切换导航 Farseerfc的小窝

- 繁體
- <u>简体</u>
- **English**
- 日本語

- **≜** About
- <u> Links</u>
- About
- <u>Links</u>
- \Box
- □ Import
- □ Life
- <u>□ Tech</u>

- □ Import
- <u>Life</u>
- □ Tech
- Q

搜索

- 搜索
- 9

C++ Tricks 2.1 X86概述

从 farseerfc.wordpress.com 导入

2.1 X86概述

所谓X86体系结构,是指以Intel 8086芯片为首的芯 片所沿袭的CPU结构,一些文档中又被称作IA32体 系结构。包括的芯片有但不限于:Intel 8086至 80486,奔腾(Pentium)系列处理器1至4,赛扬系列 处理器,酷睿系列处理器,以及AMD的相应型号产 品。X86体系结构在早期属于16位处理器,自80386 之后扩展为32位处理器、所以一些文档中又把 80386之后的32位处理器体系称作1386。自 Pentium4后期,AMD的Athlon64开始,I386被进 一步扩充为64位处理器,含有64位寻址能力的X86 体系结构被称作X86-64或IA32-64。总之,市售的个 人电脑用CPU,除苹果的Macintosh之外,全部采 用X86体系结构芯片。

在X86早期,16位的寻址能力只支持 64KB(2^16=64K)内存,这显然是不够的。Intel采 用分段寻址的方法,用4位段位+16位偏移量,提供 了总共1MB(2^20=1M)的寻址能力。所以在X86的16 位编程中,有两种指针类型:长指针(lp,long pointer)和短指针(sp,short pointer),长指针(20位) 提供整个内存空间寻址能力,短指针(16位)仅支持同 一段中的寻址。在"古代"DOS及Win3.x编程过程中,两种类型的指针,以及总共1MB的内存大小,常常把程序员们折腾得焦头烂额。

自I386之后,CPU才开始提供32位的寻址能力。有了整整4GB(2^32=4G)的寻址空间,所有指针统一为长指针(32位)。时至今日,我们仍可以看到微软文档中指针变量的lp前缀。由于内存管理的需要,分段机制被保留下来,但这一次不是因为地址空间太小,而是因为地址空间远大于实际内存容量,从而采用了虚拟内存机制。

在从16位结构向32位结构转变的过程中,由于向下兼容的历史原因,曾一度长时间出现硬件32位(1386)、软件16位(Win3.x)的情况。同样也是为了兼容16位软件,Win9x操作系统(Win95、Win98、WinME)保留了16位代码和32位代码。混合代码的设计使得Win9x及其混乱和不稳定。直到完全32位内核的操作系统WinNT(以及构建于其上的Win2000,WinXP,Win2003)的出现,X86平台上内存布局混乱的局面才得以改善。有了从16位至32位移植的经验和准备,现今的从32位到64位的操作系统移植显得平稳顺利很多。WinXP和WinVista系统都同时发

布了32位版本和64位版本,并且其x86-64系统都实现了对32位软件的无缝衔接支持。