

VC ++ 6.0 编译器编译期存储器分配模型 (内存布局)

作者: 合肥工业大学 杨铸

网址: www.200yi.com 电邮: fairyfar@msn.com

2008.04.04 清明节

Scripted by FairyFar.

1. 关于本文

我们编写代码,我们编译代码,我们调试代码,满怀期待地运行程序,又眼睁睁地看着程序崩溃……。“编译器背着我们干了什么”我们又知道多少?形形色色的编译错误又意味着什么?有些看似简单的问题,答案却往往令我们大吃一惊(甚至大惊失色,大汗淋漓,不知所措。)

闲言短叙,本文试图探讨 VC ++ 6.0 编译器编译期存储器布局情况,文中所有案例适用环境: VC ++ 6.0 Enterprise Edition 英文版,所有设置保持默认值;普通 32 位 PC 机。

2. 内存区域划分

本节内容来自网络,作者不详。该部分内容概要地说明了编译期内存划分几大区域,现摘抄如下:

一个由 C/C++ 编译的程序占用的内存分为以下几个部分:

1)、栈区 (Stack): 由编译器 (Compiler) 自动分配释放,存放函数的参数值,局部变量的值等。其操作方式类似于数据结构中的栈。

2)、堆区 (Heap): 一般由程序员分配释放,若程序员不释放,程序结束时可能由 OS 回收。注意它与数据结构中的堆是两回事,分配方式倒是类似于链表。

3)、全局区 (静态区) (static): 全局变量和静态变量的存储是放在一块的,初始化的全局变量和初始化的静态变量在一块区域,未初始化的全局变量和未初始化的静态变量在相邻的另一块区域。程序结束后由系统释放。

4)、常量区: 常量都存于此区,常量字符串就是放在这里的。程序结束后由系统释放。

5)、程序代码区: 存放函数体的二进制代码。

3. 测试案例 (源码与反汇编对照)

3.1 测试案例源码与反汇编对照

为了能够形象地说明内存布局模型,先来看一段 Win32 Console Application 代码 (表 3.1),其中,加粗文字 (行最左端为行标号) 为 C 源代码,未加粗文字 (行最左端为地址) 为反汇编后的指令代码。看上去比较零乱,不过一定要耐住性子,后面的文字将基于此。

表 3.1 测试源码与反汇编对照

1:	#include <malloc.h>	
2:		
3:	int no_init_g1;	//未初始化的全局变量 1
4:	int no_init_g2;	//未初始化的全局变量 2
5:	int init_g1=111;	//初始化的全局变量 1
6:	int init_g2=222;	//初始化的全局变量 2
7:	int no_init_array_g1[10];	//未初始化的全局数组 1
8:	int no_init_array_g2[10];	//未初始化的全局数组 2
9:	int init_array_g1[10]={0};	//初始化的全局数组 1
10:	int init_array_g2[10]={1};	//初始化的全局数组 2
11:	static int no_init_static;	//未初始化的静态量

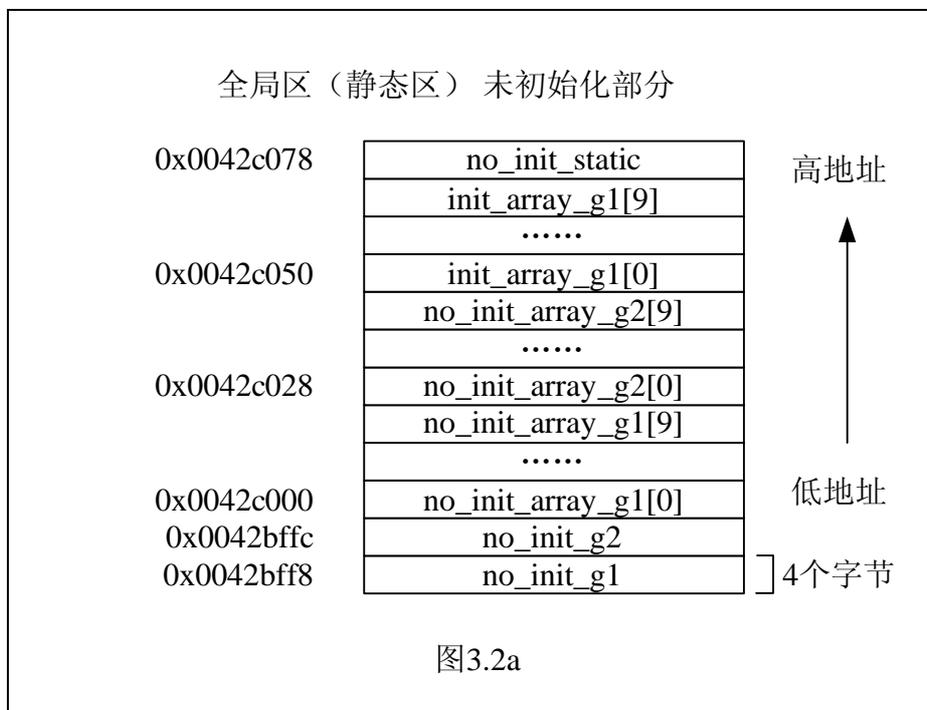
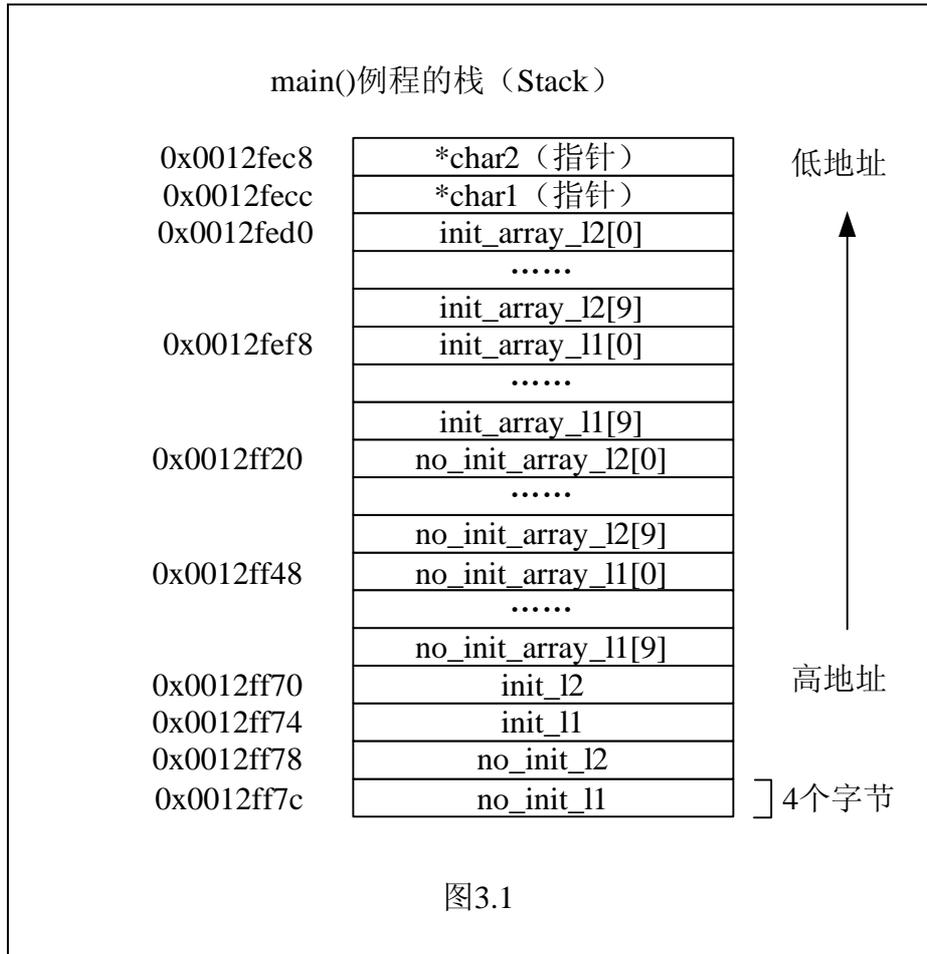
```

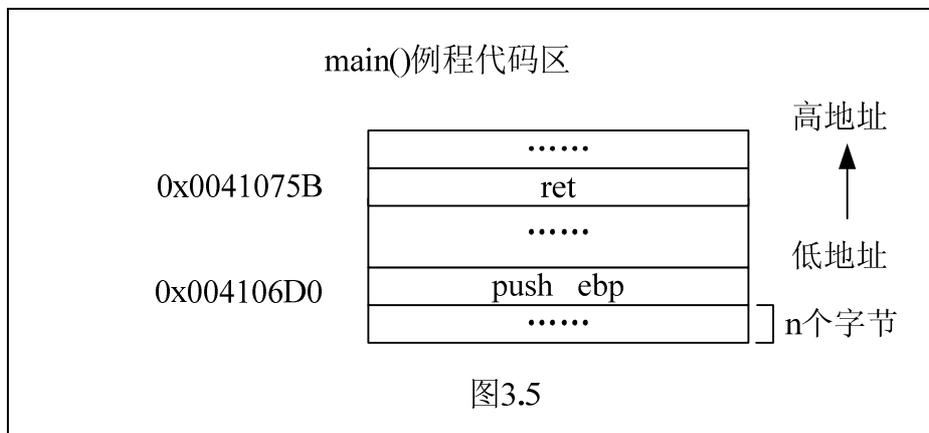
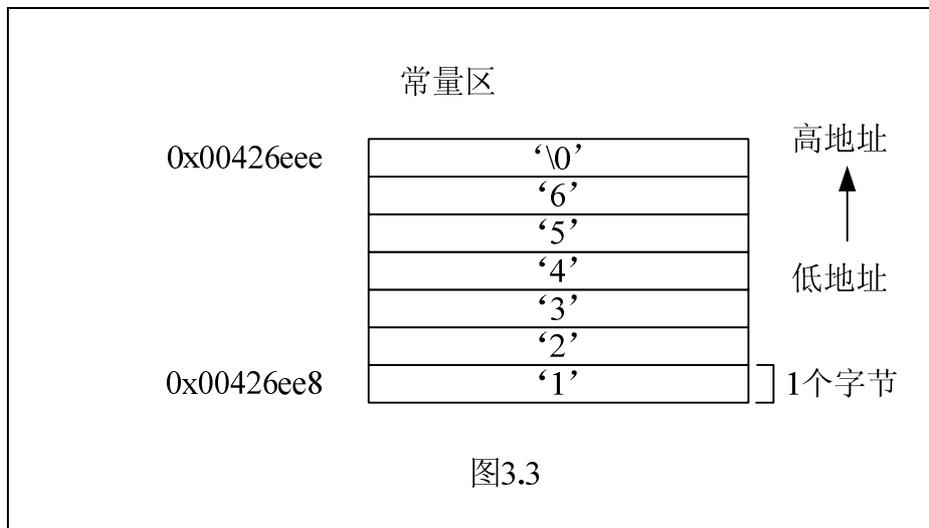
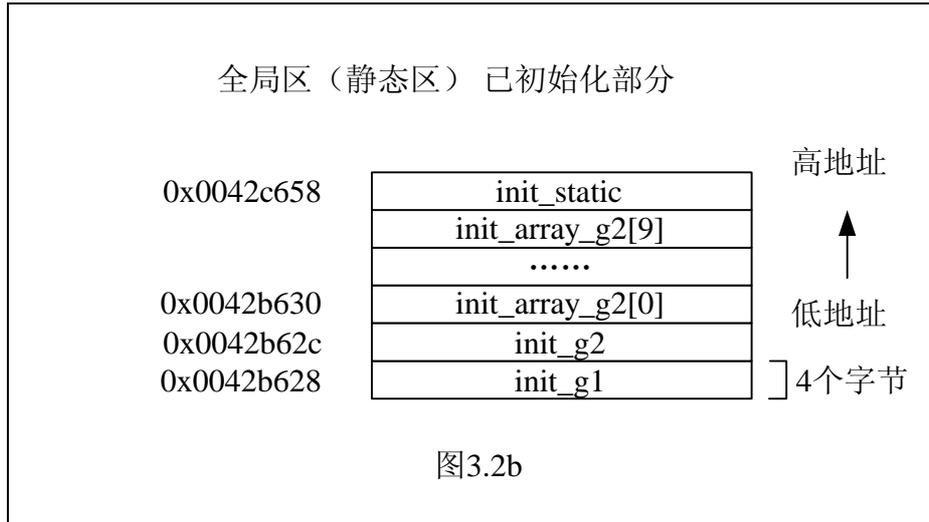
12:  static int init_static=3;           //初始化的静态量
13:
14:  void main(void)
15:  {
004106D0  push     ebp
004106D1  mov     ebp, esp
004106D3  sub     esp, 0F8h
004106D9  push     ebx
004106DA  push     esi
004106DB  push     edi
004106DC  lea     edi, [ebp-0F8h]
004106E2  mov     ecx, 3Eh
004106E7  mov     eax, 0CCCCCCCCh
004106EC  rep stos dword ptr [edi]
16:      int no_init_l1;                   //未初始化的局部变量 1
17:      int no_init_l2;                   //未初始化的局部变量 2
18:      int init_l1=111;                 //初始化的局部变量 1
004106EE  mov     dword ptr [ebp-0Ch], 6Fh
19:      int init_l2=222;                 //初始化的局部变量 2
004106F5  mov     dword ptr [ebp-10h], 0DEh
20:      int no_init_array_l1[10];        //未初始化的局部数组 1
21:      int no_init_array_l2[10];        //未初始化的局部数组 2
22:      int init_array_l1[10]={0};       //初始化的局部数组 1
004106FC  mov     dword ptr [ebp-88h], 0
00410706  mov     ecx, 9
0041070B  xor     eax, eax
0041070D  lea     edi, [ebp-84h]
00410713  rep stos dword ptr [edi]
23:      int init_array_l2[10]={1};       //初始化的局部数组 2
00410715  mov     dword ptr [ebp-0B0h], 1
0041071F  mov     ecx, 9
00410724  xor     eax, eax
00410726  lea     edi, [ebp-0ACh]
0041072C  rep stos dword ptr [edi]
24:      char *char1="123456";           //123456 在常量区, char1 在栈上。
0041072E  mov     dword ptr [ebp-0B4h], offset string "123456" (00426ee8)
25:      char *char2=(char *)malloc(20); //分配得来 20 字节的区域在堆区
00410738  push    14h
0041073A  call   malloc (004049b0)
0041073F  add     esp, 4
00410742  mov     dword ptr [ebp-0B8h], eax
26:  }
00410748  pop     edi
00410749  pop     esi
0041074A  pop     ebx
0041074B  add     esp, 0F8h
00410751  cmp     ebp, esp
00410753  call   __chkesp (00410690)
00410758  mov     esp, ebp
0041075A  pop     ebp
0041075B  ret

```

3.2 内存布局图

对于该案例，以下几幅图形象地说明了第 2 节提到的内存 5 大区域。需要注意的是，图中各区域的起始地址不是绝对的，不同的编译环境可能不完全相同，这里给出的只是一个典型示例。需要注意的是，不同区域地址编址方向也不同。





4. 应用

通过对第3节案例的理解，我们将对一些现象予以解释。

4.1 变量初始化

1) 局部变量将被分配在栈中，如果不初始化，则为不可预料值。编译时，编译器将抛出一个编号为 C4700 警告错误（local variable '变量名' used without having been initialized）。

表 4.1 代码测试了局部变量未初始化的情况。

表 4.1 未初始化局部变量测试	
<pre>#include <iostream.h> void main(void) { int no_init_l1; //未初始化的局部变量 1 cout<<no_init_l1<<endl; }</pre>	

该测试的一个典型输出结果为：-858993460，同时，编译时编译器抛出了一条警告错误。

2) 全局变量如果不初始化，则默认为 0，编译时编译器不提示“变量未初始化”。

表 4.2 代码测试了全局变量未初始化的情况。

表 4.2 未初始化全局变量测试	
<pre>#include <iostream.h> int no_init_g1; //未初始化的全局变量 1 void main(void) { cout<<no_init_g1<<endl; }</pre>	

该测试的输出结果为：0。

3) 全局变量初始化为 0 与不初始化效果一样。请留意表 3.1 第 9 行代码，即

```
int init_array_g1[10]={0}; //初始化的全局数组 1
```

我们原来的意图是将 init_array_g1[] 第 0 个元素初始化为 0（其它元素也将被初始化为 0），然而从该案例的内存布局来看，init_array_g1[] 被安排在“全局区（静态区）未初始化区域（图 3.2a 所示）”。

因此，对于全局变量初始化为 0 和不初始化是一样的。对于本案例有，

```
int init_array_g1[10]={0}; //初始化的全局数组 1
```

等效于：

```
int init_array_g1[10]; //初始化的全局数组 1
```

当然，出于谨慎，我们还是建议在使用全局变量前对其初始化。

4.2 变量初始化对代码空间的影响

本小节仍然讨论变量初始化问题，但出于重视，我们将其独立成小节。先来看两个测试案例。

案例 1：建立 Win32 Console Application 工程，工程名：Test1，代码如表 4.3。

表 4.3 工程 Test1	
<pre>int init_array_g1[10000000]={0}; //初始化的全局数组 1 void main(void) { }</pre>	

编译成 Debug 版本，察看 Debug 目录下的 Test1.exe 可执行文件大小，典型大小约 184KB

(约 0.18MB)。

案例 2: 建立 Win32 Console Application 工程, 工程名: Test2, 代码如表 4.3。

表 4.4 工程 Test2

```
int init_array_g1[10000000]={1}; //初始化的全局数组 1
void main(void)
{
}
```

编译成 Debug 版本, 察看 Debug 目录下的 Test2.exe 可执行文件大小, 典型大小约 46MB。

两个案例唯一区别不过在于是用 0 还是 1 初始化 init_array_g1[] 数组第 0 个元素。生成的可执行文件大小却天壤之别。

上面已经说过, 对于全局变量初始化为 0 与不初始化效果一样。因此, 这里的 Test1 案例并没有对全局变量初始化。

那么全局变量初始化与不初始化对代码空间又有什么影响呢?

我们知道, 运行于基于冯·诺依曼体系结构系统上的程序, 数据和程序是一起存储的, 区别于哈佛体系的数据和程序分立存储结构。因此, 编译时, 编译器会将全局变量的初始化数据捆绑到最终生成的程序文件中, 而对于未初始化的全局变量只是为其分配 (指示) 了存储位置, 不会将大量的 0 捆绑到程序中。

现在再来看以上两个案例。Test1 实质上没有初始化全局变量, 编译时编译器只是为 init_array_g1[] 指出了将要使用的内存位置, 而不发生数据绑定。Test2 则不同, 它将 init_array_g1[0] 初始化为 1, 其它元素全部初始化为 0, 因此, 编译器将把 init_array_g1[] 数组的 10000000 个元素的初始化数据全部捆绑到最终的可执行文件中, 导致编译后的文件十分庞大。

4.3 关于堆和栈

由于历史原因, 我们习惯把堆和栈合在一起称呼 (堆栈), 然而, 在这里我们要严格区分堆和栈的概念。

例程中声明的局部变量被分配在栈中, 而栈的大小是相当有限的 (一、两个兆), 庞大的数组可能使栈不够用, 造成运行期栈溢出 (Overflow) 错误 (注意: 不是编译期错误), 而堆的大小主要取决于系统可用内存和虚存的多少。下面来看几个例子:

案例 3 代码如表 4.5 所示。

表 4.5 案例 3: 栈溢出测试

```
void main(void)
{
    int init_array_l1[1000000]={1}; //初始化的局部数组 1
}
```

编译该代码, 没有编译期错误。执行时却发生了运行期错误 (提示 Stack Overflow), 因为栈空间不够用。

案例 4, 把案例 3 代码改一下, 数组定义为全局变量, 如表 4.6 所示。

表 4.6 案例 4

```
int init_array_g1[1000000]={1}; //初始化的全局数组 1
void main(void)
{
}
```

编译该代码, 没有编译期错误, 也不发生运行期错误。因为全局变量不是分配在栈中的 (注意: 也不在堆中), 能用多大空间取决于系统可用内存和虚存的多少。

对于案例 3 的问题还有一种方法可以解决: 动态申请内存空间。

动态申请的内存空间是在运行期分配的, 一旦申请成功, 将分配在堆中, 因此, 大小也

是取决于系统可用内存和虚存的多少。

案例 5, 把案例 3 代码用另一种方法改一下, 如表 4.7 所示。

表 4.6 案例 5: 动态申请内存空间解决庞大数据存储问题

```
#include <malloc.h>
void main(void)
{
    //分配得来空间在堆中
    int *init_array_ll=(int *)malloc(1000000);
}
```

啰嗦一下: 案例 5 中的内存空间在堆中。还有一点不同于案例 4: 案例 4 的内存空间是在编译期分配的, 而案例 5 的内存空间是在运行期分配的, 有可能分配不到空间。

4.4 地址递减编址方式

或许其它资料中已经描述了“地址递减”编址方式分配内存的概念, 所谓“地址递减”是指编译器编译程序时, 按变量声明先后, 从可分配内存中从高地址向低地址分配内存。什么意思? 还是先来看一个例子。

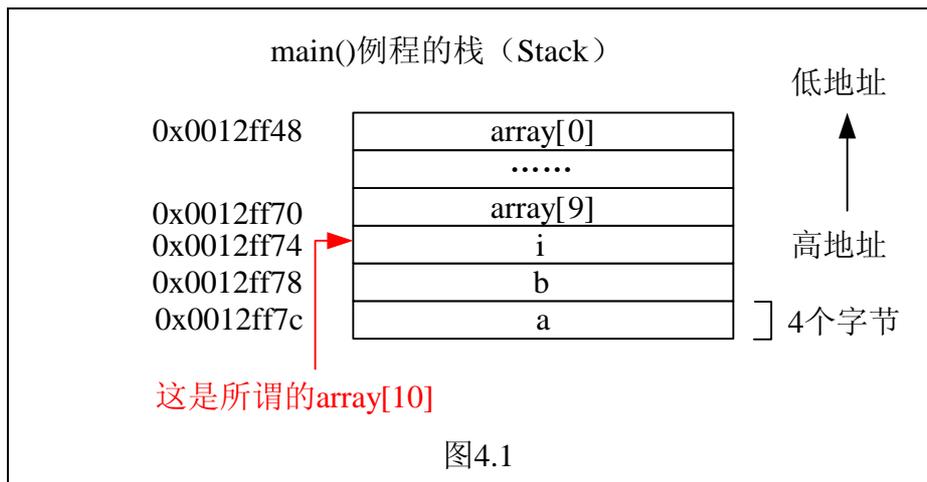
案例 6 是一个有逻辑错误的程序 (表 4.7 所示), 不妨称其为“变态”程序。那么它是如何 BT 的呢?

表 4.7 “变态”的程序

```
void main(void)
{
    int a=0, b=0;           //定义两个局部变量
    int i, array[10];      //i 是循环控制量
    for (i=1; i<=10; ++i)
        array[i]=1;       //将 array[] 数组全部置 1
}
```

这个程序没有编译期错误, 但却是一个死循环程序。我们想知道的是: 它为什么是个死循环, 而不是其它什么错误? 通过以上文字对内存布局的介绍, 我们已经可以很容易解释之。

仿照第 3 节内容可以画出内存布局示意图 (如图 4.1 所示, 图中起始地址只是一个典型情况。)



注意, 程序中引用了 array[10]——数组下标越界 (VC ++ 6.0 编译器可以检查出显式的下标越界, 但是不检查隐式的下标越界。), 循环内部会将所谓的 array[10]置 1, 而从图 4.1 可知, array[10]实质上就是 i, 导致程序最终死循环也就理所当然了。

一切变得明朗起来, 我们不仅解释了程序中的问题, 同时还明白了“地址递减”编址方式并不神秘, 它原来就是我们前面提到的栈内存区的编址方式。