

OV_watch

Tasks

HardwareInitTask :43

LvHandlerTask :8

WDOGFeedTask :42

IdleEnterTask :40

StopEnterTask :41

KeyTask :24

ScrRenewTask :9

SensorDataTask :9

HRDataTask :9

ChargPageEnterTask :9

MessageSendTask :9

MPUCheckTask :10

DataSaveTask :10

MPUCheckTask

- 1.检测mpu是否启用
- 2.检测mpu是不是水平，如果是的话，将 `wrist_state` 设置为 `WRIST_UP` (抬起状态)
- 3.如果不是，判断之前是不是水平状态。如果是的话现在就是从水平到不是水平，检测是不是具体页面(`ui_HomePage` 、 `ui_MenuPage` 或 `ui_SetPage`),发送消息给 `Stop_MessageQueue` , 触发休眠

HRDataUpdateTask

如果当前是 `ui_HRPage` 页面，通知 `IdleBreak_MessageQueue` 不进入休眠。唤醒心率传感器。测试心率传感器是不是链接正常，就是使用iic进行读取是不是正常返回。心率50到120之间正常更新

SensorDataUpdateTask

检测按键, 读取
`if(osMessageQueueGet(Key_MessageQueue,&keystr,NULL,0)==osOK)` 如果是按键1, 页面返回, 检查是不是 `ui_MenuPage`, 如果是就关闭心率传感器。让其他传感器进入休眠状态
如果是按键2, 回到底部页面, 传感器休眠

IdleEnterTask

空闲状态就亮度5, 空闲状态打断就重置空闲计数器, 恢复亮度

StopEnterTask

检测到 `Stop_MessageQueue` 有消息传来, 关闭屏幕, 关闭传感器, 暂停所有任务, 禁用看门狗。

使能设备进入STOP模式以降低功耗。此时设备将进入低功耗状态

如果有中断打破低功耗, 配置时钟, 喂狗。

判断手腕检测功能是否启用。判断是不是水平。如果是水平且此时手腕处于放下状态, 那么就把手腕状态更新为抬起且唤醒设备

如果设备不处于水平状态 (`hor` 为假), 并且当前手腕状态为抬起 (`WRIST_UP`), 则将手腕状态更新为放下 (`WRIST_DOWN`), 重置空闲计时器 (`IdleTimerCount = 0`), 并跳转到 `sleep` 标签, 使设备重新进入休眠模式。

判断其他唤醒条件, 不满足继续休眠

唤醒之后触发消息更新

IdleTimerCallback

用于检测用户是否长时间未操作设备

通过 `IdleTimerCount` 增加, 当 `IdleTimerCount` 到了某个值发送消息给 `Idle_MessageQueue` 关闭屏幕, 再经过一段时间就通知 `Stop_MessageQueue`

进入低功耗模式

MessageSendTask

串口任务，触发中断的时候这个任务会对消息进行判断

KeyTask

按键按下进行相关动作处理

keystr=1 : 发送给 Key_MessageQueue keystr=1 , IdleBreak_MessageQueue IdleBreakstr=0 。

按键2:

- 如果当前页面是主页 (ui_HomePage) , 则通过 osMessageQueuePut 向 Stop_MessageQueue 发送消息, 通知其他任务进入休眠状态。
- 如果当前页面不是主页, 则设置 keystr 为 2, 并通过 osMessageQueuePut 向 Key_MessageQueue 和 IdleBreak_MessageQueue 发送消息, 通知其他任务按键 2 被按下, 并打断空闲状态

HardwareInitTask

初始化硬件和lvgl

DataSaveTask

收到 DataSave_MessageQueue , 进行数据保存到 EEPROM

Messagequeues

osMessageQueueId_t Key_MessageQueue ;

```
osMessageQueueId_t Idle_MessageQueue ;/*当系统检测到用户长时间未操作时，可以通过Idle_MessageQueue触发屏幕关闭、背光熄灭等操作*/
```

```
osMessageQueueId_t Stop_MessageQueue ;// 发送系统休眠消息到Stop_MessageQueue
```

```
osMessageQueueId_t IdleBreak_MessageQueue ;
```

```
osMessageQueueId_t HomeUpdata_MessageQueue ; 更新硬件参数
```

```
osMessageQueueId_t DataSave_MessageQueue ;
```

翻腕亮屏

- 1.在上面 MPUCheckTask 的任务里面，当手腕反转的时候会变成writup的状态
- 2.RTC唤醒时钟后会判断MPU是不是使能了。如果使能，判断MPU是不是水平状态且对比上一次状态，如果是从非水平到水平就继续亮屏
- 3.如果不是就继续睡眠

如何判断水平

ROLL和RICH角，根据MPU6050加速度计算的

任务函数

User_Tasks_Init：初始化queue和task

TaskTickHook：系统时钟节拍中断钩子函数，

看门狗

1. WDOG采用外置的原因是，想要做睡眠低功耗，那么使用MCU内部的看门狗关闭不了，只能一直唤醒喂狗，否则就要重启，那么这样就失去了睡

眠的意义了；

页面管理

使用一个大小为6的线性栈进行管理，并通过一个top指针进行操作。top指针指向页面的下一个。

弹出逻辑:top指针--

弹出之后如果还为空则入栈home和menu界面

I2C

使用软件I2C，为了更方便移植

```
voidSDA_Input_Mode(iic_bus_t*bus)
```

```
voidSDA_Output_Mode(iic_bus_t*bus)
```

```
voidIICStart(iic_bus_t*bus)
```

typedef struct

```
{  
    GPIO_TypeDef * IIC_SDA_PORT;  
    GPIO_TypeDef * IIC_SCL_PORT;  
    uint16_t IIC_SDA_PIN;  
    uint16_t IIC_SCL_PIN;  
    //void (*CLK_ENABLE)(void);  
}
```

}iic_bus_t;

```
voidIICStart(iic_bus_t*bus)
```

SDA 1

SCL 1

SDA 0
SCL 0

```
void IICStop(iic_bus_t*bus)
```

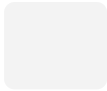
SCL 0
SDA 0
SCL 1
SDA 1

```
IICSendNotAck
```

SDA 1
SCL 1
SCL 0

```
void IICSendByte(iic_bus_t*bus,unsignedchar cSendByte)
```

SCL 0



每个模块会配置单独的IIC

```
iic_bus_t AHT_bus =  
{  
    .IIC_SDA_PORT = GPIOB,  
    .IIC_SCL_PORT = GPIOB,  
    .IIC_SDA_PIN  = GPIO_PIN_13,  
    .IIC_SCL_PIN  = GPIO_PIN_14,  
};
```

```
0x70
```

```
0xBE
```

```
0x08
```

```
0x00
```

BL24C02 : EEPROM存储芯片

检查EEPROM的第一个位置和第二个位置*/

uint8_tEEPROM_Check(void) : 检查eeprom是不是正常工作
保存日期和步数数据

- 1.从 BL24C02 EEPROM 的地址 0x00 开始读取 2 个字节的数据, 并将结果存储在 check_buff 数组中。
- 2.检查是不是0x55和0xAA
- 3.如果不是的话就在这两个位置写入0x00和0x55

保存硬件状态, mpu6050的手腕检测设置是否启用

LSM303:六轴传感器 (加速度计和磁力计)

设置MPU6050的采样率 : 4~1000Hz

获取MPU6050温度值

获取MPU6050陀螺仪原始值

获取MPU6050加速度原始值

```
void MPU_Get_Angles(float * roll,float * pitch)
{
    short ax,ay,az;
    MPU_Get_Accelerometer(&ax,&ay,&az);
    pitch = -atanf(ax/sqrtf(ayay+az*az));//计算俯仰角
    *roll = atanf((float)ay/(float)az);//计算滚转角
}
```

MPU6050陀螺仪: 如何获取加速度和角速度

ADC: 分辨率与精度的区别, 选择的ADC需要考虑什么因素

dma: 外设到存储器/存储器到外设的具体用法, 怎么开启dma传输数据

i2c: 读写多个字节的时序, 设备空闲时上拉电阻阻值大小

stm32里，串口接收哪几种模式，你比较常用什么模式，为什么呢。它是接受断如何判断数据接受结束的。

讲讲项目里mpu6050如何工作的，有哪些参数，有什么作用。

mpu6050有哪些寄存器

计算步数

https://blog.csdn.net/qg_45595840/article/details/12619495

人体的矢状面是指前后方向将人体分为左右两部分的纵切面

MPU6050

低功耗

1. 使用内部 8MHz 时钟源。
2. 启用循环模式（在睡眠和唤醒之间切换）。
3. 禁用温度传感器以降低功耗
4. 不启用持续睡眠模式。
5.
 - **禁用陀螺仪**：降低功耗，适用于不需要检测旋转运动的应用。
 - **陀螺仪功能**：测量角速度和姿态变化。
 - **唤醒频率 20Hz**：MPU6050 每秒钟唤醒 20 次，以平衡功耗和数据采集的实时性。
 - 关闭FIFO和I2C主模式
 - **动态调整采样率**

MPU6050陀螺仪：如何获取加速度和角速度，中断还是轮询，温度值要获取吗

3. 获取MPU6050加速度原始值


```

u8 MPU_Get_Accelerometer(short *ax, short *ay, short *az)
{
    u8 buf[6], res;
    res = MPU_Read_Len(MPU_ADDR, MPU_ACCEL_XOUTH_REG, 6, buf);
    if (res == 0)
    {
        *ax = ((u16)buf[0] << 8) | buf[1];
        *ay = ((u16)buf[2] << 8) | buf[3];
        *az = ((u16)buf[4] << 8) | buf[5];
    }
    return res;
}

```

4. void MPU_Get_Angles(float*roll, float*pitch)

```

{
    short ax, ay, az;
    MPU_Get_Accelerometer(&ax, &ay, &az); // 获取MPU6050加速度原始值
    pitch = -atanf(ax/sqrtf(ay*ay+az*az)); // 计算俯仰角
    *roll = atanf((float)ay/(float)az); // 计算滚转角
}

```

5.

```

uint8_t MPU_IsHorizontal(void)
{
    float roll, pitch;
    MPU_Get_Angles(&roll, &pitch); // 获取俯仰角
    if (roll <= 0.50 && roll >= -0.50 && pitch <= 0.50 && pitch >= -0.50) // 如果滚
    转角和俯仰角的绝对值都小于或等于 0.50（弧度），则认为传感器处于水平
    状态，返回 1
    {
        return 1;
    }
    return 0;
}

```

本项目mpu6050用来检测是否水平：

1. 获取滚转角和俯仰角

- 2.如果这两个在正负0.5就算水平
- 3.通过加速度来计算滚转角和俯仰角：

读取三轴加速度就可以计算

ADC

12位ADC，精度4096

计算公式：`BatVoltage=dat*2*3.3/4096;`

EEPROM

- 1.如果需要频繁擦写小数据量（如配置参数、校准数据），EEPROM更合适。不需要擦写
- 2.FLASH写入时间长，EEPROM写入时间短
- 3.FLASH擦写次数少（1万次），EEPROM次数多（100万次）

	NAND Flash	NOR Flash
芯片容量	<32GBit	<1GBit
访问方式	顺序读写	随机读写
接口方式	任意I/O口	特定完整存储器接口
读写性能	读取快（顺序读） 写入快 擦除快（可按块擦除）	读取快（RAM方式） 写入慢 写入慢
使用寿命	百万次	十万次
价格	低廉	高昂

从实用的角度来看,和Flash和NAND闪存之间的主要区别在于接口。NOR Flash全随机访问内存映射和专用接口(如EPROM)地址和数据行。另一方面,NAND闪存没有地址专线。它是由通过8/16发送命令,地址和数据总线位宽(I / O接口)内部寄存器，这样就为许多主控提供了更灵活的配置方式。NAND Flash更适合在各类需要大数据的设备中使用，如U盘、各种存储卡、MP3播放器等，而NOR Flash更适合用在高性能的工业产品中。

SRAM：触发器存储，不需要定期刷新 速度快 功耗高 成本高 小容量
常用于计算机CPU高速缓存

DRAM： 电容存储，需要定期刷新 速度较快 功耗稍低 成本低 容量大
适用于大容量存储需求

在SRAM里面，一个bit的数据，通常需要6个晶体管，所以SRAM的存储密度不高，同样的物理空间下，能存储的数据是有限的，不过也因为SRAM的电路简单，所以访问速度非常快。

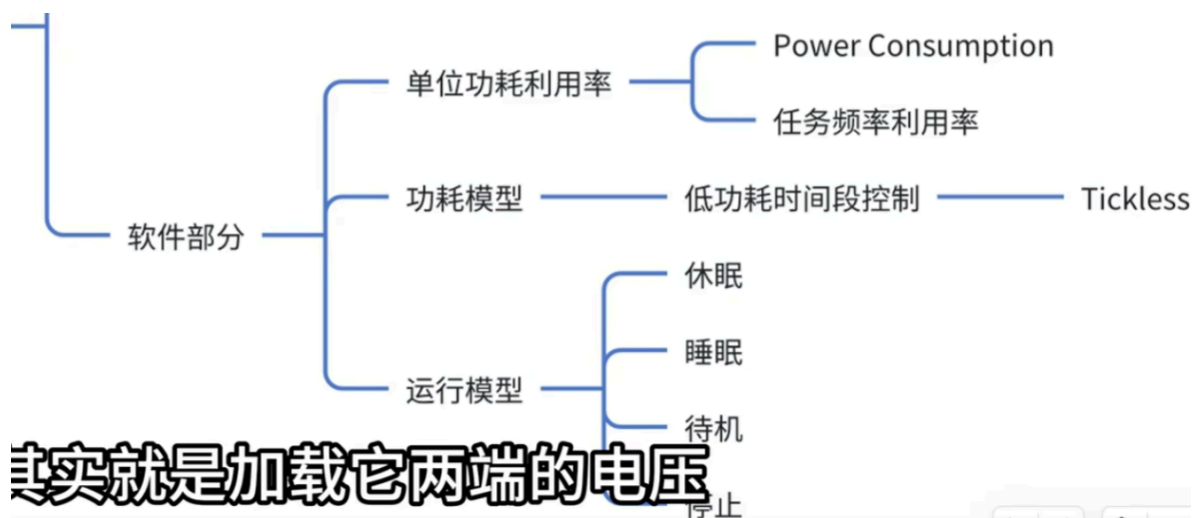
- SRAM的存储单元是基于**触发器**实现的，通常由6个晶体管构成一个交叉耦合的反相器对。这种结构具有**双稳态特性**，即它可以稳定地保持两种状态（0或1），并且只要电源持续供电，数据就会一直保持在该状态。

- **速度快的原因：**

- **无需刷新：** SRAM不需要定期刷新，因此不会因为刷新操作而占用访问时间。
- **简单直接的读写操作：** SRAM的读写操作非常简单直接。当访问一个存储单元时，控制信号通过访问晶体管直接读取或写入数据，不需要复杂的操作流程。
- **低延迟：** 由于存储单元的自保持特性，数据的读取和写入延迟非常低，能够快速响应CPU的指令。

- **电路简单性：**

- 尽管SRAM的存储单元由6个晶体管组成，但它的电路逻辑相对简单。每个存储单元的读写操作只需要通过控制信号激活访问晶体管即可，不需要复杂的刷新逻辑或额外的电路来维持数据状态。



在软件业务逻辑的利用率上，在事件驱动的情况下，尽可能通过使用较低的频率运行（有些操作系统也为我们提供了比较方便的低功耗措施，比如FreeRTOS中的tickless为我们提供了对应的阻塞式进出低功耗的方法，具体Demo文档可以参考：

IAP升级

中断向量表的偏移量设置方法

systemInit函数：初始化时钟，设置中断向量表

```
#ifdef VECT_TAB_SRAM
SCB->VTOR = SRAM_BASE | VECT_TAB_OFFSET;
/* Vector Table Relocation in Internal SRAM. */
#else
SCB->VTOR = FLASH_BASE | VECT_TAB_OFFSET;
/* Vector Table Relocation in Internal FLASH. */
#endif
```

SCB->VTOR=FLASH_BASE|0x10000;flashapp偏移0x100000

一页1kb=1024 字节下标从0-1023:

123的二进制0011 1111 1111: 十个二进制位就可以表示所有的地址

比如页号是19 $19 \ll 10 = 4C00$,所以地址就是0x8004C00

w25q64

每块64KB,一共分成8mb/64kb=128块

每块分成64KB/4KB=16个扇区, 每个扇区4kb,256b一页, 分成16页

我一共需要48KB的空间, 一共需要12个扇区

同理: 4kb是0到4095, 将4095换成二进制 1111 1111 1111, 需要12个1进行表示

1. 睡眠时DeInit串口的IO口, 设置为输入, 修复休眠功耗很高的情况, 现在休眠状态电流800多uA.
1. BootLoader和APP都加入长按KEY1关机功能.

手表的模式分为3个。第一个是正常的运行模式，手表正常运行；第二个是睡眠模式，MCU进入STOP模式，MPU6050仍在记步数；第三个是关机模式，TPS63020直接关闭使能，此时无3V3供电，只有Vbat有供电

最后还是用的RTC定时中断，然后定时检测当前手势状态，如果有抬腕动作则唤醒。

MPU6050不能直接使用DMP库，初始化后功耗很高，需要进行一些改动，才能让功耗下来，具体看工程代码。

运行模式70-80mA，待机模式1mA左右

RTC实时时钟

掉电还继续运行的特性，指主电源VDD断开的情况，为了RTC外设掉电继续运行，必须接上锂电池给STM32的RTC、备份发卡通过VBAT引脚供电。当主电源VDD有效时，由VDD给RTC外设供电；而当VDD掉电后，由VBAT给RTC外设供电。但无论由什么电源供电，RTC中的数据都保存在属于RTC的备份域中，若主电源VDD和VBAT都掉电，那么备份域中保存的所有数据将丢失。备份域除了RTC模块的寄存器，还有42个16位的寄存器可以在VDD掉电的情况下保存用户程序的数据，系统复位或电源复位时，这些数据也不会被复位。

时钟来源：

使用LSE作为时钟来源

指南针

海拔如何测量

心率检测

em7028:发射绿光。人体血液的流动会导致血管的收缩，从而导致光吸收率的变化简介导致光反射的变化。

光敏二极管会产生不同的电流，在em7028的16位ADC 作用下进行电流转换成数字信号。

自己写了一个局部峰值算法

led1进行心率测量，结果存储在 HRS_DATA0

- HRS1 数据由两个 8 位寄存器组成： HRS1_DATA0_H （高 8 位）和 HRS1_DATA0_L （低 8 位）。
- 函数将高 8 位和低 8 位数据合并为一个 16 位数据，并返回该值。

计算心率

1.设计三个队列：时间队列数据队列

当前心率和时间入数据队列，队列中的第四个元素是不是大于前后三个，如果是则出现波峰。检测与上一个波峰时间差是不是425，如果是就存储上峰值时间，将

计算两个峰值之间的时间间隔，并将其转换为心率值（每分钟心跳次数），然后如果次数达到七次就进行滤波算法。

bootloader

文件(F) ▾ 打印(P) ▾ 电子邮件(E) 刻录(U) ▾ 打开(O) ▾

-----必须实现的功能-----

- 1:没有OTA事件时，跳转到应用程序区A区
- 2:发生OTA事件时，更新应用程序区A区程序

-----方便使用的额外功能-----

(通过串口实现一个交互式的命令行)

- 1：串口IAP功能，通过串口更新应用程序区A区程序
- 2：设置物联网平台要求的OTA初始版本号
- 3：利用外部Flash存放多个程序文件，需要哪个就把哪个更新到应用程序区A区

```
1 #ifndef MAIN_H
2 #define MAIN_H
3
4 #include "stdint.h"
5
6 #define GD32_FLASH_SADDR 0x08000000 //FLASH起始地址
7 #define GD32_PAGE_SIZE 1024 //FLASH扇区大小
8 #define GD32_PAGE_NUM 64 //FLASH总扇区个数
9 #define GD32_B_PAGE_NUM 20 //B区扇区个数
10 #define GD32_A_PAGE_NUM GD32_PAGE_NUM - GD32_B_PAGE_NUM //A区扇区个数
11 #define GD32_A_START_PAGE GD32_B_PAGE_NUM //A区起始扇区编号
12 #define GD32_A_SADDR GD32_FLASH_SADDR + GD32_A_START_PAGE * GD32_PAGE_SIZE //A区起始地址
13
14 #endif
```

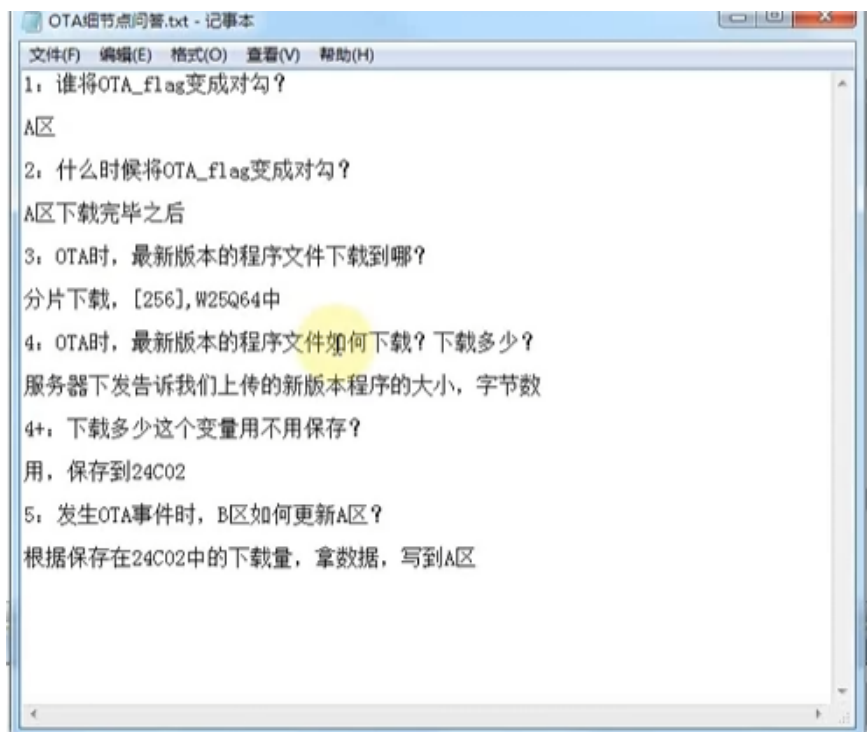
AB分区规划总结.txt - 记事本

文件(F) 编辑(E) 格式(O) 查看(V) 帮助(H)

8T6:64KB 一个扇区1KB 0~63

B区: 20K 0~19

A区: 44K 20~63



断电重连

1.三个参数

- `_write_part_addr`: 记录当前写入 Flash 的偏移地址（相对地址）。
- `_storage_data_size`: 记录当前暂存的固件分包大小。
- `_is_start_write`: 标志位，表示是否已经开始写入固件。

2.下载进度记录

- 写入固件时更新进度：在每次写入固件分包后，更新 `_write_part_addr`，记录当前写入的偏移地址。
- 断电恢复时读取进度：重新上电后，bootloader 会读取 `_write_part_addr`，从记录的偏移地址继续下载。

3.

- `_fpk_head.pkg_size`: 固件包的总大小（单位：字节）。
- `_write_part_addr`: 当前已写入的偏移地址（单位：字节）。
- `FPK_LEAST_HANDLE_BYTE`: 固件包处理的最小单位大小（默认 4096 字节）。

固件包头（FPK_HEAD）是一个结构体，包含了固件包的元信息，例如固件版本、CRC校验值、固件大小等。pkg_size是其中的一个字段，表示固件包的总大小。

无需deinit

更新完成之后不直接跳转app而是再次进入bootloader

```
LV_ATTRIBUTE_TICK_INCvoidlv_tick_inc(uint32_ttick_period);
```