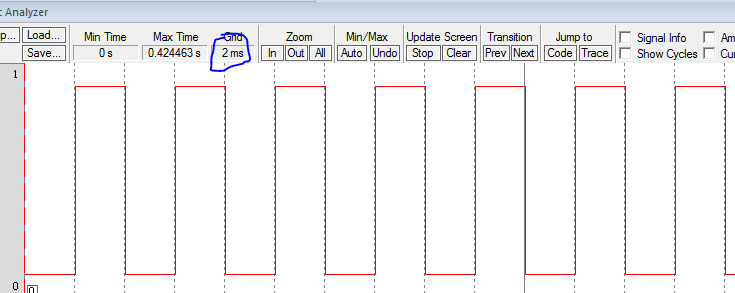
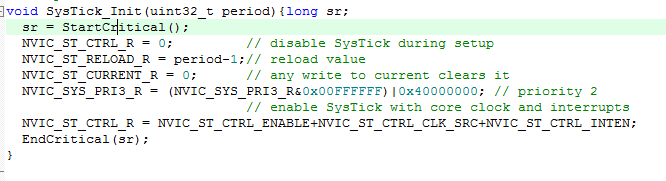
系统时钟中断以及中断优先级抢占现象分析实验

1. 系统时钟中断

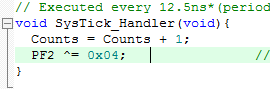


关键代码分析：



系统时钟初始化函数设置了重装值和当前值，将中断允许信号打开，并且设置了系统时钟中断的优先级

NVIC\_SYS\_PRI3\_R的高8位分配给了系统时钟的优先级定义，系统时钟只占用前三位，0x40000000代表将系统时钟优先级设置为010即为2

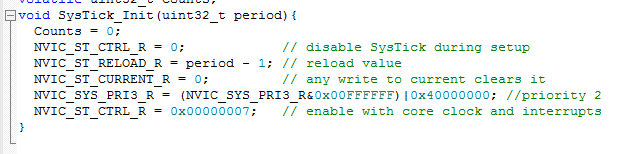


中断处理程序中PF2翻转一次，即每当系统时钟中断发生时，PF2都会发生翻转。

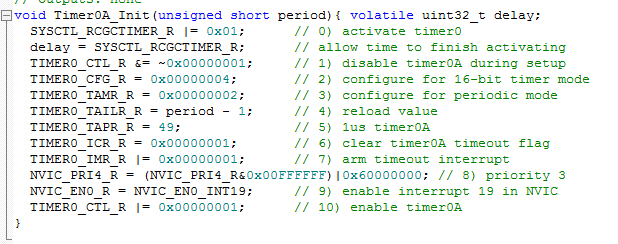
1. 中断的优先级抢占

1）修改优先级之前

系统时钟的优先级=2

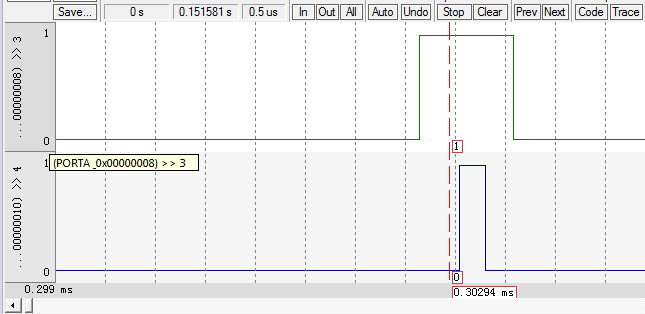


定时器A优先级=3



所以理论上应该有系统时钟中断在定时器A中断时抢占中断现象

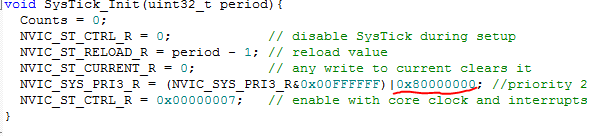
表现在波形上为：PF4在PF3置位时置位，并因此延长了PF3的置位时间。



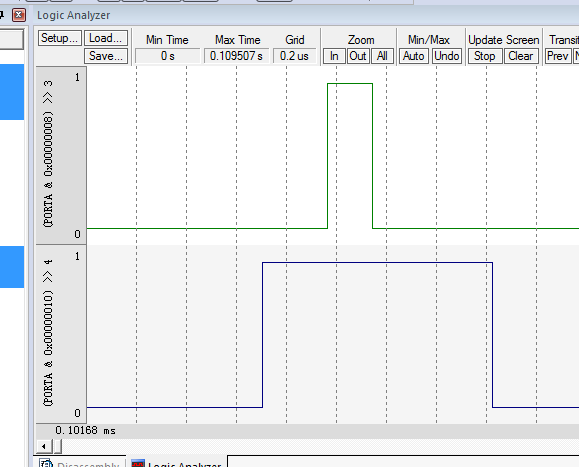
2）修改优先级之后：

将系统时钟优先级修改为4即100，表现在NVIC\_SYS\_PRI3\_R寄存器上就是0X80000000

定时器A优先级不变，保持为3



重新编译链接，运行项目后发现波形有所不同了



PF3的置位出现在PF4置位和复位之间，并因此延长了PF4的置位时间，表明定时器A中断抢占了系统时钟中断。

结果表明优先级设定数值越小，中断优先级越大