目次

l. はじめに	6
2. VDP の種類	7
2. VDP の基本的な動作	8
2.1. VDP へのアクセス概要	9
2.1.1. MSX-BASIC からのアクセス概要	9
2.1.2. 機械語からのアクセス概要	9
2.2. 各種スクリーンモード	10
2.2.1. SCREEN1 (GRAPHIC1)	10
2.2.2. SCREEN0:WIDTH 40 (TEXT1)	20
2.2.3. SCREEN0:WIDTH 80 (TEXT2)	25
2.2.4. SCREEN2 (GRAPHIC2)	29
2.2.5. SCREEN3 (MULTI COLOR)	38
2.2.6. SCREEN4 (GRAPHIC3)	47
2.2.7. SCREEN5 (GRAPHIC4)	50
2.2.8. SCREEN6 (GRAPHIC5)	53
2.2.9. SCREEN7 (GRAPHIC6)	55
2.2.10. SCREEN8 (GRAPHIC7)	57
2.2.11. SCREEN9	59
2.2.12. SCREEN10 (GRAPHIC7, YJK+RGB mode)	60
2.2.13. SCREEN11 (GRAPHIC7, YJK+RGB mode)	62
2.2.14. SCREEN12 (GRAPHIC7, YJK mode)	63
2.3. VDP へのアクセス詳細	68
2.3.1. I/O 制御によるアクセス	68
2.3.1.1. コントロールレジスタライト	
2.3.1.2. ステータスレジスタリード	
2.3.1.3. パレットレジスタ 2.3.1.4. VRAM への書き込み	/8 22
2.3.1.5. VRAM からの読み出し	
2.3.1.6. 間接的なコントロールレジスタへの書き込み(インクリメント	
2.3.1.7. 間接的なコントロールレジスタへの書き込み(インクリメント	なし)92
2.3.2. MSX-BASIC からのアクセス	
2.4. VDP のレジスタ	
2.4.1. コントロールレジスタ	99

2.4.1.1. Mode Register 0 (R#0)	100
2.4.1.2. Mode Register 1 (R#1)	102
2.4.1.3. Pattern Name Table Address (R#2)	107
2.4.1.4. Color Table Base Address Register Low (R#3)	111
2.4.1.5. Pattern Generator Table Base Address Register (R#4)	113
2.4.1.6. Sprite Attribute Table Base Address Register Low (R#5)	115
2.4.1.7. Sprite Pattern Generator Table Base Address Register (R#6)	117
2.4.1.8. Text Color/Back Drop Color Register (R#7)	120
2.4.1.9. Mode Register 2 (R#8)	126
2.4.1.10. Mode Register 3 (R#9)	129
2.4.1.11. Color Table Base Address Register High (R#10)	133
2.4.1.12. Sprite Attribute Table Base Address Register High (R#11)	136
2.4.1.13. Text Color/Back Color Register (R#12)	137
2.4.1.14. Blinking Period Register (R#13)	138
2.4.1.15. VRAM Access Base Address Register (R#14)	139
2.4.1.16. Status Register Pointer (R#15)	140
2.4.1.17. Color Palette Address Register (R#16)	141
2.4.1.18. Register Pointer (R#17)	142
2.4.1.19. Display Adjust Register (R#18)	143
2.4.1.20. Interrupt Line Register (R#19)	145
2.4.1.21. Color Burst Register 1 (R#20)	165
2.4.1.22. Color Burst Register 2 (R#21)	
2.4.1.23. Color Burst Register 3 (R#22)	165
2.4.1.24. Display Offset Register (R#23)	166
2.4.1.25. N/A (R#24)	168
2.4.1.26. Mode Register 4 (R#25)	169
2.4.1.27. Horizontal Scroll Register High (R#26)	170
2.4.1.28. Horizontal Scroll Register Low (R#27)	171
2.4.1.29. VDP コマンド制御レジスタ (R#32~R#46)	172
2.4.2. ステータスレジスタ	173
2.4.2.1. Status Register 0 (S#0)	174
2.4.2.2. Status Register 1 (S#1)	175
2.4.2.3. Status Register 2 (S#2)	176
2.4.2.4. Column Register Low (S#3)	177

2.4.2.5. Column Register High (S#4)	178
2.4.2.6. Row Register Low (S#5)	179
2.4.2.7. Row Register High (S#6)	180
2.4.2.8. Color Register (S#7)	181
2.4.2.9. Border Register Low (S#8)	182
2.4.2.10. Border Register High (S#9)	183
2.5. スプライト	184
2.5.1. スプライトモード 1	186
2.5.2. スプライトモード 2	191
(1) 水平最大 8 枚並べられる	191
(2) スプライトプレーンにはライン単位で色を付けられる	196
(3) ライン単位で重ね合わせの指定が出来る	200
(4) ライン単位で衝突判定の有無を指定できる	203
2.6. VDP コマンド	203
2.6.1. HMMC (High-speed Move CPU to VRAM)	209
2.6.2. YMMM (High-speed Move VRAM to VRAM, y only)	220
2.6.3. HMMM (High-speed move VRAM to VRAM)	229
2.6.4. HMMV (High-speed move VDP to VRAM)	237
2.6.5. LMMC (Logical move CPU to VRAM)	241
2.6.6. LMCM (Logical move VRAM to CPU)	242
2.6.7. LMMM (Logical move VRAM to VRAM)	243
2.6.8. LMMV (Logical move VDP to VRAM)	244
2.6.9. LINE	245
2.6.10. SRCH	246
2.6.11. PSET	247
2.6.12. POINT	248
2.6.13. STOP	249
3. 解析	250
3.1. SCREEN6 以下と SCREEN7 以上の DRAM 使用方法について	251
3.2. RGB 出力とコンポジット出力	254
3.3. 192 ライン/212 ラインモード	257
4. 逆引	259
4.1. アドレス指定	259
4つ サンプルプログラム	259

付録. VRAM マップ	260
SCREEN0 (WIDTH40): TEXT1: TMS9918/V9938/V9958	261
SCREEN0 (WIDTH80): TEXT2: V9938/V9958	262
SCREEN1: GRAPHIC1: TMS9918/V9938/V9958	263
SCREEN2 : GRAPHIC2: TMS9918/V9938/V9958	264
SCREEN3: MULTI COLOR: TMS9918/V9938/V9958	265
SCREEN4 : GRAPHIC3: V9938/V9958	266
SCREEN5, 6 : GRAPHIC4, 5: V9938/V9958	267
SCREEN7, 8: GRAPHIC6, 7: V9938(VRAM128KB 以上)/V9958	268
SCREEN10,11,12 : GRAPHIC7: V9958	269
付録. コントロールレジスタ	270
付録. ステータスレジスタ	279
付録. 参考文献	281

1. はじめに

本書は、MSX における VDP (Video Display Porcessor)の使い方を、なるべく分かりやすくまとめたつもりの資料です。

下記の条件を満たしていることを前提として記述しています。

- (1) MSX-BASIC で簡単なプログラムを組める
- (2) Z80 のアセンブラプログラムが理解できる
- (3) プログラミングの基礎的な部分が理解できており、簡単なゲームソフトくらいなら自作できる

この条件を満たすためのレクチャーは、基本的に省略させて頂きます。

また、説明の便宜上、特に注意書きのない場合は MSX1/2/2+ を想定して記述してあります。MSXturboR はやや特殊になるので、turboR 固有の情報はその旨明示します。

MSX 全般を示す場合は MSX、各バージョンを区別する場合は MSX1・MSX2・MSX2+・MSXturboR と記述します。

本書では、サンプルプログラムを多数用意しています。MSX-BASIC で記述可能なものは、MSX-BASIC で作成していますが、一部アセンブラで記述する必要のあるサンプルについては、私が作成したアセンブラ ZMA 向けの記述とさせて頂きます。ザイログニーモニックと一部異なる部分がありますが、大きな違いは無いので中身の理解の妨げにはならないかと思います。

ZMA はフリーソフトとして下記の URL で公開しています。

http://hraroom.s602.xrea.com/msx/zma/index.html

2. VDP の種類

VDP にはいくつかの種類があります。各 MSX には表 2.1.の VDP が搭載されています。

表 2.1. VDP の種類

MSX	VDP
MSX1	TMS9918相当
MSX2	V9938
MSX2+	V9958
MSXturboR	V9958

TMS9918 は、NTSC 出力・PAL 出力の違いや、接続する DRAM の種類の違いなどでいろいろな型番があります。また、TI 社製ではない互換品もありますが、本資料では TMS9918と表記させて頂きます。また、TMS9918/V9938/V9958 をまとめて記述する場合は VDP と表記します。

MSX1 を MSX2 相当にバージョンアップする MSX バージョンアップアダプターという製品がありました。これは、カートリッジの中に V9938 を搭載して大幅な表示の機能アップを実現しています。ただし、内蔵の TMS9918 と I/O アドレスが衝突しないように、異なる I/O アドレスにマッピングされています。これについては、後述の I/O アクセスのところで詳しく説明したいと思います。

2. VDP の基本的な動作

VDP がどのような仕組みで、画像をモニターへ出力しているのか軽く説明したいと思います。

VDP には CPU から直接アクセスできない DRAM が接続されており、この DRAM に格納されている情報に基づいてモニターへ出力する信号を決定しています。この DRAM のことを VRAM と呼びます。

従ってこの VRAM を書き換えると、画面表示を変化させることができます。標準の VRAM マップは、付録. VRAM マップにまとめておきます。

MSX-BASIC からは、VPOKE 命令を使うことによって、この VRAM を書き換えられます。画面に表示される背景画像・スプライトなどはすべてこの VRAM に格納されている情報に基づいて表示されるため、VRAM を適切に書き換えてあげれば、表示を変更することができます。

VDPには、コントロールレジスタ・ステータスレジスタ・パレットレジスタと呼ばれる内部レジスタが存在します。VRAMに記録していない情報は、すべてこれらレジスタの中に記録されています。MSX-BASICでは VDP(n)システム変数というかたちで読み書きできるようになっていますが、実際の VDPのレジスタ類はコントロールレジスタ・パレットレジスタは書き込み専用、ステータスレジスタは読み出し専用のレジスタになっています。BASICから書き込み専用のレジスタが読み出せるのは、書き込み時に DRAM上に書き込んだ値を保存しておいて、読み出し時にはその DRAM上の値を返すことで読み出しているように見せかけています。具体的なレジスタの制御方法については、後述します。ここでは「VRAM 以外にも挙動を決める値を保持している場所がある」程度に理解して頂ければ問題ありません。

MSX の VDP は、画面モードによって VRAM の構成が大きく変わります。そのため、各画面ごとに個別に説明したいと思います。

2.1. VDP へのアクセス概要

CPUとVDPとVRAMの接続関係のイメージを図2.1.1.に示します。

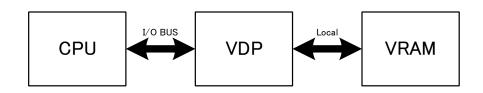


図 2.1.1. CPU/VDP/VRAM 接続関係

CPU から VDP には I/O BUS で接続されています。VRAM は VDP 側に接続されており、CPU から VRAM ヘアクセス するには VDP を介してアクセスすることになります。従って、CPU から VRAM にアクセスする際も I/O BUS 使用する ことになります。

2.1.1. MSX-BASIC からのアクセス概要

MSX-BASIC からは、VRAM への書き込みには VPOKE 命令、VRAM からの読み出しは VPEEK()関数を利用してアクセスできます。CPU メモリへのアクセスの POKE 命令・PEEK()関数と名前が似ていますが、POKE・PEEK は CPU が直接アクセスできるメモリ、VPOKE・VPEEK は I/O BUS を用いて VDP を介した VRAM へのアクセスであり、処理が全く異なりますのでご注意ください。

また、BASE()システム変数・VDP()システム変数を使って、VDPの各レジスタへアクセスできます。

これらシステム変数については、各レジスタの説明の際に合わせて説明します。

2.1.2. 機械語からのアクセス概要

BIOS が用意している各種 VDP 制御ルーチンを利用するのが最も簡単です。

一方で、OUT 命令・IN 命令を使って直接制御することも可能です。

処理速度がそれほど必要ない場合は、BIOS を使ったアクセスが簡単かつ安全です。しかしながら、VDP 関連は処理速度を要求されることも多いので、OUT 命令・IN 命令による直接制御が許されています。

2.2. 各種スクリーンモード

2.2.1. SCREEN1 (GRAPHIC1)

MSX-BASIC で SCREEN1と呼ばれているモードです。

VDPの仕様書では GRAPHIC1 という名前が付けられています。

VRAM を構成する要素を、表 2.2.1.1. にまとめました。

表 2.2.1.1. SCREEN1 の VRAM 要素

VRAMを構成する要素	概要
Pattern Generator Table	PCGの形状を定義する領域
Pattern Name Table	画面上のPCG配置を定義する領域
Sprite Attribute Table	スプライトの表示位置・色・パターン番号を定義する領域
Color Table	PCGの色を定義する領域
Palette Table	カラーパレットの値を保持する領域(MSX2以降。MSX-BASICのみ)
Sprite Generator Table	スプライトの形状を定義する領域

SCREEN1 は、8ドット×8ドットを1パーツとして、256 種類のパーツを定義できます。これを画面上に32個×24個敷き詰めることで画面を構成しています。画面には必ずこの 256 種類のうちどれかが表示されている状態です。画面上の位置に対して、256 種類のパーツのどれが表示されているかの情報を格納しているのが Pattern Name Table になります。これは初期値では 1800h~1AFFh になっていて、1byte で 1 パーツを表現しています。画面の位置とアドレスの対応関係を図 2.2.1.1.に示します。

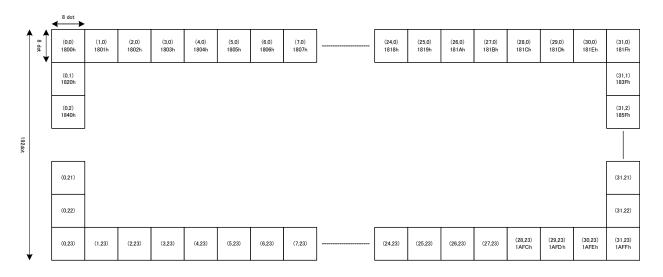


図 2.2.1.1. SCREEN1 の Pattern Name Table とアドレスの関係

左上隅を (0,0) として、X 座標は右が正、Y 座標は下が正の向きだとすると、(x,y) の座標に相当するパーツのアドレスは、1800h + x + y*32 で求められます。つまり、(0,0) の場合は 1800h になるわけです。

試しに、MSX-BASICで下記のように入力して、最後に [RETURN]を押してみてください。

SCREEN1:VPOKE&H1800,ASC("A"):LOCATE0,5

入力すると写真 2.2.1.1. のような状態。[RETURN] を押すと写真 2.2.1.2.のような状態になります。 VRAM の 1800h 番地に A の文字コードを書き込むことで、無事 "A" を表示できたわけです。



<u>写真 2.2.1.1. Pattern Name Table への書き込みプログラム</u>



写真 2.2.1.2. 左上隅に A が表示される

写真 2.2.1.2. では、A と OK とファンクションキーの表示以外、何も表示されていないように見えますが、ここには 32番のパーツが表示されています。それを確認するために、続けて PRINT VPEEK(&H1801) を実行してみましょう。&H 1801 は、先ほど A のパーツを表示したところのすぐ右隣の位置に対応します。その値を読み出して番号として表示してみる命令です。

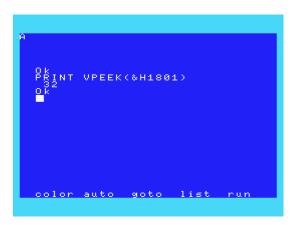


写真 2.2.1.3. A の隣のパーツ番号

32番はスペース記号のパーツに対応しています。PRINT "("+CHR\$(32)+")" で確認できますね。

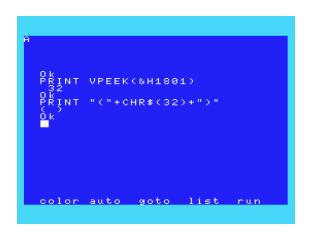


写真 2.2.1.4.32番のパーツを確認

念のため、&H1800 も同様に確認してみましょう。

```
Ok

PRINT VPEEK(&H1801)

Ok

Ok

PRINT "("+CHR$(32)+")"

(N)

PRINT VPEEK(&H1800)

65

Ok

PRINT "("+CHR$(65)+")"

(A)

Ok

Color auto goto list run
```

写真 2.2.1.5. &H1800 のパーツ番号のパーツを確認

このように、MSX-BASIC のキャラクターコードと、VDP のパーツ番号は一致しています。

しかし、0番~31番のパーツ番号は、MSX-BASICのキャラクタコードとは異なります。

MSX-BASIC のキャラクタコードの 0 番~31 番は、コントロールコードと呼ばれる文字ではない機能が割り当てられています。例えば、13 番はカーソルを左端へ移動するキャリッジリターンという機能が割り当てられています。カーソル自体が、MSX-BASIC の中のソフトウェアが作り出している表現のうちの一つで、VDP の機能ではないので、コントロールコードは MSX-BASIC というソフトウェアを制御するための特別な文字であることが分かります。PRINT 命令がそのキャラクタコードを表示するように指示されると、Pattern Name Table の書き換えでは無く、MSX-BASIC 内のカーソルを示す制御を行うように条件判断しているのです。

VDP の Pattern Name Table に格納されている値は、あくまで表示パーツの番号であるため、当然ながら 0 番~31 番のパーツも存在しています。MSX-BASIC では、ここにグラフィックキャラクタを割り当てています。試しに、2 番のパーツを表示させてみましょう。

```
AX

Ok NT VPEEK(&H1801)

32
Ok PRINT "("+CHR$(32)+")"
()
Ok PRINT VPEEK(&H1800)
65
PRINT "("+CHR$(65)+")"
(A)
Ok Ok
Ok
PROKE&H1801,2
Ok
Color auto goto list run
```

写真 2.2.1.6. &H1801 に 2 番のパーツを表示

グラフィックキャラクタの一つである "火" が出てきました。

MSX-BASIC の WIDTH 命令は、BASIC の LOCATE 座標位置をずらしたり、PRINT の表示範囲を狭めたりする、いわば MSX-BASIC 用の制御命令です。Pattern Name Table は WIDTH 命令に影響されないのでご注意ください。上記の例に分かるように、OK の表示より左側に "A" や "火" が表示されています。

Pattern Generator Table は、このパーツ1つ1つの形状定義が格納されている領域です。Pattern Generator Table には、1bit = 1ドットに対応して、bit が 0 なら背景、bit が 1 なら前景の扱いで、下位 bit が右、上位 bit が左で水平 8ドットを 1byte に格納しています。各パーツは 8byte で構成されていて、パーツの上のラインから 8 ライン分。1b yte は水平 8ドットで、8x8ドットのパーツ形状を定義しています。Pattern Generator Table の先頭アドレスからパーツ番号*8 のアドレスが、そのパーツの定義情報に該当します。試しに、MSX-BASIC で "A" のパーツ形状の定義をダンプしてみましょう。各ビットがドットに対応しているので2進数でダンプすると分かりやすいです。



写真 2.2.1.7. パーツ "A" の形状定義をダンプ

写真 2.2.1.7.に示したように、背景が 0、前景が1となって "A" の形をかたどっているのを確認できます。 これを書き換えてしまえば、"A" の形を変えられます。



写真 2.2.1.8. パーツ "A" の下端を書き換えてみる

"A" の形状の下端に 10101010 に対応する模様が出てきているのを確認できます。

このように、各パーツには好きな形状を設定できます。プログラムを書く上で、数字やアルファベットの記号が定義されていた方が都合が良いので、MSX-BASIC は初期化時にそれらを Pattern Generator Table に書き込んでいるわけですが、Pattern Generator Table を書き換えることでオリジナルのキャラクタを表示させたり、文字フォント形状を変更したりすることができるわけです。

図 2.2.1.2.にパターンの格納イメージを示します。白い部分が前景 (ビットが 1 の部分)、青い部分が背景 (ビットが 0 の部分) になっています。

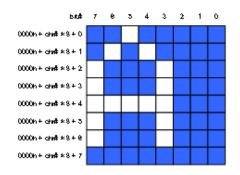


図 2.2.1.2. パターン形状の格納イメージ

[note]

デフォルトのフォントの右3ドットがすべて背景になっていて隙間を空けすぎでは?と思った方も居るかもしれませんが、これは SCREEN0 とフォントデータを共通にするためです。

SCREENOでは、水平40文字に増える代わりに、1パーツが水平6ドットに減ります。右2ドットが欠けてしまうのです。水平8ドットで、右端1列しか背景にしていない場合、SCREEN1では見やすい大きなフォントになりますが、一方でSCREEN0では右が1ライン欠けた上に、右のパーツとくっついてしまって読みづらくなるわけです。

SCREENO 用と SCREEN1 用のフォントを両方持つと ROM を無駄に消費してしまうこともあり、幅が狭い方に合わせたフォントになっているわけです。

次に Color Table ですが、これはパーツの色情報を格納したテーブルになります。

SCREEN1 では、連続するパーツ番号の8パーツが同じ色になるという制約があります。256パーツあるので、256/8 = 32 種類。Color Table の 1byte 目は、パーツ#0~#7の8パーツの色。2byte 目は、パーツ#8~#15。3byte 目は、パーツ#16~23の色。・・・・32byte 目は、パーツ#248~#255の色。を指定しています。その中に格納されている値は、図 2.2.1.3.にしめすビットマップになっています。下位 4bit で背景色の番号 0~15を、上位 4bit で前景色の番号 0~15を指定しています。

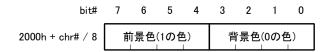


図 2.2.1.3. パーツの色指定

例によって MSX-BASIC で試してみましょう。



写真 2.2.1.9. カラーテーブルを書き換えてみる

写真 2.2.1.9.の例では、"0"のパーツに色を付けています。前景色として &HC (濃い緑), 背景色として &H9 (オレンジ) を指定しています。Color Table の中の 1byte を書き換えると、連続する番号の 8 パーツの色が一緒に変化してしまうため、"0"のパーツだけでなく、"1"~"7" まで同じ色になっているのが確認できます。"0"~"7" で 1 つの組なのです。

Palette Table ですが、これは MSX-BASIC version 2.0 から追加になっており、V9938/V9958 のカラーパレット変更命令 COLOR=(パレット番号, R, G, B) を実行した際に、パレットの色の変更とともに、変更した値を Palette Table へ書き出しています。つまり、VDP の機能ではないのです。VDP の機能では無いため、Palette Table を VPOKE 命令で書き換えても、BLOAD"ファイル名",S でディスクから読み込んでも、パレットは変化しません。Palette Table の内容を実際のパレットに反映させたい場合は、COLOR=RESTORE を実行することになります。VDP がカラーパレットをどのように扱っているかは、別途 2.3. VDP へのアクセス詳細にて説明します。

Sprite Attribute Table, Sprite Generator Table に関しては、後述のスプライトにて説明します。

2.2.2. SCREENO:WIDTH 40 (TEXT1)

MSX-BASIC で SCREENO と呼ばれているモードです。

VDP の仕様書では TEXT1 という名前が付けられています。

VRAM を構成する要素を、表 2.2.2.1. にまとめました。

表 2.2.2.1. SCREENO(WIDTH40)の VRAM 要素

VRAMを構成する要素	概要
Pattern Generator Table	PCGの形状を定義する領域
Pattern Name Table	画面上のPCG配置を定義する領域
Palette Table	カラーパレットの値を保持する領域 (MSX2以降。MSX-BASICのみ)

各要素の意味は、SCREEN1の同名要素と同じ意味になります。

ご覧の通り、スプライト関連のテーブルがありません。このモードではスプライトを表示することができません。

Pattern Generator Table に パーツの形状情報を格納しているのは SCREEN1 と同じですが、SCREEN0(WIDTH4 0)では水平 6 ドット×垂直 8 ドットのパーツになります。1 バイト=1 ライン、1 ドット 1 ビットであることには違いありませんが、1 バイトのうち下位 2 ビットは無効である点が SCREEN1 と異なります。図 2.2.2.1-1.に SCREEN0(WIDTH4 0)の Pattern Generator Table の内容イメージを示します。

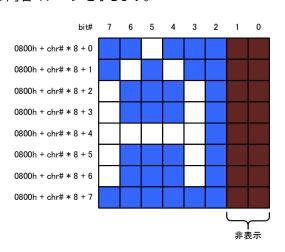


図 2.2.2.1-1. Pattern Generator Table の格納イメージ

右 2ドットが欠けていることを下記のプログラム(SCOPGT.BAS)で確認してみます。

100 SCREENO:WIDTH40:COLOR15,4,7:DEFINTA-Z

110 A=&H800+ASC("A")*8:D=0

- 120 FOR I=0 TO 7
- 130 D=(D/2)+&B10000000
- 140 VPOKE A+I,D
- 150 NEXT
- 160 A=&H800+ASC("B")*8:D=0
- 170 FOR I=0 TO 7
- 180 D=(D*2)+&B00000001
- 190 VPOKE A+I,D
- 200 NEXT
- 210 PRINT "ABABABAB"
- 220 END

このプログラムを実行した結果を、写真 2.2.2.1-1. に示します。

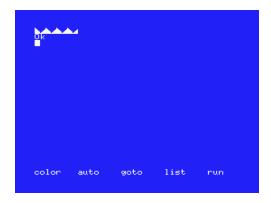


写真 2.2.2.1-1. SCREENO(WIDTH40)で右 2ドット欠け確認

AとBに図2.2.2.1-2.の形状を定義して、ABABABABと表示していますが、右2ドットが欠けているのでいびつな形になっているのが確認できます。

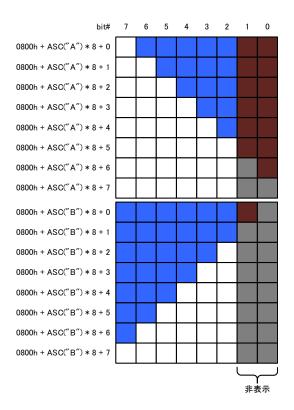


図 2.2.2.1-2. AとBに定義した形状

写真 2.2.2.1-1.の ABABABAB 表示部分を拡大したものを写真 2.2.2.1-2. に示します。

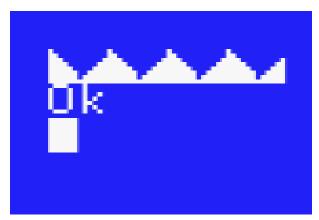


写真 2.2.2.1-2. 部分拡大

このように、Pattern Generator Table に格納する値の下位 2 ビットは、画面には何の影響も及ぼしません。VRAM としては存在しているので、値自体は記憶しています。

PCG の色は、VRAM ではなくコントロールレジスタ R#7 で全文字に対して一括して指定します。そのため、画面全体で前景と背景の 2 色しか使えません。R#7 の上位 4bit に前景色番号、下位 4bit に背景色番号を指定します。例えば、前景色に 1(黒)=&H1、背景色に 12(濃い緑)=&HC を指定するには写真 2.2.2.1-3.のようになります。



写真 2.2.2.1-3. 前景 1, 背景 12 に色変更

この色情報は VRAM には格納されていません。コントロールレジスタ R#7 のみです。

Pattern Name Table は図 2.2.2.1-3. に示しました。

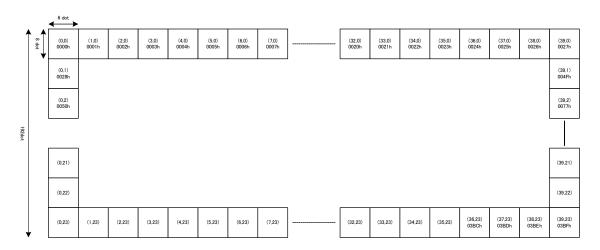


図 2.2.2.1-3. Pattern Name Table

SCREEN1 の Pattern Name Table と似ていますが、水平に並べられる文字数が 40 のときに文字で異なる点です。

LOCATE で指定する X, Y 座標と、表示したいパーツ番号を P とすれば、MSX-BASIC では下記の記述で Pattern N ame Table に書き込めます。

VPOKE Y*40+X, P

写真 2.2.2.1-4. に上記記述の実行例を示します。

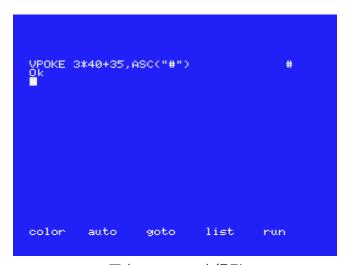


写真 2.2.2.1-4. 実行例

MSX-BASIC の WIDTH 命令は、BASIC の LOCATE 座標位置をずらしたり、PRINT の表示範囲を狭めたりする、いわば MSX-BASIC 用の制御命令です。Pattern Name Table は WIDTH 命令に影響されないのでご注意ください。

SCREENO(WIDTH40)は非常にシンプルで、VDP が用意する VRAM 上の領域は Pattern Name Table と Pattern Generator Table しか存在しません。

MSX2 以降では Palette Table が存在しますが、これは MSX-BASIC がソフトウェア的に用意している「読み出せないパレットレジスタのバックアップ」であるため、VDP としては関与していません。

2.2.3. SCREENO:WIDTH 80 (TEXT2)

このモードは、V9938/V9958 のみで利用可能です。

VDP の仕様書では TEXT2 という名前が付けられています。

VRAM を構成する要素を、表 2.2.3.1. にまとめました。

表 2.2.3.1. SCREENO(WIDTH80)の VRAM 要素

VRAMを構成する要素	概要
Pattern Generator Table	PCGの形状を定義する領域
Pattern Name Table	画面上のPCG配置を定義する領域
Palette Table	カラーパレットの値を保持する領域(MSX2以降。MSX-BASICのみ)
Blink Table	点滅の有無を指定する領域

パーツが 6dot × 8dot である点、Pattern Generator Table・Pattern Name Table・Palette Table の扱いに関しては、SCREENO(WIDTH40) と同じなので、詳細な説明はそちらを参照ください。

Pattern Name Table は、1 行 80 桁に増えているので、MSX-BASIC からのアクセス方法は下記のように変更になります。

VPOKE Y*80+X, P

Pattern Name Table のイメージを図 2.2.3.1. に示します。

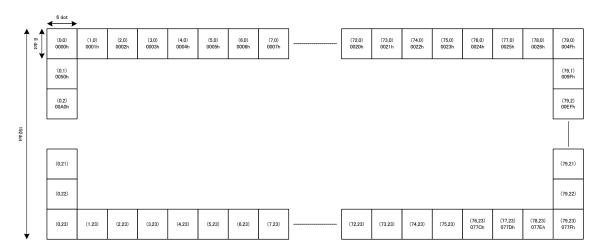


図 2.2.3.1. Pattern Name Table

Pattern Generator Table は、SCREENO(WIDTH40)では 0800h からでしたが、SCREENO(WIDTH80)では 1000h からに変更になります。アドレスが異なるのみで、使い方は SCREENO(WIDTH40)と同じです。

ここからは、SCREENO(WIDTH80)特有の Blink Table について説明します。

Blink Table は、各文字の点滅を指定する機能なのですが、パーツでは無く文字位置に紐付いて点滅指定が可能です。Blink Table を使うサンプルプログラム(SCOBLINK.BAS)を下記に示します。

```
100 SCREENO:WIDTH80:DEFINTA-Z:COLOR15,4,7
110 PRINT "ABCDE"
120 PRINT "ABCDE"
130 PRINT "ABCDE"
140 FORI=0T0239:VPOKE&H800+I,0:NEXT
150 X=0:Y=0:GOSUB 210
160 X=1:Y=1:GOSUB 210
170 X=3:Y=2:GOSUB 210
180 VDP(13)=&H6
190 VDP(14)=&H11
200 END
210 A=&H800+(X/8)+Y*10
220 B=2^(7-(X AND 7))
230 VPOKE A, VPEEK(A) OR B
240 RETURN
```

この実行結果を写真 2.2.3.1.に示します。



<u>写真 2.2.3.1. Blink Table を使った例</u>

140 行目は、Blink Table を 0 クリアしています。MSX-BASIC では Blink Table を使う命令が存在しないため、Blink Table は VRAM の初期値のままになっています。これをそのまま表示させてしまうと画面全体にランダムに点滅が出てしまうことがあるので、0 で埋めて綺麗にしています。

150 行目~170 行目では、Blink Table に書き込みをしています。210 行目のサブルーチンを呼んでいますが、このサブルーチンは、Blink Table の(X,Y)の位置に 1 を立てる処理となっています。つまり、(X,Y)の位置を点滅させるルーチンです。Blink Table の配置などについては後述します。

180 行目は、VDP(13) (コントロールレジスタ R#12 に対応) に書き込んでますが、このレジスタには点滅時の色を指定します。&H06 となっているので、前景色は 0(透明)、背景色は 6(赤)となっています。ちなみに、0(透明)を指定した場合は、VDP(7) (コントロールレジスタ R#7) の背景色で指定した色になります。VDP(7) でも 0 が指定されている場合は、0番のパレットの色になります。

190 行目は、VDP(14) (コントロールレジスタ R#13 に対応)に書き込んでいますが、点滅周期を指定しています。上位 4bit が R#12 で指定した色が表示される時間、下位 4bit が R#7 で指定した色が表示される時間です。両方とも単位は 1/6 秒なので、&H66 とすれば、1 秒単位で R#12, R#7 の色が切り替わることになります。作用するのは Blink T able で 1 が指定されている位置のみです。周期に 0 を指定すると、無しになります。例えば、&H10 を指定すると、Blink Table が 1 になっている位置は、R#12 で指定された色になり、点滅はしません。特別な値として&H00 がありますが、&H00 を指定すると、R#7 で指定した色固定になります。

Blink Table の VRAM イメージを図 2.2.3.2. に示します。図 2.2.3.1.の Pattern Name Table と同じ座標系で、Pattern Name Table の 1 パーツに対応する情報は、1bit になっています。1byte で 8dot 分の情報を保持しており、上位ビットが左・下位ビットが右に配置されるようなマッピングになっています。

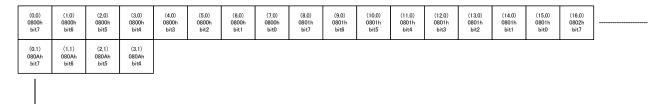


図 2.2.3.1. Blink Table

例えば 0800h に書き込むとき、&B10000000 を書き込むと、(0,0) が点滅します。&B01000000 を書き込むと (1,0) が点滅します。このように、2 進数表記したときの並びと一致している特徴があります。

[note]

MSX の CPU である Z80 はリトルエンディアン(下位が若い番地にマッピングされる)のシステムですが、VDP のドット位置と VRAM のビット並びに関してはビッグエンディアン的な並びになっています。おそらく、表示を司るデバイスなので、VDP 設計者は見た目と整合する方を選択したのだと思います。

2.2.4. SCREEN2 (GRAPHIC2)

このモードは、SCREEN1と似ていますが、SCREEN1とは下記の点で異なります。

- (1) 画面を上・中・下の3つに分割し、それぞれで256パーツの形状定義が可能
- (2) 8ドット×8ドットの各パーツの各ラインごとに自由な2色を設定可能

(1)の特徴ですが、水平 32 パーツ、垂直 8 パーツの領域で分割されています。説明の便宜上これらの名前を、(0,0)-(31,7)の上領域、(0,8)-(31,15)の中領域、(0,16)-(31,23)の下領域とします。Pattern Name Table のサイズは SCRE EN1 と同じですが、これを上領域・中領域・下領域に分割しているので、図 2.2.4.1-1.のような対応関係になります。

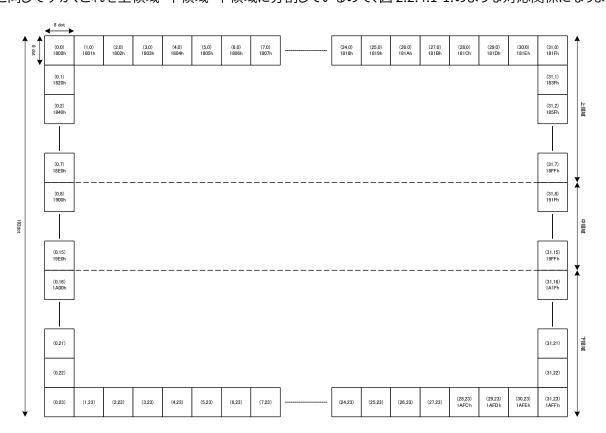


図 2.2.4.1-1. SCREEN2 の上中下分割イメージ

上領域・中領域・下領域のそれぞれの領域は、32×8のサイズですが、これは全部で256パーツとなります。一方で、パーツの形状定義も256パーツ可能なので、領域内をすべて違うパーツで敷き詰めることができます。MSX-BASIC

では、上領域・中領域・下領域のすべてに 0~255 のパーツを敷き詰めて、パーツの形状定義をいじることでビットマップグラフィックのような表現を実現しています。

上領域・中領域・下領域それぞれで 256 個のパーツ形状を定義できるため、当然ながらそれぞれの領域に対して P attern Generator Table が存在します。通常は、上領域は $0000h\sim07FFh$ 、中領域は $0800h\sim0FFFh$ 、下領域は $1000h\sim17FFh$ になっています。

MSX-BASIC で SCREEN2 を実行すると、Pattern Name Table には、0~255 を 3 回繰り返して設定してあります。

従って、グラフィック座標 (X,Y) として、X の取り得る範囲は 0~255、Y の取り得る範囲は 0~191 とした場合、下記の計算により、当該グラフィック座標(X,Y)のドットを含む VRAM アドレスが求められます。

A = (Y and 7) + (X and 248) + (Y and 248) * 32

X の下位 3bit は、1 バイトの VRAM 値のうち、何ビット目かを示す $0\sim7$ の値で、0 が MSB、7 が LSB に対応するため、対応する桁を 1 にするには、VPEEK(A) or ($2^{((7-X))}$ and 7) をすれば良いことがわかります。確認のためのサンプルプログラム (SC2LINE.BAS)を下記に示します。

100 SCREEN2: DEFINTA-Z

110 FORI=0T0191:X=I:Y=191-I:GOSUB130:NEXT

120 GOTO 120

130 A=(YAND7)+(XAND248)+(YAND248)*32

140 M=2^((7-X)AND7)

150 VPOKEA, VPEEK (A) ORM

160 RETURN

これを動かしてみたときのイメージを写真 2.2.4.1-1. に示します。

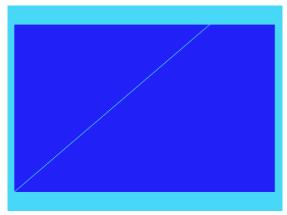


写真 2.2.4.1-1. Pattern Generator Table の書き換えによる線描画

130~160 行目がグラフィック座標 (X,Y) に点を描画するサブルーチンです。VRAM アドレス A を計算して、X 位置に対応する bit を 1 にしたマスク M を計算。 最後に VRAM のアドレス A に M を OR して点を描画しています。

簡単に残りを説明すると、100 行目は初期化。110 行目がメインループ。X を 0,1,2, ..., 191、Y を 191, 190, 189, ..., 0 と順に変えながら、上記の点の描画のサブルーチンを呼んで左下から右上へ伸びる直線を描画しています。120 行目はテキスト画面へ戻らないように無限ループしています。MSX-BASIC はプログラム終了時に SCREENO か 1 で ない場合、0 か 1 に戻す処理を入れてしまうため、せっかく描画した線が消えてしまいます。そのため、無限ループ待ちをして止めています。

Pattern Generator Table 1 (上領域用) の画面位置 (左上端)との対応関係のイメージを図 2.2.4.1-2.に示します。

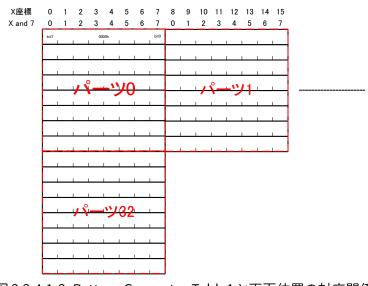


図 2.2.4.1-2. Pattern Generator Table1 と画面位置の対応関係

Pattern Name Table は、0, 1, 2, ... と連続する番号を順番に設定してあります。これは MSX-BASIC の内部で設定しています。従って左上隅の 8x8 ドットはパーツ 0 が配置されています。その右はパーツ 1。パーツ 0 の下にはパーツ 32 が配置されています。

X 座標の下位 3bit は、パーツの中の水平 8ドットのうちどこなのか?を示す値となります。X and 7 が下位 3bit の取り出しとなります。これは VRAM に書き込む値のビット位置を決定するのに使います。

X 座標の上位 5bit は、水平に並ぶ 8x8ドットパーツの中の左から何番目か?を示す値となります。X ¥ 8 が上位 5bit の取り出しとなります。これは Pattern Generator Table のアドレスを決定する要素の一つになります。Pattern Generator Table は、1 パーツ 8byte で構成されているので、パーツ番号を選ぶ値は 8 倍することでアドレスに変換できます。(X ¥ 8) * 8 は、下位 3bit を 0 にするものなので、(X and 248) と同じですね。

Y 座標の下位 3bit(bit2~0)は、パーツの中の垂直 8ドットのうちどこなのか?を示す値となります。Y and 7 が下位 3 bit の取り出しとなります。Pattern Generator Table 内で、1 パーツ内の垂直位置は連続アドレスになるため、この下位 3bit はそのままアドレスに使います。

Y座標の中位 3bit(bit5~3)は、上領域・中領域・下領域それぞれ垂直に8パーツ並んでいるかのパーツ位置になります。Y座標上位 2bit(bit7~6)は、上領域・中領域・下領域のどれかを示す値になります。3 つの領域の Pattern G enerator Table は必ず連続アドレスにマッピングされるため、bit7~bit3 の 5bit をまとめて扱っても問題ありません。水平に並ぶパーツは 32 パーツなので、1 つ下のパーツ番号は +32 であることから、bit7~bit3 を切り出した 5b it に対して 32 倍を掛ければパーツ番号に、さらに Patten Generator Table は 1 パーツ 8byte で構成されているので 8 倍でアドレスに変換されることが分かります。 $(Y \lor 8) * 32 * 8$ となりますね。 $(Y \lor 8) * 8 * 32$ と並べ替え、さらに $(Y \lor 8) * 32 * 8$ となります。

これらを踏まえて、再度アドレス計算の式を確認してみましょう。

A = (Y and 7) + (X and 248) + (Y and 248) * 32

さて、点は打てましたが、色の方は Color Table に格納されている値で決定されます。Color Table も上領域・中領域・下領域のそれぞれに存在していて連続アドレスにマッピングされています。通常、2000h にマッピングされています。上記サンプル(SC2LINE.BAS)では、Color Table に何も書き込んでいませんでしたが、この初期値がどうなっているのか確認するために、VRAM の内容を表示するように修正したものを下記(SC2LINE2.BAS)に示します。

```
100 SCREEN2:DEFINTA-Z
```

110 FORI=0T0191:X=I:Y=191-I:GOSUB140:NEXT

120 OPEN"GRP: "AS#1: PSET(0,8),15: PRINT#1, RIGHT\$("0"+HEX\$(VPEEK(&H2000)),2)

130 GOTO 130

140 A=(YAND7)+(XAND248)+(YAND248)*32

150 $M=2^{(7-X)}AND7$

160 VPOKEA, VPEEK (A) ORM

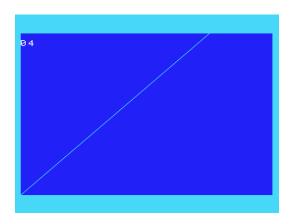
170 RETURN

&H2000は、左上隅の水平8ドットの色になりますが、初期状態はColor Table 全域が同じ値で埋められているのでこの1カ所のみ表示します。

追加したのは 120 行目。(0,8)を左上とする位置に VPEEK(&H2000)の値を 2 桁 16 進数で描画するコードです。

MSX-BASIC は、内部でグラフィックカーソルというグラフィック画面用の着目座標値を持っていて、座標指定を省略するとこの位置から描画する動作になっています。PSET でグラフィックカーソルを移動して、PRINT#1 でその位置から文字描画しているわけです。このとき PSET(0,0),15 とすると左上隅に 15 番の色で点を打ってしまって、VRAM & H2000 を書き換えてしまうので、少し下にずらして PSET(0,8),15 としています。

これを実行したイメージを写真 2.2.4.1-2.に示します。



<u>写真 2.2.4.1-2. &H2000 の内容を描画</u>

04h となっています。Color Table は、上位 4bit が「Pattern Generator Table で対応 bit が 1 の画素の色」、下位 4bit が「対応 bit が 0 の画素の色」に対応しています。この場合、1 は 0 番の色、0 は 4 番の色になっているわけです ね。0 は透明になるので、周辺色(写真では水色の領域)が透けて見えますので、線が水色になった挙動と一致します。

では次に、この線を描いたところの Color Table をいじってみましょう。

前景 (Pattern Generator Table で、対応 bit が 1 になっている画素)は 12(濃い緑),背景(同 0 になっている画素)は 1(黒)にしてみます。Color Table に書き込む値としては、&HC1 ですね。修正したプログラムを下記(SC2LINE3.B AS)に示します。

```
100 SCREEN2: DEFINTA-Z
```

- 110 FORI=0T0191:X=I:Y=191-I:GOSUB140:NEXT
- 120 FORI=0T0191:X=I:Y=191-I:GOSUB180:NEXT
- 130 GOTO 130
- 140 A=(YAND7)+(XAND248)+(YAND248)*32
- 150 $M=2^{(7-X)}AND7$
- 160 VPOKEA, VPEEK (A) ORM
- 170 RETURN
- 180 A=(YAND7)+(XAND248)+(YAND248)*32+&H2000
- 190 VPOKEA,&HC1
- 200 RETURN

これを実行したイメージを写真 2.2.4.1-3.に示します。

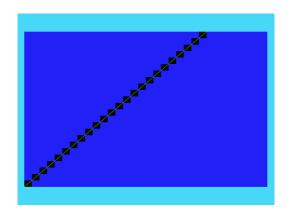


写真 2.2.4.1-3. Color Table に &HC1 を書き込む

水平連続8ドットにつき2色しか配色できないのがよく分かる動作だと思います。

Palette Table に関しては、SCREEN1と同様ですので説明は省略します。

Sprite 関連は、2.5. スプライトを参照ください。

MSX マガジン誌などで SCREEN1.5 という名前を見かけたことがある人も居ると思いますが、これは VDP としては S CREEN2 相当だけど、MSX-BASIC は SCREEN1 と誤解している状態のことを示しています。

MSX-BASIC は、SCREEN2 と認識している状態で MSX-BASIC の実行を終えると、実行前の画面モードへ戻す仕様になっています。しかし、VDP を直接制御して画面モードを変更したり、あるいは MSX-BASIC のワークエリアに存在する情報を書き換えることで、上記誤解の動作を実現しています。具体的には下記のようにします。フォントの形状定義などもあり、MSX-BASIC では遅すぎるので、今回はアセンブラを利用します。プログラムは下記(SC1P5.ASM)のとおりです。

```
SCREEN1.5 に切り替える
: ------
  2020/03/21 t.hara
ROM_FONT := 0x1BBF
FILVRM
         := 0 \times 0056
LDIRVM
         := 0x005C
CHGMOD
         := 0x005F
SCRMOD
          := 0xFCAF
PGT1
         := 0 \times 0000
PGT2
          := 0x0800
PGT3
         := 0 \times 1000
         := 0x2000
COLT
PNT
         := 0x1800
set_screen_1p5::
          ; SCREEN2 へ切り替える
          ld a, 2
          call CHGMOD
          ; MSX-BASICを「SCREEN1」だと誤認させる
          ld
                a, 1
          ld
                [SCRMOD], a
          ; Pattern Generator Table にフォントを転送する
                hl, ROM_FONT
          ld
          ld
                de, PGT1
                bc, 8*256
          ld
          call
                LDIRVM
          ld
                hl, ROM_FONT
```

```
ld
        de, PGT2
ld
        bc, 8*256
call
        LDIRVM
ld
        hl, ROM_FONT
ld
        de, PGT3
ld
        bc, 8*256
call
        LDIRVM
; Color Table に色を書き込む
ld
        hl, COLT
                         ; 前景: 15, 背景: 4
ld
        a, 0xF4
ld
        bc, 0x800*3
call
        FILVRM
; Pattern Name Table に ' ' を敷き詰める
        hl, PNT
        a, ' '
bc, 32*24
ld
ld
        FILVRM
call
ret
```

これを実行する BASIC プログラムを下記(SC1P5.BAS)に示します。

```
100 CLEAR100,&HD7FF:SCREEN1:DEFINTA-Z
110 FORI=0T0&H44:READD:POKE&HD800+I,D:NEXT
120 DEFUSR0=&HD800:A=USR(0)
130 END
140 DATA &H3E,&H02,&HCD,&H5F,&H00,&H3E,&H01,&H32,&HAF,&HFC,&H21,&HBF,&H1B,&H11,&H00,&H00
150 DATA &H01,&H00,&H08,&HCD,&H5C,&H00,&H21,&HBF,&H1B,&H11,&H00,&H08,&HCD
160 DATA &H5C,&H00,&H21,&HBF,&H1B,&H11,&H00,&H08,&HCD,&H5C,&H00,&H21,&H00
170 DATA &H20,&H3E,&HF4,&H01,&H00,&H18,&HCD,&H56,&H00,&H21,&H00,&H18,&H3E,&H20,&H01,&H00
180 DATA &H03,&HCD,&H56,&H00,&HC9
```

140~180 行目にある数字の羅列は、上記 SC1P5.ASM のアセンブル結果なので、SC1P5.ASM が無くても動作します。とりあえず &HD800~ に配置したので、RAM16KB の機種でも動作すると思います。別の番地に配置しても動作しますので、100 行目の&HD7FF,110 行目の&HD800 を必要に応じて修正してください。RAM8KB の機種の場合、プログラムをシェイプアップする必要があると思います。わかりやすさ重視で書いているので、やっている内容にしては長いプログラムになっています。

実行すると SCREEN1.5 になります。

注意する点は、MSX-BASIC は BASIC のプログラム入力時に、カーソルのパーツ(パーツ番号 255)の形状を頻繁に更新しています。カーソルが重なった位置は、文字が反転したように見えますが、これは MSX-BASIC が反転した形状をパーツ 255 にセットして、Pattern Name Table は 255 を設定することで反転したような表示にしています。上記プログラムの実行後は、実際は SCREEN2 の VDP 設定なのだけども、MSX-BASIC は SCREEN1 だと認識している状態のため、カーソル形状も SCREEN1 の Pattern Generator Table に一致する Pattern Generator Table 1 (上領域)しか設定されません。中領域・下領域のパーツ 255 はブランクのままなので、カーソルが見えなくなってしまいます。

同様の理由で、INSキーを押して挿入モードにした時のカーソル形状なども上領域しか追従しません。

中領域と下領域のパーツ 255 を白い■にしておけば、反転表示や挿入モードカーソルはないけどもカーソル位置を見失うことはないですね。必要であれば、各自やってみてください。

2.2.5. SCREEN3 (MULTI COLOR)

1 画面を 水平 64ドット、垂直 48ドットで表現するモードです。このモードの 1ドットは SCREEN0,1,2 の 4ドット×4 ドットのサイズに相当します。かなりドットが粗いですが、任意の位置に好きな色を配置できます。この大きなドットを水平 2ドット、垂直 8ドットの縦長のブロックを1パーツとして扱っています。さらに1パーツは水平2ドット、垂直2ドット単位で4つに分解されていて、上から順に A,B,C,D とすると、Y 座標の下位 3bit が 0 か 1 の場合は A, 下位 3bit が 2 か 3 の場合は B, 4 か 5 の場合は C, 6 か 7 の場合は D が表示される特殊な構造になっています。Pattern Name T able は、この 4 つそれぞれ独立して指定できるので、水平 32 パーツ、垂直 24 パーツの 768 パーツで画面全体を覆い、グラフィック画面の様相を実現しています。おそらく、SCREEN2 の演算回路とある程度回路を共通化するためにこのような構造になっているのだと思います。

Pattern Generator Table の 1byte が、2画素の情報を保持しており、1 パーツは連続する 8byte で構成されています。1byte の内容は、上位 4bit に左の画素の色、下位 4bit に右の画素の色を指定します。

MSX-BASIC では、Pattern Name Table は、0, 1, 2, ...31, 0, 1, 2, ...31, 0, 1, ..., 191 と、0~31 の連番を 4 回繰り返して格納、次に 32~63 の連番を 4 回繰り返して格納、としているため、ドットの位置を示す (X,Y) から、VRAM アドレス (Pattern Generator Table)を求める式は下記のようになります。

 $(X \neq 2) * 8 + (Y \text{ and } 7) + (Y \text{ and } 248) * 32$

このアドレスに対して、X and X が X なら上位 X 4bit、X and X が X なら下位 X 4bit に所望の値を書き込むことで、点を打つことができます。画面イメージを図 X 2.2.5.1.に示します。

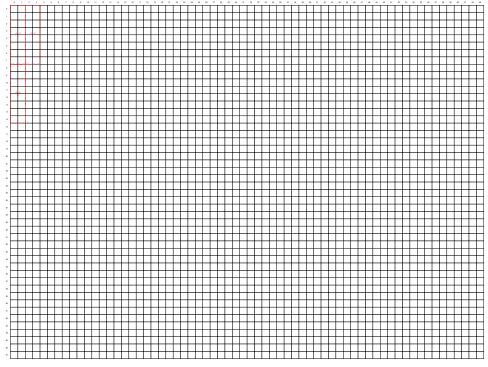


図 2.2.5.1. SCREEN3 の画面イメージ

赤枠で囲われている水平 2 画素、垂直 8 画素が 1 パーツに相当します。このパーツが水平 32 個、垂直 6 個並んでいます。パーツは 256 種類ありますが、このパーツを画面上にどのように配置するかを決めるのが Pattern Name T able です。Pattern Name Table は、0800h~の 192byte になります。MSX-BASIC では、0800h には 0,0801h には 1, ...,08BFh には 191 と、連番が格納されます。

この各パーツの形状を決めるのが Pattern Generator Table になります。Pattern Generator Table は、0000h~の 2048byte になります。1 パーツ 8byte で、256 パーツ定義できます。0~191 のパーツしか使われていないため、6 4 個のパーツが未使用の状態です。Pattern Generator Table に書き込む 1byte の値の中身のイメージを図 2.2. 5.2. に示します。



MSX-BASIC と同じパーツの配置であれば、先ほどの式で、画面上のグラフィック座標 (X,Y)に対応する Pattern Generator Table のアドレスを求めることができます。

では、実際に左上から右下へ直線を描画してみましょう。サンプルプログラム(SC3LINE.BAS)を下記に示します。

100 COLOR15,4,7:SCREEN3:DEFINTA-Z:C(0)=&HC4:C(1)=&H4C

110 FORI=0T047:X=I:Y=I:GOSUB130:NEXT

120 GOTO 120

130 $A=(X\setminus 2)*8+(YAND7)+(YAND248)*32$

140 M=2^((7-X)AND7)

150 VPOKEA, C(XAND1)

160 RETURN

この実行結果を、写真 2.2.5.1. に示します。

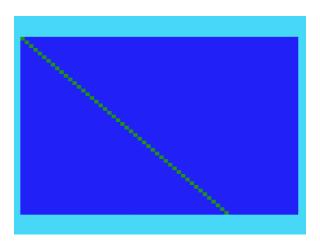


写真 2.2.5.1. (0,0)-(47,47) に &HC の直線を描画

100 行目の C(0) は X が偶数だった場合、つまり Pattern Generator Table の上位 4bit にターゲットの座標が存在する場合に VRAM に書き込む値です。今回、&HC の線を描きたいので、&HC? となるわけですが、COLOR15,4,7と初期化しているため、描画領域は初期状態で &H4 で塗りつぶされています。これを壊さないために?は 4 を入れておきます。従って C(0)=&HC4 です。C(1)は X が奇数だった場合、つまり Pattern Generator Table の下位 A bit にターゲットの座標が存在する場合に VRAM に書き込む値になるため、C(0) に対して上位と下位が入れ替わった値にしておきます。従って C(1)=&H4C となります。この数値の意味が分からなかった場合は、実際に値を変えたらどのように挙動が変化するか観察してみると良いと思います。

MSX-BASIC の SCREEN3 でのグラフィック表示は、基本的に Pattern Generator Table の値を書き換えるだけで 実現するため、VPOKE 以外に Pattern Name Table を変更するような命令は存在しません。VPOKE 命令で VRAM に直接書き込めば Pattern Name Table も変わるため、ちょっとした変わったこともできます。

先ほどのサンプルプログラム(SC3LINE.BAS)の実行後の画面左上を拡大したイメージを図2.2.5.3.に示します。

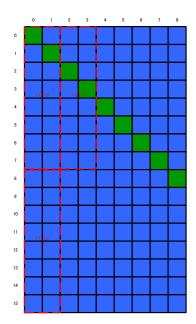


図 2.2.5.3. SC3LINE.BAS 実行後左上拡大イメージ

左上隅の水平2画素・垂直8画素の縦長の領域がパーツ0に対応しています。これは、Pattern Generator Table のパーツ 0 に記録されているビットマップを表示していて、かつ Pattern Name Table の先頭番地には 0 と書かれていることになります。

次にすぐ右隣の 2×8 の縦長の領域にはパーツ1が表示されています。これも Pattern Generator Table のパーツ 1 に記録されているビットマップを表示していて、かつ Pattern Name Table の 2 バイト目が 1 と書かれていること によります。

次にパーツ0のすぐ下は、同様にパーツ32に対応しています。

Pattern Name Table を書き換えて、パーツ1とパーツ32の位置にもパーツ0を配置してみましょう。そのサンプルプログラム(SC3LINE2.BAS)を下記に示します。

- 100 COLOR15,4,7:SCREEN3:DEFINTA-Z:C(0)=&HC4:C(1)=&H4C
- 110 FORI=0T047:X=I:Y=I:GOSUB140:NEXT
- 120 VPOKE&H801,0:VPOKE&H820,0
- 130 GOTO 130
- 140 $A=(X\setminus 2)*8+(YAND7)+(YAND248)*32$
- 150 $M=2^{(7-X)}AND7$
- 160 VPOKEA, C(XAND1)
- 170 RETURN

120 行目で Pattern Name Table を書き換えているわけですが、VPOKE&H801,0 は、もともとパーツ1の上端2x2 が配置されている位置にパーツ 0 の上端2x2を表示せよという意味。VPOKE&H820,0 は、もともとパーツ 0 だった場所なので、この書き込みで表示は変化しません。

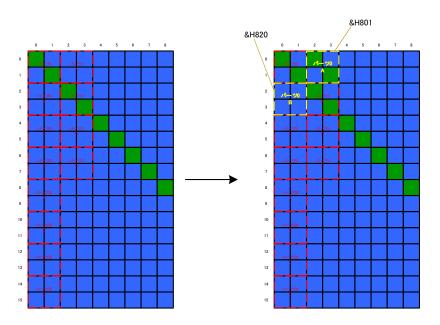
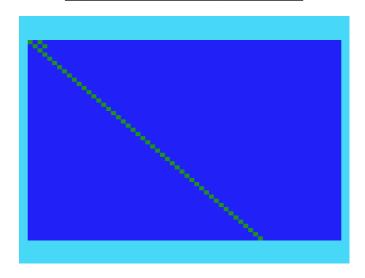


図 2.2.5.4. SC3LINE2.BAS 実行イメージ



<u>写真 2.2.5.2. VRAM の&H801, &H820 の2カ所に 0 を書き込んだ後</u>

同じパーツ番号であっても、Y 座標によってパーツのどの部分が表出するかが変化するため、&H800, &H801 に対応する左右に並ぶ位置の (0,0)-(1,1) のブロックと、(2,0)-(3,1) のブロックとは同じ表示になりますが、Y 座標が異な

る (0,0)-(1,1) と (0,2)-(1,3) では、同じパーツ 0 でも、パーツ 0 の A,B,C,D のどこが表示するかが異なるため、同じ繰り返し表示にはなりません。

このように、ややこしい配置の画面モードのため、あまり活用されているケースを見かけませんが、MSX1(TMS9918)で周囲のドットの状況に影響されずにドットごとに好きな色を配置できるのはこのモードだけです。使い方次第では、面白いコンテンツを実現できるかもしれませんね。

次に MSX-BASIC での座標の取り扱いに関する注意点です。MSX-BASIC の SCREEN3 で PSET や LINE のようなグラフィック描画命令を使うときに使用する座標系は、画面全体を水平 256ドット・垂直 192ドットと見なした SCREEN 2 と同じ座標系になっていることに注意しなければなりません。PSET(0,0),15:PSET(1,0),2 とやると、画面左上の隅の同じドットに色 15 を描画した後に色 2 を描画してしまいます。画面全体を 水平 64ドット・垂直 48ドットの座標系の値は Xと Y それぞれ 4 倍した値を指定しなければなりません。そのイメージが分かるサンプルプログラム(SC3PTN. BAS)を下記に示します。

```
100 COLOR15,4,7:SCREEN3:DEFINTA-Z

110 FORI=0T015:PSET((IAND1)*4,(I\2)*4),I:PSET(((IAND1)+2)*4,(7-(I\2))*4),I:NEXT

120 GOTO 120
```

このサンプルの実行結果を写真 2.2.5.3.に示します。



写真 2.2.5.3. SC3PTN.BAS の実行結果

次に Pattern Name Table の理解を深めるために、このサンプル(SC3PTN.BAS)をいじって動作を見てみましょう。

Pattern Name Table の先頭の 32byte をすべて 0 にするプログラム(SC3PTN2.BAS)を下記に示します。

100 COLOR15,4,7:SCREEN3:DEFINTA-Z

110 FORI=0T015:PSET((IAND1)*4,(I\2)*4),I:PSET(((IAND1)+2)*4,(7-(I\2))*4),I:NEXT

120 FORI=&H800TO&H81F:VPOKEI,0:NEXT

130 GOTO130

この実行結果を写真 2.2.5.4.に示します。

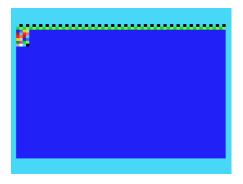


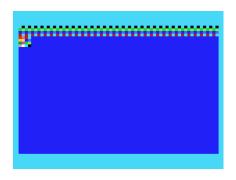
写真 2.2.5.4. SC3PTN2.BAS の実行結果

左上隅の2ドット×2ドットのブロックが、その右へ31個複製されたことが分かります。

次に Pattern Name Table の先頭 64byte を 0 フィルするように修正したプログラム(SC3PTN3.BAS)を下記に示します。

```
100 COLOR15,4,7:SCREEN3:DEFINTA-Z
110 FORI=0T015:PSET((IAND1)*4,(I\2)*4),I:PSET(((IAND1)+2)*4,(7-(I\2))*4),I:NEXT
120 FORI=&H800TO&H83F:VPOKEI,0:NEXT
130 GOT0130
```

この実行結果を写真 2.2.5.5.に示します。



<u>写真 2.2.5.5. SC3PTN3.BAS の実行結果</u>

Pattern Name Table の先頭 32byte・その次の 32byte は、ともに 0 で埋められているのに、先頭 32byte に対応する領域は、左上隅の2ドット×2ドット、その次の 32byte に対応する領域は、左上隅の2ドット×2ドットのすぐ下の2 ドット×2ドットが複製された状態になっています。このように、同じパーツ番号であっても、描画対象となる Pattern Generator Table の対応位置が異なるのです。Pattern Generator Table の1パーツ分の領域を切り出したイメージを図 2.2.5.5に示します。

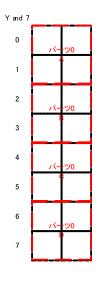


図 2.2.5.5. Pattern Generator Table の1パーツ分

Y and 7 で示される 0, 1, 2, ..., 7 は VRAM アドレスに相当します。これを連続する2個ペアにした 0, 1 を A。 A0、A1、A2、A3 を A3 を A3、A5 を A5 を A5 を A5 を A6、A7 を A7 と A8 と A9 の A9 の

従って、Pattern Name Table をすべて 0 フィルすると、垂直 8 画素を繰り返したイメージになります。その確認プログラム(SC3PTN4.BAS)を下記に示します。

```
100 COLOR15,4,7:SCREEN3:DEFINTA-Z
110 FORI=0T015:PSET((IAND1)*4,(I\2)*4),I:PSET(((IAND1)+2)*4,(7-(I\2))*4),I:NEXT
120 FORI=&H800TO&HAFF:VPOKEI,0:NEXT
130 GOT0130
```

この実行イメージを写真 2.2.5.6.に示します。

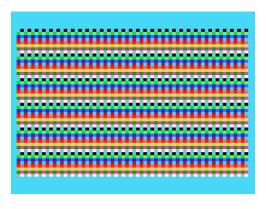


写真 2.2.5.6. SC3PTN4.BAS の実行結果

2.2.6. SCREEN4 (GRAPHIC3)

このモードは、TMS9918(MSX1)では利用できません。V9938/V9958で利用可能です。ほぼ SCREEN2(GRAPHIC2) と同じですが、スプライトがスプライトモード 2 になっている点のみが異なります。そのため、Pattern Name Table, Pattern Generator Table, Color Table については 2.2.4. SCREEN2 (GRAPHIC2)を、スプライトについては 2.5.2. スプライトモード 2 の説明をご覧ください。

また、CPU からの VRAM アクセスにおけるアドレスオートインクリメントは、SCREENO~3 では TMS9918との互換性のため、03FFFH の次は 00000H に戻りますが、SCREEN4 では 03FFFH の次は 04000H に進む点が異なります。つまり、オートインクリメントによって R#14 で管理されている上位アドレスビットが影響を受けるかどうかが異なります。

SCREEN2 のところで、SCREEN1.5 について説明しましたが、同様のことを SCREEN4 を使っても実現できます。SCR EEN1.5 のような俗称を知らないので、ここでは仮に SCREEN1.75 と呼ぶことにします。

Sprite Attribute Table のアドレスは、SCREEN1 と異なるのですが、BASE()システム変数により管理されているので、PUT SPRITE 命令、SPRITE\$()システム変数は問題なく使えます。しかしながら、色を指定する引数は無効になります。色は Sprite Color Table に書き込まねばなりませんが、MSX-BASIC は SCREEN1 (スプライトモード 1)だと思い込んでいるので、Sprite Color Table も存在していないものとして扱っています。そのため、Sprite Color Table を書き換える命令 (COLOR SPRITE() 等) は使えません。

 ROM_FONT := $0 \times 1BBF$

FILVRM := 0×0056 LDIRVM := $0 \times 005C$ CHGMOD := $0 \times 005F$ SCRMOD := $0 \times FCAF$

PGT1 := 0x0000
PGT2 := 0x0800
PGT3 := 0x1000
COLT := 0x2000
PNT := 0x1800

set_screen_1p5::

```
; SCREEN4 へ切り替える
ld
        a, 4
call
        CHGMOD
; MSX-BASICを「SCREEN1」だと誤認させる
ld
        a, 1
ld
        [SCRMOD], a
; Pattern Generator Table にフォントを転送する
ld
        hl, ROM_FONT
ld
        de, PGT1
ld
        bc, 8*256
call
        LDIRVM
        hl, ROM_FONT
ld
ld
        de, PGT2
ld
        bc, 8*256
call
        LDIRVM
ld
        hl, ROM_FONT
ld
        de, PGT3
ld
        bc, 8*256
call
        LDIRVM
; Color Table に色を書き込む
ld
        hl, COLT
        a, 0xF4
ld
                        ;前景: 15, 背景: 4
ld
        bc, 0x800*3
call
        FILVRM
; Pattern Name Table に ' ' を敷き詰める
ld
        hl, PNT
ld
        a, ''
        bc, 32*24
ld
        FILVRM
call
ret
```

これを実行する BASIC プログラムを下記(SC1P75.BAS)に示します。

```
100 CLEAR100,&HD7FF:SCREEN1:DEFINTA-Z
110 FORI=0T0&H44:READD:POKE&HD800+I,D:NEXT
120 DEFUSRO=&HD800:A=USR(0)
130 END
140 DATA &H3E,&H04,&HCD,&H5F,&H00,&H3E,&H01,&H32,&HAF,&HFC,&H21,&HBF,&H1B,&H11,&H00,&H00
150 DATA &H01,&H00,&H08,&HCD,&H5C,&H00,&H21,&HBF,&H1B,&H11,&H00,&H08,&HCD,&H5C,&H00,&HCD,&H5C,&H00,&H10,&H01,&H00,&H08,&HCD,&H5C,&H00,&H21,&H00
```

170 DATA &H20,&H3E,&HF4,&H01,&H00,&H18,&HCD,&H56,&H00,&H21,&H00,&H18,&H3E,&H20,&H01,&H00 180 DATA &H03,&HCD,&H56,&H00,&HC9

この実行後に BASIC 命令のインライン実行で左上にスプライトを表示してみた画面を写真 2.2.6.1.に示します。

```
ii Ok

vpoke &H1c01,&H0C
Ok
vpoke &H1c02,&H0A
Ok
put sprite0,(0,0),15,0
Ok
vpoke &H1c00,&H0F
Ok
vpoke &H3800, &HFF
Ok
sprite$(0)="abcdefg"
Ok
color sprite(0)=15
Illegal function call
Ok
color auto goto list run
```

写真 2.2.6.1. SCREEN1.75 の動作イメージ

2.2.7. SCREEN5 (GRAPHIC4)

このモードは、TMS9918では利用できません。V9938/V9958で利用可能です。

V9938 から搭載されたビットマップグラフィックを扱うモードで、MSX2 以降のゲームで最も多く使われているモードだと思います。水平 256 ドット、垂直 212 ドットになります。

巨大な Pattern Name Table (0000h~)にビットマップ情報が格納されていて、水平2ドットペアが 1byte に収まっています。上位 4bit が左ドット、下位 4bit が右ドットに対応しています。左上から右に向かって、右端に到達すると、すぐ下のラインの左端から右へ・・・と素直な並びになっています。Pattern Name Table だけでグラフィック表示を構成しています。

VRAM を構成する他の要素は、Sprite Color Table (7400h~), Sprite Attribute Table (7600h~), Sprite Gener ator Table (7800h~) のスプライト系と、MSX-BASIC が用意する Palette Table (7680h~) のみです。スプライトは、スプライトモード2になりますので、2.5.2. スプライトモード 2 を参照ください。 Palette Table に関しては、MSX-BASIC が COLOR=(n,r,g,b)の結果を書き出しているだけのデータ置き場なので、ここに書き込んだところでパレットが変化するわけではないのは他のモードと同じです。

ビットマップ表示によってリッチな表示ができるようになった反面、I/O アクセス経由の VRAM 書き込みでは VDP の最高スループットで書き込んだとしても限界があります。扱う情報量に対して I/O ポートのアクセス帯域が細すぎて、ゲームなどに十分なデータ転送を賄いきれません。これを補うために、VDP には VDP コマンドという機能が追加されています。VDP コマンドについては別途 2.6. VDP コマンドにて説明したいと思います。

ここでは、Pattern Name Table について説明します。Pattern Name Table と画面のドットの対応関係のイメージを図 2.2.7.1.に示します。

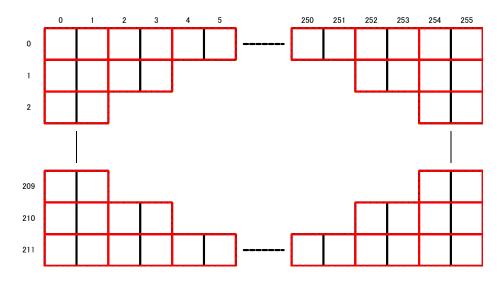


図 2.2.7.1. 画面上のドットと Pattern Name Table の対応関係

図 2.2.7.1.の赤い点線が Pattern Name Table の 1byte に相当します。黒い四角が1ドットに相当します。このように 隣り合う2ドットが 1byte に対応しています。Pattern Name Table 上の 1byte の上位 4bit が左ドットの色を示すパレット番号、下位 4bit が右ドットの色を示すパレット番号になります。そのイメージを図 2.2.7.2.に示します。



図 2.2.7.2. Pattern Name Table の 1byte のビットマップ

Pattern Name Table の先頭 1byte は、(0,0)と(1,0) のペアが対応しています。次の 1byte は、(2,0)と(3,0)のペア。 次の 1byte は、(4,0)と(5,0)のペア、となります。(X,Y)に対応するアドレスは、下記の式で示されます。

 $(X \neq 2) + (Y * 128)$

SCREEN3 と比べれば非常にシンプルで分かりやすいですね。X and 1 が 0 なら上位 4bit, X and 1 が 1 なら下位 4bit が対応しています。

では、実際に VRAM に書き込んでみましょう。左上から右下へ斜め線を描くサンプル (SC5LINE.BAS)を下記に示します。

100 DEFINTA-Z:COLOR15,4,7:SCREEN5:C(0)=&HC4:C(1)=&H4C

110 FORY=0T0211:X=Y\2:G0SUB130:NEXT

120 GOTO120

130 $A=(X\setminus 2)+(Y*128):VPOKEA,C(XAND1):RETURN$

写真 2.2.7.1. にこのサンプル(SC5LINE.BAS)を動かした結果の画面を示します。

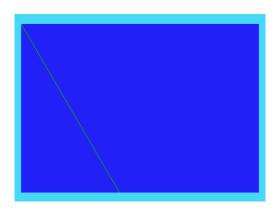


写真 2.2.7.1. SC5LINE.BAS の実行結果

MSX-BASIC では、SET PAGE 命令で表示や描画先を切り替えられます。VRAM64KB の機種では 2 ページ、128KB の機種では 4 ページから選択して指定できます。VDP の Pattern Name Table のアドレスは、実際に表示されている画面 (つまり SET PAGE 命令では、第1引数の Display Page) に対応しており、これは VDP コントロールレジスタを書き換えることでアドレスを変更できます。また、描画先 (同、第2引数の Active Page) は、何を表示しているかにかかわらず、更新先なので VDP コマンドで所望の座標へ描画されるように指定するのみです。Pattern Name Table のアドレス指定の方法については、2.4.1. コントロールレジスタで説明します。

2.2.8. SCREEN6 (GRAPHIC5)

このモードは、V9938/V9958 のみで利用可能です。

VRAM を構成する要素の配置は、SCREEN5と同じです。異なるのは画面の水平解像度が 512 に倍増して、代わりに1画素 2bit に半減している点です。1byte で水平 4ドットを構成しています。図 2.2.8.1.に 1byte の構成を示します。



図 2.2.8.1. Pattern Name Table の 1byte のビットマップ

画素値は 0~3 の4種類しかないので、カラーパレットも 0~3 の4種類しか使いません。4~15 のカラーパレットは未使用です。

Pattern Name Table のアドレス計算は、SCREEN5 に対して水平の画素数が増えたことと、1byte が 4ドットになったことで、X 座標の項のみ変化します。

 $(X \neq 4) + (Y * 128)$

では、実際に VRAM に書き込んでみましょう。左上から右下へ斜め線を描くサンプル (SC5LINE.BAS)を下記に示します。3番の色で斜め線入れるサンプル (SC6LINE.BAS)です。

100 DEFINTA-Z:COLOR3,0,0:SCREEN6:C(0)=&HC0:C(1)=&H30:C(2)=&H0C:C(3)=&H03

110 FORY=0T0211:X=Y\2:GOSUB130:NEXT

120 GOT0120

130 $A=(X\setminus 4)+(Y*128):VPOKEA,C(XAND3):RETURN$

写真 2.2.8.1. にこのサンプル(SC6LINE.BAS)を実行した結果を示します。



<u>写真 2.2.8.1. SC6LINE.BAS の実行結果</u>

2.2.9. SCREEN7 (GRAPHIC6)

このモードは、V9938/V9958の VRAM128KB の機種のみで利用可能です。

この画面モードは、水平 512ドット、垂直 212ドットの高解像度グラフィックモードになります。1ドット 16 色使えるので、 SCREEN5 と SCREEN6 のいいとこ取りのようなスペックですが、その分 VRAM の使用量が SCREEN5 や 6 と比べて 倍増していることに注意しなければなりません。

また、SCREEN7 以上の画面モードでは、VRAM として使用している DRAM の利用方法が変化します。このあたりは、3. 解析で詳しく解説します。

Pattern Name Table の 1byte は、SCREEN5 と同じで、図 2.2.9.1.の構成になります。



図 2.2.9.1. Pattern Name Table の 1byte のビットマップ

SCREEN5 は、水平 256ドットで、1byte が 2ドットを構成するので、1 ラインは 128byte でした。

SCREEN7 は、水平 512 ドットで、1 byte が 2 ドットを構成するので、1 ラインは 256 byte になります。従って、グラフィック座標 (X,Y)に対応する Pattern Name Address のアドレス計算は、下記のようになります。

(X + 2) + (Y * 256)

下記に直線を描画するサンプル(SC7LINE.BAS)を示します。

100 DEFINTA-Z:COLOR15,4,7:SCREEN7:C(0)=&HC4:C(1)=&H4C

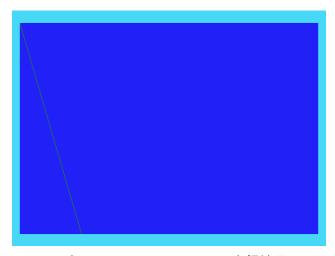
110 FORY=0T0211:X=Y\2:G0SUB130:NEXT

120 GOTO120

130 $A!=(X\setminus 2)+(Y\times 256):VPOKEA!,C(XAND1):RETURN$

SCREEN7 の1画面は 32767byte を越えているので、アドレス計算をすると 32768 以上の値が発生します。MSX-BA SIC の整数型変数は -32768~32767 の範囲しか採れませんので、オーバーフローが発生しないように 130 行目の A は!を付けて単精度実数型にしてあります。

写真 2.2.7.1. にこのサンプル(SC7LINE.BAS)を動かした結果の画面を示します。



<u>写真 2.2.7.1. SC7LINE.BAS の実行結果</u>

2.2.10. SCREEN8 (GRAPHIC7)

このモードは、V9938/V9958 のみで利用可能です。

この画面モードは、水平 256ドット、垂直 212ドットのグラフィックモードになります。1ドット 256 色使えますが、SCRE EN0~7 と異なり、カラーパレットではなく固定の 256 色です。VRAM の構成としては SCREEN7 と同じになります。

また、SCREEN7 以上の画面モードでは、VRAM として使用している DRAM の利用方法が変化します。このあたりは、3. 解析で詳しく解説します。

Pattern Name Table の 1byte は、1ドットに対応しており、図 2.2.10.1.の構成になります。



図 2.2.10.1. Pattern Name Table の 1byte のビットマップ

特徴的なのは、灰色が存在しないところです。赤と緑は $0\sim7$ の 8 通り。青は $0\sim3$ の 4 通りの階調を持っていて数値が大きい方が明るく、(R,G,B) = (7,7,3) が白、(R,G,B) = (0,0,0) が黒になります。赤・緑の階調と明るさの割合を表 2. 2.10.1.に、青の階調の明るさの割合を表 2.2.10.2に示します。

表 2.2.10.1. 赤・緑の、"階調"と"明るさの割合"の対応表

nk = m /+	
階調値	明るさの割合
0	0%
1	14.3%
2	28.6%
3	42.9%
4	57.1%
5	71.4%
6	85.7%
7	100%

表 2.2.10.2. 青の、"階調"と"明るさの割合"の対応表

階調値	明るさの割合
0	0%

1	33.3%
2	66.6%
3	100%

例えば、(R,G,B) = (2,2,1) の場合、明るさの割合としては (28.6%, 28.6%, 33.3%) となり、やや青みがかった灰色になります。

SCREEN8 は、水平 256 ドットで、1 byte が 1 ドットを構成するので、1 ラインは 256 byte になります。従って、グラフィック座標 (X,Y)に対応する Pattern Name Address のアドレス計算は、下記のようになります。

X + (Y * 256)

下記に直線を描画するサンプル(SC8LINE.BAS)を示します。

100 DEFINTA-Z:SCREEN8:COLOR255,0,0:CLS

110 FORY=0T0211:X=Y\2:GOSUB130:NEXT

120 GOTO120

130 A!=X+(Y*256):VPOKEA!,123:RETURN

この実行結果を写真 2.2.10.1.に示します。



写真 2.2.10.1. SC8LINE.BAS の実行結果

2.2.11. SCREEN9

このモードは、ハングル文字を表示するモードらしいですが、日本向け MSX では使用できません。私は詳細を知らないので割愛します。VDP にはこのモードに対応する専用のモードは存在しないので、ハングル版 MSX-BASIC がソフトウェア的に追加している機能だと思います。

2.2.12. SCREEN10 (GRAPHIC7, YJK+RGB mode)

このモードは、V9958のみで利用可能です。

この画面モードは、水平 256ドット、垂直 212ドットのグラフィックモードになります。Pattern Name Table サイズは S CREEN8 と同じですが、連続する 4byte が組になっており、4byte で 水平連続 4ドットを表現します。

Pattern Name Table の 4byte 組は図 2.2.12.1.の構成になっています。

X and 3	7	6	5	4	3	2	1	0
0		Υ	, 0 I	ı	A ₀		K _L	
1		Υ	, 1	ı	A ₁		K _H	1
2		Y	, 2	ı	A ₂		JL	1
3		Y	'3 	I	A_3		J _H	ı

図 2.2.12.1. Pattern Name Table の 4byte 組のビットマップ

YJK 方式と呼ばれる VDP 固有の方式で色を表現します。YJK から RGB への変換方法については SCREEN12 のところで詳しく説明します。

bit3 の A0~A3 ですが、各ドットにおけるパレットフラグになります。ここが 1 になっているドットは、対応する Yn をカラーパレット番号と見なして、そのカラーパレットの色になります。0 になっているドットは、Yn は輝度値になります。bit7~bit3 の 5bit で 0~31 の輝度を表現しますが、bit3 は 0 なので実質 0,2,4, ..., 30 の 16 階調になります。

KH を上位 3bit, KL を下位 3bit とする 6bit の値 K と、JH を上位 3bit, JL を下位 3bit とする 6bit の値 J とで色相を表現しています。K と J は符号付きの値なので、それぞれの定義域は -32~31 の 64 通りになります。

16 階調×Kが 64 通り×Jが 64 通り = 65536 通り、65536 色も出るの?と思うかもしれませんが、残念ながらそうなりません。このあたりも、SCREEN12 のところで演算式を交えながら詳しく説明します。

[note]

一般に YUV 方式と呼ばれる色空間の表現方法が存在しますが、YUV→RGB の変換マトリクス演算では、変換係数にある程度の小数精度が必要になります。V9958 の時代は、除算回路は回路規模が大きすぎて使えない、乗算器も大きいので極力使いたくない、といった感じだと思います。変換マトリクスは定数行列を掛ける演算になるので、例えば小数8ビットの精度を持たせるのであれば、8ビット値を掛けて、右8ビットシフトするような演算になります。乗算器が必要になりますね。そこで、この「掛ける値」を2のN乗に近似してしまうことを考えたのでしょう。すると、乗算器は左シフトに置き換えられるようになります。左シフトは、回路上では配線だけなので追加回路は必要ありません。回路規模を抑えるための苦肉の策で生まれたのが YJK 方式なのではないかなと、私は想像しています。

2.2.13. SCREEN11 (GRAPHIC7, YJK+RGB mode)

このモードは、V9958のみで利用可能です。

VDPとしては SCREEN10と全く同じです。MSX-BASIC の挙動が異なります。

2.2.14. SCREEN12 (GRAPHIC7, YJK mode)

このモードは、V9958のみで利用可能です。

この画面モードは、水平 256ドット、垂直 212ドットのグラフィックモードになります。Pattern Name Table サイズは S CREEN8 と同じですが、連続する 4byte が組になっており、4byte で 水平連続 4ドットを表現します。

Pattern Name Table の 4byte 組は図 2.2.14.1.の構成になっています。

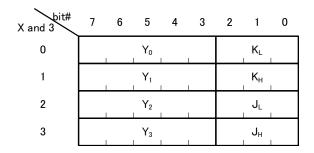


図 2.2.14.1. Pattern Name Table の 4byte 組のビットマップ

SCREEN10, 11 と同じ YJK 方式の画面モードになります。SCREEN10,11 と異なるのは、図 2.2.14.1.に記載の通り、A 0~A3 が無くなり、bit3 が Y のビットになっている点です。そのため、SCREEN12 では 32 階調になっています。

32 階調×K が 64 通り×J が 64 通り = 131072 通り、131072 色も使えるの?というと、残念ながら使えません。

使えない理由を理解するために、まず YJK から RGB への変換について説明します。

VDP は内部で YJK 値を RGB 値に変換して、同時に表示するスプライトや、SCREEN10,11 ならカラーパレット値と揃えて重ね合わせて、そこからモニターへの出力信号を生成しています。そのため、一端 RGB へ変換する課程を理解する必要があります。

YJK から RGB への変換は下記を用います。

R = Y + J

G = Y + K

B = 1.25 Y - 0.5 J - 0.25 K

この式を 符号付き右シフト演算子 >>, 符号付き左シフト演算子 <<, 下位 2bit 落として四捨五入する sround2() を使って書き換えると、下記のようになります。

R = Y + J

G = Y + K

B = sround2(((Y << 2) + Y) - ((J << 1) + K))

ここで定義域を考えてみます。Y は $0\sim31$, J と K は $-32\sim31$ です。Y=0 が 0%の輝度、Y=31 が 100%の輝度になるので、RGB の値域は、 $0\sim31$ になります。

そうすると、Y=0 は黒となり、色は無関係になります。Y=0 のときに J,K が 0 以外 (つまり色指定がある) だと、上記計算式では RGB は値域をはみ出してしまいます。例えば、(Y,J,K)=(0,-32,-32) の場合を考えてみましょう。

R = 0 + (-31) = -31

G = 0 + (-31) = -31

B = sround2(((0 << 2) + 0) - (((-32) << 1) + (-32))) = 24

R や G は -100%近い値、B に至っては 200%近い値になっています。当時の出力モニターはそういった指定を受けられないため、VDP は値域に収まるようにクリッピングします。クリッピング関数を CLIP(n) とすると、

R = CLIP(Y + J)

G = CLIP(Y + K)

B = CLIP(sround2(((Y << 2) + Y) - ((J << 1) + K)))

となります。従って、(Y,J,K)=(0,-32,-32)の場合は、(R,G,B)=(0,0,24) となります。0 が 0%, 31 が 100% なので、24=24/31=77%。77%の明るさの青になるわけです。

クリッピング関数の入出力特性を図2.2.14.2.に示します。

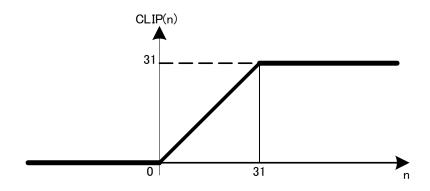


図 2.2.14.2. CLIP(n) の入出力特性

この CLIP()によって値が丸められることによって、複数の YJK が、一つの RGB に対応する組み合わせになるため、YJ K の組み合わせの数よりも表現可能な色数が少なくなることを示しています。

また、RGB の値域が各要素 0~31 の 32 通りだとすると、この組み合わせは 32 の3乗で 32768 通りありますが、Y,J, K が整数であることから RGB の取り得る全組み合わせを網羅できず、これよりも少ない数になります。具体的には、上記右シフト演算 >> によって小数部にはみ出したビットはカットされます。

このように、演算精度や値域の関係で値の丸め処理が入ることによって表現可能な色数が減っており、SCREEN12では 19268 色となっています。演算精度を上げればもう少し色数が増えたと思いますが、精度増加による回路規模増加のコストと、19268 色でも当時は自然画と呼べるくらいには多色だったことから、これで十分という判断が下されたのだと思います。

ちなみに、SCREEN10では12499色+16色パレットとなります。

現在のパソコンを使って色数を数える Python3 スクリプト(sc12colcnt.py)を下記に示します。

```
#!/usr/bin/env python3
# coding=utf-8

def clip( i ):
    if i < 0:
        return 0
    if i > 31:
        return 31
    return i

def sround2( i ):
```

```
if i < 0:
        return (i + 1) >> 2
    return (i + 2) >> 2
color_ref = {}
for y in range( 0, 32 ):
    for j in range( -32, 32 ):
       for k in range( -32, 32 ):
           r = clip(y + j)
           g = clip(y + k)
           b = clip(sround2((y << 2) + y - ((j << 1) + k)))
           color_ref[ ( r, g, b ) ] = True
print( "SCREEN12 COLOR NUM IS %d." % len( color_ref ) )
color_ref = {}
for y in range( 0, 32, 2 ):
    for j in range( -32, 32 ):
       for k in range( -32, 32 ):
           r = clip(y + j)
           g = clip(y + k)
           b = clip(sround2((y << 2) + y - ((j << 1) + k)))
           color_ref[ ( r, g, b ) ] = True
print( "SCREEN10/11 COLOR NUM IS %d." % len( color_ref ) )
(Y,J,K) = (0,-32,-32) が 77%の明るさの青であることを確認するサンプル(SC12BLUE.BAS)を下記に示します。
100 SCREEN12:COLOR255,0,0:CLS
110 FORX=1T0255STEP2:LINE(X,0)-(X,211),4:NEXTX
120 GOTO 120
```

写真 2.2.14.1.に SC12BLUE.BAS の実行結果を示します。

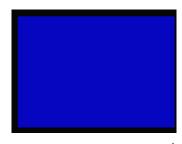


写真 2.2.14.1. SC12BLUE.BAS の実行結果

J, K は 2 の補数表現による符号付き整数となっています。Z80 の符号付きの数値と同じですね。

なので、-32 = &B100000, -31 = &B1000001, -30 = &B1000010, ..., -1=&B111111, 0=&B000000, 1=&B000001, ..., 30=&B011110, 31=&B011111 という対応になっています。

-32 は &B100000 なので、上位 3bit と下位 3bit は、それぞれ &B100, &B000 となります。これを Pattern Name Ta ble のビットマップに当てはめると、図 2.2.14.2. のようになります。

X and 3	7	6	5	4	3	2	1	0
0		ı	Y ₀	ı	I	é	&B000	0
1		1	Y ₁	ſ	ſ	·	&B100	0
2		ı	Y ₂	1	ı	ě	&B000	0
3		ı	Y ₃	1	ı	é	&B100)

図 2.2.14.2. (J,K)=(-32,-32) のビットマップイメージ

Y=0 のケースを確認したいので、4ドットすべて Y=0、つまり Y0=0, Y1=0, Y2=0, Y3=0 にします。図 2.2.14.3.のようになりますね。

X and 3	7	6	5	4	3	2	1	0
0	&B00000					&B000		
1	&B00000				&B100			
2		&	B0000	00	I		&B000)
3		&	B0000	00	ı	ě	&B100)

図 2.2.14.3. (Yn,J,K) = (0,-32,-32) のビットマップイメージ

&B00000000 = 0, &B00000100 = 4 なので、X 座標が偶数の列は 0, X 座標が奇数の列は 4 で画面を敷き詰めれば、画面全体が (Y,J,K)=(0,-32,-32) の色で塗りつぶされることになります。

ということで、サンプル(SC12BLUE.BAS)は、COLOR255,0,0:CLS で画面全体を all 0 でクリアした後に、X 座標が奇数の列にのみ LINE 命令で 4 の色の縦線を描いて (0,-32,-32) を作り出しています。

2.3. VDP へのアクセス詳細

本章では、VDP へのアクセス方法に関して 2.1.章よりも詳細に述べる。

VDP へのアクセスは、I/O BUS 経由であることは先に述べたとおりです。CPU からは I/O 制御によって VDP にアクセスするわけですが、それには決まった手順があるので、その手順について説明します。

2.3.1. I/O 制御によるアクセス

I/O 制御によるアクセスには表 2.3.1.1.に示す種類が存在します。目的に応じて適切な種類のアクセス方法を選択してください。また、MSX-BASIC の OUT 命令・INP 関数によるアクセスではうまくいかないことが多いです。その理由については、2.3.2. MSX-BASIC からのアクセスにて説明します。

表 2.3.1.1. I/O 制御によるアクセスの種類

アクセスの種類	対応VDP	概要
コントロールレジスタライト	TMS9918/V9938/V9958	VDPのコントロールレジスタに値を書き込む手段。
VRAMライト	TMS9918/V9938/V9958	VDPを介してVRAMへ書き込む手段。
VRAMリード	TMS9918/V9938/V9958	VDPを介してVRAMを読み出す手段。
ステータスレジスタリード	TMS9918/V9938/V9958	VDPのステータスレジスタを読み出す手段。
カラーパレットライト	V9938/V9958	VDPのカラーパレットレジスタへ書き込む手段。

VDP の I/O ポートは、一般的に 98h~9Bh になります。これがそれぞれ Port#0~Port#3 に対応します。しかし、MSX バージョンアップアダプタを介した MSX1 上の V9938 の I/O ポートは本体内 VDP との I/O 競合を避けるために別のアドレスに割り当てられています。BIOS を使った動作(CHGMOD で SCREEN を変えるなど)は、これらの違いを吸収してくれます。画面表示に関しては速度を要することが多いので I/O を直接扱うことが許可されていますが、バージョンアップアダプタのようなケースに対応できるようにするために、MAIN-ROM の 6 番地・7 番地に VDP の I/O アドレスが格納されています。

```
MSX BASIC version 4.1
Copyright 1990 by Microsoft
25271 Bytes free
Disk BASIC version 2.01
0
2 HEX*(PEEK(6))
98
0k
2 HEX*(PEEK(7))
6 K
2 Ok
2 Color auto goto list run
```

写真 2.3.1.1. MAIN-ROM の 6 番地・7 番地の内容

写真 2.3.1.1.は、MSX-BASIC から MAIN-ROM の 6 番地・7 番地を読んだイメージです。通常、このように 6 番地と 7 番地に 98h が書き込まれており、Port#0~Port#3 は 98h~9Bh に対応しています。

ちなみに、MSX バージョンアップアダプタを取り付けた場合、アダプタ内に MSX2 相当の MAIN-ROM を搭載して機能アップしています。この MAIN-ROM 6 番地・7 番地には 88h になっているようです。MSX 規格上のルールとして、Read ポートは 6 番地に書かれているアドレス、Write ポートは 7 番地に書かれているアドレスとされているようですが、実際に 6 番地と 7 番地に異なる内容が書かれている市販デバイスは無さそうです。MSX バージョンアップアダプタを無視すれば、VDP は 98h~98h と決め打ちアドレスで問題ないかと思います。

各 Port と、その I/O アドレスの求め方 (具体的なアドレス)と、用途を表 2.3.1.1.にまとめておきます。

VDP I/O アドレス名	具体的なアドレス	用途
Port#0 (Read)	PEEK(6)	VRAM読み出し
Port#0 (Write)	PEEK(7)	VRAM書き込み
Port#1 (Read)	PEEK(6)+1	ステータスレジスタ読み出し
Port#1 (Write)	PEEK(7)+1	コントロールレジスタ書き込み
Port#2 (Write)	PEEK(7)+2	パレットレジスタへの書き込み
Port#3 (Write)	PEEK(7)+3	間接指定のコントロールレジスタ書き込み

表 2.3.1.1. VDP の I/O アドレス

2.3.1.1. コントロールレジスタライト

VDP はコントロールレジスタと呼ばれる Write Only なレジスタを持っています。Write Only なので**書き込んだ値を** 読み出すことはできません。

コントロールレジスタへの書き込みは、VDP に対して VDP の挙動を指示するものであり、例えば SCREEN モードを変更するのもこのコントロールレジスタへの書き込みで行われます。

コントロールレジスタへの書き込みは、図 2.3.1.1-1.に示す手順で行います。

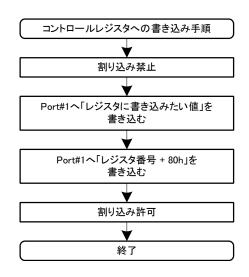


図 2.3.1.1-1. コントロールレジスタへの書き込み手順

通常、この I/O ポートに関して、VDP はアクセス待ちの状態になっています。Port#1 に何か書き込まれると、VDP は「2つ目の書き込みを待機する状態」に遷移します。この状態でもう一度 Port#1 に書き込むとその内容に応じて挙動を決めます。2つ目の Port#1 の書き込みの上位 2bit が 2 進数で 10 だった場合に「コントロールレジスタへの書き込みだ」と解釈されます。

このように、Port#1へのアクセスで VDP の内部状態が変化するわけですが、MSX-BIOS は割り込み処理ルーチンの中で VDP にアクセスしています。たまたま上記手順の Port#1へのアクセスの 1回目と 2回目の間に割り込まれて VDP にアクセスされると、割り込み処理ルーチンから戻ってきた後に実行される「2回目の書き込み」の時には VDP の状態が期待する状態から別の状態に遷移していることになり、おかしな挙動になってきます。このような理由から、この 2連続のアクセスは割り込み禁止して間に割り込まれないように保護する必要があります。

以下にコントロールレジスタへの書き込みサンプルを提示します。

```
入力
   E ..... 書き込み先の VDP コントロールレジスタ番号
  D ..... 書き込むデータ
 出力
  なし
 破壊
  AF, BC
  備考
   割り込み禁止・割り込み解除を実施します
write_vdp_control_register::
   ld a, [0x0007] ; 書き込み用 Port#0 を取得inc a : 書き込み用 Port#1 を取得
                          ; 書き込み用 Port#1 を取得
   inc
   ld
          c, a
   ld a, e or a, 0)
                      ; a = 0x80 | VDPコントロールレジスタ番号
          a, 0x80
   di
   out [c], d
out [c], a
   еi
   ret
```

MSX バージョンアップアダプタを無視する場合は、7番地を読む処理を省略できます。例えば、MSX2+以上向けのソフトであれば MSX バージョンアップアダプタを無視しても問題ないでしょう。そのようなケースのサンプルを下記に提示します。

```
      ; 一一
      一一
      一つ
      一つ
```

例えば、垂直スクロールレジスタ R#23 に 100 を書き込むのであれば、上記ルーチンを使って下記のように実行します。

```
set_vdp_r23::
    ld    a, 23
    ld    d, 100
    call    write_vdp_control_register2
    ret
```

BIOS では、VDP のコントロールレジスタに書き込んだ値を BIOS ワークエリア内に保持しています。VDP のコントロールレジスタがすべて write only のため、実際に設定された値を読み出すことができません。しかしながら、8bit の設定値のうち変更したいのが一部の bit のみの場合、書き換える直前の値が何だったのかを知りたいケースがあります。知りたくなった場合、BIOS ワークに保持している「最後に書き込んだ値」を読み取って加工後書き戻すという使い方になります。

注意すべきは、上記に用意した write_vdp_control_register 及び同 2 は、この BIOS ワークを変更しません。MSX-BASIC に戻ると実際に設定されている値と、保持している値との間に矛盾が出てきます。処理後に MSX-BASIC へ戻るアプリの場合、その当たりに留意すべきです。

コントロールレジスタの種類については、2.4.1. コントロールレジスタで詳細を説明します。

2.3.1.2. ステータスレジスタリード

VDP はステータスレジスタと呼ばれる Read Only なレジスタを持っています。VDP の状態を示す値が読み出せるレジスタで、書き込みはできません。

TMS9918 は、ステータスレジスタが 1 つのみだったため、MSX1 では Port#1 を読み出すことは、唯一あるステータスレジスタを読み出すことに一致していましたが、V9938/V9958 ではステータスレジスタが 10 個に増加しています。 ステータスレジスタは S#0~S#9 の 10 個あり、TMS9918 のステータスレジスタは S#0 に相当します。

ステータスレジスタ#0の読み出し手順を図2.3.1.2-1に示します。

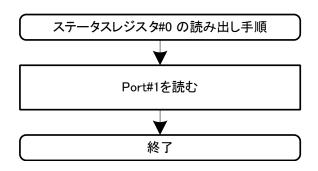


図 2.3.1.2-1. S#0 の読み出して順

具体的なステータスレジスタ S#0 の読み出し方は下記の通り。

```
入力
   なし
 出力
   A ...... 読み出した値
  破壊
   AF, BC
read_vdp_status_register0::
         a, [0x0006] ; 読み出し用 Port#0 を取得
   ld
                       ; 読み出し用 Port#1 を取得
   inc
         а
         c, a
   ld
   in
         a, [c]
   ret
```

MSX バージョンアップアダプタを無視するなら、下記の通り。

もはや、サブルーチンにするのももったいないくらい短いコードですね。

V9938/V9958 から増設された S#1~S#9 を読み出す場合は、コントロールレジスタ R#15 に読み出したいステータスレジスタの番号を設定してから Port#1 を読み出すことで実現します。

しかし、その実行前に BIOS の構造を知っておく必要があります。

MSX は、VDP の垂直帰線割込を受けると 0038h 番地に飛びます。どの割り込みでも 0038h に来るため、BIOS は VDP の垂直帰線割込かどうかを知るために、VDP S#0 を読み出しています。この読み出しがまさに上記 S#0 の読み出し方と同じになっています。ここからは想像ですが、垂直帰線割込は 1 秒間に約 60 回(NTSC)または 50 回(PAL) の割り込みを発生させます。MSX にとっては結構頻繁に入る割り込みですね。MSX1 の時には in a, [Port#1] すればよかったものが、V9938 になったときに R#15 への設定も追加してしまうと処理が重くなってしまうので MSX2 以降もin a, [Port#1] のままになっています。R#15 は Port#1 から読めるステータスレジスタの番号を指定するレジスタですが、BIOS との共存のため、R#15 を 0 以外にしている間、割り込み禁止を維持して、必要なステータスレジスタ読み出しが終わったら R#15 を 0 に戻してから割り込み許可にする必要があります。MSX-DOS の場合でも上記に特別な対策を打っていない限りは、同様です。

これらを踏まえて、ステータスレジスタの読み出し手順を図 2.3.2.1-2.に示します。

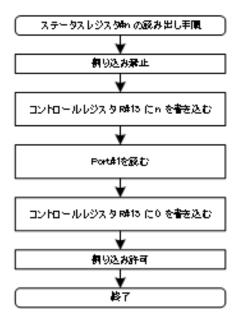


図 2.3.2.1-2. S#n の読み出し手順

具体的なステータスレジスタ S#n の読み出し方は下記の通り。

```
入力
; B ..... 読みたいステータスレジスタの番号
 出力
 A ...... 読み出した値
 破壊
  AF, BC
; -----
read_vdp_status_register0::
ld a, [0x0007] ; 書き込み用 Port#0 を取得
  inc a c, a
      a, 15 | 0x80
   ld
   di
  out [c], b
  out
        [c], a
      a, [0x0006] ; 読み出し用 Port#0 を取得
a ; 読み出し用 Port#1 を取得
   ld
   inc
   ld
       c, a
   in b, [c]
```

```
ld a, [0x0007] ; 書き込み用 Port#0 を取得inc a
ld c, a
xor a, a
out [c], b
out [c], a
ei
ld a, b
ret
```

MSX バージョンアップアダプタを無視するなら、下記の通り。

```
入力
   B ..... 読みたいステータスレジスタの番号
  出力
   A ...... 読み出した値
  破壊
   AF, BC
read_vdp_status_register0::
   ld c, 0x99
   ld
          a, 15 | 0x80
   di
   out [c], b
out [c], a
   in b, [c] xor a, a
   out [c], a
ld a, 15 | 0x80
         [c], a
   out
   ei
   ret
```

ステータスレジスタの種類については、2.4.2.ステータスレジスタで詳細を説明します。

[note1]

MSX-DOS の場合、CPU メモリの Page0 が DRAM になっており、0038h 番地を書き換えることができます。割り込み処理をすべて自分で行う前提で、0038h を乗っ取ってしまえば、S#0 を読む前に R#15 を 0 に戻す処理を追加することもできます。ただ、割り込み処理内でモーター制御している外付けFDDなどもあるようなので、うかつな乗っ取り方をするとそのような一部の環境で異常な動作をするケースがあるので、あまりお薦めできません。

[note2]

0038h から実行される BIOS ルーチンは、真っ先に H.KEYI を呼びます。そこから戻ってくると、S#0 を読んで垂直帰線割込であれば H.TIMI を呼ぶ構造になっています。H.KEYI をフックして、R#15 を 0 に戻す処理を入れてしまえば、メインルーチン内で R#15 を 0 に戻す処理は必要なくなりますが、ステータスレジスタを呼んでいる間割込禁止にしなければならない状況はかわりません。(R#15 を所望の値に変えてから、ステータスレジスタを読む前に割り込まれて R#15 に戻されてしまうかもしれませんから)。

2.3.1.3. パレットレジスタ

V9938/V9958 にはパレットレジスタと呼ばれる内部レジスタが存在します。この機能は TMS9918 には存在しません。

SCREEN0~7, 10, 11 では背景やスプライトに 16 色利用できますが、この 16 色の色を決定するのがパレットレジスタになります。光の三原色で色を指定する方式で、赤・緑・青それぞれ 0~7 の 8 段階指定することができます。

MSX-BASIC の COLOR=(パレット番号, 赤, 緑, 青) がこれに該当します。試しにパレット番号 4 を、(R,G,B)=(2,3,4) に変更してみたのが写真 2.3.1.3-1. です。

```
MSX BASIC version 4.1
Copyright 1990 by Microsoft
25271 Bytes free
Disk BASIC version 2.01
Ok
COLOR 15,4,7
COLOR=(4,2,3,4)
Ok

Color auto goto list run
```

写真 2.3.1.3-1. パレット番号 4 のパレットを (2,3,4) に変更

I/O アクセスによるパレット書き換えは、まずコントロールレジスタ R#16 にパレット値を書き換えたいパレット番号を指定します。次に bit6-4 に赤レベル、bit2-0 に青レベルを指定した値を書き込み用 Port#2 に書き込みます。さらに続けて bit2-0 に緑レベルを指定した値を書き込み用 Port#2 に書き込みます。このシーケンスを図 2.3.1.3-1.に示します。

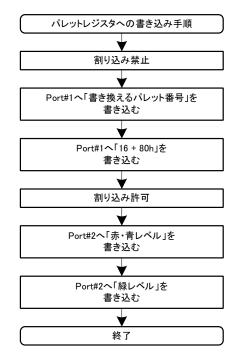


図 2.3.1.3-1. パレットレジスタ書き込みシーケンス

Port#2 へ書き込むたびに内部カウンタはインクリメントしていますので、すぐ次のパレットを変更する場合は R#16 への書き込みは省略してもかまいません。図 2.3.1.3-2.に複数のパレット書き換えシーケンスを示します。

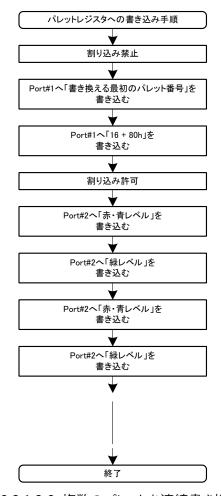


図 2.3.1.3-2. 複数のパレットを連続書き換え

これによりパレットを変更できます。

MSX-BASIC の COLOR=(パレット番号,赤,緑,青) を実行すると、VRAM の Palette Table と呼ばれる領域に、パレットの値が書き込まれますが、これは MSX-BASIC が COLOR=()命令を実行するときに書き込んでいるだけです。そのため、上記シーケンスにより I/O 制御した場合、Palette Table は更新されません。Palette Table から値を取り直してパレットレジスタに設定する命令 COLOR=RESTORE で元の色に戻ってしまうのを確認できます。

では、MSX-BASIC から I/O アクセスによるパレット更新も試してみましょう。詳しくは 2.3.2.で説明しますが、VDP コントロールレジスタ R#16 に対応するシステム変数は VDP(17) になります。(※VDP(16)でないことに注意!)

VDP(17)=4:OUT&H9A,&H24:OUT&H9A,&H03

これを実行すると、写真 2.3.1.3-2.のようになります。

```
MSX BASIC version 4.1
Copyright 1990 by Microsoft
25271 Bytes free
Disk BASIC version 2.01
Ok
VDP(17)=4:OUT&H9A,&H24:OUT&H9
A,&H03
Ok

Color auto goto list run
```

<u>写真 2.3.1.3-2. MSX-BASIC から I/O アクセスによるパレット変更</u>

当然これは VRAM の Palette Table を書き換えないので、COLOR=RESTOR で元の色に戻ります。

```
MSX BASIC version 4.1
Copyright 1990 by Microsoft
25271 Bytes free
Disk BASIC version 2.01
Ok
VDP(17)=4:OUT&H9A,&H24:OUT&H9
A,&H03
Ok
COLOR=RESTORE
Ok

color auto goto list run
```

写真 2.3.1.3-3. 続けて COLOR=RESTORE を実行

[note]

VDP へのアクセスは、割込禁止で実行しなければダメじゃ無かったのか?と疑問に思われた方も居るかもしれませんので、補足しておきます。

割込禁止にする理由は、処理の途中に割り込まれることにより、Port#1 に対する VDP 内部のステートマシンの状態変数が割り込み処理内で変えられると処理シーケンスが崩れて期待通りに処理できないから、です。そして、初期状態で BIOS が割り込み処理内で VDP にアクセスするのは、「S#0 の読み出しと見なした Port#1 の読み出し」のみです。Port#2 に対する書き込

みアクセスは行われません。従って、Port#2に対する書き込みは割込禁止にする必要はありません。しかし、同様の理由で、「割込フックを使って自身の割り込み処理を追加して、その中でPort#2へ書き込んでいる場合」は割込禁止にする必要があります。

VDP()への書き込みアクセスは、BIOS の VDPレジスタ更新ルーチンを介してアクセスされます。当然ながら BIOS の VDPレジスタ更新ルーチンは適切な割込禁止を実施するので問題が起きないわけです。

2.3.1.4. VRAM への書き込み

VRAM への書き込みには、アドレス指定→値書き込みの順で行います。TMS9918 の場合はアドレスは 14bit、V9938 /V9958 の場合は 17bit+1bit 存在します。アドレスのうち一部はコントロールレジスタへ、残りは Port#1 への書き込みで VDP へ通知します。アドレス指定を終えた後に Port#0 へ書き込むと、指定のアドレスへ書き込まれ、アドレスは自動的にインクリメントされます。連続するアドレスへの書き込みであれば、Port#0 へ連続して書き込むことでアドレス指定を省略することができます。処理のフローを図 2.3.1.4-1.に示します。

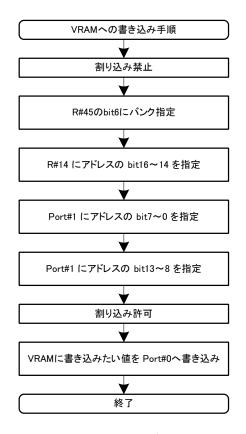


図 2.3.1.4-1. VRAM への書き込みフロー

R#45 への書き込みですが、これは通常省略します。V9938/9958 は 128KB の VRAM の前半の 64KB の裏にもう一組 VRAM を搭載することができます。いわば、R#45 の bit6 に指定するのはアドレスの bit17 に相当する値です。しかしながら、この裏 VRAM を搭載した MSX2/2+/turboR 製品は、私の知る限りでは存在していませんので、0 固定で使うのが一般的です。

[note]

改造により、DRAM を増設して裏 VRAM を使えるようにしている人もいて、ごく一部のソフトがこの裏 VRAM に対応していたりします。VDP コマンドで、表 VRAM から裏 VRAM への転送などが可能であればアドレスの bit17 と言えたのでしょうけども、実際は表と裏の間でやりとりする転送などには非対応で、まるごと VRAM をすり替える (バンク切り替えする) 機能となっていて、使い勝手がいまいちです。

R#14 には、TMS9918 には存在しないアドレスビット(bit16~14)を指定します。これも値が保持されるので、前回のアクセス時から変更のない場合は、R#14 への書き込みを省略して構いません。ただし、アドレスオートインクリメントはこのアドレスビットにも作用するのでご注意ください。

次に Port#1 へ最下位 8bit と、上位 6bit を続けざまに書きます。上位 6bit を書き込むときに bit6 を立てる必要があります。bit6 を 0 にすると読み出し、1 にすると書き込みの意味になるためです。TMS9918 の場合は、R#45 も R#14 も存在しませんので、Port#1 のアクセスだけでアドレス指定が完結します。

TMS9918 では、図 2.3.1.4-2.のシーケンスになります。

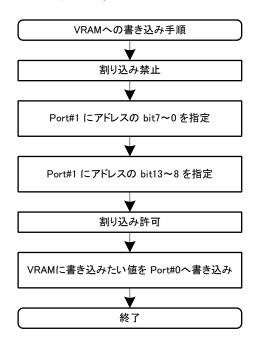


図 2.3.1.4-2. TMS9918 の VRAM 書き込みシーケンス

図 2.3.1.4-2.のプログラム例を下記に示します。

```
WRTVRM::
   LD B,A
   LD A, [0x0007]
   INC A
   LD C,A
   LD A,H
   OR A,0x40
   DΙ
    ; Port#1 に A7~A0 を設定する
   OUT [C],L
    ; Port#1 に A13~A8 を設定する
   OUT [C],A
   ΕI
   DEC C
   OUT [C],B
    RET
```

MSX バージョンアップアダプタを無視するのであれば、下記で OK です。

```
;-----
; HL .... 書き込む VRAM アドレス
; A ..... 書き込む値
 破壊レジスタ: AF, BC
;-----
WRTVRM::
  LD B,A
  LD C,0x99
  LD A,H
  OR A,0x40
  DΙ
  ; Port#1 に A7~A0 を設定する
  OUT [C],L
  ; Port#1 に A13~A8 を設定する
  OUT [C],A
  ΕI
  DEC C
  OUT [C],B
  RET
```

MSX の BIOS には、WRTVRM (004Dh) というルーチンが用意されていますので、特に処理速度などを要求しない場合は BIOS を使う方が安全でしょう。というのも、VDP の応答速度に対して、Z80 が微妙に速いために、あまり詰めた

アクセスをすると VDP 側が取りこぼすケースがあります。BIOS はその当たりも考慮されていますので取りこぼすこと はありません。

[note]

MSXturboR の場合、システム IC(S1990)が I/O アクセスを監視していて R800 モード時に VDP にアクセスしに行くと、R800 に対して強制的に一定時間の WAIT を入れるので取りこぼさなかったりしますが、WAIT がやや過剰であることが知られています。そのような事情から「R800 で取りこぼさなかったから Z80 なら大丈夫だろう」というと、実はそうではなく Z80 で VDP アクセスした方が速かったりします。概ね VDP へのアクセスは、VDP 側は 21cycle@3.579MHz 程度、SCREENO では 22cycle@3.579MHz 程度かかるらしいです。S1990 は、この 22cycle を考慮した固定長 WAIT を入れるため、大半の 21cycle で良いケースでも 22cycle 待ってしまって遅いのではないか、という考察をしている方もいらっしゃいます。R800 の/WAIT 入力端子をオシロスコープなどで観測すれば真偽のほどが分かるかもしれませんが、貴重な turboR に観測用線出しの半田付けをするのはリスクが大きいので未確認です。

次に、V9938/V9958 の場合、TMS9918 互換モード時には、上記 TMS9918 と同じシーケンスで問題ありません。その 代わり、VRAM 前半の 16KB にしかアクセスできません。VRAM の 04000h~1FFFFh にアクセスするためには、図 2. 3.1.4-1.のシーケンスを採ることになります。そのプログラム例を下記に示します。

```
WRTVRAM
  BHL .... 書き込む VRAM アドレス
; A ..... 書き込む値
 破壊レジスタ: AF, BC, D
WRTVRM::
   LD D,A
   LD A, [0x0007]
   INC A
   LD C,A
   ; R#14 に A16~A14 を設定する
   LD A,H
   AND A,0xC0
   OR A,B
   RLCA
   RLCA
   DΙ
   OUT [C],A
   LD A,14 | 0x80
   OUT [C],A
   LD A,H
   AND A,0x3F
   OR A,0x40
   ; Port#1 に A7~A0 を設定する
   OUT [C],L
    ; Port#1 に A13~A8 を設定する
   OUT [C],A
   ΕI
```

```
DEC C
OUT [C],D
RET
```

MSX バージョンアップアダプタを無視するのであれば、下記で OK。

```
; WRTVRAM
  BHL .... 書き込む VRAM アドレス
; A ...... 書き込む値
 破壊レジスタ: AF, BC, D
WRTVRM::
   LD D,A
   LD C,0x99
   ; R#14 に A16~A14 を設定する
   LD A,H
   AND A,0xC0
   OR A,B
   RLCA
   RLCA
   DI
   OUT [C],A
   LD A,14 | 0x80
   OUT [C],A
   LD A,H
   AND A,0x3F
   OR A,0x40
   ; Port#1 に A7~A0 を設定する
   OUT [C],L
   ; Port#1 に A13~A8 を設定する
   OUT [C],A
   ΕI
   DEC C
   OUT [C],D
   RET
```

Port#0 に対して連続的に書き込めば、連続アドレスの VRAM に書き込めるので、OUTI 命令や OTIR 命令を使うことで高速にまとめて転送することができます。

[note]

OUTI 命令は、16cycle 程度です。一方でVDP は概ね 1回の VRAM アクセスに 21cycle を要します。そのため、高速動作を目的として OUTI を多数並べて処理すると、速すぎて VDP が取りこぼします。OTIR 命令もループ中は 21cycle なので問題ありませんが、256byte 以上転送しようとして OTIR、OTIR と並べて書くと 1個目の最後の書き込みから 2個目の最初の書き込

みまでが 16cycle 程度になって取りこぼす恐れがあります。厄介なのは、VDP は内部的に DRAM コントローラーを持っていて、そのコントローラーの状態に応じて反応できる速度が変化することです。実行タイミングによっては、今は動いたけど、次は取りこぼした、なんてことが起こり得ます。

昨今、優秀な MSX エミュレーターによって、高度なデバッガ付きの開発が可能になっていますが、この「VDP の取りこぼし」までエミュレートしているエミュレータは、2020 年 3 月現在、見たことがありません。エミュレーターでは、既存のソフトで問題が出ない程度の互換性があることを目標にしているものが多く、「実機で動くものを、エミュレータでも動くようにする」が基準になっています。「実機で動かないもの」がどうなるかまでエミュレートターゲットに含まれていないので、しばしば「実機で動かないものが動いてしまう」という問題に直面します。エミュレータだけで開発して、実機に持って行ったら動かなかった、なんてことがよく起こります。VDP の取りこぼしも、この「実機に持って行ったら動かなかった」という代表例なので、エミュレータ上で開発する方は注意しておくべきかと思います。

2.3.1.5. VRAM からの読み出し

2.3.1.6. 間接的なコントロールレジスタへの書き込み(インクリメントあり)

この機能は V9938 で追加になった機能です。TMS9918 では使えません。

コントロールレジスタ R#17 に、書き込みたいコントロールレジスタ番号を書き込むと、Port#3 がそのレジスタ番号のコントロールレジスタに接続されます。そして Port#3 に書き込むたびに、そのコントロールレジスタ番号がインクリメントされます。

つまり、連続するコントロールレジスタへ、まとめて書き込みたい場合にこの機能を使うことで、余計な I/O アクセスを 削減することができます。よく使うのは、VDP コマンドのレジスタ群への設定ですので、VDP コマンドを使う場合は、こ のアクセス方法を覚えておくと役立ちます。

図 2.3.1.6-1.にこのアクセス方法の処理フローを示します。

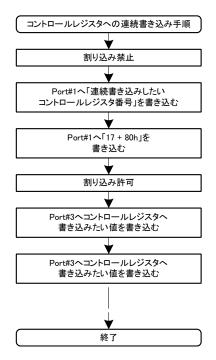


図 2.3.1.6-1. コントロールレジスタへの連続書き込み(オートインクリメント)処理手順

このフローを見ればわかるように、最初に R#17 へ書き込む手間は発生しますが、その後はレジスタ番号を設定する手間を省けるので、多数の連続レジスタへのアクセスでは、直接コントロールレジスタへ書き込む方法よりも実行サイクル数が少なく済みます。DRAM 上に書き込む値が並べてあれば、OTIR 命令でまとめて書き込むこともできます。

この機能を利用して、VDP コマンドを発行するルーチンの例を下記に示します。VDP コマンドの詳細については、2.6. VDP コマンドを参照ください。

```
IO_VDP_PORT1 = 0x99
IO_VDP_PORT3 = 0x9B
; -----
; run_vdp_command
 input)
      hl ... VDP コントロールレジスタ R#32~R#45 に設定する値が格納されたアドレス
 output)
      なし
; break)
   af, bc, hl
run_vdp_command::
   ; VDP R#17 = 32
   ld a, 32
   di
   out [IO_VDP_PORT1], a
ld a, 0x80 | 17
out [IO_VDP_PORT1], a
   ; R#32~46 (15 registers)
       bc, (15 << 8) | IO_VDP_PORT3
   ld
   otir
   еi
   ret
```

この例では、OTIR は割込禁止中になっていますが、割り込み処理(H.TIMI や H.KEYI)の中で R#17 や Port#3 にアクセスするプログラムを配置していなければ、OTIR の前に EI しても問題ありません。

2.3.1.7. 間接的なコントロールレジスタへの書き込み(インクリメントなし)

この機能は V9938 で追加になった機能です。TMS9918 では使えません。

間接的なコントロールレジスタへの書き込み(インクリメントあり)と、処理フローは同じです。ただし、R#17 にレジスタ番号を設定するときに、MSB(bit7) を 1 にするとインクリメントなしになります。図 2.3.1.7-1.にフローを示します。

同じコントロールレジスタに対して、連続的にアクセスする場合にしか使えないため、VDP コマンドの CPU→VRAM 転送(HMMC, LMMC)用に作られた機能だと思います。もちろん、それ以外のレジスタにも使用することはできます。

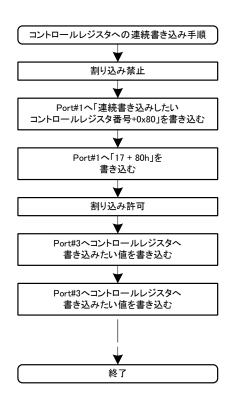


図 2.3.1.7-1. コントロールレジスタへの連続書き込み(非オートインクリメント)処理手順

この機能は、同一のコントロールレジスタへの連続書き込みをサポートするだけの機能になるため、その他の待ち処理は含まれていません。例えば、HMMC/LMMC のように VDP ステータスレジスタ S#2 の TR ビットが 1 になるのを待ってから次の 1byte を書き込む必要のある機能では、OTIR ではなく OUT 命令 や OUTI 命令で 1byte ずつ送り、ステータスレジスタのチェックを間に挟む必要があることに注意してください。

2.3.2. MSX-BASIC からのアクセス

当然のことながら、MSX-BASIC には割り込み禁止・割り込み許可をする命令は存在しません。そのため、OUT 命令・INP 関数を使って各種 VDP ポートへのアクセスは厳禁です。その代わりに、安全に VDP ヘアクセスできるように、システム変数の VDP()・BASE()が用意されています。

VDP()は、MSX-BASIC から VDP のレジスタを読み書きする際に利用するシステム変数です。VDP のレジスタと、VDP()の対応関係を表 2.3.2.1.にまとめます。

[note1]

R#8~R#46 は、V9938/V9958 で追加になったレジスタですが、MSX-BASIC 上では VDP(9)~VDP(47) に対応しています。MSX1 は TMS9918 なので、R#0~R#7 までしか無いので VDP (0)~VDP(7) に対応させたわけですが、S#0 の読み出しを VDP(8) に割り当てていました。MSX2 を出す時点で V9938 に変わったわけですが、VDP(8) を R#8 にしてしまうと、VDP(8) を読み出して使ってる MSX-BASIC プログラムが動かなくなってしまう互換性上の問題があります。そのため、R#8 は VDP(9)に、以降 1 つずつズレた番号に対応させる対応がなされました。

S#1~S#9 も V9938/V9958 から追加になったレジスタですが、これらは VDP(-1)~VDP(-9) に対応させることで、今後拡張されたとしても R#n の対応関係がズレないように配慮されたわけです。そのため、V9958 から追加になった R#25, 26, 27 は、VDP(26), VDP(27), VDP(28) に対応しており、「1 つずれているだけ」を維持しています。

[note2]

ステータスレジスタ S#n に対応する VDP() は、ワークエリアでは無く、実際に読み出した値が返ってきます。当然ながら書き込みはできないので VDP(8)=0 のような記述はエラーになります。

[note3]

VDP コマンド用のコントロールレジスタは、対応するワークエリアがありません。VDP コマンド用コントロールレジスタは、書き込むこと自体が実行のアクションに繋がっており、VDP 内部で値を維持しているわけでは無く、VDP コマンド実行とともに変化してしまうレジスタであるためワークエリアにバックアップを保存しても意味が無いからだと思います。そのため、VDP(33)~VDP(47)は書き込み専用で、PRINT VDP(33) のような読み出しアクセスはエラーになります。

表 2.3.2.1. VDPレジスタと VDP()とワークエリアの対応関係

Control Register	VDP(n)	ワークエリア名	ワークエリアアドレス
R#0	VDP(0)	REG0SAV	0xF3DF
R#1	VDP(1)	REG1SAV	0xF3E0
R#2	VDP(2)	REG2SAV	0xF3E1
R#3	VDP(3)	REG3SAV	0xF3E2
R#4	VDP(4)	REG4SAV	0xF3E3
R#5	VDP(5)	REG5SAV	0xF3E4
R#6	VDP(6)	REG6SAV	0xF3E5
R#7	VDP(7)	REG7SAV	0xF3E6
R#8	VDP(9)	REG8SAV	0xFFE7
R#9	VDP(10)	REG9SAV	0xFFE8
R#10	VDP(11)	REG10SAV	0xFFE9
R#11	VDP(12)	REG11SAV	0xFFEA
R#12	VDP(13)	REG12SAV	0xFFEB
R#13		REG13SAV	0xFFEC
R#14	VDP(15)	REG14SAV	0xFFED
R#15	VDP(16)	REG15SAV	0xFFEE
R#16	VDP(17)	REG16SAV	0xFFEF
R#17	- : :	REG17SAV	0xFFF0
R#18	VDP(19)	REG18SAV	0xFFF1
R#19	VDP(20)	REG19SAV	0xFFF2
R#20	VDP(21)	REG20SAV	0xFFF3
R#21		REG21SAV	0xFFF4
R#22	VDP(23)	REG22SAV	0xFFF5
R#23	VDP(24)	REG23SAV	0xFFF6
R#25	VDP(24)	REG25SAV	0xFFF8
R#26	VDF(20)	REG26SAV	0xFFF9
R#27	VDP(21)	REG27SAV	0xFFFA
R#32	VDP(23)	無し	無し
R#33	VDP(34)	無し	無し
R#34	VDP(35)	無し	無し
R#35	VDP(36)	無し	無し
R#36	VDP(37)	無し	無し
R#37	VDP(38)	無し	無し
R#38	VDP(39)	無し	無し
R#39	VDP(40)	無し	無し
R#40	VDP(41)	無し	無し
R#41	VDP(42)	無し	無し
R#42	, ,	無し	無し
R#43	VDP(44)	無し	無し
R#44	VDP(45)	無し	無し
R#45	, ,	無し	無し
R#46	VDP(40)	無し	無し
S#0	VDP(8)	無し	無し
S#0 S#1	VDP(-1)	無し	無し
S#1	VDP(-1)	無し	無し
S#3	VDP(-2) VDP(-3)	無し	無し
S#4	VDP(-3)	無し	無し
S#5	VDP(-4) VDP(-5)	無し	無し
S#6	VDP(-5)	無し	無し
		無し	無し
S#7 S#8	VDP(-7)	無し	無し
	VDP(-8)		
S#9	VDP(-9)	無し	無し

先に書いたように、VDP のコントロールレジスタは読み出せません。MSX-BASIC では 一部を除くコントロールレジスタに対応するワークエリアを用意しており、読み出しはこのワークエリアに対して行われます。BIOS を介した VDP コントロールレジスタへの書き込みの際には、対応するワークエリアへの書き込みも行われています。

2.3.1. で I/O ポート直接アクセスによるレジスタ更新方法を示しましたが、これによるレジスタ書き込みは当然ながらワークエリアの更新は行われません。MSX-BASIC の VDP()読み出しと混在するような機械語プログラムでは、BIO S を介してアクセスするか、対応するワークエリアの更新も行う方が安全です。

コントロールレジスタによってアドレスを変更可能な各種 VRAM 要素ですが、MSX-BASIC では BASE()システム変数によってアドレスを管理しています。複数のコントロールレジスタに分断されているアドレス指定もあるため、VDP()で値を取得して計算すると処理時間がかかってしまいますが、アドレスを知りたいのであれば BASE()を使えば計算の手間を省けます。表 2.3.2.2.に BASE()とテーブルアドレスの対応関係を示します。

表 2.3.2.2. BASE()システム変数と VRAM 要素の対応関係

	<u> </u>	ノスノムを数C VIVAI	* × × × × × × × × × × × × × × × × × × ×
BASE(n)のn	初期値	対応するSCREENモード	意味
0	00000H	0	Pattern Name Table Address
1	00000H	0	Blink Table Address (Width80 only)
2		0	Pattern Generator Table Address
3		0	N/A
4		0	N/A
5		1	Pattern Name Table Address
		·	
6		1	Color Table Address
7		1	Pattern Generator Table Address
8		1	Sprite Attribute Table Address
9		1	Sprite Generator Table Address
10		2	Pattern Name Table Address
11	02000H	2	Color Table Address
12	00000H	2	Pattern Generator Table Address
13	01B00H	2	Sprite Attribute Table Address
14	03800H	2	Sprite Generator Table Address
15	00800H	3	Pattern Name Table Address
16		3	N/A
17		3	Pattern Generator Table Address
18		3	Sprite Attribute Table Address
19		3	Sprite Generator Table Address
20		4	Pattern Name Table Address
21		4	Color Table Address
22		4	Pattern Generator Table Address
23		4	Sprite Attribute Table Address
24		4	Sprite Generator Table Address
25	00000H	5	Pattern Name Table Address
26	00000H	5	N/A
27	00000H	5	N/A
28	07600H	5	Sprite Attribute Table Address
29	07800H	5	Sprite Generator Table Address
30		6	Pattern Name Table Address
31		6	N/A
32		6	N/A
33		6	Sprite Attribute Table Address
34		6	Sprite Generator Table Address
35		7	Pattern Name Table Address
36		7	N/A
37	00000H	7	N/A
38		7	Sprite Attribute Table Address
39	0F000H	7	Sprite Generator Table Address
40	00000H	8	Pattern Name Table Address
41	00000H	8	N/A
42	00000H	8	N/A
43	0FA00H	8	Sprite Attribute Table Address
44		8	Sprite Generator Table Address
50		10	Pattern Name Table Address
51	00000H	10	N/A
52	00000H	10	N/A
			Sprite Attribute Table Address
53		10	,
54		10	Sprite Generator Table Address
55		11	Pattern Name Table Address
56		11	N/A
57	00000H	11	N/A
58		11	Sprite Attribute Table Address
59	0F000H	11	Sprite Generator Table Address
60	00000H	12	Pattern Name Table Address
61	00000H	12	N/A
62	00000H	12	N/A
63		12	Sprite Attribute Table Address
64		12	Sprite Generator Table Address
04	01 00011	14	Johnso deliciator Table Address

各 SCREEN モードによって BASE(n)の n が分けられています。SCREEN モード番号を n とすると、

BASE(n*5) ~ BASE(n*5+4) がその画面モードの VRAM 要素のアドレスを示しています。

BASE(n*5) は Pattern Name Table のアドレス、BASE(n*5+1)は Color Table のアドレス、BASE(n*5+2)は Patter n Generator Table のアドレス、BASE(n*5+3)は Sprite Attribute Table, BASE(n*5+4)は Sprite Generator Table のアドレスになっています。

コントロールレジスタでアドレスを変更できると言っても、1byte 単位でアドレスを変更できる領域は存在しません。B ASE(x)=y とすることで、アドレスを変更してくれるのですが、設定不可能な値を指定すると Illegal Function Call のエラーが発生するので注意してください。

変更できることは SCREEN1 で BASE(5)=&H2000 などと実行してみれば分かります。

設定不可能な値を指定するとエラーになることは SCREEN1 で BASE(5)=&H1801 などと実行してみれば分かります。

2.4. VDP のレジスタ

VDP のレジスタに対するアクセス方法に関しては、2.3.にて説明しました。ここでは、アクセスすることによってどのような作用があるのか説明します。

レジスタのビットマップ表記(各ビットが何に割り当てられているかを示す表記)では、アドレス表現の値を A と記載します。例えば、アドレス値の bit16 に対応するビットは A16 と記載します。また、白=TMS9918/V9938/V9958, 赤=V9938/V9958, 青=V9958, 青=V9938, 灰=無効として色分け表示します。

2.4.1. コントロールレジスタ

この章では、VDP コントロールレジスタについて説明します。どのコントロールレジスタも 8bit の幅を持っていて、書き込み専用です。

2.4.1.1. Mode Register 0 (R#0)

画面モードを指定するレジスタです。各ビットの意味を図 2.4.1.1-1.に示します。

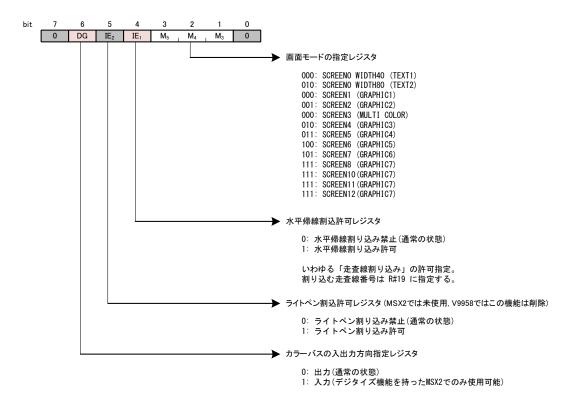


図 2.4.1.1-1. R#0 のビットマップ

bit0 は無効です。

bit3~bit1 は、画面モード指定が割り当てられています。R#1 にある同様のビットとの組み合わせで意味が決まるため、2.4.1.2. Mode Register 1 (R#1)でまとめて説明します。

bit4 は、TMS9918 では無効です。V9938/V9958 では水平帰線割込の許可ビットになっています。デフォルトでは 0 (無効)となっており、1 にすると有効になります。水平帰線割込については 2.4.1.20. Interrupt Line Register (R#19) でまとめて説明します。

bit5 は、TMS9918 及び V9958 では無効です。V9938 ではライトペン向けにライトペン割込の有効・無効の設定が 追加されているのですが、MSX2 規格ではこの機能は利用されていないようです。V9958 ではこの機能は削除され ています。

bit6 は、TMS9918 では無効です。デジタイザ搭載 MSX2 で、カラーバスの入力方向を指定します。通常は 0 で、出力方向。1 にすると入力方向になります。

bit7は無効です。

無効な bit には、0 を指定してください。

2.4.1.2. Mode Register 1 (R#1)

画面モードを指定するレジスタです。各ビットの意味を図2.4.1.2-1.に示します。

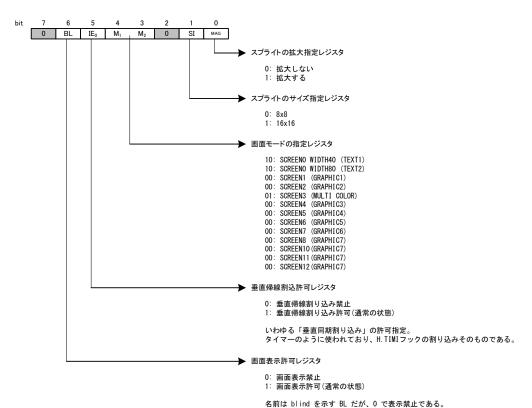


図 2.4.1.2-1. R#1 のビットマップ

bit1, bit0 の 2bit は、MSX-BASIC の SCREEN 命令の第2引数と一致します。表 2.4.1.2-1.に設定値をまとめます。スプライトのサイズ指定になりますが、スプライトモード1とモード2ともに同じ動作になります。

設定値		意味	
bit1	bit0	总 怀	
0	0	8ドット×8ドットサイズ。拡大無し。	
0	1	8ドット×8ドットサイズ。拡大あり。	
1	0	16ドット×16ドットサイズ。拡大無し。	
1	1	16ドット×16ドットサイズ。拡大あり。	

表 2.4.1.2-1. R#1 bit1,bit0 の設定値

これを使ってスプライトのサイズを、動的に変更させるサンプル(R1SPRITE.BAS)を下記に示します。

```
100 DEFINTA-Z:COLOR15,4,7:SCREEN1:WT=2000
```

110 FORI=OTO30STEP2:VPOKE&H3800+I,&HAA:VPOKE&H3801+I,&H55:NEXT

120 V1=VDP(1)AND&HFC:PUTSPRITE0,(0,0),15,0

130 '

140 VDP(1)=V1+0:GOSUB180

150 VDP(1)=V1+1:GOSUB180

160 VDP(1)=V1+2:GOSUB180

170 VDP(1)=V1+3:GOSUB180:GOTO140

180 FORI=OTOWT:NEXT:RETURN

このサンプルは、Z80 での動作を想定しています。turboR の場合は 1 キーを押しながら立ち上げるなどして Z80 モードにして頂くか、あるいは 180 行目の FOR \sim NEXT を $_PAUSE(1000)$ などに置き換えてください。

このサンプル(R1SPRITE.BAS)を実行した結果を写真2.4.1.2-1.に示します。



写真 2.4.1.2-1. R1SPRITE.BAS 実行結果

bit2は何も機能が割り当てられていません。

bit4, bit3 にはモード設定が割り当てられています。これについては、R#0とも関連があります。R#0 の bit3~bit1 の 3bit と、R#1 の bit4, bit3 の 2bit の合計 5bit でモード指定をします。画面の表示方法を決定するのみで、VRAM 上の各種要素(Pattern Name Table 等)のアドレスは、別途レジスタに設定する必要があります。設定値の一覧を表 2. 4.1.2-2.にまとめます。

表 2.4.1.2-2. R#0/R#1 M5~M1 の設定値

R#0		R#1		* n+	互換性			
M5	M4	М3	M2	M1	意味	TMS9918	V9938	V9958
0	0	0	0	0	SCREEN1(GRAPHIC1)	0	0	0
0	0	0	0	1	SCREEN3(MULTI COLOR)	0	0	0
0	0	0	1	0	SCREEN0:WIDTH40(TEXT1)	0	0	0
0	0	0	1	1	未定義	-	_	_
0	0	1	0	0	SCREEN2(GRAPHIC2)	0	0	0
0	0	1	0	1	未定義	_	_	-
0	0	1	1	0	未定義	_	-	_
0	0	1	1	1	未定義	-	-	-
0	1	0	0	0	SCREEN4(GRAPHIC3)	×	0	0
0	1	0	0	1	未定義	-	-	-
0	1	0	1	0	SCREEN0:WIDTH80(TEXT2)	×	0	0
0	1	0	1	1	未定義	-	-	-
0	1	1	0	0	SCREEN5(GRAPHIC4)	×	0	0
0	1	1	0	1	未定義	-	-	_
0	1	1	1	0	未定義	-	-	_
0	1	1	1	1	未定義	_	-	_
1	0	0	0	0	SCREEN6(GRAPHIC5)	×	0	0
1	0	0	0	1	未定義	_	-	_
1	0	0	1	0	未定義	_	-	_
1	0	0	1	1	未定義	_	_	_
1	0	1	0	0	SCREEN7(GRAPHIC6)	×	0	0
1	0	1	0	1	未定義	_	-	_
1	0	1	1	0	未定義	_	-	_
1	0	1	1	1	未定義	_	_	_
1	1	0	0	0	未定義	_	_	_
1	1	0	0	1	未定義	_	_	_
1	1	0	1	0	未定義	_	_	_
1	1	0	1	1	未定義	-	_	_
1	1	1	0	0	SCREEN8(GRAPHIC7)	×	0	0
1	1	1	0	1	未定義	_	-	_
1	1	1	1	0	未定義	-	_	-
1	1	1	1	1	未定義	-	-	-

モードの種類に対して 5bit もあり、かなり冗長ですが、V9958 ではこの未定義は活用されておらず、SCREEN10~1 2 は SCREEN8 と同じ扱いになっています。

bit5には、垂直帰線割込の ON/OFF 指定が割り当てられています。VDP が1画面分をモニター出力から出力して、次の画面を出力し始めるまでの待ち時間を垂直ブランキング期間と呼びますが、その垂直ブランキング期間の始まりのタイミングで発生する割込です。一般的な MSX では、割込と言えば VDP からしか受けていないことがほとんどで、その中でも必ず使っている VDP 割込がこの割込になります。MSX には標準ではタイマー回路が搭載されていませんが、タイマーの代わりを成す仕組みとして利用されています。

ただし、出力先のモニターの規格に合わせるため、NTSC モニター接続の場合は 59.94Hz, PAL モニター接続の場合は 50.0Hz の周期で発生します。

TMS9918 は、IC の型番によって NTSC 出力用・PAL 出力用、と接続先モニターが固定になっていて切り替えられません。TMS9918 は、接続する DRAM の種類でも型番が異なっていたり、互換品があったりしますが、本書ではその点については省略させて頂きます。

V9938/V9958 では、R#9 で NTSC/PAL を切り替えることができます。切替については R#9 の項目を参照ください。

MSX では、タイマーの代わりにこの垂直帰線割込を利用していることもあって、むやみに止めてしまうと不具合が発生する場合があるのでご注意ください。この割込を使ってモーターを停止させるタイミングをはかる FDD があるとの情報を見たことがありますので、通常はこのビットは 1 のまま利用するのが望ましいです。

bit6 の BL は、通常 1 になっています。0 にすると画面が非表示になります。非表示というのは、VDP がモニターへの 出力を止めてしまうわけでは無く、周辺色で塗りつぶされた画面表示に固定したモニター出力になります。特に V99 38/V9958 では、VRAM へのアクセスを管理している DRAM コントローラーが、タイミング必須のアクセス(背景表示

やスプライト表示) の隙間で VDP コマンドのための VRAM アクセスを行います。BL=0 にして背景・スプライトを非表示にすることで、「タイミング必須のアクセス」が存在しなくなり、VDP コマンドによるアクセスの優先度が上がります。 その影響で、VDP コマンドの動作が速くなります。画面を真っ黒表示にしても良いようなケースで、裏画面に何らかの描画処理を行っているのであれば、このビットを 0 にすることでその待ち時間を短縮できる可能性があります。MSX-B ASIC の SCREEN5 以降の LINE/COPY 等も VDP コマンドで動作していますので、それらの高速化にも効果があります。

2.4.1.3. Pattern Name Table Address (R#2)

Pattern Name Table の開始アドレスを指定するレジスタです。各ビットの意味を図 2.4.1.3-1.に示します。



図 2.4.1.3-1. R#2 のビットマップ

bit6 \sim 0 で、Pattern Name Table のアドレスの bit16 \sim bit10 を指定します。ただし、TMS9918 では、A16 \sim A14 は 無効なため、bit6 \sim 4 には 0 を指定します。

SCREEN0~4 では、A16~A10 に任意の値を指定できます。TMS9918 では 0000h, 0400h, 0800h, 0C00h, 1000 h, 1400h, 1800h, 1C00h, 2000h, 2400h, 2800h, 2C00h, 3000h, 3400h, 3800h, 3C00h の 16 通りのアドレスのいずれかを指定できます。V9938 で VRAM64KB の機種では A16 は 0 を指定しなければなりません。VRAM128KBの機種では、多いので列挙しませんが 2 の 7 乗の組み合わせで 128 通りのアドレス指定が可能です。

SCREEN5~6 では、A16~A15 で MSX-BASIC の SET PAGE の表示ページにあたる 0~3 を指定します。ただし、bit 4~0 はすべて 1 にしなければ期待通りに動作しません。また、bit4~0 をすべて 1 に指定していますが、A14~A10 は、すべて 0 と見なされます。bit4~0 に all 1 以外の指定をすると未定義の動作になります。未定義の動作については 3. 解析で確認してみます。

SCREEN5~6 では、表示ページ 0 なら 1Fh, 表示ページ 1 なら 3Fh, 表示ページ 2 なら 5Fh, 表示ページ 3 なら 7Fh を R#2 に書き込みます。

SCREEN7~8, SCREEN10~12 では A16~A14 で MSX-BASIC の SET PAGE の表示ページにあたる 0~1 を指定します。ただし、bit5~0 はすべて 1 にしなければ期待通りに動作しません。また、bit5~0 をすべて 1 に指定していますが、A15~A10 は、すべて 0 と見なされます。bit5~0 に all 1 以外の指定をすると未定義の動作になります。

SCREEN7~8, SCREEN10~12 では、表示ページ 0 なら 3Fh, 表示ページ 1 なら 7Fh を R#2 に書き込みます。

では、MSX-BASIC の SET PAGE 命令が、SCREEN5と6とで表示ページ指定に対して R#2 にどのような値を設定しているか確認するサンプル(R2SC56.BAS)を下記に示します。

100 DEFINTA-Z:DIM R2(1,3)

```
110 SCREEN5
120 SETPAGEO:R2(0,0)=VDP(2)
130 SETPAGE1:R2(0,1)=VDP(2)
140 SETPAGE2:R2(0,2)=VDP(2)
150 SETPAGE3:R2(0,3)=VDP(2)
160 SCREEN6
170 SETPAGE0:R2(1,0)=VDP(2)
180 SETPAGE1:R2(1,1)=VDP(2)
190 SETPAGE2:R2(1,2)=VDP(2)
200 SETPAGE3:R2(1,3)=VDP(2)
210 SCREEN1:WIDTH32
220 FORS=0TO1:FORP=0TO3
230 PRINT "SCREEN"; (S+5);" PAGE";P;"=&H";HEX$(R2(S,P))
240 NEXTP,S
```

この実行結果を、写真 2.4.1.3-1.に示します。

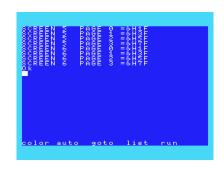


写真 2.4.1.3-1. R2SC56.BAS の実行結果

同様に SCREEN7,8 で確認するサンプル(R2SC78.BAS)を下記に示します。

```
100 DEFINTA-Z:DIM R2(1,1)
110 SCREEN7
120 SETPAGE0:R2(0,0)=VDP(2)
130 SETPAGE1:R2(0,1)=VDP(2)
160 SCREEN8
170 SETPAGE0:R2(1,0)=VDP(2)
180 SETPAGE1:R2(1,1)=VDP(2)
210 SCREEN1:WIDTH32
220 FORS=0T01:FORP=0T01
230 PRINT "SCREEN";(S+7);" PAGE";P;"=&H";HEX$(R2(S,P))
240 NEXTP,S
```

この実行結果を、写真 2.4.1.3-2.に示します。

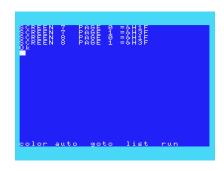


写真 2.4.1.3-2. R2SC78.BAS の実行結果

同様に SCREEN10~12 について確認するサンプル(R2SCAC.BAS)を下記に示します。

```
100 DEFINTA-Z:DIM R2(2,1)
110 SCREEN10
120 SETPAGE0:R2(0,0)=VDP(2)
130 SETPAGE1:R2(0,1)=VDP(2)
140 SCREEN11
150 SETPAGE0:R2(1,0)=VDP(2)
160 SETPAGE1:R2(1,1)=VDP(2)
170 SCREEN12
180 SETPAGE0:R2(2,0)=VDP(2)
190 SETPAGE1:R2(2,1)=VDP(2)
200 SCREEN1:WIDTH32
210 FORS=0TO2:FORP=0TO1
220 PRINT "SCREEN";(S+10);" PAGE";P;"=&H";HEX$(R2(S,P))
230 NEXTP,S
```

この実行結果を、写真 2.4.1.3-3.に示します。

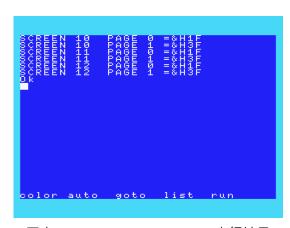


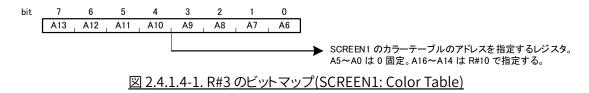
写真 2.4.1.3-3. R2SCAC.BAS の実行結果

2.4.1.4. Color Table Base Address Register Low (R#3)

SCREENO(WIDTH80)の Blink Table 及び SCREEN1、2、4の Color Table の開始アドレスを指定するレジスタです。

V9938/V9958 では、さらに R#10 で、より上位のビットも指定できます。TMS9918 には R#10 は存在せず、R#3 のみで Color Table のアドレスを指定します。R#10 については 2.4.1.11. Color Table Base Address Register High (R#10)を参照ください。

各ビットの意味を図 2.4.1.4-1., 図 2.4.1.4-2.及び図 2.4.1.4-3.に示します。



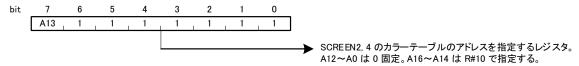


図 2.4.1.4-2. R#3 のビットマップ(SCREEN2,4: Color Table)



図 2.4.1.4-3. R#3 のビットマップ(Blink Table)

SCREEN1 の Color Table のアドレスは、下位は A6 まで指定できるので、64 単位で指定できます。0000h, 0040h, 0 080h, 00C0h, 0100h, ..., 3F80h, 3FC0h と、かなり柔軟に選べます。

SCREEN1 では、1byte で 8 パーツの色を指定するので、256 種類のパーツの色つけに 32byte のサイズになっています。

SCREEN2 及び 4 の Color Table のアドレスは、下位は A13 までしか指定できません。8192 単位ですね。TMS9918 では 0000h か 2000h の2択です。V9938/V9958 では R#10 にさらに上位のアドレスがあるので、もう少し選択の幅があります。

SCREEN2 及び 4 では、8byte で 1 パーツの色を指定するので、256 種類のパーツの色つけに 2048byte のサイズ、これが上中下にそれぞれ存在するので 3 倍で 6144byte になっています。

Blink Table のアドレスは、下位は A9 までしか指定できません。Color Table と違って A8 \sim A6 は 0 固定です。指定可能なアドレスは 512 単位ですね。

SCREENO(WIDTH80)は、1bit で画面上の 1 文字の点滅有無を指定するので、80*24/8 = 240byte のサイズがあります。

[note]

TMS9918 が登場した当時、乗算器はおろか加算器でさえ「大きくて高価な回路」だったと思います。R#3 の下位に &B000000 を付与して、そこに現在の表示位置で必要な相対アドレス値を加算すれば、どのモードでも R#3 の全ビットが有効になるわけですが、コスト増を避けるために大きくて高価な回路を入れたくない。そこで、&B000000 の代わりに &B111111 を下位に付与して、計算した相対アドレス値の上位にも 1 の bit を必要数付与して、and を採っているものと思われます。and ゲートであれば 1bit あたりトランジスタ 2 個程度。加算器を使う場合に比べて 1/3 以下の回路規模で実現できます。TMS9918 は VRAM 4KB にも対応していますが、設計当初は高価な DRAM の量を柔軟に選択できるようにして、4KB 搭載機と 16KB 搭載機とでレジスタ設定値を変えるだけで対応できることを目的としてアドレス指定がレジスタになっているのだと思います。ゲームなどを作る上では、領域を2カ所以上用意して、表示用と書き換え用のダブルバンクを垂直帰線割込に同期してパタパタ切り替えることで、書き換え途中の状態を見えないようにするといった使い方が出来るので、柔軟に設定できると格段に使い勝手が良くなるのですが、おそらく当時は高価な DRAM をダブルバンクで使うなんてことは、贅沢すぎてあまり考慮に入っていなかったのでは無いかと想像できます。しかも柔軟に設定できるようにするためにはアドレスの加算器が必要。今でこそこの程度の加算器であれば柔軟性確保の方が遙かに有意ですが、当時の設計としては非常に妥当かつ合理的かと思います。実際に and を使っているかどうかは、3. 解析のところで確認したいと思います。

2.4.1.5. Pattern Generator Table Base Address Register (R#4)

Pattern Generator Table の開始アドレスを指定するレジスタです。SCREENO~4で有効です。

TMS9918では、A13までしか存在しませんので、A16~A14は0を指定します。

各ビットの意味を図2.4.1.5-1.に示します。

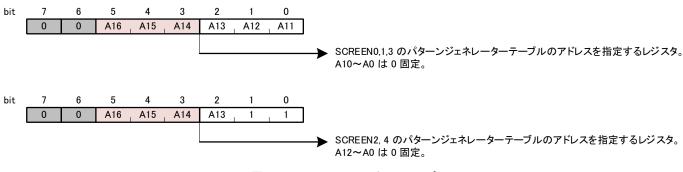


図 2.4.1.5-1. R#4 のビットマップ

SCREENO(WIDTH40), SCREENO(WIDTH80), SCREEN1, SCREEN3 では、Pattern Generator Table のアドレスの うち、bit16~bit11 を指定できます。これを R#4 の bit5~bit0 に書き込むことによりアドレスを指定のアドレスに変更できます。アドレスの bit10~bit0 は 0 の扱いになります。

SCREEN2, SCREEN4 では、Pattern Generator Table のアドレスのうち bit16~bit13 を指定できます。これを R#4 の bit5~bit2 に、R#4 の bit1 と bit0 は 1 にすることによりアドレスを指定のアドレスに変更できます。アドレスの bit1 2~bit0 は 0 の扱いになります。

各画面モードにおける Pattern Generator Table のサイズを表 2.4.1.5-1.にまとめます。

SCREENモード	Pattern Generator Table のサイズ(byte)
0(WIDTH40)	2048
0(WIDTH80)	2048
1	2048
2	6144
3	2048
4	6144

表 2.4.1.5-1. Pattern Generator Table のサイズ一覧

SCREEN5~12 では、Pattern Generator Table は存在しないため、R#4 の設定値は無視されます。

Pattern Generator Table は、表示するパーツの形状を定義するテーブルです。VDP は画面表示の際に、現在出力 モニターに出力する位置に対応する Pattern Name Table の内容を読み出して表示するパーツ番号を得ます。次 に表示するパーツ番号とY座標の値から、表示するパーツの形状を Pattern Generator Table から読み出します。

このような読み出し処理を、水平 8 ドット (SCREEN8(WIDTH80) では 6 ドット)に1度行い、連続する 8 ドット(同 6 ドット)の組は、読み出した結果により表示色が決定されます。

そのため、Pattern Generator Table のアドレスを変更すると、瞬時に画面上のパーツ形状が切り替わります。

VRAM 上に複数の Pattern Generator Table を用意しておき、1つを表示用、もう一つを書き替え用にして、垂直帰線割込に同期してその役割を入れ替えてやることにより、画面全体のパーツの表示形状を一瞬で変化させ、アニメーションさせることが出来ます。

V9938/V9958 搭載機では、VRAM は 64KB ないし 128KB 搭載していますので、2面といわずたくさん用意することで、もっと複雑なアニメーションも可能になります。

アドレスの切替だけによるアニメーションであれば、R#4 を書き替えるだけなので MSX-BASIC からでも高速に処理できます。

工夫次第で面白い表現が出来るかもしれませんね。

2.4.1.6. Sprite Attribute Table Base Address Register Low (R#5)

Sprite Attribute Table の開始アドレスを指定するレジスタです。スプライトモード2では Sprite Color Table の終了アドレスも兼ねていることにご注意ください。

TMS9918では、A13~A0しかありませんので、A14は0を指定してください。

V9938/V9958 では、残りの A16~A15 を R#11 で指定します。

各ビットの意味を図2.4.1.6-1.に示します。

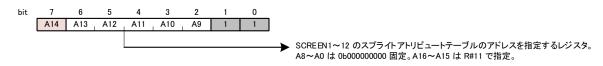


図 2.4.1.6-1. R#5 のビットマップ

例えば、SCREEN4 で Sprite Attribute Table の先頭アドレスを 01E00h にしたいとします。これを 2 進数で表現すると、

0 0001 1110 0000 0000

となります。この A14~A9 (bit14~bit9) を青にすると、

0 0001 1110 0000 0000

この青で示した 6bit を R#5 の上位 6bit に、R#5 の下位 2bit は 1 を指定するので、R#5 に書き込む値は

001 111 11

となります。MSX-BASIC で書くなら、

VDP(5)=&B00111111

ですね。ちなみに、上に緑色で表記したアドレス最上位の00に00以外を指定したい場合は、R#11に設定します。

SCREEN4 は、スプライトモード2なので、このアドレスは Sprite Color Table の最後のアドレスの次のアドレスに相当します。Sprite Color Table の先頭アドレスを指定するレジスタが別途用意されておらず、R#5 で指定したアドレス値 - 512 が Sprite Color Table のアドレスとなるためです。図 2.4.1.6-2.に Sprite Color Table と Sprite Attribute Table の位置関係を示します。

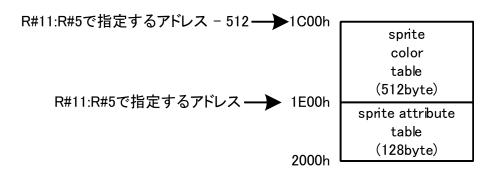


図 2.4.1.6-2. Sprite Color Table と Sprite Attribute Table の位置関係

2.4.1.7. Sprite Pattern Generator Table Base Address Register (R#6)

Sprite Pattern Generator Table の開始アドレスを指定するレジスタです。

TMS9918 では、A13~A0しかありませんので、A16, A15, A14は0を指定してください。

各ビットの意味を図2.4.1.7-1.に示します。



図 2.4.1.7-1. R#6 のビットマップ

Sprite Pattern Generator Table は、スプライトの形状を定義するテーブルなので、これを複数箇所に用意して、R#6を順番に切り替えることによって、MSX-BASIC からでもスプライト形状のアニメーションを高速に実現することが出来ます。しかし、TMS9918(MSX1)の環境では、アドレスとして指定できるのが A13, A12, A11 の 3bit しかないため、表 2.4.1.7-1. に示した8通りしか選択肢がありません。

Sprite Pattern Generator Table のアドレス	R#6設定値
0000h	00h
0800h	01h
1000h	02h
1800h	03h
2000h	04h
2800h	05h
3000h	06h
3800h	07h

表 2.4.1.7-1. R#6 (TMS9918) で指定できる値の組み合わせ

V9938/V9958 では、表 2.4.1.7-1.の値は当然指定可能です。それに加えて、さらに上位 3bit を指定できるので、64 通りの値を指定できます。例えば、08h を指定すると Sprite Pattern Generator Table の先頭アドレスは 04000h になります。R#6 の設定値 * 0800h が Sprite Pattern Generator Table の先頭アドレスになり、R#6 は、0~63 が指定できることになります。

Sprite Pattern Generator Table のアドレスを MSX-BASIC で変更するときは、下記の BASE()システム変数を使う方が簡単です。

BASE(スクリーン番号 * 5 + 4)

BASE()システム変数には、VRAM のアドレスそのものを書き込むことで、アドレスを変更できます。より正確に書くと、 現在のスクリーンモードが 1 のときに BASE(1*5+4) = &H3000 とすると、ここから R#6 に設定する値を内部で計 算して R#6 に設定してくれます。その分遅くなりますが、直感的で分かりやすくなります。

SCREEN1 の Pattern Generator Table は、背景のパターン形状定義のテーブルになりますが、Sprite Pattern Generator Table も同じ構造になっているので、これらを同じアドレスに設定すると、背景とスプライトで同じ形状になります。その実験プログラム(SC1PGT.BAS)を下記に示します。

100 DEFINTA-Z:COLOR15,0,0:SCREEN1,0

110 BASE(9)=0

120 FORI=0T031:PUTSPRITEI, (I*8,I*2),2,ASC("0")+I:NEXT

この実行結果を写真 2.4.1.7-1.に示します。



<u>写真 2.4.1.7-1. SC1PGT.BAS の</u>実行結果

100 行目は、SCREEN1 で、スプライトは8ドットx8ドットサイズで拡大無しに設定。

110 行目は、SCREEN1 の Sprite Pattern Generator Table のアドレスである BASE(9) を 0000h に書換。

もともと SCREEN1 の VRAM 0000h には Pattern Generator Table が存在するので、MSX-BASIC が文字の形状 定義を書き込んでいる場所です。Sprite Pattern Generator Table のアドレスも同じアドレスにするので、この1行で 一瞬にして文字形状と同じスプライトパターン形状が定義されたことになります。

120 行目で、32 枚表示可能なスプライトを全部使って緑色の文字(スプライト)を表示させています。スプライトパターン番号と、背景のパターン番号=ASCII コードとが一致しているので、ASC("0")で "0"の ASCII コードを指定することで "0" の形のスプライトパターンを選択できます。

[note]

この状態で SPRITE\$(ASC("0"))="xxxx" などとしたらどうなるのか?というと、何も表示に変化はありません。残念ながら、SPRITE\$() は BASE()システム変数に連動しておらず、SCREEN1 なら「3800hに Sprite Pattern Generator Table が存在している」と決め打って処理されるので、0000hに移動した新しい Sprite Pattern Generator Table には書き込んでくれません。もし連動してくれれば、背景の Pattern Generator Table を SPRITE\$() を使って書き替えられるようになるわけですが、残念ながら連動しません。

2.4.1.8. Text Color/Back Drop Color Register (R#7)

前景色と周辺色を指定するレジスタです。各ビットの意味を図 2.4.1.8-1.に示します。

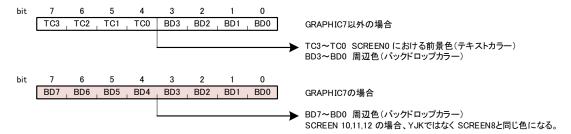


図 2.4.1.8-1. R#7 のビットマップ

各画面モードで若干意味が異なりますので、画面モードごとに説明します。

SCREEN0(WIDTH40, WIDTH80 ともに)の場合、図 2.4.1.8-1.では上の段に記載のビットマップになります。TC3~T C0 の 4bit で文字の前景色を指定します。SCREEN0 は Color Table を持ちませんが、このレジスタで色を指定する 仕組みになっています。BD3~BD0 は背景色を指定します。

SCREENO(WIDTH40)で、R#7に3Chを指定した場合の画面表示を写真2.4.1.8-1.に示します。

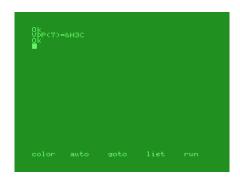


写真 2.4.1.8-1. SCREENO(WIDTH40)で R#7=3Ch にした結果

前景色が3,背景色が12(=0Ch)になっています。3は黄緑。12は濃い緑。

次に、SCREENO(WIDTH80)で、R#7に3Chを指定した場合の画面表示を写真2.4.1.8-2.に示します。

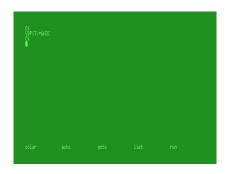


写真 2.4.1.8-2. SCREENO(WIDTH80)で R#7=3Ch にした結果

次に SCREEN1~4 の場合ですが、こちらも図 2.4.1.8-1.では上の段に記載のビットマップになります。ただし、TC3~TC0 の 4bit は未使用です。

COLOR15,4,7 のときの SCREEN1 で、R#7 に 3Ch を指定した場合の画面表示を写真 2.4.1.8-3.に示します。



写真 2.4.1.8-3. SCREEN1 で R#7=3Ch にした結果

SCREEN1 には Color Table があり、画面に表示しているパーツそのものが背景色を持っています。写真 2.4.1.8-3. の場合、32byte の Color Table が F4h で敷き詰められているため、前景が 15(0Fh)の白、背景が 4(04h)の濃い青、となっています。周辺を取り囲む領域の色(周辺色)が R#7=3Ch の 12(0Ch)の濃い緑になって現れているのが確認できます。

この周辺色、日本語では周辺色ですが、もともとはバックドロップカラーです。パーツを表示している領域でも、色コード 0 が指定された部分にはこの周辺色が現れることになります。

試しに、画面全体を覆っているスペースのパーツの背景を 0 にしてみましょう。スペースのパーツ番号は 32 で、SCRE EN1 の Color Table は、2000h なので、2000h + 32/8 = 2004h がスペースに対応するカラー情報のアドレスです。 ここに、F0h (前景は 15 の白、背景は 0 の透明)を指定してみた画面を写真 2.4.1.8-4.に示します。

```
Ok
VPP(7)=&H3C
Ok
VPOKE&H2004,&HF0
Ok
color auto goto list run
```

<u>写真 2.4.1.8-4. VRAM の 2004h に F0h を書き込んだ結果</u>

記号 & の背景まで緑色になっているのは、スペース(32)と &(38) は、32~39 のグループで 2004h の色を共有しているため連動して変化しています。SCREEN2, 4 もライン単位で色を指定できる点が異なるのみで、前景または背景をカラーコード 0 にすると、周辺色が現れるという点で同様です。

ただし、V9938/V9958 では R#8 の TP(bit5)を 1 にすると、カラーコード 0 を透明ではなくパレット 0 の値にすることが出来ます。その場合、周辺色では無く、パレット 0 に指定している色が背景部分に表示されます。 R#8 (MSX-BASICでは VDP(9))の TP を 1 にしてみた結果を写真 2.4.1.8-5.に示します。



写真 2.4.1.8-5. R#8 bit5 を 1 にした場合

パレット 0 は、デフォルトでは COLOR=(0,0,0,0) に設定されているため黒です。R#8 の TP を 1 にすると不透明になり、 そのパレット色で表示されるので、写真 2.4.1.8-5.では背景が黒くなったわけです。

TMS9918 では、R#8 は存在しないのでカラーコード 0 は「透明」のみです。ただし、BD3~BD0 にカラーコード 0 を指定した場合は、黒の扱いになります。

SCREEN3 の場合ですが、こちらも図 2.4.1.8-1.では上の段に記載のビットマップになります。ただし、TC3~TC0 の 4 bit は未使用です。

SCREEN3 は、BD3~BD0 が画面の周辺色になることと、カラーコード 0 で描画した部分の色が BD3~BD0 で指定したカラーコードになります。確認のためのプログラム(R7SC3.BAS)を下記に示します。

100 DEFINTA-Z:COLOR15,4,7:SCREEN3

110 LINE(0,0)-(255,191),0

120 VDP(7)=&HF5:FORI=0T01000:NEXT 130 VDP(7)=&HF7:FORI=0T01000:NEXT 140 VDP(7)=&HF4:FORI=0T01000:NEXT

150 GOTO120

この実行結果を写真 2.4.1.8-6.に示します。

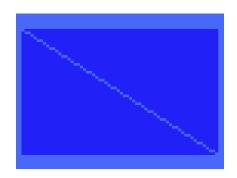


写真 2.4.1.8-6. R7SC3.BAS の実行結果

100 行目で SCREEN3 に変更して、110 行目で左上から右下への斜め線をカラーコード 0 で描画しています。

120 行目で周辺色を 5 (青)に指定して、少し待機。

130 行目で周辺色を 7(シアン)に指定して、少し待機。

140 行目で周辺色を 4(濃い青)に指定して、少し待機。

150 行目で 120 行目に戻る。

実行すると、周辺色だけで無く、斜め線部分の色も変化するのを確認できます。

コントロールレジスタ R#7 を書き替えるだけで、画面全体に及ぼす色を変更できるので、例えばフラッシュアニメーションなどに使うことが出来ます(※くれぐれも激しい点滅をさせてポケ〇ンショックを引き起こさないようにご注意ください(笑))。

SCREEN5, 6, 7 も基本的に SCREEN3 と同じです。

SCREEN8 の場合ですが、こちらは図 2.4.1.8-1.では下の段に記載のビットマップになります。グラフィックの描画に使われる 256 色と同じ色を指定できます。色コードも同様の指定であり、BD7~5 が緑、BD4~2 が赤、BD1~0 が青の輝度となります。また、SCREEN3,5,6,7 と異なり、透明色は存在しません。確認プログラム(R7SC8.BAS)を下記に示します。

100 DEFINTA-Z:SCREEN8:COLOR255,128,0:CLS

110 LINE(0,0)-(255,191),0

120 VDP(7)=&HE0:FORI=0T01000:NEXT 130 VDP(7)=&H1C:FORI=0T01000:NEXT

140 VDP(7)=&H03:FORI=0T01000:NEXT

150 GOTO120

この実行結果を写真 2.4.1.8-7.に示します。

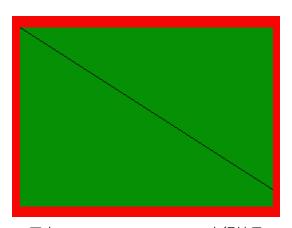


写真 2.4.1.8-7. R7SC8.BAS の実行結果

100 行目で SCREEN8 に初期化して表示クリア。128 は緑色。

110 行目でカラーコード 0 (黒)で左上から右下への斜め線を描画。

120 行目で、周辺色に 緑 100%, 赤 0%, 青 0%を指定して少し待機。

130 行目で、周辺色に 緑 0%, 赤 100%, 青 0%を指定して少し待機。

140 行目で、周辺色に緑 0%,赤 0%,青 100%を指定して少し待機。

150 行目で 120 行目に戻る。

カラーコード 0 で描画した斜め線は黒のままで、周辺色には影響されないことを確認できます。

SCREEN10,11,12 の場合ですが、こちらは SCREEN8 と全く同じになります。グラフィックの方は YJK+16 色カラーパレットか、YJK による多色表示ですが、連続する 4byte の情報を用いて色を決定しています。R#7 は 1byte の領域しかないので 4byte 収まりません。そのため、これらのモードでは周辺色に限り、SCREEN8 のグラフィックと同じ色指定をすることになっています。確認のためのプログラム(R7SC12.BAS)を下記に示します。

100 DEFINTA-Z:SCREEN12:COLOR255,128,0:CLS

110 BLOAD"IMAGE1.SCC",S

120 VDP(7)=&HE0:FORI=0T01000:NEXT

130 VDP(7)=&H1C:FORI=0T01000:NEXT

140 VDP(7)=&H03:FORI=0T01000:NEXT

150 GOTO120

この実行結果を写真 2.4.1.8-8. に示します。



<u>写真 2.4.1.8-8. R7SC12.BAS の実行結果</u>

100 行目で SCREEN12 に初期化して表示クリア。

110 行目で画像ファイル IMAGE1.SCC を読み込み。

120 行目で、周辺色に 緑 100%, 赤 0%, 青 0%を指定して少し待機。

130 行目で、周辺色に 緑 0%, 赤 100%, 青 0%を指定して少し待機。

140 行目で、周辺色に 緑 0%, 赤 0%, 青 100%を指定して少し待機。

150 行目で 120 行目に戻る。

R7SC8.BAS の挙動と見比べて頂ければ分かりますが、周辺色の色の変化が全く同じですね。

2.4.1.9. Mode Register 2 (R#8)

V9938 で新設されたレジスタです。TMS9918 にはこのレジスタは存在しません。

MSX-BASIC では、VDP(9)に対応します。VDP(8)ではないのでご注意ください。

動作モードを指定するレジスタです。各ビットの意味を図2.4.1.9-1.に示します。

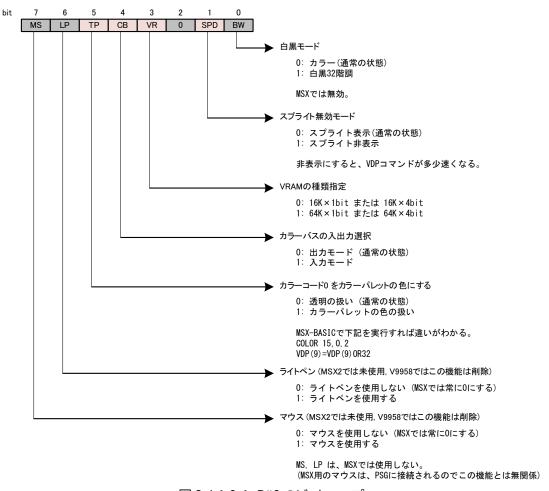


図 2.4.1.9-1. R#8 のビットマップ

BW(bit0)は、MSX では無効です。V9938 の Technical Data Book には、1 にすると 32 階調モノクロモードになると 書かれていますが、実際に MSX で 1 を書き込んでも表示に変化は出ませんでした。(※FS-A1GT で確認)

BW に関するより詳細な情報は、3.2. RGB 出力とコンポジット出力を参照ください。

SPD(bit1)は、Sprite Disable ビットになります。1 にするとスプライトを非表示に、0 にするとスプライトを表示します。 スプライトが使える画面モードでのみ有効です。Sprite Attribute Table の内容にかかわらず全スプライトを非表示

に出来ることと、非表示中はスプライト用の DRAM 帯域を VDP コマンドに割り振って VDP コマンドを高速化する役目もあります。

VR(bit3)は、VDP に VRAM として接続されている DRAM の IC の種類を指定するレジスタです。この値を書き替えると表示が出なくなりますので書き替えてはいけません。0 は 16Kword*1bit または 16Kword*4bit の DRAM、1 は 64Kword*1bit または 64Kword*4bit の DRAM を示します。FS-A1GT では 64Kword*4bit の DRAM IC が 4 つ接続されているので 1 になっています。下記 note 参照。

CB(bit4)は、カラーバスの入出力方向を指定します。デジタイズ機能に使うレジスタです。通常は 0 の出力モードとなっています。1 にすると入力モードに切り替わります。カラーバスとは、VDP の 12~19 ピンの C0~C7 のことを示しています。11 ピンの CBDR は、R#8 の CB(bit4)によって CB=0 (出力) なら Low, CB=1 (入力) なら High が出力されます。デジタイズ機能は、アナログ信号を "カラーバスへ入力するデジタルデータ" へ変換する A/D コンバータが必要で、かつ取り込む元となるアナログ信号入力端子も必要となるため、「デジタイズ機能搭載」と銘打っている機種でのみ利用可能です。一般的な MSX2 ではそのような入力が付いていないため、この bit だけ 1 にしても正常に機能しないのでご注意ください。

TP(bit5)は、カラーパレット 0 の扱いを指定します。0 はカラーパレット 0 を透明として扱うモード、1 はカラーパレット 0 を他のカラーパレットと同様に扱うモードとなります。透明とした場合は、カラーパレット 0 (カラーコード 0)で描画した部分は、周辺色と同じ色にすり替わります。スプライトでカラーパレット 0 が指定されている部分も、背景がそのまま表示されます。一方で、他のカラーパレットと同様に扱うモードでは、透き通らずにそのまま指定の色(デフォルトでは黒)が表示されます。SCREEN8,10,11,12 ではカラーパレットではないので TP(bit5)は無効です。2.4.1.8. Text Color/Back Drop Color Register (R#7)に TP(bit5)を 1 にするサンプルがありますので、併せて参照ください。

MS(bit7), LP(bit6) は、VDP がサポートするマウス・ライトペンの機能を利用する場合のレジスタになります。MSX 用のマウスは、ジョイスティックポート(PSG)に接続する仕様になっていますので、この機能は利用していません。MS=1にした場合は、カラーバスを入力(CB=1)として、カラーバスからマウス信号を入力するようです。MSX ではそのような配線になっていませんので、利用できません。

[note]

FS-A1STと FS-A1GT の内部写真を、写真 2.4.1.9-1.と写真 2.4.1.9-2.に掲載しておきます。この2機種のメインボードは非常に似ていますが、全く同じではありません。しかし、VDP 周りは同じようです。両者とも、写真に向かって右側に写っている大きな IC が V9958 です。左下に4個並んでいるのが 64Kword * 4bit の DRAM で、合計 128KB になります。

V9938の Technical Data Book には、VDP に接続する DRAM として 16KB, 32KB, 64KB, 128KB の選択肢が掲載されています。16Kword * 1bit または 16Kword * 4bit の設定は、この中の 16KB や 32KB の場合の選択肢になります。MSX2 規格では 64KB か 128KB, MSX2+/turboR では 128KB のみなので、VR(bit3)を 0 にすることはありません。16KB は TMS9918 との互換のために用意されているモードだと思います。32KB は、64KB に対する 128KB と同じ関係にあり、特に用途は無いけども副産物として存在するモードだと思います。16Kword DRAM を使って 32KB 構成にする場合、前半 16KB と後半 16KB のアドレスが連続するように VRAM を構成するとなると、64KB DRAM とは若干アドレスビットの並べ替えが必要になるため、その並べ替えを考慮するための bit が VR だと思いますが、そうだとすると副産物である 32KB モードのためにわざわざ VR というレジスタを追加して、かつそれに応じた MUX を搭載しているので、32KB を使った製品を何かしら想定していたのかもしれません。32KB あれば SCREEN5の1画面分は表現できますからね。実際どういう思想で 16KB/32KB の接続を想定していたのかは、中の人でないので分かりません。



写真 2.4.1.9-1. FS-A1ST メインボードの VDP 周辺



写真 2.4.1.9-2. FS-A1GT メインボードの VDP 周辺

2.4.1.10. Mode Register 3 (R#9)

V9938 で新設されたレジスタです。TMS9918 にはこのレジスタは存在しません。

MSX-BASIC では、VDP(10)に対応します。VDP(9)ではないのでご注意ください。

動作モードを指定するレジスタです。各ビットの意味を図2.4.1.10-1.に示します。

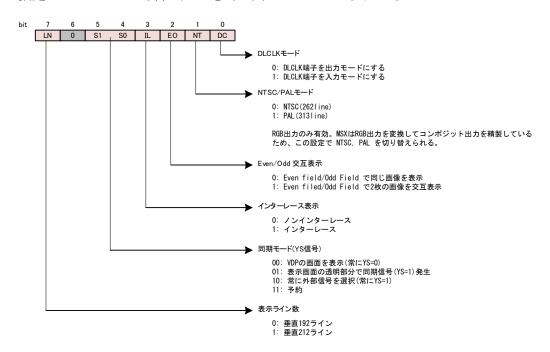


図 2.4.1.10-1. R#9 のビットマップ

DC(bit0) は、VDP の DLCLK 端子の入出力方向を指定するレジスタです。0 を指定すると出力、1 を指定すると入力となります。通常は 0 になります。外部に対して同期用のクロック信号 (5.37MHz)を出力しています。入力モードにすると、外部から 5.37MHz を入れなければ動作しなくなります。通常の MSX で、VDP(10)=1 などと書き込んでしまうと、その途端に VDP が停止して、垂直帰線割込も入らなくなるため、キー入力も受け付けなくなります。それどころか、おそらく VDP に対するレジスタ書き込みも機能しなくなるかと思います。電源を入れ直すまで復帰できなくなりますのでご注意ください。

NT(bit1)は、映像出力のタイミングが NTSC なのか PAL なのかを指定します。NTSC の場合は 0 を、PAL の場合は 1 を指定してください。VDP の 21 ピンのコンポジットビデオ出力だけで無く、RGB 出力にも影響があります。6 ピンの CSYNC 信号がこの設定に従ったタイミング信号になっています。試しに NTSC モニターに接続している状態で、VDP

(10)=2 と打ってみてください。PAL 出力に変化するため、VDP として出力する1フレーム分のライン数が増加=CSY NC の間隔が間延びするので、画面が垂直方向にグルグルまわるような表示に変わるはずです。最近の液晶モニターに接続している場合、液晶モニター側が頻繁に同期チェックしているため、グルグル回る表示だけでなく色がおかしくなって止まったり、乱れたりと、とても見づらい表示になったりします。50Hz 出力に対応しているモニターだと正常に表示される可能性もあるので、ゲームなどで「あたかも MSX が壊れたかのような演出」として使うのも厳しいですね。ちなみに TMS9918 では、NTSC や PAL といった出力先に対応した IC が個別に出ています。つまり、レジスタによって NTSC と PAL を切り替えることが出来ません。例えば、TMS9918 は NTSC 出力・TMS9929 は PAL 出力といった具合です。

NTSC だと、垂直帰線割込の周期は59.94Hzとなります。PAL だと、50Hzとなります。MSX の場合、垂直帰線割込がタイマー割込を兼ねているので、BGM 演奏やゲーム速度タイミング調整をこの割込で実現しているソフトが多数あります。そのため、割込周期が変化すると、BGM の演奏テンポが変化したり、ゲームの速度が変化してしまったりするので、それぞれの出力に併せてプログラム側で調整する必要があるのが難点です。

EO(bit2) は、2画面交互表示の有効化レジスタです。0 では交互表示は行わない。1 でこは交互表示を行うという意味になります。これは SCREEN5 以上でのみ有効で、Pattern Name Table を奇数ページにしておかねばなりません。下記に2画面交互表示のサンプル (R9EO.BAS)を示します。

100 DEFINTA-Z:COLOR15,0,0:SCREEN5
110 SETPAGE0,0:BLOAD"IMAGE1.SC5",S
120 SETPAGE1,1:BLOAD"IMAGE2.SC5",S
130 VDP(10)=VDP(10)OR4
140 GOTO140
この実行結果を、写真 2.4.1.10-1.に示します。

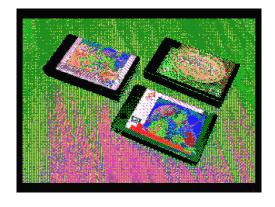


写真 2.4.1.10-1. R9EO.BAS の実行結果

100 行目で、画面初期化。

110 行目でページ 0 (偶数ページ)に切り替えて、1枚目の画像 IMAGE1.SC5 を読み込み。

120 行目でページ1 (奇数ページ)に切り替えて、2枚目の画像 IMAGE2.SC5 を読み込み。

130 行目で R#9 の EO に 1 を立てる。

140 行目で待機。

奇数ページで無いと EO=1 による交互切替が発動しないので、試しに 125 行目に下記を追加(R9EO2.BAS)してみてください。交互表示しなくなったのを確認できます。

125 SETPAGE0,0

IL(bit3) は、ノンインターレース・インターレースを切り替えるレジスタです。0 でノンインターレース(通常表示)、1 でインターレース (偶数フレームと奇数フレームを垂直方向に半ドットずらす)になります。ブラウン管モニターでは、走査線と走査線の間に隙間がありますが、インターレースにするとこの隙間が詰まったような表示になり、激しく上下に動くので若干チラついたような映像になります。このビットは全画面モードで有効です。

ここで、IL(bit3)と EO(bit2)とを合わせることによって、垂直方向に擬似的に2倍の解像度を持ったような画像を表示できます。サンプル(R9IL.BAS)を下記に示します。

100 DEFINTA-Z:COLOR15,0,0:SCREEN7
110 SETPAGE0,0:BLOAD"IMAGE1A.SC7",S

120 SETPAGE1,1:BLOAD"IMAGE1B.SC7",S:COLOR=RESTORE

130 VDP(10)=VDP(10)OR12

140 GOTO140

100 行目で SCREEN7 に初期化。

110 行目で偶数ラインの画像を PAGEO に読み込む。

120 行目で奇数ラインの画像を PAGE1 に読み込み、カラーパレットを設定する。

130 行目で (IL, EO) = (1,1) を設定する。

140 行目で待機。

この実行結果を写真 2.4.1.10-2. に示します。



写真 2.4.1.10-2. R9IL.BAS の実行結果

S1, S0 (bit5, 4) は、スーパーインポーズのための VDP10pin の/YS 信号を制御するモードを選択します。(S1,S0)= (0,0)の場合 /YS は常に Low。(S1, S0)=(0,1) の場合 /YS はカラーコード 0 が表示されるドットの表示タイミングで / YS が High。(S1, S0)=(1,0)の場合 /YS は常に High。

スーパーインポーズ対応の MSX であれば、/YS 信号が High のタイミングは外部の映像信号を出力するように選択する回路が入っていますが、一般的な非対応の MSX では、この/YS 信号は未使用のため、効果を成しません。たとえば、FS-A1GT の V9958 の/YS は、Open になっており何も繋がっていません。

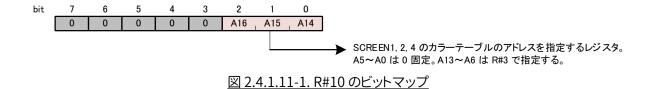
LN(bit7)は、表示ライン数を選択するレジスタです。0 の場合は 192 ライン(TMS9918 互換)、1 の場合は 212 ライン となります。

MSX-BASIC で SCREEN0~4 は 192 ライン表示で、SCREEN5 以上は 212 ライン表示になっていますが、このライン数の違いは LN の設定値で変化します。従って、SCREEN0~4 でも LN=1 にすると 212 ラインになりますし、SCRE EN5 以上でも LN=0 にすると 192 ラインになります。

2.4.1.11. Color Table Base Address Register High (R#10)

V9938 で新設されたレジスタです。TMS9918 にはこのレジスタは存在しません。

SCREENO(WIDTH80)の Blink Table 及び SCREEN1, 2, 4 で利用する Color Table のアドレスの上位ビットを指定するレジスタです。各ビットの意味を図 2.4.1.11-1.に示します。



意味は、2.4.1.4. Color Table Base Address Register Low (R#3)と同じです。

V9938/V9958 では VRAM は 64KB か 128KB 存在しています。SCREEN1, 2, 4 でも 16KB を越えたアドレスに Colo r Table をマッピングすることが出来ます。128KB もあるので、Color Table をたくさん用意しておいてアドレス切替によって画面全体の色を瞬時に切り替えてアニメーションさせるといったことが実現できます。レジスタの書換だけなので、MSX-BASIC からでも高速に切り替えられるのです。

MSX-BASIC では、BASE(SCREEN 番号 * 5+1) が Color Table のアドレスに対応しています。残念ながら BASE() システム変数は整数値しか書き込めないので、例えば BASE(6)=65536 と指定するとオーバーフローエラーになってしまいます。VPOKE もアドレス値に整数を指定するので、VPOKE 65536,0 でオーバーフローエラーになります。切替自体は VDP(3), VDP(11) を使い、VRAM の 64KB 越えアドレスには機械語から書き込むのが最もシンプルになるかと思います。

例えば、SCREEN1 で Color Table を 12000h に指定したい場合、下記のように考えます。

(1) 2 進数表記に変換

&H12000 = &B 1 0010 0000 0000 0000

(2) R#10 は A16~A14、R#3 は A13~A6 を指定するので、対応するビットをそれぞれ赤・青で分別

&B 1 0010 0000 0000 0000

(3) R#10, R#3 ともにビットを右詰め

R#10 = &B100

R#3 = &B10 0000 00

(4) これを 16 進数表記に戻し、R#10 は VDP(11), R#3 は VDP(3)に対応するので MSX-BASIC 風に記述する

VDP(11) = &H04

VDP(3) = &H80

R#10 の初期値は 0 です。Color Table のアドレスの bit16~14 が 0 で良いなら、R#10 を書き替える必要はありません。 つまり、R#10 と R#3 の間に設定順序のシーケンスは存在しないということです。どちらを先に設定してもそれぞれ即時反映されます。

MSX-BASIC で Color Table 切替アニメーションに使うのだとすれば、VPOKE で書き込みが出来る 64KB の範囲で使うのが現実的だと思います。では実際に試してみたサンプル (R10SC1.BAS)を下記に示します。

100 DEFINTA-Z:COLOR15,0,0:SCREEN1

110 FORI=0T0767:VPOKE&H1800+I,IAND255:NEXT

120 FORI=0T015:FORJ=0T031:VPOKE&H4000+I*32+J,(I+J*16)AND255:NEXTJ,I

130 VDP(10)=1:R3=0

140 VDP(3)=R3:R3=(R3+1)AND15:FORI=OTO1000:NEXT:GOTO140

この実行結果を写真 2.4.1.11-1.に示します。



写真 2.4.1.11-1. R10SC1.BAS の実行結果

100 行目で SCREEN1 に初期化。

110 行目で Pattern Name Table を書き替えて画面全体に文字を敷き詰める。

120 行目で16個の Color Table (I のループ)に対して、32 個(1つの Color Table のサイズが 32byte) のカラー値をある程度値がばらけるように計算して設定 (J のループ)。

130 行目で Color Table の (A16,A15,A14) に (0,0,1) を指定する。R3 に設定する値を保持する変数を 0 に初期化。 140 行目で R#3 に R3 を設定して、R3 を次の Color Table のアドレスに変更し、少し待って繰り返す。

ゆっくり切り替わっているように見えるかもしれませんが、それは 140 行目の FOR 文で待っているからです。この待ちを入れないと激しく切り替わりすぎて目に悪いので入れました。注目すべきは、256 個のキャラクタの色は 32byte の Color Table で決められますが、BASIC から 32byte 書き替えると、それだけで書換を目で追える程度には遅いです。 このアドレスを切り替える方法だと、256 個の文字の色がまとめて一度に切り替わっていることが確認できます。

実際に、R#10と R#3 書換によるアドレス切替ではなく、Color Table を全部書き替える方法を MSX-BASIC からやったらどのくらい遅いのかを確認する比較用のサンプル(R10SC1C.BAS)を下記に示します。

100 DEFINTA-Z:COLOR15,0,0:SCREEN1

110 FORI=0T0767: VPOKE&H1800+I, IAND255: NEXT

120 I=0

130 FORJ=0T031:VPOKE&H2000+J, (I+J*16)AND255:NEXT

140 I=(I+1)AND15:FORJ=0T01000:NEXT:GOT0130

実行すると、上からヌルヌルヌルっと書き換わっている状況を目で追えてしまうのが分かりますよね。瞬時に切り替わらないデメリットがあるわけです。それだけでなく、「それだけ時間が掛かる」わけですから、ゲームの演出などに使うと、その時間だけ他の処理が止まってモッサリ動作になってしまうわけです。

SCREEN2, 4 でもアドレスの指定可能範囲は限定 (R#3 の下位ビットが固定のため) されますが、同様に瞬時に切り替えられます。SCREEN2, 4 の場合 Color Table は 6144byte もありますので、もはや BASIC で全書換は現実的ではありません。ただ、TMS9918 の場合は、VRAM が 16KB しかなく、アドレスの選択肢も 0000h と 2000h の2択で Pattern Generator Table も共存していることから、複数の Color Table を確保するだけの VRAM 容量がありません。 SCREEN 2, 4 でアドレス切替による色アニメーションを実現するとすれば、実質的に MSX2 以降となります。

2.4.1.12. Sprite Attribute Table Base Address Register High (R#11)

2.4.1.13. Text Color/Back Color Register (R#12)

2.4.1.14. Blinking Period Register (R#13)

2.4.1.15. VRAM Access Base Address Register (R#14)

2.4.1.16. Status Register Pointer (R#15)

V9938 で新設されたレジスタです。TMS9918 にはこのレジスタは存在しません。

TMS9918ではステータスレジスタは S#0 の1つしか存在しないため、ステータスレジスタを選択するレジスタ自体が存在していません。しかし、V9938では 10本のステータスレジスタがありますので、そのどれを読み出すのかをこのレジスタで指定することになります。MSXでは、MSX1用に作成されたソフトウェアが問題なく動作するように、通常は R#15 = 0を維持するように利用し、S#0以外のステータスレジスタを読む場合は、割込禁止して処理するのが一般的です。BIOSの処理ルーチンも R#15を変更せずに S#0を読むので、割込禁止せずに R#15に 0以外を設定すると、まず暴走しますのでご注意ください。(定期的に垂直帰線割込が入りますが、この割込要因は S#0を読み出すことでクリアされます。R#15が 0以外にされた状態で割込が発生すると、BIOSは S#0を読むつもりで異なるステータスレジスタを読み、処理を継続します。すると実際には S#0は読まれていないため、割込要因がクリアされておらず、割り込み処理ルーチンから抜けようとした瞬間に、再度割込が発生して・・を無限繰り返すようになり、戻ってこなくなります。)

2.4.1.17. Color Palette Address Register (R#16)

2.4.1.18. Register Pointer (R#17)

V9938 で新設されたレジスタです。TMS9918 にはこのレジスタは存在しません。

間接指定によるコントロールレジスタへの書き込みにおける書き込み対象のレジスタ番号を指定するためのレジスタになります。

2.4.1.19. Display Adjust Register (R#18)

V9938 で新設されたレジスタです。TMS9918 にはこのレジスタは存在しません。

画面位置調整機能です。MSX-BASIC でいうところの SET ADJUST 命令に相当します。MSX-BASIC では、これを画面の位置調整に使っており、この設定値は RTC(リアルタイムクロック IC)の中にある記憶メモリで保持しています。MSX-BASIC は、起動時にこの RTC のメモリ内容を読み取って、R#18 にセットすることで画面位置調整を再現するようにしています。

昔のブラウン管テレビでは、ブラウン管の周囲に外装が被っているテレビがあって、その外装によって周辺の映像が 隠れてしまうことがありました。アナログ製品なので、表示位置も少しずれたりすることもありました。これを位置調整 によって見えるようにしようという機能になります。

しかしながら、水平垂直にそれぞれ-8~+7の位置ずらしができるので、これをドット単位のハードウェアスクロール機能として利用したゲームも存在していました。(スペースマンボウやサイコワールドなどが有名ですね。)

R#18 のビットマップを図 2.4.1.19-1.に示します。

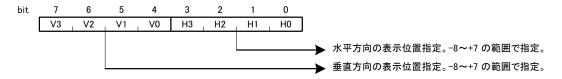


図 2.4.1.19-1. R#18 のビットマップ

上位 4bit に垂直方向の表示位置指定を2の補数形式の数値 -8~+7 で指定。下位 4bit に水平方向の表示位置指定を2の補数形式の数値 -8~+7 で指定します。

-8=&B1000, -7=&B1001, -6=&B1010, -5=&B1011, ..., -1=&B1111, 0=&B0000, 1=&B0001, ..., 7=&B0111 ですね。

では、水平を+方向に調整したら、画面表示は右へ動くの?左へ動くの?というのがこの情報だけでは分かりません。 実際に試してみましょう。

水平に -8した画面を写真 2.4.1.19-1. に、水平に +7した画面を 2.4.1.19-2.に示します。

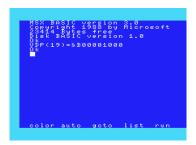


写真 2.4.1.19-1. R#18=&B00001000 (水平-8) の実行結果

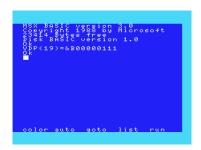


写真 2.4.1.19-2. R#18=&B00000111 (水平+7) の実行結果

マイナス方向は向かって右ヘシフトし、プラス方向は向かって左ヘシフトすることがわかります。垂直も確認してみましょう。垂直-8 を写真 2.4.1.19-3.に、垂直+7 を写真 2.4.1.19-4.に示します。

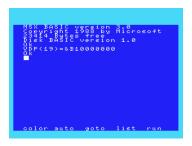


写真 2.4.1.19-3. R#18=&B10000000 (垂直-8) の実行結果



写真 2.4.1.19-4. R#18=&B01110000 (垂直+7) の実行結果

マイナス方向は向かって下へシフトし、プラス方向は向かって上へシフトすることが分かります。

2.4.1.20. Interrupt Line Register (R#19)

V9938 で新設されたレジスタです。TMS9918 にはこのレジスタは存在しません。

水平帰線割込の割込走査線番号を指定するレジスタです。2.4.1.1. Mode Register 0 (R#0)の IE1(bit4) を 1 にすると、R#19 で指定したラインの表示タイミングで割込が発生するようになります。

R#19 で指定するライン番号は、あくまでライン番号であり、画面上の走査線番号ではありません。通常は、ライン番号=走査線番号で一致していますが、2.4.1.24. Display Offset Register (R#23)に 0 以外が設定されていると、その分ズレます。ライン番号はY座標のような意味合いの値です。走査線番号は画面の上端が 0 で、下へ向かって増加する値です。R#23=100 の時に、一番上のラインで水平帰線割込(走査線割込)を発生させる場合は、R#19 に 10 0 を指定する必要があります。

この機能を使うことによって、画面を上と下に分断し、それぞれで異なる画面モード(R#0/R#1)・異なる画面位置調整 (R#18)・異なる垂直スクロール(R#23)・異なるパレットなどを実現することができます。

例えば、縦スクロールシューティングゲームで、画面の上部はスコア表示でスクロールしない領域。画面の下部は垂直スクロールするなんて画面のゲームがありますが、これはこの水平帰線割込を使って R#23 を書き換えることで実現できます。市販ゲームだとアレスタとかゼビウスとかいろいろあります。

上部がスクロールして下部が停止している画面のゲームが少ないのは、上部と下部の切り替わり目のライン番号が上部のスクロールに使う R#23 の設定値によって変化してしまうため、やや処理が面倒 (=CPU負荷がかかる)からだと思います。

他にも、スプライトアトリビュートテーブルを画面の中央付近でアドレス変更してしまえば、スプライトを上と下それぞれで32枚同時表示できたりします(これをスプライトダブラーと呼んでいる人もいます)。

パレットを切り替えて上と下で異なるパレットを使うゲームもありますね。幻影都市の背景パレットとキャラ表示パレットがこのような処理でそれぞれ16色使っていました。

一部の機種に搭載されている PAUSE ボタンを押すと、CPU だけ停止して割込が処理されなくなるので、この画面 分割の片方だけに固定されて確認できます。

直接的には VDP ではなく Z80/R800 と BIOS の挙動の話になりますが、割り込み処理について簡単に説明しておきたいと思います。 VDP のように割込を発生させるデバイスは、割込要求を出すときに Z80 の入力ピンである /INT 信号を L に落とします。 図 2.4.1.20-1.のような回路になっています。

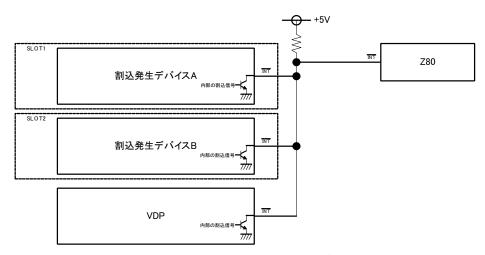


図 2.4.20.1-1. /INT 周りの回路

割込発生デバイス A と B は、カートリッジスロットに装着する何らかのデバイスを想定しています。ゲームカートリッジなどは割込を発生させませんので、/INT 端子は未接続になっています。例えば、turboR 用の MSX-MIDI インターフェースカートリッジである μPACK は、タイマー IC(i8254)を内蔵していて、タイマー割込を発生させます。

VDP を含む割込発生デバイスの内部の割込信号は、デフォルトで Lレベルです。オープンコレクタ接続で/INT が出てくるので、プルアップ抵抗によって /INT ラインは Hレベルに維持されています。

割込発生デバイスは、割込要求をする場合に、内部の割込信号を Hレベルにします。/INT は L に落ちます。複数の割込発生デバイスから同時に割込要求が発生することはあり得ます。

Z80は、ATOMIC(処理の単位)の切れ目のタイミングで /INT=L を検出すると、割込シーケンスに移ります。

割込処理ルーチンで、どの割込デバイスからの割込であるかを判定し、対応する割込デバイスの割込要因クリアの制御を行うと、それを受けた割込デバイスは内部の割込信号をLレベルに落とします。割込要求を出していたすべての割込発生デバイスの内部の割込信号がLレベルになると、/INTラインはHレベルに戻ります。

割り込み処理ルーチンは、それらの処理を終えると通常処理に戻ります。

このようなハードウェア構成になっています。

次にソフトウェア面でも見てみましょう。図 2.4.20.1-2. に BIOS の割り込み処理シーケンスを示します。

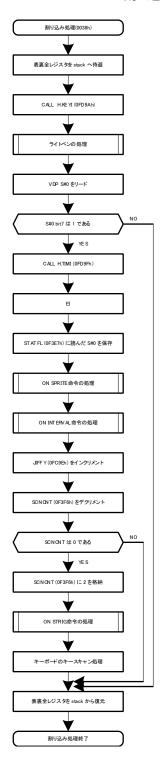


図 2.4.20.1-2. 割り込み処理ルーチンのシーケンス

Z80/R800 は、/INT 端子に L が投入されたのを検知すると、PC レジスタの値をスタックに積み、0038h 番地へジャンプします。ここには、通常は MAIN-ROM が存在しています。MSX-DOS の稼働時には DRAM になっていますが、0038h 番地から MAIN-ROM の割り込み処理ルーチンへジャンプするコードが置かれています。

MAIN-ROM の割り込み処理ルーチンは、全レジスタを待避してから H.KEYI を呼び出します。 "H." は hook の略で、機能をすり替えられるように DRAM 上に配置された 5byte の領域の名前の頭に付けられます。 hook 自体は DRAM なので、ここは実行時に書き換えられます。

H.KEYI から戻ってくると、いろいろ処理をした後に VDP S#0 を読み出して、垂直帰線割込であるかどうかをチェックします。垂直帰線割込であれば、H.TIMI を呼び出します。

戻ってきた後は、割込許可をした後、キースキャンなどを実行して戻っていきます。

このようなシーケンスになっているため、VDPの垂直帰線割込以外の割込は H.KEYI で処理する必要があります。

(※FS-A1GT は、MSX-MIDI 関連の割込フック H.MDIN, H.MDTM が存在しており、割込シーケンス内にそれらへの 分岐も含まれていますが、VDPとは直接関係の無い部分なのでここでは説明を割愛します。)

ということで、水平帰線割込(走査線割込)は、垂直帰線割込と同じ VDP 発生の割込ですが、H.KEYI で処理することになります。H.KEYI は垂直帰線割込も含むすべての割込のタイミングで呼ばれるので、H.KEYI をフックして実行するルーチンは、動いて良いタイミング判断する処理が必要です。

水平帰線割込のタイミングかどうかは、Status Register 1 (S#1) の bit0 をみて判断します。0 であれは他の割込み。 1 であれば水平帰線割込です。この bit は、割込要因(図 2.4.20.1-1.の内部の割込信号)にもなっていて、かつ読み出すと 0 にクリアされます。つまり、水平帰線割込を使う設定をしておいて、水平帰線割込によって H.KEYI に入ってきたところで S#1 を読まなかった場合、割り込み処理シーケンスの中の EI をした瞬間にまた割り込んでスタックメモリをどんどん消費して、いずれプログラムの置いてあるメモリを破壊して暴走します。プログラムが ROM 上だったとしても、メモリを一巡して、スロットバンクセレクタである 0FFFFh に何かを書き込んでスロットが切り替わり暴走します。 従って、忘れずに S#1 を1度だけ読んでください。 読むとクリアされるレジスタなので1度だけです。2度読んではいけません。

H.KEYI のフックは、他のフックと同様、他のプログラムがすでに利用中の可能性があるので、5byte すべてコピーして保存しておき、自身の H.KEYI 用ルーチンを実行した後にそちらを呼ぶようにして、他のプログラムを邪魔しないようにします。MSX の場合、普通は1つのプログラムしか動作しませんが、ドライバの類(外付けFDDの制御プログラムなど)は裏で動いていたりするので、それらを妨害しないための対策です。

H.KEYI のフックの仕方の例を下記に示します。

```
H_KEYI = 0 \times FD9A
; H.KEYI にフックする
; input)
; 無し
; output)
 無し
; break)
 AF, BC, DE, HL
; comment)
 2 回呼んではいけません。
; -----
set_hkeyi_hook::
   ld
      hl, H_KEYI
   ld
      de, previous_hkeyi_hook
   ld
       bc, 5
                          ; H_KEYIを他の割込が書き換えないように割禁
   di
   ldir
       hl, hkeyi_routine_entry ; H_KEYI 書き換えてる途中で割り込まないように割禁維持
   ld
   ld [ H_KEYI + 1 ], hl
   ld a, 0xC3
   ld
      [ H_KEYI ], a
                         ; H_KEYI には JP hkeyi_routine_entry を書く
                          ; 書き換え完了したので割込許可
   ei
   ret
; -----
hkeyi_routine_entry::
   ; ここに H_KEYI の処理ルーチンを書く
previous_hkeyi_hook::
   db 0xC9, 0xC9, 0xC9, 0xC9, 0xC9
```

次に H.KEYI に配置する水平帰線割込処理ルーチンの例を示します。(※VDP の I/O ポートを定数にしているため、 このサンプルは MSX バージョンアップアダプタには対応していません。)

```
VDP_IO_PORT1 = 0x99
; H.KEYI 割込処理ルーチン (水平帰線割込用)
; input)
   無し
; output)
   無し
; break)
   全レジスタ
               -----
hkeyi_routine_entry::
   ; S#1 を読む, 割禁状態で来るので割禁にする必要なし
   ld
         c, VDP_IO_PORT1
   ld
         a, 1
   out [c], a
        a, 15 | 0x80
   ld
   out [c], a in a, [c]
                              ; R#15 ← 1
                               ; a ← S#1
   ld b, 0 out [c], b
   ld b, 15 | 0x80
out [c], b
                              ; R#15 ← 0
   ; 水平帰線割込かどうか調べる
   and a, 0x01
         z, previous_hkeyi_hook ; 水平帰線割込でなければ前の hook へ飛ぶ
   jp
   ; ここに 水平帰線割込でやりたい処理を書く、終わったらそのまま previous_hkeyi_hookへ
previous_hkeyi_hook::
   db 0xC9, 0xC9, 0xC9, 0xC9, 0xC9
```

このようになります。割り込み処理ルーチンですが、レジスタの待避・復元は BIOS の方でやってくれるので、フックしたルーチン内でやる必要はありません。

画面に何らかの効果を与える処理を実施する場合、垂直帰線割込と組み合わせると便利です。垂直帰線割込で画面の上側の設定を行い、水平帰線割込で画面下側の設定を行うといった具合です。垂直帰線割込は、H.TIMIを使う点と、割込要因のチェックは BIOS 側でやってくれるので自身でステータスレジスタの読み出しを行わなくて良い点が違うのみです。

これらを踏まえて簡単なサンプル(R19VSCR.ASM, R19VSCR.BAS)を下記に示します。SCREEN5 を使用して、画面の Page0 に画像 1(IMAGE1.SC5), Page1 に画像 2(IMAGE2.SC5)を表示。水平帰線割込をライン 106 に指定して、画面の上半分を Page0, 下半分を Page1 にして、それぞれの画像に合わせたパレット設定と、下半分の垂直スクロールをします。写真 2.4.1.20-1.にこの実行イメージを示します。



写真 2.4.1.20-1. R19VSCR.BAS の実行イメージ

上半分と下半分で異なるパレットになっているため、同時に32色出ているわけですが、パレットの全切替には CPU から VDP へ 32byte の転送が必要です。この転送時間は、VDP が数ライン表示処理を進めてしまうほどの時間がかかるため、上と下の画面の継ぎ目の部分で、上の画面の色が少し下の画面を少し浸食しているような表示になっています。

市販ゲームなどでは、この切り替わり目の部分は黒帯などにして、黒を表現するパレットは同じ番号にするなどの工 夫で、数ラインかけたパレットの変更が表示上では見えない・目立たないようにしていることが多いです。

また、BIOS を経由した割込処理は、無条件に裏レジスタを含む全レジスタをスタックに待避するコードが動いたりするので、それだけで VDP が数ライン処理を進めてしまいます。H.KEYI に入ってくるタイミングは、指定したラインからおよそ3ライン程度進んだタイミングで到達します。随時 R#19 を書き換えれば、1画面中何度も割込を入れることは可能ですが、100 ライン目に入れて、すぐ 101 ライン目に・・という短い間隔で入れることは不可能です。

F1 Spirit 3D Special のようなゲームでライン単位で水平スクロールレジスタを制御しているように見えるソフトウェアがありますが、ライン単位の水平スクロールの一番上に相当する部分のみ R#19 による割込で検知して、それ以降はステータスレジスタ S#2 の HR(bit5) をポーリングしてタイミングをとっていると思います。

では、具体的に R19VSCR.ASM の中身の説明に移ります。

RG0SAV = 0xF3DF H_KEYI = 0xFD9A H_TIMI = 0xFD9F VDP_IO_PORT0 = 0x98 VDP_IO_PORT1 = 0x99 PAGE0_PALTBL = 0x7680 PAGE1_PALTBL = 0xF680

LINE_NO = 106 ; 水平帰線割込を発生させるライン番号

ここでは、各種定数を定義しています。表 2.4.1.20-1.に内容をまとめます。

表 2.4.1.20-1. 定数の意味

定数名	
RG0SAV	BIOS が保持している「R#0 に書き込んだ値」のバック
	アップ値。
	R#0 は読み出せないので、BIOS は最後に書いた値をここ
	に保存している。
H_KEYI	すべての割り込み処理の入り口で呼ばれるフック。
H_TIMI	VDP の垂直帰線割込の時に呼ばれるフック。
VDP_IO_PORT0	VDP の Port#0 の I/O アドレス。
VDP_IO_PORT1	VDP の Port#1 の I/O アドレス。
PAGE0_PALTBL	SCREEN5 の画面の PAGE0 に対応する Palette Table
	のアドレス。
	IMAGE1.SC5 には、BASIC から COLOR=RESTORE でパ
	レット設定できるように、Palette Table の位置にパレット
	情報が記録してある。
PAGE1_PALTBL	SCREEN5 の画面の PAGE1 に対応する Palette Table
	のアドレス。

IMAGE2.SC5 には、BASIC から COLOR=RESTORE でパレット設定できるように、Palette Table の位置にパレット情報が記録してある。 水平帰線割込を発生させるライン番号。

LINE NO

続き。

```
; BSAVE file header
db     0xFE
dw     start_address, end_address, start_address
```

BSAVE ファイルフォーマットの機械語ファイルを生成するための、BSAVE ファイルヘッダ定義になります。

最初の 1byte は 0FEh で、BSAVE ファイルですよ、というシグネチャになっています。

次の2byteは、機械語コードをどの番地に配置するかを示す先頭アドレスをリトルエンディアンで格納しています。

次の2byteは、機械語コードの終了アドレスをリトルエンディアンで格納しています。

次の 2byte は、BLOAD"xxx",R でロード後すぐに実行する場合、どこから実行開始するかを示す実行開始アドレスをリトルエンディアンで格納しています。

続き。

プログラムコードは、OCOOOH 番地に配置するので、ORG で OxCOOO を指定しています。

これにより、start_address で示されるアドレスは OCOOOH になります。

initialize は、後述の初期化ルーチンのアドレスです。

main_loopは、何もせずに待機するだけの無限ループになっています。今回のプログラムは、割込が主役なので、 非割込ルーチンは、何もしません。

続き。

```
; 読みだし用に VRAM アドレスをセットする
; input)
  HL ... VRAM アドレス
   DE ... 読み出した値を格納する DRAM アドレス
  B .... 読み出すバイト数
; output)
  無し
; break)
  AF, BC
              _____
read_vram_block::
   ; VRAMアドレス設定
   ld
        c, VDP_IO_PORT1
   ld
          a, h
   rlca
   rlca
   and
         a, 0x03
        [c], a
   out
   out
ld
         a, 14 | 0x80
         [c], a ; R#14 \leftarrow [0, 0, 0, 0, 0, A16=0, A15, A14]
         a, h
        [c], l
                ; Port#1 \leftarrow [A7, A6, ..., A1, A0]
   out
   and
         a, 0x3F
         [c], a ; Port#1 \leftarrow [0, 0, A13, A12, ..., A8]
   out
   ; 読み出す
         de, hl
   ex
   dec
          С
   inir
   ret
```

read_vram_block は、MSX-BASIC で書くと下記のような処理になります。

FOR I=1 TO B: POKE DE+I, VPEEK(HL+I):NEXT I

続き。

```
; 割込フックの初期化と水平帰線割込の許可
; input)
; 無し
; output)
  無し
; break)
; AF, BC, DE, HL
; comment)
  2回呼んではいけません。
initialize::
   di
   ; H.KEYI をバックアップ
       hl, H_KEYI
   ld
          de, previous_hkeyi_hook
   ld
          bc, 5
   ldir
   ; H.TIMI をバックアップ
         hl, H_TIMI
   ld
   ld
          de, previous_htimi_hook
   ld
          bc, 5
   ldir
```

先ほど call initialize として呼ばれていた初期化関数の中身です。長いので分解して説明します。

上に取り上げた部分、まず DIして割込を禁止しています。これから割込フックに関する処理を実施するわけですが、 バックアップをとっている最中に割込が発生して、割り込み処理内でフックの内容を書き換えるようなプログラムが 動いていると、期待したとおりにバックアップできないため割込禁止しておきます。

まず最初に、H.KEYI をバックアップします。5byte の領域なので BC=5, バックアップの保存先として previous_hke yi hook を指定しています。

次に、H.TIMI をバックアップします。こちらも 5byte の領域なので H.KEYI と同じようにバックアップします。バックアップの保存先は previous htimi hook になります。

H.KEYIと H.TIMI は連続する 10byte なので、バックアップをとるだけであればまとめて LDIR しても問題ありません。

続き。

ここでは、自分の処理ルーチンへジャンプするようにフックに新しい内容を書き込んでいます。当然ながら、割込禁止は維持したままです。5byte しかない領域なので、JP 命令か、CALL 命令+RET 命令か RST 命令+RET 命令を配置するのがほとんどです。どこかに新しいフックの内容を書いておいて、それを LDIR で転送しても構いませんが、今回は 0C3h, XX, XX をそのまま書き込んでいます。

続き。

```
; R#19 に LINE_NO をセットする
ld c, VDP_IO_PORT1
ld a, LINE_NO
out [c], a
ld a, 19 | 0x80
out [c], a
```

ここでは、水平帰線割込が発生してほしいライン番号を R#19 に書き込んでいます。今回は画面中央付近の 106 にしています。

続き。

```
; R#0 の IE1:bit4 を 1 にする
ld a, [ RG0SAV ] ; BIOS が R#0 に書き込んだ内容が保存されているワーク
or a, 1 << 4 ; bit4 を 1 にする
out [c], a
ld a, 0 | 0x80
out [c], a ; R#0 に求めた値を書き込む
```

R#19 にライン番号を書き込んだだけでは水平帰線割込は有効になりません。有効にするためには R#0 の IE1(bit 4)を 1 にする必要があります。他の bit は画面モード設定などなので、書き換えてはいけません。 bit4 だけ書き込むことはできないので、BIOS が保持している「最後に R#0 に書き込んだ値」である RG0SAV を読み出して、その bit4 を 1 にした値を R#0 に書き込むことで bit4 だけ書き換えたような状態を作り出しています。

続き。

```
; VRAM上の Palette Table を読み出してワークエリアにコピーする
       hl, PAGEO_PALTBL
ld
ld
       de, page0_color_palette
ld
       b, 32
call
       read_vram_block
ld
       hl, PAGE1_PALTBL
ld
       de, page1_color_palette
ld
       b, 32
       read_vram_block
call
```

先ほど説明したサブルーチン read_vram_block を使って、VRAM 上に存在する Palette Table の値を読み取って DRAM (page0_color_palette, page1_color_palette) ヘコピーしています。

続き。

```
ei ;書き換え完了したので割込許可
ret
```

初期化処理がすべて終わったので戻ります。戻る前に、割込許可に戻しておきます。

続き。

```
; H.TIMI 割込処理ルーチン (垂直帰線割込用)
; input)
; 無し
; output)
  無し
; break)
  全レジスタ
htimi_routine_entry::
   ; 垂直スクロールレジスタ(R#23)へ 0 を設定する
   ld c, VDP_IO_PORT1
   xor
         a, a
   out
         [c], a
         a, 23 | 0x80
   ld
   out [c], a
```

ここからは、垂直帰線割込になります。垂直ブランキング期間の開始タイミングで発生する割込ですので、表示画面の下端を表示し終えたタイミングと思えばいいですね。その後は画面の上から表示し始めるので、ここには上側の画面の設定を詰め込みます。

画面を上下に分割して上側の画面をスクロール固定して表示するので、R#23 に 0 を書き込んで定位置に止めています。

続き。

```
; 水平帰線割込を ON にする
ld a, LINE_NO
out [c], a
ld a, 19 | 0x80
out [c], a
```

R#23 をいじらない水平帰線割込利用であれば、初期化時に1回設定すれば良いのですが、今回は毎フレーム設定しています。その理由については後述します。ここではライン 106 で水平帰線割込が発生するように設定していると覚えておいてください。

続き。

```
; 表示ページを 0 に切り替える (Pattern Name Table を 0x000000 にする: R#2 \leftarrow 0x1F) ld a, 0x1F ; [0, A16=0, A15=0, 1, 1, 1, 1, 1] out [c], a ld a, 2 | 0x80 out [c], a
```

R#2 に 0x1F を書き込んでいます。これは MSX-BASIC の SET PAGE 0 と同じような意味です。上下分割の上側は page0 を表示したいのでこのようにしています。

続き。

```
; PageO のパレットをセットする
        a, a
   xor
   out
        [c], a
        a, 16 | 0x80
   ld
   out [c], a
   inc
         С
   ld
        b, 32
   ld
          hl, page0_color_palette
   otir
   ; 前の H.TIMI の処理 (0xC9 は ret命令)
previous_htimi_hook::
          0xC9, 0xC9, 0xC9, 0xC9, 0xC9
   db
```

さらに、page0 に読み込んだ IMAGE1.SC5 用のパレットをパレットレジスタに書き込んで設定します。Palette Table は、パレットレジスタと同じフォーマットになっているので、そのまま書き込むだけで OK です。

それを終えたら、バックアップしていた「以前の H.TIMI フックの内容」をそのまま実行します。previous_htimi_hook にバックアップしてるので、ジャンプ命令無しで実行されますね。

続き。

```
; H.KEYI 割込処理ルーチン (水平帰線割込用)
; input)
     無し
; output)
     無し
; break)
; 全レジスタ
hkeyi_routine_entry::
    ; S#1 を読む, 割禁状態で来るので割禁にする必要なし
             c, VDP_IO_PORT1
    ld
              a, 1
    out
             [c], a
              a, 15 | 0x80
    ld
              [c], a
    out
                                                ; R#15 ← 1
                                                ; a ← S#1
    in
              a, [c]
```

ここは、H.KEYIの割り込み処理ルーチンです。

水平帰線割込による割込なのか判定しなければならないため、まず S#1 を読みます。

S#1 を読むには、R#15 に 1 を設定し、VDP Port#1 から読み出せば OK です。

続き。

```
; 水平帰線割込かどうか調べる and a, 0x01 
jp z, finalize ; 水平帰線割込でなければ前の hook へ飛ぶ
```

S#1 の bit0 が水平帰線割込フラグになるため、ここが 1 になっているかどうかを判定しています。

0の場合、他の割込なので、finalizeへ飛びます。

S#1 を読んだタイミングで、自動的に S#1 の bit0 は 0 にクリアされて、VDP から CPU に対して出力されている /IN T 信号は Hレベルへ戻ります。

続き。

```
;垂直スクロールレジスタへ設定する値を更新する ld a, [vertical_scroll] inc a ld [vertical_scroll], a ; 垂直スクロールレジスタ (R#23) に設定する out [c], a ld a, 23 | 0x80 out [c], a ; R#23 <math>\leftarrow vertical_scroll
```

下画面は、垂直方向にスクロールさせます。そのために R#23 に設定する値 vertical_scroll をインクリメントしています。インクリメントした値を R#23 にそのまま設定しています。ここで注意が必要です。 R#19 に指定する値は、出力モニター上の上を 0 とした Y 座標ではなく、あくまで VRAM 上の Y 座標になります。 R#23 によって表示位置が垂直方向にずれると、R#19 で指定した値に対応するライン位置も一緒にずれます。そのイメージを図 2.4.20.1-3.に示します。

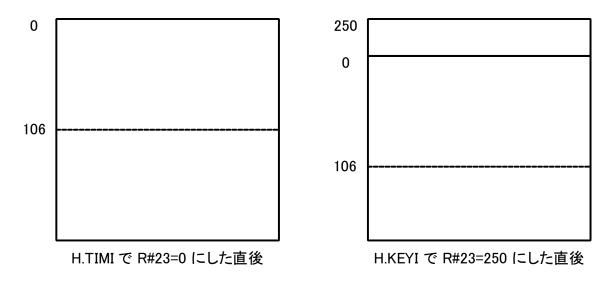


図 2.4.20.1-3. R#23 の設定値による R#19 の割込発生位置ずれイメージ

まず、R#19 = 106 としています。ライン 106 が表示されるときに水平帰線割込が入ることを期待しています。垂直帰線割込で R#23 = 0 に設定しているので、画面表示更新が上部のタイミングでは画面表示の上から 106 ライン目が水平帰線割込のタイミングになります。図の左側の点線位置ですね。

画面表示が図の左側 106 ライン目まで到達すると、割込が発生し H.KEYI が呼ばれ、上記 hkeyi_routine_entry に入ってきます。

水平帰線割込で入ってきているので、当然 S#1 の bit0 は 1 ですね。R#23 を更新に行きます。ここで、vertical_scroll のインクリメントの結果が、例えば 250 だった場合、図の右側のような状態に切り替わります。

すると、R#23 を更新する前に ライン 106 だったラインが、下へ少しずれた位置に現れます。

この「ずれたライン 106」に表示が到達すると、そのタイミングでまた水平帰線割込が発生してしまいます。VDP としては、S#1 を読んだ時点で、先ほどの水平帰線割込は処理されたものとして bit0 を 0 に戻していますが、「ずれたライン 106」のタイミングでまた S#1 bit0 を 1 にして、/INT 信号を L レベルにしてしまいます。

CPU 側は、この後の処理を終えて割込を抜けるわけですが、割り込み処理を抜けたタイミングで /INT 信号が L になっていることに反応して、すぐさままた割り込み処理ルーチンへ飛び、また hkeyi_routine_entry を実行してしまいます。

hkeyi_routine_entry の中で vertical_scroll をインクリメントしていますから、この「1画面の中で複数回 hkeyi_r outine_entry が呼ばれてしまうこと」の対策を入れておかないと、この複数回呼ばれる垂直スクロール位置だけスクロール速度が速くなったような動きになってしまいます。

これを避けるための対策として、R#23 を変更した直後に、R#19 に R#23 と同じ値を設定してしまいます。R#23 に設定する値は、画面の上端のライン番号になるわけですが、hkeyi_routine_entry が呼ばれるのは画面の上から 10 6 ライン目の位置なので、R#19 = R#23 にすることで、「次の H.TIMI 発生までの間に水平帰線割込を発生させない」という状況を作り出せます。

他のやり方として、hkeyi_routine_entry が来たら R#0 の IE1 を 0 にして水平帰線割込を OFF にして、H.TIMI で O N に戻すという方法でもできます。しかし、R#0 は VDP のモードレジスタで、他の機能の bit も含まれるため、私は R# 19 = R#23 の方法が手軽かと思います。モードレジスタは、モードが切り替わると、VRAM である DRAM のコントローラーに対してアクセスタイミングを変える指示をするらしく、VDP コマンド稼働中にいじると、VDP コマンドによる VRA M アクセスを妨害することがあります。そういった意味でも、R#19 = R#23 の方法が無難です。

この対策が下記の処理になります。

```
;垂直スクロールの影響で、即座に水平帰線割込が入ってしまわないように R#19 をずらしておく ld a, [vertical_scroll] out [c], a ld a, 19 | 0x80 out [c], a  [c], a  ; R#23を変更してから R#19 の変更を終えるまでの間に 次の水平帰線割込が発生してしまう; ラインがあるので、それをキャンセルするために S#1 を空読み in a, [c] ; a \in S#1
```

R#19に R#23となるように vertical_scroll の内容を書き込んでいます。

R#23 設定→R#19 設定の順で処理していますが、1つずつ処理するため、これら2つのレジスタ設定には若干のタイムラグがあり、並列して動いている VDP は、この間に「ずれたライン 106」を検知してしまう可能性があります。

検知してしまった場合は、S#1 bit0 が 1 になっているので、この不要な割込要因をクリアするために S#1 を空読みします。この空読みを簡単にするために、hkeyi_routine_entry 冒頭の R#15 = 1 は、R#15 = 0 に戻す処理を入れていません。R#15 = 0 は、BIOS へ戻る前までにやれば問題ありません。

続き。

```
; 表示ページを 1 に切り替える (Pattern Name Table を 0x08000 にする: R#2 ← 0x3F)
ld
            a, 0x3F
                                            ; [0, A16=0, A15=1, 1, 1, 1, 1, 1]
out
            [c], a
ld
            a, 2 | 0x80
out
            [c], a
; PageO のパレットをセットする
xor
            a, a
out
            [c], a
            a, 16 | 0x80
ld
out
            [c], a
inc
            С
            b, 32
ld
ld
            hl, page1_color_palette
otir
dec
            С
```

R#2 (Pattern Name Table Base Address) に Pattern Name Table が 8000h になるように 3Fh を設定しています 下の画面用のパレットも設定しています。

続き。

previous_hkeyi_hook には、H.KEYI に元々入っていた 5byte が格納されているので、そちらへ処理をバトンタッチします。

[note]

FS-A1GT では、内蔵の MSX-MIDI だけ特別扱いをしており、内蔵 MSX-MIDI が発生させるタイマー割込や MIDI-IN 割込を真っ先に処理するように割り込み処理ルーチン内で判断しています。これは、特に MIDI-IN が最速で 5µsec 間隔で割込を発生させるため、R800 でも処理速度的にシビアであることが理由かと思います。そのため、CPU が割込を認識して 0038h が呼ばれてから、H.KEYI が呼ばれるまでの処理時間は少し遅くなります。しかし、FS-A1ST+µPACK だと、普通に H.KEYI 使って MSX-MIDI 割込を処理することになってるので、実際は H.KEYI でも間に合うのかもしれません。わざわざ内蔵と外付けで MSX-MIDI の割込フックを分けたのは、規格策定を吟味する時間が無かったのではないかなと、勝手に想像しています。

vertical_scroll は、R#23 に書き込む値を保持している領域。1byte です。

page0_color_palette は、IMAGE1.SC5 の Palette Table の値をコピーした 32byte の領域。

page1_color_palette は、IMAGE2.SC5 の Palette Table の値をコピーした 32byte の領域。

[note]

一般的なアセンブラは、ds は Define Space ですが、ZMA は Define String となっています。スペースを確保する疑似命令がないので、32byte の文字列を配置することで 32byte の領域 確保としています。文字列に対する *32 は、その文字列を 32 回繰り返した文字列、という意味の演算子になります。

2.4.1.21. Color Burst Register 1 (R#20)

2.4.1.22. Color Burst Register 2 (R#21)

2.4.1.23. Color Burst Register 3 (R#22)

R#20~R#22は V9938 で新設されたレジスタです。TMS9918 にはこのレジスタは存在しません。

21 ピンのコンポジットビデオ出力のカラーバースト信号を作るためのパラメータを指定するレジスタですが、MSX では 21 ピンのコンポジットビデオ出力は使っていない(使っている機種があるかは不明。使っていない機種が複数存在することは確認済み。) ため、このレジスタは MSX では無効です。

この3つのレジスタにすべて0を書き込むと、21ピンの出力は出なくなります。

ちなみに、R#20=00h, R#21=3Bh, R#22=05h が初期値で、21ピン出力を利用するなら初期値のまま利用するもののようです。

V9958 では、21 ピンには VCC が割り当てられており、コンポジットビデオ出力自体が存在しませんので、これらレジスタも存在しないと思います。書き込み専用レジスタで、効果を成す出力ピンがありません。

図 2.4.1.23.1 にレジスタのビットマップを示します。

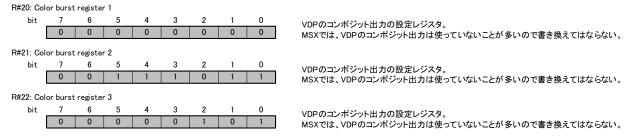


図 2.4.1.23.1. R#20~22 のビットマップ

詳しくは、3.2. RGB 出力とコンポジット出力も参照ください。

2.4.1.24. Display Offset Register (R#23)

V9938 で新設されたレジスタです。TMS9918 にはこのレジスタは存在しません。

垂直スクロールレジスタです。0~255のライン番号を指定します。

Pattern Name Table で作られる画面表示ですが、Pattern Name Table として指定されているアドレスを左上隅とする画面イメージを図 2.4.1.24-1.に示します。

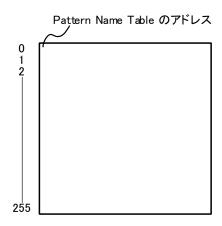


図 2.4.1.24-1. Pattern Name Table と画面の対応関係

デフォルトの状態では R#23 には 0 が設定されており、その状態では図 2.4.1.24-1.の左端に書いてある Y 座標のうち 0~191 または 0~211 の部分が画面に現れています。実際に画面に現れる部分は、R#23~((R#23+191) and 2 55) または R#23~((R#23+211) and 255) となります。このように画面上の Y 座標に対して、Pattern Name Table アドレスからの Y 座標オフセットがいくつなのかを指定するレジスタであるため、Display Offset Register という名前になっています。

従って、R#23をインクリメントすると、画像は上にシフトしていく動作になります。

通常、192~255 ラインまたは 212~255 ラインのところには、Pattern Name Table 以外の Sprite Attribute Table 等が配置されているので、それらがゴミのように見えます。R#23 を使って垂直スクロールを使う場合は、それらを見えない別のアドレスに変更しておくのが良いでしょう。

MSX-BASIC 3.0 以上では、SET SCROLL という命令が追加されており、これによる垂直スクロールは R#23 を制御します。MSX-BASIC 2.0 は V9938 搭載機であるにもかかわらずスクロール関連の命令は存在していません。垂直スクロールを BASIC で利用したい場合は VDP(24) が R#23 に対応しているので、ここに書き込むことになります。

VDP(24)に書き込むサンプル(R23VSCR.BAS)に示します。

100 DEFINTA-Z:SCREEN5:COLOR15,0,0:CLS
110 BLOAD"IMAGE1.SC5",S:COLOR=RESTORE
120 Y=0
130 VDP(24)=Y:Y=(Y+1)AND255:GOTO130

この実行結果を写真 2.4.24-1.に示します。



写真 2.4.24-1. R23VSCR.BAS の実行結果

2.4.1.25. N/A (R#24)

欠番です。R#24は存在しません。

2.4.1.26. Mode Register 4 (R#25)

V9958 で新設されたレジスタです。TMS9918/V9938 にはこのレジスタは存在しません。

2.4.1.27. Horizontal Scroll Register High (R#26)

V9958 で新設されたレジスタです。TMS9918/V9938 にはこのレジスタは存在しません。

2.4.1.28. Horizontal Scroll Register Low (R#27)

V9958 で新設されたレジスタです。TMS9918/V9938 にはこのレジスタは存在しません。

2.4.1.29. VDP コマンド制御レジスタ (R#32~R#46)

V9938 で新設されたレジスタです。TMS9918 にはこのレジスタは存在しません。

これらのレジスタについては、別途 2.6. VDP コマンドにて説明します。そちらを参照ください。

2.4.2. ステータスレジスタ

この章では、ステータスレジスタの個々の機能について説明します。

2.4.2.1. Status Register 0 (S#0)

2.4.2.2. Status Register 1 (S#1)

V9938 で新設されたレジスタです。TMS9918 にはこのレジスタは存在しません。

2.4.2.3. Status Register 2 (S#2)

V9938 で新設されたレジスタです。TMS9918 にはこのレジスタは存在しません。

2.4.2.4. Column Register Low (S#3)

V9938 で新設されたレジスタです。TMS9918 にはこのレジスタは存在しません。

2.4.2.5. Column Register High (S#4)

V9938 で新設されたレジスタです。TMS9918 にはこのレジスタは存在しません。

2.4.2.6. Row Register Low (S#5)

V9938 で新設されたレジスタです。TMS9918 にはこのレジスタは存在しません。

2.4.2.7. Row Register High (S#6)

V9938 で新設されたレジスタです。TMS9918 にはこのレジスタは存在しません。

2.4.2.8. Color Register (S#7)

V9938 で新設されたレジスタです。TMS9918 にはこのレジスタは存在しません。

XXX

2.4.2.9. Border Register Low (S#8)

V9938 で新設されたレジスタです。TMS9918 にはこのレジスタは存在しません。

XXX

2.4.2.10. Border Register High (S#9)

V9938 で新設されたレジスタです。TMS9918 にはこのレジスタは存在しません。

XXX

2.5. スプライト

TMS9918 にはスプライト機能が搭載されています。スプライト機能とは、背景情報を破壊せずに、背景にオーバーラップして表示されるグラフィックのことです。ただし、背景に比べて大きな制限付きのグラフィックになります。

スプライトには2種類のモードがあり、TMS9918/V9938/V9958で共通に使えるモード1と、V9938/V9958から使えるようになったモード2の2種類になります。これ以降、それぞれスプライトモード1、スプライトモード2と表記します。 スプライトモード1とスプライトモード2の違いを下記の表 2.5.1. にまとめます。

表 2.5.1. スプライトモード 1 とスプライトモード 2 の差分

機能	スプライトモード 1	スプライトモード 2
水平に並べられる数	4枚	8枚
重ね合わせ機能(CCビット)	なし	あり
衝突判定無効化(ICビット)	なし	あり

スプライトモードは、画面モードに紐付いて決まります。各画面モードにおけるスプライトモードを表 2.5.2.にまとめます

表 2.5.2. 各画面モードにおけるスプライトモード

画面モード	スプライトモード
SCREEN0	スプライト無し
SCREEN1, 2, 3	スプライトモード 1
SCREEN4, 5, 6, 7, 8, 10, 11, 12	スプライトモード 2

VDP におけるスプライトは、背景表示用の情報収集のための VRAM アクセスが発生しない水平ブランキング期間中に VRAM から情報収集して、表示する情報を選別して内部レジスタに保持。映像期間中はその保持した情報に基づいて、背景より優先的に表示することで、背景にオーバーラップした形で表示されるグラフィックのことを指します。 先に述べた「背景に比べて大きな制限」が付くのは、このような構造と、回路コストの都合から発生しています。

内部レジスタ(IC 内部の SRAM か、FlipFlop で構成)は、非常に高速である反面、高価です。昨今の CPU 等で L1 キャッシュメモリが 32KB とか 64KB 程度で、DRAM が 8GB や 16GB などのように容量に落差があるのは、L1 キャッシュがまさに高価な SRAM で構成されているからです。

容量がすくな記憶素子と、限られた演算性能で実現するために、表示する情報を選別するわけですが、この選別が「優先度の上位4つ(8つ)」という選別なので、水平に5つ以上並べると5つ目が表示されない状況が発生します。

各水平ライン単位でこの選別は行われるため、少し垂直にずれて5つ並んでいないラインは表示されます。

ライン単位で処理するので、MSX の VDP に搭載されているスプライトは、一般的にはラインバッファ方式のスプライトと呼ばれているようです。

2.5.1. スプライトモード 1

SCREEN1, 2, 3 で利用できるスプライトのモードです。TMS9918/V9938/V9958 で互換性があります。

スプライトモード 1 には、2 種類のサイズモードがあります。8 ドット×8 ドットモードと、16 ドット×16 ドットモードの2種類です。さらに、2倍拡大表示の有無も選択できます。これは、R#1 の bit1,bit0 で選択します。

スプライトは、1画面に同時に32枚表示することが出来ます。これをスプライトプレーン#0~#31と呼ぶことにします。

表示したスプライトは水平に最大4枚並べることができ、5枚目以降は表示されません。表示の優先順位は、若い番号の方が優先です。水平最大4枚のイメージを図 2.5.1.1.に示します。

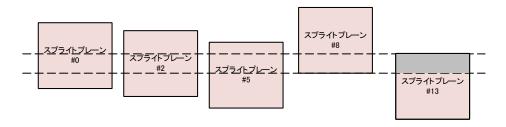


図 2.5.1.1. 水平最大4枚表示

ランダムに抽出したスプライトプレーン#0, #2, #5, #8, #13 を垂直方向に少しずらして、水平に並べて表示したイメージです。点線で挟まれたラインは、5枚並んでいます。このラインは、この5枚のプレーンのうち優先度の高い#0,#2,#5,#8 が表示され、それらよりも優先度の低い#13 は表示されません。図ではグレーになっている部分が表示されません。

1枚のスプライトプレーンには、1つのアトリビュートが紐つけられています。アトリビュートとは、スプライトプレーンの表 示情報を詰めた 4byte の属性テーブルで、VRAM 上の Sprite Attribute Table に格納されています。MSX-BASIC の PUT SPRITE 命令は、このアトリビュートを書き替えることで、スプライトの表示位置等を決めています。アトリビュー トの構造を図 2.5.1.2.に示します。

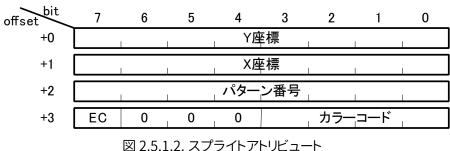


図 2.5.1.2. スプライトアトリビュート

Sprite Attribute Table の先頭 4byte はスプライトプレーン#0 のアトリビュート、次の 4byte はスプライトプレーン#1 のアトリビュート、、、最後の 4byte はスプライトプレーン#31 のアトリビュートとなっています。スプライトプレーン#n の アトリビュートの座標は下記のように求められます。

<Sprite Attribute Table の先頭アドレス> + <スプライトプレーン番号> * 4

アトリビュートは、最初の 2byte は座標ですが、Y 座標が先であることに注意してください。また、一番上端に表示する には Y=0 ではなくY=255 にしなければなりません。回路構成の都合上、1 ラインずれています。

パターン番号とは、Sprite Generator Table で定義されるスプライト形状パターンの番号を指定する領域です。8 ドット x8ドットモードの場合は 0~255 の 256 通りが指定でき、16ドット x16ドットモードの場合は、bit1, bit0 は無視 され4の倍数の64通りを指定することが出来ます。

Sprite Generator Table は、8ドット x8ドットの形状定義を 256 個定義することが出来ます。1byte で水平 8ドットを 表現しており、MSB 側が左・LSB 側が右に対応する 1bit=1ドットの二値画像となっています。

スプライトアトリビュートの +4 にあるカラーコードは、Sprite Generator Table で 1 になっている bit に対応するドット の色を指定します。つまり1枚のスプライトは単色となります。かなり厳しい制約ではありますが、TMS9918 が登場し た当初は、そのような制約があっても十分実用的でした。

この確認のためのサンプルプログラム(SC1SPR1.BAS)を下記に示します。

100 DEFINTA-Z:SCREEN1,0:COLOR15,4,7 110 VPOKE&H3800,&B00111100 120 VPOKE&H3801,&B01111110 130 VPOKE&H3802,&B11111111 140 VPOKE&H3803,&B11111101 150 VPOKE&H3804,&B11111101 160 VPOKE&H3805,&B11111001 170 VPOKE&H3806,&B01100010 180 VPOKE&H3807,&B00111100 190 VPOKE&H1B00,0 200 VPOKE&H1B01,0 210 VPOKE&H1B02,0 220 VPOKE&H1B03,15 230 VDP(1)=VDP(1)AND&HFC:FORI=0T01000:NEXT 240 VDP(1)=VDP(1)OR&H01:FORI=0T01000:NEXT 250 GOT0230

この実行結果を写真 2.5.1.1.に示します。



写真 2.5.1.1. SC1SPR1.BAS の実行結果

100 行目、SCREEN1 にして、スプライトを 8x8 モード・拡大無しで初期化。

110~180 行目は、Sprite Generator Table にビットパターンを書き込んで、パターン番号 0 の形状を定義。

190 行目、スプライトプレーン#0 の Y 座標に 0 を指定。

200 行目、スプライトプレーン#0の X座標に 0を指定。

210 行目、スプライトプレーン#0 のパターン番号に 0 を指定。

220 行目、スプライトプレーン#0 の色をカラーコード 15 に指定。

230 行目、スプライトの「拡大無し」を設定して少し待機。

240 行目、スプライトの「拡大あり」を設定して少し待機。

250 行目、230 行目以降を反復する。

110~180 行目の記述は、SPRITE\$(0)を使っても実現できる内容です。

190~220 行目の記述は、SET SPRITE 0,(0,0),0,15 としても実現できる内容です。

230, 240 行目の記述は、SCREEN 命令の第2引数でも実現できる内容ですが、SCREEN 命令を実行するとその他の初期化処理まで実施してしまうので、途中で拡大有無を切り替えたい場合は、R#1 に直接アクセスしなければなりません。

このサンプルは、8ドットx8ドットモードを使うサンプルでした。

次に 16ドット x16ドットモードを使うサンプル(SC1SCR2.BAS)も提示しておきます。

```
100 DEFINTA-Z:SCREEN1,2:COLOR15,4,7
110 VPOKE&H3800,&B00000111
120 VPOKE&H3801,&B00011111
130 VPOKE&H3802,&B00111111
140 VPOKE&H3803,&B01111111
150 VPOKE&H3804,&B01111111
160 VPOKE&H3805,&B11111111
170 VPOKE&H3806,&B11111111
180 VPOKE&H3807,&B11111111
190 VPOKE&H3808,&B11111111
200 VPOKE&H3809,&B11111111
210 VPOKE&H380A,&B11111111
220 VPOKE&H380B,&B01111111
230 VPOKE&H380C,&B01111111
240 VPOKE&H380D,&B00111111
250 VPOKE&H380E,&B00011111
260 VPOKE&H380F,&B00000111
270 VPOKE&H3810,&B11100000
280 VPOKE&H3811,&B11111000
290 VPOKE&H3812,&B11111100
300 VPOKE&H3813,&B11111110
310 VPOKE&H3814,&B11111110
320 VPOKE&H3815,&B11111111
330 VPOKE&H3816,&B11111111
340 VPOKE&H3817,&B11111111
350 VPOKE&H3818,&B11111101
360 VPOKE&H3819,&B11111101
370 VPOKE&H381A,&B11111101
380 VPOKE&H381B,&B11111010
390 VPOKE&H381C,&B11111010
400 VPOKE&H381D,&B11100100
410 VPOKE&H381E,&B00011000
420 VPOKE&H381F,&B11100000
430 VPOKE&H1B00,0
440 VPOKE&H1B01,0
450 VPOKE&H1B02,0
460 VPOKE&H1B03,15
470 VDP(1)=VDP(1)AND&HFE:FORI=0TO1000:NEXT
```

480 VDP(1)=VDP(1)OR&H01:FORI=0TO1000:NEXT

490 GOTO470

2.5.2. スプライトモード 2

SCREEN4~12 で利用できるスプライトのモードです。V9938/V9958 で互換性があります。

スプライトモード1と異なるのは、下記4点です。

- (1) 水平最大8枚並べられる
- (2) スプライトプレーンにはライン単位で色を付けられる
- (3) ライン単位で重ね合わせの指定が出来る
- (4) ライン単位で衝突判定の有無を指定できる

それぞれ以下で個別に説明します。

(1) 水平最大8枚並べられる

スプライトは、1画面に同時に 32 枚表示することが出来ることは、スプライトモード 1 と同じです。これをスプライトプレーン#0~#31 と呼ぶことにします。

表示したスプライトは水平に最大8枚並べることができ、9枚目以降は表示されません。表示の優先順位は、若い番号の方が優先です。水平最大8枚のイメージを図2.5.2.1.に示します。

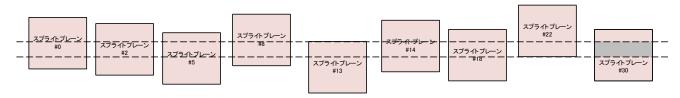


図 2.5.2.1. 水平最大 8 枚表示

水平に9枚の四角い形状のスプライトを表示しているイメージですが、グレーの部分が表示されません。スプライトプレーン#30が中抜けのような状態で表示されます。

ピンク色の部分に形状定義があるかどうかは無関係です。直前のラインを表示しているときに、VDP 内部のスプライトバッファに表示するスプライトプレーン番号を格納していくわけですが、このときに Y 座標が現在の表示ラインに重なっているかどうかで判定しています。従ってスプライトの表示が 8x8, 16x16, 32x32 (16x16 の 2 倍拡大モード) の

いずれかによって非表示になる範囲が変化します。スプライトパターン定義が 9 枚目の表示に影響しないことを確認できるサンプルプログラム (SP2OVMP.BAS)を用意しました。

```
100 DEFINTA-Z:COLOR15,0,0:SCREEN5,2
110 VPOKE&H7800,&B00111100
120 VPOKE&H7801,&B01000010
130 VPOKE&H7802,&B10000001
140 VPOKE&H7803,&B10000001
150 VPOKE&H7804,&B10000001
160 VPOKE&H7805,&B10000001
170 VPOKE&H7806,&B01000010
180 VPOKE&H7807,&B00111100
190 FORI=8T031:VPOKE&H7800+I,0:NEXTI
200 PUT SPRITEO, (0,10),15,0
210 PUT SPRITE1, (8,10), 15,0
220 PUT SPRITE2,(16,10),15,0
230 PUT SPRITE3, (24,10),15,0
240 PUT SPRITE4, (32,10),15,0
250 PUT SPRITE5, (40,10),15,0
260 PUT SPRITE6, (48,10), 15,0
270 PUT SPRITE7, (56,10),15,0
280 Y=8:VY=1
290 PUT SPRITE8, (64, Y), 15,0
300 Y=Y+VY
310 IFY>320RY<4THENVY=-VY
320 FORI=0T0100:NEXTI:GOT0 290
```

順番に解説します。

100 行目:変数はデフォルトで整数型である宣言。前景色・背景色の指定。SCREEN5 へ変更して、スプライトを 16 ドット x16 ドットの等倍サイズに指定。

110~190 行目: スプライトの形状定義です。図 2.5.2.2.のような形状を定義しています。

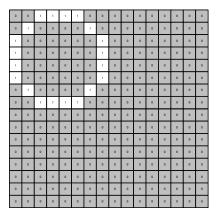


図 2.5.2.2. SP2OVMP.BAS のスプライト形状定義

スプライトパターン#0 に形状を指定します。16ドット x16ドットの場合、パターンジェネレーターテーブルは、1 ライン 当たり 2byte、16line あるので全部で 32byte の領域を使って定義します。SCREEN5 のデフォルトのスプライトジェネレーターテーブルは、8H7800~ なので、スプライトパターン#0 の当該領域は、(8H7800+0*32)~(8H7800+0*32+31) の範囲となります。赤字の 0は、スプライトパターン#0 の 0です。

パターンジェネレーターテーブル上の 32byte のアドレスの並びは図 2.5.2.3.のようになっています。

		1	+0				0			+16∘			
0	1	0	•+1•	0	1	0	0	0	0	+17∘	0	0	0
1	0	0	+2	0	0	1	0	0	0	∘+18∘	0	0	0
1	0	0	+3	0	0	1	0	0	0	+19∘	0	0	0
1	0	0	+4 :	0	0	1	0	0	0	+20 □	0	0	0
1	0	0	+5	0	0	1	0	0	0	∘+21∘	0	0	0
0	1	0	+6	0	1	0	0	0	0	+22	0	0	0
0	0	1	+7	1	0	0	0	0	0	+23	0	0	0
0	0	0	+8	0	0	0	0	0	0	+24	0	0	0
0	0	0	+9	0	0	0	0	0	0	+25∘	0	0	0
0	0	0	·+10	0	0	0	0	0	0	+26∘	0	0	0
0	0	0	0+110	0	0	0	0	0	0	+27∘	0	0	0
0	0	0	·+12	0	0	0	0	0	0	+28	0	0	0
0	0	0	∘+13∘	0	0	0	0	0	0	+29 □		0	0
0	0	0	∘+14∘	0	0	0	0	0	0	∘+30∘		0	0
0	0	0	∘+15∘	0	0	0	0	0	0	∘+31∘	0	0	0

図 2.5.2.3. スプライトパターン上のドットの位置とアドレスの位置関係

1byte の中の各ビット値がドットに対応しています。上位ビットが左、下位ビットが右になっているため、二進数表記するとそのまま見た目と一致した並びになります。0のビットが透明、1のビットが"ドット有り"を示しています。

したがって、110~180 行目は、スプライトの左上 8x8 の形状定義をダイレクトに VRAM へ書き込んでいることになります。

残りの +8~+31 の部分は、あえて「すべて透明」にしているので、値としては 0 です。190 行目の FOR 文でまとめて書き込んでいます。

200~270 行目: スプライトプレーン#0~#7 の8枚を水平に8ドット間隔で並べています。

280~320 行目: スプライトプレーン#8 (9 枚目)をさらに右側に並べています。ただ並べると消えてしまうので、ゆっくり上下に動かしています。

実行イメージを写真 2.5.2.1.に示します。



写真 2.5.2.1. SP2OVMP.BAS の動作イメージ

表示しているすべてのスプライトプレーン (スプライトプレーン#0~#8) は、16ドット×16ドットの左上8ドット×8ドットにしか形状定義が無く、右上・右下・左下は透明です。しかし、この形状定義が透明か否かは「水平最大8枚」のカウントには影響せず、透明であってもカウントされます。そのため、9枚目である一番右で動いているスプライトが消えている位置は、他のスプライトの16x16に重なるラインすべてで消えているのを確認できます。

右上・右下・左下にもパターンを入れて、かつ重ならないように位置を調節したサンプル(SP2OVMP2.BAS)を動かしてみたイメージを写真 2.5.2.2.に示します。



写真 2.5.2.2. SP2OVMP2.BAS の動作イメージ

9枚目が消えている部分は、他の8枚が並んでいるラインだけであることが確認できました。

SP2OVMP2.BAS のソースリストは下記になります。SP2OVMP.BAS からの改変部分を赤字にしてあります。

```
100 DEFINTA-Z:COLOR15,0,0:SCREEN5,2
110 VPOKE&H7800,&B00111100
120 VPOKE&H7801,&B01000010
130 VPOKE&H7802,&B10000001
140 VPOKE&H7803,&B10000001
150 VPOKE&H7804,&B10000001
160 VPOKE&H7805,&B10000001
170 VPOKE&H7806,&B01000010
180 VPOKE&H7807,&B00111100
190 FORI=8T031:VPOKE&H7800+I,255:NEXTI
200 PUT SPRITEO, ( 0,10),15,0
210 PUT SPRITE1, (16,10),15,0
220 PUT SPRITE2, ( 32,10),15,0
230 PUT SPRITE3, (48,10), 15,0
240 PUT SPRITE4, (64,10), 15,0
250 PUT SPRITE5, (80,10),15,0
260 PUT SPRITE6, (96,10),15,0
270 PUT SPRITE7, (112,10),15,0
280 Y=8:VY=1
290 PUT SPRITE8, (128, Y), 15,0
300 Y=Y+VY
310 IFY>320RY<4THENVY=-VY
320 FORI=0T0100:NEXTI:GOT0 290
```

さらに、図 2.5.2.1.のようにスプライトプレーンが中抜けするケースを再現するサンプル(SP2OVMP3.BAS)を動かしてみたイメージを写真 2.5.2.3.に示します。



<u>写真 2.5.2.3. SP2OVMP3.BAS の実行イメージ</u>

SP20VMP3.BAS のソースリストは下記になります。SP20VMP2.BAS からの改変部分を赤字にしてあります。

```
100 DEFINTA-Z:COLOR15,0,0:SCREEN5,2
110 VPOKE&H7800,&B00111100
120 VPOKE&H7801,&B01000010
130 VPOKE&H7802,&B10000001
140 VPOKE&H7803,&B10000001
150 VPOKE&H7804,&B10000001
160 VPOKE&H7805,&B10000001
170 VPOKE&H7806,&B01000010
180 VPOKE&H7807,&B00111100
190 FORI=8T031:VPOKE&H7800+I,255:NEXTI
200 PUT SPRITEO, (0,10),15,0
210 PUT SPRITE1, (16,13), 15,0
220 PUT SPRITE2, (32,16),15,0
230 PUT SPRITE3, (48, 8), 15,0
240 PUT SPRITE4, (64, 19), 15,0
250 PUT SPRITE5, (80,13), 15,0
260 PUT SPRITE6, (96, 15), 15,0
270 PUT SPRITE7, (112, 6), 15,0
280 Y=8:VY=1
290 PUT SPRITE8, (128, Y), 15,0
300 Y=Y+VY
310 IFY>320RY<4THENVY=-VY
320 FORI=0T0100:NEXTI:GOT0 290
```

スプライトの表示が水平8枚までなのは、VDPのハードウェア構造から発生する制約ですが、これを演出などにうまく使っているゲームソフトもあるようです。スプライトジェネレーターテーブルを書き替えてライン単位で消すと、同じ形状を選択している他のスプライトプレーンまで影響を受けますが、一部を消したいスプライトプレーンよりも若い番号のスプライトを並べておくと、その消したいスプライトプレーンだけを消すことが出来ます。

(2) スプライトプレーンにはライン単位で色を付けられる

スプライトモード2では、ライン単位に色を付けることが出来ます。

SCREEN2 や4の背景グラフィックに似たイメージですが、あちらは背景のパターンの方に色を付けましたが、スプライトモード2の方はスプライトプレーンの方に色を付けます。

ここで言葉の定義をおさらいしておきます。

スプライトパターン#0~#255

スプライトジェネレーターテーブルによって形状を定義できますが、この形状 1 つ 1 つの番号ですね。8 ドット×8 ドットモードの場合は #0~#255 の 256 種類、16 ドット×16 ドットモードの場合 #0~#63 の 64 種類のスプライトパターンを定義できます。

スプライトプレーン#0~#31

実際に表示されるスプライトのことを指します。32 枚まで同時に表示できますが、水平に並べられるのは 8 枚までです。MSX-BASIC の「PUT SPRITE <スプライトプレーン番号>, (<X 座標>, <Y 座標>), <カラーパレット番号>, <スプライトパターン番号>」では、指定のスプライトプレーンに紐つけるスプライトパターン番号を指定します。紐つけることによって、スプライトプレーンの表示形状が決まるわけです。

ライン単位の色指定の話に戻りますが、スプライトモード 2 では、スプライトプレーンごとに色を指定します。VRAM は 図 2.5.2.4 のような構成になっています。スプライトプレーン 1 つあたり 16byte で、スプライトプレーン#0~#31 の色情報が連続して並んでいるイメージです。1byte の中の下位 4bit が色番号(カラーパレット番号)ですね。

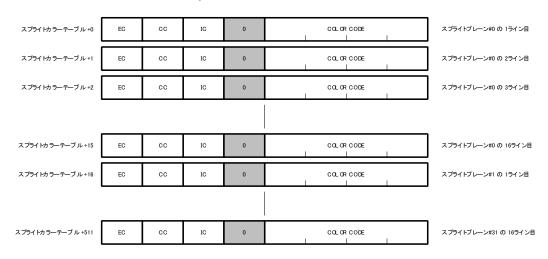


図 2.5.2.4. スプライトカラーテーブルの内容

従って、スプライトプレーン#0 と スプライトプレーン#1 の両方に、スプライトパターン#0 を指定していたとしても、 スプライトプレーン#0 と スプライトプレーン#1 には別の色を付けることが出来ます。

スプライトパターンの形状定義が二値画像になっていて色情報を含んでいないので、その二値の「ドットがある部分」の色を、別途指定します。貴重な VRAM の消費量とアクセス帯域を減らすための工夫ですね。

スプライトプレーン番号を SP, スプライトプレーン内の相対 Y 座標を PY, スプライトカラーテーブルの先頭アドレスを CA とすると、その PY に対応するラインの色を決める VRAM アドレス AD は下記の式で求められます。

AD = CA + SP*16 + PY

注意すべきは、上記式の 16 は、8ドット×8ドットモードでも 16 である点です。1 スプライトプレーン当たり 16byte 割り当てられており、8ドット×8ドットモードでは、その若い番地の 8byte のみ使われ、残りの 8byte は無効になります。 16ドット×16ドットは、16byte 全部使って 16 ラインの色を指定します。

では、8ドット×8ドットモードで動作を見るサンプルプログラム(SP2COL1.BAS)を下記に示します。

- 100 DEFINTA-Z:COLOR15,0,0:SCREEN5,1
- 110 VPOKE&H7800,&B00111100
- 120 VPOKE&H7801,&B01000010
- 130 VPOKE&H7802,&B10000001
- 140 VPOKE&H7803,&B10000001
- 150 VPOKE&H7804,&B10000001
- 160 VPOKE&H7805,&B10000001
- 170 VPOKE&H7806,&B01000010
- 180 VPOKE&H7807,&B00111100
- 190 PUTSPRITEO, (10,10),,0
- 200 PUTSPRITE1,(30,10),,0
- 210 VPOKE&H7400,&H0F
- 220 VPOKE&H7401,&H0E
- 230 VPOKE&H7402,&H0F
- 240 VPOKE&H7403,&H0E
- 250 VPOKE&H7404,&H0F
- 260 VPOKE&H7405,&H0E
- 270 VPOKE&H7406,&H0F
- 280 VPOKE&H7407,&H0E
- 290 VPOKE&H7408,&H02
- 300 VPOKE&H7409,&H03
- 310 VPOKE&H740A,&H02
- 320 VPOKE&H740B,&H03

330 VPOKE&H740C,&H02 340 VPOKE&H740D,&H03 350 VPOKE&H740E,&H02 360 VPOKE&H740F,&H03 370 VPOKE&H7410,&H04 380 VPOKE&H7411,&H05 390 VPOKE&H7412,&H04 400 VPOKE&H7413,&H05 410 VPOKE&H7414,&H04 420 VPOKE&H7415,&H05 430 VPOKE&H7416,&H04 440 VPOKE&H7417,&H05 450 VPOKE&H7418,&H04 460 VPOKE&H7419,&H05 470 VPOKE&H741A,&H04 480 VPOKE&H741B,&H05 490 VPOKE&H741C,&H04 500 VPOKE&H741D,&H05 510 VPOKE&H741E,&H04 520 VPOKE&H741F,&H05 530 GOTO 530

この動作イメージを写真 2.5.2.4.に示します。



<u>写真 2.5.2.4. SP2COL1.BAS の実行イメージ</u>

210~280 行目: 白・灰色・白・灰色・白・灰色・白・灰色をスプライトカラーテーブルの先頭 8byte に書き込んでいます。

290~360 行目:緑・黄緑・緑・黄緑・緑・黄緑・緑・黄緑を次の 8byte に書き込んでいます。

370~520 行目: 青・明るい青・青・明るい青・青・明るい青・青・明るい青・青・明るい青・青・明るい青・青・明るい青・青・明るい青を次の 16byte に書き込んでいます。

表示されている丸いスプライトは、向かって左がスプライトプレーン#0、右がスプライトプレーン#1 になります。 #0 は、210~280 行目で書き込んだ色になっています。

#1は、290~360行目で書き込んだ値ではなく、370~440行目で書き込んだ色になっています。

これは、8ドット×8ドットモードであっても、スプライトカラーテーブルは 16byte で 1 プレーン分に相当することを示しています。

(3) ライン単位で重ね合わせの指定が出来る

スプライトモード 2 では、スプライトの重ね合わせによる合成が出来ます。重ね合わせの指定は、スプライトカラーテーブルに指定します。図 2.5.2.5. にスプライトカラーテーブルの 1byte の構成を示します。



図 2.5.2.5. スプライトカラーテーブルの 1byte のビットアサイン

重ね合わせの指定は CC (bit6) になります。スプライトカラーテーブルなので、当然ながら 1 ライン単位で指定できます。

CC = 1 のスプライトラインは、"そのラインの COLOR CODE "と"1 つ優先度が高いスプライトラインの COLOR COD E"とを、ORしたカラーコードで表示されます。さらに、"1 つ優先度が高いスプライトラインの CC ビットが 1" だった場合は、さらに 1 つ優先度が高いスプライトラインと OR されます。このように何枚でも重ねられます。といっても、1 ラインに 8 枚までしか表示できないので最大 8 枚。カラーコードは 4bit しかないので、1,2,4,8 のカラーコードを持つ 4 枚のスプライトを重ねれば、全色表現できることを考えると、最大 4 枚重ねれば十分だと言えます。

優先度が最も高いスプライトプレーン#0 の CC ビットを 1 にしても、何もおきません。

MSX テクニカルハンドブックなどには、下記のように説明されています。

CC:CC ビットが"1"の場合、「このスプライトよりも優先順位が高く、かつ CC ビットが"0"で、最もこのスプライト面に近い」スプライトと等しい優先順位が得られる。等しい優先順位を持つスプライトが重なった場合には、その両者の色コードの OR(論理輪)をとったものが表示される。この場合、重なっても衝突は発生しない

「このスプライトよりも優先順位が高く」というのは「1 つ若い番号のスプライト」です。ただし、その「1 つ若い番号のスプライト」も CC=1 だった場合は、「さらに 1 つ若い番号のスプライト」となります。CC=0 かスプライトプレーン#0 になるまで辿っていくことになります。これをサラッと「このスプライトよりも優先順位が高く、かつ CC ビットが"0"」とかかれています。スプライトプレーン#1,#2,#3 の CC ビットがすべて 1 だと、スプライトプレーン#1,#2,#3 は、スプライトプレーン#0 と同じ優先順位となって、#0,#1,#2,#3 の OR をとった表示となります。

ここでいう優先順位は、表示の前後関係(他のスプライトプレーンより手前(見える)か、奥(隠れる)か)と衝突判定だけで、最大8枚表示の表示有無の優先順位には影響しないことに注意してください。CC=1にしたところで、最大8枚が増えるわけではありません。

CC=1にして2枚重ねによる水平3色表示するサンプル(SP2OR1.BAS)を下記に示します。

```
100 DEFINTA-Z:COLOR15,0,0:SCREEN5,3
110 FORI=0T063:READD:VPOKE&H7800+I,D:NEXTI
120 FORI=0T031:READD:VPOKE&H7400+I,D:NEXTI
130 FORI=0T031:READD:VPOKE&H7680+I,D:NEXTI:COLOR=RESTORE
140 PUTSPRITE 0, (32,32), 0
150 'MAIN LOOP
160 Y=0:VY=1
170 PUTSPRITE1, (32, Y), ,1
180 IFY=32THENFORI=0T01000:NEXTI
190 Y=Y+VY:IFY<10RY>62THENVY=-VY
200 FORI=OTO100:NEXTI
210 GOT0170
220 'PATTERN DATA
230 DATA &H01,&H03,&H03,&H03,&H0F,&H03,&H0E,&H1F
240 DATA &H2F,&H5F,&HBF,&HBE,&HBF,&HBF,&HBB,&H23
250 DATA &H80,&HC0,&HC0,&HC0,&HF0,&HC0,&H70,&HF8
260 DATA &HF4,&HFA,&HFD,&H7D,&HFD,&HFD,&HDD,&HC4
270 DATA &H01,&H03,&H02,&H02,&H0E,&H0E,&H0F,&H1F
280 DATA &H3F,&H7F,&HFB,&HFB,&HEB,&HEB,&HE8,&H23
290 DATA &H80,&HC0,&H40,&H40,&H50,&H70,&HD0,&HD0
300 DATA &HDC,&HD6,&HD7,&HD7,&HD7,&HD7,&H17,&HC4
310 'COLOR DATA
320 DATA &H03,&H03,&H03,&H03,&H03,&H03,&H03
330 DATA &H03,&H03,&H03,&H03,&H03,&H03,&H03,&H03
340 DATA &H46,&H46,&H46,&H46,&H46,&H46,&H44,&H46
350 DATA &H46,&H46,&H46,&H46,&H46,&H46,&H46
360 'PALETTE DATA
370 DATA &H00,&H03,&H70,&H07,&H53,&H05,&H11,&H01
380 DATA &H30,&H00,&H33,&H03,&H17,&H03,&H66,&H06
390 DATA &H54,&H06,&H06,&H04,&H77,&H07,&H21,&H02
400 DATA &H00,&H00,&H43,&H04,&H65,&H06,&H54,&H05
```

使用しているスプライトパターンのデータイメージを図 2.5.2.6.に示します。

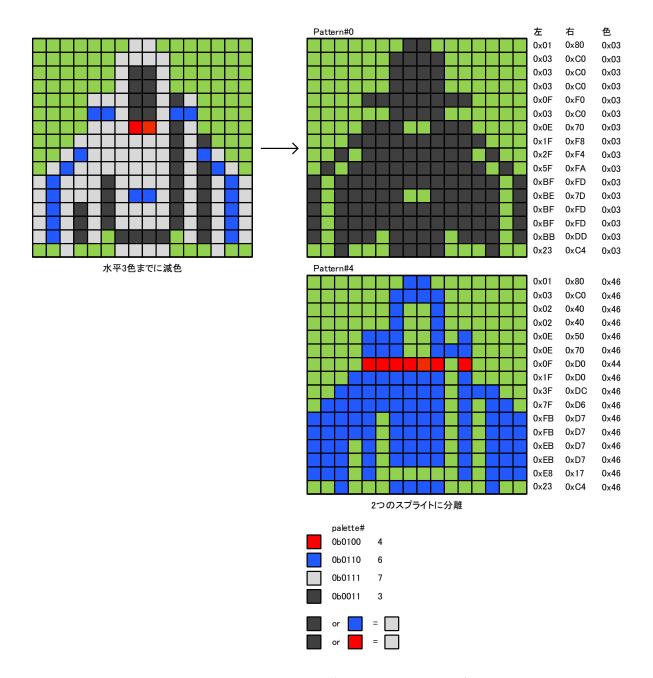


図 2.5.2.6. SP1OR1.BAS で使用しているパターンデータ

水平3色使えるといっても、3色目はORをとった値なので、なかなかイメージが難しいと感じる人も居ると思いますが、パラーパレットで色は自由に入れ替えられることを考えれば、あとは「多くのキャラクタで使う色を1や2や4や8に割り当てる」という方法で、割とやりやすくなります。

例えば、カラーパレット#1 を黒にしておきます。偶数番のカラーパレットに明るい色、奇数番のカラーパレットに暗い色 (例えば、2 は明るい緑・3 は暗い緑)としておきます。スプライトパターン#0 は カラーパレット#1 を、スプライトパター

ン#1 はカラーパレット#2 を指定すると、OR をとったときに カラーパレット#3 が使えるので、使いやすくなります。これはライン単位で個別に指定できるので、うまく使えば 2 枚重ねでも結構豪華な表示が出来るのです。

CC=1 にしたラインは、親となる CC=0 のスプライトと同じラインでしか表示できません。SP2OR1.BAS でスプライトプレーン#1 の方を上下にずらしていますが、上下はスプライトプレーン#0 の表示されている範囲でしか表示されていないのが確認できます。ただし、ずれて「重ならない部分」の CC を 0 にしておけば表示されるので、一部分だけ重ね合わせて縦長のキャラクタを作る、といったことは可能です。

(4) ライン単位で衝突判定の有無を指定できる

2.6. VDP コマンド

V9938/V9958 にはビットマップを扱うグラフィックモードが追加になっていますが、これを CPU からの VRAM 読み書きのみで更新すると、現実的な処理速度では実現できません。そのような問題が発生しないように、VDP コマンドという機能が追加になっています。VDP コマンドは、端的に言えばよく使う画像処理を CPU の代わりに VDP が請け負ってくれる機能です。VDP が VDP コマンドを実行中も CPU は別の演算を実施できるのが強みです。また、VDP コマンド実行中にも VRAM 読み書きは可能です。

VDP コマンドには表 2.6.1.に示す種類があります。

表 2.6.1-1. VDP コマンドの種類

コマンド名	転送先	転送元	転送単位	ニーモニック		R#46の	上位4bit	
	VRAM	CPU	1byte	HMMC	1	1	1	1
112.4	VRAM	VRAM	1byte	YMMM	1	1	1	0
High speed move	VRAM	VRAM	1byte	HMMM	1	1	0	1
	VRAM	VDPレジスタ	1byte	HMMV	1	1	0	0
	VRAM	CPU	1dot	LMMC	1	0	1	1
La mia al manas	CPU	VRAM	1dot	LMCM	1	0	1	0
Logical move	VRAM	VRAM	1dot	LMMM	1	0	0	1
	VRAM	VDPレジスタ	1dot	LMMV	1	0	0	0
Line	VRAM	VDPレジスタ	1dot	LINE	0	1	1	1
Search	VDPレジスタ	VRAM	1dot	SRCH	0	1	1	0
Pset	VRAM	VDPレジスタ	1dot	PSET	0	1	0	1
Point	VDPレジスタ	VRAM	1dot	POINT	0	1	0	0
	ı	_	_	_	0	0	1	1
未使用	ı	_	_	_	0	0	1	0
		_	_	_	0	0	0	1
Stop	_	_	_	STOP	0	0	0	0

Hogh speed move と Logical move は、画像のブロック転送になります。画像上の矩形領域を別の場所へ複写する機能ですね。High speed move の方は、Byte 単位の転送で、後述のロジカルオペレーションは使えません。Logical move の方は、dot 単位の転送で、ロジカルオペレーションを利用可能です。

Line は直線描画。Search は指定色の探索。Pset は点描画。Point は指定位置の色取得。Stop は稼働中の VDP コマンドを停止。Line と Pset はロジカルオペレーションを利用可能です。

ロジカルオペレーションとは、描画先に元々描かれている色と描画色とを所定の演算で合成して新しい画素値とする論理演算操作のことです。演算内容として選択可能なものの一覧を表 2.6.1-2. にまとめます。

表 2.6.1-2. ロジカルオペレーション一覧

ロジカルオペレーション	演算内容	R#4	6の	下位	4bit
IMP	DC = SC	0	0	0	0
AND	DC = SC and DC	0	0	0	1
OR	DC = SC or DC	0	0	1	0
EOR	DC = SC xor DC	0	0	1	1
NOT	DC = not SC	0	1	0	0
_		0	1	0	1
_		0	1	1	0
_		0	1	1	1
TIMP	if SC = 0 then DC = DC else DC = SC	1	0	0	0
TAND	if SC = 0 then DC = DC else DC = SC and DC	1	0	0	1
TOR	if SC = 0 then DC = DC else DC = SC or DC	1	0	1	0
TEOR	if SC = 0 then DC = DC else DC = SC xor DC	1	0	1	1
TNOT	if SC = 0 then DC = DC else DC = not SC	1	1	0	0
_	204	1	1	0	1
_		1	1	1	0
_		1	1	1	1

表 2.6.1-2.の演算内容で SC は転送元のカラーコード(Source Color Code)、DC は転送先のカラーコード(Destina tion Color Code) です。ロジカルオペレーションが T で始まるものは、転送元が 0 の場合は何もせず、0 以外の場合だけ演算を実施します。つまり、0 を透明扱いして、0 以外の部分だけ転送するわけですね。

High speed move では、ロジカルオペレーションには対応していません。これは、Logical move が、SC と DC を VR AM から読み出してからロジカルオペレーション演算を実施して DC へ書き込みを行うため 1ドットあたり 3 回の VR AM アクセスを要します。一方で、High speed move では、SC を読み出して DC へ書き込むため 2 回のアクセスに削減されます、それに加えてドット単位ではなく Byte 単位のため、SCREEN5~7 のように 1Byte に複数のドットを含む画面モードでは、それだけ Logical move よりも高速に処理されます。

VDP コマンドでは、画像処理になりますので画面座標を意識した位置指定となります。このとき、MSX-BASIC における SET PAGE の Page 番号の若い画面から順に、垂直方向に並んだような状態で結合された縦長の座標空間となります。例えば、SCREEN5 では図 2.6.1-1.に示す座標空間となります。

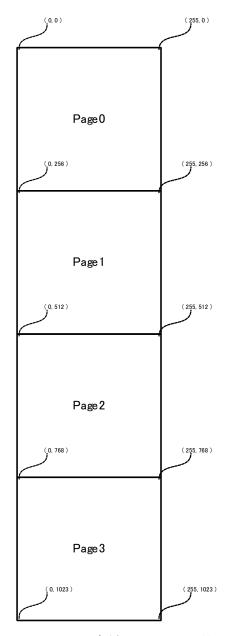


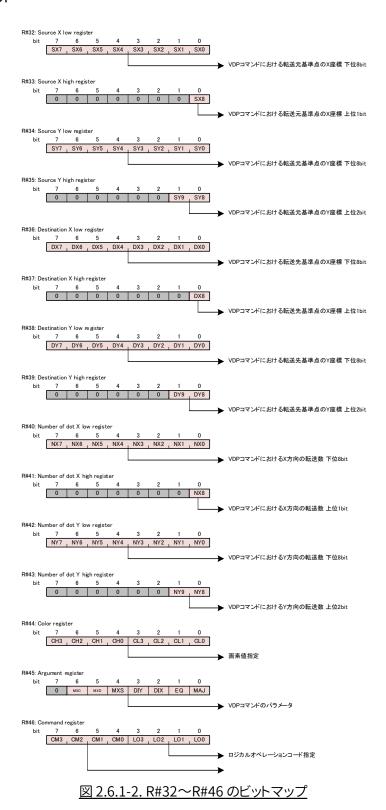
図 2.6.1-1. SCREEN5 における VDP コマンドの座標空間

Y 座標値が 10bit あって、上位 2bit が Page 番号に対応すると解釈すると近いですが、VDP コマンドにとって Page の境界に何ら障壁がない点が異なります。MSX-BASIC では BASIC インタプリタが自動的に1画面内で収まるように 座標をクリッピングしてしまいますが、VDP コマンドとしては、LINE(0,0)-(255,1023),15 のような直線描画も行えるのです。

また、画面表示は Y 座標は 0~211 の範囲となりますが、1Page あたり 0~255 の Y 座標空間を持っています。212 ~255 の非表示の領域には、Sprite Attribute Table や Sprite Pattern Generator Table 等が配置されているた

め、それらを VDP コマンドで塗りつぶすようなことも可能になっています。実際、R#23 を使った垂直スクロールを行うと、この非表示の領域が画面上に見える位置へ移動してきます。縦スクロールゲーム等でこの位置にも背景を描画する必要があるので、VDP コマンドがこの普段非表示の領域に描画可能なのも意味があるわけです。

VDP コマンドは、コントロールレジスタ R#32~R#46 を使うことでコマンドパラメータ設定とコマンド実行開始指示を出します。R#32~R#46 の各ビットの意味を図 2.6.1-2.に示します。



では、各 VDP コマンドについて個別に説明していきます。

2.6.1. HMMC (High-speed Move CPU to VRAM)

高速に CPU から VRAM へ書き込むコマンドです。

VDP の転送完了チェックをしながら 1byte ずつ書き込むため、直接 VRAM へ書き込むより遅くなりますが、バイトアラインに沿った矩形領域への書き込みが可能な点が、アドレスインクリメントにしか対応していない直接 VRAM 書き込みよりもインテリジェントになっています。

挙動としては、CPU から VDP レジスタに書き込む内容を、(DX, DY)-STEP(NX,NY) に描画します。転送先ページは DY に含まれています。

バイトアライン制約があるため、SCREEN5 及び SCREEN7 では X 座標(DX))と X 幅 (NX) は偶数、SCREEN6 では4 の倍数である必要があります。SCREEN8, $10\sim12$ は 1ドット = 1 バイトに対応しているため、任意のドット位置を指定できます。

動作のイメージを図 2.6.1-1.に示します。

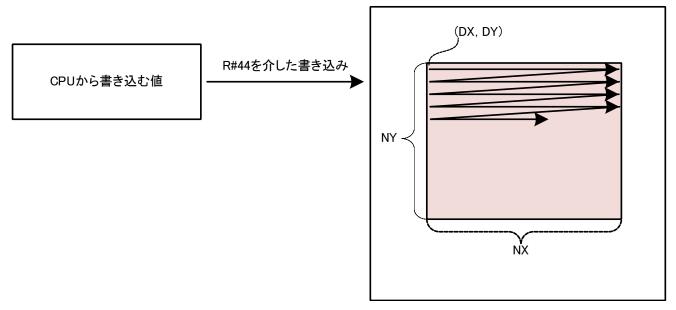


図 2.6.1-1. HMMC 動作イメージ

図 2.6.1-1.の左の四角 (CPU から書き込む値) は、計算で求めても良いし、CPU のメモリ上にデータとして持っていても良い画像データです。右の大きい太枠は VRAM 全体だと思ってください。この VRAM 上の書き込み位置を指定するのが (DX, DY) で、座標で指定します。座標としてはドット単位の値になりますが、DX はバイトアライン制約があります。 たとえば SCREEN5 なら最下位ビットは無視されます。次に、(NX, NY) で幅と高さをドット単位で指定します。 NX は DX と同じバイトアライン制約があります。

R#32~R#35 は、HMMC では未使用です。R#36・R#37 には DX を、R#38・R#39 には DY を、R#40・R#41 には NX を、R#42・R#43 には NY を書き込みます。

R#44には CPU から転送する最初の 1byte を書き込んでおく必要があります。

R#45には細かい動作指定を書き込みます。

MXC(bit6) は、HMMC では未使用です。

MXD(bit5) は、転送先メモリの選択を指定します。0 は VRAM, 1 は裏 VRAM。通常は 0 を指定。

MXS(bit4) は、HMMC では未使用です。

DIY(bit3) は、垂直描画方向を指定します。(DX,DY)から下方向へ描画していく場合 0、上方向へ描画していく場合 1。

DIX(bit2) は、水平描画方向を指定します。(DX,DY)から右方向へ描画していく場合 0、左方向へ描画していく場合 1。

EQ(bit1) は、HMMC では未使用です。

MAJ(bit0) は、HMMC では未使用です。

図 2.6.1-1.では、(DX,DY) を始点として、右方向・下方向へ描画していくイメージになっていますが、DIX, DIY の指定によって、左方向や上方向を選択することが出来ます。

R#46 には、CM(bit7 \sim bit4)に HMMC を示す 1111 を書き込むことで HMMC を発動できます。ロジカルオペレーション指定 LO(bit3 \sim bit0)の設定値は無視されます。

HMMC コマンドは、CPU から VRAM への転送になりますので、複数の byte 値で構成される画像データを流し込む必要があります。それには R#44 を使いますが、単純に連続して書き込んではいけません。VDP が次の byte 値を受け取れるようになったか確認しながら書き込む必要があります。1byte 目はコマンド発行時に R#44 に設定していた値が使われ、2byte 目以降は図 2.6.1-2. のシーケンスに則って設定する必要があります。

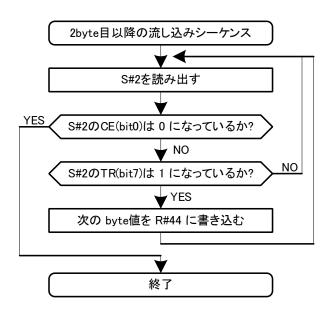


図 2.6.1-2. 2 バイト目以降の流し込みシーケンス

例えば、SCREEN5 で 8ドット×8ドットの画像を描画してみましょう。描画する画像は図 2.6.1-3.の画像にします。ドットの中に記載の数字はカラーコード(16 進数)です。

4	4	4	1	1	4	4	4
4	4	1	2	С	1	4	4
4	1	3	3	2	С	1	4
1	2	3	3	2	С	С	1
1	С	2	2	2	С	С	1
4	1	С	С	С	С	1	4
4	4	1	С	С	1	4	4
4	4	4	1	1	4	4	4

図 2.6.1-3. 描画したい画像

これを 1byte 単位に左上から右下まで、水平方向を優先的に順番にオフセット番号を振ったものを図 2.6.1-4.に示します。

4+04	4 +1 1	1 +2 4	4+34
4 +4 4	1 +5 2	C +6 1	4+74
4+81	3+93	2+100	1+114
1+122	3 +13 3	2+140	0+151
1+160	2 +17 2	2+180	C +19 1
4+201	0+210	0+220	1+234
4 +24 4	1+250	0+261	4+274
4+28 4	4+291	1+304	4+314

図 2.6.1-4. 描画したい画像の byte 単位につけたオフセット番号

例えば、オフセット番号 +0 の位置は、左画素=4, 右画素=4 なので、転送する byte 値としては 44h になります。

オフセット番号 +1 の位置は、左画素=4, 右画素=1 なので、転送する byte 値としては 41h になります。

このように順番にコード化すると、下記のようになります。

44h, 41h, 14h, 44h, 44h, 12h, C1h, 44h, 41h, 33h, 2Ch, 14h, 12h, 33h, 2Ch, C1h 1Ch, 22h, 2Ch, C1h, 41h, CCh, CCh, 14h, 44h, 1Ch, C1h, 44h, 44h, 41h, 14h, 44h

R#44 に書き込む byte 値はこの値を順次書き込むことになります。これを HMMC コマンドにより (100,100)を左上と する位置に描画することにします。

では、サンプルプログラム(VCHMMC1.ASM, VCHMMC1.BAS)を下記に示します。

まずは、VCHMMC1.BAS の方から。

100 CLEAR200,&HBFFF:COLOR15,4,7:SCREEN5 110 BLOAD"VCHMMC1.BIN",R 120 GOTO120

100 行目でメモリ確保と SCREEN5 に画面を初期化する。

110 行目で VCHMMC1.ASM のアセンブル結果である VCHMMC1.BIN を読み込んで実行。

120 行目で待機。

次に、VCHMMC1.ASMを少しずつ分解しながら説明します。

```
VDP_IO_PORT1 = 0x99
VDP_IO_PORT2 = 0x9A
VDP_IO_PORT3 = 0x9B
```

まず、冒頭の VDP_IO_PORT* の定数定義ですが、VDP にアクセスするための I/O ポート番号に名前を付けています。ご覧の通り、99h, 9Ah, 9Bh に決め打ちになっているので、MSX バージョンアップアダプターには非対応のサンプルとなっています。通常の MSX2 と、バージョンアップアダプターによる MSX2 の両方に対応させるには、MAIN-ROMの 0006h 番地、0007h 番地 の内容を読む必要があります。興味のある方は両方に対応できるようにサンプルを修正してみてください。

次の db, dw ですが、db は Define Byte。dw は Define Word。データを配置する疑似命令です。

BLOAD でロードされることを期待したプログラムなので、BLOAD 用の 7byte のヘッダになります。

```
; Program body
           org 0xC000
start_address::
                      c, VDP_IO_PORT1
           ٦d
           ; R#17 = 36 (R#36からの間接連続書き込み設定)
                      a, 36
           ld
           out
                      [c], a
           ld
                      a, 17 | 0x80
           out
                      [c], a
           ; R#36~R#46 に dx~cmr をまとめて書き込む
           ld
                      bc, (11 << 8) | VDP_IO_PORT3; R#36~R#46 は 11個のレジスタ
           ld
                       hl, dx
           otir
                                   ; この命令の終了時点で HL = target_image になっている
```

ここからがプログラム本体です。org 疑似命令で、これ以降 C000h 番地からに配置される想定でアドレス計算するようにアセンブラに指示しています。なので、start_address は C000h になります。

途中で割り込まれるとマズい処理が多数続くの DIして割込禁止にしています。

HMMC コマンドを実行するために、R#36~R#46 の 11 個のレジスタに連続書き込みするので、R#17 を用いた間接的なコントロールレジスタへの連続書き込み(2.3.1.6. 間接的なコントロールレジスタへの書き込み(インクリメントあり))を利用します。そのために R#17 へ 36 を書き込んでいます。

間接的なコントロールレジスタへの連続書き込みは、port#3 に書き込むので Bレジスタには 11 個、Cレジスタには VDP IO PORT3 をまとめて設定するために LD BC, (11 << 8) | VDP IO PORT3 としています。

書き込む内容は、ソースの下の方にある dx というラベルからになるので、HL に dx を設定して OTIR を実行し、まとめて書き込んでいます。

```
ld c, VDP_IO_PORT1
; 2バイト目以降の書き込みシーケンス
; R#17 = 44 | 0×80 (R#44への連続書き込み)
ld a, 44 | 0×80
out [c], a
ld a, 17 | 0×80
out [c], a
```

ここからが2バイト目以降の書き込みシーケンスになります。

2 バイト目以降の書き込みは R#44 に対して連続的に行われるので、R#17 を使った間接的なコントロールレジスタへの連続書き込み(2.3.1.7. 間接的なコントロールレジスタへの書き込み(インクリメントなし))を利用します。今度はインクリメント無しですね。

これで Port#3 への書き込みは R#44 への書き込みになります。

```
; R#15 = 2 (S#2 を読むための設定)
ld a, 2
out [c], a
ld a, 15 | 0x80
out [c], a
```

次に、2 バイト目以降はステータスレジスタ S#2 の CE ビット(bit0)と TR ビット(bit7)を確認しながら R#44 へ書き込まねばなりません。そのため、ステータスレジスタ選択レジスタである R#15 に 2 を設定しておきます。

これで Port#1 からの読み出しは S#2 の読み出しとなります。

```
wait_tr_flag:
                      a, [VDP_IO_PORT1]
           in
                                             ; Cy = CE bit
           rrca
                      nc, exit_hmmc_loop
           jr
                                             ; Zf = TR bit
           and
                      a, 0x40
                      z, wait_tr_flag
           jr
                                             ; 次のデータを書き込み
           outi
           jr
                      wait_tr_flag
```

まず、in 命令で Port#1 を読んでいますが、これは先ほど書いたように S#2 の読み出しになります。CE ビットと TR ビットをチェックすることになりますが、まず先に CE ビットをチェックします。bit0 なので RRCA で右 1bit シフトして bit0 を Cv フラグに入れています。

CE ビットの名前は、Command Execution Flag の略です。VDP コマンド実行中は 1 になり、停止中は 0 になります。 最後の Byte 値を転送し終えた後は 0 になり、TR ビットは無効になるため、CE ビットを先にチェックするのが妥当です。0 が停止中、つまり「HMMC コマンドが終わったこと」を示すので、JR NC, exit_hmmc_loop で、ループから抜けます。

HMMC コマンドが動作中であれば、まだ全部のデータを転送し終えていないので、次のデータを R#44 へ書き込んで良いか TR ビットで確認します。

TRビットの名前は、Transfer Ready Flag の略です。HMMC 等の VDP と通信しながら処理を進めていくためのハンドシェイク用のビットですね。0 は、まだ転送処理中。1 は、転送完了したから次送って OK。という意味です。

TR ビットは bit7 に存在しますが、さきほど CE ビット確認用に RRCA して右1ビットシフトしているので、A レジスタの内容としては bit6 の位置に移動しています。bit6 だけを抽出するために AND 40h しています。

0 の場合はまだ転送中なので、JR Z, WAIT_TR_FLAG で S#2 の読み出しからやり直しにしています。

1の場合は、次の byte 値を書き込んで良いので OUTIしています。

HLレジスタは、先ほど OTIR した時に target_image を指す位置で停止しています。target_image は 2 バイト目以降の byte 値を格納している領域です。Cレジスタは、このループに入る前に VDP_IO_PORT3 にしています。そのため、Port#3 への書き込みは R#44 になるようにさっきほど設定していますので、HL が指す target_image の 1 バイトを R#44 に書き込み、さらに HL を次へ遷移させなさいという意味になります。

全部のデータを転送し終えると、先ほどの CE ビットのところで説明したように、JR NC, exit_hmmc_loop で、ループから抜けます。

```
exit_hmmc_loop:
; R#15 = 0 (S#0 を読むための設定に戻す)
```

```
xor a, a out [c], a ld a, 15 | 0x80 out [c], a ei ret
```

この時点で HMMC コマンドの実行は終わって、画面にも画像が現れているのですが、R#15 = 2 のまま割込許可(EI) してしまうと、BIOS の割り込み処理ルーチンが暴走するので、そうならないように EI する前に R#15 = 0 に戻すのを忘れないでください。

dx:								
	dw	100		; R#36	, R#37			
dy:	dw	100		; R#38	. R#39			
nx:				,	,			
	dw	8		; R#40	, R#41			
ny:	dw	8		; R#42	. R#43			
clr:		_		,	,			
	db	0x44		; R#44				
arg:	db	0		; R#45				
cmr:				,				
	db	0b1111_0000		; R#46				
target_imag	ge:							
0 _ 0	db	0x41,	0x14,	0x44,	0x44,	0x12,	0xC1,	0×44
	db	0x41, 0x33,	0x2C,	0x14,	0x12,	0x33,	0x2C,	0xC1
	db	0x1C, 0x22,	0x2C,	0xC1,	0x41,	0xCC,	0xCC,	0x14
	db	0x44, 0x1C,	0xC1,	0x44,	0x44,	0x41,	0x14,	0x44
end_address	:: :							

ここはデータ列です。dx~cmr の dw, db は、OTIR でまとめて書き込むレジスタ設定値ですね。右側にコメントで対応するレジスタ番号を記入しておきました。

target_image は、OUTIで書き込む2バイト目以降のバイト値です。(1バイト目は clr に記載の 0x44)

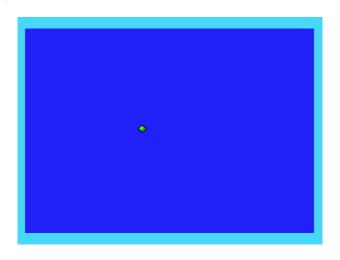
今回の転送サイズは8ドット×8ドットと小さかったので、全体を割込禁止にしました。

しかし、画面全体を転送しつつ BGM 演奏するとか、ディスクから読み出しながら転送といった場合は、全体を割込禁止にすることはできません。(前者は BGM の演奏に使われる H.TIMI が期待する間隔で入らず音が間延びしたり、後者はそもそもディスクアクセスルーチンが EIしてしまったりする)

そういった場合は、R#44 への書き込みアクセスは単発のアクセスと同じ2.3.1.1. コントロールレジスタライトを利用し、R#15 も S#2 を読み出したらすぐに 0 に戻して EI する待機ルーチンにすることになります。

TRビット待ちは、それほど長い時間ではないので、例えば 64 回までは割込禁止で処理するとか、工夫の余地はあると思います。

上記サンプルの実行結果を写真 2.6.1-1.に示します。



<u>写真 2.6.1-1. VCHMMC1.BAS の実行結果</u>

VCHMMC1.ASM は、DIX 及び DIY は 0 の場合のみでした。これを (DIX, DIY) = (0,0), (1,0), (0,1), (1,1) の4通りについてすべて試してみるサンプル VCHMMC2 を用意しました。R#44 に流し込む byte 値の順序は同じままで、DIX, DIY を違う値にするとどうなるか確認するサンプルになります。プログラムコードの中身は VCHMMC1 とほぼ同等なので説明は省略します。実行結果を写真 2.6.1-2.に示します。

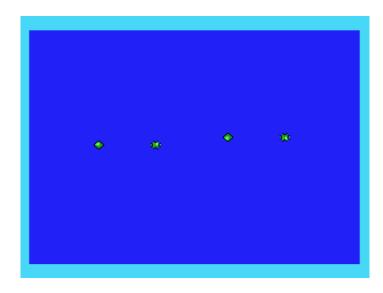


写真 2.6.1-2. VCHMMC2.BAS の実行結果

4つのパーツが描画されています。左から (DIX, DIY) = (0,0), (1,0), (0,1), (1,1) の順になります。

描画先座標 (DX,DY) は、左から (50,100), (100,100), (150,100), (200,100) になります。

(DIX, DIY) = (0,0) の場合、R#44 の最初の値である 44h は、(50, 100)と (51, 100) のペアに書き込まれます。

次の値は (52, 100), (53,100) のペア、と順次右(DIX=0)へ進み、(56,100), (57,100) のペアを描いた時点で下(DIY=0)へ進み (50,101), (51,101) のペアへ。といった具合に左から右へ、上から下への方向の順序で描画されていきます。

(DIX, DIY) = (1,0) の場合、R#44 の最初の値である 44h は、(100,100), (101,100) のペアに書き込まれます。

次の値は (98, 100), (99, 100) のペア、と順次左(DIX=1)へ進み、(94, 100), (95, 100) のペアを描いた時点で下(DIY=0)へ進み (50, 101), (51, 101) のペアへ。といった具合に右から左へ、上から下への方向の順序で描画されていきます。

(DIX, DIY) = (0,1) の場合、R#44 の最初の値である 44h は、(150,100), (151,100) のペアに書き込まれます。

次の値は (152, 100), (153, 100) のペア、と順次右(DIX=0)へ進み、(156, 100), (157, 100) のペアを描いた時点で上 (DIY=1)へ進み (150,99), (151,99) のペアへ。といった具合に左から右へ、下から上への方向の順序で描画されて いきます。

(DIX, DIY) = (1,1) の場合、R#44 の最初の値である 44h は、(200,100)、(201,100) のペアに書き込まれます。

次の値は (198, 100), (199, 100) のペア、と順次左(DIX=1)へ進み、(194, 100), (195, 100) のペアを描いた時点で上 (DIY=1)へ進み (200,99), (201,99) のペアへ。といった具合に右から左へ、下から上への方向の順序で描画されて いきます。

用意した画像は、(DIX, DIY)の順序を想定した画像であるため、乱れたり、逆さまになったりしています。

2.6.2. YMMM (High-speed Move VRAM to VRAM, y only)

高速に矩形領域を別の位置へコピーするコマンドです。

ただし、移動先は X 座標が同じである必要があり、かつ転送開始座標から画面の右端まで(または左端まで)まとめてコピーする用途にしか使えません。制約が多い反面、ブロック転送系コマンドでは最速となっています。

転送のイメージを図 2.6.2.1.に示します。

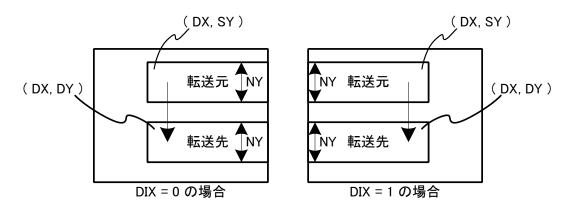


図 2.6.2.1. YMMM コマンド実行イメージ

転送元開始座標は、DX を使いますので SX は使いません。

転送サイズは画面の右端または左端までとなりますので NX は使いません。

ブロック転送なので CLR (R#44) も使いません。

R#45は、MXD(bit5: 転送先メモリ選択), DIY(bit3: 転送方向 Y), DIX(bit2: 転送方向 X) のみ有効です。

R#46のLO(bit3~bit0)は使いません。ロジカルオペレーションは使用できません。

DX 及び NX は、バイトアラインにのっている必要があります。例えば、SCREEN5 では 1byte に 2 画素詰められているため、DX および NX は偶数のみ指定可能で、奇数を指定しても bit0 が無視されます。

以下にサンプルプログラム(VCYMMM1.BAS)を示します。

まず動作イメージを説明します。初期化時に page1 に画像を読み込み、図 2.6.2.2.の状態にします。画面の左側を垂直スクロールさせる動作となります。R#23 による垂直スクロールと違って画像を書き替えているので重くなりますが、それでも YMMM コマンドが高速なので、MSX にしては速いと感じるかもしれません。このとき、R#23 と違って右側は動きません。それを分かりやすくするために、page1 に読み込んだ画像を page0 にもコピーしておきます。

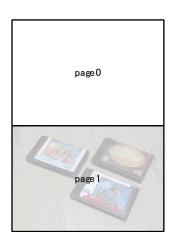


図 2.6.2.2. VCYMMM1 の初期化時

page1 の左側を 変数 top_line で上下に分断します。top_line は、0~211 を循環する数値で、8 ずつ減る数値です 0, 204, 196, ... , 4, 208, 200, 192, ... , 8, 0 といった具合で変化させます。上下に分断するイメージを図 2.6.2.3.に示します。

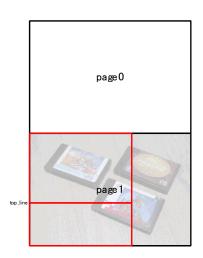


図 2.6.2.3. page1 の左側を top_line で上下に分断

この分断した "page1 の左側" の "下部" を、page0 の左上に転送するのに YMMM コマンドを利用します。 次に、もう一度 "page1 の左側" の"上部" を、page0 の左下に転送するのに YMMM コマンドを利用します。 ただし、例外的に top_line = 0 の時は上下に分断されないので1回の YMMM コマンドで転送を終えることにします。 このイメージを図 2.6.2.4.に示します。

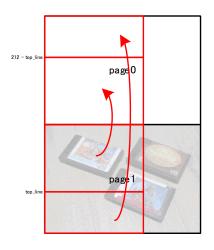


図 2.6.2.4. YMMM コマンドによる転送元と転送先

では、アセンブラコードの解説に移りたいと思います。

この部分は、VDP の I/O ポート定義と、BSAVE ヘッダの定義部分です。BSAVE ヘッダをアセンブラに書き出させることによって、MSX-BASIC から BLOAD 出来るようにしています。

start_address::

```
main_loop:
```

```
; 上部の転送 COPY( 160, top_line )-step(-160, 212-top_line ),1 to ( 160, 0 ),0 xor a, a
ld [dy], a
ld a, [top_line]
ld [sy], a
sub a, 212
neg
ld [ny], a
call exec_ymmm
```

この部分は、2分割したブロックのうち、転送先(page0)で上側に来る矩形ブロックの転送処理になります。 この部分が着目している画像上の領域のイメージを図 2.6.2.5. に示します。

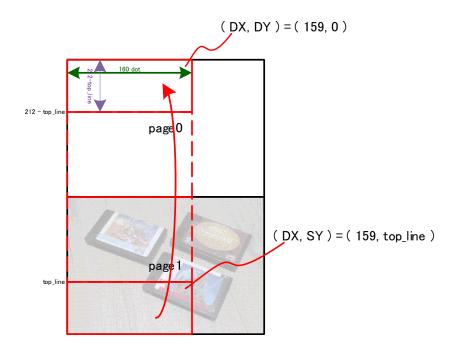


図 2.6.2.5. 上部の転送領域の座標

画面中央付近から左端までの矩形領域を転送するので、DIX = 1 にします。DIX = 1 で DIY = 0 の場合、基準は矩形領域の右上になることに注意してください。右から左へ順次転送していく処理になります。

ちなみに DIX = 1 で DIY = 1 にすると基準は矩形領域の右下になります。

[note]

DIX, DIY は転送方向を指定することになります。VDP は1単位(高速転送なら 1byte, 論理転送なら 1dot)で処理します。YMMM の場合、DIX によって右端までなのか左端までなのかという 選択の意味合いが強いですが、VDP のブロック転送系コマンドでは基準点(SX,SY)からの走査順序を指定することになります。

転送の順序を指定する意味はあるのか?という疑問がわくかもしれませんが、転送元と転送先が重なっている場合に、転送順序によって大きな差異が生じます。ABCD の4文字を 左から B の位置にコピーすることを考えてみてください。A を B の位置に書き込むと AACD になります。次に B だった位置をコピーしようとしますが、そこにはすでに A が書き込まれているので、それを読み取って C に上書きして AAAD になります。これを繰り返して AAAAA になります。

Z80のLDIRとLDDRの関係と似ていますね。

あえて左から右へ走査させ、右側が重なっている状態にすることで同じグラフィックパーツで敷き詰めることが出来ます。HMMC 等で書き込むのは最初の小ブロックだけで済み、1回の H MMM で大量に複製することが出来るわけです。それも VDP が処理してくれるので、その間 Z80 は別のことを実施できるわけですね。全部 HMMC で書いたり、HMMM をたくさん実行したりすると、Z80 の負荷が高くなってしまうので、DIX・DIY をうまく使うことで高速化に貢献できるわけです。これは MSX-BASIC の COPY 文でも同様に実行できます。覚えておいて損はないですね。

まず図 2.6.2.5.を見てもらうと、転送先の (DX, DY) は (159,0) という固定値になります。 DX も DY も 2byte の領域ですが、今回は SCREEN5 なので X 座標は $0\sim255$ の範囲であるため DX の上位 byte は 0 固定で使います。 Y 座

標は 1page は垂直 256ドットのため、DY の2バイトの領域のうち下位 byte はページ内の Y 座標、上位 byte はページ番号と見なすことが出来ます。転送先は、かならず page0 なので、DY の上位 byte は 0 固定。

次に転送元の (SX, SY) ですが、YMMM コマンドでは例外的に (DX, SY) となります。DX は先ほどの固定値 159。SY は、top line の値そのものとなります。SY の上位 byte は page1 を示す 1 固定ですね。

転送サイズを示す NY は、212 - top_line となるので、その計算をしています。SY に top_line の値を格納するために Aレジスタに top_line の値を取り込んでいるので、これを再利用するために 212-top_line を -(top_line-212) と変形して、Aレジスタから 212 引いてから neg で符号反転して NY に格納しています。

exec_ymmmは、YMMMコマンドを実行するルーチンです。これについては後ほど説明します。

```
; 下部の転送 COPY( 160, 0 )-step(-160, top_line ),1 to ( 160, 212-top_line ),0
            a, [top_line]
or
            a, a
            z, lower_is_not_transfer
jr
ld
            b, a
ld
            a, [ny]
ld
            [dy], a
            a, b
ld
ld
            [ny], a
xor
            a, a
ld
            [sy], a
call exec_ymmm
```

lower_is_not_transfer:

ここはもう一つのブロックの転送になります。top_line = 0 のときは2つに分断されていないので、2つ目の転送は不要。コメントを除く最初の3行はその判定処理になっています。

図 2.6.2.6.に2ブロック目の転送イメージを示します。

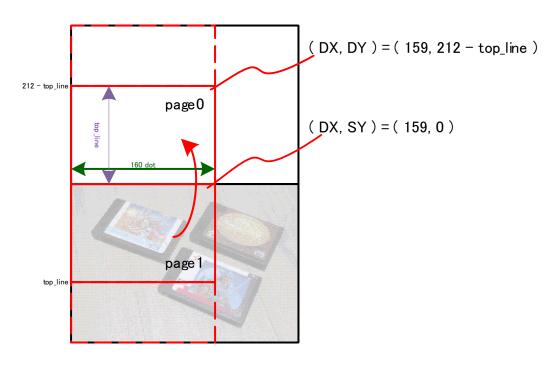


図 2.6.2.6. 下部の転送領域の座標

転送に使われる値は、上部の転送と同じ値なので、上部の転送に使った値の格納先を入れ替えることで対応しています。

ここは、変数 top_line の値を 8 ずつ減らしていく処理を実施しています。減らした後に負の値になったら 212 を加算して正の値に戻しています。これによりこの部分を実行するたびに 8 ずつ減って、いずれ 212 付近に戻るようになっています。

exec_ymmm::

```
;転送完了待ち
           ld
                       c, VDP_IO_PORT1
                      de, 15 \mid 0x80 ; d = 0, e = 15 \mid 0x80
           ld
wait_ce_flag:
           ; R#15 = 2 (S#2 を読むための設定)
           di
           ld
                       a, 2
           out
                       [c], a
           out
                       [c], e
           ; a = S#2
           in
                       a, [c]
           ; R#15 = 0
           out
                       [c], d
           out
                       [c], e
           еi
           rrca
                                        ; Cy = CE bit
                       c, wait_ce_flag
           jr
```

ここでは、VDP コマンドが実行中であれば、終了するまで待つ処理を記述しています。

YMMM コマンド実行前に終了待ち!?と疑問に思うかもしれませんが、VDP コマンド開始指示から終了までの間は、 (HMMC や LMMC のような CPU からの手番を含むコマンドを除き、)VDP が時間を掛けて処理する期間になります。

その間、CPU は別の処理を実施した方が良いので、VDP コマンド開始指示をしてから他の処理ルーチンへ戻り、次の VDP コマンド開始指示をしたいタイミングの直前で終了判定をして、終了していなければ終了するまで待つことで処理効率を上げています。

VDP コマンドを実行していなければ、S#2 の CE ビットは 0 になっているので、このルーチンはスルッと抜けてきます。

次に、DIとEIの関係ですが、HMMCのサンプルとは異なり、ここではVDPコマンド完了待ちの間、一瞬割込許可期間を作るようにしています。VDPコマンドによる大きな領域のブロック転送は数十msecかかることもあります。そのため、その間ず一つと割込禁止にしてしまうのは好ましくありません。割り込み処理を邪魔しないために割込許可期間を含めています。割込許可をすると言うことは、BIOSが「垂直帰線割込か?の判定処理」のためにS#0を読みます。それはR#15=0の設定を含まず、Port#1の読み出しがS#0の読み出しであると決め打ったコードになっています。それが誤ってS#2を読んでしまわないように、EI前にR#15=0を挟んでいます。

```
; R#17 = 34 (R#34 からの間接連続書き込み設定)
ld a, 34
di
out [c], a
ld a, 17 | 0x80
```

VDP コマンドである YMMM を実行するに当たり、R#17 を使った間接的なレジスタ連続書き込みを利用しています。 最初のレジスタ番号は R#34 なので、R#17 = 34 としています。これを直接的なレジスタアクセスの機能を使って書き込んでいます。

```
; R#34~R#46 に sy\sim cmr をまとめて書き込む ld bc, (13 << 8) | VDP_IO_PORT3; R#34~R#46 は 13個のレジスタ ld hl, sy otir ret
```

BIOS の割り込み処理ルーチンは、R#17 や、Port#3 へのアクセスはしないため、ここは割込禁止にする必要はありません。

間接的なレジスタアクセスによって R#34~R#46 へ書き込みをします。R#46 への書き込みは VDP コマンド処理開始のため、この OTIR 実行完了とともに YMMM コマンドが始動します。

sy:			
	db	0	; R#34
	db	1	; R#35 常に転送元は page1 なのであらかじめ 1 を書いておく。
dx:			
	dw	158	; R#36, R#37
dy:			
	db	0	; R#38
	db	0	; R#39 常に転送先は page0 なのであらかじめ 0 を書いておく。
nx:			
	dw	0	; R#40, R#41 無効だが OTIR で書き込むためのダミー
ny:			
	dw	0	; R#42, R#43
clr:			
	db	0	; R#44 無効だが OTIR で書き込むためのダミー
arg:			
	db	0b0000_0100	; R#45 DIY = 0, DIX = 1
cmr:			
	db	0b1110_0000	; R#46
end_address::	:		

ここは、データ領域ですね。

DX の値は、先ほど 159 と書きましたが、ここで設定されているのは 158 です。

実は、X 座標が $158 \, \& \, 159 \, の \, 2$ ドットがペアになって VRAM 上の 1 byte を構成しています。そのため、 $0 \, \sim \, 159 \,$ の 160 ドットを転送したいので 159 にしても良いのですが、SCREEN5 では byte アライン制約によって最下位ビットは無視されます。そのため、 $158 \, \& \, 159$ は同じ意味になります。

2.6.3. HMMM (High-speed move VRAM to VRAM)

高速に矩形領域を別の位置へコピーするコマンドです。最もよく使うコマンドだと思います。 転送のイメージを図 2.6.3.1.に示します。

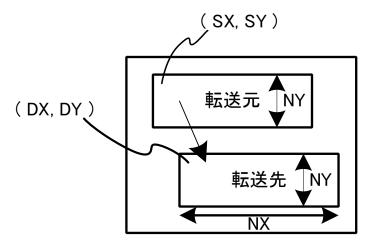


図 2.6.3.1. HMMM コマンド実行イメージ

MSX-BASIC の COPY(SX,SY)-STEP(NX,NY) TO (DX,DY) に相当します。ただし、byte 単位高速転送なので SX, NX, DX は byte アライン制約がつきます。SCREEN5 と 7 なら 2 の倍数、SCREEN6 なら 4 の倍数、SCREEN8 以上は制約無し。

また、HMMMはロジカルオペレーションは利用できません。ロジカルオペレーションは、転送先との論理演算を実施するために、転送先の値をVRAM一度から読み取って、書き込む値と論理演算してから書き戻すことになります。そのため、「転送先の値を読み取る分」だけVRAMのアクセス帯域を消費します。このロジカルオペレーションの処理を省略することで高速に動けることになります。論理演算を必要としない場合は、LMMMよりもHMMMを使った方が圧倒的に高速となります。

1byte ずつ転送するため、転送元と転送先が重なっている場合には、DIXとDIYによる転送方向指定が大きな意味を持ってきます。同じ領域転送のDIXが異なる例を図2.6.3.2.に示します。

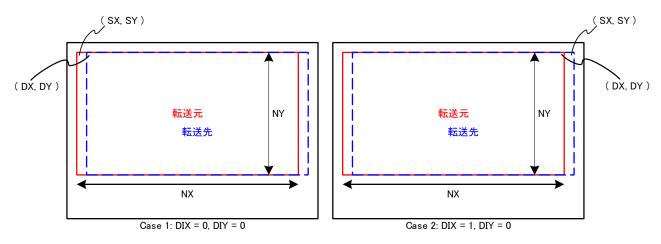


図 2.6.3.2. 同一領域のコピーの DIX が異なる2パターンの例

この Case 1 と Case 2 は、転送元(赤い四角)と転送先(青い点線の四角)の領域が一致していますが、処理の結果は異なります。DIX=0 の場合は左から右へ順次処理してゆきます。Case 1 の左上を拡大したイメージを図 2.6.3.3. に示します。

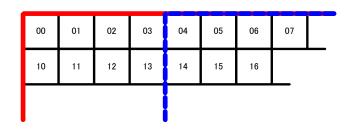


図 2.6.3.3. Case 1 の左上拡大図

具体的な数値が入っている方が分かりやすいので、(SX, SY) = (4, 4), (DX, DY) = (8, 4) とします。SCREEN5 の想定(1byte に 2 画素)とします。(4,4)の画素は 00 ですね。Case 1 の設定で HMMM を実行すると、次の順序で処理されます。

転送元最初の 1byte (00,01 の画素値)を読み出して、読み出した値を転送先最初の 1byte (04,05 の位置)へ書き込みます。図 2.6.3.4.のような状態になります。まだ読み出していない (04,05)をかき潰してしまいます。

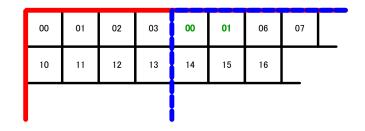


図 2.6.3.4. Case 1 の設定で最初の 1byte の転送完了時点

次に、転送元の 2byte 目の値 (02,03 の画素値)を読み出し、転送先の 2byte 目の位置(06,07 の位置)へ書き込みます。図 2.6.3.5.のような状態になります。まだ読み出していない (06,07) をかき潰してしまいます。

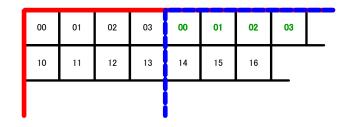


図 2.6.3.5. Case 1 の設定で 2byte の転送が完了した時点

次に、転送元の 3byte 目の値を読み出すわけですが、すでに 1byte 目の転送の時に書き込み済みの値(**01,02** の 画素値)となり、これを転送して図 2.6.3.6.のような状態になります。元々 (04,05)だった位置を読み出すわけですが、 先ほど書き潰してしまったので、(**00,01**)に変化しています。そのため、読み出し結果も (**00,01**)になります。これを、まだ読み出していないさらに先の領域に上書きしていきます。

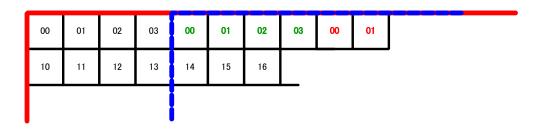


図 2.6.3.6. Case 1 の設定で 3byte の転送が完了した時点

これを繰り返すと、左4画素を繰り返したような画像になることが分かると思います。

この確認のサンプルプログラム(VCHMMM1.BAS)を動かしたイメージが写真 2.6.3.1.です。

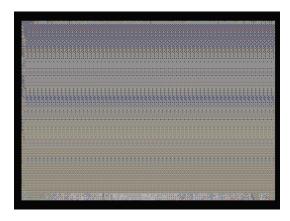


写真 2.6.3.1. サンプル VCHMMM1.BAS を実行して [RETURN] を押した後

VCHMMM1.BAS は、画像を読み込んだ後、キー入力待ちになります。[RETURN]を押すと、HMMM コマンドを実行して写真 2.6.3.1.のように画像が崩れるのを確認できます。

これを利用して左縦一列だけ描画して、画面全体に敷き詰めるのは HMMM で VDP にやらせる、という使い方もあります。

次に、Case 2 の DIX = 1 の場合について説明します。DIX = 1 の場合、右から左へ走査していくため、右上に着目します。右上部分を拡大したイメージを図 2.6.3.7.に示します。

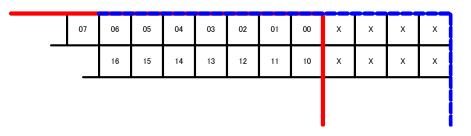


図 2.6.3.7. Case 2 の左上拡大図

まず、最初の転送画素は、(01,00)になるため、これを読み出して転送先に上書きします。上書き後のイメージを図 2.6.3.8.に示します。

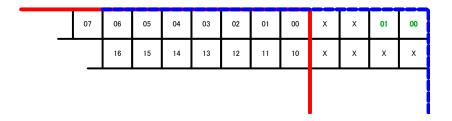


図 2.6.3.8. Case 2 の設定で 1byte の転送が完了した時点

01,00を上書きしますが、上書きする位置は、この転送の中では読まない領域になります。 続けて (03,02) を転送します。

07	7	06	05	04	03	02	01	00	03	02	01	00
_		16	15	14	13	12	11	10	Х	Х	Х	Х

図 2.6.3.9. Case2 の設定で 2byte の転送が完了した時点

03,02を上書きしますが、上書きする位置は、この転送の中では読まない領域です。 続けて (05,04) を転送します。

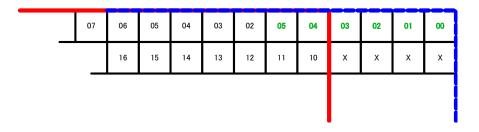


図 2.6.3.10. Case2 の設定で 3byte の転送が完了した時点

05,04を上書きしますが、上書きする位置は、この転送の中では読み出し済みで、もう読まない領域です。 このように、「これから読む部分を書き潰す」という問題が発生しないため、綺麗に転送されます。 この確認のサンプルプログラム(VCHMMM2.BAS)を動かしたイメージが写真 2.6.3.2.です。



写真 2.6.3.2. サンプル VCHMMM2.BAS を実行して [RETURN] を押した後

画像が繰り返しパターンでは無く、期待通り右へ移動したのを確認できたと思います。

では、VCHMMM1.ASM, VCHMMM2.ASM のプログラム内容について説明します。この2者は、データが違うのみで、プログラムは全く一緒です。そのため、一緒に説明したいと思います。

```
VDP_IO_PORT1 = 0x99
VDP_IO_PORT2 = 0x9A
VDP_IO_PORT3 = 0x9B
```

; BSAVE header

db 0xFE

dw start_address
dw end_address
dw start_address

ここは、VDPのI/Oポート定義と、BSAVEファイルヘッダの記述です。

```
; Program body org 0xC000
```

start_address::

```
; COPY( 4, 4 )-step( 248, 200 ),0 to ( 8, 4 ),0
call exec_hmmm
ret
```

exec_hmmmというサブルーチンを呼んで終わるだけのプログラムになっています。

VCHMMM1, VCHMMM2 でコメントが異なりますが、このコメントは exec_hmmm の中で実際にどのようなコピーが 行われるかを MSX-BASIC 風に書いてみたものです。コメントなので挙動に影響はありません。

```
; R#17 = 32 (R#32からの間接連続書き込み設定)
        c, VDP_IO_PORT1
ld
ld
         a, 32
di
out
         [c], a
ld
          a, 17 | 0x80
          [c], a
out
еi
; R#32~R#46 に sx~cmr をまとめて書き込む
         bc, (15 << 8) | VDP_IO_PORT3 ; R#32~R#46 は 15個のレジスタ
ld
          hl, sx
otir
```

間接的なレジスタアクセス (R#17) を使って、VDP コマンドレジスタへの値をまとめて書き込み。

```
; 転送完了待ち
           ld
                c, VDP_IO_PORT1
                     de, 15 \mid 0x80 ; d = 0, e = 15 \mid 0x80
           ld
wait_ce_flag:
           ; R#15 = 2 (S#2 を読むための設定)
           di
                     a, 2
           ld
                     [c], a
           out
           out
                     [c], e
           ; a = S#2
           in
                    a, [c]
           ; R#15 = 0
           out
                     [c], d
                     [c], e
           out
           еi
                                      ; Cy = CE bit
           rrca
                    c, wait_ce_flag
           jr
           ret
```

転送の完了待ち処理。

大きな矩形の転送なので時間が掛かる想定で、待ちの最中も割込禁止・解除を繰り返して、割込処理が入れるようにして待っています。

SX:			
	dw	4	; R#32, R#33
sy:	dw	4	; R#34, R#35
dx:	dw	8	; R#36, R#37
dy:	dw	4	; R#38, R#39
nx:	dw	248	; R#40, R#41
ny:	dw	200	; R#42, R#43
clr:	db	0	; R#44 無効だが OTIR で書き込むためのダミー
arg:	db	0b0000_0000	; R#45 DIY = 0, DIX = 0
cmr:	db	0b1101_0000	; R#46

end_address::

ここは、実際に転送する座標・サイズ・VDP コマンドが書かれたデータテーブル。VCHMMM1.ASM と VCHMMM2.A SM が異なる部分です。

2.6.4. HMMV (High-speed move VDP to VRAM)

高速に VDP レジスタ CLR に設定した値で、指定の矩形領域を塗りつぶすコマンドです。

MSX-BASIC の LINE (dx,dy)-step(nx,ny),clr,BF に近いですが、BYTE 単位である点とロジカルオペレーションが使えない点が異なります。(MSX-BASIC の LINE (dx,dy)-step(nx,ny),clr,BF と等価なのは 2442.6.8. LMMV (Logical move VDP to VRAM) の方です。)

動作のイメージを図 2.6.4.1.に示します。

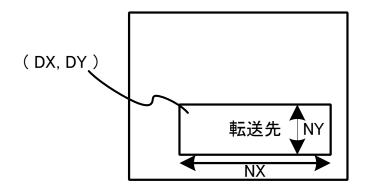
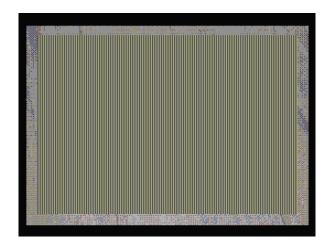


図 2.6.4.1. HMMV コマンドの実行イメージ

図には転送先とありますが、転送元は R#44 (CLR) になります。R#44 に書いてある値を、転送先に敷き詰めます。HM MV コマンド実行中に R#44 を書き替えると、途中からその値に変わりますが、VDP は自分のタイミングでどんどん進んでしまう上に、VDP コマンド自体が VRAM へのアクセス待機によって一定速度では動いていないため、CPU から R #44 を一定時間間隔で書き替えても、転送先が綺麗に格子状に変化するわけではないのでご注意ください。CPU から値を転送したい場合は、2.6.1. HMMC (High-speed Move CPU to VRAM)をご利用ください。つまり、HMMC が 1byte 転送する度に停止して R#44 に書き込まれるのを待ってくれるのに対し、HMMV は待たずにどんどん進むという点だけが異なります。

MSX-BASIC の LINE 文とは異なり、1byte 単位の転送になるため、SCREEN5~7 では R#44 (CLR) の上位 4bit と下位 4bit を異なるパレット番号にして、縦縞の縞々模様で塗りつぶすことも出来ます。

SCREEN5 で上位 4bit に &H2 (緑)を、下位 4bit に &HB (黄色) を指定して、(10,10)-STEP(236,190) の範囲を塗り つぶすサンプル(VCHMMV1.BAS) を実行したイメージを写真 2.6.4.1.に示します。



<u>写真 2.6.4.1. VCHMMV1.BAS を実行したイメージ</u>

VCHMMV1.BAS は、背景画像を読み込んでから、"VCHMMV1.ASM をアセンブルした機械語プログラム VCHMMV 1.BIN" を読み込んで実行するだけのプログラムです。VCHMMV1.ASM のみ説明します。

例によって VDP のポート番号定義と、BSAVE 形式のファイルヘッダです。プログラム自体は C000H 番地から始まります。

start_address::

```
; LINE ( 10, 10 ) - STEP( 236, 190 ), &H2B, BF call exec_hmmv
```

ret

exec_hmmv に VDP コマンド HMMV を実行する実体を入れているので、それを呼び出してから BASIC へ戻る retです。

```
HMMV
; ------
exec_hmmv::
        ; R#17 = 36 (R#36からの間接連続書き込み設定)
       ld c, VDP_IO_PORT1
ld a, 36
        di
       out
              [c], a
        ld
               a, 17 | 0x80
        out
               [c], a
        еi
        ; R#36~R#46 に sx~cmr をまとめて書き込む
               bc, (11 << 8) | VDP_IO_PORT3 ; R#36~R#46 は 11個のレジスタ
        ld
        ld
                hl, dx
        otir
```

間接的なレジスタ連続書き込みを実施するために、R#17 に 36 を書き込み、PORT#3 を使って連続的に書き込んでいます。ここまでで HMMV は発動します。

```
;転送完了待ち
         ld c, VDP_IO_PORT1
         ld
                  de, 15 | 0x80
                                          ; d = 0, e = 15 \mid 0x80
wait_ce_flag:
         ; R#15 = 2 (S#2 を読むための設定)
         di
         ld
                  a, 2
         out
                  [c], a
         out
                  [c], e
         ; a = S#2
         in
                  a, [c]
         ; R#15 = 0
         out
                [c], d
         out
                  [c], e
```

ここで HMMV コマンドが完了するのを待っています。

律儀に待っていますが、この間に CPU は別の演算をさせると、VDP の HMMV コマンドと CPU の別演算を並列動作させることが出来ます。並列動作になる部分をふやすことで MSX のパフォーマンスを最大限に引き出せるわけです。

VDP コマンドのレジスタはダブルバッファにはなっておらず、動作中に R#32~R#46 を書き替えると、動作に影響が出てしまいますのでご注意ください。

dx:					
dy:	dw	10	; R#36, R#37		
_	dw	10	; R#38, R#39		
nx:	dw	236	; R#40, R#41		
ny:	dw	190	; R#42, R#43		
clr:	db	0×2B	; R#44 無効だが OTIR で書き込むためのダミー		
arg:	db	0b0000_0000	; R#45 DIY = 0, DIX = 0		
<pre>cmr: end_address</pre>	db s::	0b1100_0000	; R#46		

LINE (10,10)-STEP(236,190),&H2B,BF に相当するレジスタ設定値テーブルです。※MSX-BASIC では SCREEN5 で色番号 &H2B を指定することは出来ません。あくまでイメージです。

2.6.5. LMMC (Logical move CPU to VRAM)

論理的に CPU から VRAM へ書き込むコマンドです。

MSX-BASIC の「COPY 配列変数 to 転送先座標」に相当します。

2.6.6. LMCM (Logical move VRAM to CPU)

論理的に VRAM から CPU へ読み出すコマンドです。

MSX-BASIC の「COPY 転送元領域指定 to 配列変数」に相当します。

2.6.7. LMMM (Logical move VRAM to VRAM)

論理的に VRAM 上の矩形領域を別の矩形領域へ転送するコマンドです。 MSX-BASIC の「COPY 転送元領域指定 to 転送先座標指定」に相当します。

2.6.8. LMMV (Logical move VDP to VRAM)

論理的に指定のカラーコードで指定の領域を塗りつぶすコマンドです。

MSX-BASIC の LINE (dx,dy)-step(nx,ny),clr,BF に相当します。ロジカルオペレーションを使わず、BYTE 単位の位置/サイズ指定で構わない場合は、2.6.4. HMMV (High-speed move VDP to VRAM)を使った方が高速になります。用途に応じて使い分けると良いでしょう。

2.6.9. LINE

直線を描画するコマンドです。

MSX-BASIC の「LINE 始点-STEP サイズ, カラーコード」に相当します。

2.6.10. SRCH

指定のカラーコード、または指定のカラーコード以外のカラーコードが見つかるまで探索するコマンドです。 MSX-BASIC の PAINT 命令の処理の一部に相当します。

2.6.11. PSET

点を描画するコマンドです。

MSX-BASIC の「PSET 座標指定, カラーコード」に相当します。

2.6.12. POINT

指定の座標のカラーコードを読み取るコマンドです。

MSX-BASIC の「POINT(座標指定)」に相当します。

2.6.13. STOP

稼働中の VDP コマンドを停止させるコマンドです。

3. 解析

各種レジスタには、やや冗長な設定があり、動作が未定義とされている設定値が存在します。

通常の IC 設計では、下記の可能性が考えられます。

- (1) Don't care 扱いで、回路規模削減に寄与するように、機能としては意味が無いかもしれない構成の挙動を割り付ける
- (2) 実際は回路のテストなどを行うための隠し機能が割り付けられており、それを公開したくないので未定義としている
- (3) 実際はある種の機能を割り付ける予定だったが、IC が出来上がってからバグが見つかり、機能をカットし、未定 義扱いにしている

いずれの場合も、未定義の設定値を書き込むと、興味深い動作をする場合があります。

この興味深い動作を探るための解析結果をここに記載したいと思います。一方で、TMS9918 に関しては、かなりの下図の互換 IC が出ています。TI 社製だけでも TMS9118 とか TMS9929 とか、微妙に違うものが多数出ており、TI 社以外からも互換 IC がリリースされており、それを搭載した MSX も存在しています。本解析では、CASIO の MX-101 (TMS9118 搭載) と、PANASONIC の FS-A1GT と、エミュレーター BlueMSX と OpenMSX の挙動を見ながら解析しています。それ以外の機種で同様に動作する保証はありません。

3.1. SCREEN6 以下と SCREEN7 以上の DRAM 使用方法について

V9938 は、搭載 VRAM 量を 64KB と 128KB の2種類から選択できるようになっている。MSX ハードメーカーは、どちらにするか決定して、同じ VDP に対して 64KB の DRAM を1組または 2 組搭載します。

SCREEN7 以上は VRAM 128KB 以上搭載機でしか使えない。容量的には 64KB あれば1画面分は確保できますが、 DRAM のアクセス帯域の関係で 64KB の DRAM が 2 組必要となります。

DRAM アクセス帯域とは、データバスが 8bit で接続されている DRAM に対しては、最高速度で 1clock あたり 8bit しか読み書きできません。約 21MHz で動作する VDP は、どんなに頑張っても秒間 21MB しか流せないことになります。 DRAM は、アドレス指定などに所定のシーケンスを守らないと読み書きできません。 読むためのシーケンスにも時間がかかるため、その分のオーバヘッドがかかります。 21MB のうち5割くらいがオーバーヘッドだとすれば、10.5MB しかアクセスできないことになります。このようなアクセス速度の制限のことを DRAM アクセス帯域と呼びます。

説明の便宜上、ここでは DRAM の 1 組目の 64KB を VRAM-A、2 組目の 64KB を VRAM-Bと表記します。

SCREEN6 以下では、VRAM-A が VRAM の 00000h~0FFFFh、VRAM-B が 10000h~1FFFFh に対応しています。

SCREEN7 以上では、VRAM-A が VRAM の 00000h~1FFFEh の偶数番地、VRAM-B が VRAM の 00001h~1FFFF h の奇数番地に対応しています。

このアドレスの組み替えは、VDP 内部でハード的に行われており、MSX-BASIC の VPOKE/VPEEK だけでなく、機械語プログラムからの Port#0 を使ったアクセスでもこのアドレス組み替えの差を意識せずにアドレス指定できます。1 バイトずつ読んだり書いたりしている分には、DRAM のどの番地が、VRAM 上のどの番地に対応しているのか意識する必要はありません。

しかし、R#0, R#1の M5~M1を直接書き替えて画面切り替えする場合には、意識しなければマズい場面が出てきます。例えば、水平帰線割込を使って、画面の上半分は SCREEN5, 下半分は SCREEN7 にするような制御を行った場合、上半分の表示と下半分の表示とで、VRAM アドレスが DRAM 上のどの番地として認識しているか意識して回避するコードにしなければ、上下画面の一方が他方の画像を壊してしまいます。

VRAM の並びが変わっていることの確認プログラム(SC5SC7A.BAS, SC5SC7B.BAS) を下記に示します。

100 DEFINTA-Z:COLOR15,0,0:SCREEN5
110 BLOAD"IMAGE1.SC5",S:COLOR=RESTORE
120 VDP(0)=(VDP(0)AND&HF1)OR&H0A
130 GOTO 130

100 行目で SCREEN5 に切り替え。

110 行目で SCREEN5 用の画像ファイルを読み込んでいます。

120 行目で R#0 を書き替えて、VDPとしては SCREEN7 に相当するモードに切り替えています。この切替では、VDP のモードレジスタしか変更しないため、VRAM の内容を破壊しません。

130 行目は、画面が消えてしまわないように無限ループして待機しています。

この動作確認画面を写真3.1.1.に示します。



写真 3.1.1. SC5SC7A.BAS の実行結果

多少ゴミのようなものが出ていますが、これはスプライトです。

次に、普通に SCREEN7 のところに、SCREEN5 用の画像データを強引に読み込むプログラム(SC5SC7B.BAS)。

100 DEFINTA-Z:COLOR15,0,0:SCREEN7 110 BLOAD"IMAGE1.SC5",S 120 GOTO 120

100 行目で SCREEN7 に切り替え。

110 行目で SCREEN5 用の VRAM データを気にせず読み込み。

120 行目で待機。

この動作結果を写真3.1.2.に示します。

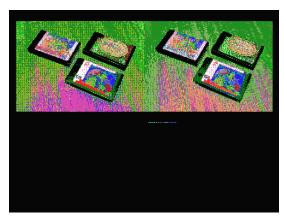


写真 3.1.2. SC5SC7B.BAS の実行結果

同じ VRAM データであっても、SCREEN5 の状態でロードした結果と、SCREEN7 の状態でロードした結果が明らかに 異なることが分かると思います。

VDP は、SCREEN7 以上の画面モードが指定されると、2 組ある DRAM を同時にアクセスすることで DRAM 帯域を倍増させています。画面表示の場合、左から右へ、上から下へ、と表示のために送出する順番が決まっているため、SCREEN7 以降は、2 組の DRAM に対して同時にアクセスさせ、DRAM 制御を簡略化しています。

[note]

VRAM64KB の機種はあまり発売されなかったようなので、SCREEN6 以下でも SCREEN7 以上と同じアクセスにした方が、このようなややこしい仕様にはしなかったと思われますが、当時の DRAM は高価こともあったので、このような回避策に至ったのかもしれません。

3.2. RGB 出力とコンポジット出力

V9938/V9958 には、コンポジットビデオ出力と、RGB 出力の2種類の出力が出ています。図 3.2.1.に V9938 のピンアサインを示します。



図 3.2.1. V9938 ピンアサイン

図の中で赤枠で囲ってある部分がコンポジットビデオ出力と RGB ビデオ出力になります。次に、図 3.2.2.に V9958 のピンアサインを示します。



図 3.2.2. V9958 ピンアサイン

図 3.2.2.で赤文字のピン名は V9938 から変更になった名前になります。

R#8 の BW(bit0)、R#20、R#21、R#22 は、コンポジットビデオ出力用のレジスタなので、V9958 では内部的には削除されているものと思います。

V9938 を搭載している MSX2 であっても、ほとんどの機種のコンポジットビデオ出力は、VDP の 21 ピンではなく、22 ~24 の RGB 出力からエンコーダー IC を利用して生成した信号になっているため、R#8 の BW(bit0)、R#20、R#21、R#22 は実質的に出力に影響を及ぼさないレジスタになっています。写真 3.2.1.と写真 3.2.2.に実験の結果を示します。



写真 3.2.1. FS-A1GT で R#8 の bit0 に 1 を立てても表示に変化無し



写真 3.2.2. FS-A1F で R#8 の bit0 に 1 を立てても表示に変化無し

[note]

ほとんどの機種と書きましたが、VDP の 21 ピン出力を MSX2 本体のコンポジットビデオ出力端子に繋げている機種があるのかどうかは未確認。RGB 出力を持たない機種であればあるかもしれませんが、MSX テクニカルハンドブックや MSX DataPack 等には R#8 BW, R#20~22 は、「MSX では使用しない」と書かれているため、もしかすると MSX2 規格として、VDP21 ピンは使わず 22~24 ピンの出力のみを使用するよう規定されているのかもしれません。MSX2 の規格書のようなものを確認できないので、これもあくまで推測です。 実際、いくつかの MSX2 本体所有者の方に、R#8 の bit0 に 1 を書き込んでもらうテストをして頂いたところ、みな変化無しとの回答を頂きました。FS-A1F, HB-F500, HB-F1XDmk2, PHC-23 で確認して頂いています

3.3. 192 ライン/212 ラインモード

R#9 の bit7 には LN というライン数指定のレジスタが存在しています。SCREEN0~4 であっても LN=1 にすると 212 ライン表示されるのですが、増えた 20 ラインに何が表示されるのでしょうか?

Pattern Name Table は、増えた分だけサイズが増えます。SCREENO, 1, 3 の場合はそれだけで解決しますね。

SCREEN2と4の場合、上段・中段・下段の区分けがあり、Y=192~211は、下段のさらに下になります。Pattern Gen erator Table 及び Color Table が拡張されるのでしょうか?このあたり、実際に実験して確認してみたいと思います。

<ToDo: 確認コードを作成してここでせつめいする>

<<ToDo>>

- ★R#0,R#1のM5~M1の未定義設定。
- ★SCREEN5 で pattern name table で「必ず1たてること」となってるビットに0を書いてみる。
- →実際にやると、画面表示に興味深い影響が出る。その辺を詳しく書く。
- ★VDP コマンド稼働中に書き換えると VDP コマンドの邪魔をするコントロールレジスタ(R#9,R#18 はコマンド妨害を確認済み)。
- ★OpenMSX チームの VRAM アクセスタイミング解析の情報

4. 逆引

4.1. アドレス指定

Pattern Name Table のアドレス指定

2.4.1.3. Pattern Name Table Address (R#2)

Pattern Generator Table のアドレス指定

2.4.1.5. Pattern Generator Table Base Address Register (R#4)

Color Table のアドレス指定

- 2.4.1.4. Color Table Base Address Register Low (R#3)
- 2.4.1.11. Color Table Base Address Register High (R#10)

Sprite Attribute Table のアドレス指定

- 2.4.1.6. Sprite Attribute Table Base Address Register Low (R#5)
- 2.4.1.12. Sprite Attribute Table Base Address Register High (R#11)

Sprite Pattern Generator Table のアドレス指定

2.4.1.7. Sprite Pattern Generator Table Base Address Register (R#6)

Sprite Color Table のアドレス指定

- 2.4.1.6. Sprite Attribute Table Base Address Register Low (R#5)
- 2.4.1.12. Sprite Attribute Table Base Address Register High (R#11)

4.2. サンプルプログラム

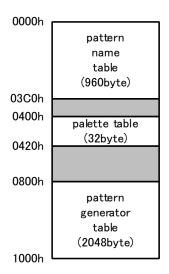
TMS9918/R1SPRITE.BAS

2.4.1.2. Mode Register 1 (R#1)

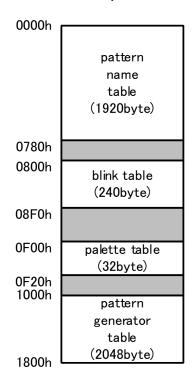
付録. VRAM マップ

MSX-BASIC が各スクリーンモードに変更したときに設定される各テーブルのアドレスをまとめたマップです。グレーの領域は未使用・アドレス後半の図示していない部分も未使用ですが、テーブルアドレスを変更することにより使用することもできますし、VDPとは無関係なデータ置き場メモリとしても使うことができます。

SCREEN0 (WIDTH40): TEXT1: TMS9918/V9938/V9958

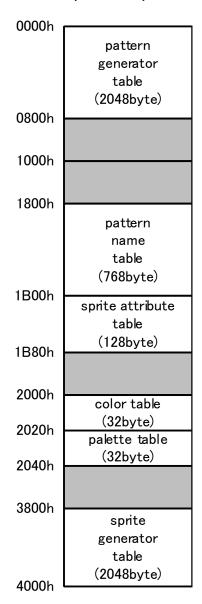


SCREEN0 (WIDTH80): TEXT2: V9938/V9958



※TMS9918 では利用できません。

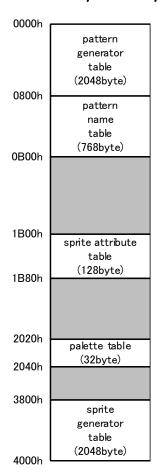
SCREEN1: GRAPHIC1: TMS9918/V9938/V9958



SCREEN2: GRAPHIC2: TMS9918/V9938/V9958

0000h	
	pattern
	generator
	table1
00001	(2048byte)
0800h	pattern
	generator
	table2
	(2048byte)
1000h	pattern
	generator
	table3
	(2048byte)
1800h	(20 10by to)
	pattern
	name
	table
	(768byte)
1B00h	sprite attribute
	table
1B80h	(128byte)
	palette table
1BA0h	(32byte)
2000h	
200011	
	color
	table 1
	(2048byte)
2800h	(ZU46byte)
2800h	(2048byte)
2800h	
2800h	color
	color table2
2800h 3000h	color table2 (2048byte)
	color table2 (2048byte) color
	color table2 (2048byte) color table3
	color table2 (2048byte) color
	color table2 (2048byte) color table3 (2048byte)
3000h	color table 2 (2048 byte) color table 3 (2048 byte) sprite
3000h	color table 2 (2048 byte) color table 3 (2048 byte) sprite generator
3000h	color table 2 (2048 byte) color table 3 (2048 byte) sprite

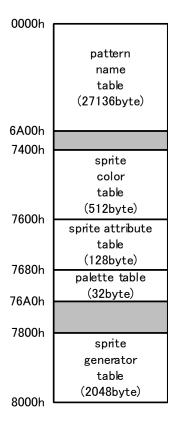
SCREEN3: MULTI COLOR: TMS9918/V9938/V9958



SCREEN4: GRAPHIC3: V9938/V9958

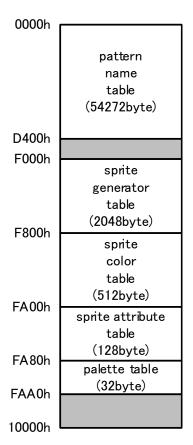
0000h	
	pattern
	generator
	table 1
0800h	(2048byte)
000011	pattern
	generator
	table2
	(2048byte)
1000h	
	pattern
	generator
	table3
40001	(2048byte)
1800h	pattern
	name
	table
	(768byte)
1B00h	(1111)
1BA0h	
1 D/ (OII	palette table
1BC0h	(32byte)
1C00h	
	sprite
	color
	table
1E00h	table (512byte)
1E00h	table (512byte) sprite attribute
1E00h	table (512byte) sprite attribute table
1E00h 2000h	table (512byte) sprite attribute
	table (512byte) sprite attribute table
	table (512byte) sprite attribute table (128byte)
	table (512byte) sprite attribute table (128byte) pattern generator table1
2000h	table (512byte) sprite attribute table (128byte) pattern generator
	table (512byte) sprite attribute table (128byte) pattern generator table 1 (2048byte)
2000h	table (512byte) sprite attribute table (128byte) pattern generator table1 (2048byte)
2000h	table (512byte) sprite attribute table (128byte) pattern generator table 1 (2048byte) pattern generator
2000h	table (512byte) sprite attribute table (128byte) pattern generator table1 (2048byte)
2000h	table (512byte) sprite attribute table (128byte) pattern generator table1 (2048byte) pattern generator table2
2000h 2800h	table (512byte) sprite attribute table (128byte) pattern generator table1 (2048byte) pattern generator table2
2000h 2800h	table (512byte) sprite attribute table (128byte) pattern generator table1 (2048byte) pattern generator table2 (2048byte) pattern generator
2000h 2800h	table (512byte) sprite attribute table (128byte) pattern generator table1 (2048byte) pattern generator table2 (2048byte) pattern generator table3
2000h 2800h 3000h	table (512byte) sprite attribute table (128byte) pattern generator table1 (2048byte) pattern generator table2 (2048byte) pattern generator
2000h 2800h	table (512byte) sprite attribute table (128byte) pattern generator table1 (2048byte) pattern generator table2 (2048byte) pattern generator table3
2000h 2800h 3000h	table (512byte) sprite attribute table (128byte) pattern generator table1 (2048byte) pattern generator table2 (2048byte) pattern generator table3 (2048byte)
2000h 2800h 3000h	table (512byte) sprite attribute table (128byte) pattern generator table1 (2048byte) pattern generator table2 (2048byte) pattern generator table3 (2048byte) sprite generator table
2000h 2800h 3000h	table (512byte) sprite attribute table (128byte) pattern generator table1 (2048byte) pattern generator table2 (2048byte) pattern generator table3 (2048byte) sprite generator

SCREEN5, 6: GRAPHIC4, 5: V9938/V9958



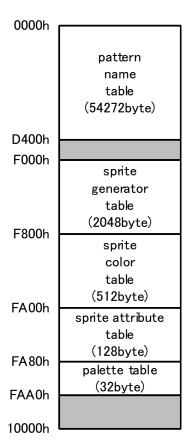
※MSX-BASIC では、SET PAGE 命令で 4 種類のアドレスを切り替えられる。具体的にはディスプレイページ指定×8 000h が、上記アドレスに加算されたアドレスになる。

SCREEN7, 8: GRAPHIC6, 7: V9938(VRAM128KB以上)/V9958



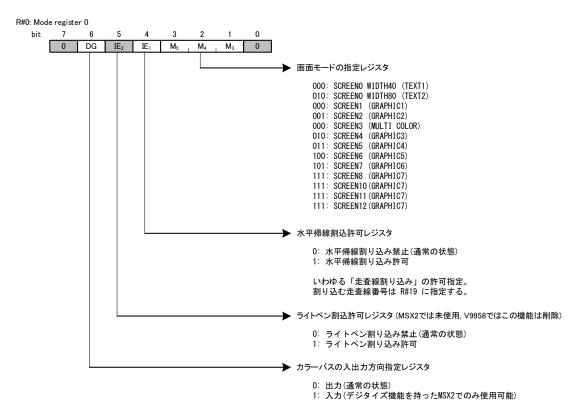
※MSX-BASIC では、SET PAGE 命令で 2 種類のアドレスを切り替えられる。具体的にはディスプレイページ指定 \times 1 0000h が、上記アドレスに加算されたアドレスになる。

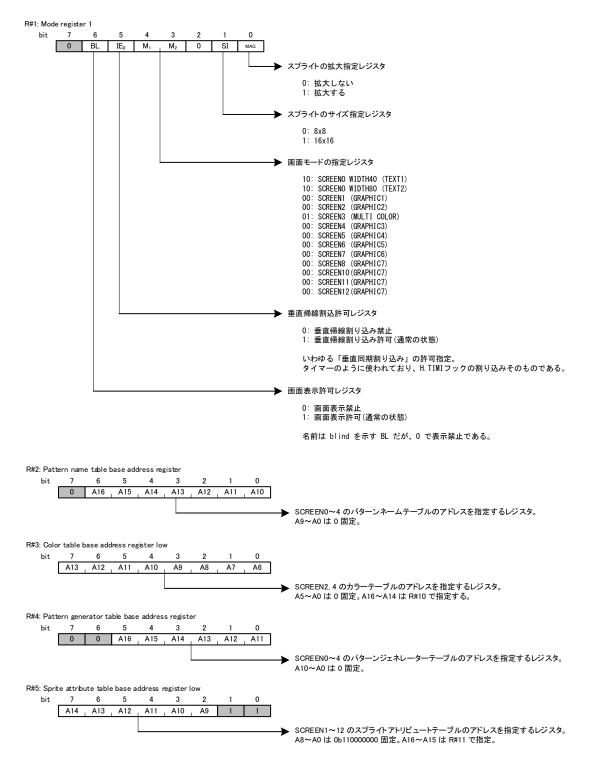
SCREEN10,11,12: GRAPHIC7: V9958

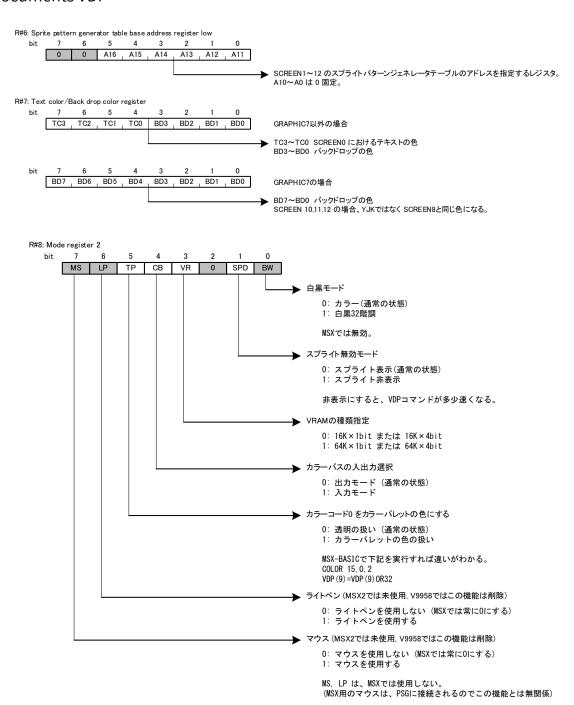


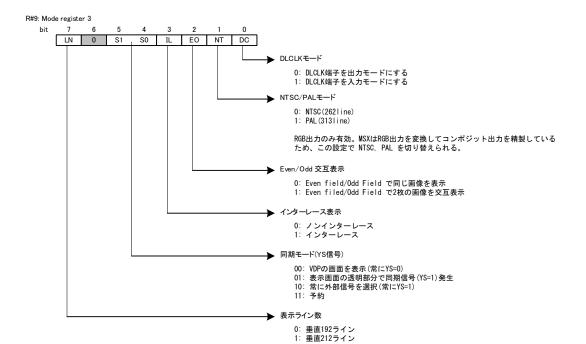
※MSX-BASIC では、SET PAGE 命令で 2 種類のアドレスを切り替えられる。具体的にはディスプレイページ指定 \times 1 0000h が、上記アドレスに加算されたアドレスになる。

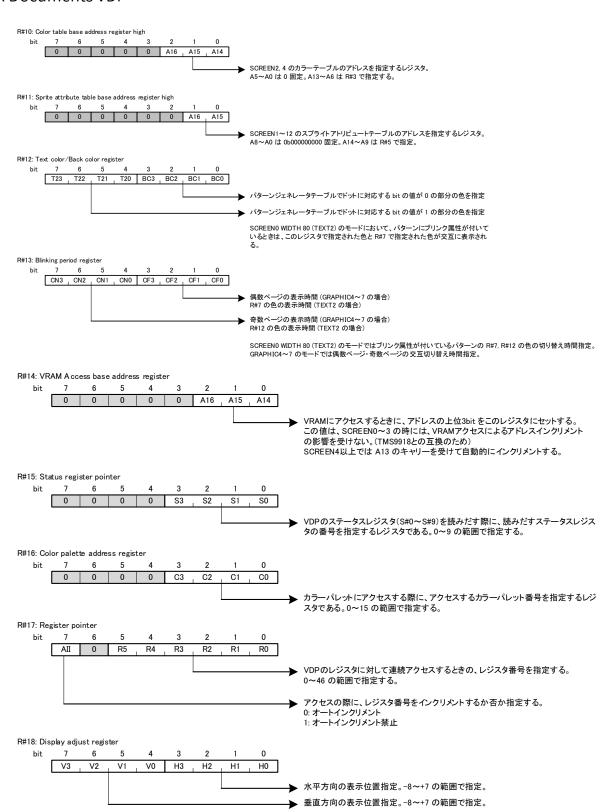
付録. コントロールレジスタ

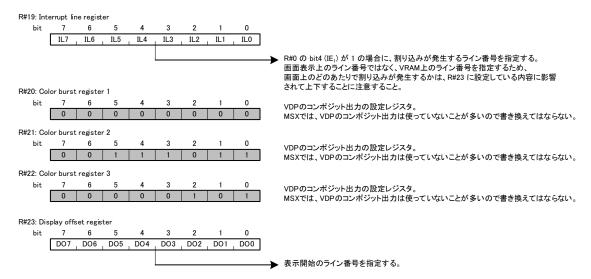




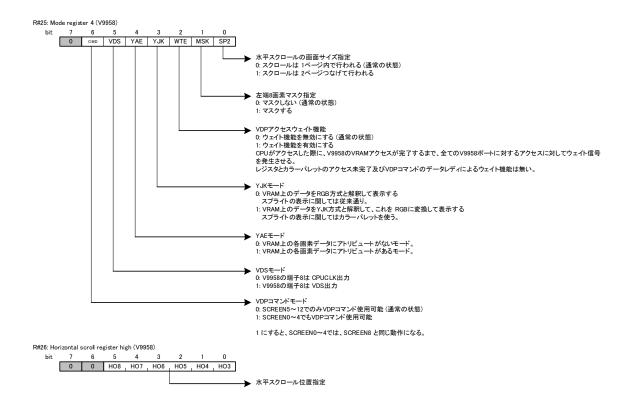


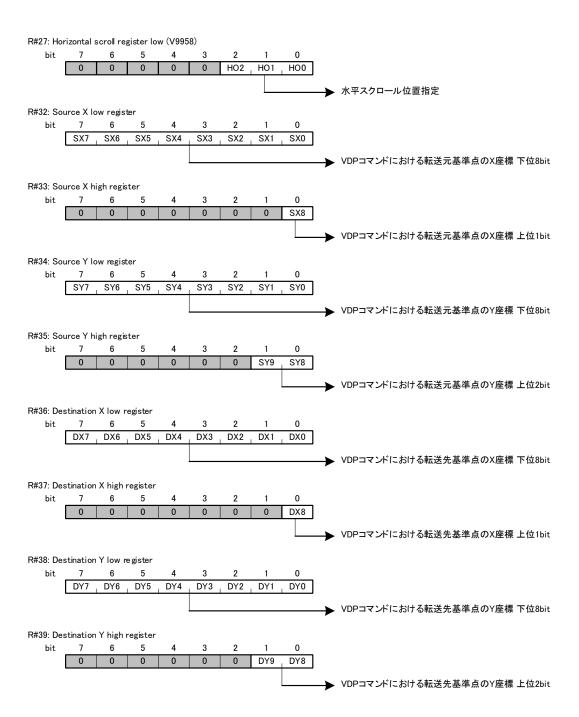


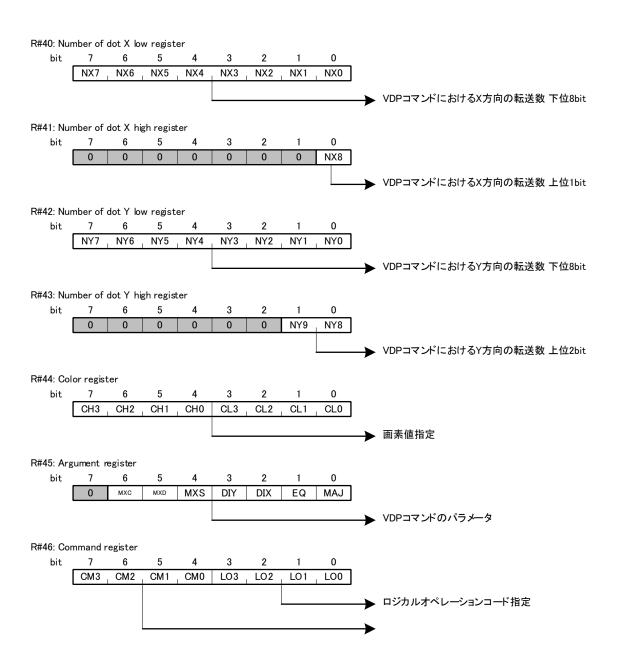




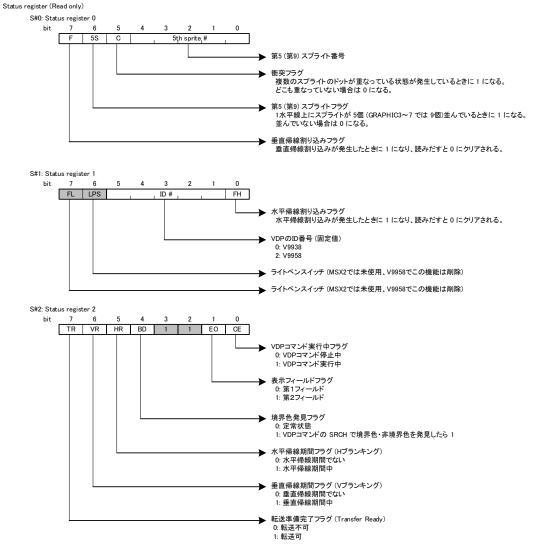
R#24: 欠番







付録. ステータスレジスタ



CPU to VRAM, VRAM to CPU 等のVDPコマンドを実行中に、CPUはこのフラグをみながらデータを読み書きする。



付録.参考文献

名称	アドレス
MSX テクハン Wiki	http://ngs.no.coocan.jp/doc/wiki.cgi/TechHan
MSX データパック Wiki	http://ngs.no.coocan.jp/doc/wiki.cgi/datapack
MSX Assembly Page	http://map.grauw.nl/
TEXAS INSTRUMENTS 9900	-
TMS9918A/TMS9928A/TMS9929A Video Display	
Processors	
ASCII/NIHON GAKKI V9938 MSX-VIDEO Technical	-
Data Book	
YAMAHA V9958 MSX-VIDEO Technical Data Book	-

本書は、HRA!が自身の知識・ネット上の情報・MSX 実機での実験結果などを収集して記述したものです。MSX 公式の資料ではありませんので、誤記があるかもしれません。HRA!は、内容について一切保証しません。

2020年6月16日 HRA!