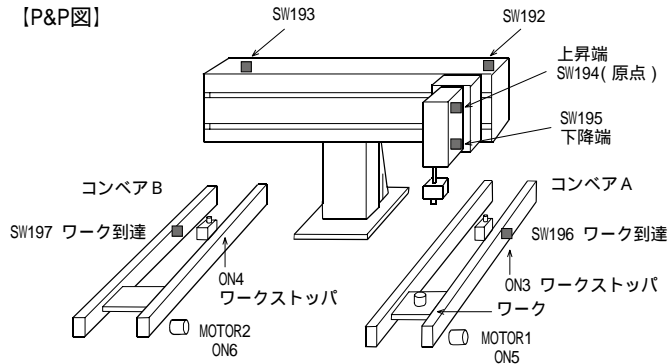


第3章 プログラム例

I/O制御・マルチタスク

MPCの構成と装置概要

図のようなP&Pのプログラムを考えます。このP&Pはコンベアー A でパレットに乗って搬送されているワークをストッパーで止め、エアシリンダーで構成されたP&Pでコンベアー B のパレットへ乗せかえるというものです。入力はフォトマイクロセンサーまたはリードスイッチ、出力モーターはSSRを介してON/OFFを行いそれ以外はソレノイドバルブを直接駆動するという設定です。この例でのMPCのハード構成はMPC-684、MIP-048、MOP-048、RACK-N6を各1台ずつ、アドレス設定は出荷時のまま使用します。



I/Oマップ

入力 (MIP-048) 出荷時の設定ではポート番号は192から始まります。

ポート	接続機器	名称	機能
192	シリンダーセンサー	kotan	P & P 後退端
193	シリンダーセンサー	zentan	P & P 前進端
194	シリンダーセンサー	ue	P & P 上昇端
195	シリンダーセンサー	shita	P & P 下降端
196	フォトマイクロセンサー	work1	コンベアーAワーク到達
197	フォトマイクロセンサー	work2	コンベアーBワーク到達

出力 (MOP-048) 出荷時の設定ではポート番号は0から始まります。

ポート	接続機器	名称	機能
0	ソレノイドバルブ	zenshin	P & P 前進
1	ソレノイドバルブ	kakou	P & P 下降
2	ソレノイドバルブ	chack	メカチャック閉
3	ソレノイドバルブ	stopper1	コンベアーAストッパー
4	ソレノイドバルブ	stopper2	コンベアーBストッパー
5	SSR	motor1	コンベアーAモーター
6	SSR	motor2	コンベアーBモーター

メモリー I/O メモリー I/Oは-1から-8192です。

ポート	接続機能	名称	機能
-1	メモリー I/O	a_ready	コンベアーAREADY
-2	メモリー I/O	b_ready	コンベアーBREADY

この装置の動作は単純で A から B への移し替えの事は1つのシーケンスとしてプログラム出来るかも知れませんが、しかし、実際の多くの装置はとても複雑で、タクトタイムなどを考えると適当なユニット単位に分割してそれぞれが独立して動作するように制御するのが合理的です。例えばこの装置の場合コンペアー A の部分、P&Pの部分、コンペアー B の部分という3つブロックに分けてプログラムします。このブロックをタスクと言い、MPC-684では複数のタスクを同時に実行するのでマルチタスクと言います。しかしそれぞれのタスクが勝手に動作していたのでは装置としての目的を達成することは出来ません。そこでタスク同士の連絡を行う必要がありますこれをインターロックと言います。インターロックは、メモリーI/Oもしくは変数で行います。メモリーI/Oとは通常装置間のインターロックを物理的なI/Oで行うようにタスク間のインターロックを行うための内部的なI/Oです。メモリーI/Oは物理的なI/Oと同様に1つのビットで1(ON)または0(OFF)の2つの状態を表します。そしてMPC-684ではON/OFF/SWなどのコマンドに引き数を負の整数として与える事によりメモリーI/Oとして、物理的なI/Oと同様に扱う事ができます。1つのメモリーI/OではON/OFFのどちらしか無いのに対し、変数を用いると複数の情報を伝えることができます。MPC-684の変数は4byte整数ですから、1つの変数で約±20億の状態を表すことができます。

I/Oのシンボル化

プログラム中の入出力ポートのパラメーターとして I/O のポートナンバーを整数でそのまま記述する事ができますが、シンボルとして扱うと見た目にも分かりやすいプログラムになります。次のようにCONSTコマンドで定数をシンボル化します。

```
CONST sol1 0
CONST sw1 192
```

これでON 0とON sol1, WAIT SW(192)=0はWAIT SW(sw1)=0と同義になります。
(P&P図)の装置のI/O定義

```
10 'I/O定義
20 '入力
30 CONST kotan 192
40 CONST zentan 193
50 CONST ue 194
60 CONST shita 195
70 CONST work1 196
80 CONST work2 197
90 '出力
100 CONST zenshin 0
110 CONST kakou 1
120 CONST chack 2
130 CONST stopper1 3
140 CONST stopper2 4
150 CONST motor1 5
160 CONST motor2 6
170 'メモリー I/O
180 CONST a_ready -1
190 CONST b_ready -2
200 'I/O初期化
210 SETIO
```

タスクの生成

それぞれのユニットを1~31のどのタスクで実行するかを宣言します。0はメインのタスクで、プログラムが実行されると最初にこのタスクが動きます。この例ではP&Pはタスク0で、コンペアー A はタスク1、コンペアー B はタスク2で動かします。

```
220 'タスク実行
230 FORK 1 *conv_a 'タスク1でコンペアー A を実行
240 FORK 2 *conv_b 'タスク2でコンペアー B を実行
```

P&P のタスク

P&Pはコンベアー A からの READY を待ちワークをピックアップしコンベアー B 側に搬送します。コンベアー B の準備が出来たところでワークを置きます。このタスクはメインタスク（タスク0）で実行します。

```
1000 *PANDP
1010 '
1020 DO
1030 WAIT SW(a_ready)==1 ' コンベア A READY待ち
1040 '
1050 ON kakou ' ワークピックアップ
1060 WAIT SW(shita)==1
1070 ON chack
1080 TIME 500
1090 OFF kakou
1100 WAIT SW(ue)==1
1110 '
1120 OFF a_ready ' ピックアップ完了 - > コンベア A
1130 '
1140 ON zenshin ' P&P前進
1150 WAIT SW(zentan)==1
1160 '
1170 WAIT SW(b_ready)==1 ' コンベアー B 準備完了待ち
1180 '
1190 ON kakou ' ワークブレース
1200 WAIT SW(shita)==1
1210 OFF chack
1220 TIME 300
1230 OFF kakou
1240 WAIT SW(ue)==1
1250 '
1260 OFF b_ready ' ワークブレース完了 - > コンベアー
1270 '
1280 OFF zenshin ' P&P後退
1290 WAIT SW(zentan)==1
1300 '
1310 LOOP
```

コンベアー A のタスク

コンベアー A はストッパーを上げmotor1を駆動してパレットが到達するのを待ちます。パレットが到達するとP&PにREADYを出し、P&Pはワークを持ち上げるとREADYをOFFします。

```
2000 *conv_a
2010 ON motor1
2020 DO
2030 ON stopper1
2040 WAIT SW(work)==1
2050 TIME 500
2060 OFF motor1
2070 '
2080 ON a_ready ' ワークが来たヨ
2090 WAIT SW(a_ready)==0 ' P&P動作完了待ち
2100 '
2110 OFF stopper1
2120 ON motor1
2130 WAIT SW(work1)==0
2140 TIME 500
2150 LOOP
```

コンベアー B のタスク

コンベアー B はモーターを回しストッパーを上げ空パレットが到達するのを待ち、P&PへREADYを出しP&Pはワークを置くとREADYをOFFします。

```
3000 *conv_b
3010 ON motor2
3020 DO
3030 ON stopper2
3040 WAIT SW(work2)==1
3050 TIME 500
3060 OFF motor2
3070 '
3080 ON b_ready          ' パレット準備完了
3090 WAIT SW(b_ready)==1 ' ワークを置いたヨ
3100 '
3110 ON motor2
3120 OFF stopper2
3130 WAIT SW(work2)==0
3140 TIME 500
3150 LOOP
```

装置全体のプログラム

前記プログラムを入力してRENUMすると次のLISTになります。

```
10 ' I/O定義
20 ' 入力
30 CONST kotan 192
40 CONST zentan 193
50 CONST ue 194
60 CONST shita 195
70 CONST work1 196
80 CONST work2 197
90 ' 出力
100 CONST zenshin 0
110 CONST kakou 1
120 CONST chack 2
130 CONST stopper1 3
140 CONST stopper2 4
150 CONST motor1 5
160 CONST motor2 6
170 ' メモリー I/O
180 CONST a_ready -1
190 CONST b_ready -2
200 ' I/O初期化
210 SETIO
220 ' タスク実行
230 FORK 1 *conv_a          ' タスク1でコンベアー A を実行
240 FORK 2 *conv_b          ' タスク2でコンベアー B を実行
250 *PANDP
260 '
270 DO
280   WAIT SW(a_ready)==1    ' コンベア A READY待ち
290   '
300   ON kakou              ' ワークピックアップ
310   WAIT SW(shita)==1
320   ON chack
330   TIME 500
340   OFF kakou
350   WAIT SW(ue)==1
360   '
370   OFF a_ready          ' ピックアップ完了 -> コンベア A
380   '
390   ON zenshin            ' P&P前進
400   WAIT SW(zentan)==1
```

```

410 '
420   WAIT SW(b_ready)==1           ' コンベアー B準備完了待ち
430 '
440   ON kakou                       ' ワークプレース
450   WAIT SW(shita)==1
460   OFF chack
470   TIME 300
480   OFF kakou
490   WAIT sw(ue)==1
500 '
510   OFF b_ready                   ' ワークプレース完了 - > コンベアー B
520 '
530   OFF zenshin                   ' P&P後退
540   WAIT SW(zentan)==1
550 '
560   LOOP
570 *conv_a
580   ON motor1
590   DO
600     ON stopper1
610     WAIT SW(work1)==1
620     TIME 500
630     OFF motor1
640 '
650   ON a_ready                     ' ワークが来たヨ
660   WAIT SW(a_ready)==0           ' P&P動作完了待ち
670 '
680   OFF stopper1
690   ON motor1
700   WAIT SW(work1)==0
710   TIME 500
720   LOOP
730 *conv_b
740   ON motor2
750   DO
760     ON stopper2
770     WAIT SW(work2)==1
780     TIME 500
790     OFF motor2
800 '
810   ON b_ready                     ' パレット準備完了
820   WAIT SW(b_ready)==0           ' ワークを置いたヨ
830 '
840   ON motor2
850   OFF stopper2
860   WAIT SW(work2)==0
870   TIME 500
880   LOOP

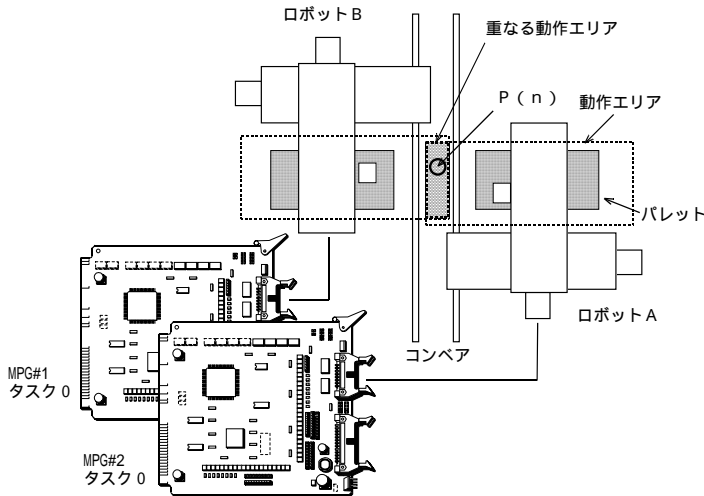
```

タスクの制御

タスクの交通整理（セマフォ）

タスク間のインターロックが必要なケースとして先の例でのタスクの同期と、もう一つ、一度に1つのタスクしか使用できない共通資源（クリティカルソース）に対し排他処理を行う場合があります。例えば、1つのRS-232ポートやリエントラント出来ないサブルーチンを複数のタスクで使用したり、重なる動作エリアを持つ2台のロボット（図）の干渉防止などがあります。本来、前者のような一人の聞き手に対して一度に何人もの人が同時に話しかけるようなプログラムは避けるべきです。聖徳太子のように器用に聞き分けることはできないのです。1つのデバイスは1つのタスクで管理することが原則ですが、それができないときは複数のタスクが同時にアクセスしないようにしなければなりません。後者はタスクのアクセスする対象は異なりますが、ポイントや空間が共通資源として考えられます。このようなタスクの交通整理をセマフォと言い、それを合理的に確実にを行う方法として、セマフォ関数（RSV(n),RLS(n)）があります。

[2台のロボット図]



* コンベア上のワークを2台のロボットのどちらかでパレットに搬送する。
片方がP(n)へアクセス中、他方は絶対にそのエリアに進入してはならない。

1. プログラムはコマンドリファレンスのRSV(n)の項のプログラムです。このプログラムは2つのタスクが勝手に走ってRS-232のCH1を同時にアクセスしてしまい出力が混乱しています。もしもこれが2台のロボットなら衝突して大きな事故になってしまいます。
2. メモリーI/OとON/OFF/SW(n)を組み合わせてテスト&セットを行うことによりタスクの衝突を防ごうとしています。しかしこの方法ではメモリーI/Oのテスト&セットが別々のコマンドによって行われているため時間差が生じてタイミングによってはやはり混乱が生じる恐れがあります。
3. メモリーI/Oをセマフォ関数を使ってテスト&セットしています。RSV(-1)でメモリーI/Oの-1の状態を確認し0であればそれに1をセットする事によりセマフォの獲得をしてPRINT文を実行し、RLS(-1)でセマフォを解放します。この様にRSVは2.)のSWとONによるテスト&セットを1つ関数で行う事により確実な排他処理を実現できます。
4. RS-232へ出力する専用のタスクを設けたものです。ここでもメモリーI/Oを使ってタスクの情報交換をしています。

1.2つのタスクが勝手に動作（交通整理が行われていない）

```
10     time0=timer
20     time=timer
30     FORK 1 *aho
40     DO
50         WAIT time<>timer
60         PRINT "abcdefg" "ABCDEFGH" ' ロボット A がP(n)へ動作
```

' もしもロボットなら

```

70         time=timer
80     LOOP
90     *aho
100    DO
110        WAIT time0<>timer
120        PRINT "123456" "7890123"          ' ロボット B が P(n) へ動作
130        time0=timer
140    LOOP
#run
1234567890abcdefgABC0123          ' ガーン衝突！エライコッチャ
DEFGH
abcdefgAB1234567890CDEFGH
123
12345678901abcdefgA23
BCDEdGH

```

(timerは予約変数です)

2.ON/OFF/SW(n)による交通整理 (悪い例・交通整理できません)

```

10         time0=timer
20         time=timer
30     OFF -1
40     FORK 1 *aho
50     DO
60         WAIT time<>timer
70         WAIT SW(-1)==0
80         ON -1
90         PRINT "abcdefg" "ABCDEFGHG"
100        OFF -1
110        time=timer
120    LOOP
130    *aho
140    DO
150        WAIT time0<>timer
160        WAIT SW(-1)==0
170        ON -1
180        PRINT "123456" "7890123"
190        OFF -1
200        time0=timer
210    LOOP
#run
abcdefgABCDEFGHG          ' たまたまうまくいった。デモ...
1234567890123
abcdefgABCDEFGHG
1234567890123

```

3.セマフォ関数を用いた交通整理 (良い例)

```

10         time0=timer
20         time=timer
30     FORK 1 *aho
40     DO
50         WAIT time<>timer
60         WAIT RSV(-1)==0          ' セマフォ確認
70         PRINT "abcdefg" "ABCDEFGHG" ' ロボット A 動作
80         dummy=RLS(-1)          ' セマフォ解除
90         time=timer
100    LOOP
110    *aho
120    DO
130        WAIT time0<>timer
140        WAIT RSV(-1)==0          ' セマフォ確認
150        PRINT "123456" "7890123" ' ロボット B 動作
160        dummy=RLS(-1)          ' セマフォ解除
170        time0=timer
180    LOOP

```

```

#run
abcdefgABCDEFGH          ' ロボットA 動作
1234567890123          ' ロボットB 動作
abcdefgABCDEFGH          メタシメメタシ
1234567890123

```

4.RS-232への出力を1本化 (良い例)

```

10      time0=timer
20      time=timer
30      FORK 1 *aho
40      FORK 2 *baka
50      DO
60          IF SW(-1)==1 THEN : GOSUB *case1 : OFF -1 : END_IF
70          IF SW(-2)==1 THEN : GOSUB *case2 : OFF -2 : END_IF
80      LOOP
90      *case1
100     PRINT "abcdefg" "ACDEFGH"
110     RETURN
120     *case2
130     PRINT "123456" "78901234"
140     RETURN
150     *aho
160     DO
170         WAIT time<>timer
180         ON -1
190         WAIT SW(-1)==0
200         time=timer
210     LOOP
220     *baka
230     DO
240         WAIT time0<>timer
250         ON -2
260         WAIT SW(-2)==0
270         time0=timer
280     LOOP
#run
12345678901234
abcdefgABCDEFGH
12345678901234
abcdefgABCDEFGH

```

タスクの FORK、QUIT、PAUSE

インタプリタはタスク0を親のタスクとして実行し、FORKコマンドで子タスクを実行します。子タスクには優先順位や連続性はありません。昇順、降順、中飛びは関係ありません。また、子タスク同士のFORK、PAUSE、QUITもできます。たとえば、自動モード/単動モードの切り替えを行うのに常に自動と単動の2つのタスクを走らせておく必要はありません。自動、単動それぞれルーチンを用意しておき自動モードでは単動のルーチンをQUITし、自動のルーチンをFORKします。単動モードではその逆をします。このように、1つのタスクでもFORKするプログラムを差し替えることにより複数の機能を実現する事ができます。

```

*MAIN
DO
    WAIT SW(start)==0
    WAIT SW(start)==1          ' スタートスイッチ入力待ち
    IF SW(mode)==1 THEN
        FORK 1 *AUTO          ' modeスイッチがONならばAUTOモード
    ELSE
        FORK 1 *MANUAL
    END_IF
    WAIT SW(stop)==1          ' ストップスイッチ入力待ち
    QUIT 1                    ' タスク1をQUIT
    WAIT TASK(1)==-2
LOOP
! *****

```



```
*AUTO                                ' 自動運転のプログラム
DO
    JUMP P(1)
    ON 0
    JUMP P(2)
    OFF 0
    LOOP
'*****
*MANUAL                                ' 単動運転のプログラム
DO
    JUMP P(1)
    ON 0
    WAIT SW(tando)==0
    WAIT SW(tando)==1
    LOOP
```

パルス発生について

ボードアドレスとマルチタスク

MPG-314はDSW1を0-9に設定することで、ひとつのシステムで10枚まで使用することができます。そのときのボードのアドレスはDSW番号にしたがって、&H400~&H490となります。また、各タスク毎にPGコマンドで使用するPGを選択することができます。

```
PG &H400 /* DSW1=0のボードを使用する
PG &H420 1 /* DSW1=2のボードをタスク1に割り当てる
```

最初の確認

MPC-684はMPG-314を自動認識して初期化します。POWER ON後LED17,18(緑)が点灯になります。

LED17が点灯しない->ラックに正しく挿入されていない

LED18が点灯しない->MPG-314にDC24Vが接続されていない

LEDの点灯を確認したらパルス発生の確認をします。

DSWの値にしたがってPGコマンドを実行し、T<Enter>します。この時J2,J3,J4はすべてコネクタをとりはずしてください。

```
#PG &h410 /*DSWが1の場合
#t
PG[0,410] X= 0 Y= 0 U= 0 Z= 0 dx= 500 dy= 500 du= 500 dz= 500
```

前記の表示を確認したら、x,y,z,uキーを押してみます。LED1~8のいずれかが点灯しパルス発生を確認できます。SHIFTキーを押すとCCW側にパルス発生します。

これにより簡単なインテグレーション動作、パルス発生確認ができます。このコマンドを停止するにはQを押します。

注意

パルスが出ない場合。

J2が接続され、X-LMT~Z-LMTがONになっている。

J2のリミット入力は、無条件に有効となります。変更できるのはON/OFFの論理だけです。

dx=500でない。

0~3の数字キーを押すと変更できます。コマンド"SET"でこの値を変更できます。

簡単なパルス発生プログラム

必要なIOを接続してパルス発生をします。次に必要なコマンドを使用した例を示します。

それぞれのコマンドの詳細はコマンドリファレンスを参照してください。次はX軸に対してです。Y,Z,Uの各軸に対しては、Y_A,Z_A,U_Aを指定します。

```
10 PG &H410 /* 軸指定 S字の割合(25%)
20 ACCEL X_A -25 4000 400 100 /* 4000PPSMAX 400(加速距離) 100(自起動)
25 RANGE X_A 50000 -50000 /*動作範囲設定 ソフトリミット
30 INSET_314 X_A SLMT_ON|LMT_ON /*MPG-314動作フラグ設定
/* "SLMT_ON" RANGEで設定した値を有効。
/* "LMT_ON" リミット入力をONで有効に設定。
40 STPS X_A 0 /*現在位置変更
50 RMVS X_A -10000 /*相対移動(インクリメンタル)でCCWで10000パルス発生。
60 WAIT RR(X_A)==0 /*パルス発生の終了待ちです。
```

INSET_314コマンドの役割は、ビット定数というMPC-684内部で定義された値をMPG-314の内部レジスタWR2に設定するもので、リミット論理、インボス論理、ソフトリミットの有効、アラーム入力の論理を決定します。一度設定すると、次のINSET_314コマンドまで保持されます。

このコマンドは'上書きコマンド'です。このため、以前の設定値はクリアされます。

注意 INSET_314について

リミット入力を無効にすることはできません。ON/OFFを選ぶだけです。

LMT_ON /* リミット入力ONで検知
LMT_OFF /* リミット入力OFFで検知

ソフトリミットは有効・無効の決定のみです。

SLMT_ON /* ソフトリミット有効

【補足】 入力設定時にINSET_314 ALL_A SLMT_ON|LMT_ON|MD_2PLSとすればソフトリミットは有効

INSET_314 ALL_A LMT_ON|MD_2PLSのように設定しなければ(または、設定し直せば)無効になります。

インボズ設定,アラーム設定はON/OFFを選択すると自動的に有効になります。

INP_ON /* インボズ入力ONで検知
INP_OFF /* インボズ入力OFFで検知
ALM_ON /* アラーム入力ONで検知
ALM_OFF /* アラーム入力OFFで検知

無効にするには値を設定しません。

INSET_314 X_A ALM_ON|INP_ON|LMT_OFF /*アラーム,インボズ有効

INSET_314 X_A LMT_OFF /*アラーム,インボズ無効

マルチタスクでパルス発生

タスクごとに独立した軸制御することができます。次に例としてタスク1でX軸、タスク2でY軸を制御します。この例のようにMPG-314は軸ごとに異なるタスクからの制御も可能です。このため、MPG-314では搭載された4軸すべてを無駄なく使い切ることができます。

```
10 FORK 1 *YAXIS
20 PG &H410
40 ACCEL X_A -25 4000 400 100/* X軸の制御
50 RANGE X_A 50000 -50000
60 INSET_314 X_A SLMT_ON|LMT_ON
70 STPS X_A 0
80 DO
90 RMVS X_A 1000
100 WAIT RR(X_A)==0
110 RMVS X_A -1000
120 WAIT RR(X_A)==0
130 LOOP
140 *YAXIS
150 PG &H410
160 ACCEL Y_A -25 8000 400 100/* Y軸の制御
170 RANGE Y_A 50000 -50000
180 INSET_314 Y_A SLMT_ON|LMT_ON
190 STPS Y_A 0
200 DO
210 RMVS Y_A 1000
220 WAIT RR(Y_A)==0
230 RMVS Y_A -1000
240 WAIT RR(Y_A)==0
250 LOOP
```

INSET_314(条件設定)について

INSET_314はリミット、アラーム、ソフトリミット、インポジション入力の動作を設定します。このうちリミットについては、無効の設定ができないので注意してください。設定できるのはON/OFFの論理だけです。INSET_314コマンドはMPG-314内部のMCX-314へのレジスタ(16bit)設定コマンドです。このため指定するパラメータはビット変数となっています。複数設定する場合は、"|"演算子で結合します。また、コマンドがレジスタ設定であるために常に上書きです。

```
10 INSET_314 X_A INP_ON|SLMT_ON
20 INSET_314 X_A ALM_ON
```

前記のように実行すると最終的には20のALM_ONのみが有効となりINP_ON,SLMT_ONも無効になります。

```
10 INSET_314 X_A INP_ON|SLMT_ON| ALM_ON
```

前記のようにすればインボズ、ソフトリミット、アラームとも有効になります。

ビット定数	役割	パラメータを設定しない場合	関係するビット定数
[インボジション] INP_ON INP_OFF	サーボのインボジション入力を有効にて論理設定します	インボジション無効	
[アラーム] ALM_ON ALM_OFF	サーボからのアラーム力を有効にて論理設定します	アラーム無効	ALM@ ALM_
[ソフトリミット] SLMT_ON	ソフトリミットを有効にします。無効の場合は引数を設定しません	ソフトリミット無効	SLMP@ SLMM@ (注: Pは+,Mは-)
[(ハード)リミット] LMT_ON LMT_OFF	ハードリミットの論理を設定します。デフォルトではONでリミットとなりパルス発生しなくなります。	ONでリミット有効	LMT@ LMTM@ LMT@_ LMTM_
[パルス出力] MD_2PLS MD_DPLS	デフォルトではMD_2PLS方式、つまりCW/CCW方式です。方向指示パルス入力の際はMD_DPLSを引数に追加します。	CW/CCW方式	

動作範囲設定 (ソフトリミット)

ソフトリミットの有効無効をINSET_314の再実行で設定するのはかえって面倒です。SLMT_ONはあらかじめ設定しておいてRANGEコマンドでその都度範囲を設定して使用するほうが扱いが簡単になります。

```
10 RANGE X_A +800000,-800000 /* 実働より広い範囲
20 INSET_314 X_A INP_ON|SLMT_ON| ALM_ON
```

とすれば事実上、レンジは規制されないのと同じことになります。プログラム進行中に、必要に応じて、

```
100 RANGE X_A +1000,-2000
```

と設定すればその時点からリミットが有効に動作します。

アラーム、リミット入力の読み取り

プログラム動作中に各入力検出されたかどうかは次のようにRR()関数を持ちます。たとえば、ソフトリミットが動作した状態では、RR(X_A,SLMT@)の値が0でなくなります。読み取りビット定数には末尾に'@'のついたものと'_'ものがあり意味が異なります。@のついたものは状態監視読み取り、つまり、その入力ポートが現在どのような状態になっているかを返すものです。ALM_ONと設定されていて入力ポートをONにするとRR(X_A,ALM@)は0でない値を返します。これに対して、ALM_等の@のついたビット定数は、パルス発生が停止した原因を知らせるためのものです。たとえば、ALM_ON を設定し、入力を実際に ON するとRR(X_A,ALM@)は0でない値を返しますが、RR(X_A,ALM_)は実際にパルス発生をして停止させるまでは0のままです。読み取りは、ビット定数をORすることもできます。この場合は、いずれかの入力を検出すると0でなくなります。

```
RR(X_A,ALM@|SLMP@|SLMM@)
```

しかし、ALM@|LMT@|LMTM_というような種類の異なるビット定数を混在させることはできません。

INCHK 314 について

配線直後に入力ポートの様子を確認するコマンドです。実行すると次のように表示されます。

X_S1~U-INPまでは、実際の入力論理値を表示しますが、XLMT+~ULMT-では、設定した論理値にしたがってリミットが動作している場合にONと表示します。

パワーオン後、何も設定しないでこのコマンドでLMTを確認すると、ONで有効というデフォルト状態になっているために、LMTポートをONするとONと表示します。

```
#INCHK_314
X_S1 _ Y_S1 _
Z_S1 _ U_S1 _
```

```

X_S2 ___ Y_S2 ___
Z_S2 ___ U_S2 ___
XIN2 ___ YIN2 ___
ZIN2 ___ UIN2 ___
XIN3 ___ YIN3 ___
ZIN3 ___ UIN3 ___
X-INP ___ Y-INP ___
Z-INP ___ U-INP ___
X-ALM ___ Y-ALM ___
Z-ALM ___ U-ALM ___
XLMT+ ___ XLMT- ___
YLMT+ ___ YLMT- ___
ZLMT+ ___ ZLMT- ___
ULMT+ ___ ULMT- ___

```

多軸同時制御と直線補間

RMVS, MOVS コマンド

4つのパラメータを同時に指定してパルス発生することができます。動作させない軸には0をセットします。

```

RMVS 1000 0 2000 0 /*XU軸のパルス発生をします。
MOVS 1000 2000 VOID VOID /*絶対位置管理のパルス発生の場合は動作させない軸に対し
/*ては、VOIDを設定する。(0では0位置を意味するため)

```

RMVL, MOVL コマンド

直線補間の場合は、RMVL, MOVL を用います。この場合はMPG-314の機能上三軸までとなります。四軸直線補間はできません。

```

RMVL 1000 2000 3000 0 /* XYU直線補間 X軸の速度に従います。
MOVL VOID 1000 2000 3000 /* YUZの直線補間 Y軸の速度に従います。

```

その他、円弧を含む連続補間にはMOV(T) (RMV(T)) が用意されています。

原点復帰

原点復帰にはJ4のIN0, IN1を使用します。IN0をニアオリジンとしIN1をサーボのZ(C)相に接続します。IN1側はJ2(23~26)に設けられた、別端子を使用することにより差動入力対応とすることができるためです。HOMEには次のようにHOMEコマンドを使用します。条件設定はビット設定を用います(IN0_ON/OFF ~ IN3_ON/OFF)。条件はOR条件です。またHOMEで設定された停止条件は残ってしまいますので、STOPコマンドでクリアする必要があります。

```

HOME X_A -1000 IN0_ON|IN1_OFF /* IN0がONもしくはIN1_OFFになったら停止

```

通常、ニアオリジン、オリジンという順になりますので次のようになります。

```

HOME X_A -1000 IN0_ON /* スリット検出
WAIT RR(X_A)==0
HOME X_A -100 IN1_ON /* Z相検出
WAIT RR(X_A)==0
STOP X_A VOID /*停止条件クリア
STPS X_A 0 /*現在位置クリア

```

また、HOMEコマンドは二軸まで対応しますので次のようにも記述できます。

```

10 HOME X_A -1000 IN0_ON Y_A -1000 IN0_ON /* スリット検出
20 WAIT RR(X_A|Y_A)==0
30 HOME X_A -100 IN1_ON Y_A -100 IN1_ON /* Z相検出
40 WAIT RR(X_A|Y_A)==0
50 STOP X_A|Y_A VOID /*停止条件クリア
60 STPS X_A 0 : STPS Y_A 0 /*現在位置クリア

```

ニアオリジンまでの高速原点復帰は次のような記述ができます。

```

10 STOP X_A IN0_ON      /*停止条件 = スリット検出
20 RMVS X_A 10000      /*10000パルス発生まで上記条件が成立したら減速停止
30 WAIT RR(X_A)==0     /*停止待ち
40 STOP X_A VOID       /*条件クリア

```

溜まりパルスのリセット

原点復帰速度が十分に低速で、機械系のバックラッシュなどが少なければ前記のような原点復帰で十分なのです。しかし、溜まりパルス(サーボ追従の遅れ)がある場合、原点復帰の成立と同時に溜まりパルスリセット信号を出力する必要があります。

```

10 '原点復帰で残パルスクリアの例
20 'Near Origin
30 HOUT &HF0 : ' Servo On Servo reset OFF
40 HOME X_A 100 IN0_ON
50 HOME Y_A 100 IN0_ON
60 HOME Z_A 100 IN0_ON
70 HOME U_A 100 IN0_ON
80 WAIT RR(ALL_A)==0
90 'Detect Z phase
100 '必要に応じて他タスクpause
110 ' pause 3 4 5
120 HOME X_A 10 IN1_ON
130 HOME Y_A 10 IN1_ON
140 HOME Z_A 10 IN1_ON
150 HOME U_A 10 IN1_ON
160 a=0
170 'RR(ALL_A)の値をHOUTに反映
180 'Zのビットが4Uが8となるので注意
190 '論理反転してリセット信号とする。
200 WHILE a<>&HFF : HOUT a=(15-RR(ALL_A))|&HF0 : WEND
210 TIME 10
220 HOUT &HF0 : 'カウンタリセットクリア
230 ' cont 3 4 5

```

ここではOP1～OP4をサーボリセット信号(X,Y,Z,Uの順)として使用します。MPG-314のビジービットの値を反転して、OP1～OP4に複写するという方法です。速度を早めるために一行の式で記述しています(ステップ200)。また、動作している他のタスクは応答速度を悪化させますので、出来る限りPAUSEなどで停止させて下さい。

カウンタ機能

MPG-314には4軸のロータリーエンコーダ用カウンタ機能が付属しており、OC5～OC8にフォトカプラを装着することにより使用可能となります。

カウンタに関するコマンドと関数は次のとおりです。

STPS AXIS Val

AXIS : カウンタ指定 X_C～U_C

Val : 設定したい値。

注意: AXISにX_A～U_Aを用いると現在位置の意味になります。

X(-1)～U(-1)

座標関数に-1を設定するとカウンタ値を返します。

X(-2)～U(-2)

座標関数に-2を設定するとカウンタ値を返し、現在のカウンタをクリアします。

X(-2, Fac)～U(-2, Fac)のように引数を追加すると"カウンタ値×Fac"を返します。-1の場合も有効です。次のプログラムは、エンコーダをJOGダイヤルに使用した例です。Aに倍率を入れておきます。Aの値を多くすれば移動量が多くなります。このように関数とコマンドを一行にまとめてしまうと高速になります。480のスイッチは、カウンタが変化しない場合、無限ループ実行になり全体の実行効率が低下するのを回避するためです。なおカウンタの値をまとめてクリアする場合は、

```

STPS X_C|Y_C 0      /* XY同時クリア
STPS ALL_C 0       /* 全クリア

```

という記述ができます。

```

--初期化--
10 PG &H410
20 PG &H410 1
30 A=1
40 INSET_314 X_A|Y_A 0
-----
330 ACCEL 8000
340 STPS X_C 0
350 STPS Y_C 0
360 FORK 1 *jog2
370 END

440 *jog2
450 WHILE A<>0
460 RMVS X(-2,A) Y(-2,A) 0 0
470 WAIT RR(X_A|Y_A)==0
480 SWAP
490 WEND
500 PRINT "Jog End"
#

```

注(1):

10～40は初期値として必要な設定です。INSET_314はカウンタをA-B2相方式に設定します。この例ではダミーとして0を引数としていますが、パラメータはどのような値でもかまいません。INSET_314が実行されていないと2相信号をカウントしません。

注(2):

カウンタはデフォルトで"4てい倍"となっています。(2倍,1倍)率を与えるにはINSET_314の設定値に&H400(2倍)、&H800(1倍)をORします。

```
INSET_314 X_A &H800|INP_OFF          /*1倍で読み取り
```

条件停止

STOPコマンドには二通りの使用方法があります。

ひとつはインタプリタ上で、適宜 STOP コマンドを実行しプログラム制御でパルス発生を停止する場合です。もうひとつは、IN0～IN3のハードで用意された自動停止を使用する場合です。

ソフト停止

STOP AXIS CMND

AXIS : X_A ~ U_Aを指定します。

CMND : STP_D(減速停止),STP_I(急停止)のいずれかを設定します。

```

10 PG &H410
20 ACCEL X_A 4000
30 CLRPOS
40 MOVS X_A 10000
45 WHILE RR(X_A)<>0
50 IF SW(1)==1 THEN : STOP X_A STP_D : END_IF
60 WEND

```

前記の例は動作中にセンサ入力を検出したら減速停止させるというものです。

ハード入力検出停止

STOP AXIS cond

インタプリタで制御する停止は自由度が高いのですが、応答速度に限界があり、正確な検出停止には使えません。MPG-314のJ2,J4に用意されているIN0～IN3の入力を用いるとハード的に入力を検出して停止するため、正確さ高速さを要求される停止機能に対応します。

```

40 ACCEL X_A 4000
50 CLRPOS          /* 現在値クリア
60 STOP X_A IN3_ON /* STOPの条件設定
70 MOVS X_A 10000 /* パルス発生

```

```

80 WAIT RR(X_A)==0      /* 停止待ち
90 STOP X_A VOID        /* STOPの設定を解除
100 PRINT X(0)          /* 現在値表示
110 END

```

この例はJ2側のIN3がONになったらパルス発生を停止します。停止したら必ずSTOPの設定を解除します。条件はOR演算子"|"で結合できますが、AND条件はICの機能に無いためサポートされていません。

予約定数

指定グループ

NOP	ノオペレーション。軸選択のレジスタ設定に使用。
VOID	入力無効定数
CLR_ERR	コマンドエラー解除
STP_I STP_D	停止コマンド STP_I：急停止 STP_D：減速停止
X_A,Y_A, U_A,Z_A, ALL_A	軸指定定数 X_A：X軸 Y_A：Y軸 U_A：U軸 Z_A：Z軸 ALL_A：全軸 (ACCEL等で)
X_C,Y_C, U_C,Z_C	カウンタ指定定数 X_C：X軸 Y_C：Y軸 U_C：U軸 Z_C：Z軸
CW CCW	円弧補間方向指定。連続補間に使用。 CW：時計方向 CCW：反時計方向
DS_DACL EN_DACL	自動減速無効、有効。連続補間に使用。 DS_DACL：無効 EN_DACL：有効
INO_ON, IN1_ON, IN2_ON, IN3_ON, INO_OFF, IN1_OFF, IN2_OFF, IN3_OFF	停止入力をON/OFF状態で有効にする。 HOME X_A, STOP X_タイプ のコマンドで使用。
INP_ON INP_OFF	インポジションを有効にしてON/OFFを決定する。 INP_ON：lowでアクティブ INP_OFF：Hiでアクティブ
ALM_ON ALM_OFF	アラームを有効にしてON/OFFを指定 ALM_ON：lowでアクティブ ALM_OFF：Hiでアクティブ
LMT_ON, LMT_OFF	リミットONの時に成立
SLMT_ON	RANGEコマンドによるソフトリミットの有効化定数
MD_2PLS	CW/CCWパルス発生指定
MD_DPLS	DIRパルス発生指定

状態監視グループ

EMG@	EMGがインベール検出
ALM@	サーボアラーム出力ON検出
LMT@	リミット入力(+)検出
LMTM@	リミット入力(-)検出
SLMP@	ソフトリミット(+)検出
SLMM@	ソフトリミット(-)検出

停止条件グループ

EMG_	EMGによって停止
ALM_	アラーム入力によって停止
LMT_	リミット入力(+)によって停止
LMTM_	リミット入力(-)によって停止
IN3_	STOP条件のIN3によって停止
IN2_	STOP条件のIN2によって停止
IN1_	STOP条件のIN1によって停止
INO_	STOP条件のIN0によって停止

レジスタ概要

読み取り用

RR0:パルス、エラー - 監視

パルス発生中の監視、エラーの監視用です。関数RR(0)で参照することができます。下位4ビットがビジー、次の4ビットがエラーです。次のように使用します。エラーは次のRR1の上位8ビットの反映です。パルス発生終了待ち

```
WAIT RR(0)&X_A=0  
もしくは  
WAIT RR(X_A)=0
```

他のタスクのRR0の読み取り

```
RR(&H410)
```

RR1:軸毎のエラーステータス1

X,Y,U,Zそれぞれが持つステータスです。関数RR(軸定数,1)という形式で読み取ることができます。このレジスタの上位8ビットはパルス発生がどのように終了したかを表します。RR()関数で読み取りますが次のような使用方法となります。
X軸リミットエラーの参照

```
LMT=&h3000&RR(X_A,1)
```

RR2:軸毎のエラーステータス2

X,Y,U,Zそれぞれが持つエラー入力の参照レジスタです。ALMやLMT信号を直接参照するにはこのレジスタを参照します。

RR3:軸毎のエラーステータス3

X,Y,U,Zそれぞれが持つカウンタの比較情報です。MCX-314には軸ごとに比較用レジスタと比較器があります。これにより特定の場所で正確な信号を発生させることも可能です。

設定用

WR0:コマンドレジスタ

軸選択とMCX-314に対するコマンドレジスタです。例えばHOUT X_A;STP_Dという記述では、X_A;STP_Dという演算によって&H0126という数値が生成されますがHOUTはこれをWR0への直接書き込みとして扱います。WR0は軸選択レジスタとしても使用されるため、次のWR1,WR2への書き込み時にもダミーライトが必要となります。

WR1:モードレジスタ1

主に IN0 ~ IN3 のドライブ停止検出信号の設定として使用します。WR1 への書き込みは次のようなフォーマットになります。

```
HOUT 2 (X_A;NOP,1)
```

2はWR2に書き込む値でIN0がローで停止という条件です。()の中の二番目の引き数X_A;NOPでWR0に対して軸設定をします。','の後ろの番号がレジスタ番号です。レジスタ番号にボードアドレスを加えると任意のアドレスのMPG-314にアクセスすることができます。

WR2:モードレジスタ2

リミット検出やインポジション検出の設定を行うレジスタです。しかしながらこのレジスタにはパルス出力モードの設定ビットも含まれていますので注意して再設定してください。

```
HOUT INP_ON+MD_2PLS (X_A;NOP,2)
```

ここではINP_ON+MD_2PLSをWR2に設定する値としています。MD_2PLSはパルス出力モードをCW/CCW負論理方式(デフォルト)に設定するビット定数ですが、もしこの値を加えておかないとパルス出力のモード設定フィルードがすべて0となり、パルス出力が正論理に変わってしまいます。(X_A;NOP,2)はWR1の場合と同様の入力でもX軸選択でWR2を選んでいます。

WR3:モードレジスタ3

下位3ビットが加減速度のモード設定となります。初期値としてこのレジスタは4(自動減速、対称減速、S字加減速度有効)が設定されています。このほかにはOUT4~7の出力モード設定があり汎用出力として使用するか、位置信号の出力として使うかを決定できます。

WR3のビット配置

0000:7 6 5 4:0 X X E1: E0 S D1 D0:

上位4ビット:無効

7~4:出力ポート(J2の17~22)。下位2ビットのみ使用

E1,E0:MPG-314では非接続なので0とする。

S:S字有効=1

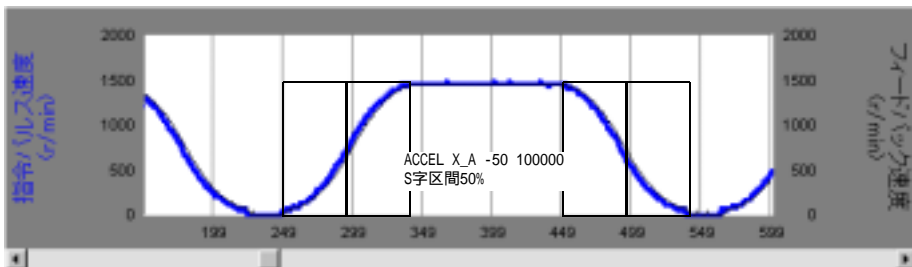
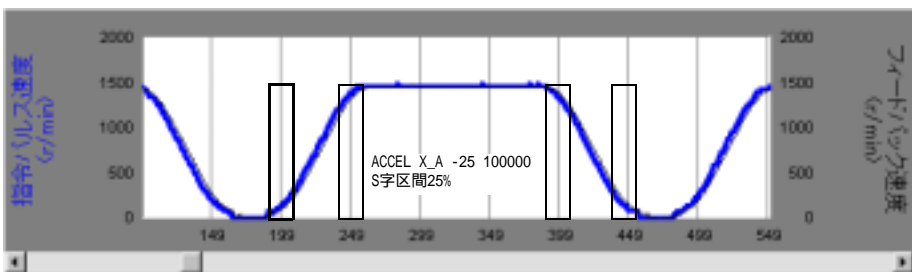
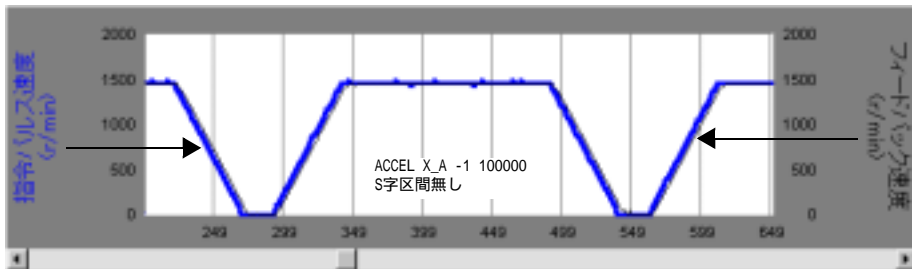
D1:減速レジスタの選択。通常0

D0:自動加減速の有効・無効。1で無効。

S字加減速

S字加減速を使うと滑らかな始動・停止が出来て、速くインポジションを得られる場合があります。しかし設定を大きくすると加減速領域が広がり、かえってタクトタイムが長くなることもあります。適切にドライバのゲイン調整を行い装置剛性に合ったS字領域を設定しなければなりません。次はMPG-314でS字加減速をした時の実測例です。

サーボモータ	安川 SGM-A3BW12C	プログラム	10 ACCEL X_A -1 100000 /*第2パラメータを変える
サーボハック	安川 SGDA-A3BP		20 DO
	モータは無負荷		30 RMVS X_A 40000
モニタリングソフト	Sigma Win Ver1.20		40 WAIT RR(X_A)==0
			50 TIME 50
			60 LOOP



引きずり現象について

引きずり現象とは、次の図のように減速が早めに始まり、最低速度でのパルス発生時間が異常に長くなることをさします。この現象は、S字加減速を設定した時のみに発生するもので、FEED値を大きくとり最低速度と最高速度の差が小さくなったとき発生しやすい、という傾向があります。台形駆動では、この現象はありません。次の例は、ACCEL X_A -10 250000 20000 2000 : FEED X_A 220 での実測で、0.5秒程度の引きずりを発生しています。



原因

MPG-314に使用しているIC(MCX-314)の内部仕様に起因しており、MCX-314Aからは引きずり量が最小限に改善されています。

検出方法

引きずりの発生は、数学的な方法で系統的に見つけることはできないというのがメーカーの見解です。このため、MPG-314のパルス発生を実際に計測しました。パルス発生中の314のR1レジスタを監視することによって減速後の定速度移動時間を計り、それを引きずり時間としました。次がそのプログラムです。このプログラムでは、0.2秒以上、最低速度移動をした場合を引きずりとしています。また、プログラム冒頭の"WOW &H8000 &H400 " は、314のパルス発生ポートを無効にし装置が動作しないようするためのものです。

```
WOW &H8000 &H400 : PG &H400 : PG &H400 1
  Smode=10 : Max=250000 : Leng=20000 : Min=2000 : Feed=210
,
ACCEL X_A -1*Smode Max Leng Min
FEED X_A Feed
CLRPOS
RMVS X_A Leng*2
FORK 1 *moni
WAIT RR(X_A)==0
QUIT 1
IF kk<20 THEN
  PRINT "OK FEED " Feed
  ELSE : PRINT "Hikizuri =" kk*10 "msec @FEED" Feed
END_IF
END
*moni
  kk=0
  WAIT RR(X_A,1)&16<>0 : PRINT "catch" : '減速検出
  WAIT RR(X_A,1)&16==0 : '減速終了
*watch
  IF RR(X_A,1)&12==8 THEN : kk=kk+1 : END_IF
  TIME 10
  IF RR(X_A)<>0 THEN : GOTO *watch : END_IF
END
```

結果

様々なパターンで計測した結果、S字引きずりが発生しやすいのは、FEED値を200前後まで大きくした場合であることがデータから推察されます。また、S字を50%とすると例外的に、FEED 96で0.2秒の引きずりが発生

しますが、これを引きずりと考えるか、大きなS字の一部と考えるかは微妙な問題です。また、ACCEL設定のみしてFEEDを用いない場合は、引きずりの発生は少なくなります。

対応

前記のことより、S字を用いる場合、FEED設定による遅い速度は使用しないで、ACCELの再設定を実施して下さい。(S字が20%以下で100kppsから500kppsの間”FEED 0”では0.1秒以上の引きずりは観測されません。またMPG-314のACCEL設定時間はわずかに500μ秒です。)

計測データ

次は同一条件で、移動距離を変えて引きずりを計測しました。

ACCEL -10 25000 20000 2000 P=60000	ACCEL -10 25000 20000 2000 P=40000	ACCEL -10 25000 20000 2000 P=42000
FEED/ msec	FEED/ msec	FEED/ msec
210 580	210 580	210 590
211 340	211 340	211 330
214 500	214 500	214 500
220 300	220 310	220 300
228 240	228 240	228 240
234 210	234 220	234 210

結果:引きずりは距離に関係なく同程度発生します。(ただし、短い距離では発生しません)

次は最低速度を変えました。(最低速度を上げれば当然引きずり時間は減ります)

ACCEL -10 25000 20000 3000 P=60000	ACCEL -10 25000 20000 3000 P=40000	ACCEL -10 25000 20000 3000 P=42000
FEED/ msec	FEED/ msec	FEED/ msec
212 280	212 280	212 290
215 260	215 260	215 250
225 220	225 230	225 230

前記の例により、距離の変動には関連が無いと推察されます。

次は50kppsから500kpps(10kppsきざみ)でのFEED 0での引きずり計測例です。ここでは0.1秒以上の引きずりを計測しました。太字が問題となる引きずりです。Sは5 50まで変化。

ACCEL -S Max 30000 1000	ACCEL -S Max Max/10 1000
S% Max[pps] 引きずり時間(mSEC) 加速距離[pls]	S% Max[pps] 引きずり時間(mSEC) 加速距離[pls]
速度に対して加速度が小さい(加速距離が長い)場合に引きずりが発生しやすいです。	速度と加速が適切な値であれば、FEED 0ではほとんど引きずりは発生しません。
30 80000 430 30000	25 360000 100 36000
30 90000 270 30000	25 420000 110 42000
30 100000 240 30000	25 430000 100 43000
30 110000 230 30000	25 490000 150 49000
30 120000 250 30000	25 500000 110 50000
30 130000 210 30000	30 300000 100 30000
30 140000 200 30000	30 340000 120 34000
30 150000 100 30000	30 350000 110 35000
30 170000 100 30000	30 390000 140 39000
30 180000 110 30000	30 400000 120 40000
30 220000 170 30000	30 410000 100 41000
30 230000 110 30000	30 460000 210 46000
30 300000 100 30000	30 470000 160 47000
30 330000 100 30000	30 480000 150 48000
30 350000 100 30000	30 490000 110 49000
30 410000 120 30000	30 500000 170 50000
35 340000 130 30000	35 380000 110 38000
35 370000 120 30000	35 460000 130 46000

応用例

一枚のMPG-314の軸をタスクごとに非同期で使用する場合

MPG-68K/405では1枚のMPGに対して複数のタスクから同時にパルスコマンドを実行できませんがMPG-314では可能です。次のプログラムは1枚のMPGの各軸を別々のタスクで制御しています。MPG-68K/405でこのような制御を行おうとすると軸数分のMPGが必要だったので省スペース、低コストになります。

```
PG &H410 1          /*複数のタスクを一枚のMPGに割り当てます。
PG &H410 2
PG &H410 3
PG &H410 4
FORK 1 *MPG_x      /*それぞれのタスクを起動します。
FORK 2 *MPG_y
FORK 3 *MPG_u
FORK 4 *MPG_z
END
*MPG_x
ACCEL X_A 8000     /*加速度を軸毎に選択します。
STPS X_A 0
DO
  GOSUB *PULSE X_A /*タスク間共通サブルーチンをコールしていますが、
  LOOP             /*例文を簡略化するためです。
*MPG_y
ACCEL Y_A 6000
STPS Y_A 0
DO
  GOSUB *PULSE Y_A
  LOOP
*MPG_u
ACCEL U_A 4000
STPS U_A 0
DO
  GOSUB *PULSE U_A
  LOOP
*MPG_z
ACCEL Z_A 2000
STPS Z_A 0
DO
  GOSUB *PULSE Z_A
  LOOP
*PULSE             /*タスク間で共通のルーチンです。
  _VAR axs!        /*そのためにローカル変数を用いています。
  FOR i!=0 TO 10   /*単軸制御は例のように軸選択定数を用いて制御するのが安全です。
    FEED axs! i!*20
    RMVS axs! 1000
  NEXT i!
  WAIT RR(axs!)==0
  MOVS axs! 0
  RETURN
```

一枚のMPG-314の軸で三軸直線補間と残りの軸を他のタスクで制御

次のように直線補間と単軸駆動を組み合わせると非同期で使用できますが、XY,ZUのように二軸直線補間を二組同時に使用することはできません。

```
PG &H410 1          /*二つのタスクを一つのMPGに割り当てます
PG &H410 2
FORK 1 *MPG_xyz
FORK 4 *MPG_z
END
*MPG_xyz
ACCEL X_A 8000     /*主軸(X>Y>Z>U)のACCELを設定
STPS 0 0 0 VOID   /*他のタスクが使う軸はVOID変数で扱わないようにする。
DO
  FOR i=1 TO 10
```

```

        RMVL i*1000 i*100 i*-10 0          /* RMVL,MOVLは直線補間
NEXT I
WAIT RR(X_A)==0
MOVL 0 0 0 VOID
LOOP
*MPG_z                                  /* Z軸の単独制御
ACCEL Z_A 2000
STPS Z_A 0
DO
  GOSUB *PULSE Z_A
LOOP
*PULSE
_VAR axs!
FOR i!=0 TO 10
  FEED axs! i!*20
  RMVS axs! 1000
NEXT i!
WAIT RR(axs!)==0
FEED axs! 0
MOVS axs! 0
RETURN

```

パルス発生 途中停止や速度変更

入力を検出してソフトで停止させる

MPG-314 ネイティブコマンドは実行後すぐに次のステップに移行します。次はパルス発生しながらセンサがオンするのを待ちます。このようにパルス発生とその後の管理が同一タスクで行えるのでプログラムの見通しがよくなります。

```

*Y
RMVS Y_A 200000                          /* 相対座標移動
WAIT HPT(1)=1                            /* センサ入力待ち
STOP Y_A STP_I                            /* STP_Iで即停止、STP_Dで減速停止です。
WAIT HPT(1)=0
MOVS Y_A 0
WAIT RR(0)&Y_A=0
TIME 500
GOTO *Y

```

条件により速度を変更する

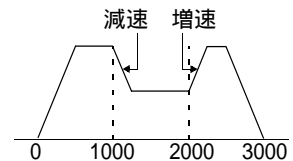
行き先の決まっているパルス発生でS字加減速を設定していると減速のみで増速できません。RMVCではS字加減速でも増速・減速いずれも可です。

```

PG &H410
ACCEL 8000
CLRPOS
RMVS X_A 3000
WAIT X(0)>1000
FEED X_A 128
WAIT X(0)>2000
FEED X_A 0

```

/*速度を途中で変更する。



原点復帰

原点復帰はHOMEコマンドを使用すると明示的になりますが、現在位置については放置されます。原点復帰が完了したら位置をクリア、あるいは設定する必要があります。

```

PG &H410
ACCEL 8000
HOME X_A INO_ON -125 Z_A INO_ON -200 /*速度指定原点復帰 INO使用 FEED 125 CCW FEED
WAIT RR(X_A|Z_A)==0                200 CCW
HOME X_A -1000 IN1_ON Z_A -500 IN1_ON /*定則原点復帰 IN1使用
WAIT RR(X_A|Z_A)==0
PRSET_ACCEL X_A Z_A                /* ACCELパラメータ復帰 停止条件クリア
FEED X_A 0 Z_A 0                    /* HOMEで変更したFEEDの変更
STPS 1000 VOID VOID 1000           /*位置設定

```

パルス発生 途中停止 ハード

MCX-314には入力ポートIN0-IN3を使用した停止条件を決定するレジスタWR1があります。このレジスタに適切な値を設定することにより、各軸ごとに停止条件を定めることができます。IN0,IN1はS1,S2に割り当てられ、IN2は差動入力ポート、IN3は拡張入力ポートに割り当てられています。これにより必要に応じてハード停止させることができるためホスト側の遅れ時間を気にすることなく確実にパルス発生を停止させることができます。このWR1を設定するためにSTOP拡張コマンドとIN0_ON~IN3~OFF定数が用意されています。

```
PG &H410
ACCEL 10000
STPS X_A 0
STOP X_A IN3_ON|IN1_OFF /* IN1がOFFになるかIN3がオンになると停止
RMVS X_A 1000000
STOP X_A VOID /*停止条件の解除
```

INPOSの有効 サーボオンエラーリセットなど

INPOSを有効にするとサーボのINPOS信号と連動させることができます。INPOSの設定はWR2レジスタで行います。レジスタの意味は次のとおりです。なおこのレジスタを操作するのに必要な定数セットが用意されています。

MD_2PLS MD_DPLS	デフォルトのCW/CCW負論理パルス方式です。 DIR/PULSE方式です。
INP_ON INP_OFF	インポジションをON入力待ちとします。 インポジションをOFF入力待ちとします。
ALM_ON ALM_OFF	アラームをONで発生とします。 アラームをOFFで発生とします。
LMT_ON LMT_OFF	リミット信号をONで発生とします。 リミット信号をOFFで発生とします。

X軸のインポジションをONで有効、ALMをONで有効、LMTをONで検出とするには

```
wr2=MD_2PLS|INP_ON|ALM_ON|LMT_ON
hout wr2 (X_A;NOP,2)
```

wr2を設定する場合はMD_2PLSをかならず加えて設定しなおしてください。また、パルスDIR/PULSE方式にするにはMD_2PLSの代わりにMD_DPLSを使います。

Z軸のINPOSを有効とするには

```
10 PG &H410
20 ACCEL 10000
30 CLRPOS
35 HOUT MD_2PLS|INP_ON (Z_A;NOP,2)
40 DO
50 RMVS Z_A 10000
60 RMVS Z_A -10000
70 LOOP
```

移動距離を規定しないパルス発生 (RMVC,PLSC)

原点復帰やテープの定速送りでパルス量を規定しないパルス発生があります。この場合はRMVC,PLSCを用います。RMVCはACCELの指定に従います。減速停止と組み合わせて次のように使用できます。また原点復帰の場合座標値のクリアが必要ですが、STPS X_A 0、STPS VOID 0 0 VOIDなどのように実施します。

```
PG &H410
ACCEL 10000
FEED X_A 64 : FEED Z_A 32
RMVC Z_A 1 X_A -1 /* ZをCW,XをCCWで回転。ACCELに従って加速、FEEDに従った速度
TIME 1000
STOP Z_A STP_D /* Zを減速停止
TIME 1000
STOP X_A STP_I /* Xを急停止
```

次はIN0～IN3を用いた例です。

```
PG &H410
ACCEL 10000
FEED X_A 64 : FEED Z_A 32
STOP X_A IN0_ON          /* X軸停止設定XS1
STOP Z_A IN0_ON          /* Z軸停止設定ZS1
RMVC Z_A 1 X_A -1        /* XS1(IN0)検出減速停止
WAIT RR(X_A|Z_A)==0      /*停止待ち
STOP X_A VOID            /*停止設定解除
STOP Z_A VOID            /*停止設定解除
```

RMVCの代わりに PLSCを用いると加減速なしの定速パルス発生になり、ppsを直接指定できます。しかし、PLSCコマンドはACCELの設定を壊してしまうため、実行後PRSET_ACCELコマンドでACCEL設定値を戻す必要があります。PRSET_ACCELには設定された停止条件を解除する機能も含まれています。

```
PG &H410
ACCEL 10000
STOP X_A IN0_ON
STOP Z_A IN0_ON
PLSC Z_A 100 X_A -100    /*100pps指定
WAIT RR(X_A|Z_A)==0      /*停止待ち
PRSET_ACCEL X_A Z_A      /*パラメータ復帰。また停止条件解除
```

エラーの扱い方

ERR_PAUSEを使用すると発生したエラーに対応してタスクを自動停止させることができます。PG出力でエラーとなった場合、パルス発生そのものはされませんが、インタプリタは動作しつづけます。このため、アプリケーションによっては装置を誤作動させてしまう場合があります。ERR_PAUSEをセットしておけば確実にインタプリタが停止しますので安全な対応をとることができます。

```
10 PG &H410 1
20 FORK 1 *prg
30 DO
40 IF TASK(1)==-3 THEN          /*停止を検出
50 PRINT "Err happen!!" : TIME 1000
60 HOUT X_A;CLR_ERR &H410      /*エラーのクリア
70 CONT 1                      /*（実際にはもう少し複雑な手続きの上、
80 END_IF                      /*再起動か一時停止の解除とする）
90 LOOP
100 END
110 *prg
120 ACCEL 8000
130 wr2=MD_2PLS|ALM_ON         /*ALAM信号を有効にします。
140 HOUT wr2 (X_A;NOP,2)       /*X軸のWR2を書き換えます。
150 ERR_PAUSE X_A             /*X軸のエラー検出をイネーブルします。
160 DO
170 RMVS X_A 1000              /*実行プログラム
180 WAIT RR(X_A)==0
190 RMVS X_A -1000
200 WAIT RR(X_A)==0
210 LOOP
```


RS-232のプログラム

MPC 同士での通信例

最近のシステムはますますインテリジェント化され画像処理装置、表示装置、パソコン、LANなどの外部機器と通信で結ばれ多くのデータの授受が行われています。MPC-684にはRS-232ポートが3チャンネル装備されておりそのうち2チャンネルをユーザーが使用できます。PRINT文やINPUT文による文字列単位の送受信、INP\$・PUT#によるキャラクター単位の送受信、さらにLEN・STR・STRCPY・VALなどの関数・コマンドによる柔軟な文字列処理で複雑な通信フォーマットにも対応できます。次のプログラムはMPC-684 2台のCH0同士を接続し、MPC-Aから送信されるデータをMPC-Bで解析しています。

MPC-A (送信側)

送信フォーマット

[SX] [変数名] [*] [データ] [*] [チェックサム] [EX] [ET]

概要

最初にEQコードを送信しAKコードの応答を待つ(受信側のREADY確認)。その後フォーマットに従い変数名・データ・チェックサムを送信する

```
CNFG#0 "9600b8pns1XON"
,
PRINT#0 CHR$(&H5)           ' EQコード送信
WAIT INP$#0(1)==CHR$(&H6)   ' AKコード受信待ち
  ABCDE=12356
  FGHIJ=98765
  A$="FGHIJ"                ' A$に文字列FGHIJを入れる
  B$=STR$(FGHIJ)            ' B$にFGHIJの値を文字列として格納
PRINT#0 CHR$(&H2) A$ "*" B$ "*" ' SXコードに続きデータを出力
  CS=0
  FOR I=0 TO LEN(A$)         ' A$のチェックサムを計算
    STRCPY A$ C$ I 1
    CS=CS+ASC(C$)
  NEXT I
  FOR I=0 TO LEN(B$)         ' B$のチェックサムを計算
    STRCPY B$ C$ I 1
    CS=CS+ASC(C$)
  NEXT I
  CS=CS+ASC("*")
  C$=HEX$(CS+HFF)           ' チェックサムの値を文字列としてC$に格納
PRINT#0 C$ CHR$(&H03)        ' C$とEXコードを出力
PRINT#0 CHR$(&H4)           ' ETコードを出力
```

MPC-B (受信側)

受信フォーマット

[SX] [変数名] [*] [データ] [*] [チェックサム] [EX]

概要

EQコードを受信したらAKコードを返してREADY状態を知らせ受信を開始する。EXコード受信によりチェックサムデータを比較、ETコードで終了する。

```
CNFG#0 "9600b8pns1XON"
,
WAIT INP$#0(1)==CHR$(&H5)   ' EQコード待ち
PRINT#0 CHR$(&H6)           ' AKコード出力
  A$=""
*LOOP
  WAIT LOF(0)<>0
  A$=INP$#0(1)
  SELECT_CASE A$             ' SXコードなら受信ETコードなら終了
    CASE CHR$(&H2) : GOTO *CASE1
    CASE CHR$(&H4) : GOTO *CASE2
  END_SELECT
  GOTO *LOOP
```

```

*CASE1
  C=0
  A$=""
  B$=""
  C$=""
DO UNTIL A$=="*"
  B$=B$+A$
  A$=INP$#0(1)
  C=C+ASC(A$)
LOOP
PRINT B$
A$=""
DO UNTIL A$=="*"
  C$=C$+A$
  C=C+ASC(A$)
  A$=INP$#0(1)
LOOP
PRINT C$
C=C&&HFF
D$=HEX$(C)
A$=INP$#0(2)
PRINT D$ A$
WAIT INP$#0(1)==CHR$(&H03)
IF D$<>A$ THEN
  PRINT "チェックサムエラー"
  PRINT#0 CHR$(&H15)
  GOTO *LOOP
END_IF
SELECT_CASE B$
CASE "ABCDE"
  ABCDE=VAL(C$)
CASE "FGHIJ"
  FGHIJ=VAL(C$)
CASE_ELSE
  PRINT "カイドクデキマセン"
END_SELECT
GOTO *LOOP
*CASE2
PRINT "ABCDE=" ABCDE
PRINT "FGHIJ=" FGHIJ

```

RS-232のエラー処理

RS-232で通信を行う場合にはデータの信頼性が重要になります。どんなに高度な周辺機器と接続されてもデータがデータラメでは装置として正常に稼働しません。そこで通信が正常に行われているかを常時確認する必要があります。高速で複雑な通信内容を管理するのは骨のおれることです。前記のサンプルプログラムでのチェックサムも通信内容の確認の1つで、1キャラクター受信のたびにそのチェックサムを計算してチェックサムデータと照合してデータが正常かどうかを確認しています。このようにプログラムによるチェックのほか、MPC-684ではRSE(n)関数によりRS-232の受信状態を監視してソフト上で再送信要求などのエラー処理を行うことができます。

RSE(n)関数

n=チャンネルナンバー 0または2

返される値	内容	エラー原因として考えられるもの
0	正常終了	
1	パリティエラー	ノイズの混入
2	オーバーラン	通信速度が速すぎる(ボーレート不一致)
4	フレーミングエラー	ケーブル不良・初期化異常
8	ブレイクコード検出	異常データ

次のプログラムはMPC-684同士を接続し簡単な文字列を送受信したのですが、CNFGでの初期化に誤りがありエラーとして検出されました。エラーが発生した場合はCNFGコマンドで初期化し直します。

送信側

```
CNFG#2 "9600b8pns1NONE"          ' RS-232C CH2 初期化
TIME 50
PRINT#2 "ABC" CHR$(&HD)
END
```

受信側

```
*LOOP
CNFG#2 "9600b7pns1NONE"          ' データビット長が違う
*LOOP1
INPUT#2 A$
SELECT_CASE RSE(2)                ' RS-232C CH2チェック
CASE 0 : PRINT A$ : GOTO *LOOP1
CASE 1 : PRINT "パリティエラー" : GOTO *LOOP      ' エラーが起きたら
CASE 2 : PRINT "オーバーラン" : GOTO *LOOP      ' CNFGで初期化
CASE 4 : PRINT "フリーミングエラー" : GOTO *LOOP
CASE 8 : PRINT "ブレークコード 検出" : GOTO *LOOP
CASE_ELSE : PRINT "???" : GOTO *LOOP
END_SELECT
END

RUN
フリーミング エラー
```

RSE(n)関数では受信時のチェックはできますが、送信時のチェックはできません。また、実際にはRSE(n)が頻繁に活躍するのは困りものです。RS-232のエラーに限らずトラブルは元から絶たなければ根本的な解決にはなりません。特に、別電源のパソコンや画像処理装置などの外部機器との接続にはフレームグラウンドの共通化による浮遊電圧の防止や配線の経路・長さ・結線の方法、そして通信フォーマットといったハード・ソフト両面での仕様を考慮して、場合によってはアイソレーターを使用するなどの対策が必要になることもあります。

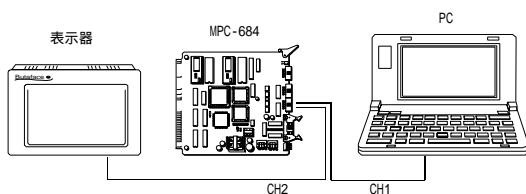
タッチパネル(デジタル社製)の使用例

グラフィカルユーザー I/Fとしてタッチパネルが普及しています。MPC-684シリーズではMBK-SH,MBK-RSでMEWNET-FPプロトコルをサポートし、通信を意識することなくI/O機器と同レベルでGPを制御することができます。次は、RS-232通信例としてのGP制御です。

(MBK-SH,MBK-RSについては第7章ハードリファレンス、製品別マニュアルをご覧ください。)

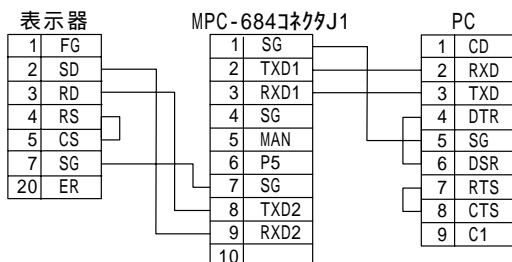
MBK-RSは、RS-232 CH0で直接GPをサポートする機能です。

【機器接続図】



RS-232の結線

3線式クロスで結線しました。



RS-232の初期化

9600bps、8ビット、パリティ無し、ストップビット1、XON/OFF
MPCの初期化は CNFG#2 "9600b8pns1XON" です。表示器側の設定を確認して下さい。表示器とやりとりするデータはすべてASCII文字列です。たとえば0を送るには' 0' (&H30) になります。

MPCのRS-232送受信バッファの確認の方法

プログラムのデバッグ中にRS-232から送信したり受信したりしたデータを確認したい時があります。それにはRSコマンドを使用します。バッファの内容をASCIIコードで表示します。

```
#PRINT#2 CHR$(&H1B) "R00100001#r"
#RS 2
R S 受信
00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
R S 送信
00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
#
```

<EC>A0001<CR>
" "<記号は残バッファ先頭

<EC>R00100001<CR>

この送受信バッファは前記CNFG#2コマンドでクリアされます。

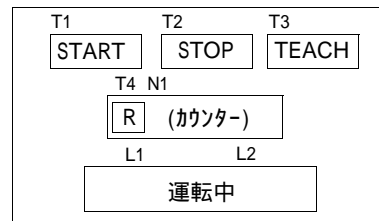
表示器の画面

スイッチの入力、メッセージ表示、テンキーの使用、画面切り替えを想定して2つの画面をつくりました。画面の編集はデジタル社の専用ソフトで作成しました。

【画面 1】

「START」、「STOP」、「TEACH」のスイッチと、生産個数を表示するためのカウンターとリセットスイッチを設けてあります。その下には「運転中」と「停止」の文字を表示するようにします。

【画面 1 の構成】

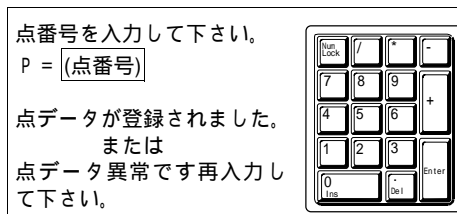


RはカウンターのRESET SW

【画面 2】

点番号の入力のためのテンキーと正常な入力か否かを表示するメッセージを表示します。

【画面 2 の構成】



テンキーで入力された数字は(点番号)に表示されます(3桁)。

動作

- ・「START」を押すとMPCは自動運転を行います。「運転中」の表示をして、カウンターの値を加算していきます。
- ・「STOP」を押すと停止します。
- ・「TEACH」を押すと表示が画面2に切り替わります。テンキーで点番号の設定を行います。
- ・「テンキー」テンキーの数字を押すと左側に入力した数字を表示し、「ENT」キーで確定してMPCがそれを現在点とします。もしその値が1~200であれば「点データが登録されました」、それ以外なら「点データ異常です。再入力してください。」を表示します。正常な入力ならば画面1に戻ります。異常な入力ならば画面2のまま再入力になります。

表示器システムエリアのアドレス設定

【画面 1】

表示器システムエリア

SW名称	タグネーム	アドレス
「スタート」	T1	001600
「STOP」	T2	001601
「TEACH」	T3	001602
(カウンタリセット)	T4	001901

表示文字	タグネーム	アドレス
「運転中」	L1	001700
「停止」	L2	001701

スイッチの確認、メッセージ表示、ページ切り替えは全て表示器のシステムエリアを介して行います。スイッチが押されたらそれに対応したシステムエリアのビットが0から1となる様にします。MPCは通信でそれを読みだしてスイッチの状態を知ることができます。メッセージも割り当てられたシステムエリアのビットが0から1になると画面に表示される様にしておきます。MPCは通信でそのビットを1にセットするのです。

「START」を押すとアドレス16の第0ビットが1となります。

「STOP」を押すとアドレス16の第1ビットが1となります。

「TEACH」を押すとアドレス16の第2ビットが2となります。

(カウンタリセット)を押すとアドレス19の第2ビットが1となります。

これらのSWは押されている間だけ1になります。

アドレス17の第0ビットを1にすると「運転中」が表示されます。

アドレス17の第1ビットを1にすると「停止」が表示されます。

【画面 2】

表示器システムエリア

SW名称	タグネーム	アドレス	
(テンキー)		001800	ライブラリーを使用。
「ENT」	T1	001900	テンキーのENTキー

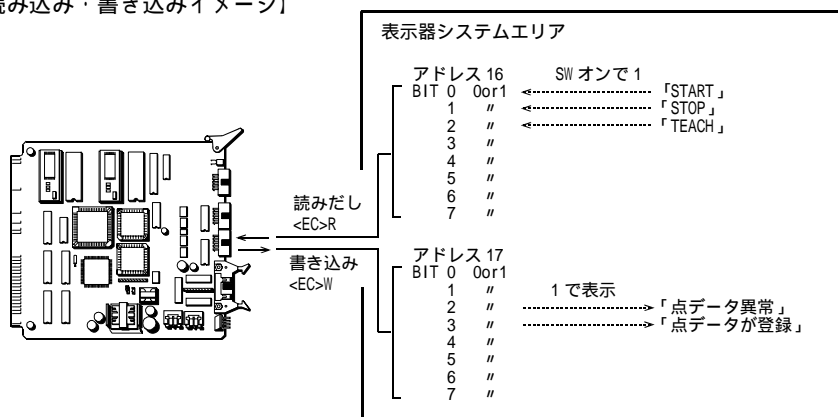
表示文字	タグネーム	アドレス	
(点番号)	K1	0020	テンキーを押すとその値が表示される
「点データ異常・・・」	L1	001702	
「点データが登録・・・」	L2	001703	

テンキーから入力されたデータはENTキーで確定されます。「ENT」を押すとアドレス19の第0ビットが1となります。また、そのときのデータがアドレス0020に入ります。

アドレス17の第2ビットを1にすると「点データが登録・・・」が表示されます。

アドレス17の第3ビットを1にすると「点データ異常・・・」が表示されます。

【読み込み・書き込みイメージ】



画面 1 のSWの状態を知るには。

リードコマンドでシステムエリアからの読みだしをします。リードコマンドを送信すると対応するアドレスのデータが返ってきます。読みだしのフォーマットは次の通りです。

<EC>Raaaadddd<CR>

<EC>はESCコード(&H1B)、Rは" R" (&H52)、aaaaはアドレス、ddddは読みだすデータの数です。 MPCでは

PRINT#2 CHR\$(&H1B) "R00100001¥r"

を送ります。ここで注意しなければならないのがアドレスは16進数で表すことです。アドレス16(DEC)ならば10(HEX)です。返ってくるデータのフォーマットは

```
<EC>Adddd<CR>
```

です。<EC>はESCコード(&H1B)、Aは" A" (&H41)、ddddはデータです。MPCでは

```
INPUT#2 A$
```

で読み込みます。INPUT文は<CR>まで一括で読み込みます。もし「START」SWが押されていれば<EC>A0001<CR>と返ってきます。「STOP」が押されていれば<EC>A0002<CR>、「TEACH」ならば<EC>A0004<CR>です。何もおされていなければ<EC>A0000<CR>です。ここで注意しなければならないことは先頭にESCコードが入っているためこのままでは変数に変換することが出来ません。PRINT A\$と実行しても表示されません。そこで次の様にして変数に変換します。

```
INPUT#2 A$           ' データをA$にいます。
STRCPY A$ B$ 2      ' A$の3文字以降をB$にコピーします。
DATA=VAL(B$)        ' 文字列B$を数字に変換します。
```

例えばこの変換で「START」が押された場合、変数DATAは1になります。

画面1の文字表示をするには。

ライトコマンドでシステムエリアへの書き込みをします。書き込みのフォーマットは次の通りです。

```
<EC>Waaaadddd<CR>
```

<EC>はESCコード、Wは" W" (&H57)、aaaaはアドレス、ddddはデータです。「運転中」はアドレス17の第0ビットを1にすれば表示されますから、

```
PRINT#2 CHR$(&H1B) "W00110001¥r"
```

とします。ここでもアドレス指定は16進数です。(DEC)17は (HEX) 11です。「停止」を表示するにも同様に

```
PRINT#2 CHR$(&H1B) "W00110002¥r"      です。
```

カウントの表示

ここでは実際に何かを数えるという訳ではありませんが、一定時間毎に加算していく様にしてあります。このカウンターは表示器が加算してくれるのではなく、MPCから送られてくるデータを表示するだけです。

```
      I1=0
      FOR I=0 TO 9999           ' 0~9999までを表示します。
      TIME 50
      TMP$=STR$(I1)
      COUNT$=""
      STRCNT=4-LEN(TMP$)      ' 4byteのデータにするため"0"を連結します。
      DO WHILE STRCNT<>0      ' カウント値が"12"なら"0012"にします。
      COUNT$=COUNT$+"0"
      STRCNT=STRCNT-1
      LOOP
      COUNT$=COUNT$+TMP$
      PRINT COUNT$
      COUNT$=CHR$(&H1B)+"W0019"+COUNT$+"¥r" ' ついでにESCコードも<CR>も連結
      PRINT#2 COUNT$
      I1=I1+1
      GOSUB *COUNTER_RESET    ' カウンターリセットボタン入力確認サブルーチン
      GOSUB *READ             ' 「停止」SW確認サブルーチン
      IF DATA==2 THEN : RETURN : END_IF
      NEXT I
      RETURN
      *COUNTER_RESET
      PRINT#2 CHR$(&H1B) "R00130001¥r"      ' リセットボタンの入力確認
      INPUT#2 A$
      STRCPY A$ B$ 2
      IF VAL(B$)<>2 THEN : RETURN : END_IF
      I1=0                      ' リセットが押されたらカウント変数を0クリアー
      RETURN
```

画面の切り替え

画面の切り替えはアドレス15にページ番号を書き込みます。

```
PRINT#2 CHR$(&H1B) "W000F0002¥r"      ' 2ページ(画面2)へ切り替え
PRINT#2 CHR$(&H1B) "W000F0001¥r"      ' 1ページ(画面1)へ切り替え
```

画面2の操作

テンキーを使うにはテンキーが設定されているアドレス18の第0ビットに1をセットしてイネーブル状態にします。

```
PRINT#2 CHR$(&H1B) "W00120001¥r"
```

テンキーで入力したデータはアドレス20に入っています。MPCは「ENT」キーの押されるのを待ってこの20のデータを読み込みます。

```
(「ENT」キーの入力待ち)
DO
  PRINT#2 CHR$(&H1B) "R00130001¥r"      ' アドレス19の読み込み
  INPUT#2 A$
  STRCPY A$ B$ 2
  LOOP UNTIL VAL(B$)<>0
  点データ入力
  PRINT#2 CHR$(&H1B) "R00140001¥r"      ' アドレス20の読み込み
  INPUT#2 A$
  STRCPY A$ B$ 2
  POINT=VAL(B$)                          ' 変数POINTにテンキーのデータが入ります。
```

画面2の文字表示

前記POINTの値が1～200ならば「点データが登録されました。」を表示します。それ以外の数値なら「点データ異常です。再入力して下さい。」を表示します。

```
PRINT#2 CHR$(&H1B) "W00110008¥r"      ' 登録
PRINT#2 CHR$(&H1B) "W00110004¥r"      ' 異常
```

プログラム全体

前記プログラムをまとめたものです>(*TASK1、*TASK2はダミーです)このプログラムはスイッチの監視のために常にタスク0が通信文でLOOPしています。実際の装置ではもっと複雑な制御が要求されるので、この方法では不具合があるかもしれません。表示器についているI/Oの機能を利用して、スイッチが押された時だけ通信する様に工夫すれば良いと思いますが...

```
FORK 1 *TASK1
FORK 2 *TASK2
CNFG#2 "9600b8pns1XON"
PRINT#2 CHR$(&H1B) "W000F0001¥r"
GOSUB *CLS1
DO
  DO
    GOSUB *READ
    LOOP UNTIL DATA<>0
    SELECT_CASE DATA
      CASE 1 : GOSUB *START
      CASE 4 : GOSUB *TEACH
    END_SELECT
  DO
    GOSUB *READ
    LOOP UNTIL DATA==0
LOOP
*READ
PRINT#2 CHR$(&H1B) "R00100001¥r"
INPUT#2 A$
STRCPY A$ B$ 2
DATA=VAL(B$)
RETURN
*START
GOSUB *CLS1
PRINT#2 CHR$(&H1B) "W00110001¥r"
GOSUB *COUNT
RETURN
*TEACH
PRINT#2 CHR$(&H1B) "W000F0002¥r"
GOSUB *TENKEY_READ
TIME 1000
PRINT#2 CHR$(&H1B) "W000F0001¥r"
RETURN
*CLS1
```

```

PRINT#2 CHR$(&H1B) "W00110000¥r"
RETURN
*COUNT
  I1=0
  FOR I=0 TO 9999
    TIME 50
    TMP$=STR$(I1)
    COUNT$=""
    STRCNT=4-LEN(TMP$)
    DO WHILE STRCNT<>0
      COUNT$=COUNT$+"0"
      STRCNT=STRCNT-1
    LOOP
    COUNT$=COUNT$+TMP$
    PRINT COUNT$
    COUNT$=CHR$(&H1B)+"W0019"+COUNT$+"¥r"
    PRINT#2 COUNT$
    I1=I1+1
    GOSUB *COUNTER_RESET
    GOSUB *READ
    IF DATA==2 THEN : RETURN : END_IF
  NEXT I
RETURN
,COUNTER_RESET
PRINT#2 CHR$(&H1B) "R00130001¥r"
INPUT#2 A$
STRCPY A$ B$ 2
IF VAL(B$)<>2 THEN : RETURN : END_IF
  I1=0
RETURN
*TENKEY_READ
PRINT#2 CHR$(&H1B) "W00120001¥r" 'TENKEY ENB
DO
  PRINT#2 CHR$(&H1B) "R00130001¥r" 'ENT KEY READ
  INPUT#2 A$
  STRCPY A$ B$ 2
  LOOP UNTIL VAL(B$)<>0
  PRINT#2 CHR$(&H1B) "R00140001¥r" 'TEN KEY DATA READ
  INPUT#2 A$
  PRINT A$
  STRCPY A$ B$ 2
  POINT=VAL(B$)
  IF POINT<=0 OR POINT>200 THEN
    PRINT#2 CHR$(&H1B) "W00110004¥r"
    TIME 50
    PRINT#2 CHR$(&H1B) "W00110000¥r"
    GOTO *TENKEY_READ
  ELSE
    PRINT#2 CHR$(&H1B) "W00110008¥r"
    TIME 500
    PRINT#2 CHR$(&H1B) "W00110000¥r"
  END_IF
RETURN
*TASK1
DO
  FOR J=0 TO 23
    ON J
      TIME 50
      OFF J
      TIME 50
  NEXT J
LOOP
*TASK2
DO
  FOR K=23 TO 47
    ON K
      TIME 50
      OFF K
      TIME 50
  NEXT K
LOOP

```