实时内核

存储管理、时钟

概述

- µ C/OS中是实模式存储管理
 - 不划分内核空间和用户空间,整个系统只有一个地址空间,即物理内存空间,应用程序和内核程序都能直接对所有的内存单元进行访问
 - 系统中的"任务",实际上都是线程 - 只有运行上下文和栈是独享的,其他资源都是共享的

malloc/free?

- 在ANSI C中可以用malloc()和free()两个函数动态地分配内存和释放 内存,在嵌入式实时操作系统中,容易产生碎片
- 由于内存管理算法的原因,malloc()和free()函数执行时间是不确定的
- µC/OS-II 对malloc()和free()函数进行了改进,使得它们可以分配和 释放固定大小的内存块,函数的执行时间也是固定的了



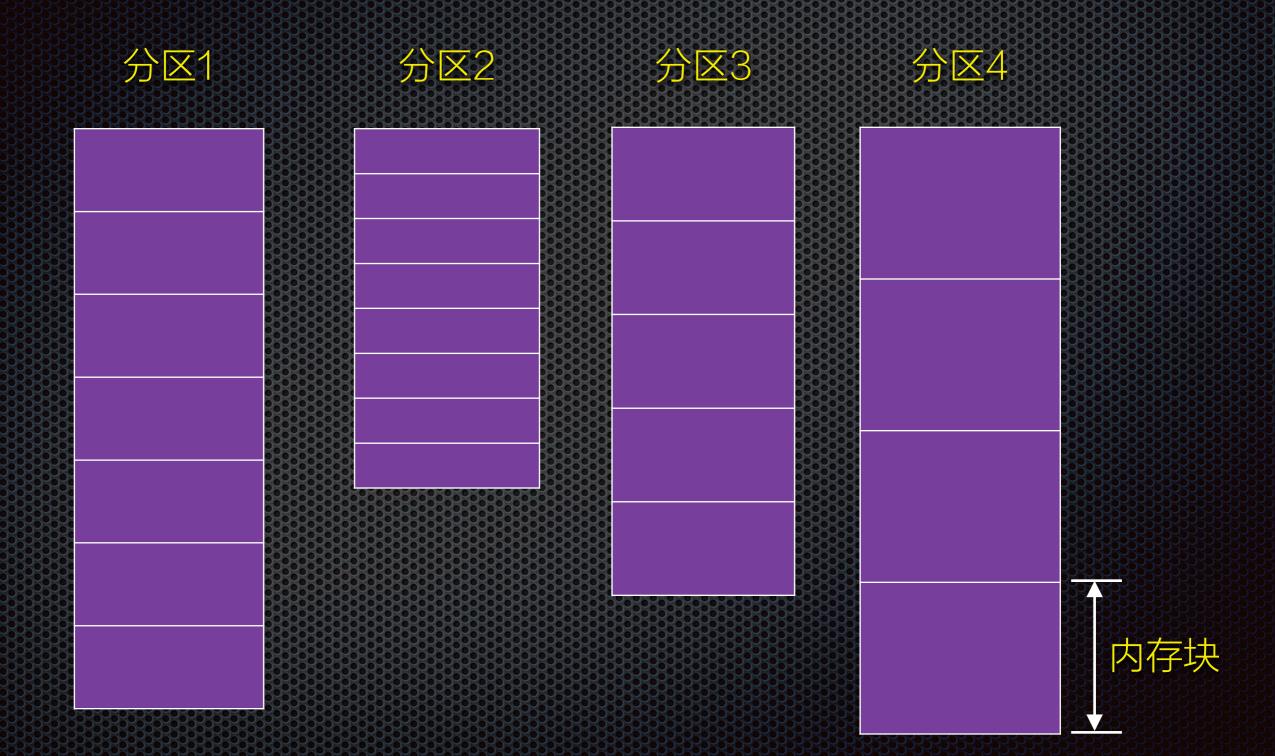
malloc()与free()

- 虽然可以调用标准的malloc()与free()库函数,但有以下一些问题:
 - 在小型嵌入式系统中可能不可用
 - 具体实现可能会相对较大,会占用较多的代码空间
 - 通常不具备线程安全特性
 - 具有不确定性,每次调用的时的时间和开销可能不同
 - 会产生内存碎片
 - 会使得链接器配置的复杂

μ C/OS中的存储管理

- μ C/OS采用的是固定分区的存储管理方法
 - µC/OS把连续的大块内存按分区来管理,每个分区包含有整数个大小相同的块
 - 在一个系统中可以有多个内存分区,用户的应用程序就可以从不同的内存分区中得到不同大小的内存块,但特定的内存块在释放时必须重新放回它以前所属于的内存分区
 - 采用这样的内存管理算法,上面的内存碎片问题就得到了解决

内存分区示意图



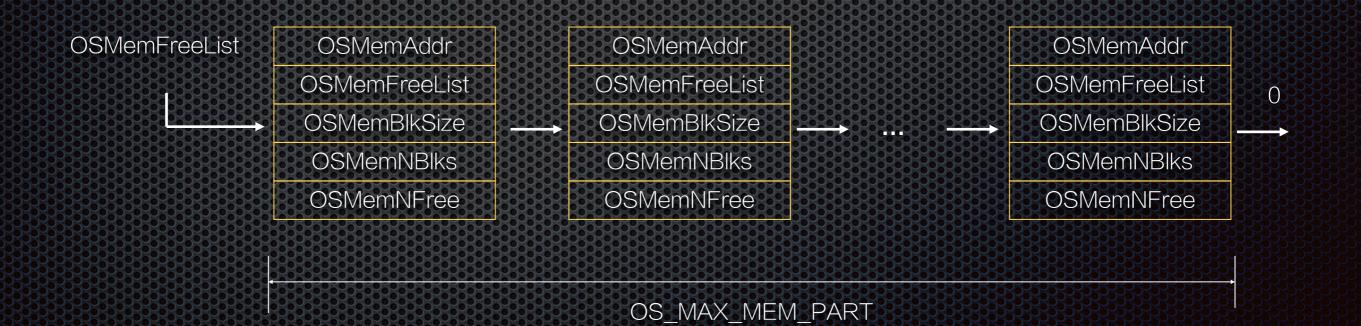
内存控制块

■ 为了便于管理,在µC/OS中使用内存控制块MCB(Memory Control Block)来跟踪每一个内存分区,系统中的每个内存分区都有 自己的MCB

```
typedef struct {
    void *OSMemAddr; /*分区起始地址*/
    void *OSMemFreeList;//下一个空闲内存块
    INT32U OSMemBlkSize; /*内存块的大小*/
    INT32U OSMemNBlks; /*内存块数量*/
    INT32U OSMemNFree; /*空闲内存块数量*/
} OS_MEM;
```

内存管理初始化

- 如果要在μC/OS-II中使用内存管理,需要在OS_CFG.H文件中将开 关量OS MEM EN设置为1
- 这样µC/OS-II 在系统初始化OSInit()时就会调用OSMemInit(),对内 存管理器进行初始化,建立空闲的内存控制块链表



创建一个内存分区

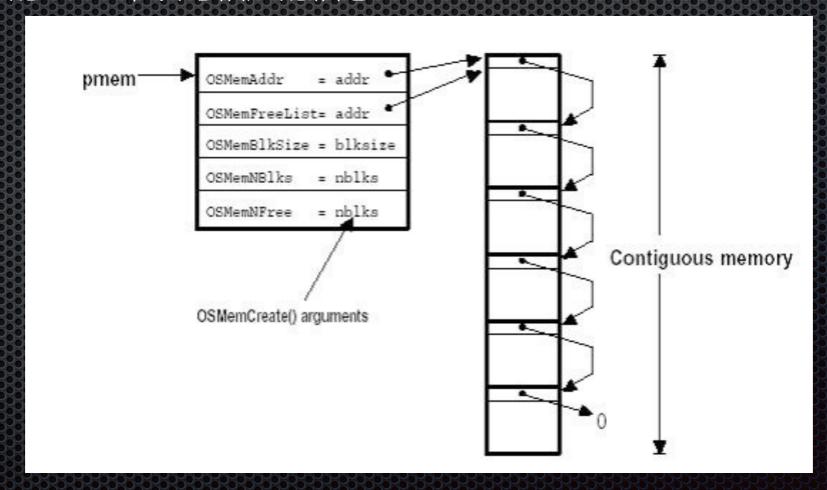
OSMemCreate()

```
OS_MEM *OSMemCreate (
void *addr, // 内存分区的起始地址
INT32U nblks, // 分区内的内存块数
INT32U blksize,// 每个内存块的字节数
INT8U *err); // 指向错误码的指针
```

■ 例子

OS_MEM *CommTxBuf;
INT8U CommTxPart[100][32];
CommTxBuf = OSMemCreate(CommTxPart, 100, 32, &err);

- OSMemCreate()
 - 从系统的空闲内存控制块中取得一个MCB;
 - 将这个内存分区中的所有内存块链接成一个单向链表;
 - 在对应的MCB中填写相应的信息。



分配一个内存块

- void *OSMemGet(OS_MEM *pmem, INT8U *err);
- 功能:
 - 从已经建立的内存分区中申请一个内存块
 - 该函数的唯一参数是指向特定内存分区的指针
 - 如果没有空闲的内存块可用,返回NULL指针
- 应用程序必须知道内存块的大小,并且在使用时不能超过该容量

释放一个内存块

- INT8U OSMemPut(OS_MEM *pmem, void *pblk);
- 功能:
 - 将一个内存块释放并放回到相应的内存分区中
- 注意:用户应用程序必须确认将内存块放回到了正确的内存分区中, 因为OSMemPut()并不知道一个内存块是属于哪个内存分区的

等待一个内存块

- 如果没有空闲的内存块,OSMemGet()立即返回NULL,能否在没有空闲内存块的时候让任务进入等待状态?
- μ C/OS-II本身在内存管理上并不支持这项功能,如果需要的话,可以通过为特定内存分区增加信号量的方法,来实现此功能
- 基本思路: 当应用程序需要申请内存块时,首先要得到一个相应的信号量,然后才能调用OSMemGet()函数

```
OS_EVENT *SemaphorePtr;
OS_MEM *PartitionPtr;
INT8U Partition[100][32];
OS STK TaskStk[1000];
void main(void)
  INT8U err;
  OSInit();
   SemaphorePtr = OSSemCreate(100);
   PartitionPtr = OSMemCreate(Partition, 100, 32, &err);
   OSTaskCreate(Task, (void *)0, &TaskStk[999], &err);
  OSStart();
```

```
void Task (void *pdata)
{
   INT8U err;
   INT8U *pblock;
  for (;;) {
     OSSemPend(SemaphorePtr, 0, &err);
     pblock = OSMemGet(PartitionPtr, &err);
     /* 使用内存块 */
     OSMemPut(PartitionPtr, pblock);
     OSSemPost(SemaphorePtr);
```

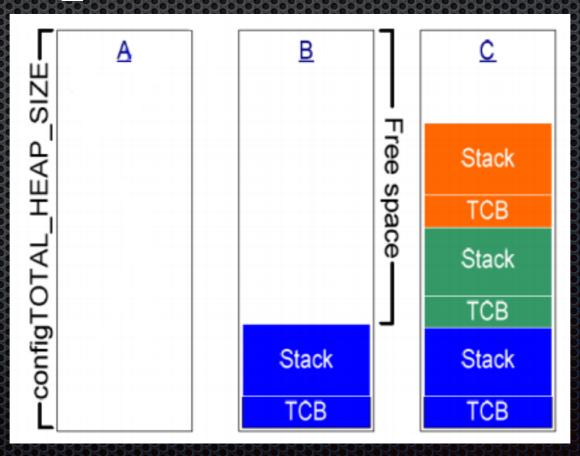
freertos内存管理

■ 三种pvPortMalloc()和vPortFree()的实现范例



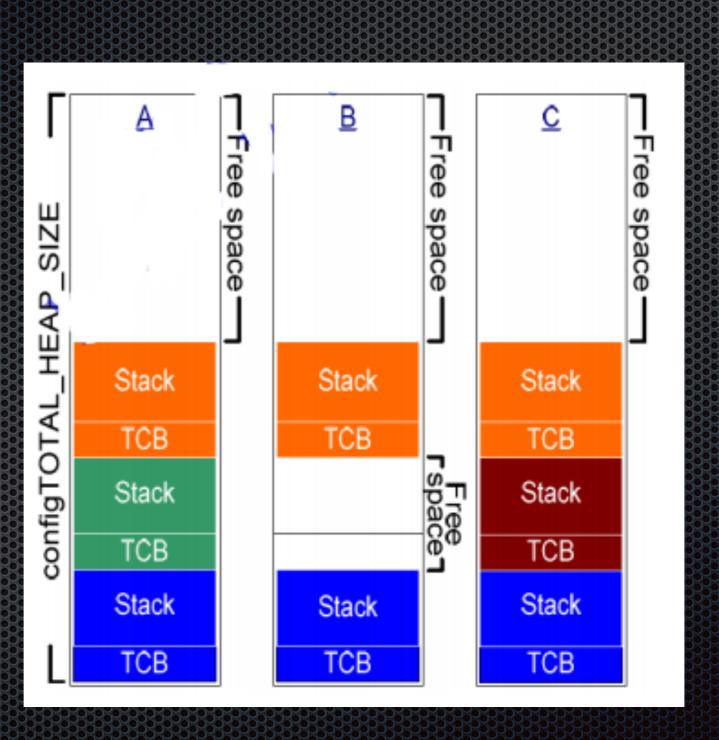
Heap_1.c

- 实现了一个非常基本的pvPortMalloc()版本,而没有实现vPortFree()
 - 如果应用程序不需要删除任务,队列或者信号量,则其具有使用heap_1的潜质,具有确定性
- 将FreeRTOS的内存堆空间看成一个简单的数组,当调用pvPortMalloc()时,则将数组又简单的细分成为更小的内存块,数组大小在FreeRTOSConfig.h中由configTOTAL_HEAP_SIZE定义



Heap_2.c

- 采用了一个最佳匹配算法来分配内存,并支持内存释放。
- 由于声明了一个静态数组,所以会让整个应用程序看起来耗费了很多内存,即使是在数组没有进行任何实际分配之前
- 最佳匹配算法保证pvPortMalloc()会使用最接近请求大小的空间块, 例如:
 - 空间包含了三个空闲内存块,分别为5字节,25字节和100字节
 - pvPortMalloc()被调用用以请求分配20字节大小的内存空间
- Heap_2.c不会把相邻的空闲块合并成一个更大的内存块,所以会产生内存碎片
 - 如果分配和释放的总是相同大小的内存块,则内存碎片不会称为一个问题
 - 所以Heap_2.c适合于那些重复创建与删除具有相同空间任务的应用程序



Heap_3.c

■ 简单的调用了标准库malloc()和free(),但是通过暂时挂起调度器使得 函数调用具备了线程安全特性

时钟节拍

- 时钟节拍是一种特殊的中断
- μC/OS需要用户提供周期性信号源,用于实现时间延时和确认超时
- 节拍率应在10到100Hz之间,时钟节拍率越高,系统的额外负荷就越重
- 时钟节拍的实际频率取决于用户应用程序的精度
- 时钟节拍源可以是专门的硬件定时器,或是来自50/60Hz交流电源的 信号

时钟节拍ISR

```
void OSTickISR(void)
\left\{ 
ight.
  (1)保存处理器寄存器的值;
  (2)调用OSIntEnter()或将OSIntNesting加1;
  (3)调用OSTimeTick(); /*检查每个任务的时间延时*/
  (4)调用OSIntExit();
  (5)恢复处理器寄存器的值;
  (6)执行中断返回指令;
```

时钟节拍函数 OSTimetick()

```
void OSTimeTick (void)
  OS TCB *ptcb;
  OSTimeTickHook();
                                                                  (1)
  ptcb = OSTCBList;
                                                                  (2)
  while (ptcb->OSTCBPrio != OS_IDLE_PRIO) {
                                                                  (3)
    OS ENTER CRITICAL();
    if (ptcb->OSTCBDly != 0) {
      if (--ptcb->OSTCBDly == 0) {
        If (!(ptcb->OSTCBStat & OS_STAT_SUSPEND)) {
                                                                  (4)
                                                                  (5)
          OSRdyGrp
                       = ptcb->OSTCBBitY;
          OSRdyTbl[ptcb->OSTCBY] |= ptcb->OSTCBBitX;
        } else {
          ptcb->OSTCBDly = 1;
    ptcb = ptcb->OSTCBNext;
    OS EXIT CRITICAL();
  OS_ENTER_CRITICAL();
                                                                  (6)
  OSTime++;
                                                                  (7)
  OS EXIT CRITICAL();
```

时间管理

- 与时间管理相关的系统服务:
 - OSTimeDLY()
 - OSTimeDLYHMSM()
 - OSTimeDlyResume()
 - OSTimeGet()
 - OSTimeSet()

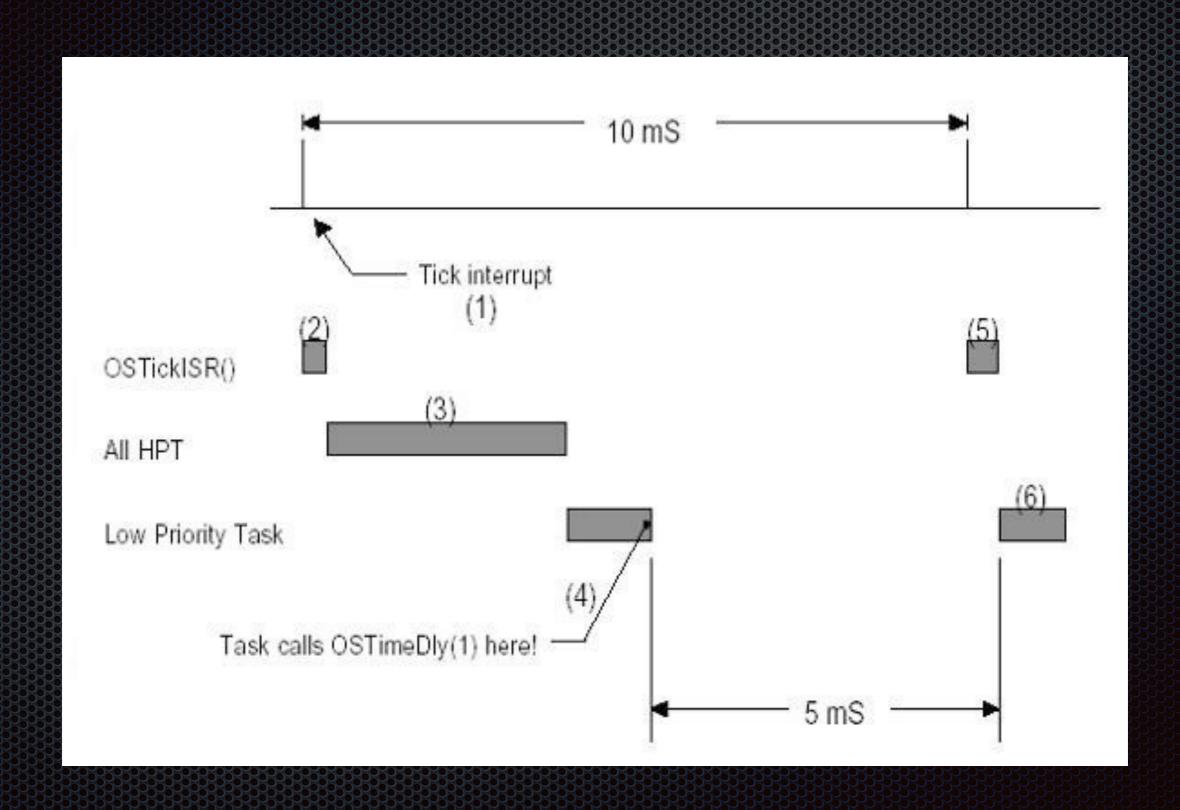
OSTimeDLY()

- OSTimeDLY(): 任务延时函数,申请该服务的任务可以延时一段时间;
- 调用OSTimeDLY后,任务进入等待状态;
- 使用方法
 - void OSTimeDly (INT16U ticks);
 - ticks表示需要延时的时间长度,用时钟节拍的个数来表示。

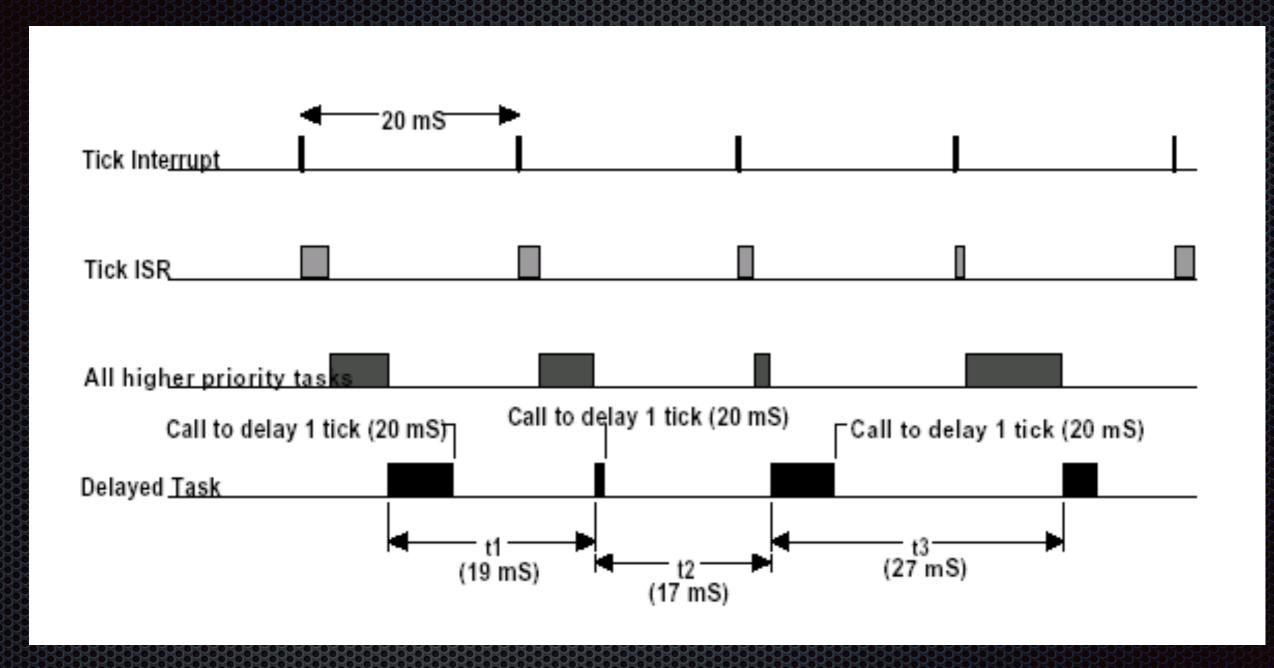
OSTimeDLY()

```
void OSTimeDly (INT16U ticks)
 if (ticks > 0)
    OS_ENTER_CRITICAL();
   if ((OSRdyTbl[OSTCBCur->OSTCBY] &=
      ~OSTCBCur->OSTCBBitX) == 0)
     OSRdyGrp &= ~OSTCBCur->OSTCBBitY;
    OSTCBCur->OSTCBDly = ticks;
    OS_EXIT_CRITICAL();
    OSSched();
```

OSTimeDLY(1)的问题

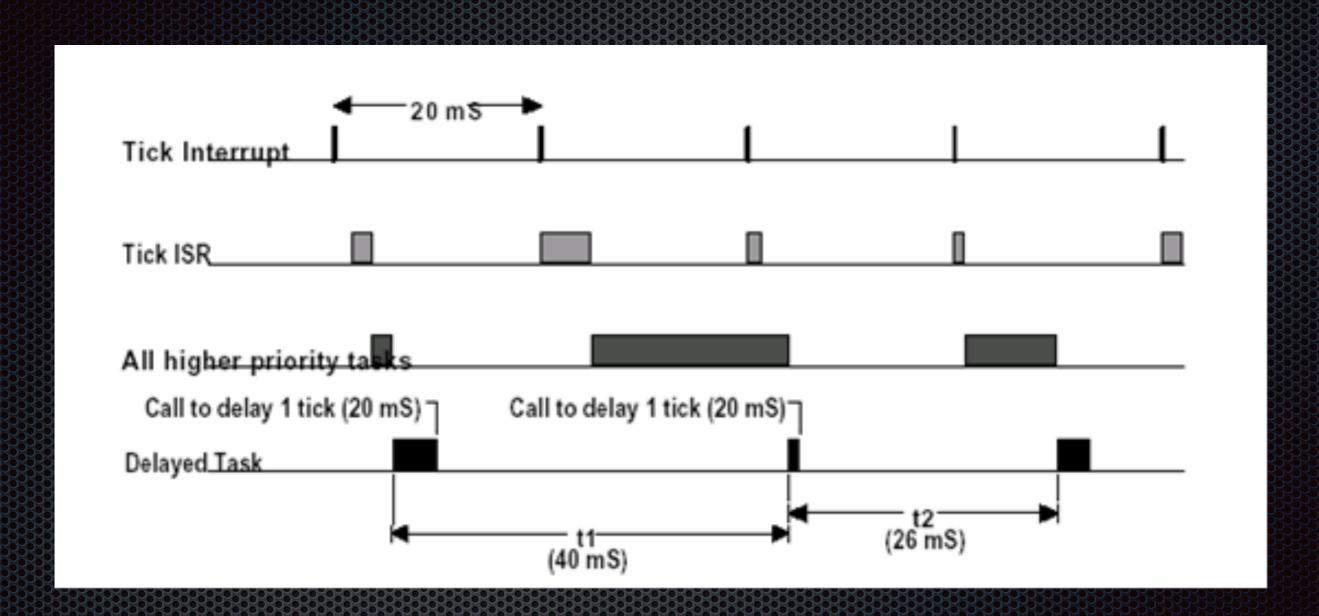


OSTimeDLY的问题(1)



将任务延迟一个时钟节拍(第一种情况)

OSTimeDLY的问题(2)



将任务延迟一个时钟节拍(第二种情况)

解决方案

- 增加微处理器的时钟频率
- 增加时钟节拍的频率
- 重新安排任务的优先级
- 避免使用浮点运算(如果非使用不可,尽量用单精度数)
- 使用能较好地优化程序代码的编译器
- 时间要求苛刻的代码用汇编语言写
- 如果可能,用同一家族的更快的微处理器做系统升级
- 不管怎么样,抖动总是存在的

OSTimeDlyHMSM()

- OSTimeDlyHMSM(): OSTimeDly()的另一个版本,即按时分秒延时函数;
- 使用方法

```
INT8U OSTimeDlyHMSM(INT8U hours, // 小时INT8U minutes, // 分钟INT8U seconds, // 秒INT16U milli // 毫秒);
```

OSTimeDlyResume()

- OSTimeDlyResume(): 让处在延时期的任务提前结束延时,进入就绪状态;
- 使用方法
 - INT8U OSTimeDlyResume (INT8U prio);
 - prio表示需要提前结束延时的任务的优先级/任务ID

系统时间

- 每隔一个时钟节拍,发生一个时钟中断,将一个32位的计数器 OSTime加1
- 该计数器在用户调用OSStart()初始化多任务和4,294,967,295个节拍 执行完一遍的时候从0开始计数
 - 若时钟节拍的频率等于100Hz,该计数器每隔497天就重新开始计数
- OSTimeGet(): 获得该计数器的当前值;
 - INT32U OSTimeGet (void);
- OSTimeSet():设置该计数器的值。
 - void OSTimeSet (INT32U ticks);