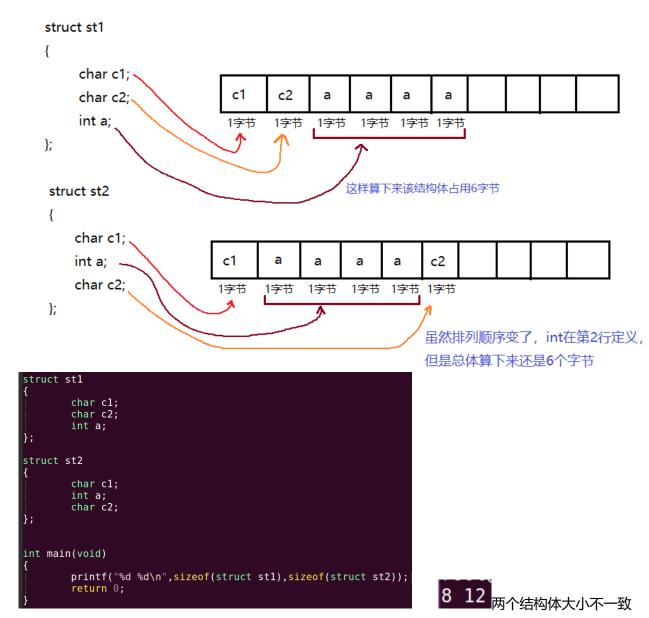
C 语言语法高级应用第 2 版

作者:向仔州

目录

结构体字节对齐问题	2
用结构体方式接受串口的数据包,结构体对数据内容进行了取名,方便使用	
attribute 用法	10
C 语言中attribute ((at())绝对定位的应用	10
C 语言 ,变量位域定义,如 unsigned char ch: 6; 这种用法	11
#和##连接符使用	16
联合体配合结构体和一维数组的高级应用	18
函数宏(主要是为了降低压栈和弹栈的开销,方便移植。不然直接建立函数来实现更好)	22
钩子函数使用方式	25
C 语言实现 MVC 模式实现多人开发	26
C 语言可变参数 va start()、va arg() 和 va end() 使用,函数形参可以随意多少个	29

结构体字节对齐问题



不对啊!! 都是6个字节的变量,怎么一个结构体是8字节,一个结构体12字节呢?

难道是结构体内部变量没有按照顺序对齐的原因?

其实影响结构体大小的因素, 1.字节对齐(是按照 1 字节, 4 字节, 8 字节还是 16 字节对齐)?

2.结构体成员变量大小也有关系

3.不同类型的变量对齐

因为 GCC 编译器默认是 4 字节对齐,那么 int 满足 4 字节,但是 int 前面的 char 是 1 字节,而且地址是 4 字节一排,4 字节一排,第 1 排被两个 char 用了,那么就只有让第 2 排承载 int,所以第一排浪费了两个字节空出来。结果就是 8 字节。

struct st1		
{		
	char c1;	
	char c2;	
	int a;	
3.		

地址	变量	说明
1000	char c1	char 1字节
1001	char c2	char 1字节
1002		
1003		
1004		
1005	int a	i nt 4字 节,地址
1006	IIIL a	必须是4的倍数
1007		XJ/XXE-IIJIDXX

为什么这两行不能给int a? 这是因为int必须是 连续的4地址才行,然后 地址也4字节一个间隔, 所以int只有给新的4字节 地址才行

注意,结构体里面变量定义的先后顺序也是有关系的,请看下面

struct st2		
{		
char c1;		
int a;		
char c2;		
} ;		

地址	变量	说明
1000	char c1	char 1字节
1001		
1002		
1003		
1004	int a	
1005		int 4 字节,地址
1006		必须是4的倍数
1007		纪须在中间的数
1008	char c2	char 1字节
1009		
1010		
1011		

,前面说过了,GCC编译器要求4字节对齐,那么你在结构体分配变量的时候要不然一次性挨着分配4个字节的char,或者挨着分配两个short,这种一个char中间又隔离出一个int,那么第1个char就只有占4字节地址,但是char本身只使用1字节空间

所以这个结构体大小占用 12 字节。

```
struct st4
{
         char array[5];
         short c;
         int b;
};

int main(void)
{
         printf(\begin{small}%d\n", sizeof(struct st4));
         return 0;
}
```

12

这个应该是 11 字节, 怎么算出 12 字节的?

struct st4
{
 char array[5];
 short c;
 int b;
};

地址	变量	说明
1000	char arr[0]	char 1字节
1001	char arr[1]	char 1字节
1002	char arr[2]	char 1字节
1003	char arr[3]	char 1字带
1004	char arr[4]	char 1字节
1005		•
1006	short c	2字节
1007	SHOLL	2子节
1008		
1009	1-11	4字 节
1010	int b	4 子卫
1011		

这就是我说的 char一次性 挨着分配很多个,如果在向 下分配过程中遇见short, - 正好char没有分配完多余的 4字节地址,那么就要空出 来,让short对齐,这里空 出一格就是让4字节的最后 两个地址给short 对齐

#pragma pack(n)内存对齐函数

n = 1表示按照 1 字节对齐, n=2表示按照 2 字节对齐, 这样对齐方式是紧密排列了

结构体按照1字节对齐排列 pragma pack(1) struct st4

char array[5];

int b; };

		_
地址	变量	说明
1000	char arr[0]	char 1字节
1001	char arr[1]	char 1字节
1002	char arr[2]	char 1字节
1003	char arr[3]	char 1字节
1004	char arr[4]	char 1字节
1005	short c	2字节
1006	snort c	2子巾
1007		
1008	int b	4字节
1009		· ·
1010		
1011	×	

说明 地址 变量 char 1字节 1000 char arr[0] char arr[1] 1001 char 1字节 char arr[2] char 1字节 1002 char arr[3] char 1字节 1003 char arr[4] char 1字节 1004 1005 1006 2字节 short c 1007 1008 1009 4字节 int b 1010 1011

12

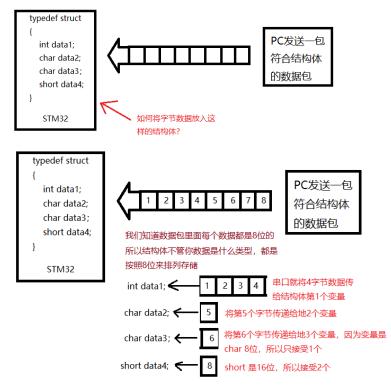
4字节对齐,又回到 GCC 编译器默认的情况了 一般不建议去修改 pragma 对齐方式,因为如果你的程序要直接用在其它系统或者电脑平台上运行,可能会出现一些问题,建议就用 GCC 默认对齐方式。

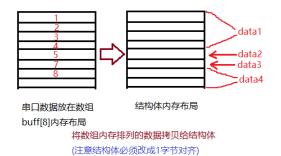
#pragma pack(pop) //pack(pop) 就是让以下结构体恢复到系统默认对应方式

```
#pragma pack(4) // CC 结构体 4 字节对齐
struct CC {
    double d;
    char b;
    int a;
    short c;
};
#pragma pack() //BB 结构体又恢复到系统默认对齐方式
struct BB{
    double d;
    char b;
    int a;
    short c;
};
```

用结构体方式接受串口的数据包、结构体对数据内容进行了取名、方便使用

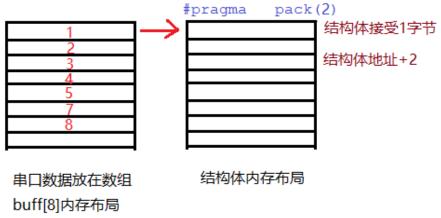
需要上一节#pragma pack 字节对齐的知识



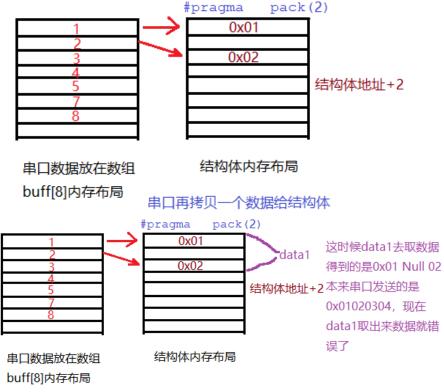


为什么结构体要改成 1 字节对齐?

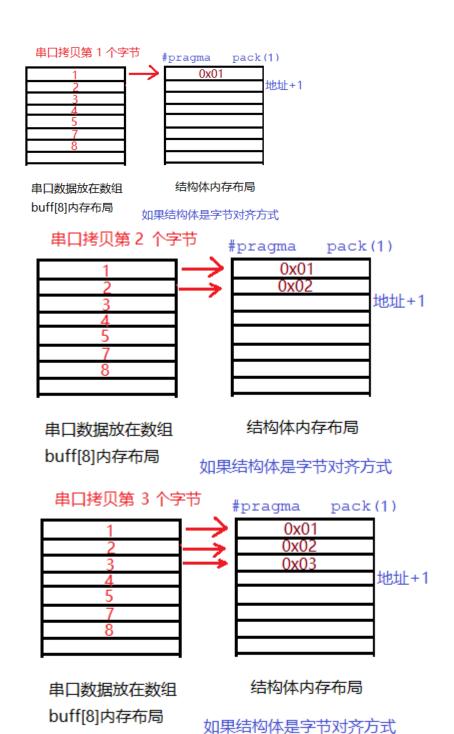
因为串口是单字节数组,所以串口数据拷贝给结构体只能 1 字节 1 字节拷贝,如果结构体是 2 字节对齐,那么结构体收到串口拷贝的 1 个字节之后,结构体地址+2

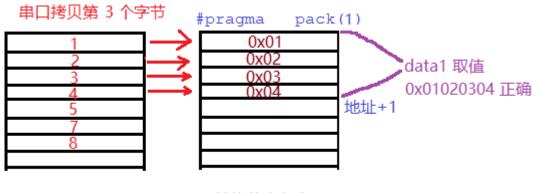


现在结构体默认是2字节对齐



这就是结构体地址 2 字节对齐的问题





串口数据放在数组

结构体内存布局

buff[8]内存布局

如果结构体是字节对齐方式

这就是为什么要单字节对齐的原因,因为串口拷贝给结构体的数据是按照单字节拷贝的。

}ModbusMaster_Rcv_Data; //接受串口的数据打印出来

ModbusMaster_Rcv_Data MBrcvdata; 创建一个结构体存放串口拷贝的数据 uint8_t data[20] = {0xCE,0xA0,0x1f,0x2f,0x3f,0x4f,0x55,0x11,0x12,0x30,0x30,0x22,0xff}; 如果这一帧 data 是串口发过来的数据

memcpy(&MBrcvdata,data,20); //将串口缓存的数据拷贝给结构体

直接打印结构体里面的数据,里面的数据就是串口每一段数据的标识

```
printf("Preamble1 = %x\r\n", MBrcvdata.Preamble);
printf("Preamble1 = %x\r\n", MBrcvdata. DeviceAddr);
printf("Preamble1 = %x\r\n", MBrcvdata. StartAddr);
```

打印结果

```
Preamble1 = aOce
DeviceAddr1 = 4f3f2f1f
StartAddr1 = 1211
```

我们发现数据大小端是反的 0xce 是低位,0xa0 是高位,貌似根据数组排列这样是正确的。但是结构体输出也必须和数组排列一致才对,比如 Preamble1 输出应该是 0xcea0,因为数组是data[0]=0xce,data[1] = 0xa0

所以我们需要做大小端反转

```
/*uint16_t 数据大端转小端*/
void BigLittle_endian16(uint16_t *StuData)
{
    uint16_t ret = 0;
    uint16_t tmpL;
    uint16_t tmpH;

ret = *StuData;
```

tmpL = (ret >> 8) & 0x00ff;tmpH = (ret << 8) & 0xFF00;

```
*StuData = tmpH | tmpL;
}
/*uint32 t 数据大端转小端*/
void BigLittle_endian32(uint32_t *StuData)
{
      uint32_t ret = 0;
     uint32_t tmpL1;
     uint32 t tmpL2;
     uint32 t tmpH1;
     uint32 t tmpH2;
     /*4f 3f 2f 1f*/
     /*1f 2f 3f 4f*/
      ret = *StuData;
     tmpL1 = (ret >> 24) & 0x000000ff;
     tmpL2 = (ret >> 8) & 0x0000ff00;
     tmpH1 = ( ret << 8 ) & 0x00ff0000;
     tmpH2 = ( ret << 24) & 0xff000000;
      *StuData = tmpH2 | tmpH1 | tmpL2 | tmpL1;
}
```

使用以上函数进行大小端转换, 转换 16 位, 和 32 位两种, 8 位不需要转。

直接传入 1 字节对齐的结构体可以转换吗?BigLittle_endian16(&MBrcvdata.Preamble);记住这样绝对不行,会出现程序宕机

因为 BigLittle_endian16 都是进行 16 位(2 字节)变量运算的 所以只有把 MBrcvdata 结构体的数据赋值给编译器默认的字节对齐结构体变量。 所以我要创建一个默认的字节对齐,相同的结构体变量。

```
#pragma pack() //使用 pack() 将以下结构体变成编译器默认的结构体对齐方式
typedef struct
{
    uint16 t Preamble;
                        //前导码
                                                        #pragma pack(1) //以下结构体按照 1 字节对齐
    uint32_t DeviceAddr; //得到本设备地址
                                                        typedef struct
                             //功能码
    uint8 t FunCode;
                                                             uint16_t Preamble; //前导码
    uint16_t StartAddr; //起始地址
                                                             uint32_t DeviceAddr; //得到本设备地址
     uint16 t DataNum;
                                  //数据个数
                                                             uint8_t FunCode; //功能码
     uint16 t CRC16;
                             //CRC 校验
                                                             uint16_t StartAddr; //起始地址
                                                             uint16_t DataNum; //数据个数
}ModbusMaster Rcv cache;
                                                             uint16_t CRC16;
                                                                           //CRC 校验
                                                        }ModbusMaster_Rcv_Data;
```

因为 Rcv_cache 是系统默认对齐方式,所以将 1 字节对齐的结构拷贝过来

```
ModbusMaster_Rcv_Data MBrcvdata; //1 字节对齐
ModbusMaster_Rcv_cache cache; //系统默认对齐方式

/*将 1 字节对齐的数据拷贝给默认对齐的结构体*/
cache.Preamble = MBrcvdata.Preamble;
cache.DeviceAddr = MBrcvdata.DeviceAddr;
```

```
cache.FunCode = MBrcvdata.FunCode;
cache.StartAddr = MBrcvdata.StartAddr;
```

/*把默认对齐的结构体放入大小端转换程序就可以了*/

printf("Preamble1 = %x\r\n",cache.Preamble); BigLittle endian16(&cache.Preamble);//16 位大小端转换 printf("Preamble2 = %x\r\n",cache.Preamble); printf("DeviceAddr1 = %x\r\n",cache.DeviceAddr); BigLittle endian32(&cache.DeviceAddr); printf("DeviceAddr2 = %x\r\n",cache.DeviceAddr); printf("FunCode = %x\r\n",cache.FunCode); $printf("StartAddr1 = %x\r\n", cache.StartAddr);$ BigLittle_endian16(&cache.StartAddr);//16 位大小端转换 printf("StartAddr2 = %x\r\n",cache.StartAddr); Preamble1 = aOce Preamble2 = ceaO DeviceAddr1 = 4f3f2f1f ret 1329540895 DeviceAddr2 = 1f2f3f4f FunCode = 55 StartAddr1 = 1211

大小端就转换过来了, a0ce 转换成 cea0 和数组对上了。其它也一样

__attribute___用法

StartAddr2 = 1112

C语言中__attribute__ ((at())绝对定位的应用

__attribute__(at(绝对地址))的作用分两个,一个是绝对定位到 Flash,另个一是绝对定位到 RAM。

定位到 flash 中,一般用于固化的信息,如出厂设置的参数,上位机配置的参数,ID 卡的 ID 号,flash 标记等等

const u16 gFlashDefValue[512] __attribute__((at(0x0800F000))) = {0x1111,0x1111,0x1111,0x0111,0x0111,0x0111};//定位在 flash 中,其他 flash 补充为 00

const u16 gflashdata_attribute_((at(0x0800F000))) = 0xFFFF;//地址为 0x0800F000

定位到 RAM 中,一般用于数据量比较大的缓存,如串口的接收缓存,再就是某个位置的特定变量 u8 USART2_RX_BUF[USART2_REC_LEN] __attribute__ ((at(0X20001000)));//接收缓冲,最大 USART REC LEN 个字节,起始地址为 0X20001000.

注意:

绝对定位不能在函数中定义,局部变量是定义在栈区的,栈区由 MDK 自动分配、释放,不能定义为绝对地址,只能放在函数外定义

定义的长度不能超过栈或 Flash 的大小,否则,造成栈、Flash 溢出

__attribute__((__aligned__(n)))对变量的影响

attribute ((aligned(n))) 和 pragma 效果一样用于字节对齐,

_attribute__ ((aligned(n))) 和 pragma 有什么区别呢? n=1 ,1 字节对齐,n=4, 4 字节对齐

```
struct stu
{
      char sex;
      int length;
      char name[10];
};

int main(void)
{
      printf(\_%d\n", sizeof(struct stu));
      return 0;
}
```

20

20 个字节, 理论上只有 15 个

C语言,变量位域定义,如 unsigned char ch: 6; 这种用法

```
struct bs
       unsigned m;
       unsigned n: 4; //存放不长度超过4位bit的数据
       unsigned c: 6; //存放不长度超过6位bit的数据
};
int main(void)
       struct bs domain;
       domain.m = 0xad;
       domain.n = 0xad;
       domain.c = 0xad;
       printf("m = %x \n",domain.m);
                                                  m = ad
       printf("n = %x \n",domain.n);
       printf("c = %x \n",domain.c);
                                                  n = d
       return 0;
                                                    = 2d
```

你看,输出结果,m 是完整正确的,n 和 c 变量都被截取了丢掉了部分。 这是为什么呢?

这就是位域运算,给某个变量限制存放数据的范围。感觉是不是有点多此一举了?

```
struct bs
{
    unsigned m;
    unsigned n: 4; //存放不长度超过4位bit的数据
    unsigned c: 6; //存放不长度超过6位bit的数据
    unsigned c: 6; //存放不长度超过6位bit的数据
};
```

在这个结构体中:

m 可以存放很大的数据

但是 n 只能存放不超过 4 位的数据,也就是最大二进制为 1111(0xf),所以 n = d n 变量的 a 值被截取掉了,很正常。

这种位域运算这么折腾到底有什么用?

我用一个 16 位的 unsigned short 变量来模拟 16 位寄存器

unsigned short xreg = 0xAAAA



我用这种位域方式就很方便

```
typedef struct
        volatile unsigned short bit0 : 1;
        volatile unsigned short bit1 : 1;
        volatile unsigned short bit2 : 1;
        volatile unsigned short bit3 : 1;
        volatile unsigned short bit4 : 1;
        volatile unsigned short bit5 : 1;
        volatile unsigned short bit6 :
        volatile unsigned short bit7 :
        volatile unsigned short bit8 :
        volatile unsigned short bit9 : 1;
        volatile unsigned short bit10 : 1;
        volatile unsigned short bit11 : 1;
        volatile unsigned short bit12 : 1;
        volatile unsigned short bit13 : 1;
        volatile unsigned short bit14 : 1;
        volatile unsigned short bit15 : 1;
}ADDR stu;
```

一定要用 volatile 来修饰,不然编译器在编译的时候 很可能把 unsigned short xx:1 位运算,优化成常 规的 unsigned short 16 位变量

```
int main(void)
          unsigned short xreg = 0xAAAA; //1010 1010 1010 1010 //short 模拟标准16寄存器
          ADDR stu *xaddr stu;
          xaddr stu = (ADDR stu *)&xreg; —
                                                                   将我们模拟的寄存器 xreg 地址强制
                                                                      转换成位域赋值给位域变量
          printf("bit0 = %x\n",xaddr_stu->bit0);
printf("bit1 = %x\n",xaddr_stu->bit1);
printf("bit2 = %x\n",xaddr_stu->bit2);
printf("bit3 = %x\n",xaddr_stu->bit3);
                                        0
                                                                                       16位寄存器
                              0
                                                    0
                                                              0
                                                                                  0
                   xreg地址赋值给(ADDR stu *)结构
                   那么ADDR stu结构就可以用自己结构
                                                                                      xaddr stu->bit0
                   的方式去访问xreg寄存器的每1位
                                                                                     xaddr stu->bit1
                                                                                     xaddr stu->bit2
                                                                                      xaddr stu->bit3
                                                                                      .....
                                                                                      xaddr stu->bit16
我们打印看看是否将寄存器转换到结构体位域成功
bit0 = 0
bit1 = 1
bit2 = 0
                                 0
                                       0
                                              0
                                                      0
                                                                              16位寄存器
                      1
                         0
                                                             0
                                                                    0
                                                                          0
bit3 = 1
                                                               低3位低2位 低1位 低0位
                                                                                        对比查看打印正确
我们写 1 位进去看看是不是对的呢?
int main(void)
          unsigned short xreg = 0xAAAA; //1010 1010 1010 1010 //short 模拟标准16寄存器
          ADDR stu *xaddr stu;
          xaddr stu = (ADDR stu *)&xreg;
          printf("bit0 = %x\n",xaddr_stu->bit0);
printf("bit1 = %x\n",xaddr_stu->bit1);
printf("bit2 = %x\n",xaddr_stu->bit2);
printf("bit3 = %x\n",xaddr_stu->bit3);
                                                                          修改变量里面的某 1 位
          xaddr stu->bit2 = 1; //xreg变量第2位写1
          printf("bit0 = %x\n",xaddr_stu->bit0);
printf("bit1 = %x\n",xaddr_stu->bit1);
printf("bit2 = %x\n",xaddr_stu->bit2);
printf("bit3 = %x\n",xaddr_stu->bit3);
          printf("xreg = %x\n ",xreg);//打印变量的值,查看变量是否修改成功
          return 0:
```

这种方式用在单片机寄存器操作就很方便了,我可以直接放弃移位运算(1<<2)这种麻烦的操作。

下面操作 STM32 单片机 GPIO 管脚的某一位就可以用这种位域方法

```
typedef struct
        volatile unsigned short bit0 : 1;
        volatile unsigned short bit1 : 1;
                                                       因为 GPIOA 的 ODR 是 16 位的
        volatile unsigned short bit2 : 1;
                                                         寄存器, 所以我们可以用
                                                         unsigned short 来转换
        volatile unsigned short bit3 : 1;
        volatile unsigned short bit4 : 1;
        volatile unsigned short bit5 :
        volatile unsigned short bit6 : 1;
        volatile unsigned short bit7
        volatile unsigned short bit8 : 1;
        volatile unsigned short bit9 : 1;
        volatile unsigned short bit10 : 1;
        volatile unsigned short bit11 : 1;
        volatile unsigned short bit12 : 1;
        volatile unsigned short bit13 : 1;
        volatile unsigned short bit14 : 1;
        volatile unsigned short bit15 : 1;
}GPIO bit;
#define PORTA OUT ((GPIO bit *)(&(GPIOA->ODR)))
int main(void)
        PORTA OUT->bit0 = 1;
        return 0;
```

这就是操作 GPIOA bit0 位的方法,因为地址要在 STM32 上才能访问, 所以这里只能浏览代码结构。

```
#define PORTA OUT
                           ((GPIO Bit TypeDef *)(&(GPIOA->ODR)))
                                                                                 typedef struct
                          ((GPIO Bit TypeDef *)(&(GPIOA->IDR)))
 #define PORTA IN
                                                                                   volatile unsigned short bit0:1;
 #define PORTB OUT
                           ((GPIO_Bit_TypeDef *)(&(GPIOB->ODR)))
                                                                                   volatile unsigned short bit1:1:
 #define PORTB IN
                          ((GPIO Bit TypeDef *)(&(GPIOB->IDR)))
                                                                                   volatile unsigned short bit2:1;
                                                                                   volatile unsigned short bit3:1;
 #define PORTC OUT
                           ((GPIO Bit TypeDef *)(&(GPIOC->ODR)))
                                                                                   volatile unsigned short bit4: 1;
 #define PORTC IN
                          ((GPIO Bit TypeDef *)(&(GPIOC->IDR)))
                                                                                   volatile unsigned short bit5: 1;
                                                                                   volatile unsigned short bit6: 1;
 #define PORTD OUT
                            ((GPIO Bit TypeDef *)(&(GPIOD->ODR)))
                                                                                   volatile unsigned short bit7:1;
                                                                                   volatile unsigned short bit8: 1;
 #define PORTD IN
                           ((GPIO Bit TypeDef *)(&(GPIOD->IDR)))
                                                                                   volatile unsigned short bit9: 1;
 #define PORTE OUT
                           ((GPIO_Bit_TypeDef *)(&(GPIOE->ODR)))
                                                                                   volatile unsigned short bit10:1;
                                                                                   volatile unsigned short bit11:1;
 #define PORTE IN
                          ((GPIO Bit TypeDef *)(&(GPIOE->IDR)))
                                                                                   volatile unsigned short bit12:1;
 #define PORTF OUT
                           ((GPIO Bit TypeDef *)(&(GPIOF->ODR)))
                                                                                   volatile unsigned short bit13:1;
                                                                                   volatile unsigned short bit14:1:
 #define PORTF IN
                          ((GPIO_Bit_TypeDef *)(&(GPIOF->IDR)))
                                                                                   volatile unsigned short bit15:1;
 #define PORTG OUT
                            ((GPIO_Bit_TypeDef *)(&(GPIOG->ODR)))
                                                                                 GPIO Bit TypeDef;
 #define PORTG IN
                           ((GPIO_Bit_TypeDef *)(&(GPIOG->IDR)))
可以将所有的 GPIO 都定义成这样
```

#和##连接符使用

#号使用,主要是将宏里面的变量名变成字符显示

```
#define Xconnect(EXP) #EXP

int main()
{
    printf("%s\n", Xconnect(EXP));
    neturn 0;
}
```

root@ubuntu:/home/xzz/test# ./test2 EXP

EXP 变成字符被打印出来

##连接符

(## 是变量连接符,将两个字符连接成一个变量,<记住是将两个字符连接成一个变量,或者是拼接成值>,而不是连接两个字符串)

##将前后两个参数进行拼接 (比如 100#80 = 10080)

root@ubuntu:/home/xzz/test# ./test2 10080

在单片机访问寄存器中配合上一节位域的概念,就可以操作寄存器中某一位。

#define PORTA_OUT ((GPIO_Bit_TypeDef *)(&(GPIOA->ODR)))
#define PORTA_IN ((GPIO_Bit_TypeDef *)(&(GPIOA->IDR)))

#define PAout(n) (PORTA_OUT->bit##n) //这样用连接符就可以操作某位的高低电平

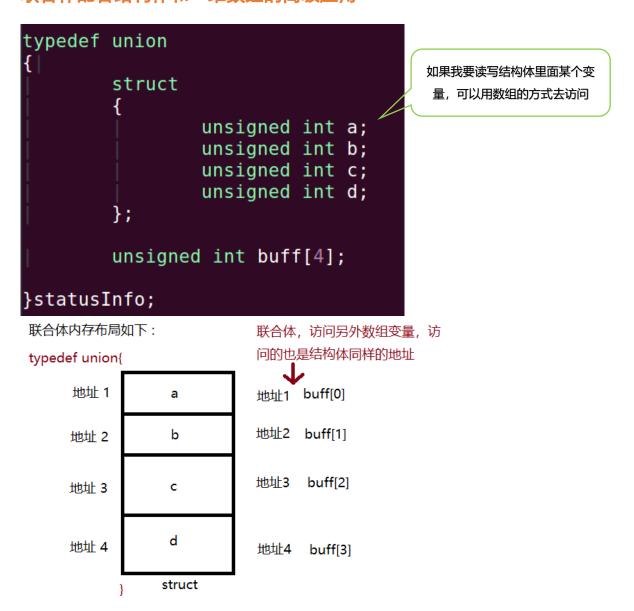
#define PAin(n) (PORTA_IN->bit##n)

如: PAout(1) = 1; 就相当于 PORTA_OUT - >bit1 ,表示 GPIOA 1 输出高电平

```
#define GPIO_SET(X) (X##_PORT)->BSRR = ((uint32_t)1 << X##_PIN) //比如这种? 怎么理解?
GPIO SET(LED_PDM); //这是 GPIO_SET 宏真正的操作方式
这种操作方式需要满足以下几个条件
#define LED_PDM_PORT GPIOB //GPIOB 地址
#define LED_PDM_PIN 1
宏定义了 GPIO 地址和引脚
GPIO_SET(LED_PDM); =
#define GPIO_SET(X) (X##_PORT)->BSRR = ((uint32_t)1 << X##_PIN) 替换如下
             代入 LED_PDM_PORT->BSRR = ((uint32_t)1 << LED_PDM_PIN)
就是将 LED_PDM 拼接进去了,不用先定义 LED_PDM 变量,因为是连接符,所以就是传入的字符
 #include <stdio.h>
 #define LED PDM PORT "xLED PDM PORT\n"
 #define GPIO SET(X) (X## PORT)
 int main(void)
         printf( GPI0_SET(LED_PDM) );
         return 0;
                                            root@ubuntu:/home/xzz/test# ./test
                                            xLED PDM PORT
                                                                            运行成功
这种 LED_PDM_PORT 事先就定义好了的,只是为了方便用连接符来调用。
#define PWM_START(X)
   X##_TM->BDTR |= TIM_BDTR_MOE; \
   X##_TM->CR1 \models TIM_CR1\_CEN
PWM_START(CWD_NEN); //就是这种使用方法
我事先在宏里面定义了 CWD_NEN 连接的几种可能性
#define CWD_NEN_PORT GPIOA
#define CWD_NEN_PIN 0
#define CWD_NEN_CC 3
#define CWD_NEN_CH 3
#define CWD_NEN_AF 4
#define CWD_NEN_TM TIM2 <
如果 PWM_START(CWD_NEN); 就相当于如下:
#define PWM_START(CWD_NEN) //启动 TIM2
   CWD_NEN _TM->BDTR |= TIM_BDTR_MOE;
   CWD_NEN _TM->CR1 |= TIM_CR1_CEN
   就是替换成 TIM2
#define PWM_START(CWD_NEN)
   TIM2->BDTR |= TIM_BDTR_MOE;
   TIM2->CR1 |= TIM_CR1_CEN
如果我用 TIM14 呢?
#define WWD_NEN_TM TIM14
那就是: PWM_START(WWD_NEN);
#define PWM_START(WWD_NEN) //启动 TIM14
   TIM14->BDTR |= TIM_BDTR_MOE;
   TIM14->CR1 |= TIM_CR1_CEN
```

这就是连接符方便调用寄存器的方法,用人容易看懂的方式去使用寄存器,只不过代价就是要预先写很多这种宏。

联合体配合结构体和一维数组的高级应用



这就是为什么联合体也叫做公用体,就是可以用两种 变量名访问同一片内存,但是这有什么好处呢?

```
int main()
{
    statusInfo value;
    value.buff[0] = 10;
    value.buff[1] = 20;
    value.buff[2] = 30;
    value.buff[3] = 40;

    printf("a = %d\n", value.a);
    printf("b = %d\n", value.b);
    printf("c = %d\n", value.c);
    printf("d = %d\n", value.d);

    return 0;
}

L处现我向数组里面写数据
unsigned int buff[4];

其实也就是向同一片内存结构体写数据

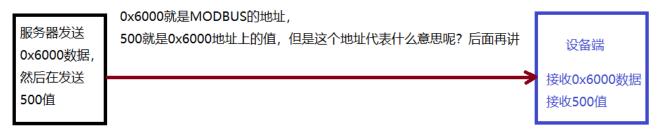
struct
{
    unsigned int a;
    unsigned int b;
    unsigned int c;
    unsigned int d;
    printf("d = %d\n", value.d);
};
```

```
a = 10
b = 20
c = 30
d = 40
```

读出来看看,其实就是我 value.buff 写入的数据

这样做有什么好处? 用两个不同的变量来访问同一个内存空间?

比如在单片机 MODBUS TCP 协议的应用中

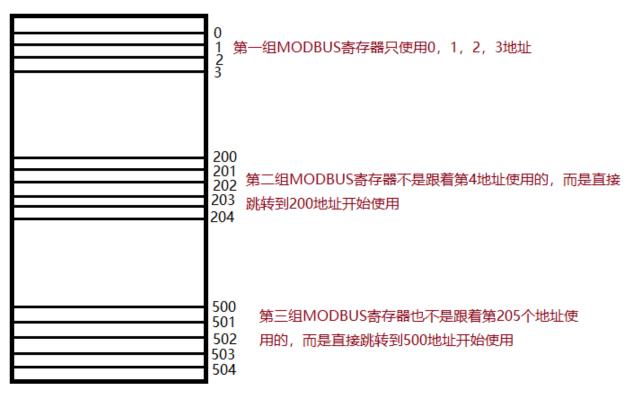


在这种情况下你不知道地址0x6000是代表的什么意思 所以我要给地址再取个名字,比如0x6000表示'长度'

下面来讲解如何使用这个数据结构

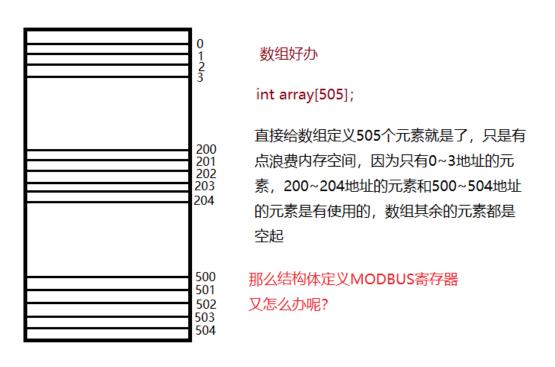
这就是设备端为了人类看得懂,所以用结构体变量来获取 MODBUS 发过来的值。 如果服务器一次性发送 1000 个 MODBUS 的数据,你不能定义 1000 个变量去接收,你最好用数组去接收,然后用结构体来获取。

联合体在 MODBUS 协议应用的时候,寄存器排列方式注意事项 有时候会遇到一些需求,MODBUS地址使用不连续



MODBUS寄存器地址

这样的话MODBUS寄存器结构体和数组该怎么写?



MODBUS寄存器地址

```
typedef struct
                       1
2
3
                                        int addr0;
                                        int addr1;
                                        int addr2;
                       200
                                        int addr3;
                       201
202
                                        int reserved1[197];  modbus地址跳过的部
                       203
                                        int addr200;
                                                          分用默认数组来填充,
                       204
                                        int addr201;
                                                           这里200地址和3地址
                                        int addr202;
                                                           相差200-3 = 197,
                                        int addr203;
                                                           所以默认数组填充197
                       500
                                        int addr204;
                                                           个元素,后面定义的
                       501
                                        int reserved2[296];
                                                          int就从200开始排列。
                       502
                       503
                                        int addr500;
                       504
                                        int addr501;
                                        int addr502;
MODBUS寄存器地址
                                        int addr503;
                                        int addr504;
                                  } MODBUS reg
```

但是请注意,数组好像是从0开始算的

所以 int addr200; 地址有可能是201, 实测为准

你看,在项目中我要访问 200 的地址,数组最后一个下标 200 地址还不对,因为数组是从 0 开始计算的,所以数组最后 200 下标的地址可能是 199。所以数组后面定义的变量才是 200 地址

```
typedef union
]{
   MODBUS_reg RegName;
   uintl6_t array[326];
}MODBUS_unreg;
```

最后使用枚举的方式操作 MODBUS 寄存器

函数宏(主要是为了降低压栈和弹栈的开销,方便移植。不然直接建立函数来实现更好)

函数宏,即包含多条语句的宏定义,其通常为某一被频繁调用的功能的语句封装,且不想通过函数方式封装来降低额外的弹栈压栈开销。

```
#define INT_SWAP(a,b) \
    int tmp = a; \
    a = b; \
    b = tmp

int main(void)
{
    int a = 10 , b = 20;
    INT_SWAP(a,b);
    printf("a = %d b = %d\n",a,b);

    return 0;
}

return 0;

return 0;
}
root@ubuntu:/home/xzz/test# ./test
a = 20 b = 10
```

两个变量交互值。这种宏方式当使用 if、while 等语句且不使用花括号,直接调用宏 INT_SWAP 时程序运行到第 $1 \land 9$ int tmp = a; 就结束了。不会运行 a=b; 和 b=tmp

root@ubuntu:/home/xzz/test# ./test
a = 20 b = 10

加入花括号之后也能正常运行

root@ubuntu:/home/xzz/test# ./test a = 20 b = 10

do {...} while (0) 表示只执行一遍 {} 内的语句

由于 do{...}while(0) 实际为 while 循环,因此可以使用关键字 break 提前结束循环。 利用该特性,可以为函数宏添加参数检测。例如:

'root@ubuntu:/home/xzz/test# ./test
a = -1 b = -2

数据没有发生交换,因为发现 a 和 b 都 < 0 所以 在 break 提前退出了

root@ubuntu:/home/xzz/test# ./test a = 100 b = 50

a和b不小于0,数据交换

如果我想让函数宏运行完之后有返回值怎么做呢?

有些项目中用函数宏做判断,然后返回判断结果,以供其它程序识别

({}) 大括号外加小括号 , 为 GNU C 扩展的语法, 非 C 语言的原生语法。

与 do{...} while(0) 不同的是,({}) 不能提前退出函数宏 所以({})可以当做函数来用,还可以返回值

```
#define INT_SWAP(a,b) \
                                                  这种有({})括号的宏,里面的代码可以当做函数
        int ret = 0;
                                                     来写,但是记住不能用 return 退出哦
                                                       如果传入的值小于 0, ret 为-1
        else
                 int tmp = a;
                 a = b;
                 b = tmp;
                                                  如果传入的值大于 0, ret 为默认值, 就是
                                                          int ret = 0 这句
        ret; |_
                                                      函数结尾执行的变量就是返回值
int main(void)
        int a = -1, b = -1;
        int ret = 0;
ret = INT_SWAP(a,b);
        printf("ret = %d\n",ret);
printf("a = %d b = %d\n",a,b);
                                                  root@ubuntu:/home/xzz/test# ./test
                                                  ret = -1
        return 0;
                                                  a = -1 \quad b = -2
```

我将 b 改成了-2, 函数宏返回-1, 证明 a 和 b < 0 没有交换

a和b大于0,返回0,变量进行交换

```
root@ubuntu:/home/xzz/test# ./test
ret = 0
a = 2000 b = 1000
```

钩子函数使用方式

钩子函数就是函数指针的一种,也是为了完成简单的分层,让一个功能可以方便多个人开发的一种设计模式。

```
#include <stdio.h>
int max(int a, int b){
   if(a > b)
       return a;
   return b;
int min(int a, int b){
   if(a > b)
      return b;
   return a;
int main( int argc, char *argv[] )
   int (*pFun)(int x, int y); //函数指针
   int b = 2;
   int ret;//定义一个变量来接收调用函数后的返回值
                                                         一般这样使用函数指针没有什么意义
   pFun = max; -
   ret = pFun(a, b);//相当于直接调用 max(a,b);
   printf("%d\n", ret);
   return 0;
```

一般需要两个 C 文件, 比如 A.c 和 B.c, 一个工程师维护 A.c 文件, 一个工程师维护 B.c 文件。

比如 A.c 实现

现在 B 工程师实现

```
#include "A.h" //包含 A 工程师提供的 h 文件接口

//B 工程师自己实现的子函数
int max(int a, int b){
    if(a > b)
        return a;
    return b;
}

int main( int argc, char *argv[] )
{

    int a = 1;
    int b = 2;
    int ret;
    RegFun(max); //注册 B 工程师实现的函数
    //调用 A 工程师实现的 main 函数......

return 0;
}
```

这就是钩子函数的意义,一定是定义全局函数指针,然后让 B 工程师实现具体内容,A 工程师再去调用 B 工程师实现的功能。这种方式的好处就是 A 工程师可以先把钩子函数实现起走,然后 A 工程师可以先调用钩子函数的空函数,等 B 工程师有时间了,把 B 工程师实现的功能注册进来。

C语言实现 MVC 模式实现多人开发

首先,我们需要定义三个主要组件:模型(model)、视图(view)和控制器(controller)。每个组件都有自己的职责和相应的操作。

1. 模型(model):模型包含了程序所处理的数据结构和算法。它负责存储和管理数据,并提供对这些数据进行修改或查询的接口。下面是一个示例的模型部分的代码:

```
typedef struct {
   int data; // 数据成员
} Model;

void model_setData(Model* m, int value) {
   m->data = value;
}

int model_getData(const Model* m) {
   return m->data;
}
```

视图(view): 视图负责将模型的数据展示给用户。它会从模型获取数据,然后根据需求显示到界面上。

```
#include <stdio.h>
void view_displayData(const Model* m) {
    printf("The current data is %d\n", model_getData(m));
}
```

3. 控制器(controller): 控制器负责处理用户输入和更新模型。当用户与界面交互时,控制器会调用合适的模型函数来更新数据。下面是一个示例的控制器部分的代码

```
void controller_updateData() {
    Model m;

    // 初始化模型数据为 0
    model_setData(&m, 0);

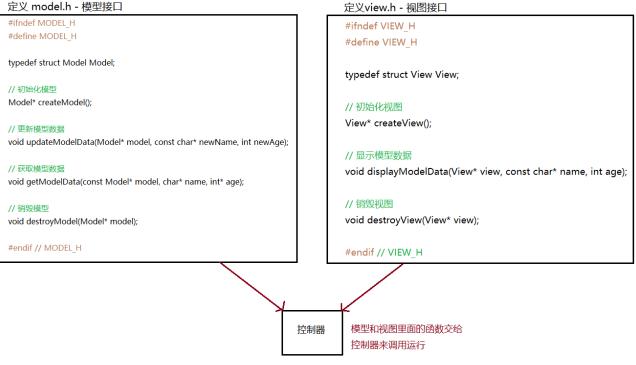
    // 模拟用户输入
    char input[5];
    printf("Enter a new value for the data (max 4 digits): ");
    scanf("%s", input);

    // 转换字符串为整数并设置到模型中
    if (sscanf(input, "%d", &m.data) == 1 && m.data >= 0 && m.data <= 9999) {
        printf("New data set to %d\n", m.data);

        // 更新完数据后,调用视图函数显示最新的数据
        view_displayData(&m);
    } else {
        printf("Invalid input!\n");
    }
}</pre>
```

以上就是 C 语言实现的最基本 MVC 模式方法。

能多人开发的 MVC 代码编写方式



```
代码实现: model.c - 模型实现
 #include "model.h"
 #include <stdio.h>
 #include <stdlib.h>
 #include <string.h>
 typedef struct {
   char name[50]:
   int age;
 } ModelImpl;
  //创建模型
 Model* createModel() {
   ModelImpl* model = (ModelImpl*)malloc(sizeof(ModelImpl));
   if (model) {
     model->age = 0;
     model \rightarrow name[0] = '\0';
   return (Model*)model;
 void updateModelData(Model* model, const char* newName, int newAge) {
   strncpy(model->name, newName, sizeof(((ModelImpl*)model)->name) - 1);
  //读取模型里面的数据
 void getModelData(const Model* model, char* name, int* age) {
   strncpy(name, model->name, sizeof(model->name));
   *age = model->age;
 void destroyModel(Model* model) { //销毁模型
controller.c - 控制器实现
 #include "model.h" //加入模型
 #include "view.h" //加入视图
```

```
#include "view.h"
          #include <stdio.h>
          typedef struct {
            // 视图实现所需的数据结构
          } ViewImpl;
          View* createView() {
            // 初始化视图
            ViewImpl* view = malloc(sizeof(ViewImpl));
            // ...
                                          这里就要传入模型的数据,
            return (View*)view:
                                          怎么得到模型数据传入呢?
                                          这就交给控制器
          void displayModelData(View* view, const char* name, int age) {
           // 在视图中显示模型数据
            printf("Name: %s\n", name);
            printf("Age: %d\n", age);
          void destroyView(View* view) {
            // 销毁视图
            free(view);
typedef struct Model Model;
传入之前头文件定义的model,
这个可以交给工程师A,在工程师A
```

代码实现: view.c - 视图实现

```
#include <stdio.h>
void handleUserInput(Model* model, View* view) {
  char newName[50];
  int newAge;
  strcpy(newName, "XXZZTT"); //设置数据名字
  newAge = 20; //设置数据值
                                               然后给model赋值。
   updateModelData(model, newName, newAge);
  char modelName[50];
                                               的函数里面实现。
  int modelAge;
  getModelData(model, modelName, &modelAge); //将模型里面的值获取出来, 控制器做的事。
 displayModelData(view, modelName, modelAge); //将获取的数据传入给视图显示。控制器做的事
      //工程师B只需要实现这个函数就是了。
int main() {
  Model* model = createModel(); //创建模型
  View* view = createView(); //创建视图
  handleUserInput(model, view); //使用控制器
  destroyModel(model);
  destroyView(
```

C语言可变参数 va_start()、va_arg() 和 va_end() 使用,函数形参可以随意多少个

头文件 include <stdarg.h>

void va start(va list ap, last arg) ap: 初始化 va list 定义的变量

last arg: 传入形参数量,也可以是任意字符串

type va arg(va list ap, type)

ap:传入 va_list 定义的变量,该变量会获取形参参数,执行一次 va_arg,获取一次形参参数,每次执行都是获取下一个形参参数

type: 传入获取参数是什么类型? 比如获取的是 int, 就要传入 int, 获取 char, 就传入 char void va end(va list ap)

ap:清空 va list 使用的内存

```
#include <stdio.h>
                                                        因为程序不知道传入了
#include <stdarg.h>
                                                        几个形参, 所以需要在
                                                        传入形参前, 把形参的
char variable parameter(int num , ...)
                                                        数量提前赋值给 num
         int ret = 0;
         va list valist;
                                                      根据形参数量来循
         va start(valist, num);
                                                        环提取形参
         for( int i =0 ; i < num ; i++ )</pre>
                  ret = va arg( valist,int );
                                                     每次执行一次 va_arg 函数,
                  printf("ret = %d\n", ret);
                                                        就返回形参的值,
         va end(valist);
         return 0;
                                      4 个形参分别是
                       传入4个形参
                                        2,3,4,5
int main()
                                                  root@ubuntu:/home/xzz/test# ./test
         variable parameter(4,2,3,4,5);
```