

# μC/OS-II在80x86上的移植

本章将介绍如何将μC/OS-II移植到Intel 80x86系列CPU上，本章所介绍的移植和代码都是针对80x86的实模式的，且编译器在大模式下编译和连接。本章的内容同样适用于下述CPU：

- 80186
- 80286
- 80386
- 80486
- Pentium
- Pentium II

实际上，将要介绍的移植过程适用于所有与80x86兼容的CPU，如AMD，Cyrix，NEC（V-系列）等等。以Intel的为例只是一种更典型的情况。80x86 CPU每年的产量有数百万，大部分用于个人计算机，但用于嵌入式系统的数量也在不断增加。最快的处理器（Pentium系列）将在2000年达到1G的工作频率。

大部分支持80x86（实模式）的C编译器都提供了不同的内存使用模式，每一种都有不同的内存组织方式，适用于不同规模的应用程序。在大模式下，应用程序和数据最大寻址空间为1Mb，程序指针为32位。下一节将介绍为什么32位指针只用到了其中的20位来寻址（1Mb）。

本章所介绍的内容也适用于8086处理器，但由于8086没有PUSHA指令，移植的时候要用几条PUSH指令来代替。

图F9.1显示了工作在实模式下的80x86处理器的编程模式。所有的寄存器都是16位，在任务切换时需要保存寄存器内容。

图F9.1      80x86 实模式内部寄存器图.

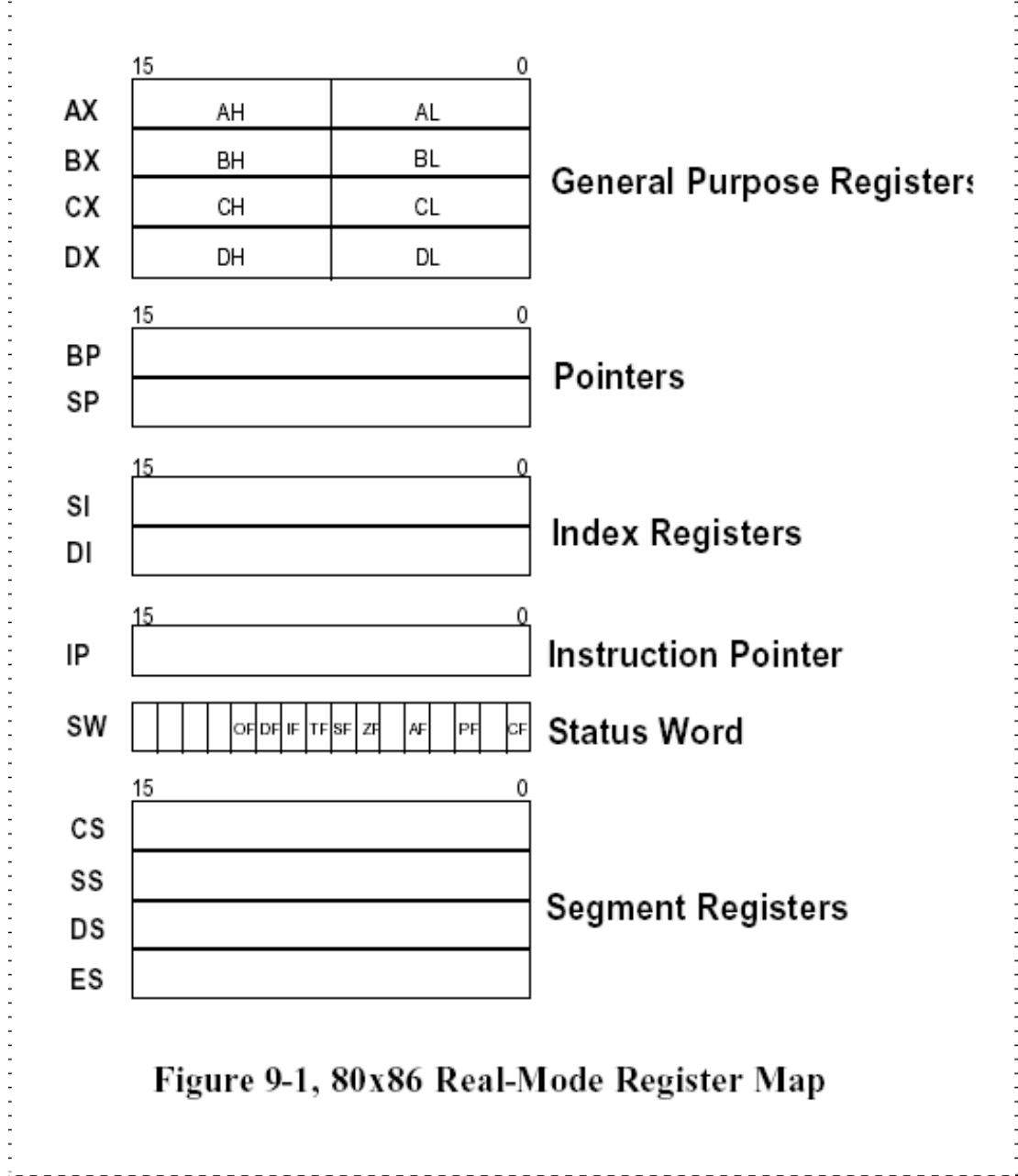


Figure 9-1, 80x86 Real-Mode Register Map

80x86提供了一种特殊的机制，使得用16位寄存器可以寻址1Mb地址空间，这就是存储器分段的方法。内存的物理地址用段地址寄存器和偏移量寄存器共同表示。计算方法是：段地址寄存器的内容左移4位（乘以16），再加上偏移量寄存器（其他6个寄存器中的一个，AX，BP，SP，SI，DI或IP）的内容，产生可寻址1Mb的20位物理地址。图F9.2表明了寄存器是如何组合的。段寄存器可以指向一个内存块，称为一个段。一个16位的段寄存器可以表示65,536个不同的段，因此可以寻址1,048,576字节。由于偏移量寄存器也是16位的，所以单个段不能超过64K。实际操作中，应用程序是由许多小于64K的段组成的。

图F 9.2 使用段寄存器和偏移量寄存器寻址.

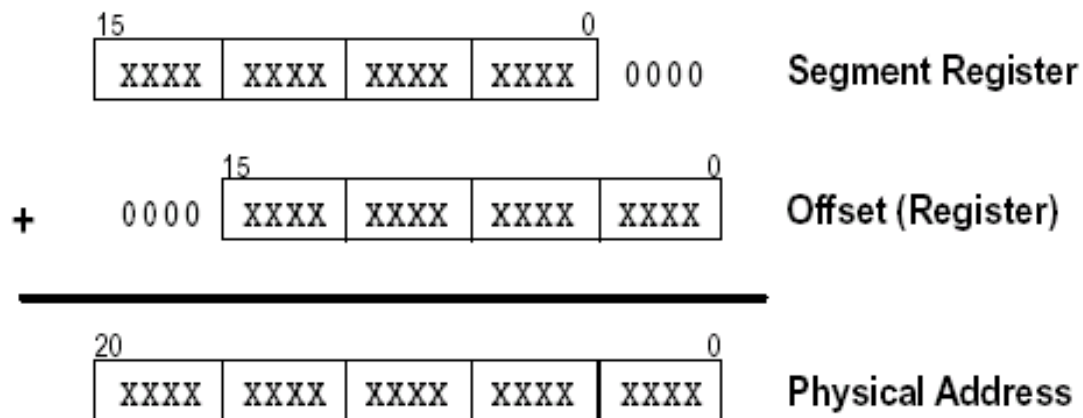


Figure 9-2, Addressing with a Segment and an Offset

代码段寄存器（CS）指向当前程序运行的代码段起始，堆栈段寄存器（SS）指向程序堆栈段的起始，数据段寄存器指向程序数据区的起始，附加段寄存器（ES）指向一个附加数据存储区。每次CPU寻址的时候，段寄存器中的某一个会被自动选用，加上偏移量寄存器的内容作为物理地址。文献中会经常发现用段地址—偏移量表示地址的方法，例如1000:00FF表示物理地址0x100FF。

## 9.00 开发工具

笔者采用的是Borland C/C++ V3.1和Borland Turbo Assembler汇编器完成程序的移植和测试，它可以产生可重入的代码，同时支持在C程序中嵌入汇编语句。编译完成后，程序可在PC机上运行。本书代码的测试是在一台Pentium-II计算机上完成的，操作系统是Microsoft Windows 95。实际上编译器生成的是DOS可执行文件，在Windows的DOS窗口中运行。

只要您用的编译器可以产生实模式下的代码，移植工作就可以进行。如果开发环境不同，就只能麻烦您更改一下编译器和汇编器的设置了。

## 9.01 目录和文件

在安装μC/OS-II的时候，安装程序将把和硬件相关的，针对Intel 80x86的代码安装到\SOFTWARE\uCOS-II\Ix86L目录下。代码是80x86实模式，且在编译器大模式下编译的。移植部分的代码可在下述文件中找到：OS\_CPU.H，OS\_CPU.C，和OS\_CPU.ASM。

## 9.02 INCLUDES.H文件

INCLUDES.H 是主头文件，在所有后缀名为.C的文件的开始都包含INCLUDES.H文件。使用INCLUDES.H的好处是所有的.C文件都只包含一个头文件，程序简洁，可读性强。缺点是.C文件可能会包含一些它并不需要的头文件，额外的增加编译时间。与优点相比，多一些编译时间还是可以接受的。用户可以改写INCLUDES.H文件，增加自己的头文件，但必须加在文件末尾。程序清单L9.1是为80x86编写的INCLUDES.H文件的内容。

## 程序清单L 9.1 *INCLUDES.H*

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <ctype.h>
#include <stdlib.h>
#include <conio.h>
#include <dos.h>
#include <setjmp.h>

#include "\software\ucos-ii\ix86l\os_cpu.h"
#include "os_cfg.h"
#include "\software\blocks\pc\source\pc.h"
#include "\software\ucos-ii\source\ucos_ii.h"
```

## 9.03 *OS\_CPU.H*文件

*OS\_CPU.H* 文件中包含与处理器相关的常量，宏和结构体的定义。程序清单L9.2是为80x86编写的*OS\_CPU.H*文件的内容。

## 程序清单L 9.2 *OS\_CPU.H*

```
#ifdef OS_CPU_GLOBALS
#define OS_CPU_EXT
#else
#define OS_CPU_EXT extern
#endif
/*
*****
*
*                      数据类型
*                      (与编译器相关的内容)
*****
*/

typedef unsigned char BOOLEAN;
typedef unsigned char INT8U;          /* 无符号8位数          (1) */
typedef signed char INT8S;            /* 带符号8位数          */
typedef unsigned int INT16U;          /* 无符号16位数         */
typedef signed int INT16S;            /* 带符号16位数         */
typedef unsigned long INT32U;         /* 无符号32位数         */
typedef signed long INT32S;           /* 带符号32位数         */
typedef float FP32;                   /* 单精度浮点数         */
typedef double FP64;                  /* 双精度浮点数         */
```

```

typedef unsigned int  OS_STK;    /* 堆栈入口宽度为16位 */

#define BYTE    INT8S    /* 以下定义的数据类型是为了与uC/OS V1.xx 兼容 */
#define UBYTE   INT8U    /*在uC/OS-II中并没有实际的用处 */
#define WORD    INT16S
#define UWORD   INT16U
#define LONG    INT32S
#define ULONG   INT32U
/*
*****
*****

*           Intel 80x86 (实模式, 大模式编译)
*
*方法 #1:   用简单指令开关中断。
*           注意, 用方法1关闭中断, 从调用函数返回后中断会重新打开!
*           注意将文件OS_CPU_A.ASM中与OSIntCtxSw() 相关的常量从10改到8。

*

* 方法 #2:  关中断前保存中断被关闭的状态。
*           注意将文件OS_CPU_A.ASM中与OSIntCtxSw() 相关的常量从8改到10。
*
*
*
*****
*****
*/
#define OS_CRITICAL_METHOD    2

#if      OS_CRITICAL_METHOD == 1
#define OS_ENTER_CRITICAL()  asm CLI           /* 关闭中断*/
#define OS_EXIT_CRITICAL()   asm STI           /* 打开中断*/
#endif

#if      OS_CRITICAL_METHOD == 2
#define OS_ENTER_CRITICAL()  asm {PUSHF; CLI} /* 关闭中断 */
#define OS_EXIT_CRITICAL()   asm POPF        /* 打开中断 */
#endif

/*
*****
*****

*           Intel 80x86 (实模式, 大模式编译)
*****
*****

```

```

*/

#define OS_STK_GROWTH 1 /* 堆栈由高地址向低地址增长 (3) */

#define uCOS 0x80 /* 中断向量0x80用于任务切换 (4) */

#define OS_TASK_SW() asm INT uCOS (5)

/*
*****
*****
*
* 全局变量
*
*****
*****
*/

OS_CPU_EXT INT8U OSTickDOSCtr; /* 为调用DOS时钟中断而定义的计数器*/
(6) */

```

### 9.03.01 数据类型

由于不同的处理器有不同的字长， $\mu$ C/OS-II 的移植需要重新定义一系列的数据结构。使用 Borland C/C++ 编译器，整数（int）类型数据为 16 位，长整形（long）为 32 位。为了读者方便起见，尽管  $\mu$ C/OS-II 中没有用到浮点类型的数，在源代码中笔者还是提供了浮点类型的定义。

由于在 80x86 实模式中堆栈都是按字进行操作的，没有字节操作，所以 Borland C/C++ 编译器中堆栈数据类型 OS\_STK 声明为 16 位。所有的堆栈都必须用 OS\_STK 声明。

### 9.03.02 代码临界区

与其他实时系统一样， $\mu$ C/OS-II 在进入系统临界代码区之前要关闭中断，等到退出临界区后再打开。从而保护核心数据不被多任务环境下的其他任务或中断破坏。Borland C/C++ 支持嵌入汇编语句，所以加入关闭/打开中断的语句是很方便的。 $\mu$ C/OS-II 定义了两个宏用来关闭/打开中断：OS\_ENTER\_CRITICAL() 和 OS\_EXIT\_CRITICAL()。此处，笔者为用户提供两种开关中断的方法，如下所述的方法 1 和方法 2。作为一种测试，本书采用了方法 1。当然，您可以自由决定采用那种方法。

#### 方法1

第一种方法，也是最简单的方法，是直接将 OS\_ENTER\_CRITICAL() 和 OS\_EXIT\_CRITICAL() 定义为处理器的关闭（CLI）和打开（STI）中断指令。但这种方法有一个隐患，如果在关闭中断后调用  $\mu$ C/OS-II 函数，当函数返回后，中断将被打开！严格意义上的关闭中断应该是执行 OS\_ENTER\_CRITICAL() 后中断始终是关闭的，方法 1 显然不满足要求。但方法 1 的最大优点是简单，执行速度快（只有一条指令），在此类操作频繁的时候更为突出。如果在任务中并不在意调用函数返回后是否被中断，推荐用户采用方法 1。此时需要将 OSIntCtxSw() 中的常量由 10 改到 8（见文件 OS\_CPU\_A.ASM）。

#### 方法2

执行 OS\_ENTER\_CRITICAL() 的第二种方法是先将中断关闭的状态保存到堆栈中，然后关闭中断。与之对应的 OS\_EXIT\_CRITICAL() 的操作是从堆栈中恢复中断状态。采用此方法，不管用户是在中断关闭还是允许的情况下调用  $\mu$ C/OS-II 中的函数，在调用过程中都不会改变中断状态。如果用户在中断关闭的情况下调用  $\mu$ C/OS-II 函数，其实是延长了中断响应时间。虽然

OS\_ENTER\_CRITICAL()和OS\_EXIT\_CRITICAL()可以保护代码的临界段。但如此用法要小心，特别是在调用OSTimeDly()一类函数之前关闭了中断。此时任务将处于延时挂起状态，等待时钟中断，但此时时钟中断是禁止的！则系统可能会崩溃。很明显，所有的PEND调用都会涉及到这个问题，必须十分小心。所以建议用户调用μC/OS-II的系统函数之前打开中断。

### 9.03.03 堆栈增长方向

80x86处理器的堆栈是由高地址向低地址方向增长的，所以常量OS\_STK\_GROWTH必须设置为1[程序清单L9.2(3)]。

### 9.03.04 OS\_TASK\_SW()

在μC/OS-II中，就绪任务的堆栈初始化应该模拟一次中断发生后的样子，堆栈中应该按进栈次序设置好各个寄存器的内容。OS\_TASK\_SW()函数模拟一次中断过程，在中断返回的时候进行任务切换。80x86提供了256个软中断源可供选用，中断服务程序（ISR）（也称为例外处理过程）的入口点必须指向汇编函数OSCtxSw()（请参看文件OS\_CPU\_A.ASM）。

由于笔者是在PC机上测试代码的，本章的代码用到了中断号128（0x80），因为此中断号是提供给用户使用的[程序清单L9.2(4)]（PC和操作系统会占用一部分中断资源—译者注），类似的用户可用中断号还有0x4B到0x5B，0x5D到0x66，或者0x68到0x6F。如果用户用的不是PC，而是其他嵌入式系统，如80186处理器，用户可能有更多的中断资源可供选用。

### 9.03.05 时钟节拍的发生频率

实时系统中时钟节拍的发生频率应该设置为10到100 Hz。通常（但不是必须的）为了方便计算设为整数。不幸的是，在PC中，系统缺省的时钟节拍频率是18.20648Hz，这对于我们的计算和设置都不方便。本章中，笔者将更改PC的时钟节拍频率到200 Hz（间隔5ms）。一方面200 Hz近似18.20648Hz的11倍，可以经过11次延时再调用DOS中断；另一方面，在DOS中，有些操作要求时钟间隔为54.93ms，我们设定的间隔5ms也可以满足要求。如果您的PC机处理器是80386，时钟节拍最快也只能到200 Hz，而如果是Pentium II处理器，则达到200 Hz以上没有问题。

在文件OS\_CPU.H的末尾声明了一个8位变量OSTickDOSCtr，将保存时钟节拍发生的次数，每发生11次，调用DOS的时钟节拍函数一次，从而实现与DOS时钟的同步。OSTickDOSCtr是专门为PC环境而声明的，如果在其他非PC的系统中运行μC/OS-II，就不用这种同步方法，直接设定时钟节拍发生频率就行了。

## 9.04 OS\_CPU\_A.ASM

μC/OS-II 的移植需要用户改写OS\_CPU\_A.ASM中的四个函数：

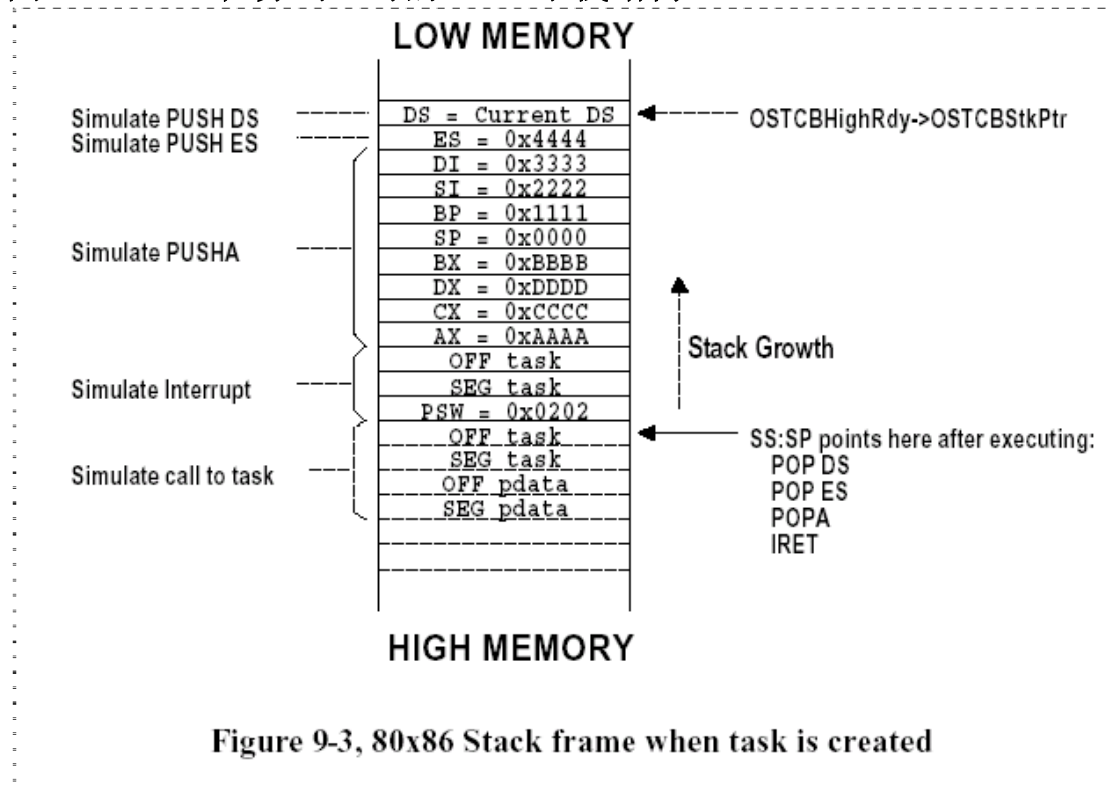
```
OSStartHighRdy()
OSCtxSw()
OSIntCtxSw()
OSTickISR()
```

### 9.04.01 OSStartHighRdy()

该函数由SStart()函数调用，功能是运行优先级最高的就绪任务，在调用OSStart()之前，用户必须先调用OSInit()，并且已经至少创建了一个任务（请参考OSTaskCreate()和OSTaskCreateExt()函数）。OSStartHighRdy()默认指针OSTCBHighRdy指向优先级最高就绪任务的任务控制块（OS\_TCB）（在这之前OSTCBHighRdy已由OSStart()设置好了）。图F9.3给出了由函数OSTaskCreate()或OSTaskCreateExt()创建的任务的堆栈结构。很明显，OSTCBHighRdy→OSTCBStkPtr指向的是任务堆栈的顶端。

函数OSTartHighRdy()的代码见程序清单L9.3。

图F 9.3 任务创立时的80x86堆栈结构。





为了启动任务，OSStartHighRdy()从任务控制块(OS\_TCB) [程序清单L9.3(1)]中找到指向堆栈的指针，然后运行POP DS [程序清单L9.3(2)]，POP ES [程序清单L9.3(3)]，POPA [程序清单L9.3(4)]，和 IRET [程序清单L9.3(5)]指令。此处笔者将任务堆栈指针保存在任务控制块的开头，这样使得堆栈指针的存取在汇编语言中更容易操作。

当执行了IRET指令后，CPU会从(SS:SP)指向的堆栈中恢复各个寄存器的值并执行中断前的指令。SS:SP+4指向传递给任务的参数pdata。

### 程序清单L 9.3 OSStartHighRdy().

```
_OSStartHighRdy  PROC FAR

    MOV     AX, SEG _OSTCBHighRdy          ; 载入 DS
    MOV     DS, AX                          ;

    LES     BX, DWORD PTR DS: OSTCBHighRdy ; SS:SP = OSTCBHighRdy->OSTCBStkPtr
                                                (1)

    MOV     SS, ES:[BX+2]                    ;
    MOV     SP, ES:[BX+0]                    ;
;
    POP     DS                               ; 恢复任务环境                (2)
    POP     ES                               ;                            (3)
    POPA                                         ;                            (4)
;
    IRET                                       ; 运行任务                    (5)

_OSStartHighRdy  ENDP
```

#### 9.04.02 OSCtxSw()

OSCtxSw()是一个任务级的任务切换函数（在任务中调用，区别于在中断程序中调用的OSIntCtxSw()）。在80x86系统上，它通过执行一条软中断的指令来实现任务切换。软中断向量指向OSCtxSw()。在μC/OS-II中，如果任务调用了某个函数，而该函数的执行结果可能造成系统任务重新调度（例如试图唤醒了一个优先级更高的任务），则在函数的末尾会调用OSSched()，如果OSSched()判断需要进行任务调度，会找到该任务控制块OS\_TCB的地址，并将该地址拷贝到OSTCBHighRdy，然后通过宏OS\_TASK\_SW()执行软中断进行任务切换。注意到在此过程中，变量OSTCBCur始终包含一个指向当前运行任务OS\_TCB的指针。程序清单L9.4为OSCtxSw()的代码。

图F9.4是任务被挂起或被唤醒时的堆栈结构。在80x86处理器上，任务调用OS\_TASK\_SW()执行软中断指令后[图F9.4/程序清单L9.4(1)]，先向堆栈中压入返回地址（段地址和偏移量），然后是状态字寄存器SW。紧接着用PUSHA [图F9.4/程序清单L9.4(2)]，PUSH ES [图F9.4/程序清单L9.4(3)]，和 PUSH DS [图F9.4/程序清单L9.4(4)]保存任务运行环境。最后用OSCtxSw()在任务OS\_TCB中保存SS和SP寄存器。

任务环境保存完后，将调用用户定义的对外接口函数OSTaskSwHook() [程序清单L9.4(6)]。请注意，此时OSTCBCur指向当前任务OS\_TCB，OSTCBHighRdy指向新任务的OS\_TCB。在OSTaskSwHook()中，用户可以访问这两个任务的OS\_TCB。如果不使用对外接口函数，请在头文件中把相应的开关选项关闭，加快任务切换的速度。

## 程序清单L 9.4 *OSCtxSw()*.

```
_OSCtxSw    PROC    FAR                                (1)
;
    PUSHA                                           ; 保存当前任务环境                (2)
    PUSH ES                                         (3)
    PUSH DS                                         (4)
;
    MOV AX, SEG _OSTCBCur                          ; 载入DS
    MOV DS, AX
;
    LES BX, DWORD PTR DS:_OSTCBCur                ; OSTCBCur->OSTCBStkPtr = SS:S(5)
    MOV ES:[BX+2], SS
    MOV ES:[BX+0], SP
;
    CALL FAR PTR _OSTaskSwHook                      (6)
;
    MOV AX, WORD PTR DS:_OSTCBHighRdy+2           ; OSTCBCur = OSTCBHighRdy    (7)
    MOV DX, WORD PTR DS:_OSTCBHighRdy
    MOV WORD PTR DS:_OSTCBCur+2, AX
    MOV WORD PTR DS:_OSTCBCur, DX
;
    MOV AL, BYTE PTR DS:_OSPrioHighRdy            ; OSPrioCur = OSPrioHighRdy (8)
    MOV BYTE PTR DS:_OSPrioCur, AL
;
    LES BX, DWORD PTR DS: OSTCBHighRdy            ; SS:SP = OSTCBHighRdy->OSTCBStkPtr
                                                    (9)
    MOV SS, ES:[BX+2]
    MOV SP, ES:[BX]
;
    POP DS                                           ; 载入新任务的CPU环境                (10)
    POP ES                                           (11)
    POPA                                           (12)
;
    IRET                                             ; 返回新任务                        (13)
;
_OSCtxSw    ENDP
```

从对外接口函数OSTaskSwHook()返回后,由于任务的更替,变量OSTCBHighRdy被拷贝到OSTCBCur中[程序清单L9.4(7)],同样,OSPrioHighRdy被拷贝到OSPrioCur中[程序清单L9.4(8)]。OSCtxSw()将载入新任务的CPU环境,首先从新任务OS\_TCB中取出SS和SP寄存器的值[图F9.4(6)/程序清单L9.4(9)],然后运行POP DS [图F9.4(7)/程序清单L9.4(10)],POP ES [图F9.4(8)/程序清单L9.4(11)],POPA [图F9.4(9)/程序清单L9.4(12)]取出其他寄存器的值,最后用中断返回指令IRET [图F9.4(10)/L9.4(13)]完成任务切换。

需要注意的是在运行OSCtxSw()和OSTaskSwHook()函数期间,中断是禁止的。

### 9.04.03 OSIntCtxSw()

在μC/OS-II中，由于中断的产生可能会引起任务切换，在中断服务程序的最后会调用OSIntExit()函数检查任务就绪状态，如果需要进行任务切换，将调用OSIntCtxSw()。所以OSIntCtxSw()又称为中断级的任务切换函数。由于在调用OSIntCtxSw()之前已经发生了中断，OSIntCtxSw()将默认CPU寄存器已经保存在被中断任务的堆栈中了。

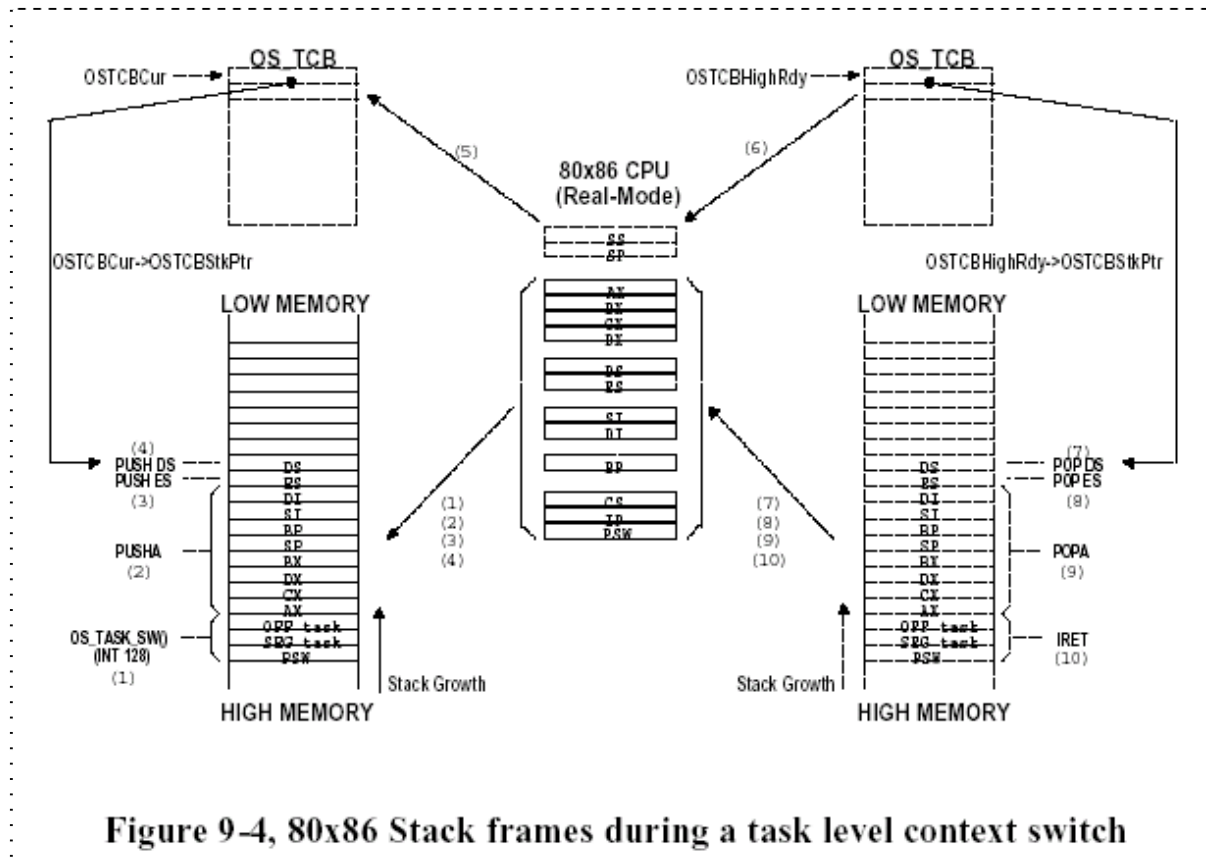


Figure 9-4, 80x86 Stack frames during a task level context switch

图F 9.4 任务级任务切换时的80x86堆栈结构。

程序清单L9.5给出的代码大部分与OSCtxSw()的代码相同，不同之处是，第一，由于中断已经发生，此处不需要再保存CPU寄存器（没有PUSH A, PUSH ES, 或PUSH DS）；第二，OSIntCtxSw()需要调整堆栈指针，去掉堆栈中一些不需要的内容，以使堆栈中只包含任务的运行环境。图F9.5可以帮助读者理解这一过程。

### 程序清单L 9.5 OSIntCtxSw().

```

_OSIntCtxSw PROC    FAR
;
;           ; Ignore calls to OSIntExit and OSIntCtxSw
;  ADD  SP,8    ; (Uncomment if OS_CRITICAL_METHOD is 1, see OS_CPU.H) (1)
;  ADD  SP,10   ; (Uncomment if OS_CRITICAL_METHOD is 2, see OS_CPU.H)
;
;  MOV  AX, SEG _OSTCBCur          ; 载入DS
;  MOV  DS, AX
;
;  LES  BX, DWORD PTR DS:_OSTCBCur ; OSTCBCur->OSTCBStkPtr = SS:SP(2)
;  MOV  ES:[BX+2], SS
;  MOV  ES:[BX+0], SP

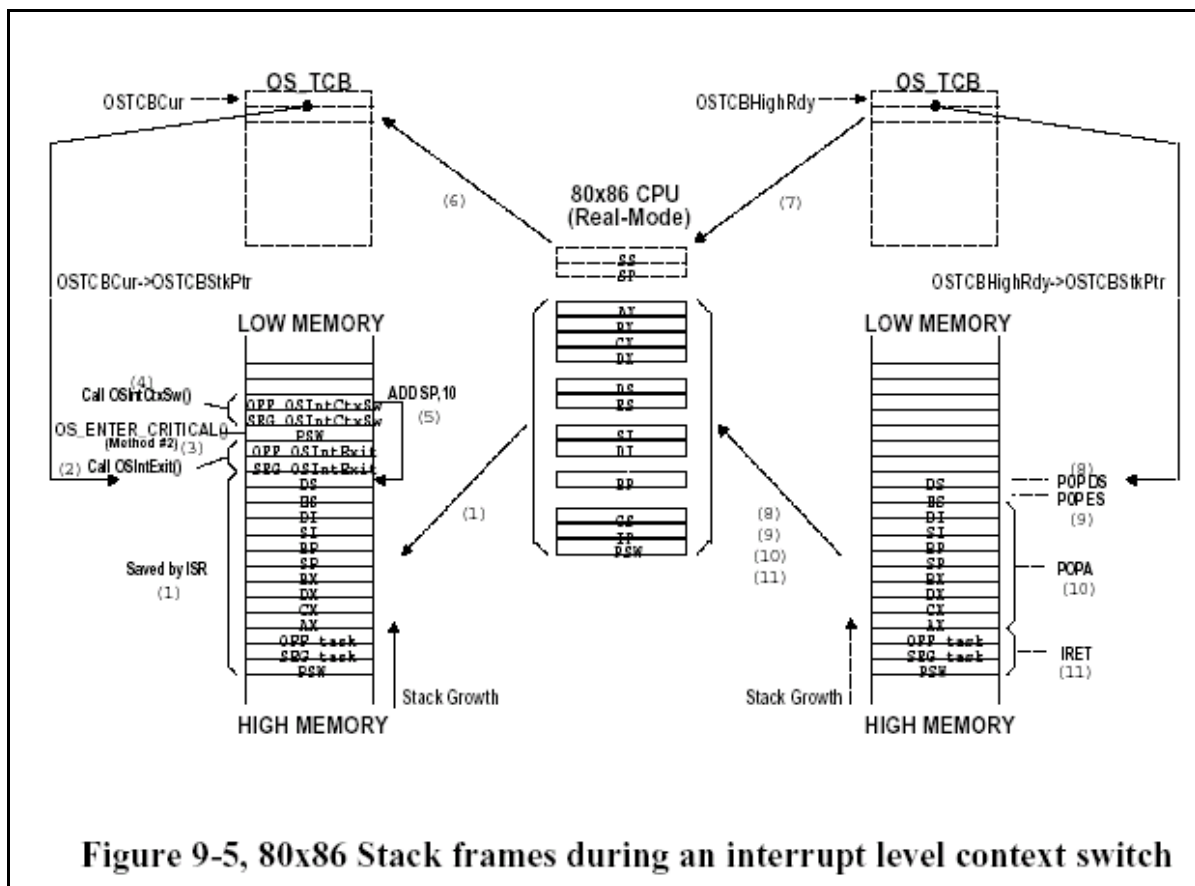
```

```

;
CALL FAR PTR _OSTaskSwHook                                (3)
;
MOV AX, WORD PTR DS: _OSTCBHighRdy+2 ; OSTCBCur = OSTCBHighRdy (4)
MOV DX, WORD PTR DS: _OSTCBHighRdy
MOV WORD PTR DS: _OSTCBCur+2, AX
MOV WORD PTR DS: _OSTCBCur, DX
;
MOV AL, BYTE PTR DS: _OSPrioHighRdy ; OSPrioCur = OSPrioHighRdy (5)
MOV BYTE PTR DS: _OSPrioCur, AL
;
LES BX, DWORD PTR DS: _OSTCBHighRdy ; SS:SP = OSTCBHighRdy->OSTCBStkPtr (6)
MOV SS, ES: [BX+2]
MOV SP, ES: [BX]
;
POP DS ; 载入新任务的CPU环境 (7)
POP ES (8)
POPA (9)
;
IRET ; 返回新任务 (10)
;
_OSIIntCtxSw ENDP

```

**图F 9.5** 中断级任务切换时的80x86堆栈结构



**Figure 9-5, 80x86 Stack frames during an interrupt level context switch**

当中断发生后，CPU在完成当前指令后，进入中断处理过程。首先是保存现场，将返回地址压入当前任务堆栈，然后保存状态寄存器的内容。接下来CPU从中断向量处找到中断服务程序的入口地址，运行中断服务程序。在 $\mu$ C/OS-II中，要求用户的中断服务程序在开头保存CPU其他寄存器的内容[图F9.5(1)]。此后，用户必须调用OSIntEnter()或着把全局变量OSIntNesting加1。此时，被中断任务的堆栈中保存了任务的全部运行环境。在中断服务程序中，有可能引起任务就绪状态的改变而需要任务切换，例如调用了OSMboxPost()，OSQPostFront()，OSQPost()，或试图唤醒一个优先级更高的任务（调用OSTaskResume()），还可能调用OSTimeTick()，OSTimeDlyResume()等等。

$\mu$ C/OS-II要求用户在中断服务程序的末尾调用OSIntExit()，以检查任务就绪状态。在调用OSIntExit()后，返回地址会压入堆栈中[图F9.5(2)]。

进入OSIntExit()后，由于要访问临界代码区，首先关闭中断。由于OS\_ENTER\_CRITICAL()可能有不同的操作（见9.03.02节），状态寄存器SW的内容有可能被压入堆栈[图F9.5(3)]。如果确实要进行任务切换，指针OSTCBHighRdy将指向新的就绪任务的OS\_TCB，OSIntExit()会调用OSIntCtxSw()完成任务切换。注意，调用OSIntCtxSw()会在再一次在堆栈中保存返回地址[图F9.5(4)]。在进行任务切换的时候，我们希望堆栈中只保留一次中断发生的任务环境（如图F9.5(1)），而忽略掉由于函数嵌套调用而压入的一系列返回地址（图F9.5(2)，(3)，(4)）。忽略的方法也很简单，只要把堆栈指针加一个固定的值就可以了[图F9.5(5)/程序清单L9.5(1)]。如果用方法2实现OS\_ENTER\_CRITICAL()，这个固定值是10；如果用方法1，则是8。实际操作中还与编译器以及编译模式有关。例如，有些编译器会为OSIntExit()在堆栈中分配临时变量，这都会影响具体占用堆栈的大小，这一点需要提醒用户注意。

一旦堆栈指针重新定位后，就被保存到将要被挂起的任务OS\_TCB中[图F9.5(6)/程序清单L9.5(2)]。在 $\mu$ C/OS-II中（包括 $\mu$ C/OS），OSIntCtxSw()是唯一一个与编译器相关的函数，也是用户问的最多的。如果您的系统移植后运行一段时间后会死机，就应该怀疑是OSIntCtxSw()中堆栈指针重新定位的问题。

当当前任务的现场保存完毕后，用户定义的对接口函数OSTaskSwHook()会被调用[程序清单L9.5(3)]。注意到OSTCBCur指向当前任务的OS\_TCB，OSTCBHighRdy指向新任务的OS\_TCB。在

函数OSTaskSwHook()中用户可以访问这两个任务的OS\_TCB。如果不用对外接口函数,请在头文件中关闭相应的开关选项,提高任务切换的速度。

从对外接口函数OSTaskSwHook()返回后,由于任务的更替,变量OSTCBHighRdy被拷贝到OSTCBCur中[程序清单L9.5(4)],同样,OSPrioHighRdy被拷贝到OSPrioCur中[程序清单L9.5(5)]。此时,OSIntCtxSw()将载入新任务的CPU环境,首先从新任务OS\_TCB中取出SS和SP寄存器的值[图F9.5(7)/程序清单L9.5(6)],然后运行POP DS [图F9.5(8)/程序清单L9.5(7)],POP ES [图F9.5(9)/程序清单L9.5(8)],POPA[图F9.5(10)/程序清单L9.5(9)]取出其他寄存器的值,最后用中断返回指令IRET [图F9.5(11)/程序清单L9.5(10)]完成任务切换。

需要注意的是在运行OSIntCtxSw()和用户定义的OSTaskSwHook()函数期间,中断是禁止的。

#### 9.04.04 OSTickISR()

在9.03.05节中,我们已经提到过实时系统中时钟节拍发生频率的问题,应该在10到100Hz之间。但由于PC环境的特殊性,时钟节拍由硬件产生,间隔54.93ms(18.20648Hz)。我们将时钟节拍频率设为200Hz。PC时钟节拍的中断向量为0x08,μC/OS-II将此向量截取,指向了μC/OS的中断服务函数OSTickISR(),而原先的中断向量保存在中断129(0x81)中。为满足DOS的需要,原先的中断服务还是每隔54.93ms(实际上还要短些)调用一次。图F9.6为安装μC/OS-II前后的中断向量表。

在μC/OS-II中,当调用OSStart()启动多任务环境后,时钟中断的作用是非常重要的。但在PC环境下,启动μC/OS-II之前就已经有时钟中断发生了,实际上我们希望在μC/OS-II初始化完成之后再发生时钟中断,调用OSTickISR()。与此相关的有下述过程:

PC\_DOSSaveReturn()函数(参看PC.C):该函数由main()调用,任务是取得DOS下时钟中断向量,并将其保存在0x81中。

main() 函数:

- 设定中断向量0x80指向任务切换函数OSCtxSw()
- 至少创立一个任务
- 当初始化工作完成后调用OSStart()启动多任务环境

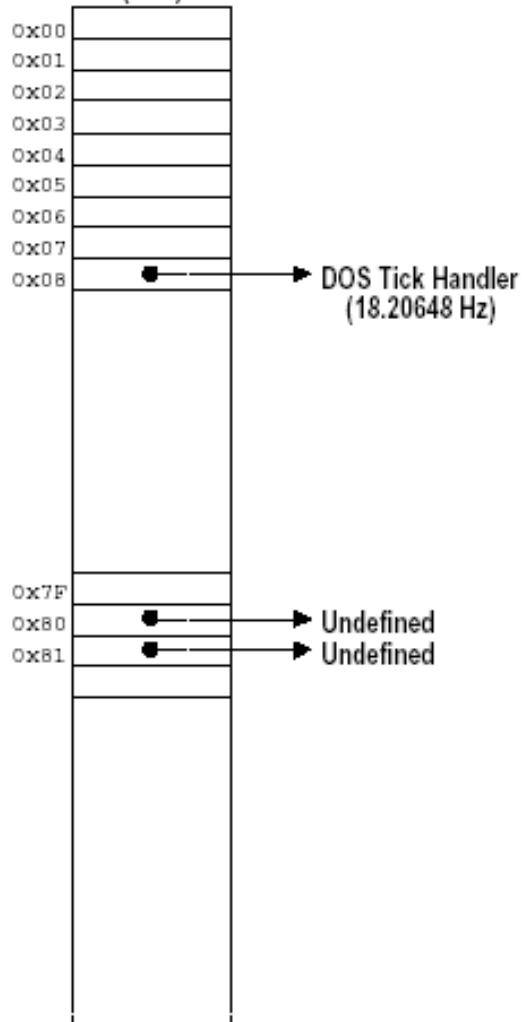
第一个运行的任务:

- 设定中断向量0x08指向函数OSTickISR()
- 将时钟节拍频率从18.20648改为200Hz

图F9.6 PC 中断向量表(IVT).

Before (DOS only)

Interrupt Vector Table  
(IVT)



After (暑/OS-II installed)

Interrupt Vector Table  
(IVT)

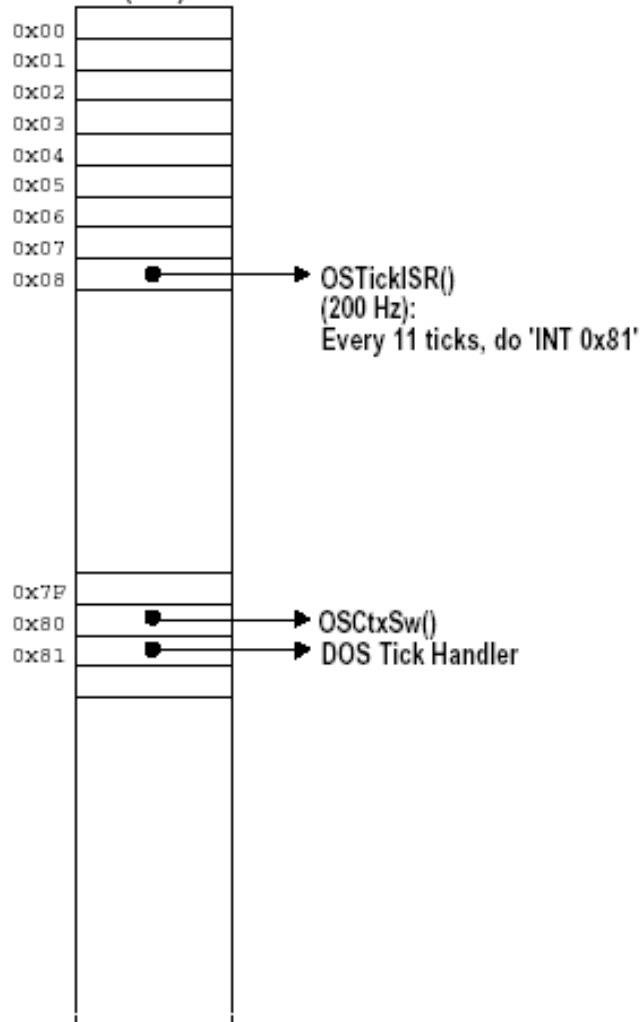


Figure 9-6, PC's Interrupt Vector Table (IVT)





在程序清单L9.6给出了函数OSTickISR()的伪码。和 $\mu$ C/OS-II中的其他中断服务程序一样，OSTickISR()首先在被中断任务堆栈中保存CPU寄存器的值，然后调用OSIntEnter()。 $\mu$ C/OS-II要求在中断服务程序开头调用OSIntEnter()，其作用是将记录中断嵌套层数的全局变量OSIntNesting加1。如果不调用OSIntEnter()，直接将OSIntNesting加1也是允许的。接下来计数器OSTickDOSCtr减1[程序清单L9.6(3)]，每发生11次中断，OSTickDOSCtr减到0，则调用DOS的时钟中断处理函数[程序清单L9.6(4)]，调用间隔大约是54.93ms。如果不调用DOS时钟中断函数，则向中断优先级控制器(PIC)发送命令清除中断标志。如果调用了DOS中断，则此项操作可免，因为在DOS的中断程序中已经完成了。随后，OSTickISR()调用OSTimeTick()，检查所有处于延时等待状态的任务，判断是否有延时结束就绪的任务[程序清单L9.6(6)]。在OSTickISR()的最后调用OSIntExit()，如果在中断中(或其他嵌套的中断)有更高优先级的任务就绪，并且当前中断为中断嵌套的最后一层。OSIntExit()将进行任务调度。注意如果进行了任务调度，OSIntExit()将不再返回调用者，而是用新任务的堆栈中的寄存器数值恢复CPU现场，然后用IRET实现任务切换。如果当前中断不是中断嵌套的最后一层，或中断中没有改变任务的就绪状态，OSIntExit()将返回调用者OSTickISR()，最后OSTickISR()返回被中断的任务。

程序清单L9.7给出了OSTickISR()的完整代码。

### 程序清单L 9.6 OSTickISR() 伪码.

```
void OSTickISR (void)
{
    Save processor registers;                                (1)
    OSIntNesting++;                                          (2)
    OSTickDOSCtr--;                                         (3)
    if (OSTickDOSCtr == 0) {
        Chain into DOS by executing an 'INT 81H' instruction; (4)
    } else {
        Send EOI command to PIC (Priority Interrupt Controller); (5)
    }
    OSTimeTick();                                           (6)
    OSIntExit();                                           (7)
    Restore processor registers;                             (8)
    Execute a return from interrupt instruction (IRET);     (9)
}
```

### 程序清单L9.7 OSTickISR().

```
_OSTickISR PROC FAR
;
    PUSHA ; 保存被中断任务的CPU环境
    PUSH ES
    PUSH DS
;
    MOV AX, SEG _OSTickDOSCtr ; 载入 DS
    MOV DS, AX
;
    INC BYTE PTR _OSIntNesting ; 标示 uC/OS-II 进入中断
```

```

;
DEC  BYTE PTR DS: _OSTickDOSCtr
CMP  BYTE PTR DS: _OSTickDOSCtr, 0
JNE  SHORT _OSTickISR1          ; 每11个时钟节拍(18.206 Hz)调用DOS时钟中断
;
MOV  BYTE PTR DS: _OSTickDOSCtr, 11
INT  081H                      ; 调用DOS时钟中断处理过程
JMP  SHORT _OSTickISR2

_OSTickISR1:
MOV  AL, 20H                   ; 向中断优先级控制器发送命令, 清除标志位.
MOV  DX, 20H                   ;
OUT  DX, AL                    ;
;
_OSTickISR2:
CALL FAR PTR _OSTimeTick       ; 调用OSTimeTick()函数
;
CALL FAR PTR _OSIntExit        ; 标示uC/OS-II退出中断
;
POP  DS                        ; 恢复被中断任务的CPU环境
POP  ES
POPA
;
IRET                          ; 返回被中断任务
;
_OSTickISR ENDP

```

如果不更改DOS下的时钟中断频率（保持18.20648 Hz），OSTickISR()函数还可以简化。程序清单L9.8为18.2 Hz的OSTickISR()函数的伪码。同样，函数开头要保存所有的CPU寄存器[程序清单L9.8(1)]，将OSIntNesting加1[程序清单L9.8(2)]。接下来调用DOS的时钟中断处理过程[程序清单L9.8(3)]，此处就不需要清除中断优先级控制器的操作了，因为DOS的时钟中断处理中包含了这一过程。然后调用OSTimeTick()检查任务的延时是否结束[程序清单L9.8(4)]，最后调用OSIntExit() [程序清单L9.8(5)]。结束部分是恢复CPU寄存器的内容[程序清单L9.8(6)]，执行IRET指令返回被中断的任务。如果采用8.2 Hz的OSTickISR()函数，系统初始化过程就不用调用PC\_SetTickRate()，同时将文件OS\_CFG.H中的常量OS\_TICKS\_PER\_SEC由200改为18。

程序清单L9.9给出了18.2 Hz OSTickISR()的完整代码。

## 程序清单L 9.8 18.2Hz OSTickISR() 伪码.

```

void OSTickISR (void)
{
    Save processor registers;                (1)
    OSIntNesting++;                          (2)
    Chain into DOS by executing an 'INT 81H' instruction; (3)
    OSTimeTick();                            (4)
}

```

```

OSIntExit();                                     (5)
Restore processor registers;                       (6)
Execute a return from interrupt instruction (IRET); (7)
}

```

## 9.05 OS\_CPU\_C.C

μC/OS-II 的移植需要用户改写OS\_CPU\_C.C中的六个函数：

```

OSTaskStkInit()
OSTaskCreateHook()
OSTaskDelHook()
OSTaskSwHook()
OSTaskStatHook()
OSTimeTickHook()

```

实际需要修改的只有OSTaskStkInit()函数，其他五个函数需要声明，但不一定有实际内容。这五个函数都是用户定义的，所以OS\_CPU\_C.C中没有给出代码。如果用户需要使用这些函数，请将文件OS\_CFG.H中的#define constant OS\_CPU\_HOOKS\_EN设为1，设为0表示不使用这些函数。

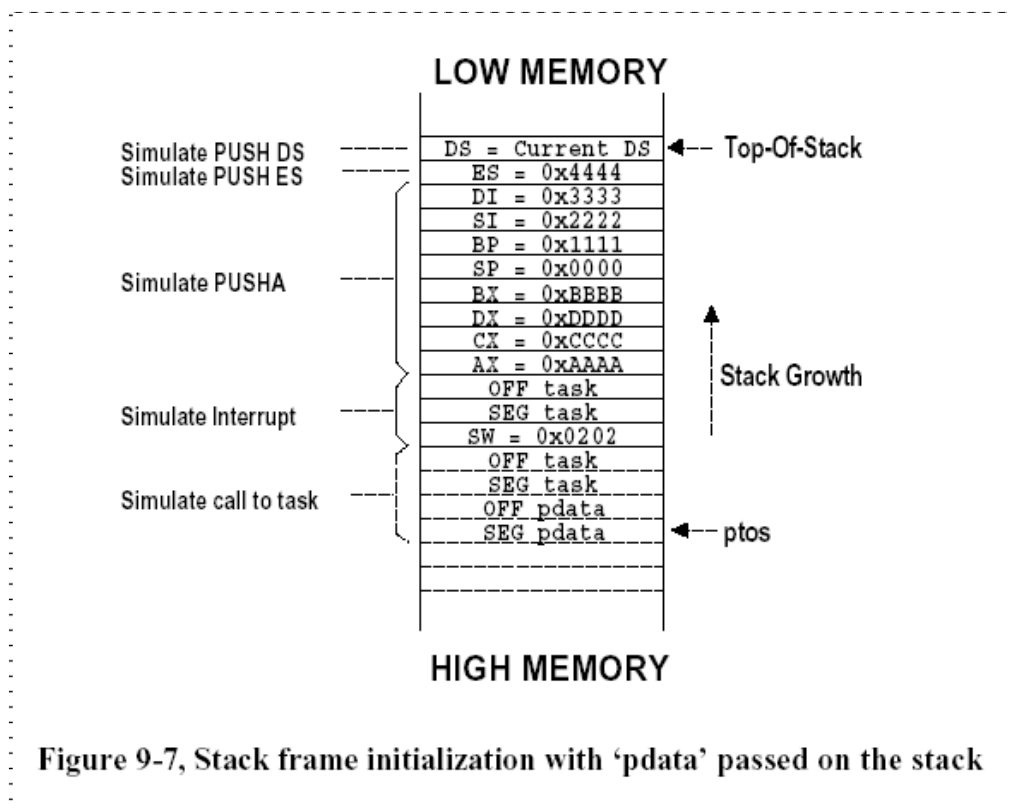
### 程序清单L 9.9 18.2Hz 的OSTickISR()函数.

```

_OSTickISR PROC FAR
;
;          PUSHA                ; 保存被中断任务的CPU环境
;          PUSH    ES
;          PUSH    DS
;
;          MOV     AX, SEG _OSIntNesting ;载入 DS
;          MOV     DS, AX
;
;          INC     BYTE PTR _OSIntNesting ;标示uC/OS-II进入中断
;
;          INT     081H                ; 调用DOS的时钟中断处理函数
;
;          CALL    FAR PTR _OSTimeTick ; 调用OSTimeTick()函数
;
;          CALL    FAR PTR _OSIntExit  ;标示uC/OS-II of中断结束
;
;          POP     DS                ; 恢复被中断任务的CPU环境
;          POP     ES
;          POPA
;
;          IRET                        ; 返回被中断任务
;

```

图F9.7 传递参数 *pdata* 的堆栈初始化结构



#### 9.05.01 OSTaskStkInit()

该函数由OSTaskCreate()或OSTaskCreateExt()调用，用来初始化任务的堆栈。初始状态的堆栈模拟发生一次中断后的堆栈结构。图F9.7说明了OSTaskStkInit()初始化后的堆栈内容。请注意，图中的堆栈结构不是调用OSTaskStkInit()任务的，而是新创建任务的。

当调用OSTaskCreate()或OSTaskCreateExt()创建一个新任务时，需要传递的参数是：任务代码的起使地址，参数指针(pdata)，任务堆栈顶端的地址，任务的优先级。OSTaskCreateExt()还需要一些其他参数，但与OSTaskStkInit()没有关系。OSTaskStkInit() (程序清单L9.10)只需要以上提到的3个参数(task, pdata, 和ptos)。

#### 程序清单L 9.10 OSTaskStkInit().

```
void *OSTaskStkInit (void (*task)(void *pd), void *pdata, void *ptos, INT16U opt)
{
    INT16U *stk;

    opt      = opt;                /* 'opt'未使用,此处可防止编译器的警告 */
    stk      = (INT16U *)ptos;     /* 载入堆栈指针 (1) */
    *stk--   = (INT16U)FP_SEG(pdata); /* 放置向函数传递的参数 (2) */
}
```

```

*stk-- = (INT16U) FP_OFF(pdata);
*stk-- = (INT16U) FP_SEG(task); /* 函数返回地址(3) */
*stk-- = (INT16U) FP_OFF(task);
*stk-- = (INT16U) 0x0202; /* SW 设置为中断开启 (4) */
*stk-- = (INT16U) FP_SEG(task); /* 堆栈顶端放置指向任务代码的指针*/
*stk-- = (INT16U) FP_OFF(task);
*stk-- = (INT16U) 0xAAAA; /* AX = 0xAAAA (5) */
*stk-- = (INT16U) 0xCCCC; /* CX = 0xCCCC */
*stk-- = (INT16U) 0xDDDD; /* DX = 0xDDDD */
*stk-- = (INT16U) 0BBBB; /* BX = 0BBBB */
*stk-- = (INT16U) 0x0000; /* SP = 0x0000 */
*stk-- = (INT16U) 0x1111; /* BP = 0x1111 */
*stk-- = (INT16U) 0x2222; /* SI = 0x2222 */
*stk-- = (INT16U) 0x3333; /* DI = 0x3333 */
*stk-- = (INT16U) 0x4444; /* ES = 0x4444 */
*stk = _DS; /* DS =当前CPU的 DS寄存器 (6) */
return ((void *)stk);
}

```

由于80x86堆栈是16位宽的（以字为单位）[程序清单L9.10(1)]，OSTaskStkInit()将创建一个指向以字为单位内存区域的指针。同时要求堆栈指针指向空堆栈的顶端。

笔者使用的Borland C/C++编译器配置为用堆栈而不是寄存器来传送参数pdata，此时参数pdata的段地址和偏移量都将被保存在堆栈中[程序清单L9.10(2)]。

堆栈中紧接着是任务函数的起始地址[程序清单L9.10(3)]，理论上，此处应该为任务的返回地址，但在μC/OS-II中，任务函数必须为无限循环结构，不能有返回点。

返回地址下面是状态字(SW) [程序清单L9.10(4)]，设置状态字也是为了模拟中断发生后的堆栈结构。堆栈中的SW初始化为0x0202，这将使任务启动后允许中断发生；如果设为0x0002，则任务启动后将禁止中断。需要注意的是，如果选择任务启动后允许中断发生，则所有的任务运行期间中断都允许；同样，如果选择任务启动后禁止中断，则所有的任务都禁止中断发生，而不能有所选择。

如果确实需要突破上述限制，可以通过参数pdata向任务传递希望实现的中断状态。如果某个任务选择启动后禁止中断，那么其他的任务在运行的时候需要重新开启中断。同时还要修改OSTaskIdle()和OSTaskStat()函数，在运行时开启中断。如果以上任何一个环节出现问题，系统就会崩溃。所以笔者还是推荐用户设置SW为0x0202，在任务启动时开启中断。

堆栈中还要留出各个寄存器的空间，注意寄存器在堆栈中的位置要和运行指令PUSH A, PUSH ES, 和PUSH DS和压入堆栈的次序相同。上述指令在每次进入中断服务程序时都会调用[程序清单L9.10(5)]。AX, BX, CX, DX, SP, BP, SI, 和DI的次序是和指令PUSH A的压栈次序相同的。如果使用没有PUSH A指令的8086处理器，就要使用多个PUSH指令压入上述寄存器，且顺序要与PUSH A相同。在程序清单L9.10中每个寄存器被初始化为不同的值，这是为了调试方便。Borland编译器支持伪寄存器变量操作，可以用\_DS关键字取得CPU DS寄存器的值，程序清单L9.10中（6）标记处用\_DS直接把DS寄存器拷贝到堆栈中。

堆栈初始化工作结束后，OSTaskStkInit()返回新的堆栈栈顶指针，OSTaskCreate()或OSTaskCreateExt()将指针保存在任务的OS\_TCB中。

### 9.05.02 OSTaskCreateHook()

OS\_CPU\_C.C中未定义，此函数为用户定义。

### 9.05.03 OSTaskDelHook()

OS\_CPU\_C.C中未定义，此函数为用户定义。

### 9.05.04 OSTaskSwHook()

OS\_CPU\_C.C中未定义，此函数为用户定义。其用法请参考例程3。

### 9.05.05 OSTaskStatHook()

OS\_CPU\_C.C中未定义，此函数为用户定义。其用法请参考例程3。

### 9.05.06 OSTimeTickHook()

OS\_CPU\_C.C中未定义，此函数为用户定义。

## 9.06 内存占用

表 9.1列出了指定初始化常量的情况下， $\mu$ C/OS-II占用内存的情况，包括数据和程序代码。如果 $\mu$ C/OS-II用于嵌入式系统，则数据指RAM的占用，程序代码指ROM的占用。内存占用的说明清单随磁盘一起提供给用户，在安装 $\mu$ C/OS-II后，查看\SOFTWARE\uCOS-II\Ix836L\DOC\目录下的ROM-RAM.XLS文件。该文件为Microsoft Excel文件，需要Office 97或更高版本的Excel打开。

表9.1中所列出的内存占用大小都近似为25字节的倍数。笔者所用的Borland C/C++ V3.1设定为编译产生运行速度最快的目标代码，所以表中所列的数字并不是绝对的，但可以给读者一个总的概念。例如，如果不使用消息队列机制，在编译前将OS\_Q\_EN设为0，则编译后的目标代码长度6,875字节，可减小大约1,475字节。

此外，空闲任务(idle)和统计任务(statistics)的堆栈都设为1,024字节(1Kb)。根据您的要求可以增减。 $\mu$ C/OS-II的数据结构最少需要35字节的RAM。

表9.2说明了如何裁减 $\mu$ C/OS-II，应用在更小规模的系统上。此处的小系统有16个任务。并且不采用如下功能：

- 邮箱功能(OS\_MBOX\_EN设为0)
- 内存管理机制(OS\_MEM\_EN设为0)
- 动态改变任务优先级(OS\_TASK\_CHANGE\_PRIO\_EN设为0)
- 旧版本的任务创建函数OSTaskCreate() (OS\_TASK\_CREATE\_EN设为0)
- 任务删除(OS\_TASK\_DEL\_EN设为0)
- 挂起和唤醒任务(OS\_TASK\_SUSPEND\_EN设为0)

采取上述措施后，程序代码空间可以减小3Kb，数据空间可以减小2,200字节。由于只有16个任务运行，节省了大量用于任务控制块OS\_TCB的空间。在80x86的大模式编译条件下，每一个OS\_TCB将占用45字节的RAM。

## 9.07 运行时间

表9.3到9.5列出了大部分 $\mu$ C/OS-II函数在80186处理器上的运行时间。统计的方法是将C

原程序编译为汇编代码，然后计算每条汇编指令所需的时钟周期，根据处理器的时钟频率，最后算出运行时间。表中的I 栏为函数包含有多少条指令，C 栏为函数运行需要多少时钟周期， $\mu s$ 为运行所需的以微秒为单位的时间。表中有3类时间，分别是在函数中关闭中断的时间、函数运行的最小时间和最大时间。如果您不使用80186处理器，表中的数据就没有什么实际意义，但可以使您理解每个函数运行时间的相对大小。

**表 9.1       $\mu C/OS-II$  内存占用 ( 80186 ).**

配置参数	值	代码(字节)	数据 (字节)
OS_MAX_EVENTS	10		164
OS_MAX_MEM_PART	5		104
OS_MAX_QS	5		124
OS_MAX_TASKS	63		2,925
OS_LOWEST_PRIO	63		264
OS_TASK_IDLE_STK_SIZE	512		1,024
OS_TASK_STAT_EN	1	325	10
OS_TASK_STAT_STK_SIZE	512		1,024
OS_CPU_HOOKS_EN	1		0
OS_MBOX_EN	1	600 (参看 OS_MAX_EVENTS)	
OS_MEM_EN	1	725 (参看OS_MAX_MEM_PART)	
OS_Q_EN	1	1,475 (参看OS_MAX_QS)	
OS_SEM_EN	1	475 (参看OS_MAX_EVENTS)	
OS_TASK_CHANGE_PRIO_EN	1	450	0
OS_TASK_CREATE_EN	1	225	1
OS_TASK_CREATE_EXT_EN	1	300	0
OS_TASK_DEL_EN	1	550	0
OS_TASK_SUSPEND_EN	1	525	0
$\mu C/OS-II$ 内核		2,700	35
应用程序堆栈	0		0
应用程序的RAM	0		0
总计		8,350	5,675

**表 9.2      压缩后的 $\mu$ C/OS-II配置.**

配置参数	值	代码 (字节)	数据 (字节)
OS_MAX_EVENTS	10		164
OS_MAX_MEM_PART	5		0
OS_MAX_QS	5		124
OS_MAX_TASKS	16		792
OS_LOWEST_PRIO	63		264
OS_TASK_IDLE_STK_SIZE	512		1,024
OS_TASK_STAT_EN	1	325	10
OS_TASK_STAT_STK_SIZE	512		1,024
OS_CPU_HOOKS_EN	1		0
OS_MBOX_EN	0	0	(参看OS_MAX_EVENTS)
OS_MEM_EN	0	0	(参看OS_MAX_MEM_PART)
OS_Q_EN	1	1,475	(参看OS_MAX_QS)
OS_SEM_EN	1	475	(参看OS_MAX_EVENTS)
OS_TASK_CHANGE_PRIO_EN	0	0	0
OS_TASK_CREATE_EN	0	0	1
OS_TASK_CREATE_EXT_EN	1	300	0
OS_TASK_DEL_EN	0	0	0
OS_TASK_SUSPEND_EN	0	0	0
$\mu$ C/OS-II内核		2,700	35
应用程序堆栈	0		0
应用程序的RAM	0		0
总计		5,275	3,438

以上各表中的时间数据都是假设函数成功运行，正常返回；同时假定处理器工作在最大总线速度。平均来说，80186处理器的每条指令需要10个时钟周期。

对于80186处理器， $\mu$ C/OS-II中的函数最大的关闭中断时间是33.3 $\mu$ s，约1,100个时钟周期。

N/A是指该函数的运行时间长短并不重要，例如一些只执行一次初始化函数。

如果您用的是x86系列的其他CPU，您可以根据表中每个函数的运行时钟周期项估计当前CPU的执行时间。例如，如果用80486，且知80486的指令平均用2个时钟周期；或者知道80486总线频率为66MHz（比80186的33MHz快2倍），都可以估计出函数在80486上的执行时间。



**表 9.3       $\mu$ C/OS-II函数在33MHz 80186上的执行时间.**

函数	关闭中断时间			最小运行时间			最大运行时间		
	<i>I</i>	<i>C</i>	$\mu s$	<i>I</i>	<i>C</i>	$\mu s$	<i>I</i>	<i>C</i>	$\mu s$
<b>杂项</b>									
OSInit()	N/A	N/A	N/A	N/A	N/A	N/A	N/A	N/A	N/A
OSSchedLock()	4	34	1.0	7	87	2.6	7	87	2.6
OSSchedUnlock()	57	567	17.2	13	130	3.9	73	782	23.7
OSStart()	0	0	0.0	35	278	8.4	35	278	8.4
OSStatInit()	N/A	N/A	N/A	N/A	N/A	N/A	N/A	N/A	N/A
OSVersion()	0	0	0.0	2	19	0.6	2	19	0.6
<b>中断管理</b>									
OSIntEnter()	4	42	1.3	4	42	1.3	4	42	1.3
OSIntExit()	56	558	16.9	27	207	6.3	57	574	17.4
OSTickISR()	30	310	9.4	948	10,803	327.4	2,304	20,620	624.8
<b>邮箱</b>									
OSMboxAccept()	15	161	4.9	13	257	7.8	13	257	7.8
OSMboxCreate()	15	148	4.5	115	939	28.5	115	939	28.5
OSMboxPend()	68	567	17.2	28	317	9.6	184	1,912	57.9
OSMboxPost()	84	747	22.6	24	305	9.2	152	1,484	45.0
OSMboxQuery()	120	988	29.9	128	1,257	38.1	128	1,257	38.1

**表9.3       $\mu$ C/OS-II函数在33MHz 80186上的执行时间. (续表)**

**内存管理**

OSMemCreate()	21	181	5.5	72	766	23.2	72	766	23.2
OSMemGet()	19	247	7.5	18	172	5.2	33	350	10.6
OSMemPut()	23	282	8.5	12	161	4.9	29	321	9.7
OSMemQuery()	40	400	12.1	45	450	13.6	45	450	13.6
<b>消息队列</b>									
OSQAccept()	34	387	11.7	25	269	8.2	44	479	14.5
OSQCreate()	14	150	4.5	154	1,291	39.1	154	1,291	39.1
OSQFlush()	18	202	6.1	25	253	7.7	25	253	7.7
OSQPend()	64	620	18.8	45	495	15.0	186	1,938	58.7
OSQPost()	98	873	26.	51	547	16.6	155	1,493	45.2

OSQPostFront()	87	788	23.9	44	412	12.5	153	1,483	44.9
OSQQuery()	128	1,100	33.3	137	1,171	35.5	137	1,171	35.5
<b>信号量管理</b>									
OSSemAccept()	10	113	3.4	16	161	4.9	16	161	4.9
OSSemCreate()	14	140	4.2	98	768	23.3	98	768	23.3
OSSemPend()	58	567	17.2	17	184	5.6	164	1,690	51.2
OSSemPost()	87	776	23.5	18	198	6.0	151	1,469	44.5
OSSemQuery()	110	882	26.7	116	931	28.2	116	931	28.2
<b>任务管理</b>									
OSTaskChangePrio()	63	567	17.2	178	981	29.7	166	1,532	46.4
OSTaskCreate()	57	567	17.2	217	2,388	72.4	266	2,939	89.1
OSTaskCreateExt()	57	567	17.2	235	2,606	79.0	284	3,157	95.7
OSTaskDel()	62	620	18.8	116	1,206	36.5	165	1,757	53.2
OSTaskDelReq()	23	199	6.0	39	330	10.0	39	330	10.0
OSTaskQuery()	84	1,025	31.1	95	1,122	34.0	95	1,122	34.0
OSTaskResume()	27	242	7.3	48	430	13.0	97	981	29.7
OSTaskStkChk()	31	316	9.6	62	599	18.2	62	599	18.2
OSTaskSuspend()	37	352	10.7	63	579	17.5	112	1,130	34.2

**表9.3       $\mu$ C/OS-II函数在33MHz 80186上的执行时间。(续表)**

<b>时钟管理</b>									
OSTimeDly()	57	567	17.2	81	844	25.6	85	871	26.4
OSTimeDlyHMSM()	57	567	17.2	216	2,184	66.2	220	2,211	67.0
OSTimeDlyResume()	57	567	17.2	23	181	5.5	98	989	30.0
OSTimeGet()	7	57	1.7	14	117	3.5	14	117	3.5
OSTimeSet()	7	61	1.8	11	99	3.0	11	99	3.0
OSTimeTick()	30	310	9.4	900	10,257	310.8	1,908	19,707	597.2
<b>用户定义函数</b>									
OSTaskCreateHook()	0	0	0.0	4	38	1.2	4	38	1.2
OSTaskDelHook()	0	0	0.0	4	38	1.2	4	38	1.2
OSTaskStatHook()	0	0	0.0	1	16	0.5	1	16	0.5
OSTaskSwHook()	0	0	0.0	1	16	0.5	1	16	0.5

OSTimeTickHook()	0	0	0.0	1	16	0.5	1	16	0.5
------------------	---	---	-----	---	----	-----	---	----	-----

下面我们将讨论每个函数的关闭中断时间，最大、最小运行时间是如何计算的，以及这样计算的先决条件。

### ***OSSchedUnlock()***

最小运行时间是当变量OSLockNesting减为0，且系统中没有更高优先级的任务就绪，OSSchedUnlock()正常结束返回调用者。

最大运行时间是也是当变量OSLockNesting减为0，但有更高优先级的任务就绪，函数中需要进行任务切换。

### ***OSIntExit()***

最小运行时间是当变量OSLockNesting减为0，且系统中没有更高优先级的任务就绪，OSIntExit()正常结束返回被中断任务。

最大运行时间是也是当变量OSLockNesting减为0，但有更高优先级的任务就绪，OSIntExit()将不返回调用者，经过任务切换操作后，将直接返回就绪的任务。

### ***OSTickISR()***

此函数假定在当前 $\mu$ C/OS-II中运行有最大数目的任务(64个)。

最小运行时间是当64个任务都不在等待延时状态。也就是说，所有的任务都不需要OSTickISR()处理。

最大运行时间是当63个任务(空闲进程不会延时等待)都处于延时状态,此时OSTickISR()需要逐个检查等待中的任务,将计数器减1,并判断是否延时结束。这种情况对于系统是一个很重的负荷。例如在最坏的情况,设时钟节拍间隔10ms,OSTickISR()需要625 $\mu$ s,占了约6%的CPU利用率。但请注意,此时所有的任务都没有执行,只是内核的开销。

### ***OSMboxPend()***

最小运行时间是当邮箱中有消息需要处理的时候。

最大运行时间是当邮箱中没有消息,任务需要等待的时候。此时调用OSMboxPend()的任务将被挂起,进行任务切换。最大运行时间是同一任务执行OSMboxPend()的累计时间,这个过程包括OSMboxPend()查看邮箱,发现没有消息,再调用任务切换函数OSSched(),切换到新任务。当由于某种原因调用OSMboxPend()的任务又被唤醒执行,从OSSched()中返回,发现返回的原因是由于延时结束(处理延时结束情况的代码最长——译者注),最后返回调用任务。OSMboxPend()的最大运行时间是上述时间的总和。

### ***OSMboxPost()***

最小运行时间是当邮箱是空的,没有任务等待消息的时候。

最大运行时间是当消息邮箱中有一个或多个任务在等待消息。此时,消息将发往等待队列中优先级最高的任务,将此任务唤醒执行。最大运行时间是同一任务执行OSMboxPost()的累计时间,这个过程包括任务唤醒等待任务,发送消息,调用任务切换函数OSSched(),切换到新任务。当由于某种原因调用OSMboxPost()的任务又被唤醒执行,从OSSched()中返回,发现返回的原因是由于延时结束(处理延时结束情况的代码最长——译者注),最后返回调用任务。OSMboxPost()的最大运行时间是上述时间的总和。

### **OSMemGet()**

最小运行时间是当系统中已经没有内存块，OSMemGet() 返回错误码。

最大运行时间是OSMemGet() 获得了内存块，返回调用者。

### **OSMemPut()**

最小运行时间是当向一个已经排满的内存分区中返回内存块。

最大运行时间是当向一个未排满的内存分区中返回内存块。

### **OSQPend()**

最小运行时间是当消息队列中有消息需要处理的时候。

最大运行时间是当消息队列中没有消息，任务需要等待的时候。此时调用OSQPend() 的任务将被挂起，进行任务切换。最大运行时间是同一任务执行OSQPend() 的累计时间，这个过程包括OSQPend() 查看消息队列，发现没有消息，再调用任务切换函数OSSched()，切换到新任务。当由于某种原因调用OSQPend() 的任务又被唤醒执行，从OSSched() 中返回，发现返回的原因是由于延时结束（处理延时结束情况的代码最长——译者注），最后返回调用任务。OSQPend() 的最大运行时间是上述时间的总和。

### **OSQPost()**

最小运行时间是当消息队列是空的，没有任务等待消息的时候。

最大运行时间是当消息队列中有一个或多个任务在等待消息。此时，消息将发往等待队列中优先级最高的任务，将此任务唤醒执行。最大运行时间是同一任务执行OSQPost() 的累计时间，这个过程包括任务唤醒等待任务，发送消息，调用任务切换函数OSSched()，切换到新任务。当由于某种原因调用OSQPost() 的任务又被唤醒执行，从OSSched() 中返回，发现返回的原因是由于延时结束（处理延时结束情况的代码最长——译者注），最后返回调用任务。OSQPost() 的最大运行时间是上述时间的总和。

### **OSQPostFront()**

此函数与OSQPost() 的过程相同。

### **OSSemPend()**

最小运行时间是当信号量可获取的时候（信号量计数器大于0）。

最大运行时间是当信号量不可得，任务需要等待的时候。此时调用OSSemPend() 的任务将被挂起，进行任务切换。最大运行时间是同一任务执行OSSemPend() 的累计时间，这个过程包括OSSemPend() 查看信号量计数器，发现是0，再调用任务切换函数OSSched()，切换到新任务。当由于某种原因调用OSSemPend() 的任务又被唤醒执行，从OSSched() 中返回，发现返回的原因是由于延时结束（处理延时结束情况的代码最长——译者注），最后返回调用任务。OSSemPend() 的最大运行时间是上述时间的总和。

### **OSSemPost()**

最小运行时间是当没有任务在等待信号量的时候。

最大运行时间是当有一个或多个任务在等待信号量。此时，等待队列中优先级最高的任务将被唤醒执行。最大运行时间是同一任务执行OSSemPost() 的累计时间，这个过程包括任务唤醒等待任务，调用任务切换函数OSSched()，切换到新任务。当由于某种原因调用OSSemPost() 的任务又被唤醒执行，从OSSched() 中返回，发现返回的原因是由于延时结束

（处理延时结束情况的代码最长——译者注），最后返回调用任务。OSSemPost() 的最大运行时间是上述时间的总和。

#### **OSTaskChangePrio()**

最小运行时间是当任务被改变的优先级比当前运行任务的低，此时不进行任务切换，直接返回调用任务。

最大运行时间是当任务被改变的优先级比当前运行任务的高，此时将进行任务切换。

#### **OSTaskCreate()**

最小运行时间是当调用OSTaskCreate() 的任务创建了一个比自己优先级低的任务，此时不进行任务切换。

最大运行时间是当调用OSTaskCreate() 的任务创建了一个比自己优先级高的任务，此时将进行任务切换。

上述两种情况都是假定OSTaskCreateHook() 不进行任何操作。

#### **OSTaskCreateExt()**

最小运行时间是当OSTaskCreateExt() 不对堆栈进行清零操作（此项操作是为堆栈检查函数做准备的）。

最大运行时间是当OSTaskCreateExt() 需要进行堆栈清零操作。但此项操作的时间取决于堆栈的大小。如果设清除每个堆栈单元（堆栈操作以字为单位——译者注）需要100个时钟周期(3μs)，1000字节的堆栈将需要1,500μs（1000字节除以2再乘以3μs/每字）。在清除堆栈过程中中断是打开的，可以响应中断请求。

上述两种情况都是假定OSTaskCreateHook() 不进行任何操作。

#### **OSTaskDel()**

最小运行时间是当被删除的任务不是当前任务，此时不进行任务切换。

最大运行时间是当被删除的任务是当前任务，此时将进行任务切换。

#### **OSTaskDelReq()**

该函数很短，几乎没有最小和最大运行时间之分。

#### **OSTaskResume()**

最小运行时间是当OSTaskResume() 唤醒了一个任务，但该任务的优先级比当前任务低，此时不进行任务切换。

最大运行时间是OSTaskResume() 唤醒了一个优先级更高的任务，此时将进行任务切换。

#### **OSTaskStkChk()**

OSTaskStkChk() 的执行过程是从堆栈的底端开始检查0的个数，估计堆栈所剩的空间。所以最小运行时间是当OSTaskStkChk() 检查一个全部占满的堆栈。但实际上这种情况是不允许发生的，这将使系统崩溃。

最大运行时间是当OSTaskStkChk() 检查一个全空堆栈，执行时间取决于堆栈的大小。例如检查每个堆栈单元（堆栈操作以字为单位——译者注）需要80时钟周期(2.4μs)，1000字节的堆栈将需要1,200μs（1000字节除以2再乘以2.4μs/每字）。再加上其他的一些操作，总共需要大约1,218μs。在检查堆栈过程中中断是打开的，可以响中断请求。

***OSTaskSuspend()***

最小运行时间是当被挂起的任务不是当前任务，此时不进行任务切换。  
最大运行时间是当前任务挂起自己，此时将进行任务切换。

***OSTaskQuery()***

该函数的运行时间总是一样的。OSTaskQuery() 执行的操作是获取任务的任务控制块 OS\_TCB。如果 OS\_TCB 中包含所有的操作项，需要占用 45 字节（大模式编译）。

***OSTimeDly()***

如果延时时间不为 0，则 OSTimeDly() 运行时间总是相同的。此时将进行任务切换。  
如果延时时间为 0，OSTimeDly() 不清除 OSRdyGrp 中的任务就绪位，不进行延时操作，直接返回。

***OSTimeDlyHMSM()***

如果延时时间不为 0，则 OSTimeDlyHMSM() 运行时间总是相同的。此时将进行任务切换。此外，OSTimeDlyHMSM() 延时时间最好不要超过 65,536 个时钟节拍。也就是说，如果时钟节拍发生的间隔为 10ms (频率 100Hz)，延时时间应该限定在 10 分 55 秒 350 毫秒内。如果超过了上述数值，该任务就不能用 OSTimeDlyResume() 函数唤醒。

***OSTimeDlyResume()***

最小运行时间是当被唤醒的任务优先级低于当前任务，此时不进行任务切换。  
最大运行时间是当唤醒了一个优先级更高的任务，此时将进行任务切换。

***OSTimeTick()***

前面我们讨论的 OSTickISR() 函数其实就是 OSTimeTick() 与 OSIntEnter()、OSIntExit() 的组合。OSTickISR() 的时间占用情况就是 OSTimeTick() 的占用情况。以下讨论假定系统中有  $\mu\text{C}/\text{OS-II}$  允许的最大数量的任务 (64 个)。

最小运行时间是当 64 个任务都不在等待延时状态。也就是说，所有的任务都不需要 OSTimeTick() 处理。

最大运行时间是当 63 个任务（空闲进程不会延时等待）都处于延时状态，此时 OSTimeTick() 需要逐个检查等待中的任务，将计数器减 1，并判断是否延时结束。例如在最坏的情况，设时钟节拍间隔 10ms，OSTimeTick() 需要约 600 $\mu\text{s}$ ，占了 6% 的 CPU 利用率

**表 9.4      各函数的执行时间（按关闭中断时间排序）.**

	关闭中断时间			最小运行时间			最大运行时间		
函数	<i>I</i>	<i>C</i>	$\mu\text{s}$	<i>I</i>	<i>C</i>	$\mu\text{s}$	<i>I</i>	<i>C</i>	$\mu\text{s}$
OSVersion()	0	0	0.0	2	19	0.6	2	19	0.6
OSStart()	0	0	0.0	35	278	8.4	35	278	8.4
OSSchedLock()	4	34	1.0	7	87	2.6	7	87	2.6
OSIntEnter()	4	42	1.3	4	42	1.3	4	42	1.3
OSTimeGet()	7	57	1.7	14	117	3.5	14	117	3.5

[illegible]

表9.5 各函数的执行时间（按最大运行时间排序）。

Service	关闭中断时间			最大运行时间			最小运行时间		
	I	C	$\mu s$	I	C	$\mu s$	I	C	$\mu s$
OSVersion()	0	0	0.0	2	19	0.6	2	19	0.6
OSIntEnter()	4	42	1.3	4	42	1.3	4	42	1.3
OSSchedLock()	4	34	1.0	7	87	2.6	7	87	2.6
OSTimeSet()	7	61	1.8	11	99	3.0	11	99	3.0
OSTimeGet()	7	57	1.7	14	117	3.5	14	117	3.5
OSSemAccept()	10	113	3.4	16	161	4.9	16	161	4.9
OSQFlush()	18	202	6.1	25	253	7.7	25	253	7.7
OSMboxAccept()	15	161	4.9	13	257	7.8	13	257	7.8
OSStart()	0	0	0.0	35	278	8.4	35	278	8.4
OSMemPut()	23	282	8.5	12	161	4.9	29	321	9.7
OSTaskDelReq()	23	199	6.0	39	330	10.0	39	330	10.0
OSMemGet()	19	247	7.5	18	172	5.2	33	350	10.6
OSMemQuery()	40	400	12.1	45	450	13.6	45	450	13.6
OSQAccept()	34	387	11.7	25	269	8.2	44	479	14.5
OSIntExit()	56	558	16.9	27	207	6.3	57	574	17.4
OSTaskStkChk()	31	316	9.6	62	599	18.2	62	599	18.2
OSMemCreate()	21	181	5.5	72	766	23.2	72	766	23.2
OSSemCreate()	14	140	4.2	98	768	23.3	98	768	23.3
OSSchedUnlock()	57	567	17.2	13	130	3.9	73	782	23.7
OSTimeDly()	57	567	17.2	81	844	25.6	85	871	26.4
OSSemQuery()	110	882	26.7	116	931	28.2	116	931	28.2
OSMboxCreate()	15	148	4.5	115	939	28.5	115	939	28.5
OSTaskResume()	27	242	7.3	48	430	13.0	97	981	29.7
OSTimeDlyResume()	57	567	17.2	23	181	5.5	98	989	30.0
OSTaskQuery()	84	1,025	31.1	95	1,122	34.0	95	1,122	34.0
OSTaskSuspend()	37	352	10.7	63	579	17.5	112	1,130	34.2
OSQQuery()	128	1,100	33.3	137	1,171	35.5	137	1,171	35.5
OSMboxQuery()	120	988	29.9	128	1,257	38.1	128	1,257	38.1
OSQCreate()	14	150	4.5	154	1,291	39.1	154	1,291	39.1
OSSemPost()	87	776	23.5	18	198	6.0	151	1,469	44.5
OSQPostFront()	87	788	23.9	44	412	12.5	153	1,483	44.9
OSMboxPost()	84	747	22.6	24	305	9.2	152	1,484	45.0
OSQPost()	98	873	26.5	51	547	16.6	155	1,493	45.2
OSTaskChangePriority()	63	567	17.2	178	981	29.7	166	1,532	46.4
OSSemPend()	58	567	17.2	17	184	5.6	164	1,690	51.2
OSTaskDel()	62	620	18.8	116	1,206	36.5	165	1,757	53.2
OSMboxPend()	68	567	17.2	28	317	9.6	184	1,912	57.9
OSQPend()	64	620	18.8	45	495	15.0	186	1,938	58.7



OStimeDlyHMSM()	57	567	17.2	216	2,184	66.2	220	2,211	67.0
OSTaskCreate()	57	567	17.2	217	2,388	72.4	266	2,939	89.1
OSTaskCreateExt() ()	57	567	17.2	235	2,606	79.0	284	3,157	95.7
OStimeTickK()	30	310	9.4	900	10,257	310. 8	1,908	19,70 7	597.2
OSTickISR()	30	310	9.4	948	10,803	327. 4	2,304	20,62 0	624.8
OSInit()	N/ A	N/A	N/A	N/ A	N/A	N/A	N/A	N/A	N/A
OSStatInit()	N/ A	N/A	N/A	N/ A	N/A	N/A	N/A	N/A	N/A