

μC/OS-II 移植到 KeilC51 小模式下简介

李章林¹

(¹ 南开大学电子应用实验室, wzzlin@nankai.edu.cn)

1 概述

前段时间我阅读了杨屹的关于“ucos51 移植心得”,并考虑到能否将 ucos-II 移植到 KeilC51 的小模式下。由于小模式运行速度比大模式运行速度快很多,这将有利于提高系统的速度。

2 移植

我的移植程序主要侧重在结合 KeilC51 的特点,提高移植以后的代码的执行效率。主要做以下几方面的优化:

2.1 将所有的外部变量的存储类型改为 xdata 类型

由于程序中存在大量的外部变量,其中包括大型数组,所以无法在小模式下编译通过,所以将所有的外部变量都申明为 xdata 类型。

2.2 尽量使用指定存储类型的指针(memory-specific pointer)不使用一般指针(generic pointer)

使用指定存储类型的指针比使用一般指针效率高。我们能够将程序中所有的 generic pointer 都改为 memory-specific pointer,这是因为:

- 1) 首先程序中用到的一般指针包括两类:指向缓冲区的数据指针和指向函数的函数指针。
- 2) 缓冲区一般都定义为外部变量,而我们已经将外部变量都申明为 xdata 类型,所以对于这种情况,只要指针改为指向 xdata 数据类型的指针就可以了。
- 3) 指向函数的指针指向代码区,所以将这种指针改为指 code 数据类型的指针。

2.3 任务堆栈结构设计

任务堆栈结构设计是移植的关键部分。任务堆栈用于保存任务切换时的 context。

由于程序在小模式下编译所以仿真栈在内部 RAM 中,仿真栈将从 0xFF 地址开始向下生长。可重入函数的局部变量和函数参数将放在仿真堆栈中。

所以当任务切换时需要保存的 context 有:

仿真栈指针?C_IBP、仿真栈内容、硬件栈大小(用于计算 SP 的值)、硬件栈内容(包括压入硬件栈的寄存器)。

KeilC51 程序在进入中断函数以后有时将重要寄存器压入堆栈，这就是这里所说的“压入硬件栈的寄存器”。任务堆栈结构中的寄存器的排列顺序必须和 KeilC51 程序进入中断以后的寄存器压栈顺序相同。查看中断函数的反汇编程序可以了解压栈的顺序。

最后的任务栈结构如图 1。



图1 任务栈结构

参考文献：

[1] (专著)jean j labrosse. μ c/os-ii - 源码公开的实时嵌入式操作系统.邵贝贝等译.[M]北京：中国电力出版社，2001. 29 - 30.

[2] 李章林，张立民. ANSIC 程序到 KeilC51 的移植心得. “2003 年全国单片机和嵌入式系统年会”论文集.2003 年

[3]杨屹 《uCOS51 移植心得》<http://www.zlgmcu.com/philips/philips-embedsys.asp> 2002 年 10 月 3 P3,P3

[4]杨屹 《uCOS51 重入问题的解决》<http://www.zlgmcu.com/philips/philips-embedsys.asp> 2002 年 10 月 9