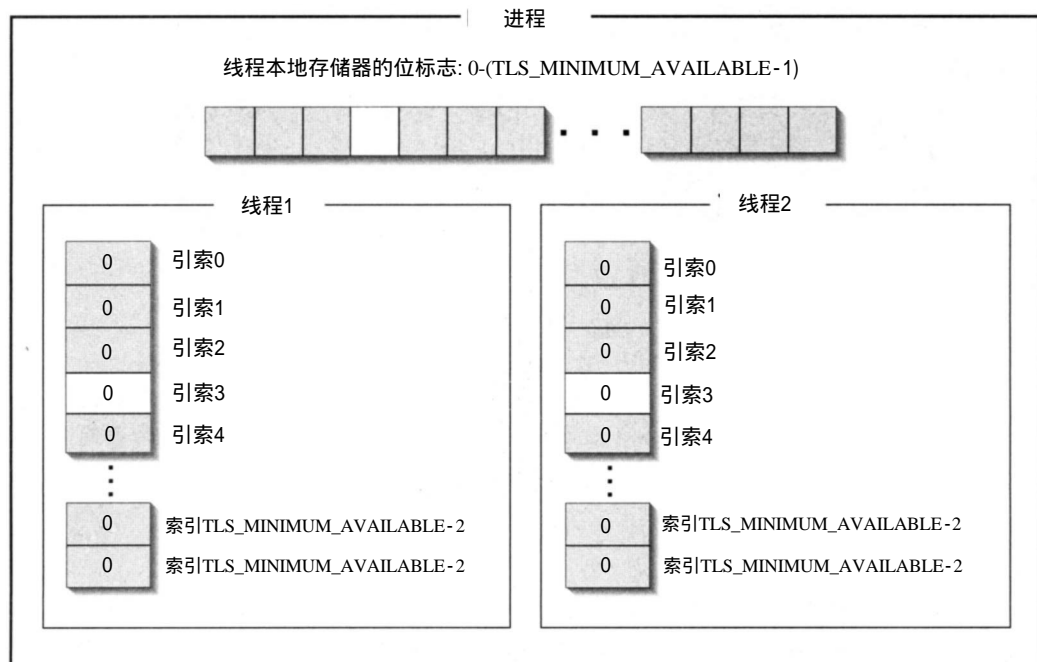


图21-1 用于管理TLS的内部数据结构

该图显示了系统中运行的线程正在使用的一组标志。每个标志均可设置为 FREE 或者 INUSE，表示TLS时隙(slot)是否正在使用。Microsoft保证至少TLS_MINIMUM_AVAILABLE位标志是可供使用的。另外，TLS_MINIMUM_AVAILABLE在WinNT.h中被定义为64。Windows 2000将这个标志数组扩展为允许有1000个以上的TLS时隙。对于任何一个应用程序来说，这个时隙数量足够了。

若要使用动态TLS，首先必须调用TlsAlloc函数：

```
DWORD TlsAlloc();
```

这个函数命令系统对进程中的位标志进行扫描，并找出一个 FREE标志。然后系统将该标志从FREE改为INUSE，并且TlsAlloc返回位数组中的标志的索引。DLL（或应用程序）通常将该索引保存在一个全局变量中。这是全局变量作为一个较好选择的情况之一，因为它的值是每个进程而不是每个线程使用的值。

如果TlsAlloc在该列表中找到 FREE标志，它就返回 TLS_OUT_OF_INDEXES（在WinBase.h中定义为0xFFFFFFFF）。当TlsAlloc第一次被调用时，系统发现第一个标志是FREE，并将该标志改为INUSE，同时TlsAlloc返回0。TlsAlloc这样运行的概率是99%。下面介绍在另外的1%的概率下TlsAlloc是如何运行的。

当创建一个线程时，便分配一个 TLS_MINIMUM_AVAILABLEPVOID值的数组，并将它初始化为0，然后由系统将它与线程联系起来。如图21-1所示，每个线程均得到它自己的数组，数组中的每个PVOID可以存储任何值。

在能够将信息存储在线程的PVOID数组中之前，必须知道数组中的哪个索引可供使用，这就是前面调用TlsAlloc所要达到的目的。按照设计概念，TlsAlloc为你保留了一个索引。如果TlsAlloc返回索引3，那么就说明目前在进程中运行的每个线程中均为你保留了索引3，而且在将来创建的线程中也保留了索引3。

若要将一个值放入线程的数组中，可以调用 TlsSetValue 函数：

```
BOOL TlsSetValue(  
    DWORD dwTlsIndex,  
    PVOID pvTlsValue);
```

该函数将一个 PVOID 值（用 pvTlsValue 参数标识）放入线程的数组中由 dwTlsIndex 参数标识的索引处。PvTlsValue 的值与调用 TlsSetValue 的线程相联系。如果调用成功，便返回 TRUE。

线程在调用 TlsSetValue 时，可以改变它自己的数组。但是它不能为另一个线程设置 TLS 值。我希望有另一个 Tls 函数能够用于使一个线程将数据存储到另一个线程的数组中，但是不存在这样一个函数。目前，将数据从一个线程传递到另一个线程的唯一方法是，将单个值传递给 CreateThread 或 _beginthreadex，然后该函数将该值作为唯一的参数传递给线程的函数。

当调用 TlsSetValue 时，始终都应该传递较早的时候调用的 TlsAlloc 函数返回的索引。Microsoft 设计的这些函数能够尽快地运行，在运行时，将放弃错误检查。如果传递的索引是调用 TlsAlloc 时从未分配的，那么系统将设法将该值存储在线程的数组中，而不进行任何错误检查。

若要从线程的数组中检索一个值，可以调用 TlsGetValue：

```
PVOID TlsGetValue(DWORD dwTlsIndex);
```

该函数返回的值将与索引 dwTlsIndex 处的 TLS 时隙联系起来。与 TlsSetValue 一样，TlsGetValue 只查看属于调用线程的数组。还有，TlsGetValue 并不执行任何测试，以确定传递的索引的有效性。

当在所有线程中不再需要保留 TLS 时隙的位置的时候，应该调用 TlsFree：

```
BOOL TlsFree(DWORD dwTlsIndex);
```

该函数简单地告诉系统该时隙不再需要加以保留。由进程的位标志数组管理的 INUSE 标志再次被设置为 FREE。如果线程在后来调用 TlsAlloc 函数，那么将来就分配该 INUSE 标志。如果 TlsFree 函数运行成功，该函数将返回 TRUE。如果试图释放一个没有分配的时隙，将产生一个错误。

使用动态 TLS

通常情况下，如果 DLL 使用 TLS，那么当它用 DLL_PROCESS_ATTACH 标志调用它的 DllMain 函数时，它也调用 TlsAlloc。当它用 DLL_PROCESS_DETACH 调用 DllMain 函数时，它就调用 TlsFree。对 TlsSetValue 和 TlsGetValue 的调用很可能是在调用 DLL 中包含的函数时进行的。

将 TLS 添加给应用程序的方法之一是在需要它时进行添加。例如，你的 DLL 中可能有一个运行方式类似 strtok 的函数。第一次调用这个函数时，线程传递一个指向 40 字节的结构的指针。必须保存这个结构，这样，将来调用函数时就可以引用它。可以像下面这样对你的函数进行编码：

```
DWORD g_dwTlsIndex; // Assume that this is initialized  
                    // with the result of a call to TlsAlloc.  
  
:  
  
void MyFunction(PSOMESTRUCT pSomeStruct) {  
    if (pSomeStruct != NULL) {  
        // The caller is priming this function.  
  
        // See if we already allocated space to save the data.  
        if (TlsGetValue(g_dwTlsIndex) == NULL) {  
            // Space was never allocated. This is the first  
            // time this function has ever been called by this thread.  
            TlsSetValue(g_dwTlsIndex,
```

```

        HeapAlloc(GetProcessHeap(), 0, sizeof(*pSomeStruct));
    }

    // Memory already exists for the data;
    // save the newly passed values.
    memcpy(TlsGetValue(g_dwTlsIndex), pSomeStruct,
        sizeof(*pSomeStruct));

} else {

    // The caller already primed the function. Now it
    // wants to do something with the saved data.

    // Get the address of the saved data.
    pSomeStruct = (PSOMESTRUCT) TlsGetValue(g_dwTlsIndex);

    // The saved data is pointed to by pSomeStruct; use it.
    :
}

```

如果你的应用程序的线程从来不调用 MyFunction，那么也就从来不用为该线程分配内存块。

64个TLS位置看来超出了你的需要。但是请记住，应用程序可以动态地链接到若干个DLL。第一个DLL可以分配10个TLS索引，第二个DLL可以分配5个TLS索引，依此类推。减少你需要的TLS索引始终是个好思路。减少所用 TLS索引的最好的办法，是采用前面的代码中的 MyFunction使用的那种方法。当然，可以在多个TLS索引中保存全部40个字节，但是这样做不仅很浪费，而且使数据的操作很困难。相反，应该为数据分配一个内存块，并且像 MyFunction那样，只将指针保存在单个TLS索引中。正如前面讲过的那样，Windows 2000允许设置1000多个TLS时隙。Microsoft增加了时隙的数量，因为许多编程人员对时隙的使用采取一种只顾自己不顾其他的态度，不给其他DLL分配时隙，从而导致它们运行失败。

前面介绍 TlsAlloc函数时，只描述了该函数能够实现的功能的 99%。为了帮助了解剩下的 1%的功能，让我们观察一下下面的代码段：

```

DWORD dwTlsIndex;
PVOID pvSomeValue;
:

dwTlsIndex = TlsAlloc();
TlsSetValue(dwTlsIndex, (PVOID) 12345);
TlsFree(dwTlsIndex);

// Assume that the dwTlsIndex value returned from
// this call to TlsAlloc is identical to the index
// returned by the earlier call to TlsAlloc.
dwTlsIndex = TlsAlloc();

pvSomeValue = TlsGetValue(dwTlsIndex);

```

在这个代码运行之后，你认为 pvSomeValue 将包含什么信息呢？包含 12345？答案是包含 0。TlsAlloc 在返回之前，要遍历进程中的每个线程，在每个线程的数组中的新分配索引处放入 0。

这是很不错的，因为应用程序可能调用 LoadLibrary 来加载 DLL，而 DLL 则调用 TlsAlloc 来分配索引，然后，线程调用 FreeLibrary 来删除 DLL。DLL 应该通过调用 TlsFree 来释放它的索引，但是谁知道 DLL 的代码将哪些值放入线程的数组中呢？接着，线程调用 LoadLibrary，将另一个 DLL 加载到内存中。该 DLL 启动时也调用 TlsAlloc，并获得与前面的 DLL 相同的索引。如果 TlsAlloc 没有为进程中的所有线程设置返回的索引，那么线程就可能看到一个老的值，而代码则无法正确地运行。

例如，这个新 DLL 可以查看对 TlsGetValue 函数的调用是否曾经为一个线程分配了内存，就像前面的代码段显示的那样。如果 TlsAlloc 没有删除每个线程的数组项目，那么第一个 DLL 的老数据仍然可以使用。如果线程调用 MyFunction，那么 MyFunction 就会认为内存块已经分配，并且调用 memcpy 函数，将新数据拷贝到它所认为的内存块中。这可能造成灾难性的后果，不过，幸好 TlsAlloc 会对数组元素进行初始化，使这样的灾难永远不会发生。

21.2 静态 TLS

与动态 TLS 一样，静态 TLS 也能够将数据与线程联系起来。但是，静态 TLS 在代码中使用起来要容易得多，因为不必调用任何函数就能够使用它。

比如说，你想要将起始时间与应用程序创建的每个线程联系起来。只需要将起始时间变量声明为下面的形式：

```
__declspec(thread) DWORD gt_dwStartTime = 0;
```

__declspec(thread) 的前缀是 Microsoft 添加给 Visual C++ 编译器的一个修改符。它告诉编译器，对应的变量应该放入可执行文件或 DLL 文件中它的自己的节中。__declspec(thread) 后面的变量必须声明为函数中（或函数外）的一个全局变量或静态变量。不能声明一个类型为 __declspec(thread) 的局部变量。这不应该是个问题，因为局部变量总是与特定的线程相联系的。我将前缀 gt_ 用于全局 TLS 变量，而将 st_ 用于静态 TLS 变量。

当编译器对程序进行编译时，它将所有的 TLS 变量放入它们自己的节，这个节的名字是 .tls。链接程序将来自所有对象模块的所有 .tls 节组合起来，形成结果的可执行文件或 DLL 文件中的一个大的 .tls 节。

为了使静态 TLS 能够运行，操作系统必须参与其操作。当你的应用程序加载到内存中时，系统要寻找你的可执行文件中的 .tls 节，并且动态地分配一个足够大的内存块，以便存放所有的静态 TLS 变量。你的应用程序中的代码每次引用其中的一个变量时，就要转换为已分配内存块中包含的一个内存位置。因此，编译器必须生成一些辅助代码来引用该静态 TLS 变量，这将使你的应用程序变得比较大而且运行的速度比较慢。在 x86 CPU 上，将为每次引用的静态 TLS 变量生成 3 个辅助机器指令。

如果在进程中创建了另一个线程，那么系统就要将它捕获并且自动分配另一个内存块，以便存放新线程的静态 TLS 变量。新线程只拥有对它自己的静态 TLS 变量的访问权，不能访问属于其他线程的 TLS 变量。

这就是静态 TLS 变量如何运行的基本情况。现在让我们来看一看 DLL 的情况。你的应用程序很可能要使用静态 TLS 变量，并且链接到也想使用静态 TLS 变量的一个 DLL。当系统加载你的应用程序时，它首先要确定应用程序的 .tls 节的大小，并将这个值与你的应用程序链接的 DLL 中的任何 .tls 节的大小相加。当在你的进程中创建线程时，系统自动分配足够大的内存块来存放应用程序需要的所有 TLS 变量和所有隐含链接的 DLL。

下面让我们来看一下当应用程序调用 LoadLibrary，以便链接到也包含静态 TLS 变量的一个 DLL 时，将会发生什么情况。系统必须查看进程中已经存在的所有线程，并扩大它们的 TLS 内存块，以便适应新 DLL 对内存的需求。另外，如果调用 FreeLibrary 来释放包含静态 TLS 变量的 DLL，那么与进程中的每个线程相关的内存块应该被压缩。

对于操作系统来说，这样的管理任务太重了。虽然系统允许包含静态 TLS 变量的库在运行期进行显式加载，但是 TLS 数据没有进行相应的初始化。如果试图访问这些数据，就可能导致访问违规。这是使用静态 TLS 的唯一不足之处。当使用动态 TLS 时，不会出现这个问题。使用动态 TLS 的库可以在运行期进行加载，并且可以在运行期释放，根本不会产生任何问题。