

第5章 定时器

本章将介绍 STM32F103C8T6 片内定时器的结构和用法,按照从简单到复杂的顺序依次介绍系统节拍定时器、看门狗定时器、实时时钟和通用定时器,其中,系统节拍定时器是 Cortex-M3 内核的定时器组件,主要用于为嵌入式实时操作系统提供时钟节拍(一般定时频率取为 100Hz)。STM32F103C8T6 具有 4 个定时器,其中定时器 1 为高级定时器、定时器 2~4 为通用定时器,本章将主要介绍通用定时器,且以定时器 2 为例。

本章的学习目标:

- 了解看门狗定时器与实时时钟;
- 熟悉系统节拍定时器的工作原理;
- 掌握系统节拍定时器的 HAL 类型程序设计方法;
- 熟练应用寄存器或 HAL 库进行通用定时器程序设计。

5.1 系统节拍定时器

系统节拍定时器 SysTick 是一个 24 位的减计数器,常用于产生 100Hz 的定时中断(即系统节拍定时器异常,见表 1-4),用作嵌入式实时操作系统的时钟节拍。

5.1.1 系统节拍定时器的工作原理

系统节拍定时器的结构如图 5-1 所示。

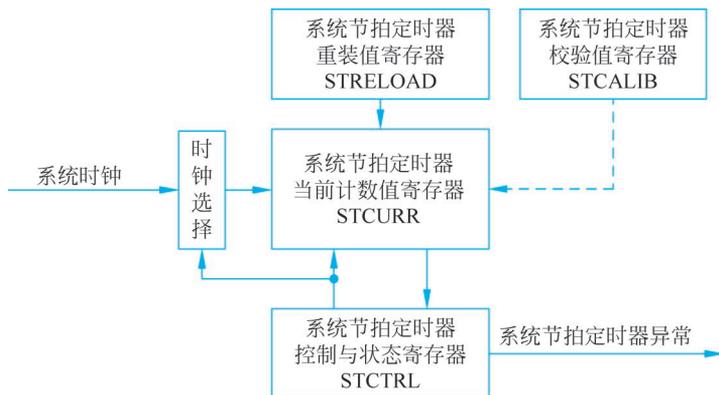


图 5-1 系统节拍定时器的结构

图 5-1 表明系统节拍定时器有 4 个相关的寄存器,即 STCTRL、STRELOAD、STCURR 和 STCALIB,了解了这 4 个寄存器的内容,即可掌握系统节拍定时器的工作原理。这 4 个寄存器的内容如表 5-1~表 5-4 所示。

表 5-1 系统节拍定时器控制与状态寄存器 STCTRL

位 号	符 号	复位值	含 义
0	ENABLE	0	写入 1,启动系统节拍定时器;写入 0,关闭系统节拍定时器
1	TICKINT	0	写入 1,开放系统节拍定时器定时中断;写入 0,关闭系统节拍定时器定时中断
2	CLKSOURCE	1	写入 1,选择系统时钟为系统节拍定时器时钟源;写入 0,选择外部时钟为系统节拍定时器时钟源,对于 STM32F103C8T6 无效
15:3	—	—	保留,仅能写入 0
16	COUNTFLAG	0	当系统节拍定时器减计数到 0 时,该位自动置位,读 STCTRL 寄存器时自动清零
31:17	—	—	保留,仅能写入 0

表 5-2 系统节拍定时器重装值寄存器 STRELOAD

位 号	符 号	复位值	含 义
23:0	RELOAD	0	系统节拍计数器计数到 0 后,下一个时钟节拍后将 RELOAD 的值装入 STCURR 寄存器中
31:24	—	—	保留,仅能写入 0

表 5-3 系统节拍定时器当前计数值寄存器 STCURR

位 号	符 号	复位值	含 义
32:0	CURRENT	0	可读出系统节拍定时器的当前定时值;写入任意值,都将清除 CURRENT 的值,并清除 STCTRL 寄存器的 COUNTFLAG 位
31:24	—	—	保留,仅能写入 0

表 5-4 系统节拍定时器校验值寄存器 STCALIB

位 号	符 号	复位值	含 义
23:0	TENMS	0x2328	当系统时钟为 9MHz 时,1ms 定时间隔的计数值,这里的 0x2328 为十进制数 9000
29:24	—	—	保留,仅能写入 0
30	SKEW	0	为 0 表示 TENMS 的值是准确的;为 1 表示 TENMS 的值是不准确的
31	NOREF	0	为 0 表示有独立的参考时钟;为 1 表示独立的参考时钟不可用

根据上述对系统节拍定时器的分析,可知设计一个定时频率为 100Hz(即定时周期为 10ms)的系统时钟节拍定时器,可采用以下语句(结合上述表 5-1~表 5-4)。

(1) 配置 STCTRL 为 $(1uL \ll 1) | (1uL \ll 2)$,即关闭系统节拍定时器并开放系统节拍定时器中断,同时设置系统时钟为系统节拍定时器时钟源。此时对于 STM32F103C8T6 微控制器而言,系统时钟为 72MHz,芯片手册上明确说明系统时钟的 8 分频值用作系统节

拍定时器的输入时钟信号(见图 1-3),但实际测试发现,系统节拍定时器的输入时钟信号仍然是 72MHz,即没有所谓的 8 分频器。

(2) 向 STCURRE 寄存器写入任意值,如写入 0,清除 STCURRE 的值,同时清除 STCTRL 的 COUNTFLAG 位。

(3) 向 STRELOAD 寄存器写入 720000-1,即十六进制数 0x1193F。

(4) 配置 STCTRL 的第 0 位为 1(其余位保持不变),启动系统节拍定时器。

系统节拍定时器相关的寄存器定义在 CMSIS 库头文件 core_cm3.h 中,如程序段 5-1 所示。

程序段 5-1 系统节拍定时器相关的寄存器定义(摘自 core_cm3.h 文件)

```

1  typedef struct
2  {
3      __IO uint32_t CTRL; // 偏移地址: 0x000 (可读/可写) 系统节拍定时器控制与状态寄存器
4      __IO uint32_t LOAD; // 偏移地址: 0x004 (可读/可写) 系统节拍定时器重装值寄存器
5      __IO uint32_t VAL; // 偏移地址: 0x008 (可读/可写) 系统节拍定时器当前计数值寄存器
6      __IO uint32_t CALIB; // 偏移地址: 0x00C (只读) 系统节拍定时器校验值寄存器
7  } SysTick_Type;
8
9  #define SCS_BASE      (0xE000E000UL)
10 #define SysTick_BASE  (SCS_BASE + 0x0010UL)
11
12 #define SysTick      ((SysTick_Type *)SysTick_BASE)

```

系统节拍定时器的 4 个寄存器 STCTRL、STRELOAD、STCURRE 和 STCALIB 的地址分别为 0xE000 E010、0xE000 E014、0xE000 E018 和 0xE000 E01C。上述程序段第 1~7 行自定义结构体类型 SysTick_Type 的各个成员与系统节拍定时器的 4 个寄存器按偏移地址一一对应(基地址为 0xE000 E010),因此,第 12 行的 SysTick 为指向系统节拍定时器的各个寄存器的结构体指针。

在 CMSIS 库头文件 core_cm3.h 中还定义了一个初始化系统节拍定时器的函数,如程序段 5-2 所示。

程序段 5-2 系统节拍定时器初始化函数(摘自 core_cm3.h 文件)

```

1  __STATIC_INLINE uint32_t SysTick_Config(uint32_t ticks)
2  {
3      if ((ticks - 1UL) > SysTick_LOAD_RELOAD_Msk)
4      {
5          return (1UL);
6      }
7      SysTick->LOAD = (uint32_t)(ticks - 1UL);
8      NVIC_SetPriority(SysTick_IRQn, (1UL << __NVIC_PRIO_BITS) - 1UL);
9      SysTick->VAL = 0UL;
10     SysTick->CTRL = SysTick_CTRL_CLKSOURCE_Msk |
11                    SysTick_CTRL_TICKINT_Msk |
12                    SysTick_CTRL_ENABLE_Msk;
13     return (0UL);
14 }

```

函数 SysTick_Config 用于初始化系统定时器 SysTick,参数 ticks 表示系统节拍定时器的计数初值。第 1 行的 uint32_t 为自定义的无符号 32 位整型类型, __STATIC_INLINE 即 static inline,用于定义静态内联函数。第 3 行的 SysTick_LOAD_RELOAD_Msk 为宏常量 0x00FF FFFF,这是因为系统节拍定时器是 24 位的减计数器,最大值为 0x00FF FFFF,

所以,当第3行为真时,说明参数 ticks 的值超过了系统节拍定时器的最大计数值,故第5行返回1,表示出错。第7行将 ticks 计数值减去1的值作为初值赋给 LOAD 寄存器(即系统节拍定时器重装值寄存器 STRELOAD),第8行调用 CMSIS 库函数 NVIC_SetPriority 设置系统节拍定时器异常的优先级号为15(参考表4-2和程序段4-2)。第9行向 VAL 寄存器(即系统节拍定时器当前计数值寄存器 STCURR)写入0,使得 LOAD 内的值装入 VAL 寄存器中。第10行启动系统节拍定时器,并且打开系统节拍定时器中断,其中,宏常量 SysTick_CTRL_CLKSOURCE_Msk、SysTick_CTRL_TICKINT_Msk 和 SysTick_CTRL_ENABLE_Msk 依次为(1uL << 2)、(1uL << 1)和(1uL << 0)。

根据程序段5-2可知,设计一个定时频率为100Hz(即定时周期为10ms)的系统时钟节拍定时器,只需要调用语句 SysTick_Config(720000uL)即可。

5.1.2 系统节拍定时器的寄存器工程实例

系统节拍定时器异常一般用作嵌入式实时操作系统的时钟节拍,也可以用作普通的定时中断处理。这里使用系统节拍定时器实现 LED 灯 D3 的闪烁功能,其实现步骤如下。

(1) 在工程 PRJ02 的基础上,新建寄存器类型的工程 PRJ03,保存在目录 D:\STM32F103C8T6REG\PRJ03 下,此时的工程 PRJ03 与工程 PRJ02 完全相同。

(2) 新建文件 systick.c 和 systick.h,这两个文件保存在目录 D:\STM32F103C8T6REG\PRJ03\BSP 下,其代码分别如程序段5-3和程序段5-4所示。

程序段 5-3 文件 systick.c

```
1 //Filename:systick.c
2
3 #include "includes.h"
4
5 void SysTickInit(void)
6 {
7     SysTick_Config(720000uL);
8 }
9
10 void SysTick_Handler(void)
11 {
12     static Int08U i = 0;
13     i++;
14     if(i == 100)
15         LED(2,1);
16     if(i == 200)
17     {
18         i = 0;
19         LED(2,0);
20     }
21 }
```

第5~8行的函数 SysTickInit 调用系统函数 SysTick_Config(第7行),配置系统节拍定时器的工作频率为100Hz。

第10~21行为系统节拍定时器异常服务函数,第10行的函数名 SysTick_Handler 是系统指定的,参考1.6节,该函数名来自启动文件 startup_stm32f10x_md.s 中同名的标号。第12行定义静态变量 i,如果 i 累加到100(表示经过了1s),则 LED 灯 D3 亮(第15行);如



视频讲解

果 i 从 100 累加到 200(表示又经过了 1s), 则 LED 灯 D3 灭(第 19 行), 同时把变量 i 清零。

程序段 5-4 文件 systick.h

```

1 //Filename: systick.h
2
3 #ifndef _SYSTICK_H
4 #define _SYSTICK_H
5
6 void SysTickInit(void);
7
8 #endif

```

文件 `systick.h` 中声明了文件 `systick.c` 中定义的函数 `SysTickInit`(第 6 行), 该函数用于系统节拍定时器的初始化。

(3) 修改文件 `main.c`、`includes.h` 和 `bsp.c`, 分别如程序段 5-5~程序段 5-7 所示。

程序段 5-5 文件 main.c

```

1 //Filename: main.c
2
3 #include "includes.h"
4
5 int main(void)
6 {
7     BSPInit();
8     while(1)
9     {
10    }
11    return 0;
12 }

```

在文件 `main.c` 中, `main` 函数仅在第 7 行调用 `BSPInit` 函数实现外设的初始化, 然后, 进入一个空的无限循环体(第 8~10 行), 因此, `main` 函数中不执行具体的处理工作。

程序段 5-6 文件 includes.h

```

1 //Filename: includes.h
2
3 #include "stm32f10x.h"
4
5 #include "vartypes.h"
6 #include "bsp.h"
7 #include "led.h"
8 #include "key.h"
9 #include "beep.h"
10 #include "systick.h"

```

相对于程序段 4-3 而言, 这里添加了第 10 行, 即包括 `systick.h` 头文件。

程序段 5-7 文件 bsp.c

```

1 //Filename: bsp.c
2
3 #include "includes.h"
4
5 void BSPInit()
6 {
7     LEDInit();

```

```

8   BEEPInit();
9   KEYInit();
10  EXTIKeyInit();
11  SysTickInit();
12  }

```

相对于程序段 4-4 而言,这里添加了第 11 行,即调用了系统节拍定时器初始化函数。

(4) 将 systick.c 文件添加到工程管理器的 BSP 分组下,建设好的工程 PRJ03 如图 5-2 所示。

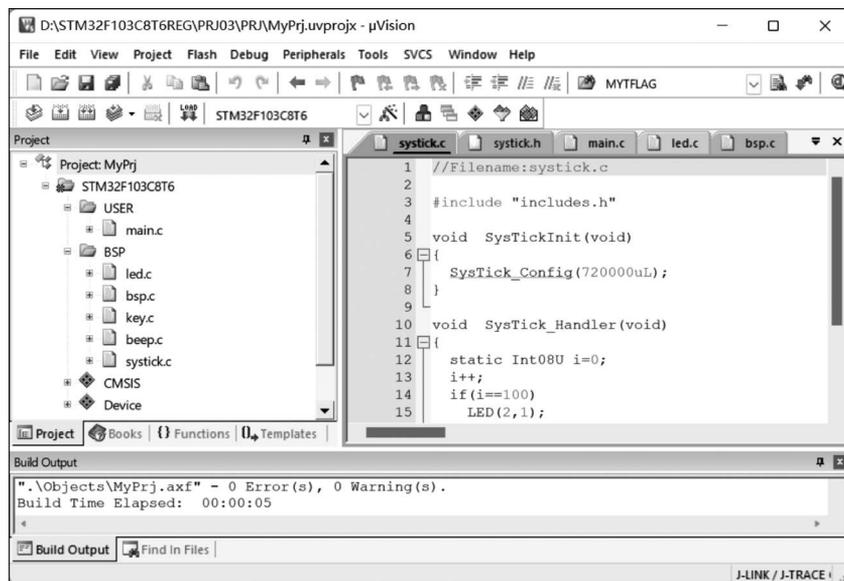


图 5-2 工程 PRJ03 工作窗口

工程 PRJ03 的工作流程如图 5-3 所示。

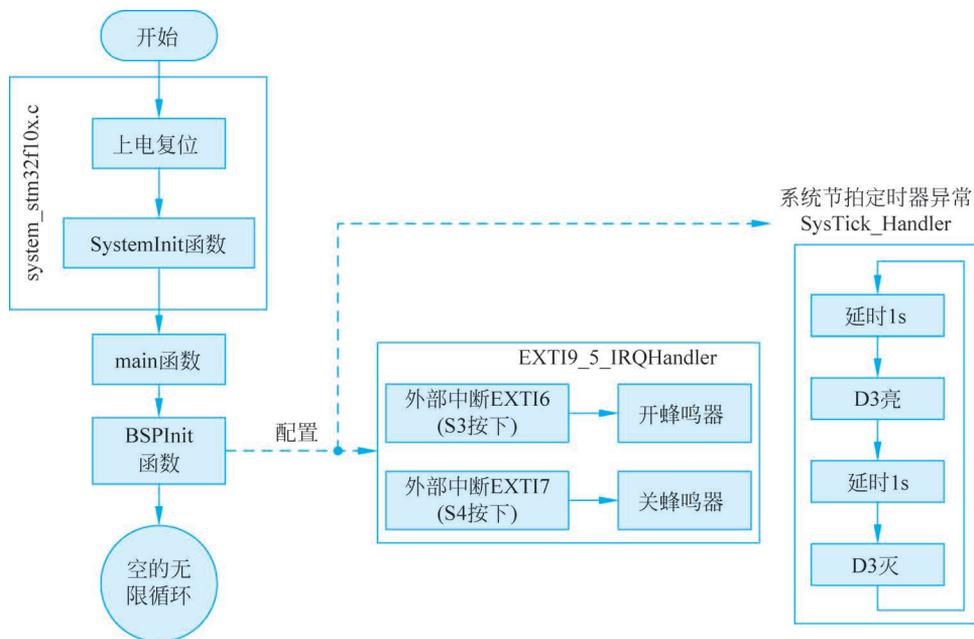


图 5-3 工程 PRJ03 的工作流程

由图 5-3 可知,在工程 PRJ03 中,主函数 main 主要完成了系统的外设初始化工作,同时,工程 PRJ03 保留了工程 PRJ02 中的按键处理功能,并添加了系统节拍定时器功能。由于配置系统节拍定时器的工作频率为 100Hz,所以,定时异常每触发 100 次相当于延时 1s。添加静态计数变量,使得系统节拍定时器异常服务函数实现了每隔 1s 使 LED 灯 D3 状态切换一次的功能。



视频讲解

5.1.3 系统节拍定时器的 HAL 工程实例

系统节拍定时器的 HAL 类型工程的建设方法如下。

(1) 在工程 HPrj02 的基础上,新建工程 HPrj03,保存在 D:\STM32F103C8T6HAL\HPrj03 目录下,此时的工程 HPrj03 与工程 HPrj02 完全相同。

(2) 基于 STM32CubeMX 生成的 HAL 类型工程在默认情况下,SysTick 定时器工作在 1000Hz 下,其中断处理函数为 HAL_IncTick,即每 1ms 执行一次该函数。

(3) 修改 mymain.c,如程序段 5-8 所示,即函数 mymain 中仅有一个空的无限循环体;新建文件 systick.c,其代码如程序段 5-9 所示。这两个文件保存在目录 D:\STM32F103C8T6HAL\HPrj03\BSP 下。

程序段 5-8 文件 mymain.c

```

1 //Filename: mymain.c
2
3 #include "includes.h"
4
5 void mymain(void)
6 {
7     while(1)
8     {
9     }
10 }
```

程序段 5-9 文件 systick.c

```

1 //Filename:systick.c
2
3 #include "includes.h"
4
5 void HAL_IncTick(void) //SysTick: 1kHz
6 {
7     static Int16U i = 0;
8     i++;
9     if(i == 1000)
10        LED(2,1);
11    if(i == 2000)
12    {
13        i = 0;
14        LED(2,0);
15    }
16 }
```

第 5 行的 HAL_IncTick 为 HAL 库函数,实质上 SysTick 定时器的中断回调函数,每 1ms 执行一次。第 7 行定义 16 位整型静态变量 i; 每执行一次 HAL_IncTick 函数,i 自增 1; 如果 i 累加到 1000(即经历 1s),则执行第 9~10 行,LED 灯 D3 亮; 如果 i 累加到 2000(即

又经历 1s), 则执行第 11~15 行, 清零 i, 同时 LED 灯 D3 灭。

(4) 将 systick.c 文件添加到工程管理器的 App/User/BSP 分组下, 即完成工程 HPj03 的建设工作, 如图 5-4 所示。

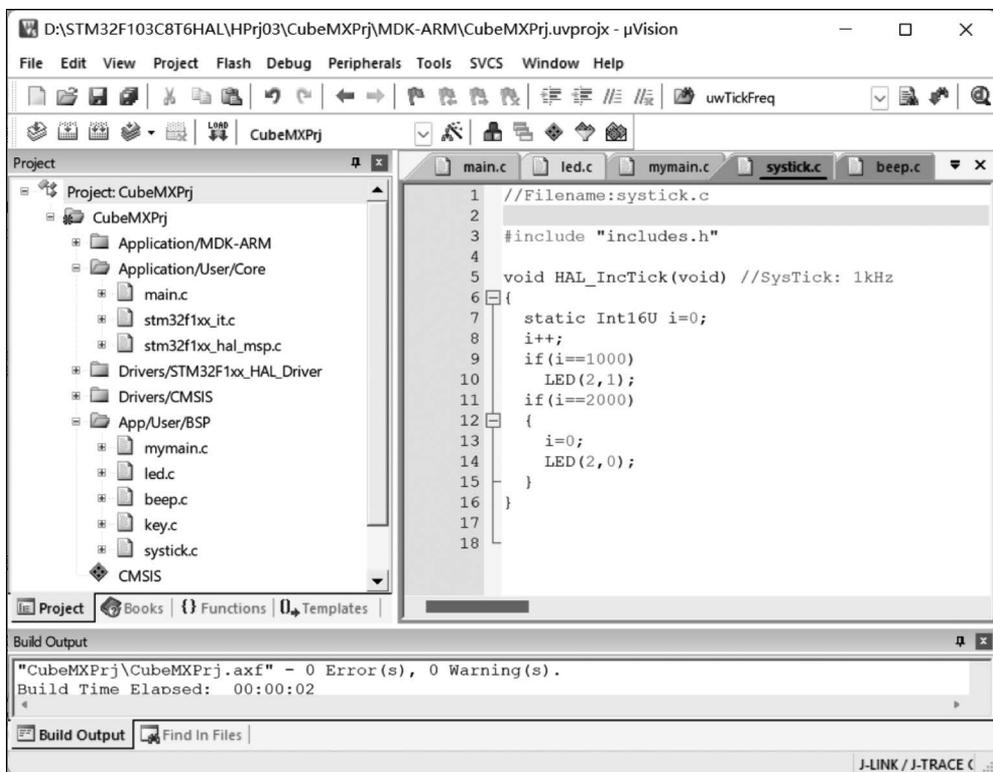


图 5-4 工程 HPj03 工作窗口

5.2 看门狗定时器

STM32F103C8T6 微控制器中有两个看门狗, 即独立看门狗和窗口看门狗。本书仅介绍相对复杂的窗口看门狗。

5.2.1 窗口看门狗定时器的工作原理

窗口看门狗定时器的结构如图 5-5 所示。

由图 5-5 可知, 窗口看门狗定时器的时钟源为 PCLK1(工作频率为 36MHz), 经过 4096 分频后, 再经过 WWDG_CFR 寄存器指定的分频后, 送给看门狗计数器。这里的 WWDG_CFR 寄存器只有第[9:0]位有效, 其中, 第[8:7]位记为 WDG TB[1:0], 用于指定分频值为 $1/2^{WDG TB[1:0]}$, 例如, WDG TB[1:0] 设为 11b, 则分频值为 1/8。WWDG_CFR 的第 9 位记为 EWI, 该位置 1, 则看门狗计数器 T[6:0] 减计数到 0x40 时, 产生看门狗中断。WWDG_CFR 的第[6:0]位为窗口, 最大值为 0x7F, 最小值为 0x41, 当 T[6:0] 的值大于 W[6:0] 的值时, 向 T[6:0] 赋值(即喂狗)将产生复位。

WWDG_CR 寄存器只有第[7:0]位有效, 其中, 第[6:0]位为看门狗计数器 T[6:0], 第

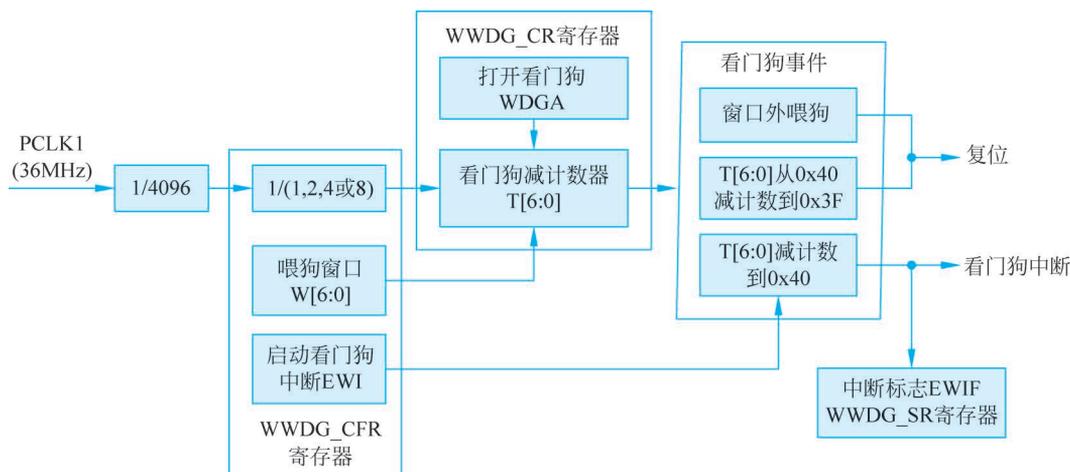


图 5-5 窗口看门狗定时器的结构

7 位记为 WDGA, 设为 1 则启动看门狗, 只有复位后才能自动清零。当看门狗计数器减计数到 0x40 时, 将产生看门狗中断(若 EWI 位为 1); 当看门狗计数器从 0x40 减计数到 0x3F 时(即 T[6] 由 1 变为 0), 将产生复位。

WWDG_SR 寄存器只有第 0 位有效, 记为 EWIF, 当产生看门狗中断时, EWIF 位自动置 1, 写入 0 可清零该位。

在图 5-5 中, 如果配置 WWDG_CFR 寄存器的 WDG TB[1:0] 为 11b, 则看门狗每隔 $910\mu\text{s}$ 减计数 1, 由于看门狗中断和看门狗复位只相差一个计数时间, 即相差 $910\mu\text{s}$, 所以, 在看门狗中断服务程序中应首先喂狗, 然后执行其他处理。如果设定看门狗计数器的初始值为 0x6D, 则减计数到 0x40 时, 减计数值为 0x2D, 即十进制数 45, 所花费的时间为 40.96ms, 即看门狗中断每 40.96ms 触发一次。在 5.2.2 节的工程实例中, 使用了该配置方式。

5.2.2 窗口看门狗定时器的寄存器类型实例

本节拟把看门狗定时器 WWDG 用作普通的定时器, 实现每隔 1s LED 灯 D3 闪烁的功能。在工程 PRJ02 的基础上, 新建工程 PRJ04, 保存在目录 D:\STM32F103C8T6REG\PRJ04 下, 此时的工程 PRJ04 与工程 PRJ02 完全相同。然后, 执行以下的步骤。

- (1) 修改文件 main.c, 如程序段 5-5 所示, 即在 main 函数的无限循环体中, 不执行任何处理。
- (2) 新建文件 wwdog.c 和 wwdog.h, 如程序段 5-10 和程序段 5-11 所示, 保存在目录 D:\STM32F103C8T6REG\PRJ04\BSP 下。

程序段 5-10 文件 wwdog.c

```

1 //Filename: wwdog.c
2
3 #include "includes.h"
4
5 void WWDGInit(void)
6 {
7     RCC->APB1ENR |= (1uL << 11);
8
9     WWDG->CR = 0x6D; // T[6:0] = 0x6D
10    WWDG->CFR = (1uL << 9) | (3uL << 7) | (0x40 << 0); //打开看门狗中断, 8 分频

```



视频讲解

```

11     WWDG->SR = 0;
12     WWDG->CR |= (1uL<<7);           //打开看门狗
13     NVIC_EnableIRQ(WWDG_IRQn);
14 }
15
16 void WWDG_IRQHandler(void)
17 {
18     static Int16U i = 0;
19
20     WWDG->CR = 0x6D;
21
22     i++;
23     if(i == 25)
24         LED(2,1);
25     if(i == 50)
26     {
27         i = 0;
28         LED(2,0);
29     }
30
31     WWDG->SR = 0;
32     NVIC_ClearPendingIRQ(WWDG_IRQn);
33 }

```

第 5~14 行为看门狗定时器初始化函数 `WWDG_Init`。第 7 行打开看门狗定时器时钟源(`RCC_APB1ENR` 寄存器含义请参考 `STM32F103 参考手册`,其中,第 11 位置 1 表示打开看门狗定时器的时钟源);第 9 行向看门狗计数器赋初值 `0x6D`;第 10 行设置看门狗中断有效、1/8 分频值和窗口值为 `0x40`,表示在 `0x40` 至 `0x7F` 间(这是窗口大小)间可正常“喂狗”,不触发复位异常;第 11 行清零中断标志位;第 12 行启动看门狗定时器。第 13 行调用 CMSIS 库函数打开看门狗 NVIC 中断。

第 16~33 行为看门狗中断服务函数 `WWDG_IRQHandler`,该函数名是系统设定的(参考 1.6 节)。第 18 行定义静态变量 `i`,第 20 行喂狗;第 22~29 行执行 LED 灯 D3 的闪烁操作,由于看门狗中断每 40.96ms 触发一次,触发 25 次约 1s,当 `i` 累加到 25 时,LED 灯 D3 亮,当 `i` 由 25 累加到 50 时,LED 灯 D3 灭。第 31 行清零看门狗中断标志位;第 32 行清除看门狗中断的 NVIC 中断标志位。

程序段 5-11 文件 `wwdog.h`

```

1 //Filename: wwdog.h
2
3 #ifndef _WWDG_H
4 #define _WWDG_H
5
6 void WWDG_Init(void);
7
8 #endif

```

文件 `wwdog.h` 是文件 `wwdog.c` 对应的头文件,用于声明 `wwdog.c` 中定义的函数,这里第 6 行声明了 `WWDG_Init` 函数。

(3) 在 `includes.h` 文件的末尾添加语句 `#include "wwdog.h"`,即在总的包括头文件中包括文件 `wwdog.h`。

(4) 在 `bsp.c` 文件的 `BSP_Init` 函数中,添加对函数 `WWDG_Init` 的调用,如程序段 5-12 所示。

程序段 5-12 文件 bsp.c

```

1 //Filename: bsp.c
2
3 #include "includes.h"
4
5 void BSPInit()
6 {
7     LEDInit();
8     BEEPInit();
9     KEYInit();
10    EXTIKeyInit();
11    WWDGInit();
12 }

```

文件 bsp.c 中的函数 BSPInit(第 5~12 行)用于初始化 STM32F103C8T6 微控制器的片上外设。相对于程序段 4-4 而言,这里添加的第 11 行调用了看门狗初始化函数 WWDGInit,用于实现对看门狗定时器外设的初始化。

(5) 将 wwdog.c 文件添加到工程管理器的 BSP 分组下。完成后的工程 PRJ04 如图 5-6 所示。

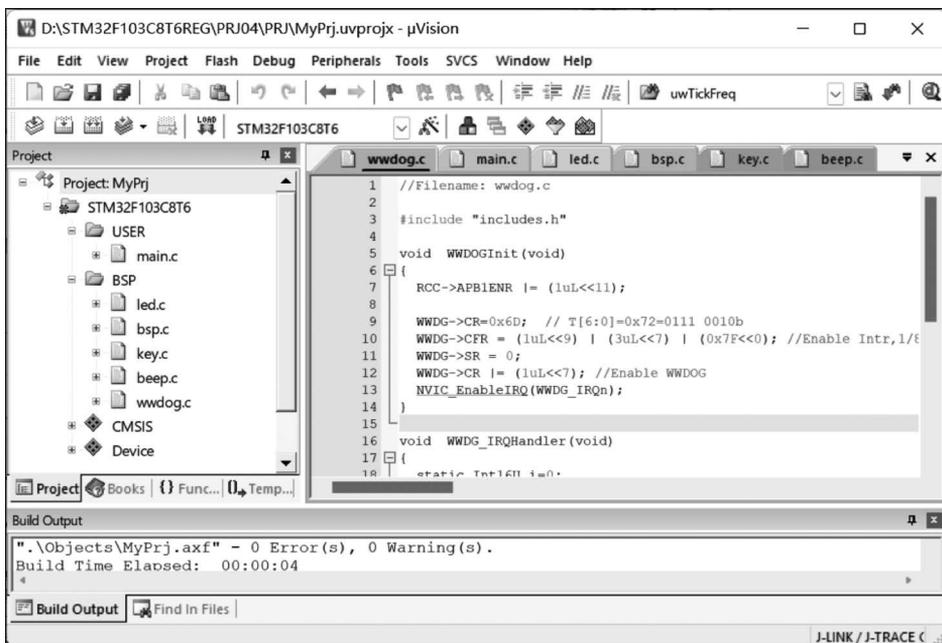


图 5-6 工程 PRJ04 工作窗口

在图 5-6 中,编译链接并运行工程 PRJ04,可以看到 STM32F103C8T6 学习板上的 LED 灯 D3 每隔约 1s 闪烁一次,从而实现了看门狗定时器的定时中断处理工作。

5.2.3 窗口看门狗定时器的 HAL 类型实例

在工程 HPrj02 的基础上,新建工程 HPrj04,保存在目录 D:\STM32F103C8T6HAL\HPrj04 下,此时的工程 HPrj04 与工程 HPrj02 完全相同。然后,进行如下的步骤。

(1) 在 STM32CubeMX 集成开发环境下,配置窗口看门狗,如图 5-7 所示。



视频讲解

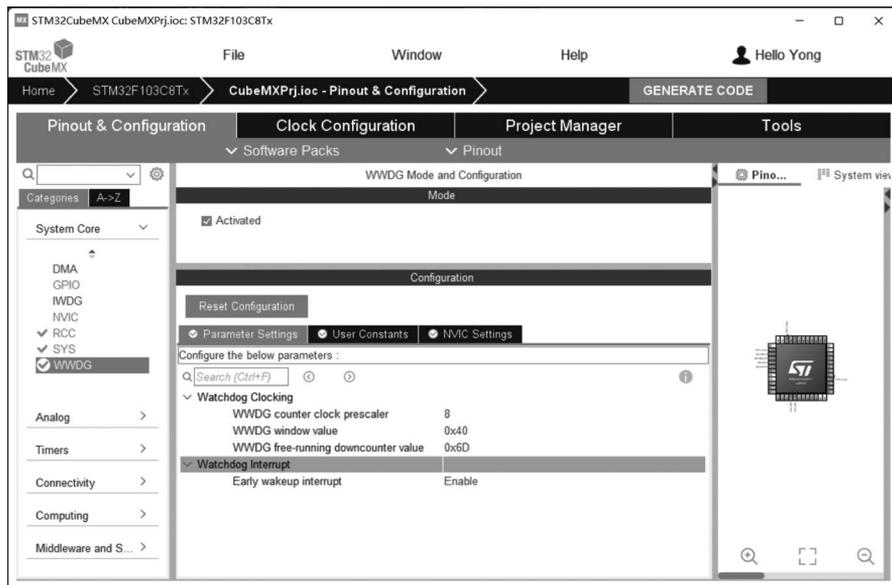


图 5-7 配置窗口看门狗

在图 5-7 左边栏中选中 WWDG,再在窗口中间部分选中 Activated,表示开启窗口看门狗;再配置 WWDG counter clock prescaler 为 8,表示分频值为 1/8;设置 WWDG window value 为 0x40,表示窗口大小为 0x40 至 0x7F;设置 WWDG free-running downcounter value 为 0x6D,即每次的“喂狗值”为 0x6D。

然后,在图 5-7 左侧选中 NVIC,如图 5-8 所示。

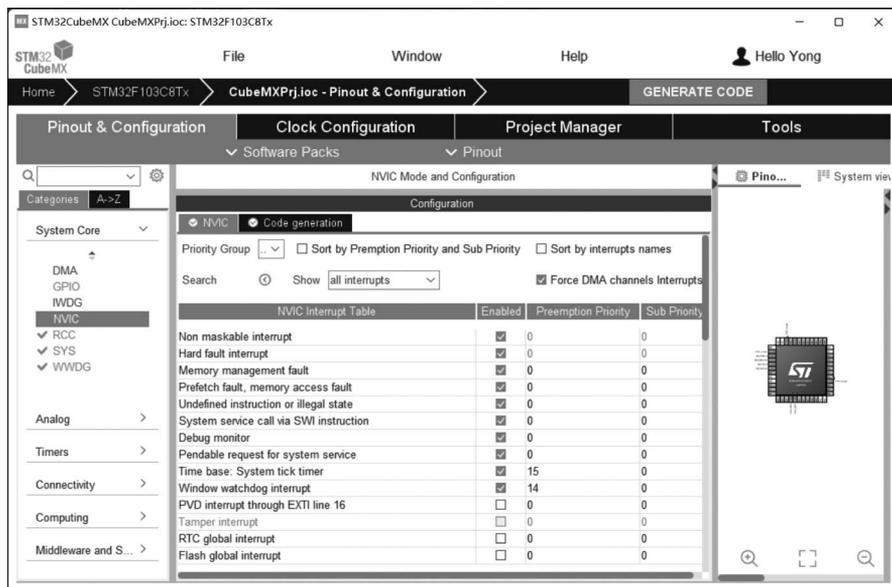


图 5-8 配置看门狗中断

在图 5-8 中,打开窗口看门狗中断 Window watchdog interrupt,设置其中断优先级号为 14。接着,在图 5-8 中,单击 GENERATE CODE 生成 CubeMXPrj 工程。

(2) 在 Keil MDK 中打开工程 CubeMXPrj,新建文件 wwdog.c,如程序段 5-13 所示,这

个文件保存在目录 D:\STM32F103C8T6HAL\HPPrj04\BSP 下。

程序段 5-13 文件 wwdog.c

```

1 //Filename: wwdog.c
2
3 #include "includes.h"
4
5 void HAL_WWDG_EarlyWakeupCallback(WWDG_HandleTypeDef * hwwdg)
6 {
7     static Int16U i = 0;
8     hwwdg->Instance->CR = 0x6D;
9
10    i++;
11    if(i == 25)
12        LED(2,1);
13    if(i == 50)
14    {
15        i = 0;
16        LED(2,0);
17    }
18 }

```

第 5 行的 HAL_WWDG_EarlyWakeupCallback 为窗口看门狗中断的回调函数,第 8 行“hwwdg->Instance->CR=0x6D;”为“喂狗”语句,即设置看门狗计数器的值为 0x6D。注意,进入看门狗中断回调函数后,第一件事情为“喂狗”。其余代码的含义请参考程序段 5-9。

(3) 修改 mymain.c 文件,如程序段 5-8 所示;添加新创建的文件 wwdog.c(保存在目录 D:\STM32F103C8T6HAL\HPPrj04\BSP 下)到工程管理器的 App/User/BSP 分组下。建设好的工程 HPPrj04 如图 5-9 所示。

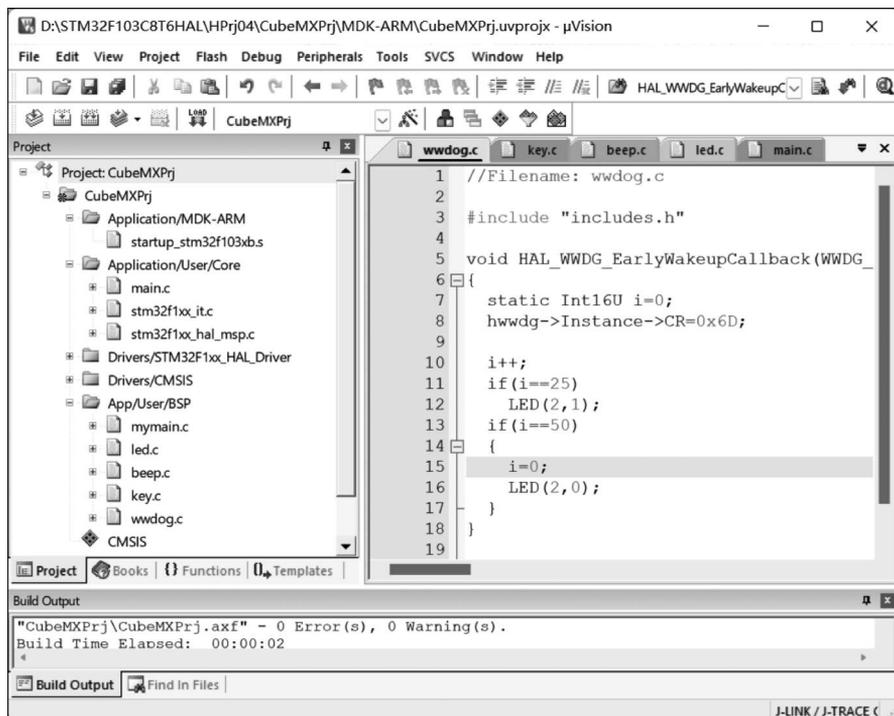


图 5-9 工程 HPPrj04 工作窗口

工程 HPj04 实现的功能与工程 PRJ04 完全相同,即将窗口看门狗定时器的配置为每 40.96ms 触发一次看门狗中断的普通定时器,在看门狗中断服务函数中,通过静态的计数变量,实现每隔约 1s 时间使 LED 灯 D3 切换一次状态。

5.3 实时时钟

STM32F103C8T6 微控制器的实时时钟(RTC)模块,严格意义上讲,只是一个低功耗的定时器,如果要实现时间和日历功能,必须借助软件实现。其优点在于灵活性较强,缺点在于程序员编程时需要考虑日历变化中的闰年情况。

5.3.1 实时时钟的工作原理

STM32F103C8T6 微控制器的实时时钟结构如图 5-10 所示。

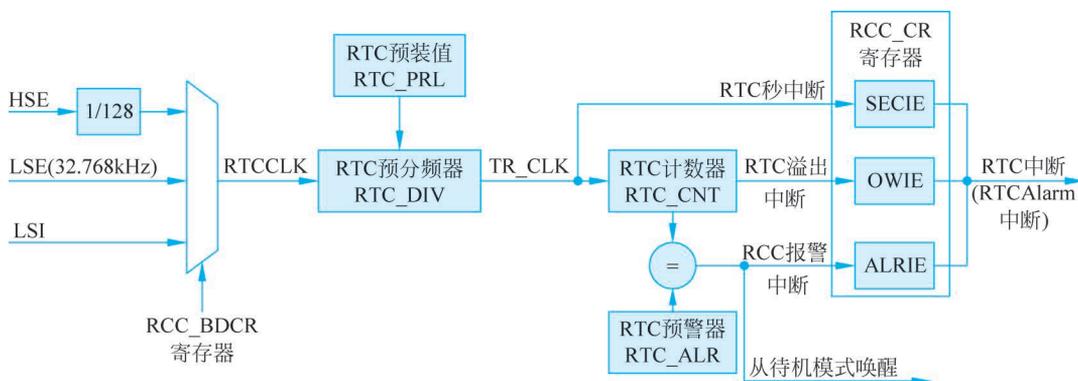


图 5-10 STM32F103C8T6 微控制器的实时时钟结构

由图 5-10 可知,RTC 模块有 3 个时钟源可供选择,一般情况下,希望选择具有较高精度的外部低速时钟 LSE(32.768kHz)。这里的 HSE 是指片外高精度高速时钟(8MHz),LSI 指片内低速时钟(40kHz)。如果选择了 LSE 时钟,则 RTCCLK 时钟信号为 32.768kHz,如果设定 RTC 预分频器的值为 32767,则 $TR_CLK = RTCCLK / (RTC_DIV + 1)$,即 TR_CLK 时钟信号为 1Hz。RTC 模块可触发 3 种类型的中断,即秒中断、溢出中断和报警中断(或称闹钟中断),通过配置 RCC_CR 寄存器实现这 3 类中断的开启。当 RTC 计数器的值与 RTC 预警器的值相等时,产生 RTC 报警中断,同时,该中断还可用于从待机模式唤醒微控制器。

图 5-10 中的 RCC_BDCR 寄存器是复位与时钟控制(RCC)模块的寄存器,其第[9:8]位设为 01b 时,RTC 模块使用 LSE 时钟源,该寄存器的详细情况请参考 STM32F103 用户手册。

下面详细介绍 RTC 模块的各个寄存器,RTC 模块的基地址为 0x4000 2800。

1) RTC 控制寄存器 RTC_CRH

RTC_CRH(偏移地址为 0x0,复位值为 0x0)是一个 16 位寄存器,只有第[2:0]位有效,第 2 位为 OWIE,为 1 表示开启溢出中断;第 1 位为 ALRIE,为 1 表示开启报警中断;第 0 位为 SECIE,为 1 表示开启秒中断。

2) RTC 控制寄存器 RTC_CRL

RTC_CRL(偏移地址为 0x04,复位值为 0x0020)是一个 16 位寄存器,只有第[5:0]位有

效。第5位为只读的RTOFF位,读出0表示写RTC寄存器正处理中,读出1表示写RTC寄存器操作已完成;第4位为CNF位,写入1表示进入配置模式,写入0表示退出配置模式;第3位为RSF位,当RTC各个寄存器同步后硬件置1,可软件方式写入0清零;第2位为溢出中断标志位OWF,为1表示发生了溢出中断,写入0清零;第1位为报警中断标志位ALRF,为1表示发生了报警中断,写入0清零;第0位为秒中断标志位SECF,为1表示发生了秒中断,写入0清零。

RTC模块的各个寄存器的访问规则为:首先,确认RTOFF位为1;然后,置CNF位为1进入配置模式;接着,配置各个RTC寄存器(包括RTC_CRH);之后,清零CNF位退出配置模式;最后,等待RTOFF位为1。

3) RTC 预装值寄存器 RTC_PRLH 和 RTC_PRL

RTC_PRLH 和 RTC_PRL(偏移地址分别为 0x08 和 0x0C,复位值分别为 0x0 和 0x8000)是两个 16 位寄存器,RTC_PRLH 的高 14 位保留,RTC_PRLH 的第[3:0]位(作为 PRL[19:16])与 RTC_PRL 的第[15:0]位(作为 PRL[15:0])组合成 PRL[19:0],结合图 5-6, $TR_CLK = RTCCLK / (PRL[19:0] + 1)$ 。

4) RTC 预分频器寄存器 RTC_DIVH 和 RTC_DIVL

RTC_DIVH 和 RTC_DIVL(偏移地址分别为 0x10 和 0x14,复位值分别为 0x0 和 0x8000)是两个只读的 16 位计数器,其减计数到 0 后,RTC_PRLH 和 RTC_PRL 中的预装值将自动装入 RTC_DIVH 和 RTC_DIVL 中。

5) RTC 计数器寄存器 RTC_CNTH 和 RTC_CNTL

RTC_CNTH 和 RTC_CNTL(偏移地址分别为 0x18 和 0x1C,复位值均为 0x0)是两个可读/可写的 16 位寄存器,用于保存 RTC 模块的时间和日历值。

6) RTC 报警器寄存器 RTC_ALRH 和 RTC_ALRL

RTC_ALRH 和 RTC_ALRL(偏移地址分别为 0x20 和 0x24,复位值均为 0xFFFF)是两个只写的 16 位寄存器,用于保存 RTC 模块报警时的时间和日历值。当 RTC 计数器寄存器 RTC_CNTH 和 RTC_CNTL 的值分别与 RTC_ALRH 和 RTC_ALRL 的值相等时,产生 RTC 报警中断。

5.3.2 小节和 5.3.3 小节通过 RTC 模块实现 LED 灯 D3 每隔 1s 闪烁一次的功能,以说明 RTC 模块的配置方法和秒中断程序设计方法。

5.3.2 实时时钟的寄存器类型实例

在工程 PRJ02 的基础上,新建工程 PRJ05,保存在目录 D:\STM32F103C8T6REG\PRJ05 下,此时的工程 PRJ05 与工程 PRJ02 完全相同。然后,进行如下的步骤。

(1) 修改文件 main.c,如程序段 5-5 所示,即在主函数的无限循环体中,不做具体的处理工作。

(2) 新建文件 rtc.c 和 rtc.h,保存在目录 D:\STM32F103C8T6REG\PRJ05\BSP 下,这两个文件的内容分别如程序段 5-14 和程序段 5-15 所示。

程序段 5-14 文件 rtc.c

```
1 //Filename: rtc.c
2
```



视频讲解

```

3  #include "includes.h"
4
5  void RTCInit(void)
6  {
7      Int32U i;
8
9      RCC->APB1ENR |= (1uL<<27) | (1uL<<28); //BKP 和 PWR 使能
10     PWR->CR |= (1uL<<8); //使 RTC 和 BKP 可访问
11

```

第 9 行使复位与时钟控制模块的寄存器 `RCC_APB1ENR` 的第 27 位和第 28 位置 1,表示打开备份接口(BKP)模块和功耗管理(PWR)模块的时钟源。这两个模块与 RTC 有关。第 10 行设置 `PWR_CR` 寄存器的第 8 位为 1,表示可访问 RTC 和 BKP 模块的寄存器。

```

12     RCC->BDCR |= (1uL<<16);
13     RCC->BDCR &= ~(1uL<<16); //BKP 退出复位
14     RCC->BDCR |= (1uL<<0); //使用 LSE 32.768kHz 时钟
15

```

第 12 行向 `RCC_BDCR` 寄存器的第 16 位写入 1 复位 BKP 模块;第 13 行向其写入 0,退出复位状态,进入工作状态;第 14 行向 `RCC_BDCR` 寄存器的第 0 位写入 1,表示开启外部的 32.768kHz 时钟源 LSE。

```

16     for(i = 0; i < 20000; i++); //等待 6 个 LSI 时钟周期
17     while((RCC->BDCR & (1uL<<1)) != (1uL<<1)); //等待 LSE 稳定
18

```

第 16 行是 RCC 模块的特殊要求,即执行了第 14 行开启 LSE 时钟源后,必须至少等待 6 个 LSE 时钟周期,使得 `RCC_BDCR` 寄存器的第 1 位硬件清零。如果 `RCC_BDCR` 寄存器的第 1 位硬件自动置 1,说明 LSE 时钟源已稳定,所以第 17 行等待 `RCC_BDCR` 寄存器的第 1 位置 1。

```

19     RCC->BDCR |= (1uL<<8);
20     RCC->BDCR &= ~(1uL<<9); //使用 LSE 时钟
21     RCC->BDCR |= (1uL<<15);
22

```

`RCC_BDCR` 寄存器的第[9:8]位为 01b,表示使用 LSE 时钟,第 19、20 行为配置其为 01b。第 21 行设置 `RCC_BDCR` 寄存器的第 15 位为 1,表示启用 RTC。

这里第 9~21 行使用了 BKP 和 RCC 模块的一些寄存器,书中没有详细介绍,可参考 STM32F103 参考手册的第 6 章和第 7 章。

```

23     while((RTC->CRL & (1uL<<5)) != (1uL<<5)); //RTOFF = 1
24     while((RTC->CRL & (1uL<<3)) != (1uL<<3)); //RSF = 1
25     RTC->CRL |= (1uL<<4); //CNF = 1 进入配置模式
26     RTC->CRH |= (1uL<<0); //打开秒中断
27     RTC->PRLH = 0;
28     RTC->PRLL = 32768 - 1;
29     RTC->CRL &= ~(1uL<<4); //CNF = 0 退出配置模式
30     while((RTC->CRL & (1uL<<5)) != (1uL<<5)); //RTOFF = 1
31
32     NVIC_EnableIRQ(RTC_IRQn);
33 }
34

```

第5~33行为RTC模块的初始化函数RTCInit。第23~30行为配置RTC模块的寄存器,按照其访问规则:第23行等待RTOFF位为1;第24行等待RSF位为1(表示RTC各个寄存器已同步);第25行置位CNF,进入配置模式;第26行打开秒中断;第27、28行设置分频值为32767;第29行清零CNF,退出配置模式;第30行等待RTOFF位置1。

第32行调用CMSIS库函数打开RTC模块对应的NVIC中断。

```

35 void RTC_IRQHandler(void)
36 {
37     static Int08U i = 0;
38     i++;
39     i = i % 2;
40     if(i == 0)
41         LED(2,1);
42     else
43         LED(2,0);
44     RTC->CRL &= ~(1uL << 0);
45     NVIC_ClearPendingIRQ(RTC_IRQn);
46 }

```

第35~46行为RTC模块的中断服务函数,函数数名必须为RTC_IRQHandler(参考1.6节),来源于startup_stm32f10x_md.s文件中的同名标号。第37行定义静态变量i;根据RTCInit函数可知,RTC中断每1s执行一次,每次执行第38行将变量i加1;第39行将i的值模2,如果为0,则第40行为真,执行第41行LED灯D3亮;否则(第42行为真),第43行LED灯D3灭。第44行向RTC_CRL寄存器的第0位写入0,清除RTC秒中断标志位;第45行调用CMSIS库的NVIC_ClearPendingIRQ函数清除RTC的NVIC中断标志位。

程序段 5-15 文件 rtc.h

```

1 //Filename: rtc.h
2
3 #ifndef _RTC_H
4 #define _RTC_H
5
6 void RTCInit(void);
7
8 #endif

```

文件rtc.h中声明了文件rtc.c中定义的函数RTCInit。

(3) 在includes.h文件的末尾添加语句“#include "rtc.h"”,即包括头文件rtc.h。

(4) 在bsp.c文件的BSPInit函数中,添加语句“RTCInit();”,如程序段5-16所示。

程序段 5-16 文件 bsp.c

```

1 //Filename: bsp.c
2
3 #include "includes.h"
4
5 void BSPInit()
6 {
7     LEDInit();
8     BEEPInit();
9     KEYInit();

```

```

10     EXTIKeyInit();
11     RTCInit();
12 }

```

在文件 bsp.c 中, BSPInit 函数依次实现 LED 灯、蜂鸣器、按键、外部中断和 RTC 的初始化(如第 7~11 行所示)。

(5) 将 rtc.c 文件添加到工程管理器的 BSP 分组下。建设好的工程 PRJ05 如图 5-11 所示。

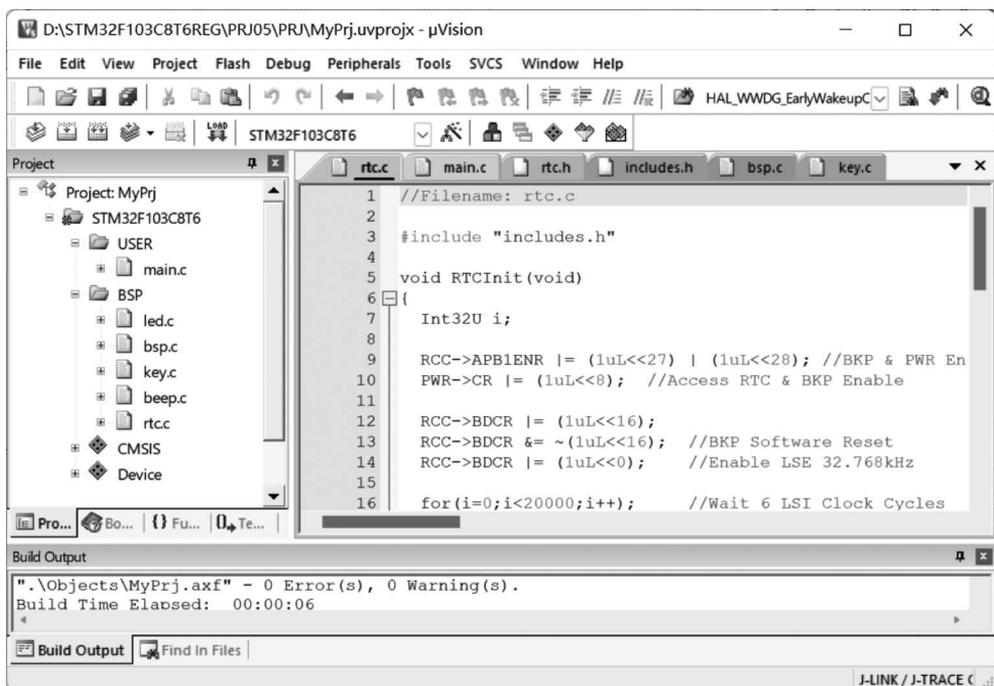


图 5-11 工程 PRJ05 工作窗口

在图 5-11 中,编译链接并运行工程 PRJ05,可观察到 STM32F103C8T6 学习板上的 LED 灯 D3 每隔 1s 闪烁一次。此外,工程 PRJ05 保留了工程 PRJ02 的按键功能。

5.3.3 实时时钟的 HAL 类型实例

本小节中使用 HAL 库实现工程 PRJ05 的全部功能,具体步骤如下。

(1) 在工程 HPrj02 的基础上,新建工程 HPrj05,保存在目录 D:\STM32F103C8T6HAL\HPrj05 下。此时的工程 HPrj05 与工程 HPrj02 完全相同。

(2) 在 STM32CubeMX 中,选中 RTC,如图 5-12 所示。

在图 5-12 中,选中 Activate Clock Source 表示为 RTC 提供时钟,然后,选中 RTC global interrupt,开放 RTC 中断,并设置其中断优先号为 13(通过选中左侧的 NVIC 进行配置)。然后,单击 GENERATE CODE 生成 CubeMXPrj 工程。

(3) 在 Keil MDK 集成开发环境下,新建 rtc.c 和 rtc.h 文件,保存在目录 D:\STM32F103C8T6HAL\HPrj05\BSP 下,其中,rtc.h 文件如程序段 5-15 所示,rtc.c 文件如程序段 5-17 所示。



视频讲解

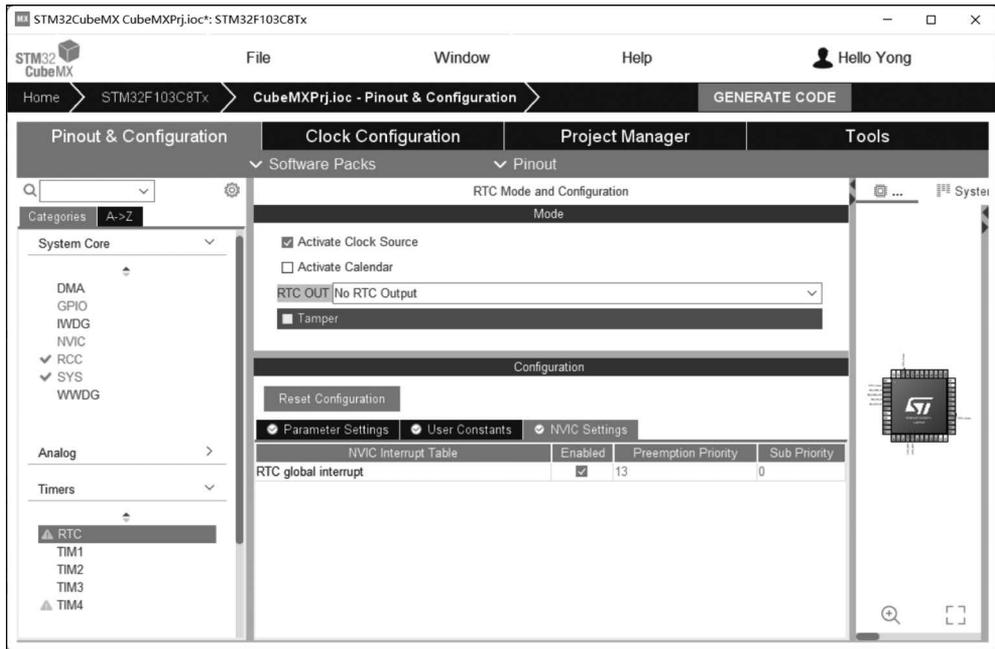


图 5-12 RTC 配置窗口

程序段 5-17 文件 rtc.c

```

1 //Filename: rtc.c
2
3 #include "includes.h"
4
5 void RTCInit(void)
6 {
7     Int32U i;
8

```

此处省略的第 9~32 行代码与程序段 5-13 的第 9~32 行代码相同。

```

33 }
34
35 void HAL_RTCEx_RTCEventCallback(RTC_HandleTypeDef * hrtc)
36 {
37     static Int08U i = 0;
38     i++;
39     i = i % 2;
40     if(i == 0)
41         LED(2,1);
42     else
43         LED(2,0);
44 }

```

第 35~44 行的函数 HAL_RTCEx_RTCEventCallback 为 RTC 的中断回调函数,RTC 中断每隔 1s 触发一次中断,每次中断调用函数 HAL_RTCEx_RTCEventCallback 一次,将切换 LED 灯 D3 的状态。

(4) 修改 mymain.c 文件,如程序段 5-18 所示,即第 7 行添加对 RTC 初始化函数的调用语句。

程序段 5-18 文件 mymain.c

```

1 //Filename: mymain.c
2
3 #include "includes.h"
4
5 void mymain(void)
6 {
7     RTCInit();
8     while(1)
9     {
10    }
11 }

```

注意：第 7 行添加 RTC 初始化函数对实时时钟进行初始化，是因为 STM32CubeMX 对实时时钟的初始化工作不正常，STM32CubeMX 是一个发展中的集成开发环境，目前的版本无法实现对 RTC 时钟的完整初始化。

(5) 在 includes.h 文件的末尾添加 #include "rtc.h"，即包括头文件 rtc.h。

(6) 将 rtc.c 文件添加到工程管理器的 BSP 分组下，建设好的工程 HPrj05 如图 5-13 所示，工程 HPrj05 实现的功能与工程 PRJ05 完全相同。

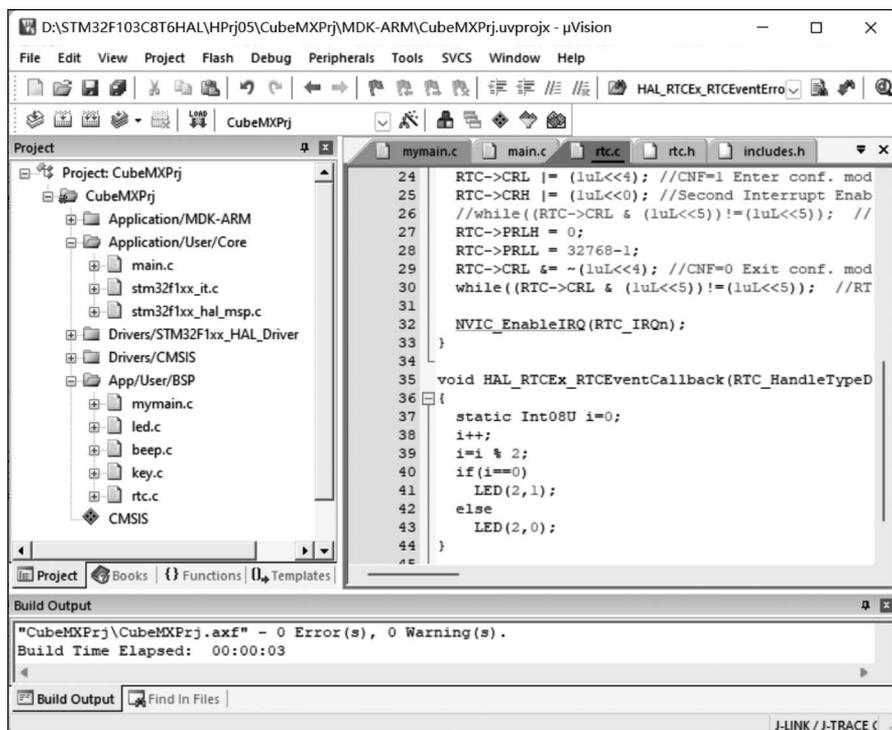


图 5-13 工程 HPrj05 工作窗口

5.4 通用定时器

STM32F103C8T6 具有 4 个定时器，其中，TIM1 为高级控制定时器，TIM2~TIM4 为通用定时器。相对于传统的 80C51 单片机的定时器而言，STM32F103C8T6 的定时器功能

更加完善和复杂。这里以 TIM2 为例介绍通用定时器的基本用法。

5.4.1 通用定时器的工作原理

STM32F103C8T6 微控制器具有 3 个通用定时器 TIM2~TIM4, 它们的结构和工作原理相同。这里以通用定时器 TIM2 为例介绍通用定时器的工作原理, TIM2 的结构如图 5-14 所示。

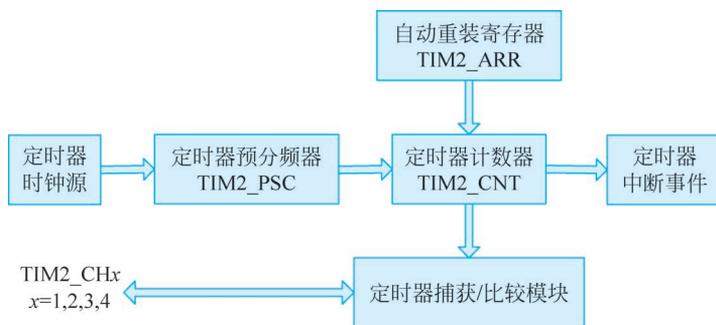


图 5-14 通用定时器 TIM2 的结构

由图 5-14 可知, 定时器 TIM2 具有 4 个通道, 可实现对外部输入脉冲信号的捕获(计数)和比较输出, 相关的寄存器有 TIM2 捕获与比较寄存器 TIM2_CCR1~TIM2_CCR4、TIM2 捕获与比较模式寄存器 TIM2_CCMR1~TIM2_CCMR2 和 TIM2 捕获与比较有效寄存器 TIM2_CCER 等。本节重点介绍通用定时器的定时计数功能, 相关的寄存器如下(基地址为 0x4000 0000, 见图 1-4)。

1) TIM2 控制寄存器 TIM2_CR1(偏移地址为 0x0, 复位值为 0x0)

TIM2_CR1 寄存器是一个 16 位的可读/可写寄存器, 如表 5-5 所示。

表 5-5 TIM2_CR1 寄存器

位号	名称	属性	含义
15:10			保留
9:8	CKD[1:0]	可读/可写	定时器捕获/比较模块中的采样时钟间的倍数。为 0 表示相等, 为 1 表示 2 分频; 为 2 表示 4 分频; 为 3 保留
7	ARPE	可读/可写	为 0, 自动重装无缓存; 为 1, 自动重装带缓存
6:5	CMS	可读/可写	为 0 表示单边计数; 为 1 表示双边计数模式 1, 输出比较中断仅当减计数时触发; 为 2 表示双边计数模式 2, 输出比较中断仅当加计数时触发; 为 3 表示双边计数模式 3, 输出比较中断在加计数和减计数时均触发
4	DIR	可读/可写	若 CMS=00b, 则 DIR 为 0 表示加计数; 为 1 表示减计数
3	OPM	可读/可写	为 0 表示单拍计数方式; 为 1 表示循环计数
2	URS	可读/可写	为 0 表示计数溢出和 TIM2_EGR 寄存器的第 0 位 (UG 位) 置位等事件均产生中断; 为 1 表示仅有计数溢出时才产生中断
1	UDIS	可读/可写	为 0 表示定时器更新事件 (UEV) 有效; 为 1 表示 UEV 无效
0	CEN	可读/可写	为 0 关闭定时器; 为 1 打开定时器

如果定时器 TIM2 采用加计数方式,则可以保持其复位值,只需要配置其第 0 位为 1 打开定时器 TIM2。

2) TIM2 定时器计数器 TIM2_CNT(偏移地址为 0x24,复位值为 0x0)

TIM2_CNT 寄存器是一个 16 位的可读/可写寄存器,保存了定时器的当前计数值。

3) TIM2 定时器预分频器寄存器 TIM2_PSC(偏移地址为 0x28,复位值为 0x0)

TIM2_PSC 寄存器是一个 16 位的可读/可写寄存器,TIM2 计数器的计数频率=定时器时钟源频率/(TIM2_PSC+1)。如果将 72MHz 系统时钟作为 TIM2 时钟源,设置 TIM2_PSC = 7200 - 1,则 TIM2 计数器计数频率为 10kHz。

4) TIM2 自动重装寄存器 TIM2_ARR(偏移地址为 0x2C,复位值为 0x0)

如果 TIM2 设为加计数方式,则计数值从 0 计数到 TIM2_ARR 的值时,溢出而产生中断。如果计数频率为 10kHz,设定 TIM2_ARR 为 100 - 1,则 TIM2 定时中断的频率为 100Hz。

5) TIM2 定时器状态寄存器 TIM2_SR(偏移地址为 0x10,复位值为 0x0)

TIM2_SR 寄存器的第 0 位为 UIF 位,当发生定时中断时,UIF 位自动置 1,向其写入 0 清零该位。

6) TIM2 定时器有效寄存器 TIM2_DIER(偏移地址为 0x0C,复位值为 0x0)

TIM2_DIER 寄存器的第 0 位为 UIE 位,写入 1 开放定时器更新中断,写入 0 关闭定时器更新中断。

关于定时器的捕获/比较功能及与 DMA 控制器相关的内容,请参考 STM32F103 用户手册。

5.4.2 通用定时器的寄存器类型实例

本小节使用通用定时器 TIM2 实现 LED 灯 D3 每隔 1s 闪烁一次的功能,具体实现步骤如下。

(1) 在工程 PRJ02 的基础上,新建工程 PRJ06,保存在目录 D:\STM32F103C8T6REG\PRJ06 下。此时的工程 PRJ06 与工程 PRJ02 完全相同。

(2) 修改 main.c 文件,如程序段 5-5 所示,即主函数的无限循环体为空。

(3) 新建文件 tim2.c 和 tim2.h,保存在目录 D:\STM32F103C8T6REG\PRJ06\BSP 下,其代码分别如程序段 5-19 和程序段 5-20 所示。

程序段 5-19 文件 tim2.c

```

1 //Filename: tim2.c
2
3 #include "includes.h"
4
5 void TIM2Init(void)
6 {
7     RCC->APB1ENR |= (1uL << 0);
8     TIM2->ARR = 100 - 1;
9     TIM2->PSC = 7200 - 1;
10    TIM2->DIER |= (1uL << 0);
11    TIM2->CR1 |= (1uL << 0);
12

```



视频讲解

```

13     NVIC_EnableIRQ(TIM2_IRQn);
14     NVIC_SetPriority(TIM2_IRQn, 8);
15 }
16

```

第5~15行为TIM2初始化函数。第7行打开TIM2定时器的时钟源；第8行设置TIM2重装计数值为99；第9行设置TIM2预分频值为7199；第10行打开定时器刷新中断；第11行启动定时器TIM2。第13行打开TIM2的NVIC中断；第14行配置该中断优先级号为8。

```

17 void TIM2_IRQHandler(void)
18 {
19     static Int08U i = 0;
20     i++;
21     if(i == 100)
22         LED(2, 1);
23     if(i == 200)
24     {
25         i = 0;
26         LED(2, 0);
27     }
28     TIM2->SR &= ~(1uL << 0);
29     NVIC_ClearPendingIRQ(TIM2_IRQn);
30 }

```

第17~30行为定时器TIM2中断服务函数。由于定时器中断触发的频率为100Hz,故100次中断的时间间隔为1s,通过静态计数变量i,实现LED灯D3每隔1s闪烁一次的功能。

程序段 5-20 文件 tim2.h

```

1 //Filename: tim2.h
2
3 #ifndef _TIM2_H
4 #define _TIM2_H
5
6 void TIM2Init(void);
7
8 #endif

```

文件tim2.h中声明了文件tim2.c中定义的函数TIM2Init。

(4) 在includes.h文件的末尾添加#include "tim2.h"语句,即包括头文件tim2.h。

(5) 修改bsp.c文件,如程序段5-21所示。

程序段 5-21 文件 bsp.c

```

1 //Filename: bsp.c
2
3 #include "includes.h"
4
5 void BSPInit()
6 {
7     LEDInit();
8     BEEPInit();
9     KEYInit();
10    EXTKeyInit();

```

```

11     TIM2Init();
12 }

```

对比程序段 4-4 可知,这里添加了第 11 行语句,即调用 TIM2Init 函数对 TIM2 进行初始化。

(6) 将文件 tim2.c 添加到工程管理器的 BSP 分组下。完成后的工程 PRJ06 如图 5-15 所示。

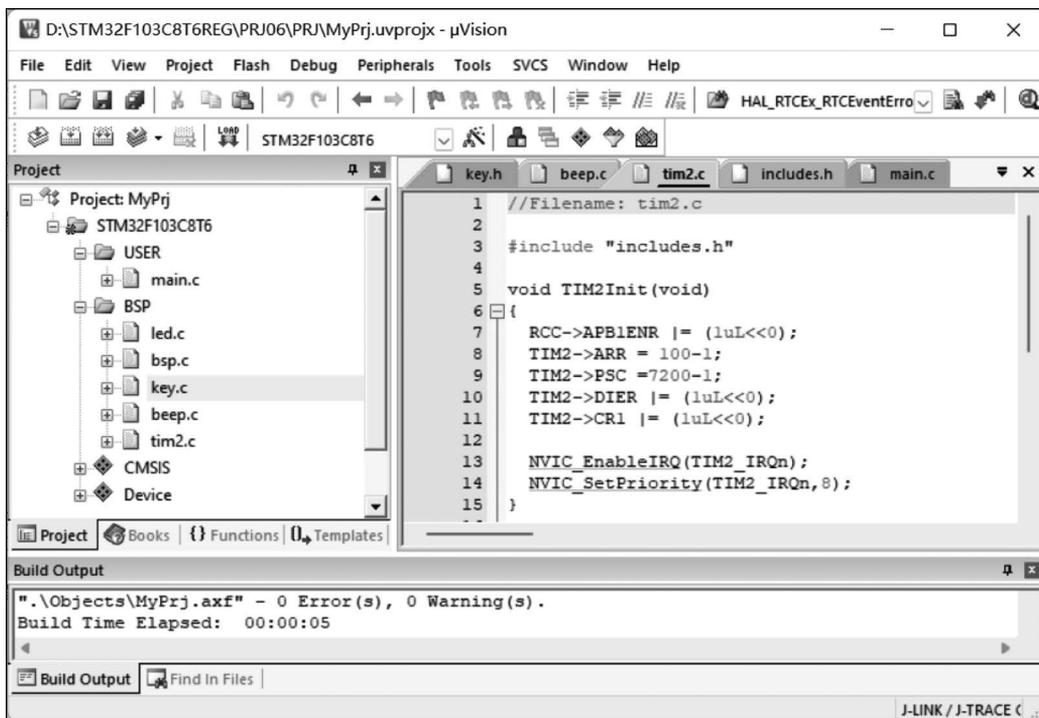


图 5-15 工程 PRJ06 工作窗口

在图 5-15 中,编译链接并运行工程 PRJ06,可以观察到 STM32F103C8T6 学习板上的 LED 灯 D3 每隔 1s 闪烁一次。此外,工程 PRJ06 保留了工程 PRJ02 的按键处理功能。

5.4.3 通用定时器的 HAL 类型实例

本节用 HAL 方式实现工程 PRJ06 同样的功能,具体设计步骤如下。

(1) 在工程 HPrj02 的基础上,新建工程 HPrj06,保存在目录 D:\STM32F103C8T6HAL\HPrj06 下,此时的工程 HPrj06 与工程 HPrj02 完全相同。

(2) 在 STM32CubeMX 开发环境中,选中 TIM2,如图 5-16 所示。

在图 5-16 中,配置定时器 TIM2 的 Clock Source 为 Internal Clock,然后,在 Parameter Settings 中按图中所示内容进行配置;接着,打开定时器 TIM2 的更新中断(在 NVIC Settings 和 NVIC 中配置);最后,单击 GENERATE CODE 生成 CubeMX 工程。

(3) 新建 tim2.c 和 tim2.h 文件,保存在目录 D:\STM32F103C8T6HAL\HPrj06\BSP 下,其中,文件 tim2.h 如程序段 5-20 所示,文件 tim2.c 如程序段 5-22 所示。



视频讲解



图 5-16 定时器 TIM2 配置窗口

程序段 5-22 文件 tim2.c

```

1 //Filename: tim2.c
2
3 #include "includes.h"
4
5 void TIM2Init(void)
6 {
7     RCC->APB1ENR |= (1uL << 0);
8     TIM2->ARR = 100 - 1;
9     TIM2->PSC = 7200 - 1;
10    TIM2->DIER |= (1uL << 0);
11    TIM2->CR1 |= (1uL << 0);
12 }
13

```

第 5~11 行为定时器 TIM2 初始化函数。第 7 行打开 TIM2 的时钟源；第 8、9 行分别配置定时器 TIM2 的重装值为 99、预分频值为 7199。第 10 行打开定时器 TIM2 刷新中断；第 11 行启动定时器 TIM2。

```

14 void HAL_TIM_PeriodElapsedCallback(TIM_HandleTypeDef * htim)
15 {
16     static Int08U i = 0;
17     i++;
18     if(i == 100)
19         LED(2, 1);
20     if(i == 200)
21     {
22         i = 0;
23         LED(2, 0);
24     }
25 }

```

第 14~25 行为定时器 TIM2 的中断回调函数。

(4) 修改 mymain.c 文件,如程序段 5-23 所示,即在 mymain 函数中调用 TIM2Init 函数初始化定时器 TIM2。

程序段 5-23 文件 mymain.c

```

1 //Filename: mymain.c
2
3 #include "includes.h"
4
5 void mymain(void)
6 {
7     TIM2Init();
8     while(1)
9     {
10    }
11 }

```

(5) 在 includes.h 文件的末尾添加语句 #include "tim2.h",即包括头文件 tim2.h。

(6) 将文件 tim2.c 添加到工程管理器的 App/User/BSP 分组下,完成后的工程如图 5-17 所示。

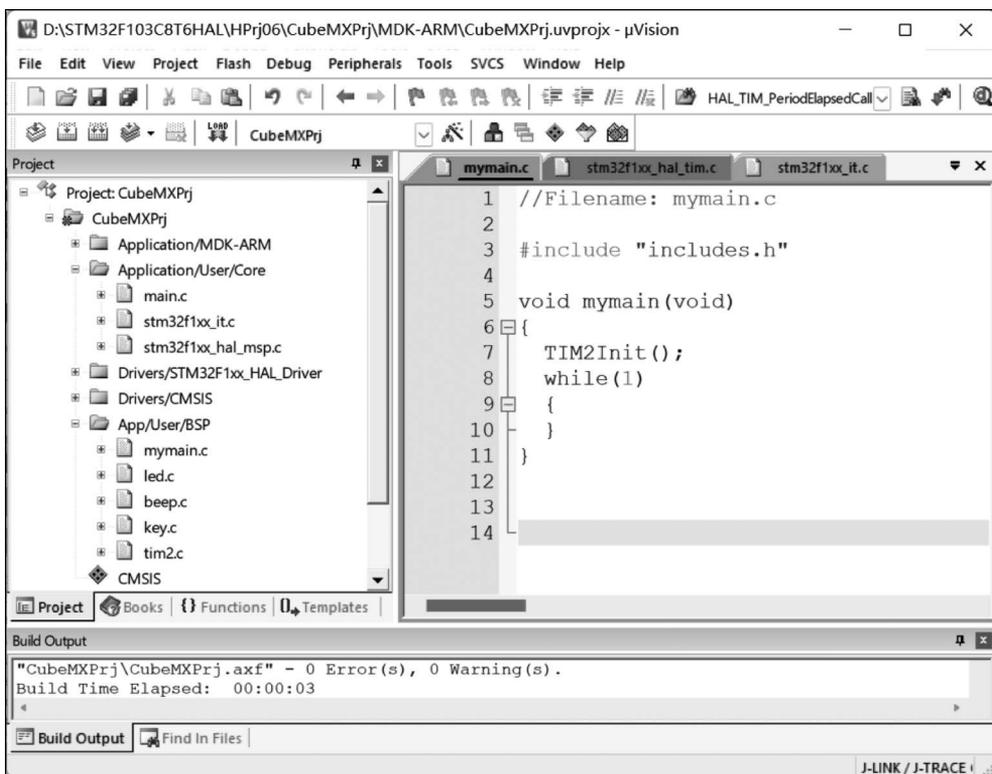


图 5-17 工程 HPj06 工作窗口

注意,在工程 HPj06 中,在 mymain 函数中调用了 TIM2Init 函数对定时器 TIM2 初始化。这些初始化工作可以移动到 STM32CubeMX 生成的系统初始化文件 st32f1xx_hal_msp.c 中,放在函数“HAL_TIM_Base_MspInit”中的注释 /* USER CODE BEGIN TIM2_MspInit 0 */和 /* USER CODE END TIM2_MspInit 0 */之间的空行中。本书为了

保证 STM32CubeMX 生成的工程的完整性,所以,将一些外设初始化放在了自定义的 mymain.c 文件中。同样地,在工程 HPrj05 中,在 mymain 函数中调用了 RTCInit 函数对实时时钟初始化,这些初始化工作可以移动到系统初始化文件 st32f1xx_hal_msp.c 中的 HAL_RTC_MspInit 函数中,使工程更加美观。

5.5 本章小结

本章详细介绍了 STM32F103C8T6 微控制器片内系统节拍定时器、看门狗定时器、实时时钟和通用定时器的工作原理和工程程序实例。定时器是实际工程中最常用的片内外设之一,需要灵活地掌握它们的用法。建议读者朋友在学完本章后,结合 STM32F103 参考手册,编写定时器 TIM1 和 TIM3 的定时中断处理程序,并编写独立看门狗定时器的监控程序,从而加深对本章内容的理解。需要说明的是,STM32 微控制器外设众多的控制寄存器,STM32CubeMX 配置某些 STM32 微控制器外设时还不能完全初始化,此时需要添加用户初始化代码。随着 STM32CubeMX 的进化,初始化工作将会不断完善。

习题

1. 简述系统节拍定时器的初始化方法。
2. 基于 STM32F103C8T6 学习板,编写寄存器类型工程,借助系统节拍定时器实现 LED 灯 D2 周期闪烁。
3. 基于 STM32F103C8T6 学习板,编写 HAL 类型工程,借助系统节拍定时器实现 LED 灯 D2 周期闪烁。
4. 简要说明窗口看门狗的特点和初始化方法。
5. 基于 STM32F103C8T6 学习板,编写工程借助 RTC 实现年、月、日、星期、时、分、秒的计时器,并考虑闰年的处理(提示:使用基姆拉尔森计算公式由年月日计算星期几)。
6. 简述 STM32F103C8T6 微控制器通用定时器的工作原理。
7. 基于 STM32F103C8T6 学习板,编写工程借助通用定时器 TIM4 实现 LED 灯 D2 周期闪烁。