### 说明

- 一、GBA系统
- 二、系统配置
- 三、GBA内存
- 四、LCD屏幕
- 五、图像系统
- 六、描绘功能

字符模式背景

位图模式背景

精灵

精灵和BG优先权

- 七、调色板
- 八、窗口特性
- 九、颜色特效
- 十、声音
- 十一、定时器
- 十二、DMA传送
- 十三、通讯功能
- 十四、按键输入
- 十五、中断控制
- 十六、节能功能
- 十七、系统调用
- 十八、ROM数据
- 附一、数据格式
- 附二、寄存器表

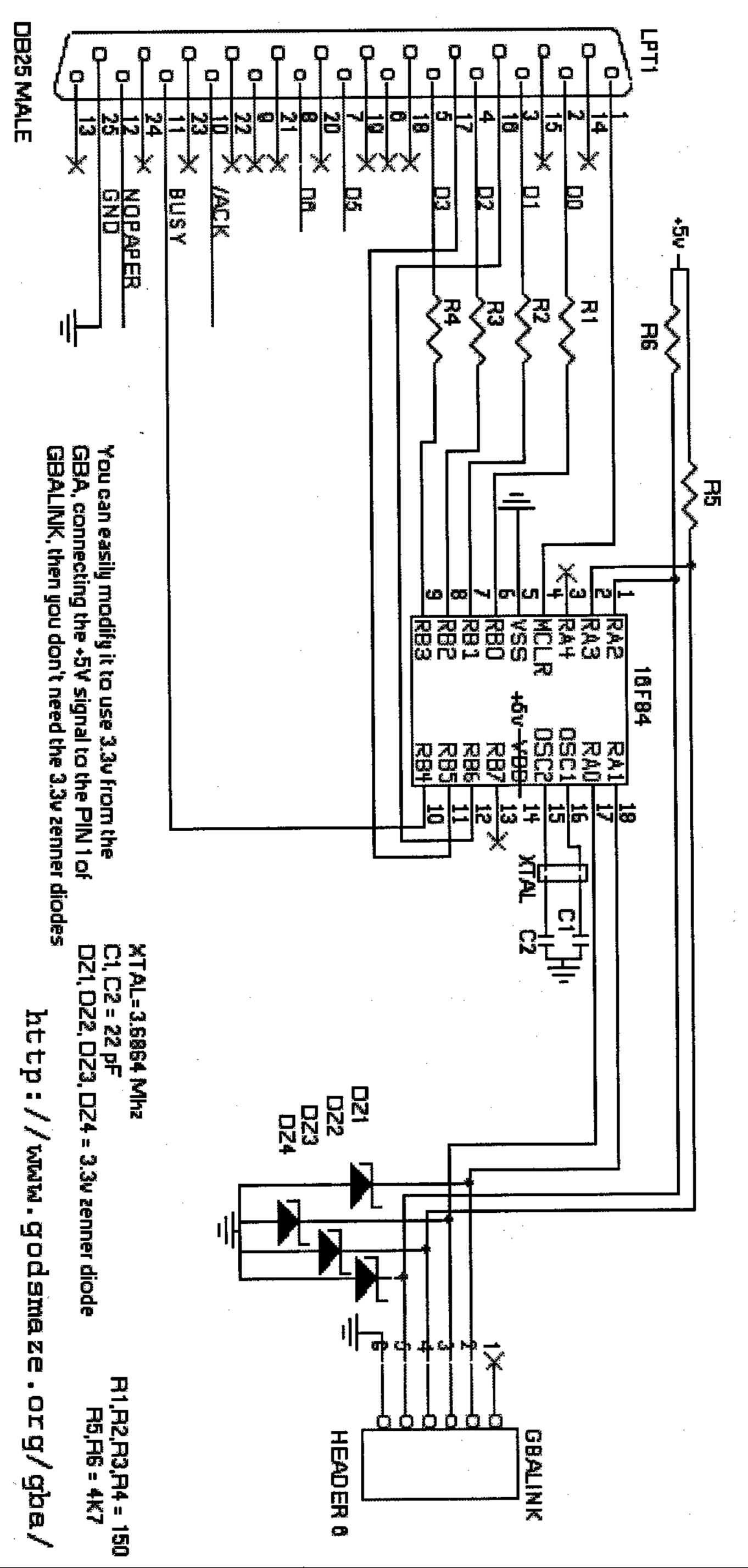
#### 简介

GBA是一款注重便携性和2D图形性能的游戏机,它提供了类似Window的旋转、缩放、α混合、浅入浅出等特性。它有两种位图模式:双倍缓冲模式用于实时重写全屏幕影响,单缓冲模式用于显示静止图像。显示屏是2.9英尺宽的反射TFT彩色液晶。声音方面,除了兼容于GBC之外,GBA有一个PCM立体声发生器,可以通过CPU重叠模拟播放多个轨道。控制器增加了L和R按键。虽然GBA使用的32位RISC CPU在性能和数据处理能力方面都远超过GBC,但是耗电量却少很多,可以连续游戏20小时,因为它混合使用了多种RAM在一个特制的芯片里。GBA的软件可以用C语言编写。总体性能相当于或超过SFC。

#### 手册说明

术语:	(位长度) 位长度 术语 8 字节 16 半字 32 字
图例:	(位操作里的位属性)
缩写:	(任天堂掌机的缩写) GB GameBoy GBC GameBoy Color GBA GameBoy Advance

烧录电路:

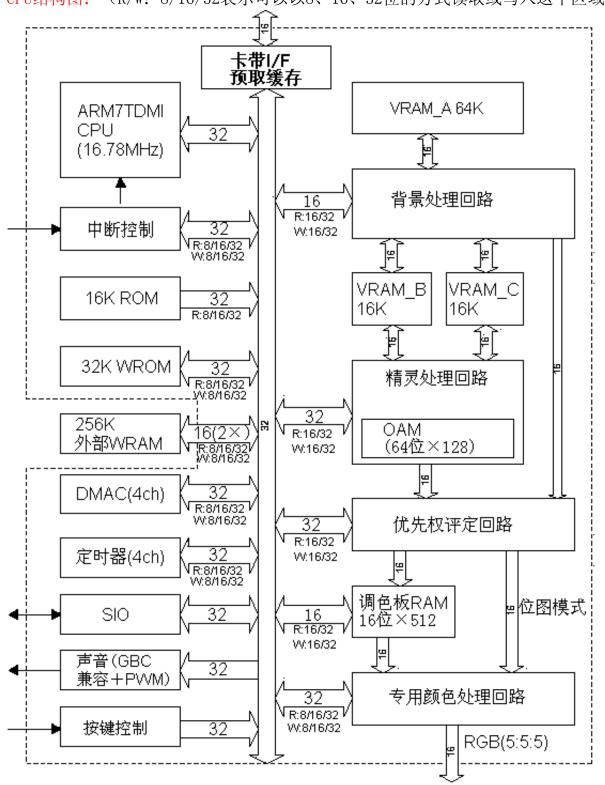


# 一、GBA系统

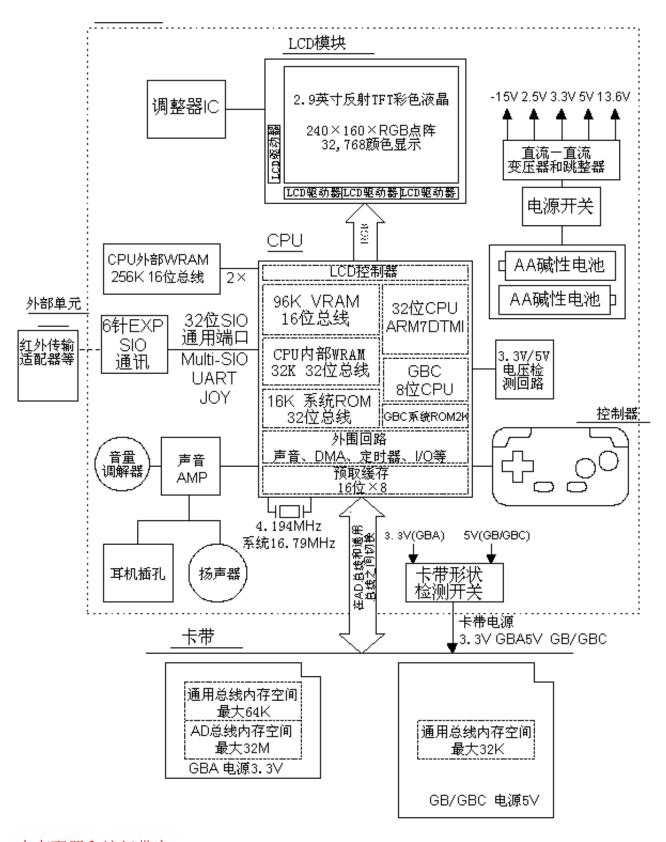
CPU:	32位RISC CPU(ARM7TDMI)/16.78MHz						
兼容 性 <b>:</b>	集成8位CISC	集成8位CISC CPU兼容于GBC,但是不能和GBA的CPU同时工作					
	系统ROM	16K字节(对于GBC是2K)					
	工作RAM	AM 32K字节+CPU外部256K字节 (2倍周期)					
内	VRAM	96K字节					
存:	OAM	64位×128					
	调色板RAM	调色板RAM 16位×512(256色用于精灵,256色用于背景)					
	卡带记忆体 最多32M ROM或闪存+最多512Kbit SRAM或闪存						
显 示:	240×160×RGB点、32,768色模拟显示、特效(旋转、缩放、α混合、浅入浅出和马赛克)、4图像系统模式						
操 作 <b>:</b>	控制键(A、B、L、R、START、SELECT和方向键)						
声 音 <b>:</b>	4声道(相应于GBC的声道)+2个CPU直接声道(PCM格式)						
通 讯:	串口通讯(8位/32位、UART、多玩家、多用途、JOY总线)						
卡 带:	1	同DMG和GBC一样,GBA的卡带使用32针接口,GBA自动检测插入卡带的类型并切换GBC或GBA模式。GB卡带、GB/GBC双重模式卡带、GBC专用卡带、GBA专用卡带都可以在GBA系统上使用。					

## 二、系统配置

CPU结构图: (R/W: 8/16/32表示可以以8、16、32位的方式读取或写入这个区域)



主机结构图:



#### 内存配置和访问带宽

内存类型	总线带宽	DMA		CPU	
	尽线市见	读 带宽	写 带宽	读 带宽	写 带宽
OAM	32	16/32	16/32	16/32	16/32
调色板RAM	16	16/32	16/32	16/32	16/32
VRAM	16	16/32	16/32	16/32	16/32
CPU内部WRAM	32	16/32	16/32	8/16/32	8/16/32
CPU外部WRAM	16	16/32	16/32	8/16/32	8/16/32
内部寄存器	32	16/32	16/32	8/16/32	8/16/32
卡带ROM	16	16/32	16/32	8/16/32	16/32

1 11:		,	,		,
卡带RAM	8			8	8

在GBA CPU里,内存地址是按8位增量分配的,使用little—endian格式执行8—、16—、32—位的访问带宽。

	<u></u>	<del></del>	-,		<u> </u>					
	内存		寄存	器						
	0003h	D								
ı	0002h	C	d31	d24	d23	d16	d15	d8	d7	d0
ı	0001h	В	D		С		В		A	
ı	0000h	A								

## 三、GBA记忆体

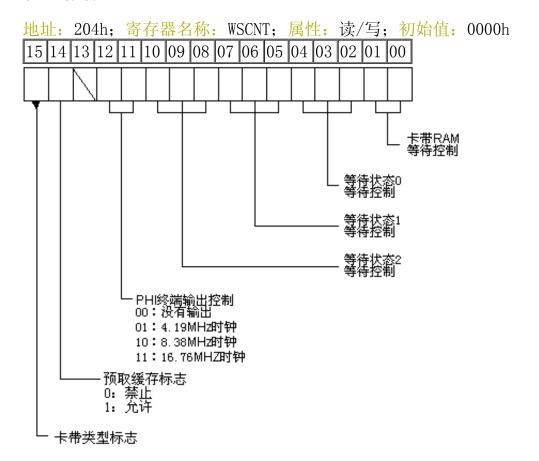
#### 全部的记忆体映象:

全部的记忆体映象:	I	12. 16 pm 1 D	
	0FFFFFFFh		
	0E00FFFFh		
	0E000000h	卡带RAM(0-512Kbit)	镜像
	0DFFFFFFh	    卡带ROM 等待状态2(32M)	闪存 (1Mbit)
(力)加及且自权工的印列的还	0C000000h		
度, 用以优化对卡带ROM的存 取。	0BFFFFFFh	b thou to the local cools	闪存 (1Mbit)
以。   闪存用于保存数据) 	0A000000h	卡带ROM 等待状态1(32M)	ROM (255Mbit)
	09FFFFFFh		闪存 (1Mbit)
	08000000h	卡带ROM 等待状态0 (32M)	ROM (255Mbit)
		镜像区域	
	070003FFh		
	07000000h	OAM(1K)精灵属性内存,储存精灵及 其属性	
		镜像区域	
	06017FFFh		
	06000000h	VRAM (96K)	
		镜像区域	
	050003FFh	调色板RAM(1K)	
	50000000h		
CD V H		镜像区域	
GBA内部记忆体	04000000h	I/0,寄存器	
		镜像区域	
	03007FFFh	CPU内部WRAM(32K)用于储存程序	
	03000000Н	1 T 1 TAT LLC.	
		镜像区域	
	0203FFFFh		
	02000000h	CPU外部WRAM(256K)	
		未使用	
	00003FFFh	系统ROM(16K)包含多种系统调用	
	000000000h		

#### 卡带记忆体等待控制:

32M的卡带记忆体分配的地址空间是从08000000h开始的,但是从0A000000h和0C000000h开始都是08000000h的镜像。这些镜像可以分别设置卡带记忆体的访问速度(1-4等待周期),用来

和GBA配合。



### 说明:

[d12-11]	应恒设为0						
	等待状态控制和等待周期的关系如下:						
		等待周期					
	等待状态控制的值	<b>第一次注</b> 词	第二次访问	ij			
			等待状态0	等待状态1	等待状态2		
	000	4	2	4	8		
[110 0]/[17 5]/[14 0]	001	3	2	4	8		
[d10-8]/[d7-5]/[d4-2]	010	2	2	4	8		
	011	8	2	4	8		
	100	4	1	1	1		
	101	3	1	1	1		
	110	2	1	1	1		
	111	8	1	1	1		
	卡带RAM等待控制和		关系如下:				
[d1-d0]	等待控制的值等符	f 向 别 ———————————————————————————————————					
	00 4						
	01 3						
	10 2						
	11 8						

#### 卡带总线:

卡带有32个引脚,如下表所示:

	卡带ROM访问	卡带RAM访问
序号		

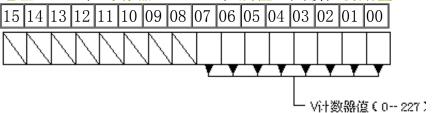
	引脚	用途	引脚	用途
1	VDD (3. 3V)		VDD3.3V	
2	PHI		PHI	
3	/WR	写标志	/WR	写标志
4	/RD	读标志	/RD	读标志
5	/CS	ROM芯片选择	/CS	
6	ADO		A0	
7	AD1		A1	
8	AD2		A2	
9	AD3		A3	
10	AD4		A4	
11	AD5		A5	
12	AD6		A6	
13	AD7	  用于数据和低位地址	A7	  地址
14	AD8		A8	[사망·네.
15	AD9		A9	
16	AD10		A10	
17	AD11		A11	
18	AD12		A12	
19	AD13		A13	
20	AD14		A14	
21	AD15		A15	
22	A16		DO	
23	A17		D1	
24	A18		D2	
25	A19	  高位地址	D3	 数据
26	A20	同位地址 	D4	<b>女人1</b> /凸
27	A21		D5	
28	A22		D6	
29	A23		D7	
30	/CS2		/CS2	RAM芯片选择
31	/IREQ /DREQ	用于IREQ和DREQ	/IREQ /DREQ	用于IREQ和DREQ
32	GND		GND	

## 四、LCD屏幕

#### V计数器:

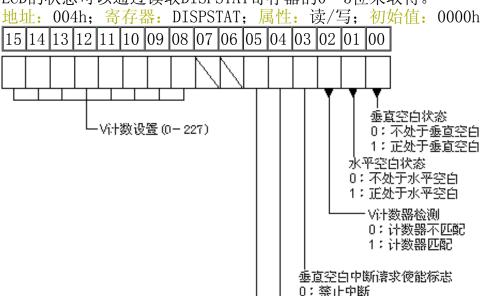
V计数器指示了目前哪条扫描线正在描绘。0-159表示正在描绘之中,160-227表示处于垂直 空白期间。

地址: 006h; 寄存器: VCOUNT; 属性: 只读; 初始值: 0000h



#### LCD状态:

LCD的状态可以通过读取DISPSTAT寄存器的0-5位来取得。



0:禁止中断

1: 使能中断

- 水平空白中断请求使能标志

0:禁止中断 1: 使能中断

V计数器匹配中断谐求使能标志

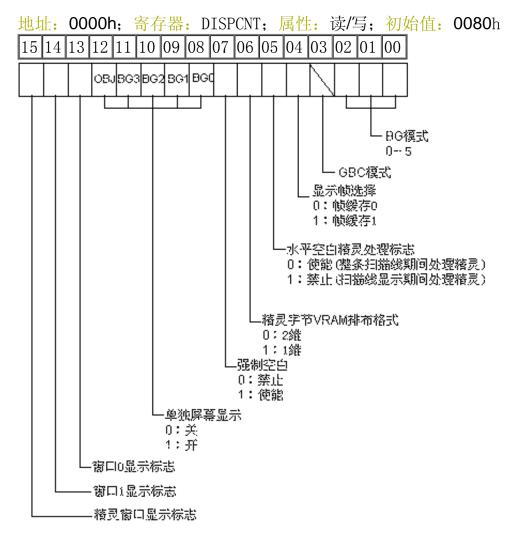
0:禁止中斷 1: 使能中断

#### 说明:

[d15-8]	V计数设置,用于V计数器检测和V计数器匹配中断,数值范围是0-227
[d5]	V计数器匹配中断,当V计数的值和VCOUNT的值相同时产生一个中断
[d4]/[d3]	水平/垂直空白中断,当进入水平/垂直空白时产生一个中断
[d2]/[d1]/[d0]	分别检测V计数器/水平空白/垂直空白状态

## 五、图像系统

GBA可以根据软件的目的使用不同的图像系统。这些显示相关的项目主要是通过DISPCNT寄存器来改变的。



#### 说明:

[d15] [d14] [d13]	各种窗口显示的主要标志,请参阅后面的章节
[d12 -8]	单独屏幕显示标志,允许单独设置背景0、背景1、背景2、背景3和精灵是否显示
[d7]	强制空白使得CPU强制停止图像处理回路,允许访问VRAM,调色板,OAM和内部寄存器。LCD在强制空白期间显示白色,但是内部的HV同步计数器继续工作。当内部HV同伴计数器在显示期间取消一个强制空白,显示屏会在3条垂直线之后从最开始的地方重新显示
[d6]	精灵字节VRAM排布格式指定了精灵字节在VRAM里的排布格式,请参阅后面的章节
[d5]	水平空白精灵处理标志,当被设为0时,精灵会在整条水平扫描线期间(包括水平空白)被处理;被设为1时,只会在显示扫描线期间被处理,而在水平空白期间不处理。因此,如果要在水平空白期间访问0AM或精灵VRAM就要设置该位,然而就算这样还是不能得到最大精灵显示的性能
[d4]	显示帧选择,当显示位图模式时如果有2个帧缓存(背景模式4和5),这个位允许选择显示哪个帧
[d3]	这个位由系统控制,不能被用户访问
[d2	进行背景模式选择,从0-5,请参阅后面章节

#### 背景模式:

GBA允许选择字符格式和位图格式的背景模式。模式0、1和2使用字符格式描绘LCD屏幕,适合于游戏;模式3、4和5使用位图格式描绘LCD屏幕,适合显示图像。在模式3中,只有一个帧内存,可以显示32,768种颜色,适合于描绘静止图像。模式4和5有两个帧内存,适合描绘动态影像。控制文本背景滚动的方法与背景旋转/缩放和位图背景滚动是不同的,参阅后面章节。

[ ]工	字符格式		ロカム <u>ラ</u> 月2 『幕				特性	77/C 1 1 3	JH <b>J</b> 7 2		щ —	14.0
背景模式	旋转/ 缩放	屏幕个数	大小	可列 举字符 数	  颜色/i  板数 	問色	HV滚动 (分立屏 幕)	HV翻转 (分立 <sup>5</sup> 符)		明	浅入浅出	屏幕 优 先级 指定
0	否	4	256×256 至 512×512	1024	16/16 256/1		0	0	0	0	0	0
1	否	2	256×256 至 512×512	1024	16/16 256/1		0	0	0	0	0	0
1	是	1	128×128 至 1024×1024	256	256 256/1	0	×	0	0	0	0	
2	是	2	128×128 至 1024×1024	256	3 256/1 0		×	0	0	0	0	
	位图格	式背景原	屏幕			特性	-					
背景模式	旋转/绡放	諸 屏幕 <sup>2</sup> 数	个大小	帧内 存	颜色数	HV滚 (分立 幕)		分立字	马赛 克 (16 级)	明 (16	八	屏幕优 先级指 定
3	是	1	241×160	1	32, 768	0	×		0	0	0	0
4	是	1	241×160	2	256	0	×		0	0	0	0
5	是	1	$160 \times 128$	2	32, 768	0	X		0	0	0	0

#### VRAM记忆体映象:

96K的VRAM在不同的背景模式下排布如下:

أ	背景模式0、1和2	!	背景模式3		背景模式4和5
06017FFFh	精灵数据	06014000h	精灵数据 16K	06014000h	精灵数据 16K
06010000h	32K				帧缓存1
					収级行1 40K
	BG0-3 屏幕数据 最大32K		帧缓存0 80K	0600A000h	
	BGO 3 共享字符数据 最大32K				帧缓存0 40K
06000000h	39C/\020				

在0、1和2背景模式时,用户可以映射屏幕和字符数据区域到64K背景区域,参阅后面章节。

#### 六、描绘功能

GBA有96K内建VRAM,它可以描绘背景和精灵。描绘背景的方式根据背景模式的不同而不同,如下所述:

#### 字符模式背景(背景模式0-2):

在字符模式中,背景屏幕是又8×8点阵的基本字符组成的。

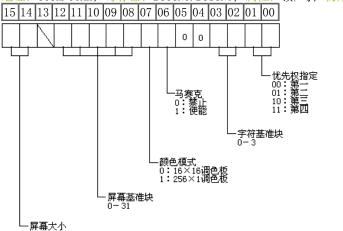
#### 背景控制。

总共有4个背景控制寄存器,对应于最大4个背景屏幕(寄存器BGOCNT、BG1CNT、BG2CNT和BG3CNT)。寄存器GBOCNT和BG1CNT是文本背景专用的,而GB2CNT和BG3CNT同时支持背景旋转和缩放控制。各种背景模式下寄存器的使用如下:

背景模式	背景控制寄存器						
	BG0CNT	BG1CNT	BG2CNT	BG3CNT			
0	BGO (TEXT)	BG1 (TEXT)	BG2 (TEXT)	BG3 (TEXT)			
1	BGO (TEXT)	BG1 (TEXT)	BG2(旋转/缩放)				
2			BG2(旋转/缩放)	BG3(旋转/缩放)			

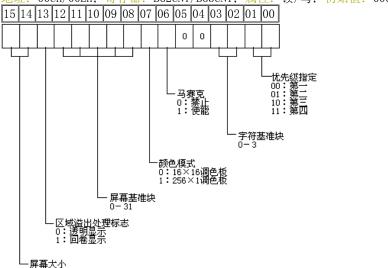
文本背景控制(BG0和BG1):

地址: 008h/00Ah; 寄存器: BGOCNT/BG1CNT; 属性: 读/写; 初始值: 0000h



文本背景和旋转/缩放背景控制(BG2和BG3):

地址: 00Ch/00Eh; 寄存器: BG2CNT/BG3CNT; 属性: 读/写; 初始值: 0000h



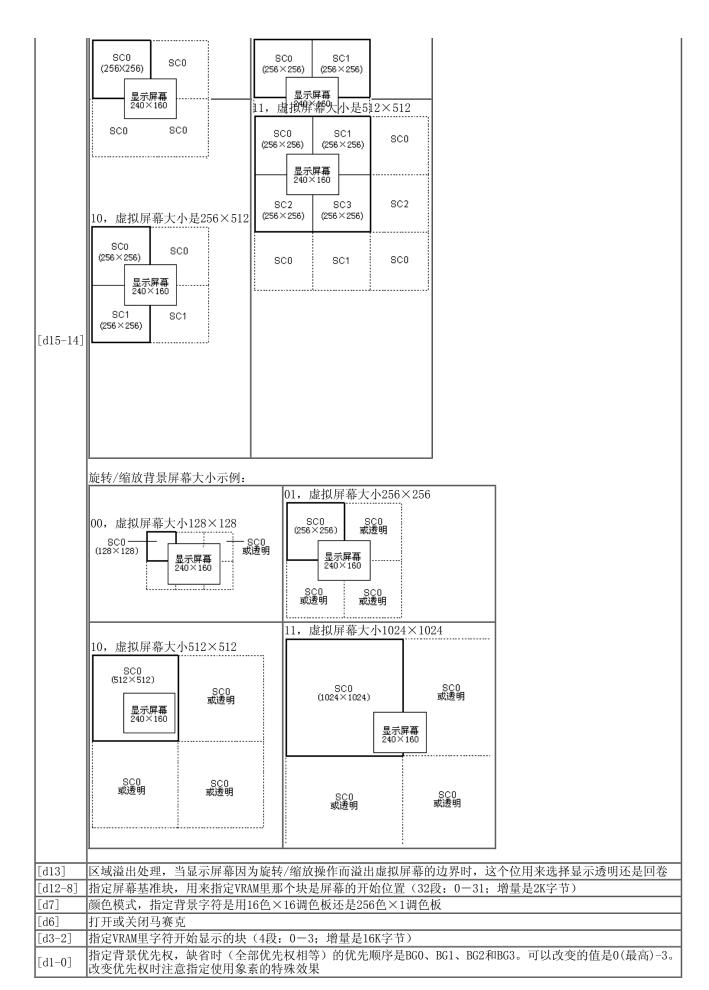
#### 说明:

分配背景屏幕大小。当不是最大值时,剩下的VRAM可以用作字符数据区域,参考前面的VRAM内存映象图

	文本屏幕		旋转/缩放屏幕		
屏幕大小设置	屏幕大小	屏幕数据	屏幕大小	屏幕数据	
0	$256 \times 256$	2K	128×128	256	
1	$512 \times 256$	4K	$256 \times 256$	1K	
2	$256 \times 512$	4K	512×512	4K	
3	$512 \times 512$	8K	$1024 \times 1024$	16K	

文本背景屏幕大小一览:

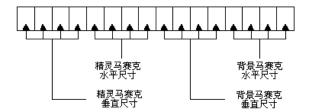
00,虚拟屏幕大小256×256 01,虚拟屏幕大小是512×256



#### 马赛克大小:

用MOSAIC寄存器来设置马赛克大小,为每个背景打开/关闭马克是通过设置背景控制寄存器上的马赛克标志实现的。 地址: 04Ch; 寄存器: MOSAIC; 属性: 只写; 初始值: 0000h

| 15 | 14 | 13 | 12 | 11 | 10 | 09 | 08 | 07 | 06 | 05 | 04 | 03 | 02 | 01 | 00 |



#### 说明:

马赛克值指定了多少个普通点组成一个大点显示。从屏幕左上角点开始,和马赛克尺寸相当的点数会用于马赛克显示,除了第一点,其他点都会被马赛克改写,如下图所示。如果马赛克尺寸值是0,则正常显示。

正常显示	马赛克 水平大小:1 垂直大小:	1 马赛克 水平大小:3 垂直大小:5
00 01 02 03 04 05 06 07 08 09		
10 11 12 13 14 15 16 17 18 19		00 00 00 00 04 08
20 21 22 23 24 25 26 27 28 29	02 04 06 08	00 00 00 00
30 31 32 33 34 35 36 37 38 39	20 22 24 26 28	00 00 00 00
40 41 42 43 44 45 46 47 48 49	40 42 44 46 48	
50 51 52 53 54 55 56 57 58 59	60 62 64 66 68	
60 61 62 63 64 65 66 67 68 69	00  02  04  00  00	60 64 68
70 71 72 73 74 75 76 77 78 79		00 04 00

#### 背景数据的VRAM地址映射:

背景数据(背景字符和屏幕数据)储存在VRAM里的64K背景区域里。

#### 背景字符数据

背景字符数据的开始地址可以通过背景控制寄存器里的字符基准块指定。数据总量由字符个数和数据格式(颜色格式: 256色×1调色板或16色×16调色板)确定。

#### 背景屏幕数据

背景屏幕数据的开始地址可以通过背景控制寄存器里的屏幕基准块指定。数据总量由背景屏幕类型(文本或旋转/缩放)和屏幕尺寸确定,这些都可以通过背景控制寄存器来设定。

背景数据VRAM基准块示意图:

背景字符数据基准块	<b>ч</b> .	背景屏幕数据基准块
精灵字符数据 32K	10 000h	精灵字符数据 32K
	10 00011	
		<u>基准块30</u>
		<u>基准块29</u>
基准块3		基准块28
		基准块27
		基准块26
		基准块25
	C 000h	基准块24
		基准块23
		基准块22
		基准块21
基准块2		基准块20
李任怀4		基准块19
		基准块18
		基准块17
	8 000h	基准块16
		基准块15
		基准块14
		基准块13
## SP-14 .		基准块12
基准块1		基准块11
		基准块10
		基准块9
	4 000h	基准块8
		基准块7
		基准块6
		基准块5
		基准块4
基准块0		基准块3
		基准块2
		基准块1
	0 000h	基准块0
		上 全性杯リ

#### 字符数据格式:

有两种字符点数据,16色×16调色板和256色×1调色板。精灵和背景使用同样的格式,在VRAM里的数据如下所示:

#### 16色×16调色板:

每个地址有2个点,这样,每个基本字符的数据量是20H×8位。

每点4位 指定1- 种颜色	d3 d2 d1 d5 d0 d4	d7 d3 d6 d2 d d1 d5 d0 d4	d7 d3 c 6 d2 d6 d1 d5 d0 d4	17 d3 d7 d6 d1 d5 d0 d4
7	a(n)	a(n+1)	a(n+2)	a(n+3) /////
	a(n+4)	a(n+ 5)	a(n+ 6)	a(n+ 7) /////
	a(n + 8)	a(n+-9)	a(ri+ A)	a(n• 🖹) /////
 8点	a(n+ C)	a(n+ D)	a(n+ E)	a(n+ F)
ож 	a(n+19)	a(n+11)	a(n+12)	a(0+13) ////
	ត(ព≁រឹង)	a(n+15)	a@+16)	a(n+17)
	a(n+18)	a(n+19)	a(n+1A)	a(n+1B) //
	a(n+1C)	a(n+1D)	a(n+1E)	a(h•1f°)
<u> </u>	<u> </u>	8	点 ————	<del></del>

256色×1调色板:

每个地址有1个点,这样,每个基本字符的数据量是40H×8位。

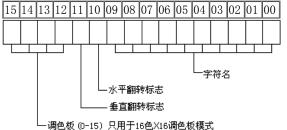
81 1- 色	प्रे -256 !		d6 d5 d9	5 / d5	d6 d6	/ d5 /	d6 d5	d6 d6
	/_	d3 d2	d3 d2	d3 d2 (	d4 d3 d2 d		3 / d3	d4 d4 d3 d2
	/ <u>d</u>		<u> d1</u>	<u>/ d1</u>	<u>/ d1</u>	<u>/ d1</u>	<u>/ d1</u>	/ d1
é	// do	<u>/ do</u>	<u>/ do</u>	/ do	<u>/ do</u>	<u>/ do</u>	/ d0	<u>/ d0 /</u>
١	a(n)	a(n+ 1)	a(n+ 2)	a(n+3)	a(n+ 4)	æ(n+ 5)	a(⊓+ 6)	a(n+ ?)
ı	a(n+ 8)	a(n+9)	a(n+ A)	a(n+ B)	ain+ C)	a(n+D)	a(n+ E)	a(n+ ₽)
ı	a(n+10)	a(n+11)	a(n+12)	a(n+13)	a(194 f4)	a(no 15)	a(n+16)	a(n+37)
ı	a(n+18)	æ(n+19)	a(n+1A)	a(n+19)	a(a+1C)	ая́п+1D)	a(n+1E)	a(n+3F)
ı	a(#+20)	a(n+21)	a(n+22)	a(n+23)	a(n+24)	a(n+25)	a(n+26)	a(n+27)
Ì	a(n+28)	asn+29)	a(n+2A)	a(n+2∰)	a(n+2C)	a(n+2D)	a(⊓+2F)	a(n+2F)
Ì	a(n+30)	a(n+31)	a(n+32)	a(n+33)	a(n+34)	a(n+35)	a(n+36)	a(n+37)
	a(44-38)	æ(n+39)	a(n+3A)	a(n+3 <b>8</b> )	a(n+3C)	a(n+3D)	a(n+3£)	a(n+3F)

#### 背景屏幕数据格式:

一个背景屏幕是有8×8点阵的基本字符组成的,背景屏幕数据指定了字符的排列。背景屏幕数据应该储存在背景控制寄存器指定的背景屏幕基准块的地址开始的内存里。每个背景屏幕数据条目的个数由背景控制寄存器里的屏幕尺寸指定。文本屏幕和旋转/缩放屏幕格式如下:

#### 文本背景屏幕:

一个文本背景屏幕的每个基本字符包含2个字节的屏幕数据,一共可以指定1024个字符类型。



#### 说明:

[d15-12]	如果颜色模式是16色×16调色板的,这些位用来指定字符使用哪个(0-15号)调色板
[d11]/[d10]	设为1则显示垂直/水平反转的字符
[d9-0]	指定从字符基准块开始的字符名(字符编码)

#### 旋转/缩放背景屏幕:

旋转/缩放背景屏幕的每个基本字符包含1个字节的屏幕数据,一共可以指定256个字符类型。字符数据必须被指定为256色×1调色板模式。



#### 注:

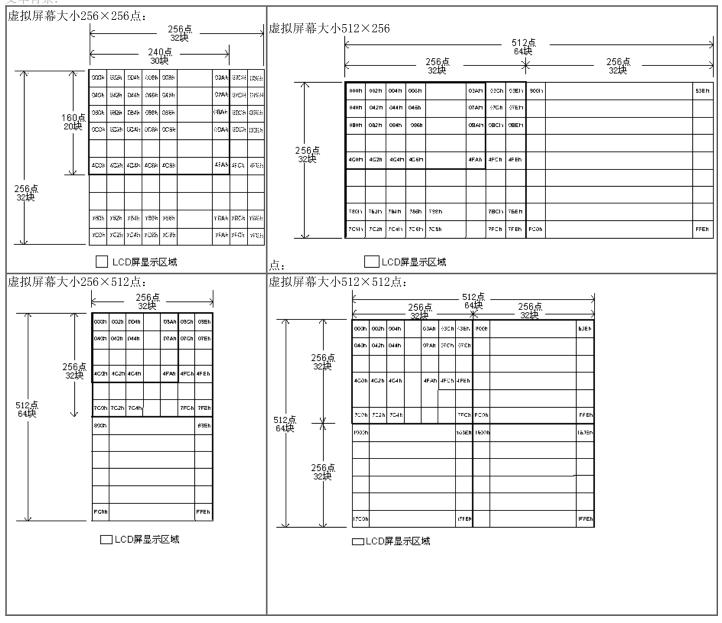
GBA在背景VRAM的使用上提供了很高的自由度,在安排VRAM是要注意一下几点:

- 11 有两种格式的背景字符数据(被定义16和256色),这两种格式可以一起使用
- 2 背景字符数据基准块可以从4个块里选择(通过背景控制寄存器)
- 3 背景屏幕数据基准块可以从32个块里选择(通过背景控制寄存器)
- 4 每个背景屏幕尺寸(使用的VRAM中)可以单独设置(通过背景控制寄存器)

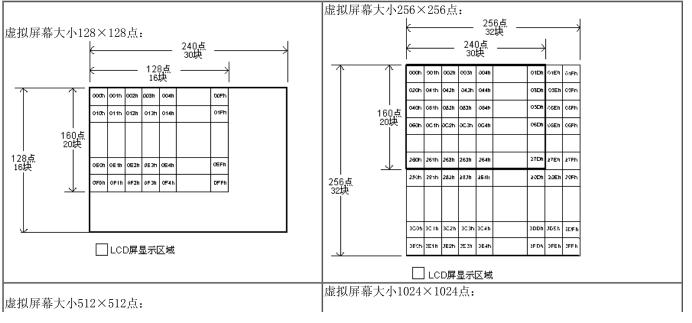
文本和旋转/缩放背景可以在一个背景屏幕里同时使用。在安排VRAM时要特别注意背景模式1,因为文本背景屏幕(可以同时处理 5 256色×1调色板和16色×16调色板的背景字符数据)和旋转/缩放背景屏幕(只能处理256色×1调色板)可以同时使用。因此,在编程时要充分理解VRAM映射状态。

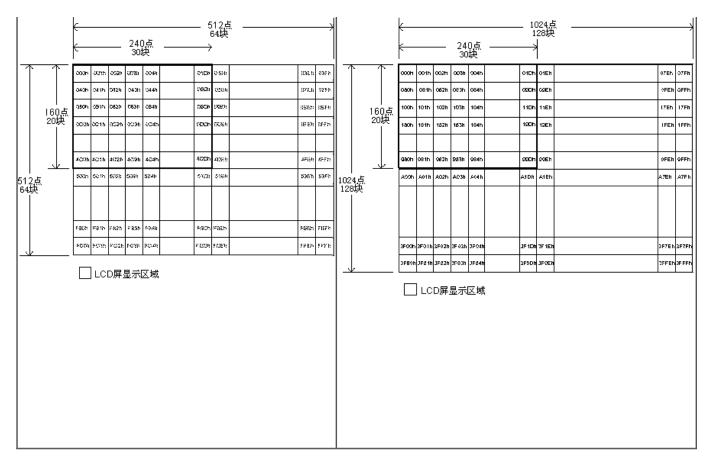
#### LCD屏背景屏幕数据地址映射:

文本背景:



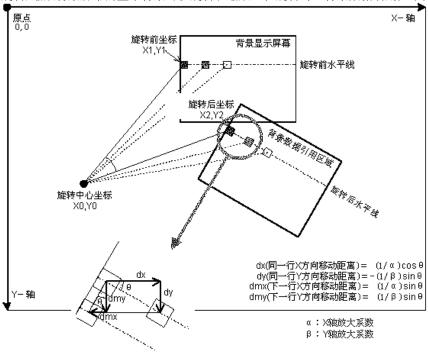
旋转/缩放背景:





#### 背景旋转和缩放特性:

旋转/缩放背景屏幕的整个背景可以旋转和缩放。在旋转时,背景数据引用如下图所示:



背景旋转和缩放在GBA里隐含使用如下数学表达式:

$$\begin{pmatrix} x_2 \\ y_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A & B \\ C & D \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 - x_0 \\ y_1 - y_0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} x_0 \\ y_0 \end{pmatrix}$$

$$A = \frac{1}{\alpha}\cos\theta$$
,  $B = \frac{1}{\alpha}\sin\theta$ ,  $C = -\frac{1}{\beta}\sin\theta$ ,  $D = \frac{1}{\beta}\cos\theta$ 

$$\begin{split} x_2 &= A(x_1 - x_0) + B(y_1 - y_0) + x_0 \\ y_2 &= C(x_1 - x_0) + D(y_1 - y_0) + y_0 \end{split}$$

背景2和背景3旋转和缩放时的参数是在一下寄存器里指定的。当旋转/缩放背景和位图模式背景是偏移显示(滚动)时,也使用了背景数据引用寄存器。(文本背景也有一个偏移寄存器)

设置背景数据开始点的寄存器: 地址: 028h/038h; 寄存器: BG2X\_L/BG3X\_L; 属性: 只写; 初始值: 0000h 15 | 14 | 13 | 12 | 11 | 10 | 09 | 08 | 07 | 06 | 05 | 04 | 03 | 02 | 01 | 00 | X坐标引用开始点(旋转/缩放结果) 地址: 02Ah/03Ah; 寄存器: BG2X\_H/BG3X\_H; 属性: 只写; 初始值: 0000h | 15 | 14 | 13 | 12 | 11 | 10 | 09 | 08 | 07 | 06 | 05 | 04 | 03 | 02 | 01 | 00 | X坐标引用开始点(旋转/缩放结果) 地址: 02Ch/03Ch; 寄存器: BG2Y L/BG3Y L; 属性: 只写; 初始值: 0000h 15 | 14 | 13 | 12 | 11 | 10 | 09 | 08 | 07 | 06 | 05 | 04 | 03 | 02 | 01 | 00 | Y坐标引用开始点(旋转/缩放结果) 地址: 02Eh/03Eh; 寄存器: BG2Y\_H/BG3Y\_H; 属性: 只写; 初始值: 0000h 15 14 13 12 11 10 09 08 07 06 05 04 03 02 01 00 Y坐标引用开始点(旋转/缩放结果) 设置背景数据方向参数的寄存器: 地址: 020h/030h; 寄存器: BG2PA/BG3PA; 属性: 只写; 初始值: 0100h 15 14 13 12 11 10 09 08 07 06 05 04 03 02 01 00 dx:同一行X方向移动距离 地址: 022h/032h; 寄存器: BG2PB/BG3PB; 属性: 只写; 初始值: 0000h 15 14 13 12 11 10 09 08 07 06 05 04 03 02 01 00 dmx: 下一行X方向移动距离 <mark>地址: 024h/034h; 寄存器: BG2PC/BG3PC; 属性: 只写; 初始值: 0000h</mark> 15 14 13 12 11 10 09 08 07 06 05 04 03 02 01 00

dy:同一行Y方向移动距离

地址: 026h/036h; 寄存器: BG2PD/BG3PD; 属性: 只写; 初始值: 0100h

15 14 13 12 11 10 09 08 07 06 05 04 03 02 01 00

dmy:下一行Y方向移动距离

背景旋转/缩放处理的操作

用户使用软件确定显示屏幕左上角坐标的旋转缩放操作结果,并将这些值作为背景数据引用的开始点写到寄存器里(BG2X L、 |GB2X H、BG2Y L、BG2Y H、BG3X L、BG3X H、BG3Y L、BG3Y H)。这些值是带符号的定点数(8位小数,19位整数和1位符号,共 1 28位)

背景数据引用方向在BG2PA、BG2PB、BG2PC、BG2PD、BG3PA、BG3PB、BG3PC和BG3PD寄存器里设置。这些值是带符号定点数(8位小 数,7位整数和1位符号,共16位)。

2|图像处理电路计算X方向(dx、dy),相对于在上述寄存器里设置的,背景数据引用开始点的增量总和,来计算X坐标。

|3||要开始下一行时,计算相对于开始点的Y方向增量(dmx,dmy)的总和,来计算下一行描绘开始点的坐标。然后转到第二步继续。 |但是,如果如果在水平空白期间改写了背景数据引用开始点寄存器,该寄存器Y方向不会被计入总和。CPU使用这种模式来改变每

|条线的旋转/缩放中心坐标。

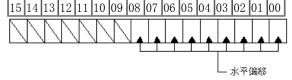
#### 区域溢出处理:

当显示屏幕因为旋转/缩放操作溢出虚拟屏幕边界时,可以用这个背景控制寄存器选择发生溢出的屏幕区域是透明还是回卷。见前 面。

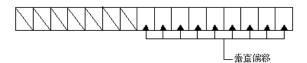
#### 背景滚动:

对每个文本背景屏幕,可以以1点为增量指定显示屏幕的偏移。偏移寄存器只在文本背景时有效。要偏移显示旋转/缩放背景和位图 模式背景,请参阅前面章节。

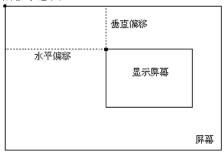
寄存器: BGOHOFS/BG1HOFS/BG2HOFS/BG3HOFS; 属性: 只写; 初始值: 0000h 地址: 010h/014h/018h/01Ch;



地址: 012h/016h/01Ah/0ECh; 寄存器: BG0V0FS/BG1V0FS/BG2V0FS/BG3V0FS; 属性: 只写; 初始值: 0000h | 15 | 14 | 13 | 12 | 11 | 10 | 09 | 08 | 07 | 06 | 05 | 04 | 03 | 02 | 01 | 00 |



#### 偏移示意图:

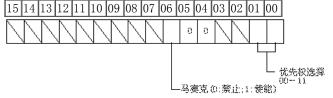


#### 位图模式背景:

在位图模式里,背景屏幕以象素为单位处理的,VRAM(帧缓存)的内容以颜色数据显示在屏幕的每一点上。

#### 背景控制:

位图背景即BG2。为了显示帧缓存的内容到LCD屏幕,必须将DISPCNT寄存器的BG2显示标志打开。BG2CNT寄存器用来控制BG。 地址: 00Ch; 寄存器: BG2CNT; 属性: 读/写; 初始值: 0000h



#### 说明:

[d6] 马赛克开关

[d1-0] 因为位图模式只有一个背景平面,所以在背景里没有优先权可言,但是还是可以设置精灵优先权,参阅后面章节

#### 背景旋转/缩放:

位图背景旋转/缩放参数使用和GB2相关的寄存器(BG2X\_L、BG2X\_H、BG2Y\_L、BG2Y\_H、BG2PA、BG2PB、BG2PC和BG2PD)。参阅前面 章节。对于位图BG,如果显示部分因为旋转/缩放操作超出屏幕边界,那部分区域会变成透明。

#### 象素数据:

在位图模式,只有和显示屏幕相当数量的象素数据能存在VRAM里。可用的位图模式允许同时显示32,768色(BG模式3和5)和显示 32,768里的256色(BG模式4)。不同模式时帧内存里的数据格式也不同,如下所述:

32,768色同时显示格式(BG模式3和5)



256色 (32,768选)显示格式 (BG模式4):

引用调色板RAM的颜色数据(储存了32,768色里的256种),每个象素使用一个字节



#### LCD屏幕的象素数据地址映射:

不同的BG模式有不同的地址映射,如下所示。帧缓存(VRAM)开始地址是06000000h。用CPU访问VRA就要对下列地址加上06000000h

BG模式3(32,768色,240×160点阵,1帧缓存):

因为是单帧缓存,这个模式主要用来显示静止图像。它能够在全屏幕用32,768色同时显示。

	0	1	2	3	4	236	237	238	239
0	0h	2h	4h	6h	8h	1D8h	1Dah	1DCh	1DEh
1	1E0h	1E2h	1E4h	1E6h	1E8h	3B8h	3Bah	3BCh	3BEh
2	300h	3C2h	3C4h	306h	3C8h	598h	59Ah	59Ch	59Eh
3	5A0h	5A2h	5A4h	5A6h	5A8h	778h	77Ah	77Ch	77Eh
4	780h	782h	784h	786h	788h	958h	95Ah	95Ch	96Eh
156	12480h	12482h	12484h	12486h	12488h	12658h	1265Ah	1265Ch	1285Eh
157	12660h	12662h	12664h	12666h	12668h	12838h	1283Ah	1283Ch	1283Eh
158	12840h	12842h	12844h	12846h	12848h	12A18h	12A1Ah	12A1Ch	12A1Eh
159	12A20h	12A22h	12A24h	12A26h	12A28h	12BF8h	12BFAh	12BFCh	12BFEh

VRAM地址+06000000h

BG模式4(256色, $240\times160$ 点阵,2帧缓存): 在VRAM里分配了2帧缓存,使得这个模式适合全动作影像。整个屏幕能同时显示全部32,768色里的256色。

	0	1	2	3	4	236	237	238	239
0	0h	1h	2h	3h	4h	EOn	EDh	⊞'n	EFh
1	FOh	F1h	F2h	F3h	F4h	1DCh	100h	1D <b>E</b> h	1DFh
2	1E0h	1E1h	1E2h	1E3h	1E4h	200h	2CDh	2CEh	2CFh
Э	2D0h	2D1h	2D2h	2D3h	2D4h	3BCh	3BDh	3BEh	3BFh
4	300h	3C1h	3C2h	3C3h	3C4h	4ACh	4ADh	4AEh	4AFh
156	9240h	9241h	9242h	9243h	9244h	932Ch	932Dh	932⊟1	932Fh
157	9330h	9331h	9332h	9333h	9334h	941Ch	941Dh	941⊟า	941Fh
158	9420h	9421h	9422h	9423h	9424h	950Ch	950Dh	950⊟1	950Fh
159	9510h	9511h	9512h	9513h	9514h	95FCh	95FDh	95FEh	95FFh

帧0 VRAM地址+06000000h

帧1

#### VRAM地址+06000000h

	0	1	2	ε	4	236	237	238	239
0	A000h	A001h	A002h	A003h	A004h	A0ECh	A0EDh	A0EEh	A0EFh
1	A0F0h	A0F1h	A0F2h	A0F3h	A0F4h	A1DCh	A1DDh	A1DEh	A1DFh
2	A1E0h	A1E1h	A1E2h	A1E3h	A1E4h	A2CCh	A2CDh	A2CEh	A2CFh
Э	A2D0h	A2D1h	A2D2h	A2D3h	A2D4h	A3BCh	A3BDh	A3BEh	A3BFh
4	A3C0h	A3C1h	A3C2h	A3C3h	A3C4h	A4ACh	A4ADh	A4AEh	A4AFh
156	13240h	13241h	13242h	13243h	13244h	1332Ch	1332Dh	1332 <b>⊟</b> h	1332Fh
157	13330h	13331h	13332h	13333h	13334h	1341Ch	1341 <b>D</b> h	1341 <b>⊟</b> h	1341Fh
158	13420h	13421h	13422h	13423h	13424h	1350Ch	1350Dh	1350Eh	1350Fh
159	13510h	13511h	13512h	13513h	13514h	135FCh	135FDh	135FEh	135FFh

BG模式5(32,768色, $160\times128$ 点阵,2帧缓存): 有2帧缓存,能显示32,768色,但是显示区域受到了限制。

	0	1	2	3	4	156	157	158	159
0	0h	2h	4h	6h	8h	138h	13Ah	13Ch	13Eh
1	140h	142h	144h	146h	148h	298h	29Ah	29Ch	29Eh
2	2A0h	2A2h	2A4h	2A6h	2A8h	3B8h	3BAh	3BCh	3BEh
3	300h	3C2h	3C4h	3C6h	3C8h	4F8h	4FAh	4FCh	4FEh
4	500h	502h	504h	506h	508h	638h	63Ah	63Ch	63Eh
124	9B00h	9B02h	9B04h	9B06h	9B08h	9C38h	9C3Ah	9C3Ch	9C3Eh
125	9C40h	9C42h	9C44h	9C46h	9C48h	9D78h	9D7Ah	9D7Ch	9D7Eh
126	9D90h	9D82h	9D84h	9D86h	9D88h	9EB8h	9EBAh	9EBCh	9EBEh
127	9EC0h	9EC2h	9EC4h	9EC8h	9EC8h	9FF8h	9FFAh	9FFCh	9FÆh
市占へ						MD.	α κ <i>α</i> ±₽+±.L	1.0000	00006

帧0 VRAM地址+06000000h

帧1

VRAM地址 + 06000000h

	0	1	2	3	4	156	157	158	159
0	A000h	A002h	A004h	A006h	A008h	A138h	A13Ah	A13Ch	A13Eh
1	A140h	A142h	A144h	A146h	A148h	A298h	A29Ah	A29Ch	A29Eh
2	A2A0h	A2A2h	A2A4h	A2A6h	A2A8h	A3B8h	A3BAh	A3BCh	A3BEh
3	A3C0h	A3C2h	A3C4h	A3C6h	A3C8h	A4F8h	A4FAh	A4FCh	A4FEh
4	A500h	A502h	A504h	A506h	A508h	A638h	A63Ah	A63Ch	A63Eh
124	13B0 <b>0</b> h	13B02h	13B04h	13B06h	13B08h	13C38h	13C3Ah	13C3Ch	13C3Eh
125	13C40h	13C42h	13C44h	13C46h	13C48h	13D78h	13D7Ah	13D7Ch	13D7Eh
126	13D90h	13D82h	13D84h	13D86h	13D88h	13EB8h	13EBAh	13EBCh	13EBEh
127	13EC0h	13EC2h	13EC4h	13EC6h	13EC8h	13FF8h	13FFAh	13FFCh	13FFEh

#### 精灵:

#### 精灵功能一览:

精灵使用字符格式,而不管BG模式是什么。但是根据BG模式的不同,基本字符的数量也是变化的。

条目	功能						
显示颜色	16色×16调色板或256色×1调色板,可以混合使用						
字符数(8×8点)	1024(16色×16调色板): BG模式0-2 512(256色×1调色板): BG模式0-2 512(16色×16调色板): BG模式3-5 256(256色×1调色板): BG模式3-5						
字符尺寸	8×8到64×64(12种)						
屏幕最大数目	128(64×64点转换)						
单线最大数目 128 (8×8点转换)							
颜色特殊效果	垂直水平翻转,半透明,马赛克,优先权指定,精灵窗口						

#### 单线精灵显示能力:

上表表示的单线显示能力是最大功效的能力。当显示的精灵从0AM开始的地方连续排列时,可用下面的公式计算精灵单线显示能力: (水平点数×4-6)/描绘周期数=单线可显示精灵数[最大128]

水平点数通常是308点,但当DISPCNT寄存器的水平空白精灵处理标志被设为1时,是240点。 '×4'表示精灵描绘电路对每一点可以使用的周期。 '-6'表示在水平线开始描绘精灵前所需要的处理周期。描绘周期数和相应的单线可显示精灵数如下表所示:

  精灵水平尺寸	描绘周期	数	单线可显示精灵数			
相火小十八寸	普通精灵	旋转/缩放精灵	普通精灵	旋转/缩放精灵		
8	8	26	128	47		
16	16	42	76	29		
32	32	74	38	16		
64	64	138	19	8		
128 (64的两倍尺寸)	X	266	X	4		

如果OAM里非显示(屏幕之外)精灵的号码低于要显示的精灵,那么非显示精灵的尺寸越大,描绘效率就越低,请注意这点。

#### 精灵数据映射:

精灵字符数据的基本字符是8×8点,8×8点到64×64点之间的字符都可以处理。精灵字符的基址是固定的VRAM基址。精灵字符数据的容量分配或者是32K或者是16K,根据BG模式不同。字符区域有两种映射类型,可以通过DISPCNT寄存器的[d6]位指定。

#### 精灵字符VRAM的2维映射:

设置DISPCNT寄存器的[d6]位为0,设置2维映射模式,如下图所示:

#### 8×8点 16色×16调色板 32×32点 🐃 16色×16调色板 ocal **oca**n ocan \*\*\* 8×16点 16色×16调色板 021h 022h саль 027h 0288 G5Br och oábi 0445 C56N 04 1h 34.2h 0438 cash 0478 cash 95Ch oson osen 05FI C63h 061h 362h 364H oesh. 087**h** 36ah o/Bh 27**C**9 9750 WEN SZEN 64×64点 16色×16调色板 ◎≈16×16点 256色×1调色板 081h 082h 094h 037h @8h C6BI cacal soon COER (OFh 982h 095h CA4h 0A7h ecan obon 966h 98F oath. eA2h OA3h CERS 051h 9C2h | 0C3h осин 6071 40**CN** 900s ODEN ODEN ocah 0C95 (Cah Œ1h 0€3t Œ4h 0E71 ceah (PCh v Filte OPEN CHER óE2h ŒSh crar. 163h 194h 105h 167h tCeh 1/6n tica Hea 1151. 122h 12 3h 124h 125h 126h 127h 128h 1JBh 13Ch 13Dh Dah (3Fh 1201 121h (41h 142h 143h 144h 14 Sh 147h 15Ch !5Dh 15Eh (5FK 161h 163h 165h 167h 168h 1754 17Ch 1705 1765 1750 ☑ 字符映射区域(字符号: 16进制号码)

精灵字符VRAM的1维映射:

□字符命

设置DISPCNT寄存器的[d6]位为1,设置1维映射模式,如下图。组成一个字符的数据是储存在连续地址里的。

1	VRAM 糖灵宇符储存区域	基本字符 单元映象			糖	灵宇符	铌ポ			
b20h		n+7	n	n+1						
	16×32点宇符		n+2 i	n+3						
	256色,×1调色板		n+4 i	n+5						
920h		n 1基本字符 64字节	n+6 i	n+7						
91Fh	8×8点字符	1								
900h	8×8点字符 16色×16调色板									
8FFh		n+63	п	п+1	п+2	п+3	п+4	n+5	n+6	n+7
		n+62	n+8	п+9	n+10	п+11	n+12	n+13	n+14	n+15
			п+16	п+17	п+18	n+19	n+20	n+21	n+22	n+23
			n+24 i	n+25	п+26	п+27	п+28	n+29	n+30	n+31
	64×64点字符 16色×15調色板		п+32	п+33	n+34	п+35	п+36	n+37	n+38	n+39
		n+2	n+40	п+41	п+42	n+43	п+44	n+45	n+46	n+47
		n+1	п+48	п+49	п+50	n+51	n+52	n+53	n+54	n+55
100h		n 1基本字符 32字节	п+56	п+57	п+58	п+59	п+60	n+61	n+62	n+63
0FFh		1								
000h	16×16点字符 16色×16调色板									
- 1		字符命								

#### OAM.

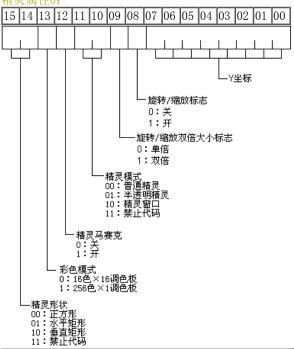
精灵是通过OAM里的数据显示的。128个精灵的数据可以写到CPU内部的OAM里(地址是07000000h-070003FFh),任意大小的128个精灵字符可以显示在LCD上。

#### OAM映射

精灵属性占据OAM里48(位)×128(精灵)大小空间。另外,当精灵执行旋转/缩放操作时,总共32个旋转/缩放参数结合体实例 (PA, PB, PC和PD)可以写到OAM,如下图所示:

070003FEh	旋		
	174.		$\dashv$
		属性2 	
	精灵127	属性1	
		属性0	
		1	
		; 	_
		属性2	
	権灵i	<b>属性</b> 1	
		<b>属性</b> 0	
		属性2	
	精灵0		
07000000h			
	<u> </u>	4 o Atr	_ →
	<	——16位 ———	$\rightarrow$

精灵属性0:



[d15-14] 精灵形状,旋转精灵字符的形状:正方形,水平矩形,垂直矩形。11是禁止的代码,请同时参考精灵属性1的精灵尺寸 [d13] 颜色模式标志,指定精灵数据格式是16色×16调色板还是256色×1调色板

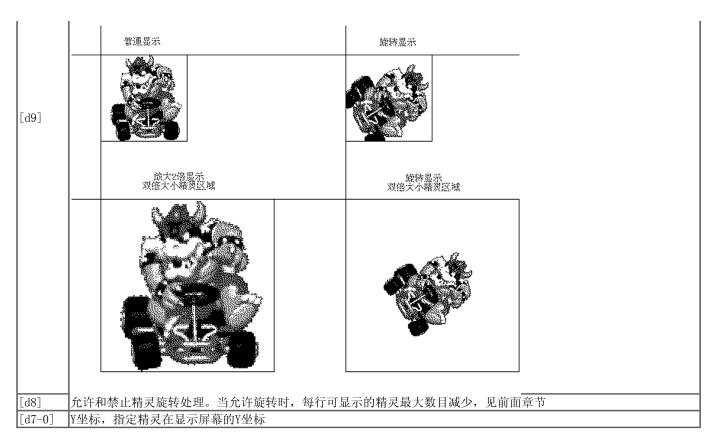
[d12] 精灵马赛克标志,打开或关闭精灵马赛克

精灵模式,指定是普通精灵、半透明精灵还是精灵窗口。11是禁止代码。

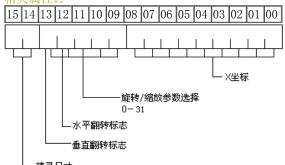
[d11-10] 当指定半透明精灵时,可以执行颜色特殊效果处理,详细请见后面颜色章节;

当指定精灵窗口时,不显示普通精灵,显示非0字符数据点。

旋转/缩放双倍大小标志,精灵是限制在精灵区域(8×8-64×64点阵)内的,当旋转时字符数据可能超出这个区域的边界。通过设置双倍大小标志为1,可以虚拟一个双倍大小的精灵区域,来避免出现问题。设置了之后,即使精灵显示被放大到2倍大小也不会越界。示例: 64×64点精灵区域—>128×128点区域显示,带旋转处理。注意,精灵显示位置偏移了。如果双倍大小标志设为0,突出边界的部分会被砍掉。见下图:





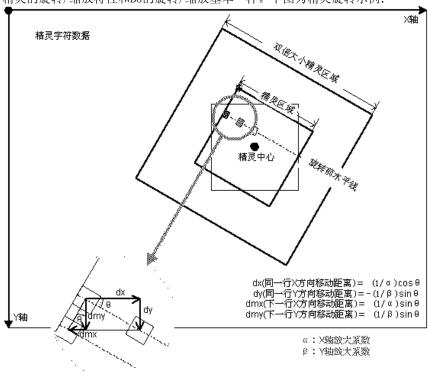


	│ └─ 精灵尺寸	+								
		精灵	大小	, 和属性0的精灵		定了精灵字 大小	符的大	小。对3种精灵形状,	分别可以设置下面4	神大小
		精灵	形状							
	15-14]	<u> </u>		00 A 8x8	01 B 16x16	10 C	32x32	11 D 64x64		
					H 100.15	H	32,02			
			正							
		00	正方形			$\square$				
			"							
				E 16x8	F 32x8	G	32x16	H 64x32		
		01 21 21 21 22 24 27 28 29 20 20 20 20 20 20 20 20								
[d]			业				ŀ			
			塩							
			1PE							
					141 142 20					
				8x16	J 8x32	K 16x32		L 32x64		
						Ш				
		10	垂直矩形							
			粔							
						1				
		11			禁止代码					
[ ]	10][110]	垂直	 和水	平翻转标志,0点	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	羽转显示。)			d8])被设置时,	$\neg$
	[d12]	这些	位可	以用来做旋转/约	菌放参数选择的高	位。				
[d]	13-9]	旋转	/缩)	<b>放参数选择。选</b> 排	FOAM里的32个精灵	見旋转/缩放	处理参	数		
[d8	3-0]	X坐t	示,	肯定精灵在显示原	<b></b> 7幕的X坐标					

[d15-12] 调色板代号,当精灵颜色模式是16色×16调色板时,用这个指定调色板号;在256色×1调色板时不使用
[d11-10] 相当于BG优先权选择,指定精灵相对于BG的优先权,参阅前面章节
写入排列在VRAM里的精灵字符数据的开始基本字符号码
16色×16调色板(颜色模式=1):允许选择1024个字符
[d9-0] 256色×1调色板(颜色模式=0):允许选择512个字符在2维映射模式,0位固定为0BG模式3-5时,精灵字符数据RAM平分为16KB,所以0-511号码禁用,使用512和大于512的号码

#### 精灵旋转/缩放特性:

精灵的旋转/缩放特性和BG的旋转/缩放基本一样。下图为精灵旋转示例:



当显示一个精灵时,从左上角位置开始,精灵字符数据按水平方向被调用。旋转显示可以通过增加一个角度到调用方向来实现。旋转中心被固定在精灵区域的中心。如果调用点超出指定的精灵大小就会变成透明。

精灵旋转/缩放处理的操作:

1 指定OAM里的旋转/缩放参数号码到精灵属性1

21图像处理电路计算相对于旋转中心(精灵区域中心)X方向(dx,dy)的总增量,旋转中心作为参考点,计算X方向坐标

3当一行完了后,累加相对于旋转中心Y方向(dmx, dmy)的增量,来计算下一个描绘行开始点的坐标,然后执行第2步

#### 旋转/缩放参数

在精灵旋转/缩放处理中指定字符数据引用方向(见后面章节)。PA、PB、PC和PD里的值是带符号的定点数(8位小数,7位整数和1位符号,共16位)。4个参数作为一个组一齐使用,可以放在0AM里32个指定区域的任何一个里。



#### 精灵和BG显示优先权:

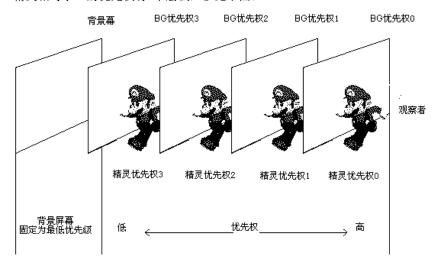
BG间的优先权:

BG之间的优先权可以被设为4个层次,当BG优先权相同时,BG号码最低的优先权高。

#### 精灵间的优先权:

精灵之间的优先权可以被设为4个层次,当精灵优先权相同时,精灵号码最低的优先权高。

BG和精灵间的优先权: 精灵相对于BG的优先权有4个层次,参见下图:



## 七、调色板

GBA的LCD单元可以显示32级红色,32级绿色和32级蓝色,共32768色。一次能显示的颜色数依赖于BG模式,参加前面章节。调色板用来定义字符格式BG和精灵。位图格式BG模式3和5不是调色板格式。参加前面章节。调色板以下面两种形式出现:

#### 16色×16调色板:

这种模式提供16个调色板,每个包含16色。精灵和BG调色板的0号颜色强制分配为透明(不能指定颜色)。

#### 256色×1调色板:

这个模式分配全部256色到一个调色板。颜色数据由15位(5位红色、5位绿色和5位蓝色)组成。颜色可以从总共32,768色里选择。精灵0号颜色和0号BG颜色强制分配为透明(不能指定颜色)。

#### 0号透明色:

0号透明色用来描绘低优先级精灵和BG的象素为透明。0号BG调色板的0号颜色用于指定背景幕,背景幕的优先权是最低的。

#### 调色板RAM:

05000000h

精灵和BG使用不同的调色板。调色板RAM有512字节大,足够容纳16位(32,768色)的256种颜色。精灵和BG调色板的内存映射如下图所示:

# 

精灵和BG都可以选择两种模式(16色×16调色板和256色×1调色板)之一。这些模式引用调色板RAM如下图所示:

#### 调色板RAM

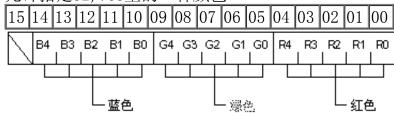
调色板0		颜色0
调色板1	\	颜色1
调色板2	\	颜色2
调色板3	\	颜色3
调色板4	\	
调色板5	\	
调色板6	\	
调色板7		颜色13
调色板8	\	颜色14
调色板9	] \	颜色15
调色板10		
调色板11		
调色板12		
调色板13		
调色板14		
调色板15		

#### 调色板RAM

		颜色0
		颜色1
		颜色2
		颜色3
		颜色4
调色板0		
,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,		
		· 颜色252
		颜色253
		颜色254
		颜色255

#### 颜色数据格式:

允许指定32,768里的一种颜色



## 八、窗口特性

GBA系统可以同时显示2个窗口。可以单独控制是否显示窗口内和窗口外的东西。并且,每个窗口可以单独执行滚动和颜色特效如旋转,α混合,浅入浅出等。

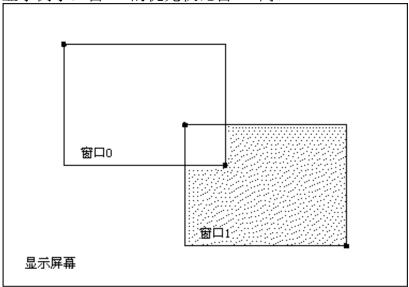
#### 设置窗口位置:

窗口位置设置一个矩形区域的左上角和右下角坐标。这些设置指定了窗口的位置和大小。当显示一个非矩形窗口时,这些寄存器的值在水平空白期间被更新。

地址: 040h/042h; 寄存器: WINOH/WIN1H; 属性: 只写; 初始值: 0000h

地址: 044h/046h; 寄存器: WINOV/WIN1V; 属性: 只写; 初始值: 0000h

显示例子:窗口0的优先权比窗口1高。



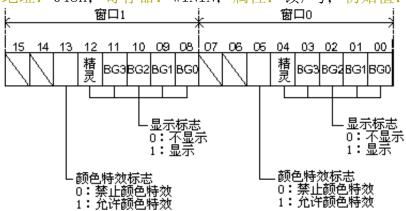
#### 窗口控制:

窗口控制寄存器控制窗口显示和关闭之类的操作。但是DISPCNT寄存器里的主窗口显示标志比 WININ和WINOUT寄存器优先级高。关于DISPCNT寄存器参加前面章节。

#### 窗口内部的控制:

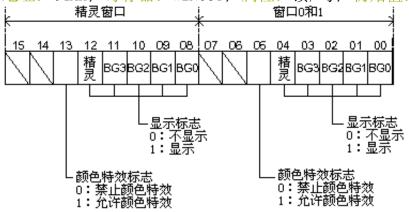
WININ寄存器控制窗口0和1内部区域的显示。高位(d13-8)控制窗口1,地位(d5-0)控制窗口0。

地址: 048h; 寄存器: WININ; 属性: 读/写; 初始值: 0000h



窗口外部和精灵窗口内部控制:

WINOUT寄存器控制窗口外部区域的显示,同时控制窗口0和1。并且控制精灵窗口内部的区域。 地址: 04Ah; 寄存器: WINOUT; 属性: 读/写; 初始值: 0000h



WININ[d12-8][d4-0], WINOUT[d12-8][d4-0]	显示标志,打开(1)或关闭(0)精灵和BG 3-0
WININ[d13][d5]、WINOUT[d13][d5]	颜色特效标志,禁止(0)或允许(1)颜色特效,参见后面章节

# 九、颜色特效

GBA提供下面这些颜色特效,可以用窗口指定这些特效应用的区域。

α混合:对两个选择的表面做算术操作,执行16级的半透明处理。

浅入浅出:对一个选择的表面做算术操作,执行16级亮度处理。

# 选择颜色特效:

颜色特效的类型和目标象素由BLDMOD寄存器指定

地址: 050h; 寄存器: BLDMOD; 属性: 读/写; 初始值: 0000h



虽然通过BLDMOD寄存器指定了  $\alpha$  混合颜色特效的2个目标表面,但是两个表明必须要有合适的优先级才能处理成功。

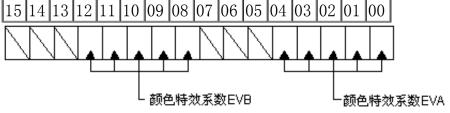
另外,OAM里的半透明精灵是单独指定的,但是BLDMOD寄存器里的颜色特效是对全部精灵的。详细说明见下表:

V 1 -1	知见仍允下衣:					
DLB	MOD	    类型	 			
d7	d6	天空	纵巴符双处垤 ————————————————————————————————————			
0	0	没有特效	通常不执行颜色特效,只有存在半透明精灵并且是紧随在2个目标屏幕之后 才执行16级半透明处理(α混合)			
0	1	(半透明	如果第一目标屏幕紧随在第二目标屏幕之后,16级半透明处理(α混合)就执行,第一目标屏幕的底幕位应该被关掉([d5]=0)。当第一目标象素的精灵位=1,对全部精灵进行处理而不够精灵类型;当精灵位=0,只对半透明精灵执行处理。			
1	0	亮度增加	逐渐增加第一目标屏幕的亮度。设置第一目标屏幕指定的全部位为1会使得屏幕逐渐变白。当第一目标屏幕 精灵位=1,只对普通精灵增加亮度;当一个半透明精灵位于第一目标屏 幕,总会执行α混合的。			
1	1	亮度减少	第一目标屏幕的亮度逐渐减少。设置第一目标屏幕指定的全部位为1会使得屏幕逐渐变黑。当第一目标屏幕 精灵位=1,只对普通精灵减少亮度;当一个半透明精灵位于第一目标屏 幕,总会执行α混合的。			

## 颜色特效处理:

颜色特效系数

地址: 052h; 寄存器: COLEV; 属性: 只写; 初始值: 0000h



α混合的系数由COLEB寄存器里的EVA和EVB指定。亮度变化系数由COLY寄存器里的EVY指定。EVA、EVB和EVY的值是小于1的数,由一个整数乘以1/16得到。

								1 7 -			
	EVA, EVB, EVY 系数					EVA, EVB, EVY				系数	
0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	8/16
0	0	0	0	1	1/16	0	1	0	0	1	9/16
0	0	0	1	0	2/16	0	1	0	1	0	10/16
0	0	0	1	1	3/16	0	1	0	1	1	11/16
0	0	1	0	0	4/16	0	1	1	0	0	12/16
0	0	1	0	1	5/16	0	1	1	0	1	13/16
0	0	1	1	0	6/16	0	1	1	1	0	14/16
0	0	1	1	1	7/16	0	1	1	1	1	15/16
						1	Х	Х	X	Х	16/16

使用系数的颜色特效算术表达式如下所示:

# α混合(16级半透明)操作:

显示颜色(R)=第一象素颜色(R)×EVA+第二象素颜色(R)×EVB

显示颜色(G)=第一象素颜色(G)×EVA+第二象素颜色(G)×EVB

显示颜色(B)=第一象素颜色(B)×EVA+第二象素颜色(B)×EVB

## 亮度增加操作:

显示颜色(R)=第一象素颜色(R)+(31-第一象素颜色(R))×EVY

显示颜色(G)=第一象素颜色(G)+(63-第一象素颜色(G))×EVY

显示颜色(B)=第一象素颜色(B)+(31-第一象素颜色(B))×EVY

#### 亮度减少操作:

显示颜色(R)=第一象素颜色(R)-第一象素颜色(R)×EVY

显示颜色(G)=第一象素颜色(G)-第一象素颜色(G)×EVY

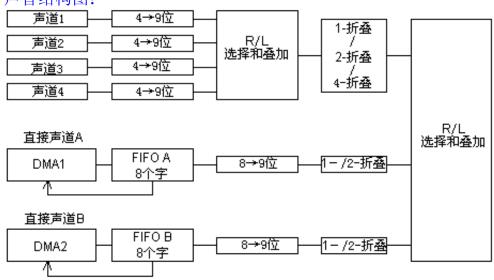
显示颜色(B)=第一象素颜色(B)-第一象素颜色(B)×EVY

# 十、声音

除了GBC的4个声道外,GBA还有2个直接声道。

直接声道A和B	提供线性8位声音数据回放,使用定时器和DMA
声道1	可以发生带扫掠(改变频率)和包络(改变幅值)的方波
声道2	可以产生带包络功能的方波
声道3	可以回放记录在波形RAM里的任何波形,GBA的波形RAM容量是GBC的2倍
声道4	可以产生白噪声,可以指定声道1-4到直接声道的合成率

## 声音结构图:

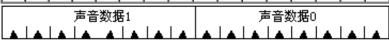


# 直接声道A和B:

直接声音有2个声道: A和B。可以回放8位线性声音数据。声音数据被设置为00h偏压,是8位数据(+127到-128),即2的补数。声音数据循序地传送到声音FIF0(8个字的容量,P注: FIF0为先入先出缓存),使用DMA1和2的声音FIF0传送模式。采样率可以使用定时器0和1设置为任意值。声音FIF0输入寄存器:

地址: 0A0/0A4h; 寄存器: SGFIF0A\_L/SGFIF0B\_L; 属性: 只写; 初始值: ----

15 14 13 12 11 10 09 08 07 06 05 04 03 02 01 00



<mark>地址: 0A2/0A6h; 寄存器: SGFIFOA\_H/SGFIFOB\_H; 属性:</mark> 只写; 初始值: ----

15 14 13 12 11 10 09 08 07 06 05 04 03 02 01 00

声音数据3 声音数据2

### 声音数据:

所以的声音都是在声音电路的最后部分采用PWM调制的(参见后面章节)。因此,如果你把8位声音数据采样率和在定时器里设置的PWM调制采样率匹配好,就可以产生一个清晰的声音。下面的操作是直接声音里反复出现的:

### 准备使用直接声音:

- |1||使用声音控制寄存器SGCNTO H(参见后面章节),选择使用的定时器通道(0或1)
- 2 使用声音控制寄存器SGCNTO H,对FIFO A和FIFO B清零,并初始音序器。
- 3 为了在开始直接声音之后立刻产生一个声音,用CPU写第一个8位线性声音数据到FIF0里
- 4|指定DMA1和2的传输模式(参加后面章节)
- 5 在声音控制寄存器里指定直接声音输出设置

在前面的准备完成后,直接声音如下执行:

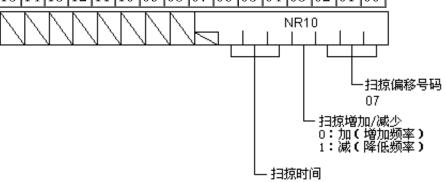
- 1 当指定的定时器因为累计溢出,声音数据从FIF0通到声音电路里
- 2 在执行传输计数时,如果FIFO里剩下4个字,直接声音A和B的FIFO输出一个数据传输请求到 指定的DMA通道
- 3 如果DMA通道接收一个声音FIFO传输模式的请求,4个字的数据就会提供给声音FIFO(DMA字) 计算被忽略),然后返回第一步

# 声道1:

声道1是一个发生带扫掠(调频)和包络(调幅)方波的电路。声道1的NR10、NR11、NR12、NR13和NR14的内容是基于GBC的。

地址: 060h; 寄存器: SG10\_L; 属性: 读/写; 初始值: 0000h

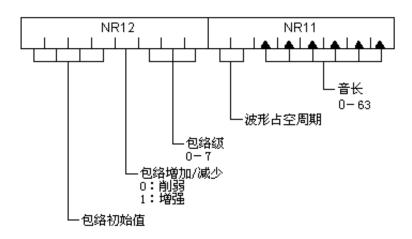
15 14 13 12 11 10 09 08 07 06 05 04 03 02 01 00



## 说明:

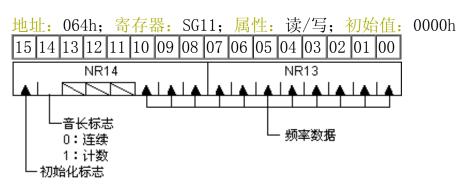
<u> </u>	
	扫掠时间,这些位指定了频率改变的间隔,f128=128Hz
	设置扫掠时间
	000 扫掠停止
	001 1/f128 (7.8毫秒)
SG10_L[d6-	010 2/f128 (15.6毫秒)
4]	011 3/f128 (23.4毫秒)
	100 4/f128 (31.3毫秒)
	101 5/f128 (39.1毫秒)
	110 6/f128 (46.9毫秒)
	111 7/f128 (54.7毫秒)
SG10_L[d3]	扫掠增加/减少,指定频率是升高还是降低,当扫掠功能没有使用时,增/减标志 应该设为1
SG10_L[d2-	扫掠偏移号码,带单偏移的的频率数据是根据下面的公式确定的,其中 $f(t)$ 表示偏移后的频率, $f(t-1)$ 表示偏移前的 $f_{(i)} = f_{(i-1)} \pm \frac{f_{(i-1)}}{2''}$
0]	$f_{(0)} = \overline{y}$ 初始频率数据 $f_{(0)} = \overline{y}$ 和 $f_{(0$
	如果这个公式的加法产生了一个11位以上的值,声音输出停止,NR52的声道1打 开标志(0位)被复位;
	在减法时,如果减数小于0,就使用被减数的值。但是,如果指定设置为0,偏移不会发生,频率不改变。

地址: 062h; 寄存器: SG10\_H; 属性: 读/写; 初始值: 0000h 15 14 13 12 11 10 09 08 07 06 05 04 03 02 01 00



# 说明:

SG10_H[d15- 12]	包络初始值,可以指定从最大值到无声的任意16级						
SG10_H[d11]	包络增/减,指定音量增加或减少						
SG10_H[d10- 8]	由下面公式	确定: (* <mark>1</mark> (秒 )	曾强或削弱每步的长度。其中n时指定值,1步(步时间) 当n=0时,包络功能被关闭				
			皮形幅值峰值的比例。				
	设置	占空周期	波形				
CC10 H[17	00	12.5%					
SG10_H[d7- 6]	01	25.0%					
	10	50.0%					
	11	75.0%					
SG10_H[d5- 0]		st表示音长 - <i>st</i> ) × <u>1</u> 256	长,输出声音的长度由下面的公式指定: 秒)				



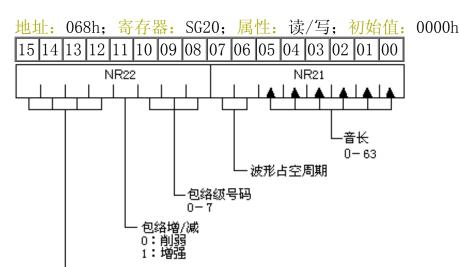
	初始化表示,设为1则引起声道1复位
SG11[d14]	音长标志,0表示连续输出;1表示只输出NR11里的音长指定时间。声音输出结束时,NR52的声道1打开标志被复位
SG11[d10- 0]	频率数据,其中 $f$ dat表示频率,输出频率 $(f)$ 由下面公式确定: $f = \frac{4194304}{4 \times 2^3 \times (2048 - fdat)} Hz$ ,因此,频率的指定范围是 $63$ 到 $131.1$ 千赫

# 声道1使用注意:

- 1 当扫掠功能不使用时,扫掠时间应该设为0,扫掠增/减标志应该设为1
- 2 如果NR10的扫掠增减标志被设为0,扫掠偏移号码应设为非0值,在扫掠关闭模式,声音发生可能被停止
- 3 当声音执行中(打开标志是1)改变包络寄存器(NR12)时,在包络寄存器中设置数值之后 应设置初始化标志

# 声道2:

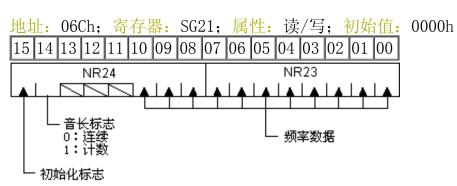
声道2是一个产生带包络功能的方波电路。声道2的NR21、NR22、NR23和NR24内容是基于GBC的。



### 说明:

包络初始值

SG20[d1- 12]	包络初始值,可以指定从最大值到无声的16级
SG20[d11]	包络增/减,指定音量增或减
SG20[d10- 8]	包络步数,设置包络增强或削弱的一步长度。其中n表示指定值,1步长度(步时间)由下面公式确定:
SG20[d7- 6]	波形占空周期,指定波形幅值峰值的比例
SG20[d5- 0]	音长,其中 $st$ 表示音长,输出声音的长度由下面的公式指定: $tolde{to$



#### 说明:

SG21[d15] 初始化标志,设为1使得声道2复位

SG21[d14]	音长,0是连续声音输出,1是只输出NR21里音长数据指定的时间。声音输出结束 时,NR52的声道2打开标志被复位	
SG21[d10- 0]	频率数据,其中 $f$ dat 表示频率数据,输出频率 $(f)$ 由下面公式确定: $f = \frac{4194304}{4 \times 2^3 \times (2048 - f dat)} Hz$ ,因此,频率的指定范围是 $63$ 到 $131.1$ 千赫	

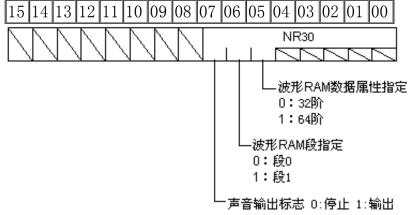
## 声道2使用注意:

在声音执行中(打开标志为1)改变包络寄存器(NR22)的内容时,应该在指定包络寄存器的值后设置初始化标志。

## 声道3:

声道3是一个可以输出任意波形的电路,并且可以自动从波形RAM里读取波形表(1周期)和修改他们的长度、频率、级别后输出。GBA里声道3的波形RAM的容量(共64阶)是GBC的2倍,同时可以用作2段32阶或1段46阶。并且,现在可以选择一个新的输出级别:3/4输出。

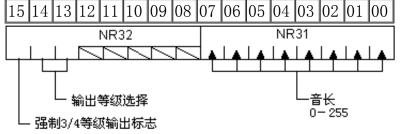
地址: 070h; 寄存器: SG30\_L; 属性: 读/写; 初始值: 0000h



#### 说明:

7 - 7 +	
SG30_L[d7]	声音输出标志,0是停止声音输出,1是输出声音
SG30_L[d6]	波形RAM段选择,有2个波形RAM段: 0和1。声道3的电路播放指定段的波形表。 当用户访问波形RAM,被访问的是没有指定的那个段。
	波形RAM数据属性指定,指定0时,在普通操作里建立32阶的波形表; 设置为1时,NR30[d6](波形RAM段指定)里的数据被播放,紧随着的是后段。 前段32阶和后段32阶联合产生共64阶的波形表。

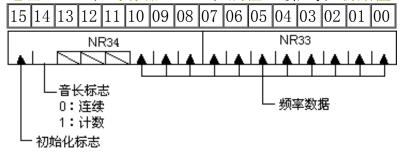
地址: 072h; 寄存器: SG30\_H; 属性: 读/写; 初始值: 0000h



7 - 7 +									
SG30_H[d15]	强制3 出3/4	强制3/4等级输出标志,为0时,使用NR32[d14-13]指定的等级输出; 1时强制输出3/4等级不管NR32[d14-13]的设置							
	输出	等级选择,声道3的输出等级选择入下表所示:							
	设置	输出等级							
SG30_H[d14-	00	静音							
13]	01	不修改而直接输出波形RAM的数据							

	10 将波形RAM的数据右移1位(1/2)输出
	11 将波形RAM的数据右移2位(1/4)输出
SG30 H[d7-	音长,音长用下面的公式确定,其中st表示音长设置:
	时间 = $(256 - st) \times \frac{1}{256} (100)$

地址: 074h; 寄存器: SG31; 属性: 读/写; 初始值: 0000h



# 说明:

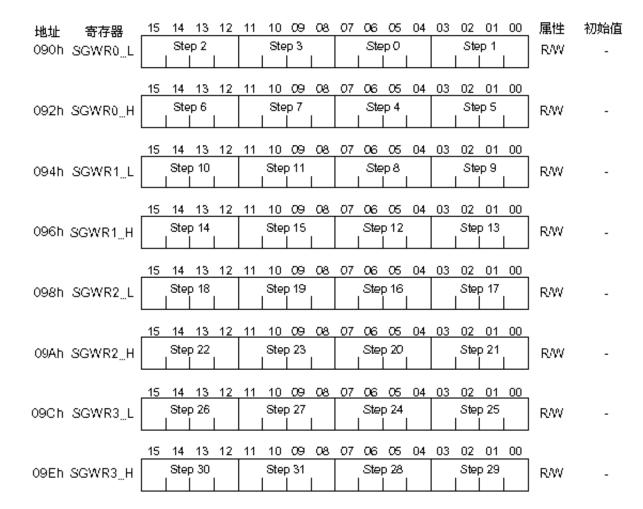
SG31[d15]	初始化标志,当SG30_L[d7]是1,这个位设为1则引起声道3复位
SG31[d14]	音长标志,0时声音连续输出,1时声音只输出NR31指定的音长时间。声音输出结束时NR52的声道3标志被复位
SG31[d10- 0]	频率数据,其中 $f$ dat表示频率数据,输出频率 $(f)$ 由下面公式确定: $f = \frac{4194304}{4 \times 2^3 \times (2048 - fdat)} Hz$ ,因此,频率的指定范围是 $63$ 到 $131.1$ 千赫

# 声道3使用注意:

在声道3输出时改变频率不要设置初始化标志,因为波形RAM里的内容可能被破坏。而在声道 1、2和4里,初始化标志可以被设置而不出现问题。

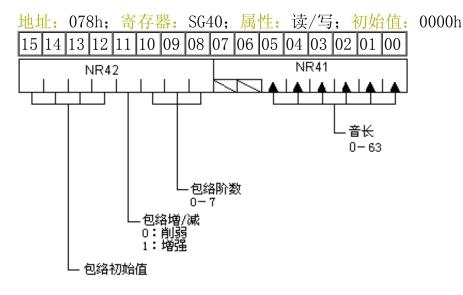
# 波形RAM:

波形RAM包含一个4位×32阶的波形表。它有两个段,SG30\_L的[d6]位用来选择段。声道3的电路播放指定段的波形数据的时候,未指定的波形RAM可以被用户访问。



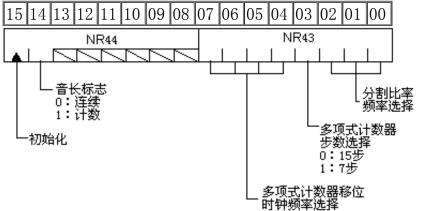
### 声道4:

声道4是一个产生白噪声的电路。声道4的NR41、NR42、NR43和NR44的内容是基于GBC的。



7 - 7 -	
SG40[d15- 12]	包络初始值,可以指定从最大到静音的1给级值
SG40[d11]	包络增/减,指定音量增或减
	包络步数,设置包络增强或削弱的一步长度。其中n表示指定值,1步长度(步时间)由下面公式确定: <b>步时间</b> = n × 1 (秒 )  (i4 当n=0,包络功能关闭
SC10[42-	音长,其中st表示音长,输出声音的长度由下面的公式指定:

地址: 07Ch; 寄存器: SG41; 属性: 读/写; 初始值: 0000h



# 说明:

SG41[d15] 设为1将引起声道4复位         SG41[d14]       音长, 0是连续输出, 1只输出NR41指定的音长数据时间。当声音输出结束, NR52 的声道4打开标志被复位         SG41[d7-4]       多项式计数器移位时钟频率选择, 其中n是指定值,移位时钟频率(移位频率)由下面的公式计数得到:         \$G41[d3]       多项式计数器步数选择, 0选择15步, 1选择7步         分割比率频率选择,选择一个14阶的输入时钟预引比例来产生多项式计数器的移位时钟。         当f=4.1943.4MHz时,选择如下表所示:         设置       分割比率频率         000       fx1/2*x2         001       fx1/2*x1         01       fx1/2*x(1/2)         01       fx1/2*x(1/3)         100       fx1/2*x(1/3)         101       fx1/2*x(1/4)         101       fx1/2*x(1/5)         110       fx1/2*x(1/5)         1       1         1       1         1       1         1       1         1       1         1       1         1       1         1       1         1       1         1       1<	<u> </u>		
SG41 [d7-	SG41[d15]	设为1将引起声	·道4复位
SG41[d7-4]         4]       ****	SG41[d14]		
SG41 [d3]   多项式计数器步数选择,0选择15步,1选择7步   分割比率频率选择,选择一个14阶的输入时钟预引比例来产生多项式计数器的移位时钟。	_	下面的公式计	数得到:
SG41[d3] 多项式计数器步数选择,0选择15步,1选择7步       分割比率频率选择,选择一个14阶的输入时钟预引比例来产生多项式计数器的移位时钟。       当f=4.1943.4MHz时,选择如下表所示:       设置     分割比率频率       000     fx1/2³x2       001     fx1/2³x1       0]     010     fx1/2³x(1/2)       011     fx1/2³x(1/3)       100     fx1/2³x(1/4)       101     fx1/2³x(1/5)       110     fx1/2³x(1/6)	4]	移位频率= 分割比	<del>率频率×<u> </u></del>
位时钟。 当f=4.1943.4MHz时,选择如下表所示: 设置 分割比率频率 0000 fx1/2 $^3$ x2 001 fx1/2 $^3$ x1 010 fx1/2 $^3$ x(1/2) 011 fx1/2 $^3$ x(1/3) 100 fx1/2 $^3$ x(1/4) 101 fx1/2 $^3$ x(1/5) 110 fx1/2 $^3$ x(1/6)	SG41[d3]	多项式计数器	步数选择,0选择15步,1选择7步
$ \begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$		位时钟。 当f=4.1943.	4MHz时,选择如下表所示:
0] 010 $fx1/2^3x(1/2)$ 011 $fx1/2^3x(1/3)$ 100 $fx1/2^3x(1/4)$ 101 $fx1/2^3x(1/5)$ 110 $fx1/2^3x(1/6)$	SG41 [d2=		
100 $fx1/2^3x(1/4)$ 101 $fx1/2^3x(1/5)$ 110 $fx1/2^3x(1/6)$	_		
101 fx1/2 <sup>3</sup> x(1/5) 110 fx1/2 <sup>3</sup> x(1/6)		011	
110 fx1/2 <sup>3</sup> x(1/6)			
		111	fx1/2 <sup>3</sup> x(1/7)

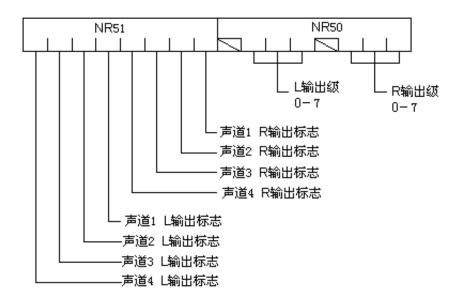
## 声道4使用注意:

要在声音在执行时(打开标志为1)改变包络寄存器(NR52)的内容,应该在指定包络寄存器的值后设置初始化标志。

## 声音控制:

直接声道和声道的输出比率可以在SGCNT0\_H寄存器里设置。最后的声道控制是在SGCNT0\_L寄存器里。NR50和NR51分别是基于GBC里类似的寄存器。

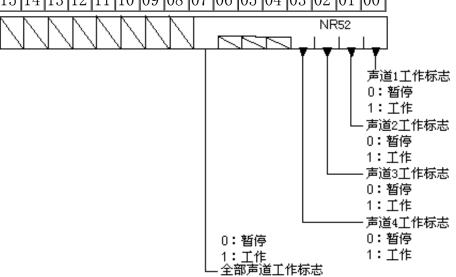
地址: 080h; 寄存器: SGCNTO\_L; 属性: 读/写; 初始值: 0000h 15 14 13 12 11 10 09 08 07 06 05 04 03 02 01 00



# 说明:

SGCNTO_L[d15-12]	每个声道的L输出标志,0时该声道的L没有输出,1时输出
SGCNTO_L[d11-8]	每个声道的R输出标志,0时该声道的R没有输出,1时输出
SGCNTO_L[d6-4]	L输出级,可以指定8个输出级,但是对直接声道没有效果
SGCNTO_L[d2-0]	R输出级,可以指定8个输出级,但是对直接声道没有效果

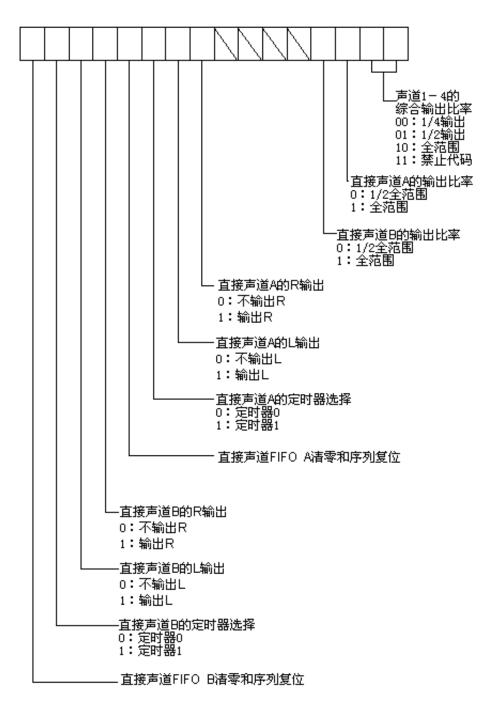
地址: 084h; 寄存器: SGCNT1; 属性: 读/写; 初始值: 0000h 15 14 13 12 11 10 09 08 07 06 05 04 03 02 01 00



## 说明:

SGCNT1[d7]	全部声道工作标志,控制全部声道是否工作的主标志。0时,所有声道包括直接声道都暂停,静音状态。这种情况下,所有声道相关寄存器的内容都复位。1时使能全部声道。
SGCNT1[d3][d2] [d1][d0]	声道工作标志,涉及每个声道电路的状态。 在输出时每个声道都被设置,在计数器模式时经过预设置的长度数据时间 后复位。

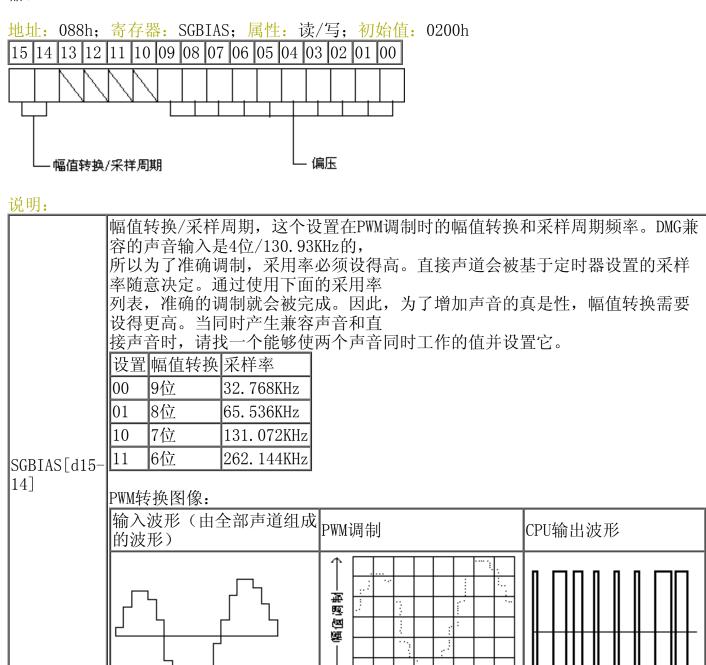
地址: 082h; 寄存器: SGCNTO\_H; 属性: 读/写; 初始值: 0000h 15 | 14 | 13 | 12 | 11 | 10 | 09 | 08 | 07 | 06 | 05 | 04 | 03 | 02 | 01 | 00 |



#### 说明.

<u> </u>	
SGCNTO_H[d15] [d11]	FIF0每个直接声道的清零和序列复位。对于直接声道,音序器计算数据从 FIF0传送到混音电路的次数。 设为1时,对应的直接声道复位FIF0和音序器。当这个位被读取时,返回0。
SGCNTO_H[d14] [d10]	每个直接声道的定时器选择,指定每个直接声道使用的定时器,0选择0号定时器,1选择1号定时器。 同一个定时器可以被两个声道同时指定。
SGCNTOH[d13] [d9]	每个直接声道的L输出,控制每个直接声道的L输出,0时没有L输出,1是输出L。
SGCNTOH[d18] [d8]	每个直接声道的R输出,控制每个直接声道的R输出,0时没有R输出,1是输出R。
SGCNTOH[d3] [d2]	每个直接声道的输出比率,0产生1/2全范围的输出,1产生全范围输出。
SGCNTOH[d1] [d0]	声道1-4的综合输出比率,00是1/4输出,01是1/2输出,10是全输出,11是禁止的代码

GBA声音电路使用PWM位调制格式。当没有声音产生时,输出占空波形,提供偏压。当设置占空为0h时PWM电路停止。这个寄存器使用系统ROM。这可能引起错误,因此要注意不能写这个寄存器。



SGBIAS[d9-0]

偏压,这个值是由系统ROM使用的,请不要改变它,因为可能会导致错误

 $\leftarrow$ 

# 十一、定时器

GBA配备了4个通道的16位定时器。这里面,定时器0和1是用来设置为直接声道A和B的FIF0提供数据的时间间隔的。间隔是通过定时器溢出设置的。

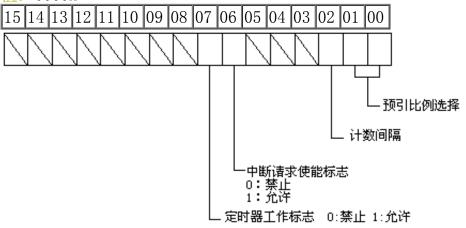
## 定时器设置:

地址: 100h/104h/108h/10Ch; 寄存器: TMOD/TM1D/TM2D/TM3D; 属性: 读/写; 初始值: 0000h

15	14	13	12	11	10	09	08	07	06	05	04	03	02	01	00

## 定时器控制:

地址: 102h/106h/10Ah/10Eh; 寄存器: TMOCNT/TM1CNT/TM2CNT/TM3CNT; 属性: 读/写; 初始值: 0000h



<u>PL 271:</u>	
TM*CNT[d7]	定时器工作标志,开始和停止定时器。0停止定时器,1开始定时器。
TM*CNT[d6]	中断使能请求标志,控制是否在溢出时发生一个中断请求。0不发生中断,1发生中断。
TM*CNT[d2]	计数间隔,设为0时,根据[d1-0]的预引比例计数。设为1时,忽略预引比例,低一个通道的定时器溢出时计一个数。 这种模式适合于作相对比较长的时间测量。定时器0的计数间隔不能被设置,被指定为预引比例模式。
TM*CNT[d1-0]	预引比例选择,可以选择基于系统时钟(16.78MHz)的预引比例。     设置 预引比例(计数间隔)     00    系统时钟(59.95纳秒)     01    64个系统时钟周期(3.814微秒)     10    256个系统时钟周期(15.256微秒)     11    1024个系统时钟周期(61.025微秒)

# 十二、DMA传送

GBA有4个DMA传输通道。优先权最高的是DMA0,往后依次为DMA1、DMA2和DMA3。如果有一个优先权比正在执行的DMA高的DMA开始执行,当前执行的DMA会暂停,在完成高优先权的DMA后,原来的那个从暂停的地方继续执行。对于每个DMA通道最适当的用法如下:

#### DMAO:

因为它有最高的优先权,不会被其他的DMA通道中断。因此,它适合在一个有限的时间内执行重要的的操作,例如水平空白DMA。

#### DMA1和DMA2:

这些在在直接声道功能上,因为它需要一个相对较高的优先权,或者用在普通目的的传输。

#### DMA3:

这个用在最通用的传输类型中。

在使用DMA时执行下面这些设置:

- 1 在源地址寄存器里指定传输源地址
- 2 在目标地址寄存器里指定传输目标地址
- 3 在字计数寄存器里设置数据项的数目
- 4 在DMA控制寄存器里指定使用的传输方法

## 注意:

当在水平空白期间使用DMA向OAM或精灵VRAM传输的数据时,水平空白必须首先用DISPCNT寄存器从精灵显示硬件处理期间空闲出来,参见前面章节。

#### DMAO:

DMAO允许主单元内部不同区域的内存互相访问,在DMA通道中具有最高的优先权。

#### 源地址:

使用27位指定源地址。可以指定0000000h-07FFFFFh(主单元内部内存)区域。

地址: OBOh; 寄存器: DMOSAD L; 属性: 只写; 初始值: 0000h

15	14	13	12	11	10	09	08	07	06	05	04	03	02	01	00

地址: 0B2h; 寄存器: DMOSAD\_H; 属性: 只写; 初始值: 0000h

15	14	13	$\lfloor 12 \rfloor$	11	10	09	08	07	06	05	04	03	02	01	00
	$\setminus$	$\setminus$	$\setminus$	$\setminus$											

#### 目标地址:

使用27位指定目标地址。可以指定0000000h-07FFFFFh(主单元内部内存)区域。

地址: OB4h; 寄存器: DMODAD\_L; 属性: 只写; 初始值: 0000h

15	14	13	12	11	10	09	08	07	06	05	04	03	02	01	00

地址: 0B6h; 寄存器: DM0DAD\_H; 属性: 只写; 初始值: 0000h

L		 					 	 	 	
	/		$\setminus$	$\setminus$						

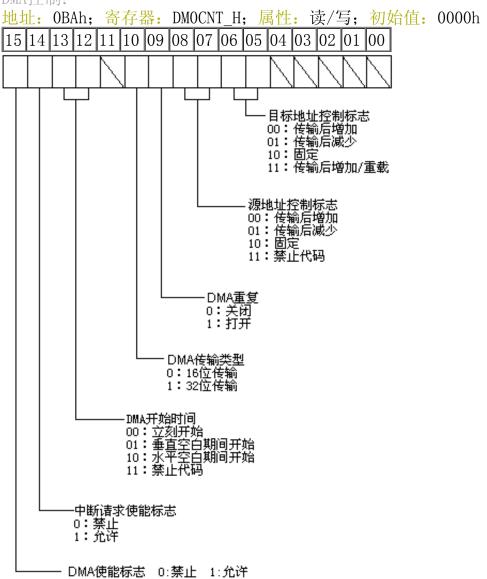
15 14 13 12 11 10 09 08 07 06 05 04 03 02 01 00

#### 字计数:

使用14位指定DMA0传输的字节数。数字范围是0000h-3FFFh。这样在16位数据传输模式,最多可以传输32,766字节;在32位数据传输模式,最多可以传输65,532字节。



## DMA控制:



DMOCNT_H[d15]	设置	置为0则禁止DMA; 1允许DMA,传输后会被复位
DMOCNT_H[d14]		所请求标志,当指定的DMA传输字数完成后发生一个中断请求,0时没有请 1时发生请求
	DMA	传输时刻,DMA传输时刻可以从下面的选项里选择:
	设 置	DMA开始时刻
DMOCNT_H[d13-	00	立刻开始
12]	01	垂直空白开始时开始(大约4.993毫秒)
	10	水平空白开始时开始(大约16.212毫秒)如果是访问OAM,水平空白必须 先从精灵处理硬件里空闲出来。
	11	禁止代码

DMOCNT_H[d10]	DMA传输类型,设置传输数据的位长度,0是16位(半字),1是32位(字)
DMOCNT_H[d9]	DMA重复,打开时(1),如果选择垂直空白或水平空白作为DMA开始时刻,则在每次空白期间DMA都重新开始。 关闭时(0),DMA在传输完指定的数据量之后停止。
DMOCNT_H[d8-7]	源地址控制标志,控制每次DMA传输的源地址,00是增加,01是减少,10是固定,11是禁止代码
	目标地址控制标志,00是增加,01是减少,10是固定,11是增加,但在全部 传输完后,重载传输开始时的设置

# DMA1和2:

DMA通道1和2提供卡带总线/主单元内部内存和主单元内部内存/直接声道FIF0。直接声道FIF0的传输只能用DMA1和2来完成。

## 源地址:

使用27位指定源地址。可以指定0000000h-07FFFFFh(主单元内部内存)区域。 地址: 0BCh/0C8h; 寄存器: DM1SAD L/DM2SAD L; 属性: 只写: 初始值: 0000h

1	1 F	1 1	10	10	4 4	10			07	0.0				00		
	15	$\lfloor 14 \rfloor$	$\lfloor 13 \rfloor$	12		10	09	08	07	06	05	04	03	02	01	00
Ì		T	T	$\overline{T}$	Т	T	T	T	T	T	T	T	T			
					1	1		1								
		l	1	1	1	1	1	1	1	1	l	ı	ı	l		l

地址: OBEh/OCAh; 寄存器: DM1SAD\_H/DM2SAD\_H; 属性: 只写; 初始值: 0000h

15 1	4   13	<u> </u>	11	10	09	80	07	06	05	04	03	02	01	00
	$\sqrt{}$		$\setminus$											

### 目标地址:

使用27位指定目标地址。可以指定0000000h-07FFFFFh(主单元内部内存)区域。

地址: OCOh/OCCh; 寄存器: DM1DAD L/DM2DAD L; 属性: 只写; 初始值: 0000h

15	14	13	12	11	10	09	08	07	06	05	04	03	02	01	00

地址: OC2h/OCCh; 寄存器: DM1DAD H/DM2DAD H; 属性: 只写; 初始值: 0000h

15	14	13	12	11	10	09	80	07	06	05	04	03	02	01	00
/	$\setminus$	$\setminus$	abla		T					Π					

## 字计数:

使用14位指定DMA0传输的字节数。数字范围是0000h-3FFFh。这样在16位数据传输模式,最多可以传输32,766字节;在32位数据传输模式,最多可以传输65,532字节。

地址: 0C4h/0D0; 寄存器: DM1CNT\_L/DM2CNT\_L; 属性: 只写; 初始值: 0000h

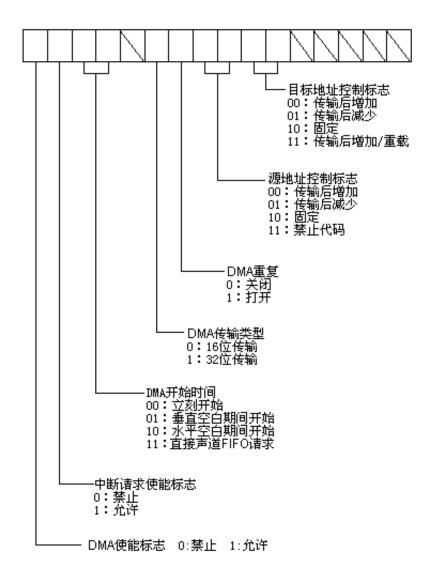
[15]14[13]	12   11	110 (	J9 J0	)8 JC	)7 [(	J6 J	U5	04	J3	02	01	00

这个字计数寄存器在直接声道FIF0传输模式中不能用。从声道FIF0每接收到一个请求,就传输32位×4字。

#### DMA控制:

地址: 0C6h/0D2h; 寄存器: DM1CNT\_H/DM2CNT\_H; 属性: 读/写; 初始值: 0000h

15 | 14 | 13 | 12 | 11 | 10 | 09 | 08 | 07 | 06 | 05 | 04 | 03 | 02 | 01 | 00



DM(1, 2) CNT_H[d15]	设置为0则禁止DMA; 1允许DMA, 传输后会被复位
DM(1, 2)CNT_H[d14]	中断请求标志,当指定的DMA传输字数完成后发生一个中断请求,0时没有请求,1时发生请求
	DMA传输时刻, DMA传输时刻可以从下面的选项里选择:
	设 置 DMA开始时刻
DM (1 9) CMT 11[419	00 立刻开始
DM(1, 2) CNT_H[d13- 12]	01 垂直空白开始时开始(大约4.993毫秒)
	10 水平空白开始时开始(大约16.212毫秒)如果是访问OAM,水平空白 应先从精灵处理硬件里空闲出来
	直接声道FIFO发生请求时开始。指定声道FIFO为目标地址,同时设置 DMA重复功能[d9]为开。
DM(1,2)CNT_H[d10]	DMA传输类型,设置传输数据的位长度,0是16位(半字),1是32位 (字),直接声道FIF0传输模式是32位
DM(1,2)CNT_H[d9]	DMA重复。 打开时(1),如果选择垂直空白或水平空白作为DMA开始时刻,则在每次空白期间DMA都重新开始。 关闭时(0),DMA在传输完指定的数据量之后停止。 在直接声道FIFO传输模式设置这位为1。
DM(1, 2)CNT_H[d8—	源地址控制标志,控制每次DMA传输的源地址,00是增加,01是减少,10 是固定,11是禁止代码 选择卡带总线作为源地址时,要选择增加。

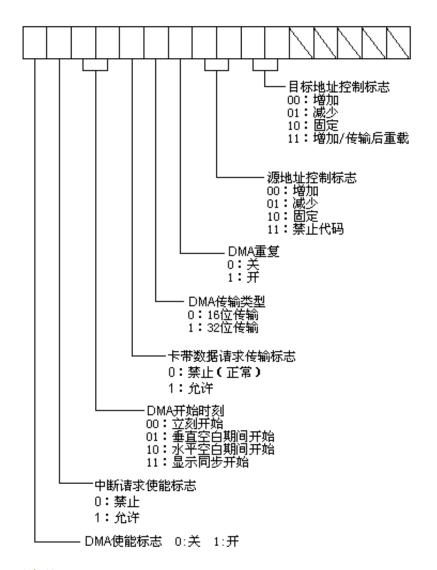
DM(1,2)CNT_H[d6-目标地址控制标志,00是增加,01是减少,10是固定,5] 11是增加,但在全部传输完后,重载传输开始时的设置。但在直接声道FIFO传输模式,目标地址是固定的,和设置无关。
DMA3: DMA3提供卡带总线/主单元内部内存和不同主单元内部内存之间的访问。
源地址: 使用27位指定源地址。可以指定0000000h-07FFFFFh(主单元内部内存)区域。 <mark>地址: 0D4h; 寄存器: DM3SAD_L; 属性: 只写; 初始值:</mark> 0000h 15   14   13   12   11   10   09   08   07   06   05   04   03   02   01   00
<mark>地址: 0D6h; 寄存器: DM3SAD_H; 属性: 只写; 初始值:</mark> 0000h
15   14   13   12   11   10   09   08   07   06   05   04   03   02   01   00
目标地址: 使用27位指定目标地址。可以指定0000000h-07FFFFFh(主单元内部内存)区域。 <mark>地址: 0D8h; 寄存器: DM3DAD_L; 属性: 只写; 初始值:</mark> 0000h 15   14   13   12   11   10   09   08   07   06   05   04   03   02   01   00
地址: 0DAh; 寄存器: DM3DAD_H; 属性: 只写; 初始值: 0000h 15   14   13   12   11   10   09   08   07   06   05   04   03   02   01   00
字计数: 使用14位指定DMA0传输的字节数。数字范围是0000h-3FFFh。这样在16位数据传输模式,最多可以传输32,766字节;在32位数据传输模式,最多可以传输65,532字节。
地址。ODCh,寄存器,DMOCNT L,属性,只写,初始值,OOOOh

地址: ODCh; 寄存器: DMOCNT\_L; 属性: 只写; 初始值: 0000h 15 14 13 12 11 10 09 08 07 06 05 04 03 02 01 00

# DMA控制:

<u>地址: 0DEh</u>; 寄存器: DMOCNT\_H; 属性: 读/写; 初始值: 0000h

15 14 13 12 11 10 09 08 07 06 05 04 03 02 01 00



<u>Mr 60:</u>										
DM3CNT_H[d15]	设置为0则禁止DMA; 1允许DMA,传输后会被复位									
DM3CNT_H[d14]	中断请求标志,当指定的DMA传输字数完成后发生一个中断请求,0时没有请求,1时发生请求									
	DMA传输时刻, DMA传输时刻可以从下面的选项里选择:									
	置 DMA开始时刻									
DM3CNT_H[d13-	立刻开始									
12]	01 垂直空白开始时开始(大约4.993毫秒)									
	10 水平空白开始时开始(大约16.212毫秒)如果是访问OAM,水平空白应先 从精灵处理硬件里空闲出来									
	11 显示同步开始,显示期间和水平扫描线描绘开始同步。									
DM3CNT_H[d11]	, , , , , , , , , , , , , , , , , , ,									
	注意:使用这种模式需要卡带支持,并且不能和卡带中断同时使用。									
DM3CNT_HLd10	DMA传输类型,设置传输数据的位长度,0是16位(半字),1是32位(字)									
DM3CNT_H[d9]	DMA重复。打开时(1),如果选择垂直空白或水平空白作为DMA开始时刻,则在每次空白期间DMA都重新开始。 关闭时(0),DMA在传输完指定的数据量之后停止。									
DM3CNT_H[d8-	源地址控制标志,控制每次DMA传输的源地址,00是增加,01是减少,10是固定,11是禁止代码 选择卡带总线作为源地址时,要选择增加。									

# 十三、通讯功能

# GBA提供下面5个功能:

8位/32位普通通讯功能:使用普通通讯的电缆,也可以不用电缆而是附件来通讯(当使用 1 电缆通讯时,使用多玩家通讯)。因为电压不同,它不可能和GBC通讯。8位通讯处理8位数据,32位处理32位数据。

2 16位多玩家通讯功能:使用UART系统的多路同时通讯最多可以进行4台GBA的通讯,需要特殊的多玩家通讯电缆。

3 UART通讯功能:可以通过UART系统进行高速通讯。

4 通用通讯功能:通过直接控制通讯引脚可以用任何协议进行通讯。

5 JOY总线通讯功能:可以使用任天堂的标志JOY总线进行通讯。

### 选择通讯功能:

全部的通讯功能使用一个外部的扩展6针接头。通讯功能通过通讯控制寄存器R的通讯功能设置标志(2位)和串行通讯控制寄存器SCCNT\_L的通讯模式设置标志(2位)来切换。如下:

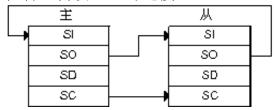
通讯功能	R		SCCNT_L			
地机切形	d15	d14	d13	d12		
通用目的	1	0	*	*		
JOY总线	1	1	*	*		
8位串行	0	*	0	0		
32位串行	0	*	0	1		
16位串行	0	*	1	0		
UART	0	*	1	1		

当改变通讯模式时,先只改变通讯模式设置标志。不要在改变模式的同时开始通讯,可能会导致故障。

## 8位32位普通串行通讯:

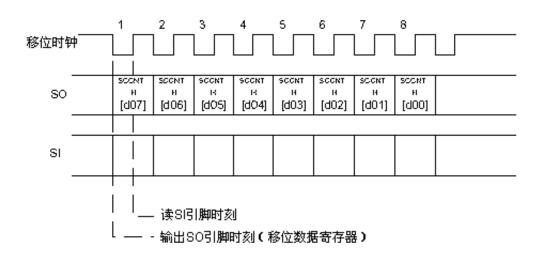
串行通讯是同时发送和接收的。在数据寄存器里设置数据,开始串行通讯,在通讯结束时,接受的数据就在数据寄存器里。

#### 在普通传唤通讯时连接:



主机(内部时钟模式)会从SC引脚输出移位时钟,SD引脚变成上拉输入。在副机模式(外部时钟模式),SC引脚变成上拉输入,SD引脚转为低输出。为了从最高有效位开始,设置的数据会被移位时钟的下降沿左移,并从SO引脚输出。从SI引脚输入的数据会在移位时钟的上升沿输入到最低有效位。

#### SI0时刻表:



8位普通串行通讯数据寄存器

8位传输模式使用SCCNT\_H作为数据寄存器,高8位变成禁止的。

地址: 12Ah; 寄存器: SCCNT\_H; 属性: 读/写; 初始值: 0000h

15	14	13	12	11	10	09	08	07	06	05	04	03	02	01	00
	$\setminus$	$\setminus$	$\setminus$	$\setminus$	$\setminus$	$\setminus$	$\bigvee$	$\prod$							

32位普通串行通讯数据寄存器

32位通讯模式使用[120h:SCD0]和[122h:SCD1]作为数据寄存器(这些数据寄存器也用在16位多玩家通讯里)。最高有效位在SCD1寄存器的d15,最低有效位在SCD0的d0。

地址: 120h; 寄存器: SCDO; 属性: 读/写; 初始值: 0000h

15	14	13	12	11	10	09	08	07	06	05	04	03	02	01	00
	数据0 数据0														

地址: 122h; 寄存器: SCD1; 属性: 读/写; 初始值: 0000h

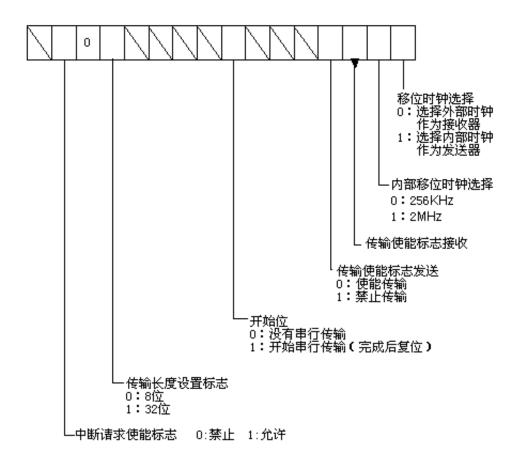
15	14	13	12	11	10	09	08	07	06	05	04	03	02	01	00
数据1															

### 控制寄存器

当寄存器R(d15) = (0),设置 $SCCNT_L(d13, d12) = (0, 0)$ 就是8位普通串行通讯模式;设置  $SCCNT_L(d13, d12) = (0, 1)$ 就是32位模式

地址: 128h; 寄存器: SCCNT\_L; 属性: 读/写; 初始值: 0000h

15 14 13 12 11 10 09 08 07 06 05 04 03 02 01 00



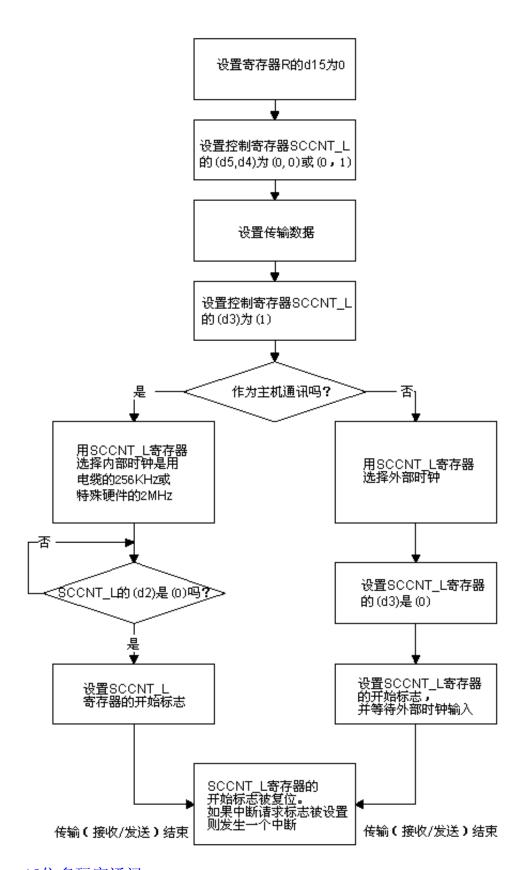
## 说明:

SCCNT_L[d14]	中断请求使能标志,0没有请求,1在传输后立刻发生请求
SCCNT_L[d12]	传输长度设置标志,0是8位传输,1是32位传输
SCCNT_L[d7]	开始位,1时开始串行传输。该位在传输完成后自动复位
SCCNT_L[d3]	传输使能表示发送,0使能传输,1禁止。在传输开始时这个标志从S0引脚输出;传输时,串行数据也从S0引脚输出
	传输使能标志接收,在通讯开始前可以去读SI引脚的状态(从另一方硬件传来的传输使能标志)。 通讯开始后变成无效的(通讯中接收的数据位被反射回去)
SCCNT_L[d1]	内部移位时钟选择,0是选择256KHz移位时钟,1是选择2MHz移位时钟
SCCNT_L[d0]	移位时钟选择,0时使用外部时钟移位(副机),外部时钟从另一个硬件单元 经SC引脚输入,SD引脚转到低输出。 1时,使用内部移位时钟(主机),内部时钟从SC引脚输出,SD引脚会处于上 拉输入状态

## 注意:

移位时钟应该在SCCNT\_L寄存器的开始位被设置之前选择好。额外的移位操作会导致串行传输在选择移位时钟之前或同时开始。8位通讯模式和GB/GBC的模式兼容,但是通讯引脚电压不同,因此GBA和GB/GBC通讯是不可能的。在普通通讯中是禁止使用电缆的,为了在GBA之间通讯,使用多玩家通讯功能,在后面再讨论。

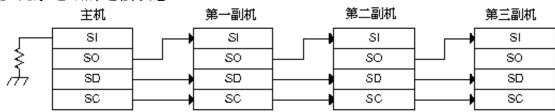
普通串行通讯流程(示例):



# 16位多玩家通讯:

GBA可以通过特殊的电缆让最多4个单元进行多玩家通讯。根据连接状态,依次设置1个单元作为主机向副机传输数据。

# 多玩家通讯的连接状态:

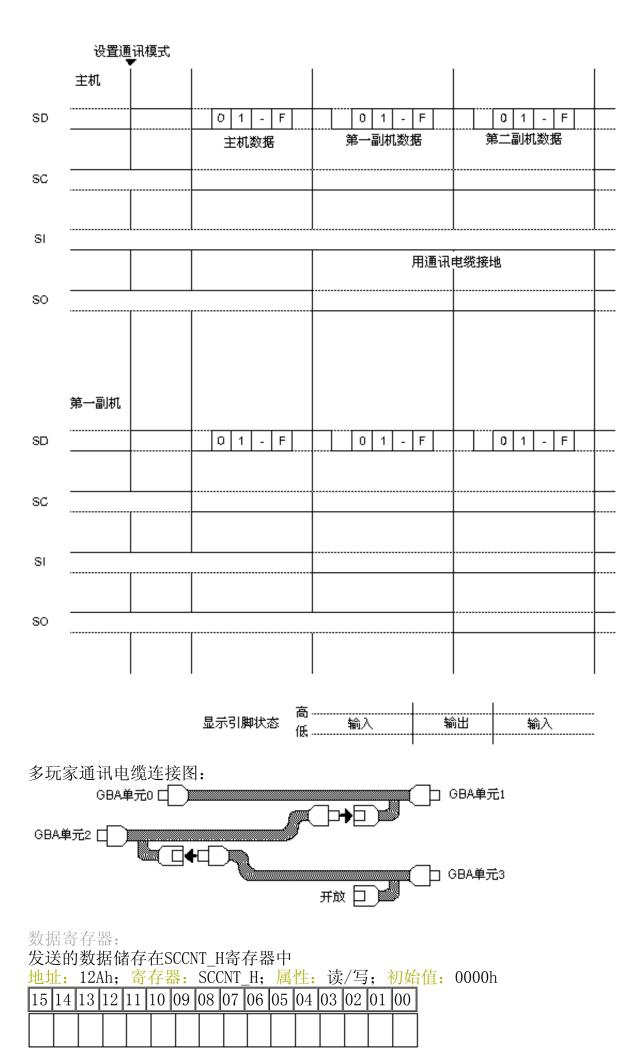


在多玩家通讯模式中,SC和SD作为上拉输入引脚。在复位之后或在其他通讯模式,从SD引脚输出的是低电平。一旦SD引脚变为高,你就可以说全部连接终端进入了多玩家通讯模式。SI引脚是上拉输入,但是因为多玩家通讯电缆,它变成下拉。因此,当全部终端处于多玩家模式,输入到SI引脚为低电平的终端变成主机,输入到SI引脚为高电平的变成副机。如果设置了SCCNT\_L寄存器的开始位,主机的数据寄存器SCD0、SCD1、SCD2和SCD3被初始化为FFFFh。另外,"同步信号"(低电平)从SC引脚输出,同时,SD引脚输出"开始位"(低电平)。然后,数据从SCCNT\_H寄存器输出,再然后是"停止位"(高电平)。这些完了之后,主机使SD引脚变成上拉输入,SO引脚输出低电平。每个副机检测从主机输出的"同步信号"并初始化全部的数据寄存器(SCD0、SCD1、SCD2和SCD3)为FFFFh。从主机输出的数据储存在主机和每个副机的SCD0寄存器。如果紧随在主机后面的副机的SI引脚输入低电平,一个"开始位"(低电平)即从SD引脚输出。然后SCCNT\_H寄存器的数据输出,最后是"停止位"(高电平)。这些之后SD引脚转为上拉输入,从SO引脚输出低电平。这时,第一副机输出的数据就存在主机和每个副机的SCD1寄存器里。这样每个副机都被发送了,全部的通讯被执行。在下面的情况下,主机产生一个"同步信号"(在输出5个周期高电平间隔的源振动之后上拉输入),传输结束。

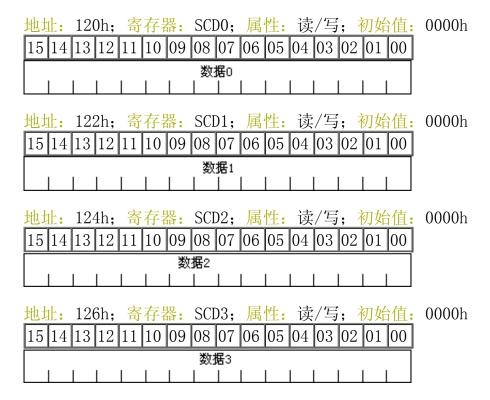
- 在主机输出它自己的"停止位"之后,在相当一段时间里没有输入"开始位";
- 在接收到第一和第二副机的"停止位"后,在相当一段时间里没有输入"开始位";
- 从第三副机接收到一个"停止位"。

如果传输结束,接收的数据储存在各个数据寄存器里(SCD0、SCD1、SCD2和SCD3)。如果有一个终端没有连接,则储存初始值FFFFh。

多玩家通讯时刻表:

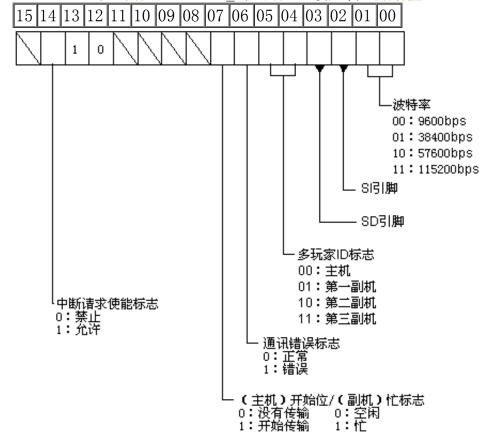


完成多玩家通讯后,向主机发生的数据储存在SCD0



### 控制寄存器:

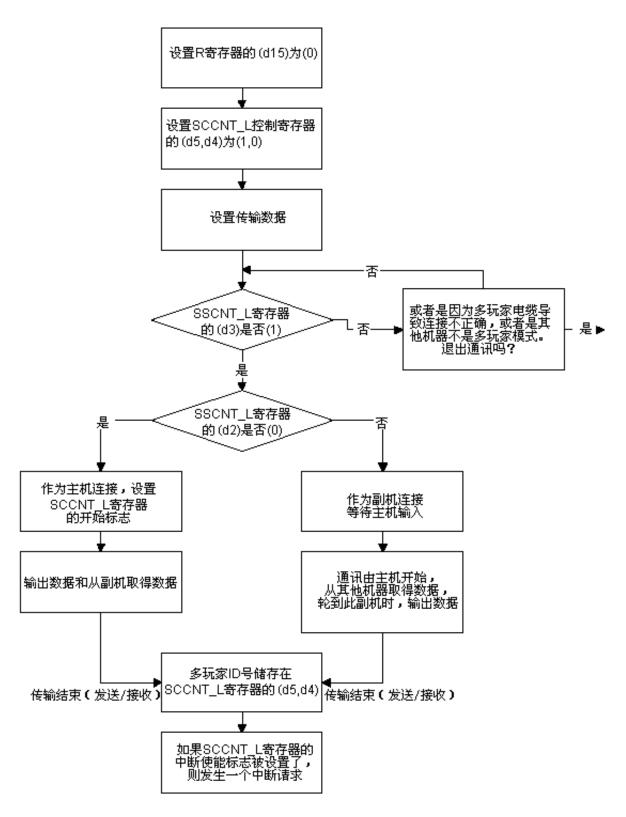
如果在R(d15)=(0)时,设置SCCNT\_L(d13,d12)=(1,0),就会转到16位多玩家通讯模式 地址:128h;寄存器:SCCNT L;属性:读/写;初始值:0000h



× - × -	
SCCNT_L[d14]	中断请求使能标志: 0时没有发生中断请求,1时在完成多玩家通讯后发生一个中断请求
SCCNT_L[d7]	主机(d00是1): 开始位,1时开始串行传输。该位在传输完成后自动复位 副机(d00是0): 在输入传输开始位(低电平源振动周期×3,约180纳秒)时被 设置,传输结束后复位

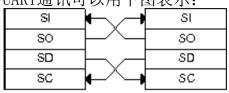
	通讯错误标志:确定通讯状态,如果此位是0,没有错误;如果是1,表示有错误发生。										
SCCNT_L[d6]	在下面这些情况,错误标志会自动被设置: •在(主机输出的)"同步信号"输入时,SI引脚没有变成低电平										
	•接收数据的停止位不是高电平(帧错误) 然而,即时有错误,通讯也会继续,无效数据储存在SCD0—SCD3。										
SCCNT_L[d5-4]	<del>然而,即时有错误,通讯也会继续,无效数据储存在SCD0—SCD3。</del> 多玩家ID标志:多玩家通讯结束时,会储存一个ID代码用来指定每一台机器连 接的顺序										
SCCNT_L[d3]	SD引脚:可以读取SD引脚的状态,如果所以终端进入多玩家通讯模式,它会变成高电平										
SCCNT_L[d2]	SI引脚:可以读取SI引脚的状态,当全部终端进入多玩家通讯模式,SI引脚低输入的是主机,高输入是副机										
	波特率: 设置通讯波特率										
	设置波特率										
SCCNT L[d1-	00 9600bps										
0]	01 38400bps										
	10 57600bps										
	11 115200bps										

多玩家通讯流程(示例):



#### UART通讯功能:

UART通讯可以用下图表示:



在UART通讯模式,SD引脚输出一个高电平。如果数据接收寄存器(或者接收FIFO)满了,SD引脚输出一个高电平;没有满的时候,如果接收使能标志被设置,SD引脚就输出低电平。复位后输出高电平。另一部机器的SD引脚输出输入到SC引脚。如果数据写入了数据发送寄存器,则从SO引脚输出一个"开始位"(1位)之后接着输出数据。但是,如果控制寄存器的CTS标志被设置了,数据可以只在SC引脚有低输入时才发送。停止位固定是1位。当发送或接收时,FIFO有4个字节。通讨使用SCCNT L控制寄存器,可以选择是否使用FIFO。如果不使用FIFO,写SCCNT H

寄存器时,数据是写到数据发送寄存器;读取完成时,数据是从接收寄存器读取的(只有低8 位有效)。如果使用FIFO,写SCCNT H寄存器时,数据是写到数据发送FIFO;读取完成时,数 据是从接收FIF0读取的(只有低8位有效)。

# 数据寄存器:

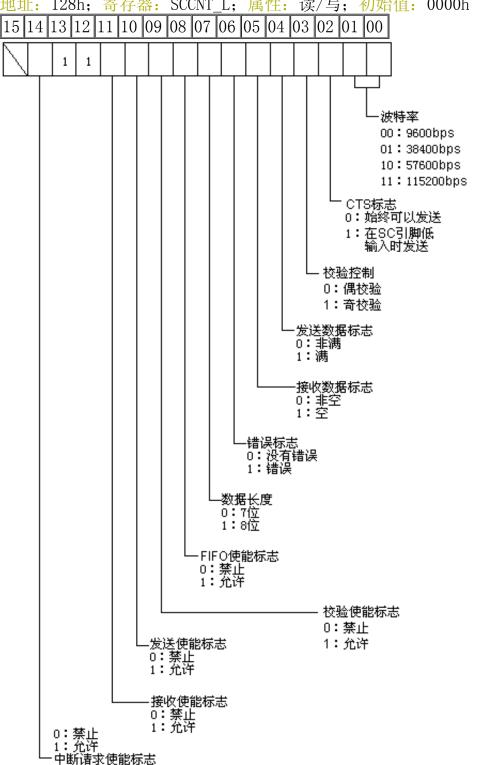
地址: 12Ah; 寄存器: SCCNT H; 属性: 读/写; 初始值: 0000h

15	14	13	12	11	10	09	08	07	06	05	04	03	02	01	00
		$\setminus$	$\setminus$	$\setminus$	$\bigvee$	$\setminus$	$\setminus$								

# 控制寄存器:

当寄存器R(d15) = (0), 设置SCCNT\_L(d13, d12) = (1, 1) 就是UART通讯模式

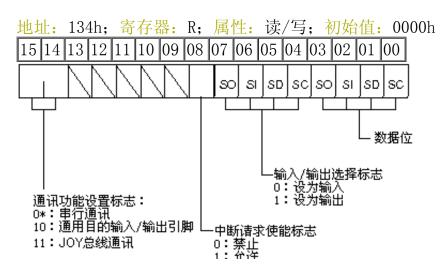
地址: 128h; 寄存器: SCCNT\_L; 属性: 读/写; 初始值: 0000h



SCCNT_L[d14]	中断请求标志:0时不发生中断,1时如果通讯发生错误或传输结束则发生一个中断请求
SCCNT_L[d11]	接收使能标志:设置此标志,当数据接收寄存器(或接收FIFO)不满时,SD引脚输出低电平,复位时输出高电平。要从UART通讯模式转到不同的通讯模式前,必须首先设置此标志为0(禁止)。
SCCNT_L[d10]	发送使能标志:要从UART通讯模式转到不同的通讯模式前,必须首先设置此标志为0(禁止)。
SCCNT_L[d9]	校验使能标志:控制是否进行奇偶校验。
SCCNT_L[d8]	FIFO使能标志:控制8位×4层发送和接收FIFO是否工作。要使用FIFO先要进入 无FIFO的UART模式。 FIFO序列器的初始化通过在UART模式中禁止FIFO来实现。
SCCNT_L[d7]	数据长度:选择数据是8位还是7位。
SCCNT_L[d6]	错误标志:参考这个错误标志,可以确定通讯错误的状态。0表示没有错误,1 有错误,读取SCCNT_L,标志被复位。 另外,当错误发生时,从接收移位寄存器的数据不写道数据接收寄存器里。每种错误的条件如下所示: 帧错误 接收数据的停止位不是0 奇偶校验错误使能奇偶校验时,在校验中发生错误 超载错误 接收数据非空时,紧随的接收结束(检测到停止位)
SCCNT_L[d5]	接收数据标志: 0表示还有数据, 1表示空。
SCCNT_L[d4]	发送数据标志: 0表示未满,一个发送操作结束时复位; 1表示满,写到数据发送寄存器SCCNT_H低8位时被设置。
SCCNT_L[d3]	奇偶校验控制: 切换奇校验和偶校验。
SCCNT_L[d2]	CTS标志:另一台机器的SD引脚输入到SC引脚。0时总允许发送,1时只在SC引脚有低输入时发送。
SCCNT_L[d1-0]	波特率: 设置通讯波特率

# 通用目的通讯:

设置(d13, d12)=(1,0)初始化通用目的通讯模式。在这种模式,全部的引脚SI、SO、SC和SD变成上拉,作为通用目的输入/输出引脚工作。每个通讯引脚SI、SO、SC和SD可以直接控制。



# 说明:

R[d15- d14]	通讯功能设置标志: 00或者01,作为为串行通讯(8位/16位串行通讯,多玩家通讯,UART通讯功能)引脚; 10,作为通用目的输入/输出引脚; 11,用作JOY总线通讯引脚。
R[d8]	中断请求使能标志: 当通讯功能设置标志设置成通用目的输出/输入(R[d15,d14]=[1,0])时, 此位设为1,则在SI引脚(边检测)的下降沿发生一个中断请求; 0时没有中断请求 发生。
	输入/输出选择标志: 当通讯功能设置标志设置成通用目的输出/输入(R[d15,d14]=[1,0])时, 0使得相应的引脚作为输入,1使得相应的引脚作为输出。
R[d3-0]	数据位: 当响应的引脚被设置为输入,可以确定引脚的状态(高/低)。如果作为输出,则输出该位的状态。

# JOY总线通讯:

通过设置R寄存器的通讯功能设置标志为11,选择JOY总线通讯模式。在JOY总线通讯模式,SI 引脚作为输入,SO引脚作为输出,SD和SC引脚转为低输出。

地址: 134h; 寄存器: R; 属性: 读/写; 初始值: 0000h 15 14 13 12 11 10 09 08 07 06 05 04 03 02 01 00 通讯功能设置标志

## JOY总线通讯控制:

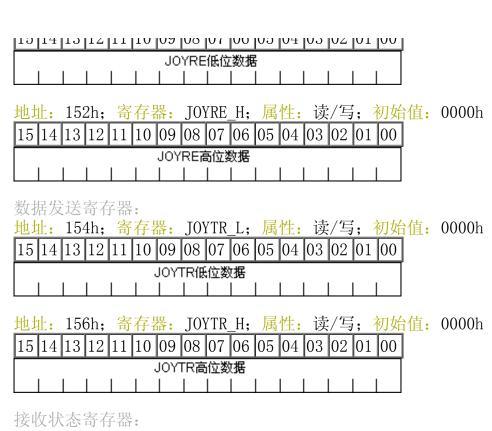
地址: 140h; 寄存器: HS\_CTRL; 属性: 读/写; 初始值: 0000h 15 14 13 12 11 10 09 08 07 06 05 04 03 02 01 00 接收完 成标志 发送完 成标志 0:禁止 1:允许 中断请求使能标志

## 说明:

90 74.	
HS_CRTL[d5]	中断请求使能标志: 0不发生中断请求,1在设备接收到一个设备复位信号后发生中断请求
HS_CRTL[d2]	发送完成标志:在发送操作完成时设置,当这个位被设置时,写一个1就会使它 复位
HS_CRTL[d1]	接收完成标志: 在接收操作完成时设置, 当这个位被设置时, 写一个1就会使它复位。
HS_CRTL[d0]	设备复位信号接收标志,接收到一个设备复位命令时设置,当这个位被设置 时,写一个1就会使它复位。

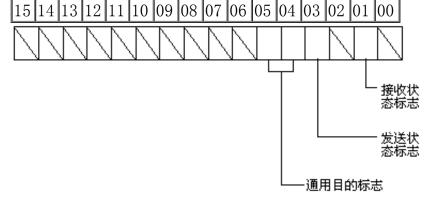
数据接收寄存器:

地址: 150h; 寄存器: JOYRE\_L; 属性: 读/写; 初始值: 0000h



接收状态寄存器JSTAT的低8位返回通讯状态。

地址: 158h; 寄存器: JSTAT; 属性: 读/写; 初始值: 0000h



#### 说明:

JSTAT[d5-4]	这个你志沒有定义,用户可以任息沒直这个你志的定义 
JSTAT[d3]	发送状态标志: 当接收到一个GBA写数据信号,这个位被设置。如果用JOYRE寄存器读取完一个字,它被复位。
JSTAT[d1]	接收状态标志: 当用JOYTR寄存器写完一个字,这个位被设置。如果接收到一个 GBA读数据信号,它被复位。

#### TOY总线通讯操作:

GBA的JOY总线通讯可以识别从主机(N64等)发出的4个命令:[设备复位]、[类型/状态数据请求]、[GBA数据写]和[GBA数据读]。GBA操作基于接收到的特殊信号。JOY总线通讯传输的位数据是以字节为单位的,并从最高有效位开始。

# • 接收[设备复位]命令 (FFh)

HS\_CTRL寄存器的设备复位信号接收标志被设置。如果同一个寄存器的中断请求使能标志也设置了,就发出一个JOY总线中断请求。

方向	顺序	d7	<b>d</b> 6	d5	d4	ďЗ	d2	d1	d0	注释
接收	1	1	1	1	1	1	1	1	1	命令255 (FFh)
	1	0	0	0	0	0	0	0	0	类型号码
发送	2	0	0	0	0	0	1	0	0	0400h
	3			通讯状态						

•接收[类型/状态数据请求]命令(00h)

返回2个字节类型号码(0004h)和一个字节通讯状态。

方向	顺序	d7	d6	d5	d4	d3	d2	d1	d0	注释
接收	1	0	0	0	0	0	0	0	0	命令0 (00h)
	1	0	0	0	0	0	0	0	0	类型号码
发送	2	0	0	0	0	0	1	0	0	0400h
	3			JSTAT?		通讯状态				

# • 接收[GBA数据写]命令(15h)

接收紧随这个命令的4字节数据,储存在JOYRE寄存器里。接收完成后返回一个1字节的通讯状态,HS\_CTRL寄存器的接收完成标志被设置。同时,如果同一寄存器的中断请求标志设置了,发生一个JOY总线中断请求。

方向	顺序	d7	d6	d5	d4	d3	d2	d1	d0	注释
接收	1	0	0	0	1	0	1	0	1	命令21 (15h)
	2	数据接收寄存器JOYRE_L低8位								接收数据
接收	3	数据接收寄存器JOYRE L高8位								
	4	数据接收寄存器JOYRE_H低8位								
	5	数据接收寄存器JOYRE H高8位								
发送	6	JSTAT寄存器低8位								通讯状态

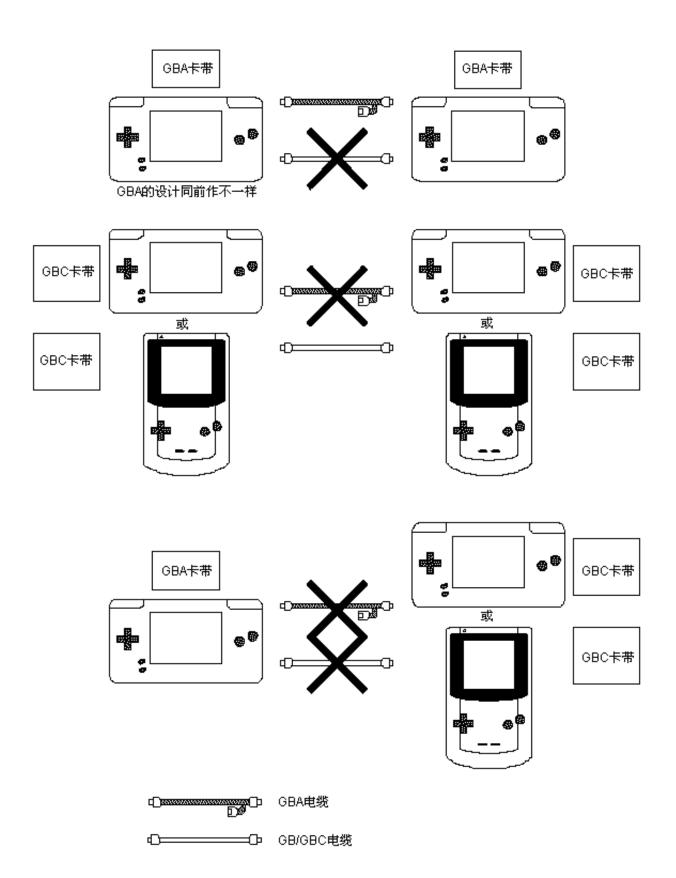
# •接收[GBA数据读]命令(14h)

储存在JOYTR寄存器里的4个字节数据和一个字节通讯状态被发送出去,并设置HS\_CTRL寄存器的发送完成标志。同时,如果同一寄存器的中断请求标志设置了,发生一个JOY总线中断请求。

方向	顺序	d7	d6	d5	d4	dβ	d2	d1	d0	
接收	1	0	0	0	1	0	1	0	0	命令20 (14h)
	2	数据发送寄存器JOYTR_L低8位								发送数据
发送	3	数据发送寄存器JOYFR_L高8位								
100.00	4	数据发送寄存器JOYTR_H低8位								
5 数据发送寄存器JOYTR_H高8位 .										
	6	JSTAT寄存器低8位								通讯状态

## 通讯电缆:

在GBA单元之间通讯时,根据使用卡带的类型而使用不同的电缆。

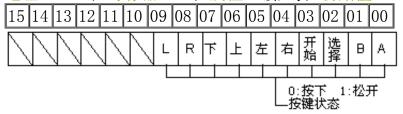


### 十四、按键输入

#### 按键状态:

GBA允许用L和R键同START和SELECT键、方向键和A、B键输入。每个键的状态可以通过检查P1寄存器的分别对应的位取得。

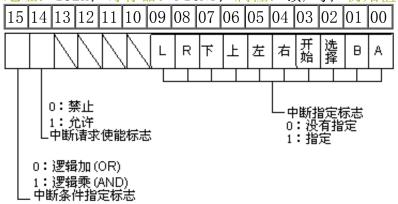
地址: 130h; 寄存器: P1; 属性: 读/写; 初始值: 0000h



#### 按键中断控制:

当执行一个按键输入中断时,这个寄存器可以指定中断的条件和联合目标按键。

地址: 132h; 寄存器: P1CNT; 属性: 读/写; 初始值: 0000h



#### 中断条件:

当中断使能请求标志是真时,指定发生中断的条件。在按键中断指定标志被指定时,可以为按钮选择下面这些条件:

#### 逻辑加(OR)操作:

当有任何一个指定为中断的按键被输入时,触发中断请求条件。

#### 逻辑乘 (AND) 操作:

当全部指定为中断的按键被输入时,触发中断请求条件。

### 十五、中断控制

GBA可以使用14种可屏蔽硬件中断。从硬件部分接收到一个中断请求信号时,IF寄存器里相应的中断请求标志被设置。可以通过中断请求标志寄存器IE的方法屏蔽单独每个硬件部分的中断请求。

#### 中断屏蔽使能寄存器:

全部的中断都可以被屏蔽。当这个标志是0,全部的中断被禁止。是1,则使能中断使能寄存器IE。

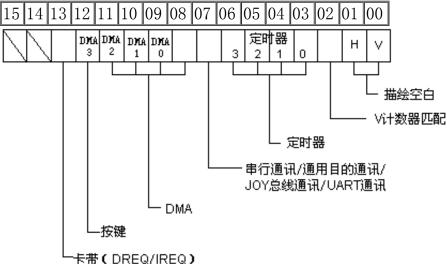
中断屏蔽使能标志

地址: 208h; 寄存器: IME; 属性: 读/写; 初始值: 0000h 15 14 13 12 11 10 09 08 07 06 05 04 03 02 01 00

#### 中断使能寄存器:

使用中断使能寄存器,每个硬件中断可以单独被屏蔽。

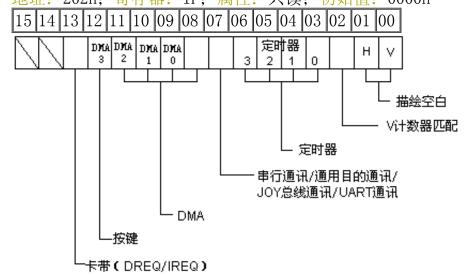
地址: 200h; 寄存器: IE; 属性: 读/写; 初始值: 0000h



通过复位这些位,响应的中断可以被禁止,设为1使能响应的中断。

#### 中断请求寄存器:

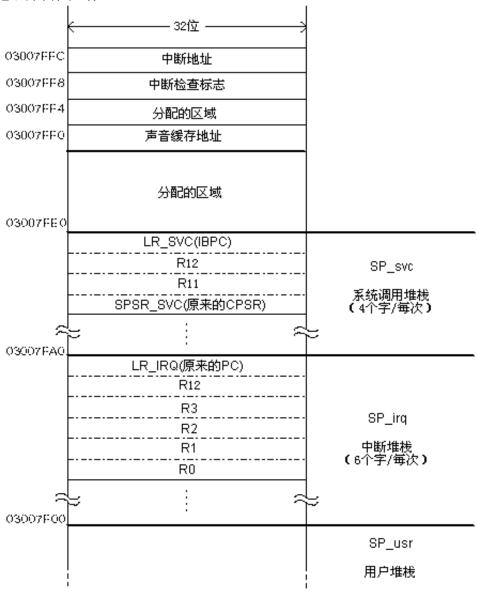
当每个硬件设备发生一个中断请求信号时,IF寄存器里响应的中断请求标志被设置。 地址: 202h; 寄存器: IF; 属性: 只读; 初始值: 0000h



向中断请求标志位写1,使中断请求标志复位。

#### 工作RAM内系统分配区域:

要控制中断继承,除了要清除IF寄存器和设置IE寄存器,首先要写一个中断跳转地址到工作 RAM系统分配区域内的\$7FFC-\$7FFF(共32位,见下图),用户中断是以32位模式执行的。要从 中断例程返回用户程序,使用"BX LR"指令。通过改变每个CPU模式SP初始值,他们可以被设 置到任意的内存映射。

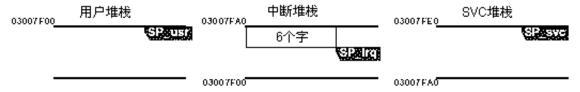


#### 中断操作:

用户可以随意定义中断处理例程,但有一个通用规则,'监控ROM'处理这些操作。每个寄存器的细节,请参阅"ARM7TDMI数据单"

#### 普诵中断:

如果发生一个中断,CPU进入IRQ模式,控制权转移到监视ROM。在监控ROM里,保存每个寄存器(RO~R3,R12,LR\_irq(原PC))到中断堆栈,共6个字。然后调用用户设在03007FFCh的中断例程。从监控器直接调用的命令必须是32位格式的。



完成用户中断(可以用IF寄存器参考引起中断的原因)。如果必要,也可以用堆栈解决问题(\*)。重载保存到中断堆栈的寄存器(共6个字)并返回用户主例程。

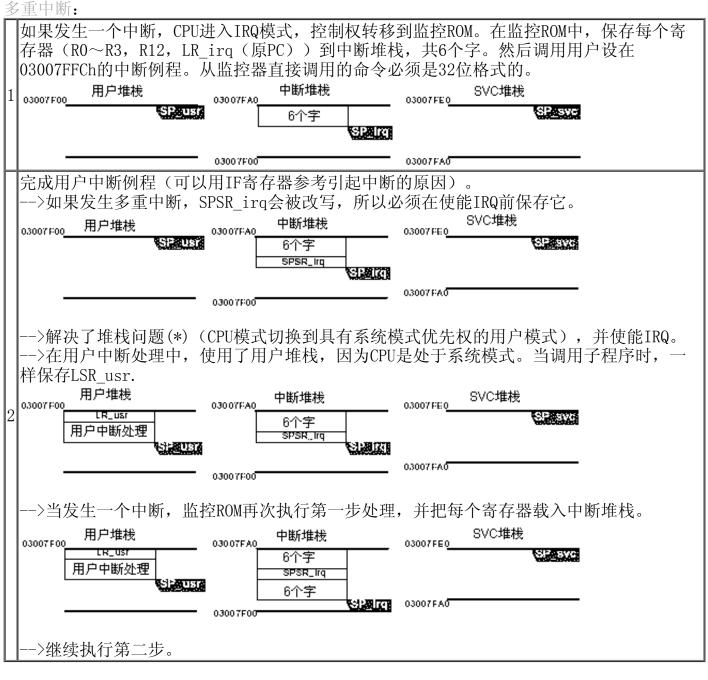
03007F00	用尸堆板		03007FA0	中断堆枝		03007FE0	870年代	
		Sigual			SPEIG			SHEW
_			03007800			03007640		

#### 注(\*):

m + 1440

只有中断堆栈用于普通中断处理。因此,在某些情况下有可能发生堆栈溢出。要解决这个问 题,可以在用户中断例程中通过切换CPU模式到用户模式,或者事先移动SP usr分配大一点的 中断堆栈,或同时使用用户堆栈。对于后一种办法,参加后面章节。

00004444



### 十六、节能功能

#### 停止功能:

在LCD显示屏没有工作和CPU基本上没有运算的时候,如果有效地使用节能功能,就会大大减少电能的消耗。

#### 执行停止:

执行停止模式: 执行系统调用[SWI<3>]指令(Stop()), 把GBA置于停止模式。

取消停止模式:如果中断使能寄存器IE相应的标志被设置,当按键、卡带或SIO有一个中断请求时,停止被取消。

注意: 取消停止模式状态需要等待一小段时间, 知道系统时钟稳定下来。

#### 停止模式的系统工作状态:

GBA系统每个模块在停止模式的工作状态如下表所示:

ODIT/J1/PL -J		<u> </u>
模块	工作	状态
GBA的CPU	X	等待信号导致的等待状态
LPU	X	停止,因为没有时钟提供。因LPU停止,关闭LCD显示屏后进入停止模式
声音	X	停止,因声道停止,可能听到一声噪音
定时器	X	停止
串行通讯	X	停止
按键	X	停止
系统时钟	X	停止
红外通讯	X	停止

#### 悬挂功能:

在CPU基本上没有运算的时候,如果有效地使用节能功能,就会大大减少电能的消耗。

#### 执行悬挂:

调用悬挂: 执行系统调用[SWI<2>]指令(Halt()),把GBA置于悬挂模式。

取消悬挂: 当中断使能寄存器IE设置的标志中任一个有中断请求时,取消悬挂。

#### 悬挂模式的系统工作状态:

GBA系统在半停止时的工作状态如下表所示:

模块	工作	状态
GBA的CPU	X	等待信号导致的等待状态
LPU	0	正常工作
声音	0	正常工作
定时器	0	正常工作
串行通讯	0	正常工作
按键	0	正常工作
系统时钟	0	正常工作

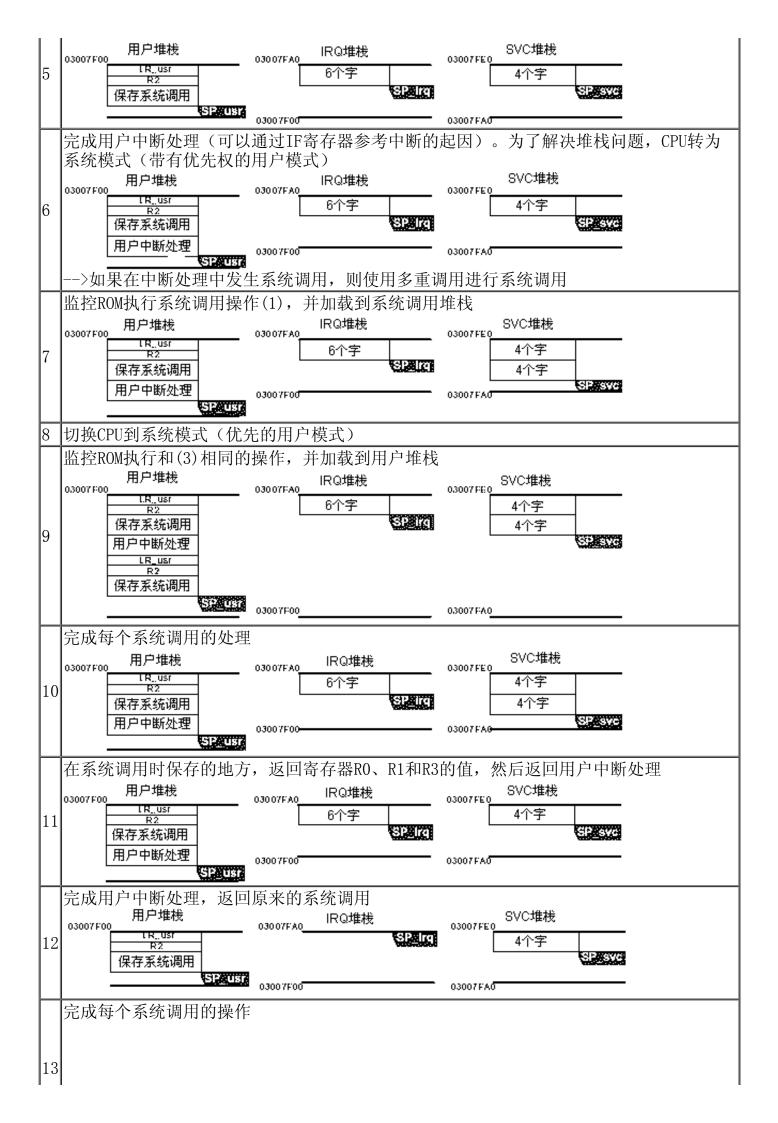
# 十七、GBA系统调用

请参考GBA系统调用手册。

### 系统调用操作:

量	<del>蜂</del> 通调用 <b>:</b>
1	当系统调用需要使用一个参数时,在写到寄存器RO-R3之后用"SWI <number>"调用监控ROM的系统调用。CPU切换到管理模式</number>
	用监控ROM保存寄存器SPSR_svc(原来的CPSR)、R11、R12、LR_svc(原来的PC)到系统调用堆栈
$ _2$	RQ堆機   SVC堆機   O3007F40   SVC堆機   O3007FE0   O3007FE
	03007F00 03007FA0
3	从CPU模式切换到系统模式。用监控ROM调用IRQ禁止标志。继续原来的状态。
Γ	保存R2和LR_usr寄存器到用户堆栈。每个系统调用的其他寄存器被保存
	用户堆栈 IRQ堆栈 SVC堆栈 O3007F60 03007F60
4	
	保存系统调用
	03007F00 03007FA0
	完成每个系统调用的处理 IRQ堆栈 SVC堆栈 SVC堆栈
5	03007F0003007FA003007FE0
l <sub>o</sub>	
	03007F00 03007FA0
F	在系统调用时保存的地方,返回寄存器RO、R1和R3的值,然后返回用户程序
	03007F00 用户堆栈 03007FA0 IRQ堆栈 03007FE0 SVC堆栈
6	
	03007F00 03007FA0
4	多重调用 <b>:</b>
Ĺ	当系绘调用季更体用一个会粉时。 左宫到宏克哭DN—D2之后用"CWI/Numbor\"调用此坎D0M
1	的系统调用
	用监控ROM保存寄存器SPSR_svc(原来的CPSR)、R11、R12、LR_svc(原来的PC)到系统

1	当系统调用需要使用一个参数时,在写到寄存器RO-R3之后用"SWI <number>"调用监控ROM  的系统调用</number>
	用监控ROM保存寄存器SPSR_svc(原来的CPSR)、R11、R12、LR_svc(原来的PC)到系统调用堆栈 用户堆栈 IRQ堆栈 SVC堆栈
2	03007F00 03007FE0 03007FE0 4个字 4个字
	03007F00 03007FAO
3	从CPU模式切换到系统模式。用监控ROM调用IRQ禁止标志。继续原来的状态。
4	保存R2和LR_usr寄存器到用户堆栈。每个系统调用的其他寄存器被保存         03007F00       用户堆栈       03007FA0       IRQ堆栈       03007FE0       SVC堆栈         1R2       4个字       4个字       4个字       4         1R2       4R2       4R2
	03007F00 03007FA0
	在执行系统调用时发生中断



	03007F00用户堆栈 *\$ <b>\$\$\$\$\$</b>	03007FA0IRQ堆栈	O3007FEO SVC堆栈 O3007FEO 4个字	
]	03007F00用尸堆栈	,返回寄存器R0、 03007FA0IRQ堆栈	R1和R3的值,然后返回用户程序 03007FE0 SVC堆栈	
		03007F00	03007FA0	

### 十八、ROM寄存数据

对于GBC的软件,必须在GBA软件的程序区域驻留一些关于游戏的信息。



#### 开始地址:

储存32位ARM命令"B〈用户程序开始地址〉"。

### 任天堂图标字符数据:

在游戏开始时显示的任天堂图标字符数据储存在这里。在起动时监控ROM检查这里,因此总是 存放任天堂提供的数据。

#### 游戏标题:

在这里储存游戏标题。

#### 游戏代码:

在这里储存由任天堂提供的游戏代码。

#### 制造商代码:

在这里储存由软件制造商和任天堂确定的代码。

#### 固定值:

储存固定代码"96h"。

#### 主单元代码:

储存可运行软件的硬件代码。

#### 设备类型:

储存卡带的设备类型。如果在卡带里有一个1M位的快速DACS(调试和通讯系统)(=消耗1M位带安全和补丁功能的闪存),设置最高有效位为1,否则位0。其他位是分配区域。

#### 软件版本号:

储存ROM版本号。

#### 补码检查:

储存在地址80000A0h~80000BCh的数据加上19h的和的2的补码储存在这里。

#### 校验和:

分别在地址80000BEh和80000BFh储存0。然后把ROM的数据一个字节一个字节地加起来确定一个总二进制数。用计算结果的低2个字节替换地址80000BEh和80000BFh的数据。

# GBA系统参考

(张晓波 译、编 2002-10-12)

### 附一、GBA数据格式:

调色板RAM: 05000000h-050001FFh(BG调色板)、05000200h-050003FF(OBJ调色板)

地址	数据	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0	注释
任意	颜色数据		蓝色	1				绿	色				红	色				

VRAM: 06000000h-06017FFFh BG模式0-2(字符模式)

DO 17										
地址	数据	D15 D14 D13 D12	D11	D10	D9 I	08 D'	7 D6 D5 D4	D3 D2 D1 D0	注释	
设 定	16色字符数据	颜色号	颜色号			彦	<b></b> 色号	颜色号	4位	
设 定	256色字符数据	颜色号		彦	颜色号					
设 定	文本GB屏幕数据	调色板号	垂直翻 转	水平翻 转	字符	夺名				
设 定	旋转/滚动BG屏幕数据	字符名		字符	产符名					

BG模式3-5(位图模式)

地		数据	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0	注释
任	意	32,768色象素数据		蓝色	į				绿	色				红	色				
任	意	256色象素数据	颜色	i色号						颜色号								8位	

OAM: 07000000h - 070003FFh

D.L.	Î		1	1	1			ĺ								5.5.
地址	数据	D15 D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8	D7	D6	D5	D4	D3 I	D2 I	D1 D	0
指 定	精灵属 性0	精灵格 式	颜色模 式	马赛 克	精灵 式	見模	双倍大小标 志	旋转/缩 放	Y坐	经标						
指 定	精灵属 性1	精灵尺 寸	(垂直翻 择	羽转)	(水-	平翻	转)选择/缩	放参数选	X坐	经标						
指 定	精灵属 性2	调色板岩	号		优先	:权	字符名									
指 定	PA	同一行》	方向移动	)距离												
指 定	РВ	下一行》	方向移动	)距离												
疋	PC	同一行Y	'方向移动	<b>」距离</b>												
指 定	PD	下一行	'方向移动	距离												

## 附二、寄存器表:

地址	寄存器	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	DO	读写	初值
		窗口志	显示	标	显力	- - 标志	Š				精灵数据	精灵					'		
00	DISPCNT	精灵	窗 口1	窗 口0	精灵	BG3	BG2	BG1	BG0	强制空白	数据映射格式	精灵水平扫描关闭	帧缓存号	GBC 模 式	BG核	<b></b>		读写	0080h
04	DISPSTAT	V计数	女器;	<b>殳置</b>						_	_	V计数器匹配中断	水平空白中断	垂直空白中断	V计数器相等	水平空白状态	垂直空白状态	读写	0000h
06	VCOUNT						-			V计	数器	肾值						读	0000h
08	BGOCNT	尺寸		_	    屏幕 	專基准	连块			颜色模式	马赛克	0	0	   字名   准封		优分	<b></b>	读写	0000h
OA	BG1CNT	尺寸		_	屏幕	亭基准	扶			颜色模式	马赛克	0	0	字符准均		优分	<b></b>	读写	0000h
ОС	BG2CNT	尺寸		区域溢出	屏幕	<b></b> 基准	连块			207	马赛克	0	0	字符准均		优分	<b></b>	读写	0000h
0E	BG3CNT	尺寸		区域溢出	屏幕	亭基准	连块			颜色模式	马赛克	0	0	字符准均		优分	<b></b>	读写	0000h
10	BG0H0FS						-			水马	产偏.	移						写	0000h
12	BG0V0FS	<u> </u>		<u> -</u>	<u> -</u>			<u> -</u> _	<u> -</u>	垂直	1偏	移						<del></del>	0000h
14	BG1H0FS	<u> -</u>	_	<u> -</u>	<u> -</u>		-	<u> </u>	-	<del></del>	产偏:							_	0000h
16	BG1V0FS	<u> -</u>		_	<u> -</u>	<u> -</u> _	-	<u> -</u> _	<u> </u>	<del></del>	1偏								0000h
18	BG2H0FS	<u> -</u>		_	_	-	-	-	-		区偏:							<del></del>	0000h
1A	BG2V0FS	-	_	_	_	<u> -</u> _	-	-	<del> -</del> -	<del></del>	1偏							<del></del>	0000h
1C	BG3H0FS			-	<u> -</u>	-	-	-	-	<del></del>	区偏.							<del></del>	0000h
1E	BG3V0FS			 	<u> </u>	4夕二十	旧	<u>                                     </u>	<u> </u>	[世]	[編	<u> </u>						<del></del>	0000h
20	BG2PA BG2PB	_				移动		•										-	0100h 0000h
22 24	BG2PB BG2PC	dmx:				可修み 移动.	加距离 距离	<u> </u>											0100h
26	BG2PD	dmy:					此呙 b距离	•										_	0000h
	BG2X_L	_					加亞 转/缩		重 )									-	0000h
_	BG2X_H		— .1 11)	11713 	<u>게 자</u>	ſ				旋柱	/统	放生	上里	)				_	0000h
	2021 <u>_11</u>				-  -  X方向引用开始点(旋转/缩放结果)									1_3	333011				

2	<del>2C</del> 2E	BG2Y_H BG2Y_H	护护	<del>] ]    </del>	开办	始点	(旋, Y方	转/统	放结	<del>果)</del> (j	旋转	/缩;	放结	吉果	)				写	<del>8000h</del> 8000h			
32   BG3PB   dmx	地址	寄存器		l												D2	D1	DO	读写	初值			
34   BG3PC   dy: 同一行字方向移动距离   写   0000h     36   BG3PD   duy: 下一行字方向移动距离   写   0100h     37   SG3PD   duy: 下一行字方向移动距离   写   0100h     38   BG3X_L   X方向引用开始点(旋转/缩放结果)   写   0000h     30   BG3Y_L   Y方向引用开始点(旋转/缩放结果)   写   0000h     40   WIN0H   窗口0左上角X坐标   窗口0右下角X坐标   写   0000h     41   WIN1H   窗口1左上角X坐标   窗口0右下角X坐标   写   0000h     42   WIN1H   窗口1左上角X坐标   窗口0右下角X坐标   写   0000h     43   WIN1N   -	30	BG3PA	dx:	同一	行X	方向	移动	距离	,										写	0100h			
36   BG3PD	32	BG3PB	dmx:	下-	一行》	ズ方に	句移动	力距离	I										写	0000h			
Sa	34	BG3PC	dy:	同一	行Y	方向	移动	距离											写	0000h			
3A   BG3X   B   -   -	36	BG3PD	dmy:	下-	一行!	方向	句移动	<b></b> 助距离	I										写	0100h			
SC   BG3Y L   Y方向引用开始点(旋转/缩放结果)   写   0000h     SE   BG3Y H   -   -   -     Y方向引用开始点(旋转/缩放结果)   写   0000h     40   WIN0H   窗口互上角X坐标   窗口右下角X坐标   写   0000h     41   WIN0W   窗口工上上角X坐标   窗口右下角X坐标   写   0000h     42   WIN1H   窗口工上上角X坐标   窗口右下角X坐标   写   0000h     43   WINIW   窗口工上上角X坐标   窗口右下角X坐标   写   0000h     44   WINOW   窗口工上上角X坐标   窗口右下角X坐标   写   0000h     48   WINIW   -	38	BG3X_L	X方向	可引月	目开始	始点	(旋:	转/缩	放结	果)									写	0000h			
SE   BG3Y H	3A	BG3X_H	<u> </u>			_	X方向	可引用	开始	点()	旋转	/缩	放结	果	)				写	0000h			
40 WINOH   窗口の左上角X坐标   窗口の右下角X坐标   写 0000h     42 WINIH   窗口1左上角X坐标   窗口1右下角X坐标   写 0000h     44 WINOV   窗口5左上角Y坐标   窗口1右下角X坐标   写 0000h     46 WINIV   窗口1左上角Y坐标   窗口1右下角Y坐标   写 0000h     48 WININ   -	3C	BG3Y_L	Y方向	可引月	月开梦	始点	(旋:	转/缩	放结	果)									写	0000h			
42   WINIH	3E	BG3Y_H	_	_		_	Y方向	可引用	开始	点()	旋转	/缩	放结	果	)				写	0000h			
44   WINOV	40	WINOH	窗口	0左_	上角》	X坐标	示				窗口	10才	<b>i下</b> :	角X:	坐标				写	0000h			
46   WINIV	42	WIN1H	窗口																				
Recomplement	44	WINOV	窗口																				
## WININ	46	WIN1V	窗口	1左_	上角	Y坐标	示				窗口	11才	1下:	角Y:	坐标				写	0000h			
					窗口	11内	部控	制					窗口	□0 <sub>1</sub>	内部	控制			写	0000h			
Angle	48	WININ	_	-		精灵	BG3	BG2	BG1	BG0	-	_	特	精				BG0	写	0000h			
## Nout					精灵		<u>-</u> コ控制	训					窗口		和窗	<u>口1</u> 5	<b>小</b> 部	<u>.</u> 控制	写	0000h			
AC   MOSAIC     精灵马赛克	4A	WINOUT	_	-	特	精	1		BG1	BG0	-	_	特	精						0000h			
MOSAIC   垂直尺寸   水平尺寸   垂直尺寸   水平尺寸   5 0000h     50   BLDMOD   -     第二目标象素   演   精   精	4C	100170	精灵	 马赛		<u> -                                    </u>			1		BG <sup>⊥</sup>	,,,	20001										
Section   Sec		MOSAIC	-				水平	尺寸			_	与	0000h										
50 BLDMOD       一       一       青葉       精						第二日标 <b>免</b> 妻							第一目标象素										
52 COLEV       —       —       EVB颜色特效系数       —       —       —       EVA颜色特效系数       写 0000h         54 COLEY       —       —       —       —       —       —       —       EVY颜色特效系数       写 0000h         60 SG10_L       —       —       —       —       —       —       EVY颜色特效系数       写 0000h         62 SG10_H       NR12       NR11       读 0000h         64 SG11       NR14       NR13       读 0000h         68 SG20       NR22       NR21       」	50	BLDMOD	_	-	背	精			BG1	BG0		2符					BG1	BG0	渓 写	0000h			
54 COLEY       -       -       -       -       -       -       -       -       -       0000h         60 SG10_L       -       -       -       -       -       -       -       -       -       0000h         62 SG10_H       NR12       NR11       Image: Color of the	52	COLEV	_	_			颜色 <sup>4</sup>	<u></u> 诗效系	<u>-</u> 系数	1	-	_							写	0000h			
Section	54	COLEY	_	<u> </u>			[	[	[-	[-	_	_	_	1					写	0000h			
Ref	60	SG10_L	_	_		_	_	-	-	-	NR10	)							读写	0000h			
Ref	62	SG10_H	NR12	,		,	,		,		NR1	1								0000h			
Ref	64	SG11	NR14								NR1	3								0000h			
6C       SG21       NR24       NR23       读 0000h         70       SG30_L       -       -       -       -       -       -       NR30       读 0000h         72       SG30_H       NR32       NR31       读 0000h         74       SG31       NR34       NR33       读 0000h	68	SG20	NR22								NR2	1								0000h			
70       SG30_L       -       -       -       -       -       -       -       NR30       读 0000h         72       SG30_H       NR32       NR31       读 0000h         74       SG31       NR34       NR33       读 0000h	6C	SG21	NR24								NR2	3								0000h			
72       SG30_H       NR32       NR31       读 0000h         74       SG31       NR34       NR33       读 0000h	70	SG30_L									NR30									0000h			
74 SG31 NR34 NR33	72	SG30_H	NR32	•				,	,	•	NR3	1								0000h			
78 SG40 NR42 NR41	74	SG31	NR34								NR3:	3							读	0000h			
· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	78	SG40	NR42								NR4	1							读写	0000h			

7C	SG41	NR44								NR4	3							读写	0000h
地址	寄存器	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	DO	读写	初值
80	SGCNTO_L	NR51								NR50	0							读写	
		直接	声道	ĵΒ		直接	声道	1						直	直				
82	SGCNTO_H	FIF0 B复 位	定时器	L 输 出	R 输 出	FIF0 A复 位	定时器		R 输出	_	_	_		接声道输出比例	接声道输出比例	声 4 混合 侧		读写	0000h
84	SGCNT1			_	_	_	_	_	_	NR5	2							读写	0000h
88	SGBIAS	幅值 样 转换 期		_	_	_	_	偏压	级									读写	0000h
90	SGWRO_L	Step	2			Step	3			Ste	p0			Set	р1			读写	
92	SGWRO_H	Step	6			Step	7			Ste	р4			Set	р5			读写	
94	SGWR1_L	Step	10			Step	11			Ste	98			Set	p9	读写			
96	SGWR1_H	Step	14			Step	Step15					Step12 Setp13						读写	
98	SGWR2_L	Step	18			Step	19			Ste	p16			Set	p17			读写	
9A	SGWR2_H	Step	22			Step	23			Ste	p20			Set	p21			读写	
9C	SGWR3_L	Step	26			Step	27			Ste	p24			Set	p25			读写	
9E	SGWR3_H	Step	30			Step	31			Ste	p28			Set	p29			读写	
A0	SGFIFOA_L	声音	数据	<u>†1</u>						声音	<b>新</b>	据0		<u> </u>				写	
A2	SGFIFOA_H									声音								写	
A4	SGFIFOB_L	声音	数捷	¦1						声音	f数:	据0						写	
A6	SGFIFOB_H	声音	数捷	¦3						声音	<b></b>	据2						写	
ВО	DMOSAD_L	DMAO:	源地	址															0000h
B2	DMOSAD_H	-	-	-	-	-	DMA0	源地均	址									<del>-</del>	0000h
B4	DMODAD_L	DMAO	目标	地址														_	0000h
В6	DMODAD_H			<u> -</u>	<u> -</u>	-	DMAO	目标均	地址									<del></del>	0000h
B8	DMOCNT_L		<u> -</u>	字记	十数													写	
ВА	DMOCNT_H	DMAO: 使能	Н	] 开始 刻	台时	_	带宽	连续	源地 控制		目地地拉	止	_	_	_	_	_	读写	0000h

BC       DM1SAD_L       DMA1源地址         BE       DM1SAD_H       —       —       —       DMA1源地址         地       寄存器       D15       D14       D13       D12       D11       D10       D9       D8       D7       D6       D5       D4       D3         C0       DM1DAD_L       DMA1目标地址       —       —       —       DMA1目标地址       — <td< th=""><th></th><th></th><th></th><th>写</th><th>0000h</th></td<>				写	0000h						
			,	写	0000h						
C2       DM1DAD_H       —       —       —       —       DMA1目标地址         C4       DM1CNT_L       —       —       字计数         C8       DM1CNT_H       使能 中	D2	D1	DO	读写	初值						
C4 DM1CNT_L       —       —       字计数         DMA1控制         使能 中 开始时 夕刻       一       带宽 连续 源地址 控制       目标 地址 控制         C8 DM2SAD_L DMA2源地址         CA DM2SAD_H —       —       —       —       DMA2源地址         CC DM2DAD_L DMA2目标地址         CE DM2DAD_H —       —       —       —       DMA2目标地址         DM2CNT_L —       —       字计数         DM2CNT_H 使能 中 新 对的时 点	Ţ,		'	写	0000h						
DMA1控制				写	0000h						
C6     DM1CNT_H     使能 中 斯				写							
Co											
CA       DM2SAD_H       -       -       -       -       -       DMA2源地址         CC       DM2DAD_L       DMA2目标地址         CE       DM2DAD_H       -       -       -       DMA2目标地址         D0       DM2CNT_L       -       -       字计数         D2       DM2CNT_H       中       中       开始时       -       帯宽 连续 源地址 控制       目标 地址 控制	-	_	-	读写	0000h						
CC       DM2DAD_L       DMA2目标地址         CE       DM2DAD_H       -       -       -       DMA2目标地址         DO       DM2CNT_L       -       -       字计数         D2       DM2CNT_H       中       中       开始时 点       -       带宽 连续 源地址 控制       日标 地址 控制				写	0000h						
CE     DM2DAD_H     -     -     -     -     -     -     DMA2目标地址       D0     DM2CNT_L     -     -     字计数       D2     DM2CNT_H     使能 中 新     开始时 -     -     带宽 连续 源地址 控制     目标 地址 控制				写	0000h						
D0     DM2CNT_L     -     -     字计数       D2     DM2CNT_H     使能 中 断 刻     开始时 - 带宽 连续 源地址 控制     目标 地址 控制				_	0000h						
D2     DM2CNT_H     中     开始时				写	0000h						
D2     DM2CNT_H     中     开始时				写							
D2     DM2CNT_H     中     开始时											
	_	_	_	读写	0000h						
THE REPORT OF THE PROPERTY OF				写	0000h						
D5 DM3SAD H — — — — DMA3源地址											
D8 DM3DAD_L DMA3目标地址					0000h						
DA DM3DAD_H — — — — DMA3目标地址				写	0000h						
DC DM3CNT_L 一 字计数				写							
DMA3控制											
DE DM3CNT_H 使能 中 开始时 DREQ 带宽 连续 源地址 地址 上 一	_	-	-	读写	0000h						
100 TMOD 定时器0设置				写	0000h						
定时器0控制											
102 TMOCNT	计数开始时刻	预写例	引比	读写	0000h						
104 TM1D   定时器1设置				写	0000h						
定时器1控制											
106 TM1CNT	计数开始时刻	预导例	引比	读写	0000h						
108 TM2D 定时器2设置	•			写	0000h						
定时器2控制											
	11	计									

10A	TM2CNT	_	_	_	_	_	_	_	_	工 作	中断	_	_	_	数开始时刻		川比	读写	0000h
10C	TM3D	定时	L 器3i	 殳置	<u>                                     </u>	<u> </u>						<u> </u>		<u>                                     </u>	次リ			写	0000h
		定时																	
10E	TM3CNT	_	_	_	_		_	_	_	工作	中断	_	_	_	计数开始时刻	预导例	川比	读写	0000h
地址	寄存器	D15	D14	D13	D12	D11	D10	D9	D8	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	DO	读写	初值
120	SCD0	32位	普通	SIO	通讯	数据	和多野	元家通	间讯数	:据0								读写	0000h
122	SCD1	32位	普通	SIO.	通讯	数据	和多時	元家通	间讯数	据1								读写	0000h
124	SCD2	多玩	家通	.讯数	友据2													读写	0000h
126	SCD3	多玩	家通	.讯数	友据3													读写	0000h
	SSCNT_T	端口	控制			SI0挖	控制												
	普通SIO 通讯	_	中断使能	0	传输位长	_	_	_	_	开始	_	_	_	发送使能标志	接收使能标志	移位时钟频率	移位时钟	读写	0000h
128	多玩家通讯	_	中断使能	1	0	_	_	_	_	开始主机忙间机	通讯错误标志	多3家[	D	SD別脚监视	SI引脚监视	波特	寺率	读写	0000h
	UART通讯	_	中断使能	1	1	接收能标志	发送 使能 标志	校验 使能 标志	FIF0 使能 标志	数据长度	错误标志	接收数据标志	发送数据标志	校验控制	CTS 标 志	波特	寺率	读写	0000h
	SSCNT_H	通讯	数据																
12A	普通SIO 通讯	_	_			_	_	_	_	8位	普通	ÍSI(	)通	讯数				读 写	0000h
130	P1							L	R	下	上	坐	右	开 始	选 择	В	A	读写	0000h
		按键	中断	控制	j								_						
132	P1CNT	山脈	中無											#	冼			  读	0000h

		条件	使能	_	_	_	_	L	R	下	上	坐	右	始	择	В	A	写	
134	R	通讯 能 选择	功	_	_	_	_	_	中断使能			出进 SD	П	数据 S0	B位 SI	SD	SC	读写	0000h
140	HS_CTRL	J0Y总 —	总线i    -	通讯    - 	控制 	_	_	_	_	_	中断	_		_	发送完成	接收完成	接受复位	读写	0000h
150	JOYRE_L	JOY总	总线边	通讯	接收	数据(	)											读写	0000h
152	JOYRE_H	JOY总	总线证	通讯	接收	数据	L											读写	0000h
154	JOYTR_L	JOY总	总线证	通讯	发送	数据(	)											读写	0000h
156	JOYTR_H	J0Y总	总线证	通讯	发送	数据:	[											读写	0000h
158	JSTAT	J0Y总 —	_	_	_	状态 	_	_	_	_	_	通月前标》	的志	发送状态标志	_	接收状态标志	_	读写	0000h
		中断	使能	标志	ŝ				1	Γ.	定	完	完	Γ.	V计	17k	垂		
200	IE	_	_	卡带	按键	DMA3	DMA2	DMA1	DMAO	全 部 SIO	足时器3	足时器2	上 时 器 1	定 时 器0	数匹配	平空白	重直空白	读写	0000h
		中断	请求	标志	ŝ				1		ر ا	ر حر	ر کے		7721.	الماد			
202	IF	_	_	卡带	按键	DMA3	DMA2	DMA1	DMAO	全 部 SIO	定时器3	定时器2	定 时 器 1	定 时 器0	V 数 匹 配	水平空白	垂直空白	读写	0000h
204	WSCNT	卡带	预 取	_	PHI 输出 制	引脚 出控	等待等待	状态2 控制	2	等 ( 等 (			等等	侍状 侍控	态0 制	SRAI 等得 制		读写	0000h
208	IME	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	_	中断屏蔽标志	读写	0000h
300	PAUSE	节能	模式				_				-	<u> </u>	_				_	<u> </u>	0000h
地址	寄存器	D15		D13	D12	D11	D10	D9	D8	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0	读写	初值