三菱電機FA機器eラーニング

Qシリーズシーケンサ 命令一覧

はじめに

このたびは,三菱電機FA機器eラーニングの学習コースを受講いただきまことにありがとうございます。

この資料は、MELSEC Qシリーズシーケンサのプログラミングで使用できる命令の種類をご紹介するためのものです。

受講されるコースで説明している命令を含め、詳細につきましては以下のマニュアルでご確認くださるよう お願い致します。

QCPU(Qモード)/QnACPUプログラミングマニュアル(共通命令編) SH-080021

目 次

1	命令の分類	1-	1~	1-	2
		•	•	•	_

4	2 命令一覧	2	?- 1	~ 2	-57
	2.1 命令一覧表の見方・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・			2	_ 1
	2.2 命令一覧表の項目説明・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・				- 1
	2.2.2 命令の実行条件・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・				
	2.2.3 ステップ数の考え方・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・				
	2.2.4 サブセット処理・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・				
	2.3 シーケンス命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・				
	2.3.1 接点命令 · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·				
	2.3.2 結合命令				
	2.3.3 出力命令				_
	2.3.4 シフト命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・			_	
	2.3.5 マスタコントロール命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・			_	
	2.3.6 終了命令 · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·				
	2.3.7 その他の命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・			• 2	-11
	2.4 基本命令 · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·			• 2	-12
	2.4.1 比較演算命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・			• 2	-12
	2.4.2 算術演算命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・			• 2	-19
	2.4.3 データ変換命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・			• 2	-24
	2.4.4 データ転送命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・			• 2	-26
	2.4.5 プログラム分岐命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・			. 2	-28
	2.4.6 プログラム実行制御命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・			. 2	-28
	2.4.7 1/0リフレシュ命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・				_
	2.4.8 その他の便利命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・			_	
	2.5 応用命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・				
	2.5.1 論理演算命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・				
	2.5.2 ローテーション命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・				
	2.5.3 シフト命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・				
	2.5.4 ビット処理命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・			_	
	= = . , ,				
	2.5.5 データ処理命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・				-36

	構造化命令 2-39
2.5.7	テーブル操作命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・2-41
2.5.8	バッファメモリアクセス命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・
2.5.9	表示命令 · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
	デバッグ・故障診断命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・ 2-43
2.5.11	文字列処理命令 · · · · · · · · · · · · · · · · 2-44
	特殊関数命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・
2.5.13	デ - 夕制御命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・ 2-50
	切替命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・2-51
2.5.15	時計用命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・ 2-52
2.5.16	(将来計画)
	プログラム命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・
	その他の命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・2-54
	データリンク用命令・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・ 2-55
2.5.20	QCPU用命令····································

1 命令の分類

CPUユニットの命令は , シーケンス命令 , 基本命令 , 応用命令 , データリンク用命令 , QCPU用命令に大別されます。

それらの命令の分類を以下に示します。

命令の分類		内 容		
	接点命令	演算開始,直列接続,並列接続		
	結合命令	回路ブロックの接続,演算結果のパルス化,演算結果の記憶・読出し		
>. <i>4</i> >.7	出力命令	ビットデバイスの出力,パルス出力,出力反転		
シーケンス 命令	シフト命令	ビットデバイスのシフト		
마고	マスタコントロール命令	マスタコントロール		
	終了命令	プログラムの終了		
その他の命令 プログラムの停止,無処理など上記分類に入らない命令		プログラムの停止,無処理など上記分類に入らない命令		
	比較演算命令	= , > , < などの比較		
	算術演算命令	BIN, BCDの加減乗除		
	BCD←BIN変換命令	BCD→BIN, BIN→BCDへの変換		
	データ転送命令	指定されたデータの転送		
基本命令	プログラム分岐命令	プログラムのジャンプ		
	プログラムの実行制御命令	割込みプログラムの許可/禁止		
	1/0リフレッシュ命令	部分リフレッシュの実行		
	その他の便利命令	アップダウンカウンタ,ティーチングタイマ,特殊機能タイマ,ロータリテーブルの		
	その他の使利命令	近回り制御などの命令		
	論理演算命令	論理和,論理積などの論理演算		
	ローテーション命令	指定されたデータの回転		
	シフト命令	指定されたデータのシフト		
	ビット処理命令	ビットセット / リセット , ビットテスト , ビットデバイスの一括リセット		
	データ処理命令	16ビットデータのサーチ,デコード,エンコードなどのデータ処理		
	構造化命令	繰返し演算,サブルーチンプログラムのコール,回路単位のインデックス修飾		
	テーブル操作命令	FIF0テーブルのリード / ライト		
	バッファメモリアクセス命令	インテリジェント機能ユニットとのデータリード / ライト		
応用命令	表示命令	アスキーコードのプリント,文字のLED表示など		
י קודנו זיטין	デバッグ・故障診断命令	チェック,ステータスラッチ,サンプリングトレース,プログラムトレース		
	文字列処理命令	BIN/BCD→ASCII変換, BIN→文字列変換,浮動小数点データ→文字列変換,文字列処理など		
	特殊関数命令	三角関数,度↔ラジアン変換,指数演算,自動対数,平方根		
	データ制御命令	上下限リミット制御,不感帯制御,ゾーン制御		
	切換命令	ファイルレジスタのブロックNo.切換え,ファイルレジスタ/コメントファイル指定		
	時計用命令	年,月,日,時,分,秒,曜日の読出し/書込み,時,分,秒↔秒の変換		
	プログラム命令	プログラムの実行条件の切換え命令		
	その他の命令	WDTリセット,タイミングクロックなど上記分類に入らない命令		
データ	ータ リンクリフレッシュ用命令 指定ネットワークのリフレッシュ			
リンク用 ルーティング情報読出し / リーティング情報のき出し / 書は 3 / 2 / 登録		ルーティング情報の読出し/書込み/登録		
命令	書込み命令	ルーナインソ		
QCPU用命令	コニット情報読出し,トレースセット/リセット,バイナリデータ読出し/書記 U用命令 QCPU用命令 メモリカードからのプログラムロード/アンロード/ロード+アンロード,高記			

ポイント

- 2.3節以降に示す命令一覧の中で使用している用語について
- (1) QCPU
 - ハイパフォーマンスモデルQCPUとベーシックモデルQCPUの総称です。
- (2) ハイパフォーマンスモデルQCPUQ02CPU,Q02HCPU,Q06HCPU,Q12HCPU,Q25HCPUの総称です。
- (3) ベーシックモデルQCPU QOOJCPU,QOOCPU,QO1CPUの総称です。

2 命令一覧

2.1 命令一覧表の見方

分 類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数
	+	- + S D	· (D)+(S) (D)		3 •
BIN 16ビット	+P	-+P S D			3
加減算	+	- + S1 S2 D	·(S1)+(S2) (D)		4
	+P	- +P S1 S2 D			4
†	†	†	1	†	1 1

説明

......命令を用途別に分類しています。

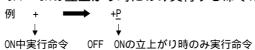
.......プログラムで使用する命令記号を示します。

命令記号は16ビット命令が基準で32ビット命令, OFF→ONの立上がり時のみ実行命令, 実数命令, 文字列命令は次のようになります。

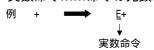
・32ビット命令......命令の先頭にDを付加する。



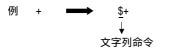
・OFF→ONの立上がり時にのみ実行する命令……命令の末尾にPを付加する。



・実数命令.....命令の先頭にEを付加する。



・文字列命令.....命令の先頭に\$を付加する。



........回路上でのシンボル図を示します。

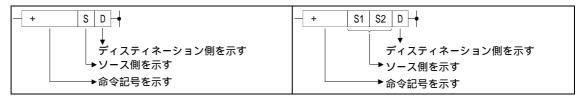


図2.1 回路上でのシンボル図

ディスティネーション (destination) ·······演算後のデータの行き先を示します。 ソース (source) ··········演算前にデータを格納します。

.........各命令の処理内容を示します。

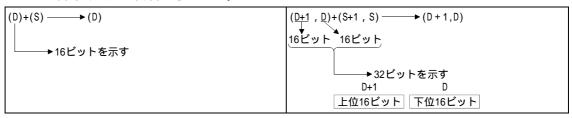


図2.2 各命令の処理内容

........各命令の実行条件を示します。詳細は次のとおりです。

記号	実行条件
記入なし	常時実行の命令で,命令の前条件のON/OFFに関係なく常に実行する。
記べなり	前条件がOFFの場合,その命令はOFFという処理を行う。
	ON中実行形の命令で,命令の前条件がONの間だけその命令を実行する。前条件がOFFの場合,
	その命令は実行せず,処理しない。
	ON時1回実行形の命令で,命令の前条件の立上がり時(OFF→ON)だけ命令を実行し,
	以後条件がONでもその命令を実行せず,処理しない。
	OFF中実行形の命令で,命令の前条件がOFFの間だけその命令を実行する。前条件がONの場合,
	その命令は実行せず,処理しない。
	OFF時1回実行形の命令で,命令の前条件の立下がり時(ON→OFF)だけ命令を実行し,以後条
L	件がOFFでもその命令を実行せず,処理しない。

.........各命令の基本のステップ数を示します。 ステップ数については,2.2.3項を参照ください。

.......... 印はサブセット処理が可能な命令であることを示します。 サブセット処理の詳細は,2.2.4項を参照ください。

2.2 命令一覧表の項目説明

2.2.1 命令の構成

CPUで使用できる命令の多くは命令部とデバイス部に分けることができます。

命令部とデバイスの用途は,次のようになっています。

- ・命令部......その命令の機能を示す。
- ・デバイス部…命令で使用するデータを示す。

デバイス部は,ソースデータ,ディスティネーションデータ,デバイス数に分類されます。

(1) ソース(S)

- (a) ソースは演算で使用するデータです。
- (b) 各命令で指定するデバイスにより,次のようになります。
 - ・定数・・・・・・・・・演算で使用する数値を指定します。

プログラム作成時に設定するため、プログラム実行中での変更はできません。

定数を可変データで使用する場合は ,インデックス修飾してください。

・ビットデバイス・・・演算で使用するON/OFF情報を表しているデバイスを指定します。 演算を実行するまでに指定のデバイスをONまたはOFFにしておく必 要があります。

プログラム実行中,指定されたデバイスのON/OFF状態を変更することにより,その命令の演算結果が変わります。

・ワードデバイス・・・演算で使用するデータが格納されているデバイスを指定します。 演算を実行するまでに指定のデバイスへデータを格納しておく必 要があります。

プログラム実行中,指定されたデバイスに格納するデータを変更することにより,その命令の演算結果が変わります。

(2) ディスティネーション(D)

(a) ディスティネーションには, 演算後のデータが格納されます。

命令によっては、使用するデータを演算前にディスティネーションへ格納しておく必要がある命令もあります。

例:BIN16ビットデータの加算命令の場合



(b) ディスティネーションには必ずデータを格納するためのデバイスを設定します。

- (3) デバイス数/転送数(n)
 - (a) デバイス数/転送数には,複数デバイスを演算の対象にするときの対象デバイス数/転送数を指定します。

例:ブロック転送命令の場合



(b) デバイス数/転送数は、0~32767で指定できます。 0の場合,その命令は無処理です。

2.2.2 命令の実行条件

CPUのシーケンス命令,基本命令,応用命令の実行条件には下記に示す4種類があります。

・常時実行・・・・・・デバイスのON/OFFに関係なく実行される命令

例:LD X0,OUT Y10

・ON時実行・・・・・・入力条件のON中実行される命令

例:MOV命令,FROM命令

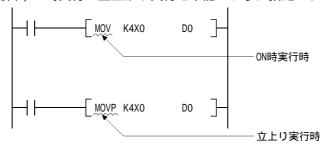
・立上がり実行・・・・入力条件の立上がり(OFF→ON)時のみに実行される命令 PLS命令,MOVP命令

・立下がり実行・・・・・入力条件の立下がり(ON→OFF)時のみに実行される命令 PLF命令

コイル相当の基本命令,応用命令では,同一命令で"ON時実行"と"立上がり実行"の2通りが可能な場合,命令名の後に"P"を付けて実行条件を区別します。

・立上がり時実行命令 命令名 + P

MOV命令の場合, ON時実行と立上がり実行を下記のように指定します。

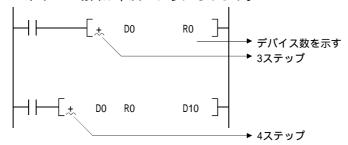


2.2.3 ステップ数の考え方

CPUのシーケンス命令,基本命令,応用命令のステップ数は,使用デバイス,間接設定の有/無などにより異なります。

基本命令,応用命令の基本ステップ数は,(デバイス数+1)ステップです。

たとえば"+命令"の場合は,次のようになります。



(1) ステップ数が増加する条件

ステップ数は,デバイスの間接指定およびステップ数が増加するデバイスを使用する場合に 基本ステップ数より増加します。

(a) デバイスの間接指定時

◎□□による間接指定を行っている場合は、ステップ数が基本ステップ数より1ステップ増加します。

たとえば3ステップのMOV命令を間接指定すると (例: MOV K4X0 <u>@DO</u>), 1ステップ増えて4 ステップになります。

(b) ステップ数が増加するデバイス

ステップ数が増加するデバイス	増加ステップ	例
インテリジェント機能ユニットデバ イス / 特殊機能ユニットデバイス		MOV <u>U4¥G10</u> D0
リンクダイレクトデバイス		MOV J3¥B20 D0
連番アクセスファイルレジスタ	1	MOV ZR123 DO
32ビット定数		DMOV <u>K123</u> D0
実数定数		EMOV <u>E0.1</u> DO
文字列定数	偶数時:文字数/2 奇数時:(文字数+1)/2	\$MOV <u>"123"</u> 0

(c) 上記(a)と(b)の条件が重なった場合は,ステップ数も累積されます。 たとえばMOV <u>U1¥G10 ZR123</u>を指定した場合は,バッファレジスタで1ステップ,連番アクセスファイルレジスタ指定で1ステップの合計2ステップ増加します。

2.2.4 サブセット処理

サブセット処理は基本命令,応用命令で使用するデバイスに制限を設け,処理速度を早くした ものです。

ただし命令記号等は変わりません。

スキャンタイムを短くしたい場合は,下記に示す条件で各命令を実行するようにしてください。

(1) サブセット処理で各デバイスが満足すべき条件

(a) ワードデータ使用時

デバイス	条 件
ビットデバイス	・16の倍数のビットデバイスNo.を指定する ・桁指定はK4のみ指定する ・インデックス修飾を行わない
ワードデバイス	・内部デバイス (ただし , ファイルレジスタZRは除く)
定数	・制限なし

(b) ダブルワードデータ使用時

デバイス	条 件
ビットデバイス	・16の倍数のビットデバイスNo.を指定する ・桁指定はK8のみ指定する ・インデックス修飾を行わない
ワードデバイス ・内部デバイス(ただし,ファイルレジスタZRは除く)	
定数	・制限なし

(2) サブセット処理が可能な命令

命令の分類	命令記号
比較命令	·=,< >,<,<=,>,>=,D=,D< >,D<,D<=,D>,D>=
四則演算	• +, -, *, /, INC, DEC, D+, D-, D*, D/, DINC, DDEC • B+, B-, B*, B/
データ変換命令	• BCD,BIN,DBCD,DBIN
データ転送命令	MOV, DMOV, CML, DCML, XCH, DXCH FMOV, BMOV, EMOV
プログラム分岐命令	· CJ,SCJ,JMP
論理演算 *1	• WAND, DAND, WOR, DOR, WXOR, DXOR, WXNR, DXNR
ローテーション命令	• RCL, DRCL, RCR, DRCR, ROL, DROL, ROR, DROR
シフト命令	• SFL,DSFL,SFR,DSFR
データ処理命令	• SUM, SEG
構造化命令	• FOR, CALL

^{*1} 論理演算のWAND, DAND, WOR, DOR, WXOR, DXOR, WXNOR, DXNR命令の3デバイスで、サブセット処理が行えます。

2.3 シーケンス命令

2.3.1 接点命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	LD		・論理演算開始 (a接点論理演算開始)			
	LDI	HE	・論理否定演算開始 (b接点論理演算開始)			
	AND	\dashv \vdash	・論理積(a接点直列接続)			
	ANI	 	・論理積否定(b接点直列接続)			
	OR	ЧН	・論理和(a接点並列接続)			
接点	ORI	44	・論理和否定(b接点並列接続)		*1	
	LDP	HITH	・立上がりパルス演算開始			
	LDF		・立下がりパルス演算開始			
	ANDP	- ↑ -	・立上がリパルス直列接続			
	ANDF	- ↓ -	・立下がリパルス直列接続			
	ORP		・立上がりパルス並列接続			
	ORF		・立下がりパルス並列接続			

*1 ステップ数は,使用するデバイスにより異なります。

使用デバイス	ステップ数
内部デバイス , ファイルレジスタ(R0~R32767)使用時	1
ダイレクトアクセス入力(DX)使用時	2
上記以外のデバイス使用時	3

2.3.2 結合命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	ANB	ANB	・論理ブロック間のAND (論理ブロック間の直列接続)		1	
	ORB	ORB	・論理ブロック間のOR (論理ブロック間の直列接続)		1	
	MPS	— 	・演算結果の記憶			
	MRD	MPS HRD	・MPSで記憶した演算結果の読出し		1	
結合	MPP	MPP	・MPSで記憶した演算結果の読出しと リセット			
	INV		・演算結果の反転		1	
	MEP		・演算結果立上がリパルス化		1	
	MEF		・演算結果立下がりパルス化		'	
	EGP	Vn	・演算結果立上がリパルス化 (Vnで記憶)		1	
	EGF	Vn →	・演算結果立下がりパルス化 (Vnで記憶)		1	

2.3.3 出力命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	OUT	\rightarrow	・デバイスの出力		*1	
	SET	- SET D	・デバイスのセット	(<u></u>	*1	
	RST	- RST D	・デバイスのリセット	(<u></u>	*1	
出力	PLS	- PLS D-	・入力信号の立上がり時にプログラ ム1周分のパルスを発生する。		,	
	PLF	PLF D	・入力信号の立下がり時にプログラ ム1周分のパルスを発生する。		2	
	FF	-FF D-	・デバイス出力の反転		2	
	DELTA	- DELTA D	・ダイレクト出力のパルス化		0	
	DELTAP	- DELTAP D			2	

^{*1} ステップ数は,使用するデバイスにより異なります。

2.3.4 シフト命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
シフト	SFT	- SFT D	・デバイスの1ビットシフト		2	
971	SFTP	- SFTP D				

^{*2} アナンシェータ(F)使用時のみ____になります。

2.3.5 マスタコントロール命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
マスタ	MC	- MC n D	・マスタコントロール開始		2	
コント ロール	MCR	- MCR n	・マスタコントロール解除		1	

2.3.6 終了命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
プログ	FEND	FEND	・メインルーチンプログラムの終了		4	
ラム エンド	END	END	・シーケンスプログラムの終了		1	

2.3.7 その他の命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
停止	STOP	- STOP	・入力条件成立後,シーケンスの演算 を停止する。 ・RUN/SOTP(キー)スイッチを再度RUN にするとシーケンスプログラムを 実行する。		1	
	NOP		・無処理(プログラムの抹消またはス ペース用)			
無処理	NOPLF	NOPLF	・無処理(プリントアウト時の改ペー ジ用)		1	
	PAGE	PAGE n	・無処理(以降のプログラムをnページ目の0ステップ~として管理する)			

2.4 基本命令

2.4.1 比較演算命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	LD=	= S1 S2 + -	・(S1)= (S2)のとき導通状態 ・(S1)≠(S2)のとき非導通状態			
	AND=	HH= S1 S2-	(01) 〒(02) のこと 非等週(7)窓		3	•
	OR=	= S1 S2				
	LD< >	├──<> S1 S2 H F	・(S1) ≠ (S2)のとき導通状態			
	AND< >	HH<> S1 S2—	・(S1)=(S2)のとき非導通状態		3	•
	OR< >	< > S1 S2				
-	LD>	S1 S2 - -	・(S1)> (S2)のとき導通状態			
	AND>	H	・(S1)<=(S2)のとき非導通状態		3	•
16ビット データ	OR>	> S1 S2				
比較	LD<=	├──<= S1 S2 - -	・(\$1)<=(\$2)のとき導通状態			
	AND<=	HH<= S1 S2 —	・(S1)> (S2)のとき非導通状態		3	•
	OR<=	<= S1 S2				
	LD<	< S1 S2 - -	・(S1)< (S2)のとき導通状態			
	AND<	HH< S1 S2—	・(S1)>=(S2)のとき非導通状態		3	
	OR<	< S1 S2				
	LD>=	>= S1 S2 + -	· (S1)>= (S2)のとき導通状態			
	AND>=	 	・(S1) < (S2)のとき非導通状態		3	
	OR>=	>= S1 S2				

比較演算命令(つづき)

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	LDD=	D= S1 S2 +	・(S1+1,S1)=(S2+1,S2)のとき 導通状態			
	ANDD=	HHD= S1 S2-	- ・(S1+1,S1)≠(S2+1,S2)のとき		*1	•
	ORD=	D = S1 S2	非導通状態			
	LDD< >	D<> S1 S2 H F	・(S1+1,S1) ≠(S2+1,S2)のとき			
	ANDD< >	HHD<> S1 S2	導通状態 ・(S1+1,S1)=(S2+1,S2)のとき		*1	•
	ORD< >	D<> S1 S2	非導通状態			
-	LDD>	D> S1 S2 H H	・(S1+1,S1)>(S2+1,S2)のとき			
	ANDD>	HHD> S1 S2—	導通状態 ・(S1+1,S1)<=(S2+1,S2)のとき		*1	•
32ビット データ	ORD>	D> S1 S2	非導通状態			
比較	LDD<=	D<= S1 S2 + -	・(S1+1,S1)<=(S2+1,S2)のとき			
	ANDD<=	H ⊢ D <= S1 S2 —	導通状態 ・(S1+1,S1)> (S2+1,S2)のとき		*1	•
	ORD<=	D<= S1 S2	非導通状態			
	LDD<	D< S1 S2 + -	・(S1+1,S1)< (S2+1,S2)のとき			
	ANDD<	HHD< S1 S2-	導通状態 ・(S1+1,S1)>=(S2+1,S2)のとき		*1	•
	ORD<	D< S1 S2	非導通状態			-
	LDD>=	D>= S1 S2 + -	・(S1+1,S1)>=(S2+1,S2)のとき			
	ANDD>=	H D >= S1 S2 —	- 導通状態 ・(S1+1,S1)< (S2+1,S2)のとき		*1	
	ORD>=	D>= S1 S2	非導通状態			

*1 ステップ数は,使用するデバイスおよびCPUタイプにより異なります。

	ステップ数		
使用デバイス	ハイパフォーマンス モデル QCPU	ベーシック モデル QCPU	
・ワードデバイス:内部デバイス(ただし,ファイルレジスタZRを除く) ・ビットデバイス:デバイスNo.が16の倍数,桁指定はK8,インデックス 修飾はなし。 ・定数:制限なし	5	3	
上記以外のデバイス使用時	3		

ハイパフォーマンスモデルQCPUの場合,ステップ数は増加しますが,処理速度は速くなります。

比較演算命令(つづき)

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	LDE=	E= S1 S2 + -	・(S1+1,S1)=(S2+1,S2)のとき 導通状態			
	ANDE=	HHE= S1 S2—	・(S1+1,S1)≠(S2+1,S2)のとき		3	
	ORE=	E = S1 S2	非導通状態			
	LDE< >	E<> S1 S2 H F	・(S1+1,S1) ± (S2+1,S2)のとき 道海状態			
	ANDE< >	HHE<> S1 S2 —	導通状態 ・(S1+1,S1)= (S2+1,S2)のとき		3	
	ORE< >	E <> S1 S2	非導通状態			
-	LDE>	E> S1 S2 H F	・(S1+1,S1)> (S2+1,S2)のとき 導通状態			
	ANDE>	HHE> S1 S2	専週小窓 ・(S1+1,S1)<=(S2+1,S2)のとき		3	
実数 データ	ORE>	E> S1 S2	非導通状態			
比較 *1	LDE<=		・(S1+1,S1)<=(S2+1,S2)のとき 導通状態			
'	ANDE<=	HHE<= S1 S2	等地(AB ・(S1+1,S1)> (S2+1,S2)のとき		3	
	ORE<=	E<= S1 S2	非導通状態			
	LDE<	E< S1 S2 + -	・(S1+1,S1)< (S2+1,S2)のとき 導通状態			
	ANDE<	HHE< S1 S2-	専週小窓 ・(S1+1,S1)>=(S2+1,S2)のとき		3	
	ORE<	E< S1 S2	非導通状態			
	LDE>=	E>= S1 S2 H	・(S1+1,S1)>=(S2+1,S2)のとき			
	ANDE>=		導通状態 ・(S1+1,S1)< (S2+1,S2)のとき		3	
	ORE>=	E>= S1 S2	非導通状態			

^{*1} ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。

比較演算命令(つづき)

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	LD\$=		・\$1の文字列と\$2の文字列を			
	AND\$=	HH\$= S1 S2-	1文字づつ比較する。*2 ・(S1の文字列)= (S2の文字列)のとき			
	OR\$=	\$= S1 S2	導通状態 ・(S1の文字列)≠(S2の文字列)のとき 非導通状態		3	
	LD\$< >		・\$1の文字列と\$2の文字列を			
	AND\$< >	HH\$<> S1 S2 —	1文字づつ比較する。*2 ・(S1の文字列)≠(S2の文字列)のとき			
	OR\$< >	\$<> S1 S2	導通状態 ・(S1の文字列)= (S2の文字列)のとき 非導通状態		3	
	LD\$>		・\$1の文字列と\$2の文字列を			
- -	AND\$>	HH\$> S1 S2—	1文字づつ比較する。*2 ・(S1の文字列)> (S2の文字列)のとき			
文字列 データ	OR\$>	\$> S1 S2	導通状態 ・(S1の文字列)<=(S2の文字列)のとき 非導通状態		3	
比較 *1	LD\$<=		・\$1の文字列と\$2の文字列を			
*1	AND\$<=	HH\$<= S1 S2—	1文字づつ比較する。*2 ・(S1の文字列)<=(S2の文字列)のとき			
	OR\$<=	\$<= S1 S2	導通状態 ・(S1の文字列)> (S2の文字列)のとき 非導通状態		3	
	LD\$<		・S1の文字列とS2の文字列を 1文字づつ比較する。*2			
	AND\$<	HH\$< S1 S2	・(S1の文字列)< (S2の文字列)のとき		3	
	OR\$<	\$< S1 S2	導通状態 ・(S1の文字列)>=(S2の文字列)のとき 非導通状態		3	
	LD\$>=		・S1の文字列とS2の文字列を			
	AND\$>=	HH\$>= S1 S2	1文字づつ比較する。*2 ・(S1の文字列)>=(S2の文字列)のとき		3	
	OR\$>=	\$>= S1 S2	導通状態 ・(S1の文字列)< (S2の文字列)のとき 非導通状態		3	

- *1 ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。
- *2 文字列の比較を行う場合の比較条件を下記に示します。
 - ・一致の条件:すべての文字列が一致した場合
 - ・大きい文字列の条件:異なった文字列の場合は,キャラクターコードが大き い文字列

文字列の長さが異なる場合は,文字列が長い文字列

・小さい文字列の条件:異なった文字列の場合は,キャラクターコードが小さ

い文字列

文字列の長さが異なる場合は,文字列が短い文字列

比較演算命令(つづき)

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	BKCMP=	BKCMP = S1 S2 D n	・(S1)からn点分のデータと(S2)からn			
	BKCMP< >	-BKCMP<> S1 S2 D n	点分のデータを1ワード単位で比較 し,比較結果を(D)で指定のビット			
	BKCMP>	BKCMP> S1 S2 D n	デバイスからn点分に格納する。			
	BKCMP<=	-BKCMP<= S1 S2 D n -				
	BKCMP<	BKCMP < S1 S2 D n				
ブロック データ	BKCMP>=	_BKCMP>= S1 S2 D n			5	
比較	BKCMP=P	-BKCMP=P S1 S2 D n			3	
	BKCMP< >P	-BKCMP<>P S1 S2 D n				
	BKCMP>P	-BKCMP>PS1S2Dn		<u></u>		
	BKCMP<=P	-BKCMP<=P S1 S2 D n				
	BKCMP <p< td=""><td>-BKCMP<ps1s2dn< td=""><td></td><td></td><td></td><td></td></ps1s2dn<></td></p<>	-BKCMP <ps1s2dn< td=""><td></td><td></td><td></td><td></td></ps1s2dn<>				
	BKCMP>=P	-BKCMP>=P S1 S2 D n				

2.4.2 算術演算命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	+	- + S D	• (D)+(S)→(D)		3	
	+P	-+P S D				
	+	- + S1 S2 D	• (S1)+(S2)→(D)		4	
BIN 16ビット	+P	- +P S1 S2 D			·	
加減算	-	SD-	• (D)-(S)→(D)		3	
	-P	P			3	
	1	- S1 S2 D	• (S1)-(S2)→(D)		4	
	-P	— P S1 S2 D			4	
	D+	— D+ S D	• $(D+1,D)+(S+1,S)\rightarrow(D+1,D)$		*1	
	D+P	— D+P S D			^1	
	D+	— D+ S1 S2 D	• (S1+1,S1)+(S2+1,S2)→(D+1,D)		*2	
BIN	D+P	— D+P S1 S2 D			^ 2	
32ビット 加減算	D-	_ D_	• $(D+1,D)$ - $(S+1,S)$ \rightarrow $(D+1,D)$		*1	
	D-P	_ D_P			^1	
	D-	_ D_ S1 S2 D_	• (\$1+1,\$1)-(\$2+1,\$2)→(D+1,D)		4.0	
	D-P	_ D-P S1 S2 D			*2	
	*	- * S1 S2 D	• (\$1) * (\$2)→(D+1,D)		di o	
BIN	*P	- *P S1 S2 D -			*3	
16ビット 乗除算	/	- / S1 S2 D	・(S1)/(S2)→商(D),余り(D+1)			
	/P	- /P S1 S2 D			4	
	D*	— D* S1 S2 D	· (S1+1,S1) * (S2+1,S2)			
BIN	D*P	— D*P S1 S2 D	\rightarrow (D+3,D+2,D+1,D)		4	
32ビット 乗除算	D/	— D/ S1 S2 D —	· (S1+1,S1)/(S2+1,S2)			
	D/P	— D/P S1 S2 D	→商(D+1,D),余り(D+3,D+2)		4	

*1 ステップ数は,使用するデバイスおよびCPUタイプにより異なります。

	ステップ数		
使用デバイス	ハイパフォーマンス モデル QCPU	ベーシック モデル QCPU	
・ワードデバイス:内部デバイス(ただし,ファイルレジスタZRを除く) ・ビットデバイス:デバイスNo.が16の倍数,桁指定はK8,インデックス 修飾はなし。 ・定数:制限なし	5	3	
上記以外のデバイス使用時	3		

*2 ステップ数は,使用するデバイスおよびCPUタイプにより異なります。

	ステップ数		
使用デバイス	ハイパフォーマンス モデル QCPU	ベーシック モデル QCPU	
・ワードデバイス:内部デバイス(ただし,ファイルレジスタZRを除く) ・ビットデバイス:デバイスNo.が16の倍数,桁指定はK8,インデックス 修飾はなし。 ・定数:制限なし	6	4	
上記以外のデバイス使用時	4		

*3 ステップ数は,使用するデバイスにより異なります。

使用デバイス	ステップ数 QCPU
・ワードデバイス:内部デバイス(ただし,ファイルレジスタZRを除く) ・ビットデバイス:デバイスNo.が16の倍数,桁指定はK8,インデックス 修飾はなし。 ・定数:制限なし	3
上記以外のデバイス使用時	4

算術演算命令(つづき)

	1			ı		
分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	B+	B+S_D	• (D)+(S) \rightarrow (D)		3	
	B+P	B+P S D			3	
	B+	- B+ S1 S2 D	• (S1)+(S2)→(D)		4	
BCD4桁	B+P	— B+P S1 S2 D			4	
加減算	B-	BS_D	• (D)- (S)→(D)			
	B-P	B_P S D			3	
	B-	_ B- S1 S2 D	• (S1)- (S2)→(D)		_	
	B-P	_ B_P S1 S2 D_			4	
	DB+	— DB+ S D	• (D+1,D)+(S+1,S)→(D+1,D)			
	DB+P	- DB+P S D			3	
	DB+	- DB+ S1 S2 D	• (S1+1,S1)+(S2+1,S2)→(D+1,D)		4	
BCD8桁	DB+P	— DB+P S1 S2 D			4	
加減算	DB-	_ DB-	• $(D+1,D) - (S+1,S) \rightarrow (D+1,D)$		3	
	DB-P	DB_P S D			3	
	DB-	— DB— S1 S2 D —	• (S1+1,S1)-(S2+1,S2)→(D+1,D)		4	
	DB-P	— DB—P S1 S2 D —			4	
	B*	— B* S1 S2 D	• (S1) * (S2)→(D+1,D)		4	
BCD4桁	B*P	— B*P S1 S2 D			4	
乗除算	B/	- B/ S1 S2 D -	・(S1)/(S2)→商(D),余リ(D+1)		4	
	B/P	- B/P S1 S2 D -			4	
	DB *	— DB* S1 S2 D	· (\$1+1,\$1) * (\$2+1,\$2)		4	
BCD8桁	DB * P	— DB*P S1 S2 D	\rightarrow (D+3,D+2,D+1,D)	<u> </u>	4	
乗除算	DB/	— DB/ S1 S2 D —	・(\$1+1,\$1)/(\$2+1,\$2)		*1	
	DB/P	— DB/P S1 S2 D	→商(D+1,D),余り(D+3,D+2)		'	

算術演算命令(つづき)

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	E+	_ E+	• (D+1,D)+(S+1,S)→(D+1,D)		3	
	E+P	E+P S D	(0 0.) (0 0.) (0 0.)			
浮動小数	E+	- E+ S1 S2 D	• (S1+1,S1)+(S2+1,S2)→(D+1,D)		4	
点データ	E+P	- E+P S1 S2 D				
加減算	E-	_ E-	\cdot (D+1,D)-(S+1,S) \rightarrow (D+1,D)		•	
*1	E-P	_ E-P			3	
	E-	_ E-	• (S1+1,S1)-(S2+1,S2)→(D+1,D)		4	
	E-P	- E-P S1 S2 D -			4	
浮動小数	E*	- E* S1 S2 D	• (S1+1,S1) * (S2+1,S2)→(D+1,D)		3	
点データ	E*P	- E*P S1 S2 D			3	
乗除算 *1	E/	- E/ S1 S2 D -	・(S1+1,S1)/(S2+1,S2)→商(D+1,D)		4	
'	E/P	E/P S1 S2 D			۲	
	BK+	- BK+ S1 S2 D n	・(S1)からn点分のデータと(S2)からn		5	
BIN ブロック	BK+P	- BK+P S1 S2 D n	点分のデータを一括で加算する。		ວ	
加減算	BK-	- BK- S1 S2 D n	・(S1)からn点分のデータと(S2)からn 点分のデータを一括で減算する。		5	
	BK-P	- BK-P S1 S2 D n -	点分のナータを一括で減昇する。		5	
文字列	\$+	- \$+ S D	・(D)で指定の文字列に(S)で指定の文字列を結合し、(D)以際に移納する		3	
データ	\$+P	- \$+P S D-	字列を結合し ,(D)以降に格納する。		,	
結合 *1	\$+	- \$+ S1 S2 D -	・(S1)で指定の文字列に(S2)で指定の 文字列を結合し,(D)以降に格納す		4	
1	\$+P	- \$+P S1 S2 D -	文子列を結合し,(D)以降に恰納9 る。		+	

^{*1} ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。

算術演算命令(つづき)

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	INC	- INC D	• (D)+1→(D)		2	
	INCP	- INCP D			2	
BIN	DINC	- DINC D	• (D+1,D)+1 \rightarrow (D+1,D)		* 1	
データ	DINCP	- DINCP D			1	
インクリ メント	DEC	- DEC D-	• (D)-1→(D)		2	
\\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\	DECP	- DECP D			2	
	DDEC	- DDEC D	• (D+1,D)-1 \rightarrow (D+1,D)		* 1	
	DDECP	- DDECP D			* 1	

*1 ステップ数は , 使用するデバイスおよびCPUタイプにより異なります。

	ステップ数		
使用デバイス	ハイパフォーマンス モデル QCPU	ベーシック モデル QCPU	
・ワードデバイス:内部デバイス(ただし,ファイルレジスタZRを除く) ・ビットデバイス:デバイスNo.が16の倍数,桁指定はK8,インデックス 修飾はなし。 ・定数:制限なし	3	2	
上記以外のデバイス使用時	2		

2.4.3 データ変換命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	BCD	- BCD S D	· (S) — BCD变换 (D)		3	•
BCD変換	BCDP	BCDP S D	[™] BIN(0 ~ 9999)			
	DBCD	- DBCD S D	・(S+1,S)——BCD変換 ►(D+1,D)		3	
	DBCDP	- DBCDP S D	BIN(0~9999999)			
	BIN	BIN S D	·(S)—BIN变换—(D)		3	
BIN変換	BINP	BINP S D	BCD(0~9999)		3	
DIN支换	DBIN	- DBIN S D	・(S+1,S) BIN変換 ►(D+1,D)		_	
	DBINP	- DBINP S D	BCD(0~9999999)		3	
DIN	FLT	- FLT S D	浮動小数点への変換 ・(S+1,S) →(D)			
BIN→ 浮動小数	FLTP	- FLTP S D	BIN(-32768 ~ 32767)		3	
点変換	DFLT	- DFLT S D	浮動小数点への変換 ・(S+1,S)──────(D+1,D)			
*1	DFLTP	- DFLTP S D	・(<u>S+1, S</u>)——►(D+1, D) - 実数(-2147483648 ~ 2147483647)		3	
~~	INT	- INT SD-	・(S+1 , S) BINへの変換 • (D)			
浮動 小数点→	INTP	- INTP S D	・(<u>S+1, S)</u> BINへの変換 ◆(D) 実数(-32768 ~ 32767)		3	
BIN変換	DINT	- DINT S D	・(<u>S+1,S)</u> BINへの変換 ◆(D+1,D) 実数(-2147483648~			
*1	DINTP	- DINTP S D	^T ——実数(-2147483648~ 2147483647)		3	
BIN	DBL	- DBL S D	・(S)—— <u>変換</u> ・(D+1,D)			
16ビット	DBLP	- DBLP S D	BIN(-32768 ~ 32767)		3	
↓ 32ビット	WORD	- WORD S D	· (S+1 , S)———————————————————————————————————			
変換	WORDP	- WORDP S D	BIN(-32768 ~ 32767)		3	
	GRY	- GRY S D	グレイコードへの変換 ・(S)── → (D)			
BIN→ グレイ	GRYP	- GRYP S D	BIN(-32768 ~ 32767)		3	
コード	DGRY	- DGRY S D	グレイコードへの変換 ・(S+1,S)──►(D+1,D)			
変換	DGRYP	- DGRYP S D	BIN(-2147483648 ~ 2147483647)		3	

*1 ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。

データ変換命令(つづき)

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	GBIN	- GBIN S D	BINデータへの変換 ・(<u>S</u>) → (D)		3	
グレイ コード→	GBINP	- GBINP S D	↑ グレイコード(-32768∼32767)			
BIN変換	DGBIN	- DGBIN S D	BINデータへの変換 ・ (S+1, S) → (D+1,D)		3	
	DGBINP	- DGBINP S D	¯──グレイコード(-2147483648~ 2147483647)		ז	
	NEG	- NEG D	• (D) (D)		2	
	NEGP	- NEGP D	[‡] ──BINデータ		2	
2の補数	DNEG	- DNEG D	· (<u>D+1 , D</u>)——→(D+1 , D)		2	
とリンド田安文	DNEGP	- DNEGP D	BINデータ		2	
	ENEG *1	- ENEG D	· (<u>D+1 , D</u>)——→(D+1 , D)		2	
	ENEGP *1	- ENEGP D	← —実数データ		2	
	BKBCD	- BKBCD S D n	・(S)からn点分のBINデータを一括で		,	
ブロック	BKBCDP	BKBCDP S D n	BCDデータに変換し,(D)以降に格 納する。		4	
変換	BKBIN	- BKBIN S D n	・(S)からn点分のBCDデータを一括で		4	
	BKBINP	BKBINP S D n	BINデータに変換し,(D)以降に格 納する。		4	

^{*1} ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。

2.4.4 データ転送命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
16ビット データ	MOVP	- MOV S D -	· (S) (D)		*1	•
転送 32ビット						
データ 転送	DMOVP	DMOV	· (S+1,S) → (D+1,D)	<u> </u>	*2	•
浮動小数	EMOV	- EMOV S D	. (0.4 0)			
点データ 転送 *3	EMOVP	EMOVP S D	・(S+1, S) 実数データ		3	•
文字列	\$MOV	- \$MOV SD-	・(S)で指定の文字列を , (D)で指定			
データ 転送	\$MOVP	- \$MOVP SD-	のデバイス以降に転送する。		3	
16ビット	CML	- CML SD-	_			
データ 否定転送	CMLP	- CMLP S D	· (S) → (D)		*1	
32ビット	DCML	- DCML S D	· (S+1,S)		.1. 0	
データ 否定転送	DCMLP	- DCMLP S D	· (S+1,5)		*2	
ブロック	BMOV	- BMOV SDn	(S) (D)		4	
転送	BMOVP	- BMOVP SDn	↓ n		4	
同一デー	FMOV	- FMOV SDn	(D)			
タブロッ ク転送	FMOVP	- FMOVP SDn			4	
16ビット	XCH	- XCH S D	(0)			
データ 交換	XCHP	- XCHP S D	· (S) ← → (D)		3	
32ビット	DXCH	- DXCH S D	(0.40)			
データ 交換	DXCHP	DXCHP S D	· (S+1,S) ← → → (D+1,D)		3	
ブロック データ	BXCH	- BXCH S D n	(S) (D)		<i>A</i>	
テータ 交換	BXCHP	BXCHP S D n	n		4	
上下	SWAP	- SWAP D	b15 ~ b8 b7 ~ b0 (S) 8ビット 8ビット			
バイト 交換	SWAPP	- SWAPP D	b15 ~ b8 b7 ~ b0 (D) 8ピット 8ピット		3	

*1 ステップ数は,使用するデバイスおよびCPUタイプにより異なります。

	ステップ数		
使用デバイス	ハイパフォーマンス モデル QCPU	ベーシック モデル QCPU	
・ワードデバイス:内部デバイス(ただし,ファイルレジスタZRを除く)・ビットデバイス:デバイスNo.が16の倍数,桁指定はK8,インデックス修飾はなし。・定数:制限なし	2	3	
上記以外のデバイス使用時	3		

*2 ステップ数は,使用するCPUタイプにより異なります。

形名	ステップ数
ハイパフォーマンスモデルQCPU	3
ベーシックモデルQCPU	2

^{*3} ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。

2.4.5 プログラム分岐命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	CJ	- CJ Pn-	・入力条件成立でPnへジャンプ		2	•
ジャンプ SCJ	SCJ	- SCJ Pn	・入力条件成立した次のスキャンか らPnへジャンプ		2	•
	JMP	JMP Pn	・無条件にPnへジャンプ		2	•
	GOEND	- GOEND	・入力条件成立でEND命令へジャンプ		1	

2.4.6 プログラム実行制御命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
割込禁止	DI	— DI	・割込みプログラムの実行を禁止する。		1	
割込許可	EI	EI	・割込みプログラムの実行禁止を解 除する。		1	
割込禁止 許可設定	IMASK	- IMASK S	・割込みプログラムごとに,割込禁止/許可を行う。		2	
復帰	IRET	- IRET	・割込みプログラムからシーケンス プログラムに復帰する。		1	

2.4.7 1/0リフレッシュ命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
1/0 リ フ レッシュ	RFS	RFS D n	・1スキャンの途中で該当する入出力 の部分リフレッシュを行う。		3	

2.4.8 その他の便利命令

分類 *1	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
アップ /	UDCNT1	UDCNT1 S D n	(S) + 0		4	
ダウン カウンタ	UDCNT2	UDCNT2 S D n	(S) + 0 (S) + 1 (S) + 1 (S) + 1 (S) + 2 (S) + 3 (S) +		4	
ティーチ ングタイ マ	TTMR	− TTMR D n	・(TTMRのON時間) *n → (D) n = 0:1 , n = 1:10 , n = 2:100		3	
特殊 タイマ	STMR	- STMR S n D -	・STMR命令の入力条件のON/OFFにより,(D)で指定のビットデバイスから4点が下記動作を行う。(D)+0:オフディレイタイマ出力(D)+1:オフ後ワンショットタイマ出力(D)+2:オン後ワンショットタイマ出力(D)+3:オンディレイタイマ		3	
近回じ 制御	ROTC	- ROTC S n1 n2 D	・n1分割されたロータリーデーブル で停止位置から(S+1)で指定の位 置へ近回りで回転させる。		5	
傾斜信号	RAMP	- RAMP n1 n2 D1 n3 D2 -	・D1で指定のデバイスデータをn1~ n2までn3スキャンで変化させる。		6	
パルス 密度	SPD	- SPD S n D	・(S)で指定のデバイスのパルス入力 をnで指定した時間カウントし, (D)で指定のデバイスに格納する。		4	
パルス 出力	PLSY	— PLSY			4	
パルス幅 変調	PWM	PWM n1 n2 D	n1 n2 (D)		4	
マトリク ス入力	MTR	- MTR S D1 D2 n -	・(S)で指定のデバイスから16点Xn列 のデータを順次取込み(D2)で指定 のデバイス以降に格納する。		5	

^{*1} 本項のその他の便利命令は、ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。

2.5 応用命令

2.5.1 論理演算命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	WAND	WAND S D	\cdot (D) \wedge (S) \rightarrow (D)		_	
	WANDP	- WANDP S D			3	
	WAND	WAND S1 S2 D	· (S1) ∧(S2) → (D)			
	WANDP	WANDP S1 S2 D			4	
÷◇ⅢÆ	DAND	- DAND S D	· (D+1,D) ∧ (S+1,S) → (D+1,D)		*1	
論理積	DANDP	- DANDP S D			^ 1	
	DAND	- DAND S1 S2 D	· (S1+1,S1) ∧(S2+1,S2) →(D+1,D)		*2	
	DANDP	- DANDP S1 S2 D			~ 2	
	BKAND	BKAND S1 S2 D n	(S1) (S2) (D)		5	
	BKANDP	BKANDP S1 S2 D n	n → I n		5	
	WOR	- WOR S D-	$\cdot (D) \bigvee (S) \to (D)$		3	
	WORP	- WORP S D-			3	
	WOR	- WOR S1 S2 D	· (S1) √(S2) → (D)		4	
	WORP	WORP S1 S2 D			4	
bor DOR S D D DOR S D D DOR DOR DOR DOR DOR DOR DOR DOR DOR		- DOR S D	· (D+1,D) ∨ (S+1,S) → (D+1,D)		*1	
ロ冊・土イロ	DORP	- DORP S D			ļ.	
	DOR	- DOR S1 S2 D -	· (S1+1,S1) ∨ (S2+1,S2) → (D+1,D)		*2	
	DORP	DORP S1 S2 D				
	BKOR	BKOR S1 S2 D n	(S1) (S2) (D)		5	
	BKORP	BKORP S1 S2 D n	n v		,	
	WXOR	- WXOR SD-	$(D) \!$		3	
	WXORP	- WXORP S D				
排他的	WXOR	- WXOR S1 S2 D -	·(S1)→(S2)→(D)			
論理和	WXORP	WXORP S1 S2 D			4	
	DXOR	- DXOR S D	· (D+1,D) \((S+1,S) → (D+1,D)		*1	
	DXORP	- DXORP S D			"	

論理演算命令(つづき)

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	DXOR	- DXOR S1 S2 D -	· (S1+1,S1) → (S2+1,S2) → (D+1,D)		*2	
排他的	DXORP	- DXORP S1 S2 D			2	
論理和	BKXOR	- BKXOR S1 S2 D n	(S1) (S2) (D)		5	
	BKXORP	- BKXORP S1 S2 D n	→ In	 	ດ	
	WXNR	WXNR SD	$\cdot \overline{(D)} \!$		2	
	WXNRP	- WXNRP S D			3	
	WXNR	- WXNR S1 S2 D -	$\cdot \overline{(S1)} \! \! \! \! \! \! \! \! \! \! \! \! \! \! \! \! \! \! \!$		4	
	WXNRP	- WXNRP S1 S2 D -			4	
否定	DXNR	- DXNR S D	$\cdot \overline{(D+1,D)} > (S+1,S) \rightarrow (D+1,D)$		*1	
排他的 論理和	DXNRP	- DXNRP S D			* 1	
	DXNR	- DXNR S1 S2 D -	$\cdot \overline{(S1+1,S1)} \rightarrow (S2+1,S2) \rightarrow (D+1,D)$		*2	
	DXNRP	- DXNRP S1 S2 D			^ 2	
	BKXNR	BKXNR S1 S2 D n	(S1) (S2) (D) ↑n		5	
	BKXNRP	BKXNRP S1 S2 D n	→ In		ວ	

*1 ステップ数は使用するデバイスおよびCPUタイプにより異なります。

	ステップ数		
使用デバイス	ハイパフォーマンス モデル QCPU	ベーシック モデル QCPU	
・ワードデバイス:内部デバイス(ただし,ファイルレジスタZRを除く) ・ビットデバイス:デバイスNo.が16の倍数,桁指定はK8, インデックス修飾はなし ・定数:制限なし	6	3	
上記以外のデバイス使用時	4		

*2 ステップ数は使用するデバイスにより異なります。

使用デバイス	ステップ数
・ワードデバイス:内部デバイス(ただし,ファイルレジスタZRを除く) ・ビットデバイス:デバイスNo.が16の倍数,桁指定はK8, インデックス修飾はなし ・定数:制限なし	
上記以外のデバイス使用時	4

2.5.2 ローテーション命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	ROR	- ROR D n	b15 (D) b0 SM700		3	•
右 ローテー	RORP	- RORP D n	右へnビットローテット			
ション	RCR	- RCR D n	b15 (D) b0 SM700		3	•
	RCRP	RCRP D n	右へnビットローテット			
	ROL	- ROL D n	SM700 b15 (D) b0		3	
左	ROLP	- ROLP D n	左へnビットローテット			
ローテー ション	RCL	- RCL D n	SM700 b15 (D) b0		3	
	RCLP	- RCLP D n	左へnビットローテット			
	DROR	- DROR D n	(D+1) (D) b31 ~ b16 b15 ~ b0 SM700 右へnビットローテット		3	
右 ローテー	DRORP	- DRORP D n			J	
ション	DRCR	- DRCR D n	b31 ~ b16 b15 ~ b0 SM700		3	
	DRCRP	- DRCRP D n	右へnビットローテット			
	DROL	- DROL D n	SM700 b31 ~ b16 b15 ~ b0		3	
左	DROLP	- DROLP D n	左へnビットローテット		J	
ローテー ション	DRCL	- DRCL D n	(D+1) (D) SM700 b31 ~ b16 b15 ~ b0		3	
	DRCLP	- DRCLP D n	左へnビットローテット		J	

2.5.3 シフト命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	SFR	- SFR D n	b15 bn b0			
nビット	SFRP	- SFRP D n	b15 b0 SM700		3	
シフト	SFL	- SFL D n	b15 bn b0			
	SFLP	- SFLP D n	SM700 b15 b0 0 0 0 0		3	
	BSFR	BSFR D n	(D)			
1ビット	BSFRP	- BSFRP D n	SM700		3	
シフト	BSFL	- BSFL D n				
	BSFLP	- BSFLP D n	SM700 0		3	
	DSFR	- DSFR D n	(D)		3	
1ワード	DSFRP	- DSFRP D n	0		3	
シフト	DSFL	- DSFL D n	(D)		3	
	DSFLP	- DSFLP D n			ى ا	

2.5.4 ビット処理命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	BSET	- BSET D n	(D) b15 bn b0		2	
ビット	BSETP	BSETP D n			3	
-	BRST	BRST D n	(D) b15 bn b0		3	
	BRSTP	BRSTP D n			3	
	TEST	TESTS1 S2 D	(S1) b15 ~ b0 (D)		4	
ビット	TESTP	TESTP S1 S2 D			4	
テスト	DTEST	DTEST S1 S2 D	(S1) b31 ~ b0 (D)			
	DTESTP	DTESTP S1 S2 D	(S2)で指定のビット		4	
ビット デバイス	BKRST	- BKRST S n	(S) ON (S) OFF OFF OFF OFF OFF OFF OFF OFF OFF OF		3	
一括 リセット	BKRSTP	- BKRSTP S n	ON OFF OFF		3	

2.5.5 データ処理命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
データ サーチ	SER	- SER S1 S2 D n -	(S1) (S2) n		5	
	SERP	- SERP S1 S2 D n -	▼(D) :一致No. (D+1):一致個数		o	
	DSER	- DSER S1 S2 D n -	32ビット (S1) (S2) n			
	DSERP	- DSERP S1 S2 D n	↓ (D) :一致No. (D+1):一致個数		5	
	SUM	- SUM S D	(S) b15 b0		3	
ビット	SUMP	- SUMP S D-	(D):1の個数		3	
チェック	DSUM	- DSUM S D-	(\$ + 1) (\$)		3	
	DSUMP	- DSUMP S D-	►(D):1の個数		3	
デコード	DECO	- DECO SDn	8→256デコード (S) デコード (D) (2nビット		4	
) = 1	DECOP	- DECOP S D n	(3) 7 1 - F 2 ⁿ L'y F		4	
エン	ENCO	ENCO S D n	256→8デコード (S)			
コード	ENCOP	- ENCOP S D n	2 ⁿ ビット エンコード (D)		4	
	SEG	- SEG S D	b3~b0			
ント デコード	SEGP	- SEGP S D	(S) 7SEG (D)		3	

データ処理命令(つづき)

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	DIS	— DIS S D n —	・(S)で指定の16ビットデータを4ビット単位で分離し,(D)からn点分の下		4	
	UNI	- UNI S D n -	位4ビットに格納する。(n≦4) ・(S)で指定のデバイスからn点分の下 位4ビットデータを結合し(D)で指 定のデバイスに格納する。(n≦4)		4	
	NDIS	- NDIS S1 D S2	・(S1)で指定のデバイス以降のデータ を(S2)以降で指定のビットに分離			
分離	NDISP	NDISP S1 D S2	し,(D)で指定のデバイスから順に 格納する。		4	
・結合	NUN I	- NUNI S1 D S2	・(S1)で指定のデバイス以降のデータ を(S2)以降で指定のビットごとに		4	
제 I	NUNIP	NUNIP S1 D S2	結合し , (D)で指定のデバイスから 順に格納する。			
	WTOB	- WTOB S D n	・(S)で指定のデバイスからn点16ビットデータを8ビット単位に分解し,			
	WTOBP	- WTOBP S D n	(D) で指定のデバイスから順に格納 する。		4	
	BTOW	- BTOW S D n	・(s)で指定のデバイスからn天分の16 ビットデータの開8ビットを16ビッ		4	
	BTOWP	BTOWP S D n	トに結合し、(D)で指定のデバイス から順に格納する。			

データ処理命令(つづき)

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	MAX	MAX S D n	・(S)で指定のデバイスからn点分の データを16ビット単位で検索し,最			
検索	MAXP	MAXP S D n	大値を(D)で指定のデバイスに格納 する。		4	
	MIN	- MIN S D n	・(S)で指定のデバイスからn点分の データを16ビット単位で検索し,最		4	
	MINP	- MINP S D n	小値を(D)で指定のデバイスに格納 する。			
	DMAX	- DMAX SDn	・(S)で指定のデバイスから2×n点分 のデータを32ビット単位で検索し,			
	DMAXP	- DMAXP S D n	最大値を(D)で指定のデバイスに格 納する。		4	
	DMIN	- DMIN SDn	・(S)で指定のデバイスから2×n点分 のデータを32ビット単位で検索し,		4	
	DMINP	- DMINP SDn	最少値を(D)で指定のデバイスに格 納する。			
	SORT	 ─ SORT S1 n S2 D1 D2 → S2:1回で実行する比較数 D1:ソート完了でONさせるデバイス D2:システム用 	・(S1)で指定されたデバイスからn点 分のデータを16ビット単位でソー トする。 〔n×(n-1)/2スキャン必要〕			
ソート	DSORT	 ─ DSORT S1 n S2 D1 D2 → ・S2:1回で実行する比較数 ・D1:ソート完了でONさせるデバイス ・D2:システム用 	・(S1)で指定されたデバイスから2×n 点分のデータを32ビット単位で ソートする。 〔n×(n-1)/2スキャン必要〕		6	
	WSUM	- WSUM S D n	・(S)で指定されたデバイスからn点分 の16ビットBINデータをすべて加算			
合計値	WSUMP	- WSUMP S D n	し , (D)で指定のデバイスに格納す る。		4	
算出	DWSUM	- DWSUM S D n	・(S)で指定されたデバイスからn点分 の32ビットBINデータをすべて加算			
	DWSUMP	- DWSUMP S D n	し , (D)で指定のデバイスに格納す る。			

2.5.6 構造化命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	FOR	FOR n	・ FOR ~ NEXT 間をn回実行する。		2	
/B>C 1	NEXT	NEXT			1	
繰返し	BREAK	BREAK D Pn	・ FOR と NEXT 間の実行を強制的に			
	BREAKP	BREAKP D Pn	終了し,ポインタPnへジャンプす る。		3	
	CALL	CALL Pn S1 ~ Sn	・入力条件成立でPnのサブルーチンプ ログラムを実行する。		*1 2	
	CALLP	CALLP Pn S1 ~ Sn	(S1~Snはサブルーチンプログラム への引数。0<=n<=5)		+ n	
	RET	RET	・サブルーチンプログラムからの復 帰。		1	
	FCALL	FCALL Pn S1 ~ Sn	・入力条件不成立時にPnのサブルーチ ンプログラムの非実行処理を行う。		*1	
サブルー	FCALLP	FCALLP Pn S1 ~ Sn		ightharpoons	+ n	
チン プログラ ム	ECALL *3	ー ECALL * Pn S1∼Sn− *:プログラム名	・入力条件成立で指定プログラム名内のPnのサブルーチンプログラムを		*2 3	
コール	ECALLP *3	─ ECALLP * Pn S1 ~ Sn →*:プログラム名	実行する。 (S1 ~ Snはサブルーチンプログラム への引数。0<=n<=5)		+ n	
	EFCALL *3	ー EFCALL * Pn S1∼Sn− *:プログラム名	・入力条件不成立時に指定プログラム 名内のPnのサブルーチンプログラ		*2 3	
	EFCALLP *3	ー EFCALLP * Pn S1∼Sn− *:プログラム名	ムの非実行処理を行う。		+ n	
	COM	СОМ	・リンクリフレッシュ , 一般データ処 理を行う。		1	
	IX	IX S デバイス修飾回路	・デバイス修飾回路に使用している各 デバイスのインデックス修飾を行		2	
固定イン	IXEND	IXEND	う。		1	
デックス 修飾	IXDEV	IXDEV	・ IX ~ IXEND でインデック修飾を 行うための修飾値をDで指定のデバ		1	
	IXSET	IXSET Pn D Pn D D D Pn D D D D D D D D D D D D D D D D D D	イス以降に格納する。		3	

- *1 nはサブルーチンプログラムへの引数の数を示します。
- *2 nはサブルーチンプログラムの引数の数とプログラム名の合計を示します。 プログラム名のステップ数は , (プログラムの文字数 ÷ 2)ステップになります。 (小数点以下は切上げ)
- *3 ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。

2.5.7 テーブル操作命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	FIFW	- FIFW S D	(S) (D) ポインタ ポインタ + 1		3	
	FIFWP	- FIFWP S D	ポインタ+1 のデバイス		3	
	FIFR	- FIFR S D	(S) ポインタ ポインタ - 1 (D)		3	
	FIFRP	- FIFRP S D			Ů	
テーブル	FPOP	- FPOP S D	(S) ポインタ ポインタ - 1 (D)		3	
処理	FPOPP	- FPOPP S D	ポインタ+1のデバイス			
	FINS	- FINS SDn	(S) (D) ポインタ ポインタ + 1		4	
	FINSP	- FINS SDn	nで指定	Ļ	4	
	FDEL	- FDEL S D n	(S) ポインタ ポインタ - 1(D)			
	FDELP	- FDELP S D n	nで指定		4	

2.5.8 バッファメモリアクセス命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
データリード	FROM	FROM n1 n2 D n3	・インテリジェント機能ユニットから 16ビット単位でデータを読み出す。		5	
	FROMP	FROMP n1 n2 D n3				
	DFRO	- DFRO n1 n2 D n3 -	・インテリジェント機能ユニットから 32ビット単位でデータを読み出す。		5	
	DFROP	- DFROP n1 n2 D n3			5	
	то	- TO n1 n2 S n3 -	・インテリジェント機能ユニットに16		5	
データ	TOP	- TOP n1 n2 S n3 -	ビット単位でデータを書き込む。		5	
ライト	DTO	- DTO n1 n2 S n3 -	・インテリジェント機能ユニットに32		5	
	DTOP	- DTOP n1 n2 S n3	ビット単位でデータを書き込む。		ິວ	

2.5.9 表示命令

分類 *1	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	PR	* SM701 OFF時 — PR S D	・(\$)で指定のデバイスから8点分(16 文字分) のアスキーコードを出力ユ ニットに出力する。			
アスキー プリント	PR	* SM701 ON時 — PR S D —	・(S)で指定のデバイスから00Hまでの アスキーコードを出力ユニットに 出力する。		3	
	PRC	PRC SD	・(S)で指定のデバイスのコメントを アスキーコードに変換し出力ユ ニットに出力する。			
リセット	LEDR	- LEDR	・アナンシェータのリセットおよび表 示器の表示をリセットする。		1	

^{*1} 本項の表示命令は、ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。

2.5.10 デバッグ・故障診断命令

分類 *1	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	CHKST	СНКЅТ	・CHKST実行時は,CHK命令を実行する。 ・CHKST非実行時は,CHK命令の次ス テップへジャンプさせる。		1	
チェック	CHK	チェック条件	・正常時→SM80:OFF,SD80:O ・異常時→SM80:ON,SD80:故障No.			
	CHKCIR	- CHKCIR -	・CHK命令でチェックする回路パター ンの変更始り。		1	
	CHKEND	- CHKEND	・CHK命令でチェックする回路パター ンの変更終り。		I	

^{*1} 本項のデバッグ・故障診断命令は、ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。

2.5.11 文字列処理命令

分類 *1	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
BIN	BINDA BINDAP	BINDA S D	・(S)で指定した1ワードBIN値を5桁10 進アスキー値に変換し,(D)で指定 したワードデバイスに格納する。		3	
↓ 10進 ASCII	DBINDA	- DBINDA S D	・(S)で指定した2ワードBIN値を10桁 10進アスキー値に変換し,(D)で指		3	
	DBINDAP	- DBINDAP S D	定したワードデバイス番号以降に 格納する。			
	BINHA	- BINHA S D	・(S)で指定した1ワードBIN値を4桁16 進アスキー値に変換し,(D)で指定		3	
BIN ↓	BINHAP	BINHAP S D	したワードデバイス番号以降に格 納する。		3	
16進 ASCII	DBINHA	- DBINHA S D	・(S)で指定した2ワードBIN値を8桁16 進アスキー値に変換し,(D)で指定		3	
	DBINHAP	- DBINHAP S D	したワードデバイス番号以降に格 納する。		J	
	BCDDA	-BCDDA S D	・(S)で指定した1ワードBCD値を4桁10 進アスキー値に変換し,(D)で指定		3	
BCD ↓	BCDDAP	BCDDAP S D	したワードデバイス番号以降に格 納する。		Ŭ	
10進 ASCII	DBCDDA	- DBCDDA S D	・(S)で指定した2ワードBCD値を8桁10 進アスキー値に変換し,(D)で指定		3	
	DBCDDAP	-DBCDDAP S D	したワードデバイス番号以降に格 納する。		Ü	
	DABIN	- DABIN S D	・(S)で指定した5桁10進アスキー値を 1ワードBIN値に変換し,(D)で指定		3	
10進 ASCII	DABINP	- DABINP S D	したワードデバイス番号に格納す る。		Ĵ	
↓ BIN	DDABIN	- DDABIN S D	・(S)で指定した10桁10進アスキー値 を2ワードBIN値に変換し,(D)で指		3	
	DDABINP	- DDABINP S D	定したワードデバイス番号に格納 する。		J	

^{*1} 本項の文字列処理命令は、ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。

文字列処理命令(つづき)

分類 *1	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	HABIN	HABIN S D	・(S)で指定した4桁16進アスキー値を 1ワードBIN値に変換し,(D)で指定		3	
16進 ASCII	HABINP	HABINP S D	したワードデバイス番号に格納す る。			
↓ BIN	DHABIN	- DHABIN S D	・(S)で指定した8桁16進アスキー値を 2ワードBIN値に変換し,(D)で指定		3	
	DHABINP	- DHABINP S D	したワードデバイス番号に格納す る。		3	
	DABCD	- DABCD S D	・(S)で指定した4桁10進アスキー値を 1ワードBCD値に変換し,(D)で指定			
10進 ASCII	DABCDP	- DABCDP S D	したワードデバイス番号に格納する。		3	
↓ BCD	DDABCD	- DDABCD S D	・(S)で指定した8桁10進アスキー値を			
БСП	DDABCDP	-DDABCDP S D	2ワードBCD値に変換し,(D)で指定 したワードデバイス番号に格納す る。		3	
デバイス	COMRD	- COMRD S D	・(S)で指定したデバイスのコメント		•	
コメント の読出し	COMRDP	- COMRDP S D	データを , (D) で指定したデバイス に格納する。		3	
文字列の	LEN	- LEN S D	・(S)で指定したデバイスに格納され ている文字列データの長さ(文字			
長さ検出	LENP	- LENP S D	数)を,(D)で指定したデバイスに 格納する。		3	
	STR	- STR S1 S2 D -	・S2で指定した1ワードBIN値をS1で指			
BIN ↓	STRP	- STRP S1 S2 D -	定した全桁数と小数部桁数の10進 文字列に変換し , (D)で指定したデ バイスに格納する。		4	
10進	DSTR	- DSTR S1 S2 D	・S2で指定した2ワードBIN値をS1で指			
文字列	DSTRP	- DSTRP S1 S2 D	定した全桁数と小数部桁数の10進 文字列に変換し,(D)で指定したデ バイスに格納する。		4	

^{*1} 本項の文字列処理命令は、ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。

文字列処理命令(つづき)

分類 *1	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	VAL	VAL S D1 D2	・(S)で指定した小数点を含んだ文字 列を1ワードBIN値と小数部桁数変			
10進 文字列	VALP	VALP S D1 D2	換にし,D1,D2で指定したデバイス に格納する。		4	
↓ BIN	DVAL	- DVAL S D1 D2	・(S)で指定した小数点を含んだ文字 列を2ワードBIN値と小数部桁数変			
DIN	DVALP	- DVALP S D1 D2	例を2ク F BINI		4	
浮動 小数点	2011	ESTR S1 S2 D	・(S)で指定した浮動小数点データを 文字列に変換し,(D)で指定したデ			
→ 文字列	ESTRP	ESTRP S1 S2 D	バイスに格納する。		4	
文字列	EVAL	- EVAL S D	・(S)で指定した文字列を浮動小数点 データに変換し,(D)で指定したデ			
→ 浮動 小数点	EVALP	- EVALP S D	データにを探り,(b) と指定したデ バイスに格納する。		3	
16進BIN	ASC	- ASC SDn	・(S)で指定したデバイス番号以降の1 ワードBIN値を16進アスキーに変換		4	
ASCII	ASCP	- ASCP S D n	し(D)で指定したワードデバイス番 号以降にnで指定した文字数分を格		4	
ASCII	HEX	HEX SDn	・(S)で指定したワードデバイス以降 の16進アスキーデータをnで指定し		4	
↓ 16進BIN	HEXP	HEXP S D n	た文字数分だけBIN値に変換して (D)に指定したデバイス番号以降に		4	

^{*1} 本項の文字列処理命令は、ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。

文字列処理命令(つづき)

分類 *1	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	RIGHT	- RIGHT SDn	・(S)で指定された文字列の最終文字			
	RIGHTP	- RIGHTP S D n	からn文字分を , (D)で指定デバイス に格納する。		4	
	LEFT	- LEFT SDn-	・(S)で指定された文字列の先頭文字		4	
	LEFTP	- LEFTP SDn-	からn文字分を ,(D)で指定デバイス に格納する。			
文字列	MIDR	- MIDR S1 D S2	・(S1)で指定された文字列の(S2)で指 定された位置から指定された文字			
処理	MIDRP	- MIDRP S1 D S2	数分を , (D)で指定されたデバイス に格納する。		4	
	MIDW	- MIDW S1 D S2 -	・(S1)で指定された文字列を(D)で指 定されたデバイス(S2)で指定され		4	
	MIDWP	MIDWP S1 D S2	た位置から指定された文字数分格 納する。	·格		
	INSTR	- INSTR S1 S2 D n	・(S1)の文字列を(S2)の文字列のn文		5	
	INSTRP	- INSTRP S1 S2 D n	字目から検索して , 一致した位置を (D)に格納する。		0	
浮動 小数点	EMOD	- EMOD S1 S2 D -	・(S1)の浮動小数点データを(S2)で指 定した小数部桁数のBCDに変換し		4	
↓ BCD分解	EMODP	- EMODP S1 S2 D	て , (D)で指定したデバイスに格納 する。		4	
BCD ↓	EREXP	EREXP S1 S2 D	・(S1)のBCDデータを(S2)で指定した 小数部桁数で浮動小数点データに		4	
浮動 小数点	EREXPP	- EREXPP S1 S2 D	変換して , (D)で指定したデバイス に格納する。		4	

^{*1} 本項の文字列処理命令は、ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。

2.5.12 特殊関数命令

分類 *1	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	SIN	- SIN S D	· Sin(S+1,S) → (D+1,D)		3	
	SINP	- SINP S D				
	COS	- COS S D	· Cos(S+1,S)> (D+1,D)		3	
三角関数 (浮動 小 数点デー タ)	COSP	- COSP S D			3	
	TAN	TAN S D	· Tan(S+1,S) → (D+1,D)		٠	
	TANP	TANP S D			3	
	ASIN	- ASIN S D	· Sin ⁻¹ (S+1,S) → (D+1,D)		٠	
	ASINP	- ASINP S D			3	
	ACOS	- ACOS S D	· Cos ⁻¹ (S+1,S) → (D+1,D))	
	ACOSP	- ACOSP S D		Ļ	3	
	ATAN	- ATAN S D	· Tan ⁻¹ (S+1,S)→ (D+1,D)		3	
	ATANP	- ATANP S D			3	
	RAD	- RAD S D	・(S+1,S)		3	
度↔ ラジアン	RADP	RADP S D			3	
変換	DEG	- DEG S D	・(S+1,S) → (D+1,D) ラジアン → 度変換		2	
	DEGP	- DEGP S D			3	
平方根	SQR	- SQR S D	· √(S+1,S)		,	
半力低	SQRP	- SQRP S D		ļ	3	
指数演算	EXP	EXP S D	· e ^(S+1,S) → (D+1,D)		3	
1日双/共昇	EXPP	EXPP S D			J	
N. N. D	LOG	- LOG S D	· Log e(S+1,S)			
自然対数	LOGP	- LOGP SD-			3	

^{*1}本項の特殊関数命令は、ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。

特殊関数命令(つづき)

分類 *1	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
乱数発生	RND RNDP	- RND D - RNDP D -	・0~32767未満の乱数を発生し,Dで 指定したデバイスに格納。			
乱数系列 変更	SRND SRNDP	- SRND D - SRNDP D -	・Sで指定されたデバイスに格納され ている16ビットBINデータの内容に 従い乱数系列を変更。		2	
平方根	BSQR BSQRP	- BSQR S D - BSQRP S D -	· √(S)		3	
半力恨	BDSQR BDSQRP	BDSQR S D	· √(S+1,S) — → (D)+0 整数部 +1 少数部		3	
	BSIN BSINP	BSIN S D	· Sin(S) — (D)+0 符号 ±1 整数部 +2 少数部		3	
	BCOSP	BCOSP S D	· Cos(S) — (D)+0 符 号 +1 整数部 +2 少数部		3	
三角関数	BTAN BTANP	BTAN S D	· Tan(S) — (D)+0 符 号 +1 整数部 +2 少数部		3	
二用闰奴	BASIN BASINP	BASIN S D BASINP S D	· Sin ⁻¹ (S) — → (D)+0 符号 +1 整数部 +2 少数部		3	
	BACOSP	BACOS S D	· Cos ⁻¹ (S) — (D)+0 符 号 +1 整数部 +2 少数部		3	
	BATAN BATANP	BATAN S D BATANP S D	・Tan ⁻¹ (S) — → (D)+0 符号 +1 整数部 +2 少数部		3	

^{*1}本項の特殊関数命令は、ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。

2.5.13 データ制御命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
	LIMIT	LIMIT S1 S2 S3 D	・S3 <s1のときs1の値を(d)に格納 ・S1<=S3<=S2のとき</s1のときs1の値を(d)に格納 		5	
上下限リミット制御	LIMITP	LIMITP S1 S2 S3 D	S3の値を(D)に格納・S2 <s3のときs2の値を(d)に格納< td=""><td></td><td>o o</td><td></td></s3のときs2の値を(d)に格納<>		o o	
	DLIMIT	- DLIMIT S1 S2 S3 D	・(S3+1,S3)<(S1+1,S1)のとき (S1+1,S1)の値を((D)+1,(D))に格納			
	DLIMITP	- DLIMITP S1 S2 S3 D	・(S1+1,S1)<=(S3+1,S3)< (S2+1,S2) のとき,(S3+1,S3)の値を ((D)+1,(D))に格納 ・(S2,S2+1)<(S3,S3+1)のとき, (S2+1,S2)の値を((D)+1,(D))に格 納		5	
	BANDP	- BAND S1 S2 S3 D -	・S1<=S3<=S2のとき0→(D) ・S3 <s1のときs3 -="" s1→(d)<br="">・S2<s3のときs3 -="" s2→(d)<="" td=""><td><u> </u></td><td>5</td><td></td></s3のときs3></s1のときs3>	<u> </u>	5	
不感帯制御	DBAND	— DBAND S1 S2 S3 D —	・(S1+1,S1)<= (S3+1,S3)<= (S2+1,S2) のとき0→((D)+1,(D)) ・(S3+1,S3)<(S1+1,S1)のとき, (S3+1,S3) - (S1+1,S1)			
	DBANDP	- DBANDP S1 S2 S3 D	→((D)+1,(D)) • (S2+1,S2)<(S3+1,S3)のとき, (S3+1,S3) - (S2+1,S2) →((D)+1,(D))		5	
	ZONE ZONEP	- ZONE S1 S2 S3 D - ZONEP S1 S2 S3 D -	・S3=0のとき0→(D) ・S3>0のときS3+S2→(D) ・S3<0のときS3 - S1→(D)		5	
ゾーン 制御	DZONE	- DZONE S1 S2 S3 D -	・(S3+1,S3)=0のとき …0→((D)+1,(D)) ・(S3+1,S3)>0のとき …(S3+1,S3)+(S2+1,S2)		-	
	DZONEP	- DZONEP S1 S2 S3 D	→((D)+1,(D)) ・(S3+1,S3)<0のとき …(S3+1,S3)+(S1+1,S1) →((D)+1,(D))		5	

2.5.14 切替命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	j 7 1
ブロック No.切換え	RSET	- RSET S	・拡張ファイルレジスタのブロック No.を(S)で指定したNo.に変更する。		2	
	RSETP	- RSETP S			2	
	QDRSET	— QDRSET ファイル名	・ファイルレジスタとして使用する		*1	
ファイル	QDRSETP	─ QDRSETP ファイル名	ファイル名をセットする。		2 + n	
セット *2	QCDSET	— QCDSET ファイル名	・コメントファイルとして使用する		*1	
_	QCDSETP	─ QCDSETP ファイル名一	ファイル名をセットする。		2 + n	

^{*1} nは(ファイル名の文字数÷2)ステップを示します。(小数点以下は切上げ)

^{*2} ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。

2.5.15 時計用命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
時計 データの 読出し /	DATERD	- DATERD D	・ (時計素子)→ (D)+0 年 +1 月 +2 日 +3 時 +4 分		2	
	DATERDP	- DATERDP D	+4 <u>分</u> +5 <u>秒</u> +6 曜日			
	DATEWR	- DATEWR S	・(D)+0 年 +1 月 +2 日 +3 時 +4 分		2	
	DATEWRP	- DATEWRP S	+4 分 +5 秒 +6 曜日			
	DATE+	- DATE+ S1 S2 D	(S1) (S2) (D) 時 時		4	
時計 データの	DATE+P	DATE+P S1 S2 D	$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$		_	
加減算	DATE—	— DATE — S1 S2 D —	(S1) (S2) (D) 時 時		4	
	DATE—P	- DATE-P S1 S2 D	時分 分 秒 分 秒 秒			
	SECOND	- SECOND S D	(S) (D) (D) (D) (D) (D) (D) (D) (D) (D) (D			
時計 データの	SECONDP	-SECONDP S D	分 秒 (上位) 秒		3	
変換	HOUR	- HOUR S D	(S) (D) 時 秒(下位) 時 秒(上位) → 分			
	HOURP	- HOURP S D	<u> 秒 (上位)</u> → <u>分</u> 秒			

2.5.16 (将来計画)

2.5.17 プログラム命令

分類 *1	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	ステ	サブセット
	PSTOP	- PSTOP プログラム名 -	・指定したプログラムを , 待機状態に		*2	
生山作用	PSTOPP	- PSTOPP プログラム名	する。		2 + n	
制御	POFF	- POFF プログラム名 -	・指定したプログラムのOUT命令のコ イルをOFFして,待機状態にする。		*2	
	POFFP	- POFFP プログラム名			2 + n	
	PSCAN	- PSCAN プログラム名 -	・指定したプログラムをスキャン実行		*2	
2 %&3	PSCANP	- PSCANP プログラム名 -	として登録する。		2 + n	
登録	PLOW	- PLOW プログラム名 -	・指定したプログラムを低速実行とし		*2	
	PLOWP	- PLOWP プログラム名	て登録する。		2 + n	

^{*1} プログラム命令は、ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。
*2 nは(ファイル名の文字数 ÷ 2)ステップを示す。(小数点以下は切上げ)

2.5.18 その他の命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
WDT リセット	WDTP	- WDT -	・シーケンスプログラム中でWDTをリ セットする。		1	
タイミング クロック	DUTY	- DUTY n1 n2 D	(D) n1スキャン n2スキャン SM420 ~ SM424 , SM430 ~ SM434		4	
	ZRRDB	ZRRDB n D	0 下位8ビット 1 上位8ビット 2 下位8ビット 3 上位8ビット		3	
	ZRRDBP	- ZRRDBP n D	3 上位8ビット」 n 8ピット → (D)		,	
1バイト単位 の直接読出し	ZRWRB	ZRWRB n S	(S) 0 下位8ピット 1 上位8ピット 2 下位8ピット 3 ト位8ピット ZR1		3	
/ 書込み	ZRWRBP	ZRWRBP n S	3 <u> F位8ピット</u> ^{ZRT} 8ピット		3	
	ADRSET	- ADRSET S D	(S) → (D) ↑ 指定デバイスの		3	
	ADRSETP	ADRSETP S D	│ 間接アドレス デバイス名		3	
キーボード からの数字 キー入力	KEY	- KEY S n D1 D2	・(S)で指定した入力ユニットの8点分に,アスキーデータを取り込み,DI で指定したデバイス番号以降に16 進数値に変換して格納する。		5	
インデックス レジスタの	ZPUSH	- ZPUSH D	・インデックスレジスタZ0~Z15の内 容をDで指定されたデバイス以降			
一括退避	ZPUSHP	- ZPUSHP D-	に退避。		2	
インデックス レジスタの	ZPOP	_ ZPOP D	・Dで指定されているデバイス以降に 退避されているデータをインデッ		۷	
ー括復帰	ZPOPP	ZPOPP D	クスレジスタZ0~Z15に読み出す。			

2.5.19 データリンク用命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
ネットワーク リフレッシュ	ZCOM		・指定ネットワークのリフレッ シュ処理を行う。		5	
ルーティング情報 の読出し *1	RTREAD	ZP.RTREAD n D -	・ルーティングパラメータで設 定したデータの読出し。		7	
ルーティング情報 の登録 *1	RTWRITE	ZP.RTWRITE n S	・ルーティングパラメータで指 定のエリアにルーティング データの書込み。		8	

^{*1} ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。

2.5.20 QCPU用命令

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
ユニット情報 読出し	UNIRD	- UNIRD n1 D n2	・(n)で指定した先頭入出力番号から(n2)で指定した点数分のユニット情報を(d)で指定したデ		4	
170 LLI	UNIRDP	UNIRDP n1 D n2	バイス以降に格納する。			
トレースセット *1	TRACE	TRACE	・周辺機器で設定したトレース データをSM800,SM801,SM802が ONしたときの設定された回数 分ICメモリカードのトレース 用ファイルに格納する。		1	
トレースリセット *1	TRACER	TRACER	・TRACE命令でセットしたデータを リセットする。		1	
指定ファイルへ データ書込み *1	SP.FWRITE	-SP.FWRITE U0 S0 D0 S1 S2 D1 -	・指定したファイルにデータ書込みを行う。		11	
指定ファイルから データ読出し *1	SP.FREAD	- SP.FREAD U0 S0 D0 S1 S2 D1	・指定したファイルからデータ読出しを行う。		11	
メモリから プログラムロード *1	PLOADP	- PLOADP S D	・メモリカード ,標準メモリ(ドラ イブ0以外)に格納されている プログラムをドライブ0に転送 し , 待機状態にする。		3	
プログラム メモリからの プログラム アンロード *1	PUNLOADP	- PUNLOADP S D	・標準メモリ(ドライプ0)に格納 されている待機プログラムを メモリから抹消する。	_	3	
ロード+ アンロード *1	PSWAPP	- PSWAPP S1 S2 D	・(s1)で指定された標準メモリ(ドライブ0)に格納されている待機プログラムをメモリから抹消し,(s2)で指定したメモリカード,標準メモリ(ドライブ0以外)に格納されているプログラムをドライブ0に転送し,待機状態にする。		4	
ファイルレジスタ 高速ブロック転送	RBMOV	- RBMOV S D n	・(s)で指定されたデバイスからn 点の16ビットデータを(D)で指		4	
*1	RBMOVP	-RBMOVP S D n	定されたデバイスからn点へー 括転送する。		•	

^{*1} ハイパフォーマンスモデルQCPUでのみ、使用できます。

QCPU用命令(つづき)

分類	命令記号	シンボル	処理内容	実行条件	基本ステップ数	サブセット
自号機CPU 共有メモリ書込み *2	S.T0	-S.TO n1 n2 n3 n4 D -	自号機のデバイスを自号機CPU の共有メモリエリアへ書き込む。		5	
	SP.TO	-SP.TO n1 n2 n3 n4 D				
他号機CPU 共有メモリ読出し *2	FROM	FROM n1 n2 D n3	・他号機CPUユニットのCPU共有メ モリからデバイスを自号機に 読み出す。		5	
	FROMP	FROMP n1 n2 D n3				
CPU共有メモリ 自動リフレッシュ *2	СОМ	СОМ	・インテリジェント機能ユニット の自動リフレッシュと一般 データおよびマルチCPU共有メ モリの自動リフレッシュを行 う。		1	

^{*2} ハイパフォーマンスモデルQCPUの、機能バージョンB以降でのみ、使用できます。