

第6讲 使用位带操作操纵 GPIO

6.1 位操作

6.2 位带（位绑定）原理

6.2 GPIO位带操作

位操作—汇编层面

- 外设控制常要针对字中某个位（Bit）操作
- 以字节编址的存储器地址空间中，需要3步骤（读出-修改-写回）
 1. （从外设）读取包含该位的字节数据
 3. 设置该位为0或1、同时屏蔽其他位（不改）
 3. 将包含该位的字节数据写入（外设）

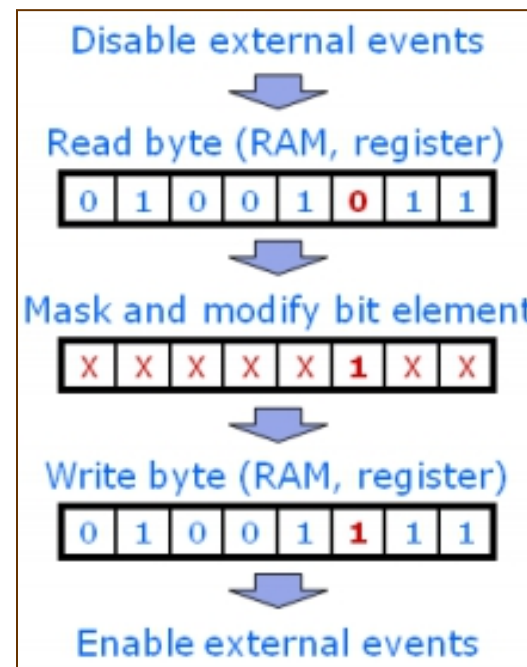
```
LDR r0, =0x20000300
```

```
LDR r1, [r0] ; 读取数据
```

```
ORR r1, r1, #0x4 ; D2位设置为1
```

```
STR r1, [r0] ; 写回结果
```

通常要专门设置临界区，以保证“原子操作”



位操作--C语言层面

`a |= (1<<2);` // 位或实现置位
//将整型变量a的D2位置位、其他位不变

`a &= ~(1<<6);` // 位与实现复位
//将整型变量a的D6位清零、其他位不变

`a ^= (1<<6);` // 位异或实现求反
//将整型变量a的D6位取反、其他位不变

运算符	含义	示例(假设为char类型)
&	位与	$0x69 \& 0x55 \rightarrow 0x41$
	位或	$0x69 0x55 \rightarrow 0x7D$
~	位非	$\sim 0x69 \rightarrow 0x96$
^	位异或	$0x69 \wedge 0x55 \rightarrow 0x3C$

51单片机C51的位定义

- 51单片机中通过关键字 `sbit` 来实现位定义

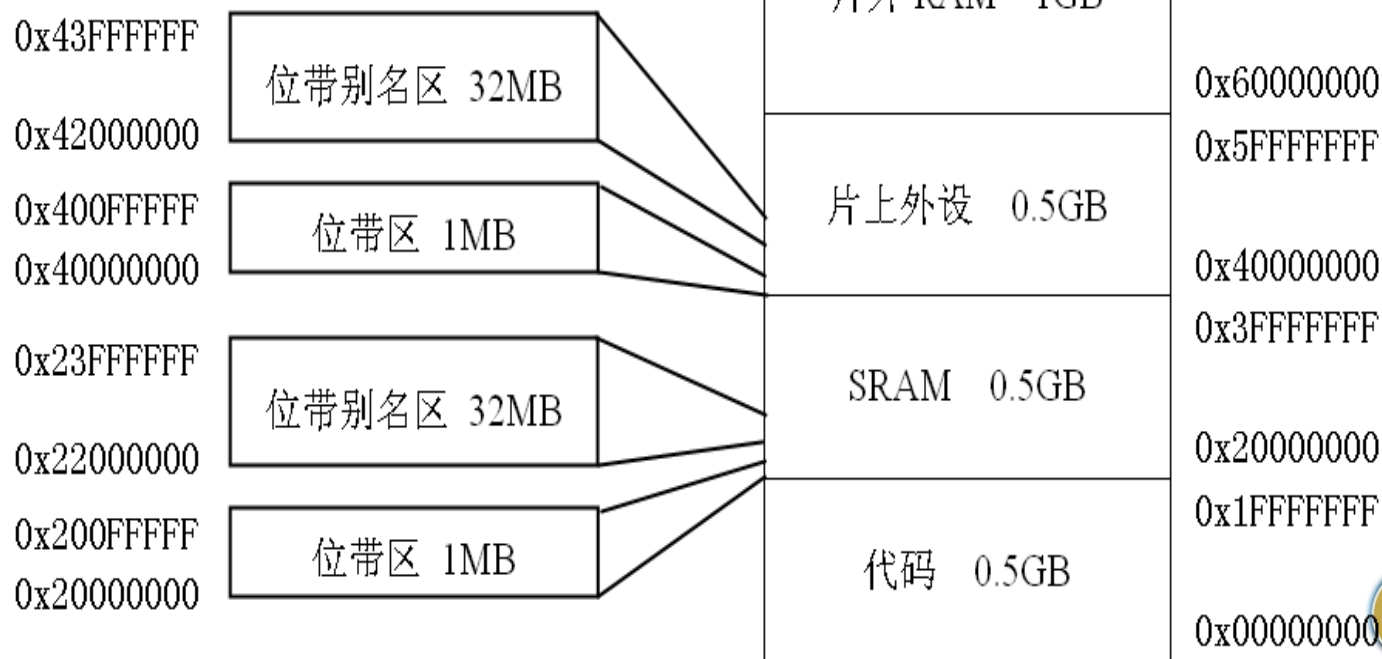
```
sfr P1 = 0x90; //定义P1 I/O 口, 其地址90H
```

```
//指定位变量名所在的位置,  
//当可寻址位位于特殊功能寄存器中时可采用这种方法  
sbit P1_1 = P1 ^ 1;
```

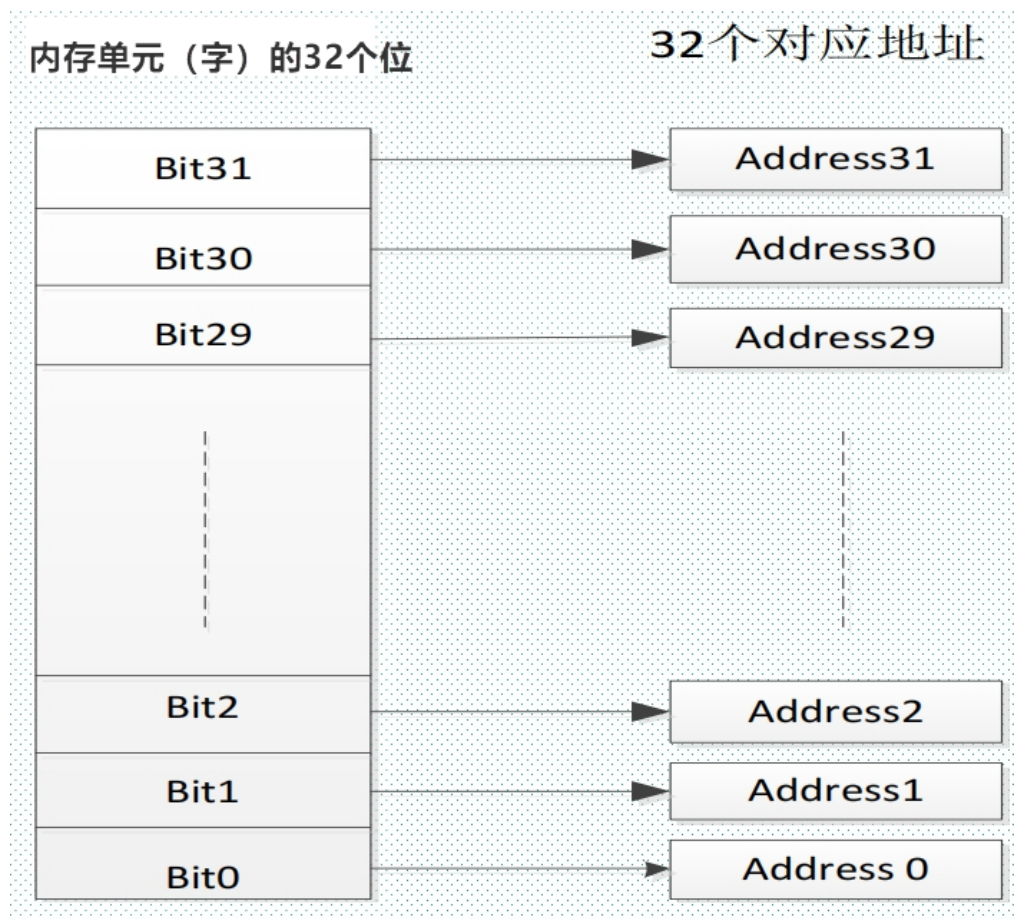
```
P1_1=0; //P1口的1#引脚输出0
```

- STM32F103中没有这样的关键字，而是通过访问位带别名区来实现对位带区特定位的读写。

- 在STM32中，有两个地方实现了位带，一个是SRAM区的最低1MB空间，另一个是外设区最低1MB空间。这两个1MB的空间除了可以像正常的RAM一样操作外，他们还有自己的位带别名区，**位带别名区把这1MB的空间的每一个位膨胀成一个32位的字，当访问位带别名区的这些字时，就可以达到访问位带区某个比特位的目的。**

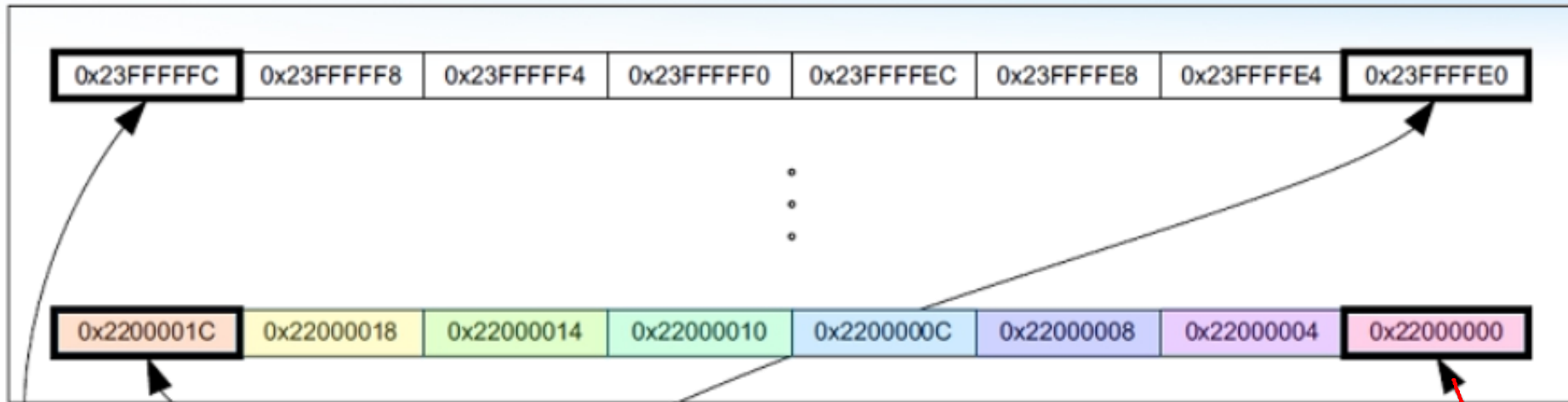


- SRAM的位带区为：0X2000_0000~0X200F_FFFF，大小为1MB，经过膨胀后的位带别名区为：0X2200_0000~0X23FF_FFFF，大小为32MB



位带区 (Bit Band Region)

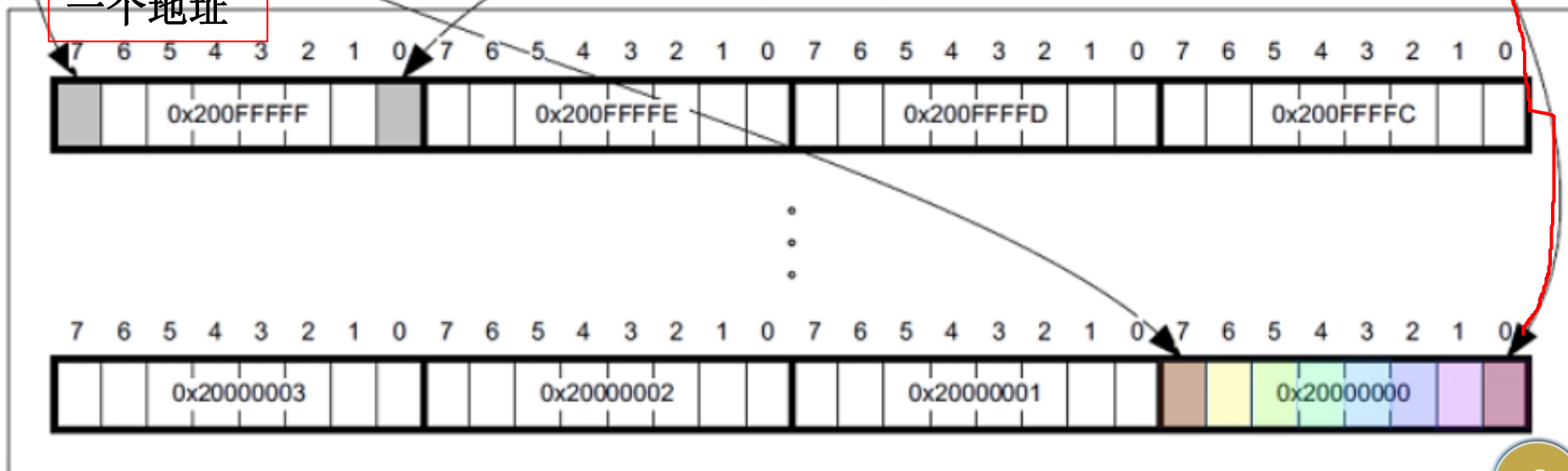
位带别名区 (共32MB)

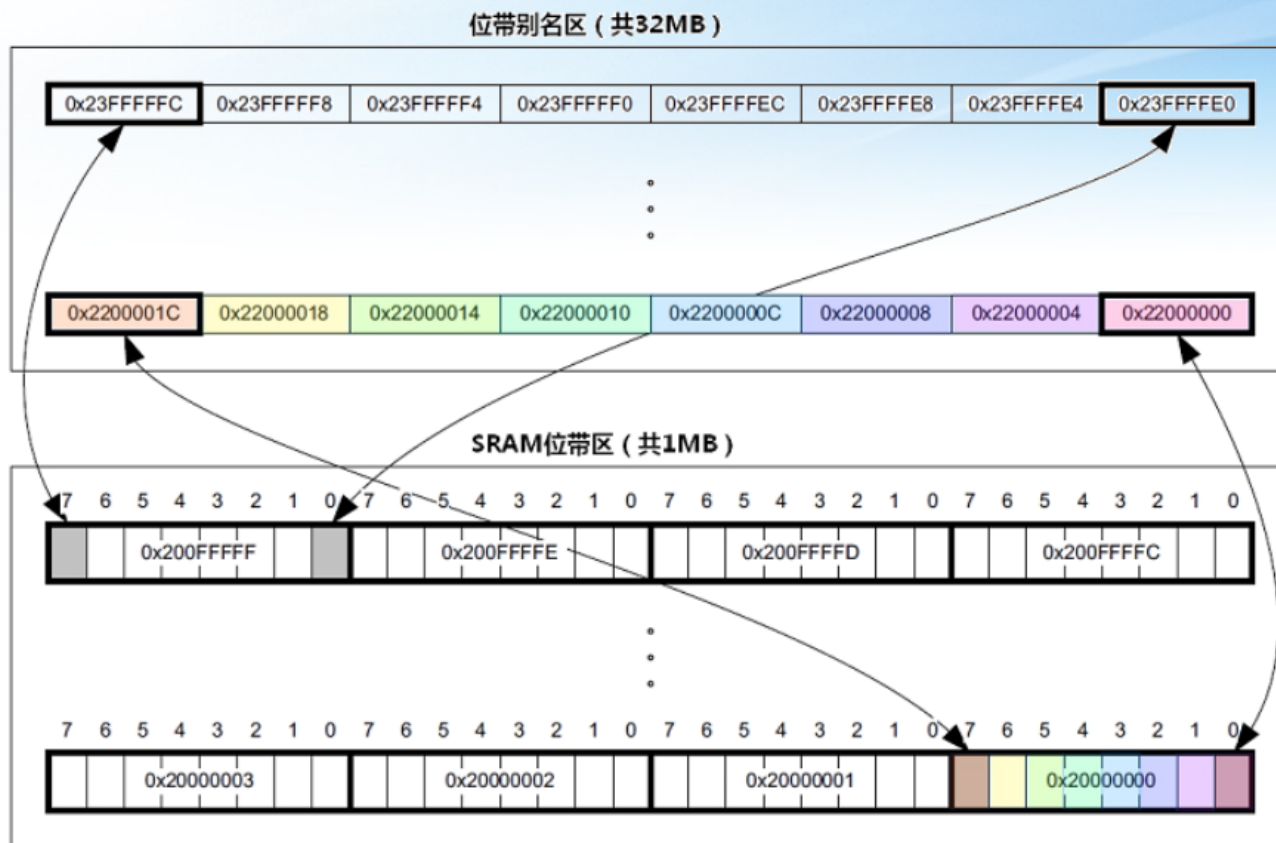


每位具有
一个地址

SRAM位带区 (共1MB)

映射 (膨胀)





- W为位带区某个地址，k为改地址某个bit，A为位带别名区对应地址
- 对应关系为 $A = 0x2200\ 0000 + (W - 0x2000\ 0000) \times 32 + k \times 4$ ，即位带区中地址W的第k位（记为W.k）对应着位带别名区中的地址A，对地址A（32位）的访问相当于访问W.k，即向A写入1，则W.k置1；向A写入0，则W.k清0。读出A相当于读出W.k。
- 位带别名区的每个字的内容只有第0位有效，其余的第[31:1]位保留。

SRAM位带别名区地址

- 对于SRAM位带区的某个比特，记它所在字节的地址为 A, 位序号为 n ($0 \leq n \leq 7$)，则该比特在别名区的地址为：

$$\text{AliasAddr} = 0x22000000 + (A - 0x20000000) * 8 * 4 + n * 4$$

或者写成：

$$\text{AliasAddr} = 0x22000000 + (A - 0x20000000) \ll 5 + n \ll 2$$

其中，0x22000000是SRAM位带别名区的起始地址，0x20000000是SRAM位带区的起始地址， $(A - 0x20000000)$ 表示该比特前面有多少个字节，一个字节有8位，所以*8，一个位膨胀后是4个字节，所以*4，n表示该比特在A地址的序号，因为一个位经过膨胀后是四个字节，所以*4。

➤ 不用位带方式

```
LDR r0, =0x20000300
```

```
LDR r1, [r0]           ; 读取数据
```

```
ORR r1, r1, #0x4        ; D2位设置为1
```

```
STR r1, [r0]           ; 写回结果
```

➤ 用位带方式

```
LDR r0, =0x22006008
```

```
MOV r1, #1             ; D2位设置为1
```

```
STR r1, [r0]           ; 写入结果
```

位带(位绑定) 操作的优点

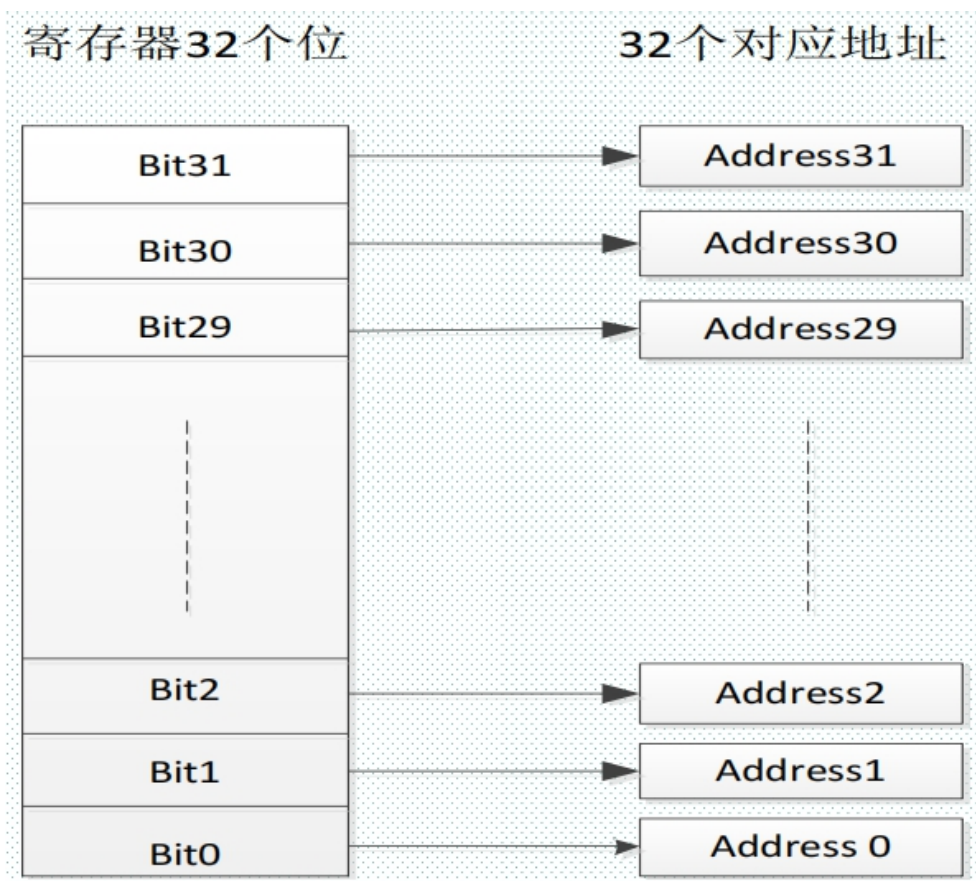
➤ 简化操作

➤ 提高指令执行速度 (32位cpu字对齐访问更高效)

➤ 保证执行过程的原子性

外设位带区

- 外设位带区的地址为：0X40000000~0X400FFFFFF，大小为1MB，这1MB的大小包含了APB1、APB2和AHB上所有外设的寄存器，外设位带区经过膨胀后的位带别名区地址为：0X42000000~0X43FFFFFFF，大小为32MB



外设位带别名区地址

- 对于片上外设位带区的某个比特，记它所在字节的地址为 A, 位序号为 n ($0 \leq n \leq 7$)，则该比特在别名区的地址为：

$$\text{AliasAddr} = 0x42000000 + (A - 0x40000000) * 8 * 4 + n * 4$$

或者写成：

$$\text{AliasAddr} = 0x42000000 + (A - 0x40000000) \ll 5 + n \ll 2$$

其中，0x42000000是外设位带别名区的起始地址，0x40000000是外设位带区的起始地址， $(A - 0x40000000)$ 表示该比特前面有多少个字节，一个字节有8位，所以*8，一个位膨胀后是4个字节，所以*4， n 表示该比特在A地址的序号，因为一个位经过膨胀后是四个字节，所以*4。

- 为了方便操作，我们可以把这两个公式合并成一个公式，把“位带地址+位序号”转换成别名区地址统一成一个宏。

// 把“位带地址+位序号”转换成别名地址的宏

```
#define BITBAND(addr, bitnum) ((addr & 0xF0000000)+0x02000000+((addr & 0x000FFFFF)<<5)+(bitnum<<2))
```

其中：

- `addr & 0xF0000000`是为了区别SRAM还是外设，实际效果就是最高4位取出4或者2，
 - `addr & 0x000FFFFF` 屏蔽了高12位，相当于减去0X200 00000或者0X400 00000，
- 最后我们就可以通过指针的形式操作这些位带别名区地址，最终实现位带区的比特位操作。

// 把一个地址转换成一个指针

```
#define MEM_ADDR(addr) *((volatile unsigned long *) (addr))
```

// 把位带别名区地址转换成指针

```
#define BIT_ADDR(addr, bitnum) MEM_ADDR(BITBAND(addr, bitnum))
```


6.2 GPIO位带操作

- 外设的位带区，覆盖了全部的片上外设的寄存器，我们可以通过宏为每个寄存器的位都定义一个位带别名地址，从而实现位操作。以下以GPIO中ODR和IDR这两个寄存器的位操作举例：

从手册中我们可以知道ODR和IDR这两个寄存器对应GPIO基址的偏移是20和16，我们先实现这两个寄存器的地址映射，其中GPIOx_BASE在库函数里面有定义。

// GPIO ODR 和 IDR 寄存器地址映射

```
#define GPIOA_ODR_Addr    (GPIOA_BASE+20)
#define GPIOB_ODR_Addr    (GPIOB_BASE+20)
#define GPIOC_ODR_Addr    (GPIOC_BASE+20)
#define GPIOD_ODR_Addr    (GPIOD_BASE+20)
#define GPIOE_ODR_Addr    (GPIOE_BASE+20)
#define GPIOF_ODR_Addr    (GPIOF_BASE+20)
#define GPIOG_ODR_Addr    (GPIOG_BASE+20)
```

```
#define GPIOA_IDR_Addr    (GPIOA_BASE+16)
#define GPIOB_IDR_Addr    (GPIOB_BASE+16)
#define GPIOC_IDR_Addr    (GPIOC_BASE+16)
#define GPIOD_IDR_Addr    (GPIOD_BASE+16)
#define GPIOE_IDR_Addr    (GPIOE_BASE+16)
#define GPIOF_IDR_Addr    (GPIOF_BASE+16)
#define GPIOG_IDR_Addr    (GPIOG_BASE+16)
```

位带操作举例

//位带操作, 实现51类似的GPIO控制功能

//具体实现思想, 参考<<CM3权威指南>>第五章(87页~92页).

//IO口操作宏定义

```
#define BITBAND(addr, bitnum) ((addr & 0xF0000000)+0x20000000+((addr & 0x000FFFFF)<<5)+(bitnum<<2))
```

```
#define MEM_ADDR(addr) *((volatile unsigned long *) (addr))
```

```
#define BIT_ADDR(addr, bitnum) MEM_ADDR(BITBAND(addr, bitnum))
```

//IO口操作, 只对单一的IO口!

//确保n的值小于16!

```
#define PAout(n) BIT_ADDR(GPIOA_ODR_Addr, n) //输出
```

```
#define PAin(n) BIT_ADDR(GPIOA_IDR_Addr, n) //输入
```

//IO口地址映射

```
#define GPIOA_ODR_Addr (GPIOA_BASE+12) //0x4001080C
```

```
#define GPIOA_IDR_Addr (GPIOA_BASE+8) //0x40010808
```

```
#define LED0 PAout(0) // PA0
```

```
LED0=0;
```

// 单独操作 GPIO的某一个IO口,
//n(0, 1, 2... 16), n表示具体是哪一个IO口

```
#define PAout(n)    BIT_ADDR(GPIOA_ODR_Addr,n)
```

//输出

```
#define PAin(n)     BIT_ADDR(GPIOA_IDR_Addr,n)
```

//输入