カタログ等資料中の旧社名の扱いについて

2010年4月1日を以ってNECエレクトロニクス株式会社及び株式会社ルネサステクノロジが合併し、両社の全ての事業が当社に承継されております。従いまして、本資料中には旧社名での表記が残っておりますが、当社の資料として有効ですので、ご理解の程宜しくお願い申し上げます。

ルネサスエレクトロニクス ホームページ (http://www.renesas.com)

2010年4月1日 ルネサスエレクトロニクス株式会社

【発行】ルネサスエレクトロニクス株式会社 (http://www.renesas.com)

【問い合わせ先】http://japan.renesas.com/inquiry



ご注意書き

- 1. 本資料に記載されている内容は本資料発行時点のものであり、予告なく変更することがあります。当社製品のご購入およびご使用にあたりましては、事前に当社営業窓口で最新の情報をご確認いただきますとともに、当社ホームページなどを通じて公開される情報に常にご注意ください。
- 2. 本資料に記載された当社製品および技術情報の使用に関連し発生した第三者の特許権、著作権その他の知的財産権の侵害等に関し、当社は、一切その責任を負いません。当社は、本資料に基づき当社または第三者の特許権、著作権その他の知的財産権を何ら許諾するものではありません。
- 3. 当社製品を改造、改変、複製等しないでください。
- 4. 本資料に記載された回路、ソフトウェアおよびこれらに関連する情報は、半導体製品の動作例、応用例を説明するものです。お客様の機器の設計において、回路、ソフトウェアおよびこれらに関連する情報を使用する場合には、お客様の責任において行ってください。これらの使用に起因しお客様または第三者に生じた損害に関し、当社は、一切その責任を負いません。
- 5. 輸出に際しては、「外国為替及び外国貿易法」その他輸出関連法令を遵守し、かかる法令の定めるところにより必要な手続を行ってください。本資料に記載されている当社製品および技術を大量破壊兵器の開発等の目的、軍事利用の目的その他軍事用途の目的で使用しないでください。また、当社製品および技術を国内外の法令および規則により製造・使用・販売を禁止されている機器に使用することができません。
- 6. 本資料に記載されている情報は、正確を期すため慎重に作成したものですが、誤りがないことを保証するものではありません。万一、本資料に記載されている情報の誤りに起因する損害がお客様に生じた場合においても、当社は、一切その責任を負いません。
- 7. 当社は、当社製品の品質水準を「標準水準」、「高品質水準」および「特定水準」に分類しております。また、各品質水準は、以下に示す用途に製品が使われることを意図しておりますので、当社製品の品質水準をご確認ください。お客様は、当社の文書による事前の承諾を得ることなく、「特定水準」に分類された用途に当社製品を使用することができません。また、お客様は、当社の文書による事前の承諾を得ることなく、意図されていない用途に当社製品を使用することができません。当社の文書による事前の承諾を得ることなく、「特定水準」に分類された用途または意図されていない用途に当社製品を使用したことによりお客様または第三者に生じた損害等に関し、当社は、一切その責任を負いません。なお、当社製品のデータ・シート、データ・ブック等の資料で特に品質水準の表示がない場合は、標準水準製品であることを表します。

標準水準: コンピュータ、OA 機器、通信機器、計測機器、AV 機器、家電、工作機械、パーソナル機器、 産業用ロボット

高品質水準: 輸送機器(自動車、電車、船舶等)、交通用信号機器、防災・防犯装置、各種安全装置、生命 維持を目的として設計されていない医療機器(厚生労働省定義の管理医療機器に相当)

特定水準: 航空機器、航空宇宙機器、海底中継機器、原子力制御システム、生命維持のための医療機器(生命維持装置、人体に埋め込み使用するもの、治療行為(患部切り出し等)を行うもの、その他直接人命に影響を与えるもの)(厚生労働省定義の高度管理医療機器に相当)またはシステム

- 8. 本資料に記載された当社製品のご使用につき、特に、最大定格、動作電源電圧範囲、放熱特性、実装条件その他諸条件につきましては、当社保証範囲内でご使用ください。当社保証範囲を超えて当社製品をご使用された場合の故障および事故につきましては、当社は、一切その責任を負いません。
- 9. 当社は、当社製品の品質および信頼性の向上に努めておりますが、半導体製品はある確率で故障が発生したり、使用条件によっては誤動作したりする場合があります。また、当社製品は耐放射線設計については行っておりません。当社製品の故障または誤動作が生じた場合も、人身事故、火災事故、社会的損害などを生じさせないようお客様の責任において冗長設計、延焼対策設計、誤動作防止設計等の安全設計およびエージング処理等、機器またはシステムとしての出荷保証をお願いいたします。特に、マイコンソフトウェアは、単独での検証は困難なため、お客様が製造された最終の機器・システムとしての安全検証をお願いいたします。
- 10. 当社製品の環境適合性等、詳細につきましては製品個別に必ず当社営業窓口までお問合せください。ご使用に際しては、特定の物質の含有・使用を規制する RoHS 指令等、適用される環境関連法令を十分調査のうえ、かかる法令に適合するようご使用ください。お客様がかかる法令を遵守しないことにより生じた損害に関して、当社は、一切その責任を負いません。
- 11. 本資料の全部または一部を当社の文書による事前の承諾を得ることなく転載または複製することを固くお断りいたします。
- 12. 本資料に関する詳細についてのお問い合わせその他お気付きの点等がございましたら当社営業窓口までご 照会ください。
- 注 1. 本資料において使用されている「当社」とは、ルネサスエレクトロニクス株式会社およびルネサスエレクトロニクス株式会社がその総株主の議決権の過半数を直接または間接に保有する会社をいいます。
- 注 2. 本資料において使用されている「当社製品」とは、注 1 において定義された当社の開発、製造製品をいいます。



ユーザーズ・マニュアル

RA78K0S

アセンブラ・パッケージ Ver.1.30以上

言語編

対象デバイス 78K/0Sシリーズ

資料番号 U14877JJ1V0UM00 (第1版) 発行年月 July 2000 N CP(K) (メ モ)

目次要約

第1章 概 説 ... 17

第2章 ソース・プログラムの記述方法 ... 25

第3章 疑似命令 ... 77

第4章 制御命令 ... 145

第5章 マクロ … 189

第6章 製品活用法 ... 199

付録A 予約語一覧 ... 201

付録B 疑似命令一覧 ... 203

付録C 最大性能一覧 ... 205

付録D 索 引 ... 207

WindowsおよびWindowsNTは,米国Microsoft Corporationの米国およびその他の国における登録商標または商標で す。 HP-UXは,米国Hewlett-Packard Corp.の商標です。 SunOSは,米国Sun Microsystems, Inc.の商標です。

- 本資料の内容は予告なく変更することがありますので,最新のものであることをご確認の上ご使用ください。
- 文書による当社の承諾なしに本資料の転載複製を禁じます。
- 本資料に記載された製品の使用もしくは本資料に記載の情報の使用に際して,当社は当社もしくは第三者の知的財産権その他の権利に対する保証または実施権の許諾を行うものではありません。上記使用に起因する第三者所有の権利にかかわる問題が発生した場合,当社はその責を負うものではありませんのでご了承ください。
- 本資料に記載された回路,ソフトウエア,及びこれらに付随する情報は,半導体製品の動作例,応用例を説明するためのものです。従って,これら回路・ソフトウエア・情報をお客様の機器に使用される場合には,お客様の責任において機器設計をしてください。これらの使用に起因するお客様もしくは第三者の損害に対して,当社は一切その責を負いません。

M7A 98.8

巻末にアンケート・コーナを設けております。このドキュメントに対するご意見を お気軽にお寄せください。

はじめに

このマニュアルは,RA78KOSアセンブラ・パッケージ(以降,RA78KOSとします)の各プログラムの基本機能と,ソース・プログラムの記述方法を正しく理解していただくことを目的として書かれています。

このマニュアルでは,RA78KOSの各プログラムの操作方法に関する説明はいたしません。したがって,このマニュアルをご理解後,各プログラムの操作をされる際に必ずRA78KOS**アセンブラ・パッケージ ユーザーズ・マニュアル 操作編**(U14876J)(以降,操作編とします)をお読みください。

このマニュアルでのRA78KOSに関する記述は、Ver.1.30以上の製品に対応しています。

【対象者】

このマニュアルでは,開発対象となるマイクロコンピュータ (78K/0Sシリーズ)の機能およびインストラクションについて理解されているユーザを対象としています。

【構 成】

このマニュアルの構成は次のとおりです。

第1章 概 説

RA78K0S全体の基本的な機能概要を説明します。

第2章 ソース・プログラムの記述方法

ソース・プログラムの記述方法、アセンブラ演算子などについて説明します。

第3章 疑似命令

アセンブラの疑似命令について、その書き方、使い方を使用例をまじえて説明します。

第4章 制御命令

アセンブラの制御命令について、その書き方、使い方を使用例をまじえて説明します。

第5章 マクロ

マクロの定義,参照,展開など,マクロ機能全体について説明します。マクロ疑似命令については,第3章 疑似命令でも説明しています。

第6章 製品活用法

ソース・プログラム記述時のノウハウなどを紹介します。

付 録

予約語一覧表,疑似命令一覧表,最大性能一覧表,索引を掲載しています。

なお,このマニュアルでは,インストラクションについての詳細説明はしておりません。インストラクションの詳細については,開発対象となるマイクロコンピュータのユーザーズ・マニュアル(命令編)をご覧ください。また,アーキテクチャについては,開発対象となるマイクロコンピュータのユーザーズ・マニュアル(ハードウエア編)をご覧ください。

【マクロ】

アセンブラをはじめて使われる方は,**第1章 概 説**からお読みください。アセンブラに関する一般的知識の ある方は,**第1章 概 説**を読み飛ばされても結構です。ただし,1.2 **プログラム開発をはじめる前に**,**第**2 **章 ソース・プログラムの記述方法**については必ずご一読ください。

アセンブラの疑似命令,制御命令について知りたい方は,第3章 疑似命令,第4章 制御命令をお読みください。 各命令の書式,機能,用途を使用例を用いて説明しています。

【凡 例】

このマニュアル中で共通に使用される記号などの意味を示します。

:		;同一の形式を繰り返します。
()	;〔 〕の中は省略可能です。
{	}	;かっこの中の一つを選択します。
Γ	J	;「 」で囲まれた文字そのものを表します。
٤	,	;'''で囲まれた文字そのものを表します。
()	;()で囲まれた文字そのものを表します。
		; で囲まれた文字そのもの(おもにタイトル)を表します。
		;重要箇所,また,使用例での下線は入力文字を表します。
		;1個以上の空白またはタブを表します。

/ ; 文字の区切りを表します。~ ; 連続性を表します。

太文字 ; 重要箇所または参照箇所を表します。

【関連資料】

このマニュアルに関連する資料 (ユーザーズ・マニュアル)を紹介します。

関連資料は暫定版の場合がありますが,この資料では「暫定」の表示をしておりません。あらかじめご了承ください。

資料名									
RA78KOS アセンブラ・パッケージ	操作編	U14876J							
	言語編	このマニュアル							
	構造化アセンブリ言語編	U11623J							
CC78K0S Cコンパイラ	操作編	U14871J							
	言語編	U14872J							
SM78K0S, SM78K0 システム・シミュレータ(Windowsベース)	操作編	U14611J							
プロジェクト・マネージャ(Windowsベース)	操作編	U14610J							
ID78K0-NS, ID78K0S-NS 統合ディバッガ(Windowsベース)	操作編	U14910J							
78K/0Sシリーズ用OS MX78K0S	基礎編	U12938J							
78K/0Sシリーズ	命令編	U11047J							

[メ モ]

目 次

第1章	概 説 17
1. 1	アセンブラの概要 17
	1.1.1 アセンブラとは 18
	1.1.2 リロケータブル・アセンブラとは 20
1.2	プログラム開発をはじめる前に 22
	1.2.1 RA78K0Sの最大性能 22
1.3	RA78K0S の特徴 23
第2章	ソース・プログラムの記述方法 25
2. 1	ソース・プログラムの基本構成 25
	2.1.1 モジュール・ヘッダ 26
	2.1.2 モジュール・ボディ 27
	2.1.3 モジュール・テイル 28
	2. 1. 4 ソース・プログラムの全体構成 28
	2. 1. 5 ソース・プログラム記述例 29
2. 2	ソース・プログラムの記述様式 32
	2. 2. 1 文の構成 32
	2.2.2 文字セット 33
	2.2.3 文の構成フィールド 35
2. 3	式と演算子 45
	2.3.1 演算子の機能 46
	2.3.2 演算の制限 64
	ビット位置指定子 69
2.5	オペランドの特性 72
	2.5.1 オペランドの値のサイズとアドレス範囲 72
	2.5.2 命令の要求するオペランドのサイズ 73
	2.5.3 オペランドのシンボル属性,リロケーション属性 74
第3章	疑似命令 77
3. 1	疑似命令の概要 77
3. 2	セグメント定義疑似命令 78
	(1) CSEG (code segment) 80
	(2) DSEG (data segment) 84
	(3) BSEG (bit segment) 88
	(4) ORG (origin) 93
3.3	シンボル定義疑似命令 96
	(1) EQU (equate) 97
	(2) SET (set) 101
3. 4	メモリ初期化,領域確保疑似命令 103
	(1) DB (define byte) 104
	(2) DW (define word) 106

```
(3) DS (define storage) ... 109
        (4) DBIT (define bit) ... 111
   3.5 リンケージ疑似命令 ... 113
        (1) EXTRN (external) ... 114
        (2) EXTBIT (external bit) ... 116
        (3) PUBLIC (public) ... 118
   3.6 オブジェクト・モジュール名宣言疑似命令 ... 121
        (1) NAME (name) ... 122
   3.7 分岐命令自動選択疑似命令 ... 124
        (1) BR (branch) ... 125
   3.8 マクロ疑似命令 ... 127
        (1) MACRO (macro) ... 128
        (2) LOCAL (local) ... 130
        (3) REPT (repeat) ... 133
        (4) IRP (indefinite repeat) ... 135
        (5) EXITM (exit from macro) ... 137
        (6) ENDM (end macro) ... 140
   3.9 アセンブル終了疑似命令 ... 142
        (1) END (end) ... 143
第4章 制御命令 ... 145
   4.1 制御命令の概要 ... 145
   4.2 アセンブル対象品種指定制御命令 ... 146
        (1) PROCESSOR (processor) ... 147
   4.3 ディバグ情報出力制御命令 ... 148
        (1) DEBUG/NODEBUG (debug/nodebug) ... 149
        (2) DEBUGA/NODEBUGA (debuga/nodebuga) ... 150
   4.4 クロスレファレンス・リスト出力指定制御命令 ... 151
        (1) XREF/NOXREF (xref/noxref) ... 152
        (2) SYMLIST/NOSYMLIST (symlist/nosymlist) ... 153
   4.5 インクルード制御命令 ... 154
        (1) INCLUDE (include) ... 155
   4.6 アセンブル・リスト制御命令 ... 158
        (1) EJECT (eject) ... 159
        (2) LIST/NOLIST (list/nolist) ... 161
        (3) GEN/NOGEN (generate/no generate) ... 163
        (4) COND/NOCOND (condition/no condition) ... 165
        (5) TITLE (title) ... 167
        (6) SUBTITLE (subtitle) ... 170
        (7) FORMFEED/NOFORMFEED (formfeed/noformfeed) ... 173
        (8) WIDTH (width) ... 174
        (9) LENGTH (length) ... 175
        (10) TAB (tab) ... 176
   4.7 条件付きアセンブル制御命令 ... 177
        (1) IF/_IF/ELSEIF/_ELSEIF/ELSE/ENDIF ... 178
        (2) SET/RESET (set/reset) ... 183
   4.8 漢字コード制御命令 ... 185
        (1) KANJICODE (kanjicode) ... 186
```

4.9 その他の制御命令 ... 187

第5章 マクロ ... 189

5.1 **マクロの概要** ... 189

5.2 マクロの利用 ... 190

5.2.1 マクロの定義 ... 190

5.2.2 マクロの参照 ... 191

5.2.3 マクロの展開 ... 192

5.3 **マクロ内のシンボル** ... 193

5.4 **マクロ・オペレータ** ... 196

第6章 製品活用法 ... 199

付録A **予約語一覧** ... 201

付録B 疑似命令一覧 ... 203

付録C 最大性能一覧 ... 205

付録D 索 引 ... 207

D.1 索引(英数字) ... 207

D.2 索引 (50音順) ... 210

図の目次

図番号	タイトル , ページ
1 - 1	RA78K0Sアセンブラ・パッケージ 17
1 - 2	アセンブラの流れ 18
1 - 3	マイクロコンピュータ応用製品の開発工程 19
1 - 4	アセンブルのやり直し 21
1 - 5	既成モジュールを利用したプログラム作成 21
2 - 1	ソース・モジュールの構成 25
2 - 2	ソース・モジュールの全体構成 28
2 - 3	ソース・モジュールの構成例 28
2 - 4	サンプル・プログラムの構成 29
2 - 5	文の構成フィールド 32
3 - 1	セグメントのメモリ配置 79
3 - 2	コード・セグメントの再配置 80
3 - 3	データ・セグメントの再配置 84
3 - 4	ビット・セグメントの再配置 88
3 - 5	アブソリュート・セグメントの配置 93
3 - 6	2つのモジュール間のシンボルの関係 113

表の目次

表番号	タイトル , ページ
1 - 1	アセンブラの最大性能 22
1 - 2	リンカの最大性能 22
2 - 1	モジュール・ヘッダに記述できるもの 26
2 - 2	シンボルの種類 35
2 - 3	アセンブラ自動生成セグメント名 37
2 - 4	シンボル属性と値 38
2 - 5	数値定数の表記方法 41
2 - 6	オペランド欄に記述できる特殊文字 42
2 - 7	演算子の種類 45
2 - 8	演算子の優先順位 46
2 - 9	リロケーション属性の種類 64
2 - 10	リロケーション属性による項と演算子の組み合わせ 65
2 - 11	リロケーション属性による項と演算子の組み合わせ(外部参照項) 67
2 - 12	演算におけるシンボル属性の種類 68
2 - 13	シンボル属性による項と演算子の組み合わせ 68
2 - 14	リロケーション属性における第1項と第2項の組み合わせ 71
2 - 15	ビット・シンボルが持つ値 71
2 - 16	インストラクションのオペランド値の範囲 72
2 - 17	疑似命令のオペランド値の範囲 73
2 - 18	オペランドとして記述可能なシンボルの性質 75
2 - 19	疑似命令のオペランドとして記述可能なシンボルの性質 76
	疑似命令一覧表 77
	セグメントの定義方法と配置されるメモリ・アドレス 78
3 - 3	CSEGの再配置属性 81
3 - 4	CSEGのディフォールト・セグメント名 82
3 - 5	DSEGの再配置属性 85
3 - 6	DSEGのディフォールト・セグメント名 86
	BSEGの再配置属性 89
	BSEGのディフォールト・セグメント名 91
3 - 9	ビット値を示すオペランドの表現形式 98
4 - 1	制御命令一覧表 145
4 - 2	制御命令とアセンブラ・オプション 146

[メ モ]

第1章 概 説

この章では、マイクロコンピュータの開発におけるRA78KOSの役割など、RA78KOSの特徴について説明します。

1.1 アセンブラの概要

RA78K0Sアセンブラ・パッケージは,78K/0Sシリーズのアセンブリ言語で記述されたソース・プログラムを機械語に変換する一連のプログラムの総称です。

RA78K0Sの中には,構造化アセンブラ・プリプロセッサ,アセンブラ,リンカ,オブジェクト・コンバータ,ライブラリアン,リスト・コンバータの6つのプログラムがあります。

さらに,エディット,コンパイル/アセンブル,リンクからディバグまでの一連の操作をWindows[™]上で簡単に行うことを可能にするプロジェクト・マネージャもRA78KOSに添付されています。

また,プロジェクト・マネージャにはエディタ(idea-Lエディタ)が添付されています。

図1 - 1 RA78K0Sアセンブラ・パッケージ

1.1.1 アセンブラとは

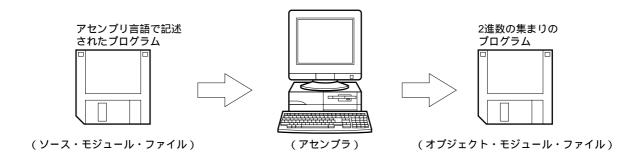
(1)アセンブリ言語と機械語

アセンブリ言語は,マイクロコンピュータ用の最も基本的なプログラミング言語です。

マイクロコンピュータに仕事をさせるためには、プログラムやデータが必要です。これを人間がプログラミングして、マイクロコンピュータのメモリ部に記憶させます。マイクロコンピュータが扱うことのできるプログラムやデータは2進数の集まりで、これを機械語といいます。機械語でプログラムを作るのは、人間にとって覚えにくく、また誤りを起こしやすいものです。そこで機械語の意味を人間にとって理解しやすい英語の略記号で表し、この記号を使ってプログラムを作成する方法があります。この記号によるプログラムの言語体系をアセンブリ言語といいます。

マイクロコンピュータが扱えるのは機械語ですから,アセンブリ言語で作成したプログラムを機械語に 翻訳するプログラムが必要となります。これをアセンブラと呼びます。

図1-2 アセンブラの流れ



(2) マイクロコンピュータ応用製品の開発とRA78K0Sの役割

アセンブリ言語でのプログラミングは,製品開発のどこに位置するのかを**図**1-3 **マイクロコンピュータ応用製品の開発工程**に示します。

商品企画 システム設計 ハードウエア開発 ソフトウエア開発 ロジック設計 ソフトウエア設計 アセンブリ言語による 制 作 プログラム記述 RA78K0S アセンブル 検 查 の位置 NO NO OK OK YES YES ディバグ NO OK YES システム評価 商品化

図1-3 マイクロコンピュータ応用製品の開発工程

1.1.2 リロケータブル・アセンブラとは

アセンブラが変換した機械語は,マイクロコンピュータ内のメモリに書き込まれて使用されます。このとき,変換された機械語がメモリのどこに書き込まれるかが,決定されていなければなりません。したがって,アセンブラの変換する機械語には,「各機械語がメモリ中のどのアドレスに配置されるべきか」という情報が付加されています。

機械語を配置するアドレスの決定方法により,アセンブラは,「アブソリュート・アセンブラ」と「リロケータブル・アセンブラ」とに大別できます。

- ・アブソリュート・アセンブラ アセンブリ言語から変換した機械語を,絶対的(アブソリュート)なアドレスに配置します。
- ・リロケータブル・アセンブラ
 アセンブリ言語から変換した機械語には,一時的なアドレスを与えます。絶対的なアドレスは,リンカと呼ばれるプログラムにより行います。

アブソリュート・アセンブラで1つのプログラムを作成する際には,原則として一度にプログラミングしなければなりませんでした。しかし,大きなプログラムを1つのまとまりとして一度に作成すると,プログラムが複雑になり,また保守する際にもプログラムの解析が大変になります。そこで,1つ1つの機能単位ごとにいくつかのサブプログラム(モジュール)に分割して,プログラム開発を行います。これをモジュラ・プログラミングといいます。

リロケータブル・アセンブラは、モジュラ・プログラミングに適したアセンブラです。

リロケータブル・アセンブラを使用してモジュラ・プログラミングを行うことにより,次の利点があげられます。

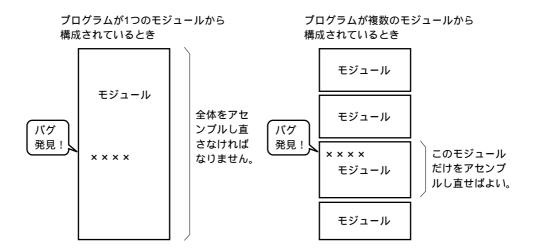
(1) 開発効率が上がる

大きなプログラムを一度にプログラミングすることは困難です。このような場合,プログラムを機能ごとにモジュール分割すれば,複数の人数でプログラムの並行開発ができ,開発効率が上がります。

また,プログラム中にバグが発見された場合,一部の修正のために全プログラムをアセンブルすることなく,修正が必要なモジュールだけアセンブルし直せます。

これにより、ディバグ時間を短くできます。

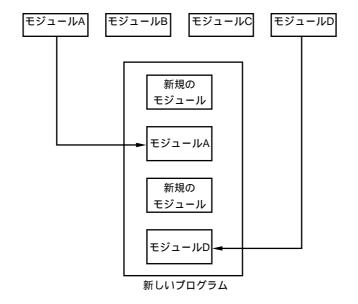
図1-4 アセンブルのやり直し



(2) 資源の活用ができる

以前に作成された信頼性,汎用性の高いモジュールを,他のプログラムの開発に利用できます。このような汎用性の高いモジュールを蓄積することにより,新規にプログラム開発する部分を少なくできます。

図1-5 既成モジュールを利用したプログラム作成



1.2 プログラム開発をはじめる前に

実際にプログラム開発をはじめる前に,次のことを頭に入れておいてください。

1. 2. 1 RA78K0S**の最大性能**

(1) アセンブラの最大性能

表1-1 アセンブラの最大性能

項目	Ē	是大性能
	PC版	WS版
シンボル数(ローカル+パブリック)	65535個 ^{注1}	65535個 ^{注1}
クロスレファレンス・リスト出力可能なシンボル数	65534個 ^{注2}	65534個 ^{注2}
1マクロ参照のマクロ・ボディ最大サイズ	1 Mバイト	1 Mバイト
全マクロ・ボディ合計のサイズ	10 Mバイト	10 Mバイト
1ファイル中のセグメント数	256個	256個
1ファイル中のマクロ , インクルード指定	10000個	10000個
1インクルード・ファイル中のマクロ , インクルード指定	10000個	10000個
リロケーション情報 ^{注3}	65535個	65535個
行番号情報	65535個	65535個
1ファイル中のBR疑似命令数	32767個	32767個
1行の文字数	2048文字 ^{注4}	2048文字 ^{注4}
シンボル長	256文字	256文字
スイッチ名の定義数 ^{注5}	1000個	1000個
スイッチ名の文字長 ^{注5}	31文字	31文字
1ファイル中のインクルード・ファイルのネスト数	8レベル	8レベル

- 注1. XMSを使用します。XMSがなければファイルを使用します。
 - 2. メモリを使用します。メモリがなければファイルを使用します。
 - 3. リロケーション情報とは,アセンブラでシンボル値が解決できない場合に,リンカに渡す情報のことです。 たとえば,MOV命令で外部参照シンボルを参照した場合,リロケーション情報が2個,.relファイルに生成されます。
 - 4. 復帰/改行コードを含みます。1行に2049文字以上記述された場合,エラー・メッセージを出力し,処理を終了します。
 - 5. スイッチ名はSET/RESET疑似命令で真/偽に設定され,\$IFなどで使用されるものです。

(2) リンカの最大性能

表1-2 リンカの最大性能

項目	最大性能							
	PC版	WS版						
シンボル数(ローカル+パブリック)	65535個 65535個							
同一セグメントの行番号情報	65535個	65535個						
セグメント数	65535個	65535個						
入力モジュール数	1024個	1024個						

1.3 RA78K0S**の特徴**

RA78K0Sは,次の特徴的な機能を備えています。

(1)マクロ機能

ソース・プログラム中で同じ命令群を何回も記述する場合,その一連の命令群を,1つのマクロ名に対応させてマクロ定義をすることができます。

マクロ機能を利用することにより、コーディングの効率を上げることができます。

(2)分岐命令の最適化機能

分岐命令自動選択疑似命令(BR疑似命令)を備えています。

メモリ効率のよいプログラムを生成するためには、分岐命令の分岐先範囲に応じたバイトの分岐命令を記述する必要があります。しかし、分岐先範囲をいちいち意識して、分岐命令を記述することは面倒です。 BR疑似命令を記述することにより、アセンブラが分岐先範囲に応じて適切な分岐命令のコードを生成します。これを分岐命令の最適化機能といいます。

(3)条件付きアセンブル機能

ソース・プログラムの一部分を条件によりアセンブルするかしないかを設定できます。

ソース・プログラム中にディバグ文などを記述した場合,ディバグ文を機械語に変換するか,しないかを条件付きアセンブルのスイッチ設定により選択できます。ディバグ文が必要なくなった場合でも,ソース・プログラムに大幅な変更を加えることなくアセンブルできます。

(メ モ)

第2章 ソース・プログラムの記述方法

この章では, ソース・プログラムの記述方法, 記述様式, 式と演算子などについて説明します。

2.1 ソース・プログラムの基本構成

1つのソース・プログラムをいくつかのモジュールに分割して記述したとき,アセンブラの入力単位となる各 モジュールをソース・モジュールと呼びます(プログラムが1つのモジュールからなるとき,ソース・プログラムとソース・モジュールは同じ意味を持ちます)。

アセンブラの入力単位となるソース・モジュールは,大まかには次の3つの構成部分からなります。

モジュール・ヘッダ (module header) モジュール・ボディ (module body) モジュール・テイル (module tail)

図2-1 ソース・モジュールの構成

モジュール・ヘッダ
モジュール・ボディ
モジュール・テイル

2.1.1 モジュール・ヘッダ

モジュール・ヘッダには,**表2-1 モジュール・ヘッダに記述できるもの**に示す制御命令が記述できます。 これらの制御命令は,モジュール・ヘッダ以外には記述できません。

また,モジュール・ヘッダは省略することが可能です。

表2-1 モジュール・ヘッダに記述できるもの

記述できるもの	説明	説明箇所
アセンブラ・オプションと同	アセンブラ・オプションと同様の機能を持つ制	第4章 制御命令
様の機能を持つ制御命令	御命令は次のとおりです。	
	· PROCESSOR	
	· XREF/NOXREF	
	· DEBUG/NODEBUG/DEBUGA/NODEBUGA	
	·TITLE	
	· SYMLIST/NOSYMLIST	
	· FORMFEED/NOFORMFEED	
	• WIDTH	
	· LENGTH	
	• TAB	
	• KANJICODE	
Cコンパイラや構造化アセン	Cコンパイラや構造化アセンブラ・プリプロセッ	
ブラ・プリプロセッサなどの	サなどの上位プログラムが出力する特別な制御	
上位プログラムが出力する特	命令は次のとおりです。	
別な制御命令	· TOL_INF	
	·DGS	
	• DGL	

2. 1. 2 **モジュール・ボディ**

モジュール・ボディには,次のものは記述できません。

・アセンブラ・オプションと同様の機能を持つ制御命令

上記以外のすべての疑似命令,制御命令,インストラクションがモジュール・ボディに記述できます。 さらに,モジュール・ボディは,セグメントと呼ぶ単位に分割して記述します。 セグメントには,次の4つのセグメントがあり,それぞれ対応する疑似命令で定義します。

コード・セグメント CSEG疑似命令で定義します。 データ・セグメント DSEG疑似命令で定義します。

ビット・セグメント BSEG疑似命令で定義します。

アブソリュート・セグメント ... CSEG, DSEG, BSEG疑似命令で再配置属性に配置アドレス (AT

配置アドレス)を指示してセグメントを定義します。また,ORG

疑似命令で定義することもできます。

モジュール・ボディは,どのようなセグメントの組み合わせで構成してもかまいません。

ただし,データ・セグメントやビット・セグメントの定義は,コード・セグメントの定義よりも前で行うようにしてください。

2.1.3 モジュール・テイル

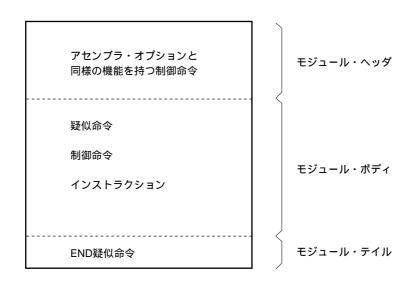
モジュール・テイルは,ソース・モジュールの終了を示すものです。END疑似命令を記述します。

END疑似命令のあとにコメント,空白,タブ,改行コード以外のものを記述すると,ワーニング・メッセージが出力され,それらは無視されます。

2.1.4 ソース・プログラムの全体構成

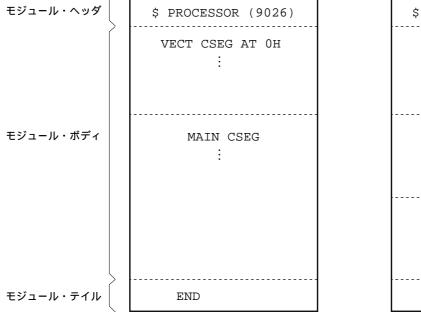
ソース・モジュール (ソース・プログラム) の全体構成は,次のようになります。

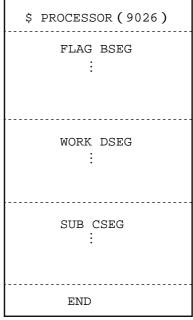
図2-2 ソース・モジュールの全体構成



また、ソース・モジュールの構成例を簡単に示すと、次のようになります。

図2-3 ソース・モジュールの構成例





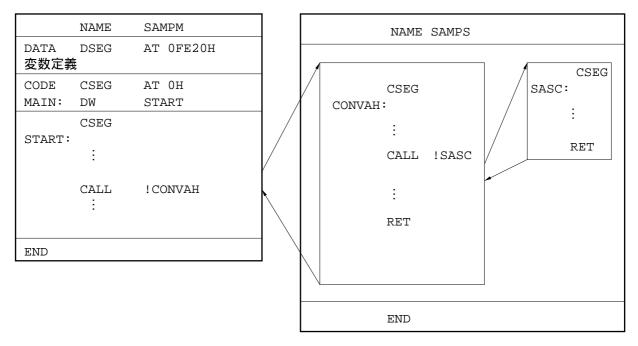
2.1.5 ソース・プログラム記述例

ここで, ソース・モジュール (ソース・プログラム) 記述例をサンプル・プログラムとして示します。 サンプル・プログラムの構成を簡単に示すと,次のようになります。

図2-4 サンプル・プログラムの構成

モジュール名 SAMPM

モジュール名 SAMPS



このサンプル・プログラムは,1つのソース・プログラムを2つのモジュールに分けたものです。モジュール「SAMPM」は,このプログラムのメイン・ルーチン,モジュール「SAMPS」は,メイン・ルーチン内で呼ばれるサブルーチンです。

<メイン・ルーチン>

```
SAMPM
                                                       ;(1)
      NAME
   ********
    HEX -> ASCII Conversion Program
          main-routine
 PUBLIC MAIN, START
                                                       ;(2)
      EXTRN CONVAH
                                                       ;(3)
      EXTRN @STBEG
                                                       ; (4)
DATA
    DSEG
           saddr
                                                       ; (5)
HDTSA: DS 1
STASC: DS 2
CODE
      CSEG
           AT OH
                                                       ; (6)
MAIN: DW
           START
      CSEG
                                                       ; (7)
START:
      ; chip initialize
      MOVW AX, #_@STBEG
      MOVW SP, AX
      MOV
           HDTSA, #1AH
          HL, #HDTSA ;set hex 2-code data in HL register
      MOVW
           !CONVAH
                      ;convert ASCII <- HEX
      CALL
                       ;output BC-register <- ASCII code
      MOVW DE, #STASC ; set DE <- store ASCII code table
      MOV
           A, B
      MOV
            [DE], A
          DE
      INCW
      VOM
            A, C
      VOM
           [DE], A
            $$
      BR
                                                       :(8)
      END
```

- (1) モジュール名を宣言
- (2)他のモジュールから参照されるシンボルを,外部定義シンボルとして宣言
- (3)他のモジュールで定義されているシンボルを,外部参照シンボルとして宣言
- (4) リンカの "-S"オプションで生成されるスタック解決用シンボルを,外部参照シンボルとして宣言(リンクする際に "-S"オプションを指定しないとエラーになります)
- (5) データ・セグメントの開始を宣言(saddrに配置する)
- (6) コード・セグメントの開始を宣言(アブソリュート・セグメントとしてOH番地から配置する)
- (7) コード・セグメントの開始を宣言(アブソリュート・セグメントの終了を意味する)
- (8) モジュールの終了を宣言

< サブルーチン >

```
; (9)
       NAME SAMPS
HEX -> ASCII Conversion Program
          sub-routine
  input condition : (HL) <- hex 2 code
 output condition : BC-register <-ASCII 2 code
PUBLIC CONVAH
                                            ; (10)
       CSEG
                                             ; (11)
CONVAH:
       MOV A, [HL]
           A, 1
       ROR
           A, 1
       ROR
       ROR
           A, 1
       ROR
           A, 1
       CALL !SAL B, A
       AND
           A, #0FH ; hex upper code load
                 ;store result
          A, A
A, [HL]
       XOR
       XCH
           A, #0FH ;hex lower code load
       AND
       CALL
            !SASC
           C, A ;store result
       VOM
       RET
subroutine convert ASCII code
  input Acc (lower 4bits) <- hex code
  output Acc <- ASCII code
SASC:
       CMP A, \#0AH ; check hex code > 9
           $SASC1
       BC
       ADD A, #07H ;bias(+7H)
SASC1:
          A, #30H ;bias(+30H)
       ADD
       RET
                                            ; (12)
       END
```

- (9)モジュール名を宣言
- (10)他のモジュールから参照されるシンボルを,外部定義シンボルとして宣言
- (11) コード・セグメントの開始を宣言
- (12) モジュールの終了を宣言

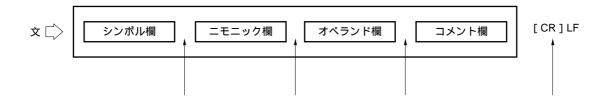
2.2 ソース・プログラムの記述様式

2.2.1 文の構成

ソース・プログラムは,文(ステートメント)で構成します。

1つの文は,**図2-5 文の構成フィールド**に示す4つのフィールドで構成します。

図2-5 文の構成フィールド



シンボル欄とニモニック欄は,コロン(:)または1つ以上の空白(またはTAB)で区切ります(コロンか空白かは,ニモニック欄で記述する命令により異なります)。

- ニモニック欄とオペランド欄は,1つ以上の空白(またはTAB)で区切ります。
- ニモニック欄に記述する命令によっては,オペランド欄が必要ない場合もあります。
- コメント欄を記述するときは,コメント欄の前にセミコロン(;)を記述します。

各行の終わりは,LFで区切ります(LFの直前にCRが1つ存在してもかまいません)。

1つの文は1行以内に記述します。1行には最大2048文字(CR/LFを含む)まで記述できます。

このとき,TABおよび単独のCRは,各々1文字として数えます。2049文字以上記述された場合には,ワーニング・メッセージを出力し,2049文字以降を無視します。ただし,アセンブル・リストには2049文字以降も出力されます。

単独のCRは,アセンブル・リストには出力されません。

また,次のような行の記述ができます。

- ・空行(文の記述のない行)
- ・シンボル欄のみの行
- ・コメント欄のみの行

2.2.2 文字セット

ソース・ファイル中に記述できる文字は,次の3つから構成されます。

- ・言語文字
- ・文字データ
- ・注釈(コメント)用文字

(1) 言語文字

ソース・プログラム上で命令の記述に使用する文字です。言語文字の文字セットには英数字, および特殊文字があります。

【英数字】

名	称														文	:	字											
数	字	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9																	
英字	大文字	Α	В	С	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	0	Р	Q	R	S	Т	U	٧	W	Χ	Y	Z	
	小文字	а	b	С	d	е	f	g	h	i	j	k	I	m	n	0	р	q	r	s	t	u	٧	W	х	у	z	

【特殊文字】

文 字	名 称	主な用途							
?	疑問符	英字相当文字							
@	単価記号	英字	英字相当文字						
_	下線	英字	英字相当文字						
空白		X	各欄の区切り記号						
HT (09H)	タブコード	切	空白相当文字						
,	コンマ	IJ	オペランドの区切り文字						
:	コロン	記	レーベル区切り記号						
;	セミコロン	号	コメント欄開始記号						
CR (0DH)	復帰コード		1行の最終記号(アセンブラでは無視)						
LF(0AH)	改行コード	1行の最終記号							
+	プラス	ア 加算演算子または正符号							
-	マイナス	セ 減算演算子または負符号							
*	アスタリスク	ン 乗算演算子							
/	スラッシュ	プ 除算演算子							
	ピリオド	∍	ビット位置指定子						
(,)	左・右かっこ	演	演算順序						
< , >	不等号	算	比較演算子						
=	等号	子	比較演算子						
,	引用符	・文	字定数の開始・終了記号						
		・マ	クロのパラメータを1つにまとめる記号						
\$	ドル記号	• п	ケーション・カウンタの値						
		・アセンブラ・オプションに相当する制御命令の開始記号							
		・相対アドレシング指定記号							
&	アンパーサンド	コン	カティネート記号(マクロボディ内で使用)						
#	シャープ	イミ	ーディエト・アドレシング指定記号						
!	感嘆符	絶対	アドレシング指定記号						
[]	大かっこ	イン	ダイレクト・アドレシング指定記号						

(2) 文字データ

文字データは,文字列定数,文字列および制御命令部(TITLE, SUBTITLE, INCLUDE)の記述に用いる文字です。

【文字データの文字セット】

- ・00Hを除くすべての文字(漢字かなを含みます。ただしOSによってコードは異なります)が記述可能です。00Hを記述するとエラーとなり、それ以降 'で閉じるまで無視されます。
- ・不正文字が入力された場合,アセンブラは,不正文字を"!"に置き換えてアセンブル・リストに出力します(CR(0DH)は,アセンブル・リストに出力されません)。
- ・Windowsの場合は,1AHはファイルの終わりと見なされるので,入力データとなり得ません。

(3)注釈(コメント)用文字

コメントの記述に用いる文字です。

【コメントの文字セット】

・文字データの文字セットと同一です。ただし,00Hが入力されてもエラーは出力されません。アセンブル・リストには"!"に置き換えられて出力されます。

2.2.3 文の構成フィールド

文を構成するフィールドについて説明します。

(1)シンボル欄



シンボル欄には,シンボルを記述します。シンボルとは,数値データやアドレスなどに付けた名前のことです。

シンボルを使用することにより、ソース・プログラムの内容がわかりやすくなります。

【シンボルの種類】

シンボルは,その使用目的,定義方法によって表2-2 シンボルの種類に示す種類に分けられます。

シンボルの種類 使用目的 定義方法 ネーム ソース・プログラム中で,数値データやアド EQU, SET, DBIT疑似命令等のシンボル欄に レスとして使用します。 記述します。 レーベル ソース・プログラム中で,アドレス・データ シンボルのあとにコロン(:)を付けること として使用します。 により定義します。 外部参照名 EXTRN. EXTBIT疑似命令のオペランド欄に あるモジュールで定義されたシンボルを、他 のモジュールで参照するときに使用します。 記述します。 セグメント名 リンク時に使用するシンボルです。 CSEG. DSEG. BSEG. ORG疑似命令のシンボ ル欄に定義します。 NAME疑似命令のオペランド欄に記述しま モジュール名 シンボリック・ディバグ時に使用します。 ソース・プログラム中でマクロ参照時に使用 MACRO疑似命令のシンボル欄に記述しま マクロ名 します。 す。

表2-2 シンボルの種類

【シンボル記述上の規則】

シンボルは、次の規則に基づいて記述します。

シンボルは,英数字および英字相当文字(?,@,__)で構成します。

ただし,先頭文字として数字(0-9)は使用できません。

シンボルの長さは,1-31文字です。

認識最大文字数を越えた文字は無視されます。

シンボルとして,予約語は使えません。

予約語を,付録A 予約語一覧に示します。

同一シンボルを二度以上定義できません(ただし,SET疑似命令で定義したネームは,SET疑似命令で再定義できます)。

アセンブラは,シンボルの大文字/小文字を区別します。

シンボル欄にレーベルを記述する場合は、レーベルの直後にコロン(:)を記述します。

(正しいシンボルの例)

CODE01 CSEG ; 'CODE01'はセグメント名

VAR01 EQU 10H ; 'VAR01'はネーム LAB01: DW 0 ; 'LAB01'はレーベル

NAME SAMPLE ; 'SAMPLE 'はモジュール名

MAC1 MACRO ; 'MAC1'はマクロ名

(誤ったシンボルの例)

1ABC EQU 3 ; 先頭文字に数字は使用できません。

LAB MOV A, RO ; 'LAB'レーベルです。ニモニック欄とコロン(:)

で区切ります。

FLAG: EQU 10H ; ネームにはコロン(:)が必要ありません。

(長いシンボルの例)

A123456789B12~Y1234567890123456 EQU 70H

無視されます。

A123456789B12~Y123456789012345というシン

ボルが定義されていることになります。

(シンボルのみからなる文の例)

ABCD: ; ABCDがレーベルとして定義されます。

【シンボルに関する注意事項】

??RAnnnn (n = 0000-FFFF) というシンボルは,マクロ・ボディ内のローカル・シンボルが展開されるごとに,アセンブラによって自動的に置き換えられるシンボルなので,二重定義しないように注意してください。

また,セグメント定義疑似命令でセグメント名が指定されなかったときに,アセンブラがセグメント名を自動生成します。表2-3 アセンブラ自動生成セグメント名に,そのセグメントを示します。同名で定義すると,エラーとなります。

表2-3 アセンブラ自動生成セグメント名

セグメント名	疑似命令	再配置属性
?An	ORG疑似命令	n = 0000-FFFF
?CSEG	CSEG疑似命令	UNIT
?CSEGUP		UNITP
?CSEGT0		CALLT0
?CSEGFX		FIXED
?CSEGIX		IXRAM
?DSEG	DSEG疑似命令	UNIT
?DSEGUP		UNITP
?DSEGS		SADDR
?DSEGSP		SADDRP
?DSEGIH		IHRAM
?DSEGL		LRAM
?DSEGDSP		DSPRAM
?BSEG	BSEG疑似命令	UNIT

【シンボルの属性】

ネームおよびレーベルは,値と属性を持ちます。

値とは,定義された数値データやアドレス・データの値そのものです。

セグメント名,モジュール名およびマクロ名は値を持ちません。

属性とは,表2-4 シンボル属性と値に示す8種類のシンボル属性のことです。

表2-4 シンボル属性と値

属性の種類	区分	値
NUMBER	・数値定数を割り付けたネーム	10進表現:0-65535
	・EXTRN疑似命令で定義されたシンボル	16進表現:0H-FFFFH
	・定数	
ADDRESS	・レーベルとして定義されたシンボル	
	・レーベルをEQU,SET疑似命令で定義したネーム	
BIT	・ビット値として定義されたネーム	saddr領域
	・BSEG内のネーム	
	・EXTBIT疑似命令で定義されたシンボル	
CSEG	CSEG疑似命令で定義されたセグメント名	値を持ちません
DSEG	DSEG疑似命令で定義されたセグメント名	
BSEG	BSEG疑似命令で定義されたセグメント名	
MODULE	NAME疑似命令で定義されたモジュール名	
	(指定されなかった場合は , 入力ソース・ファイル名の	
	プライマリ・ネームから作成されます)	
MACRO	MACRO疑似命令で定義されたマクロ名	

例

TEN	EQU	10H	;ネーム'TEN'はNUMBER属性と,値10Hを持ち
			ます。
	ORG	80H	
START:	MOV	A,#10H	; レーベル ' START ' は , ADDRESS属性と , 値80H
			を持ちます。
BIT1	EQU	0FE20H.0	;ネーム'BIT1'は,BIT属性と値0FE20H.0を持ち
			ます。

(2) ニモニック欄



ニモニック欄には,インストラクションのニモニック,疑似命令およびマクロ参照を記述します。 オペランドの必要なインストラクションや疑似命令の場合,ニモニック欄とオペランド欄を1つ以上の 空白または,TABで区切ります。

ただし,インストラクションの第1オペランドの先頭が"#", "\$", "!", "["の場合には, ニモニックと第1オペランドの間に何もなくても,正常にアセンブルが行われます。

(正しい例)

MOV A,#0H
CALL !CONVAH
RET

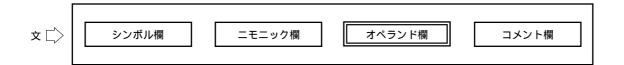
(誤った例)

MOVA #0H ; ニモニック欄とオペランド欄の間に,空白がありません。

C ALL !CONVAH ; ニモニック中に空白があります。

ZZZ ; 78K/OSシリーズの命令には , 'ZZZ'はありません。

(3) オペランド欄



オペランド欄には,インストラクションや疑似命令およびマクロ参照の実行に必要なデータ(オペランド)を記述します。

各インストラクションや疑似命令により、オペランドを必要としないものや、複数のオペランドを必要とするものがあります。

2個以上のオペランドを記述する場合には,各オペランドをコンマ(,)で区切ります。 オペランド欄に記述できるものは,次のものです。

- ・定数(数値定数,文字列定数)
- ・文字列
- ・レジスタ名
- ・特殊文字(\$ #![])
- ・セグメント定義疑似命令の再配置属性名
- ・シンボル
- ・式
- ・ビット項

なお,各インストラクションや疑似命令により,要求するオペランドのサイズ,属性などが異なります。 これらについては2.5 **オペランドの特性**を参照してください。

また、インストラクション・セットにおけるオペランドの表現形式と記述方法については、開発対象となるマイクロコンピュータのユーザーズ・マニュアルを参照してください。

以降に,オペランド欄に記述可能な各項目について説明します。

【定数】

定数は,それ自身で定まる値を持つもので,イミーディエト・データともいいます。 定数には数値定数と文字列定数があります。

・数値定数

数値定数として2進数,8進数,10進数,16進数が記述できます。 各数値定数の表現方法を表2-5 数値定数の表記方法に示します。 数値定数は,符号なしの16ビット・データとして処理されます。

値の範囲 0 n 65535 (OFFFFH)

マイナスの値を記述するには,演算子のマイナス符号を使用します。

表2-5 数値定数の表記方法

数値定数の種類	表 記 方 法	表記例
2進数	数値の最後に文字 'B'または'Y'を付加します。	1101B
		1101Y
8進数	数値の最後に文字'O'または'Q'を付加します。	740
		74Q
10進数	数値をそのまま記述します。	128
	または,最後に文字'D'または'T'を付加します。	128D
		128T
16進数	・数値の最後に文字 [・] H [・] を付加します。	8CH
	・先頭文字が'A','B','C','D','E',	0A6H
	'F'で始まる場合には,その前に'O'を付加します。	

・文字列定数

文字列定数は,2.2.2 **文字セット**で示した文字を,引用符(')で囲んだものです。 文字列定数は,アセンブルされた結果,パリティ・ビットを0とした7ビットASCIIコードに変換されます。

文字列の長さは0-2です。

引用符自体を文字列定数とする場合には,引用符を2個続けて記述します。

文字定数の表記例

'ab' ; 6162H
'A' ; 0041H
'A''' ; 4127H

''; 0020H(空白1個)

【文字列】

文字列は, 2.2.2 **文字セット**で示した文字を, 引用符(') で囲んだものです。 文字列は, DB疑似命令やTITLE, SUBTITLE制御命令のオペランドに使用します。

・文字列の使用例

CSEG

MAS1:DB'YES'; 文字列 'YES' で初期化します。MAS2:DB'NO'; 文字列 'NO' で初期化します。

【レジスタ名】

オペランド欄に記述できるレジスタとして次のものがあります。

- ・汎用レジスタ
- ・汎用レジスタ・ペア
- ・特殊機能レジスタ

汎用レジスタや汎用レジスタ・ペアは,絶対名称(R0-R7, RP0-RP3)での記述のほかに,機能名称(X, A, B, C, D, E, H, L, AX, BC, DE, HL)での記述も可能です。

なお、インストラクションの種類により、オペランド欄に記述可能なレジスタ名が異なります。各レジスタの記述方法の詳細については、開発対象となるマイクロコンピュータのユーザーズ・マニュアルを参照してください。

【特殊文字】

オペランド欄に記述できる特殊文字は,表2-6 オペランド欄に記述できる特殊文字に示すものです。

 表2 - 6
 オペランド欄に記述できる特殊文字

 文字
 機

特殊文字	機能
\$	・このオペランドを待つインストラクションが割り当てられているロケーション・アドレス(複
	数バイト命令の場合は1バイト目)を示します。
	・分岐命令の相対アドレシングを示します。
!	・分岐命令の絶対アドレシングを示します。
	・MOV命令の全メモリ空間指定可能なaddr16指定を示します。
#	・イミーディエト・データを示します。
[]	・インダイレクト・アドレシングを示します。

・特殊文字の使用例

アドレス	ソース・	プロク	ブラム
100		ADD	A, #10H
102	LOOP:	INC	A
103		BR	\$\$-1
105		BR	!\$+100H

オペランドの2番目の \$ は103H番地を示します。 "BR \$-1 " と記述しても同様の動作をします。

オペランドの2番目の \$ は105H番地を示します。 "BR \$ + 100H" と記述しても同様の動作します。

【セグメント定義疑似命令の再配置属性】

オペランド欄には,再配置属性を記述できます。

再配置属性の詳細については3.2 セグメント定義疑似命令を参照してください。

【シンボル】

シンボルをオペランド欄に記述した場合は,そのシンボルに割り付けられたアドレス(または値)が オペランドの値になります。

・シンボルの使用例

VALUE EQU 100H

MOV A, #VALUE ; MOV A, #100Hと記述できます。

【尤】

式は,定数,ロケーション・アドレスを示す\$,ネームまたはレーベルを演算子で結合したものです。 インストラクションのオペランドとして数値表現可能なところに記述できます。

式と演算子については,2.3 式と演算子を参照してください。

・式の例

TEN EQU 10H

MOV A, #TEN-5H

この記述例ではTEN-5Hが式です。

この式はネームと数値定数が, - (マイナス)演算子で結合されています。式の値はBHです。 したがってこの記述は「MOV A,#0BH」と書き換えられます。

【ビット項】

ビット項は,ビット位置指定子によって得ることができます。ビット項の詳細については2.4 **ビット位置指定子**を参照してください。

・ビット項の例

CLR1 A.5

SET1 1+0FE30H.3 ; オペランドの値は0FE31H.3です。 CLR1 0FE40H.4+2 ; オペランドの値は0FE40H.6です。

(4) コメント欄



コメント欄には、セミコロン(;)のあとに、コメント(注釈)を記述します。コメント欄はセミコロンからその行の改行コードまたはEOFまでです。コメントを記述することにより、理解しやすいソース・プログラムを作成できます。コメント欄の記述は、機械語変換というアセンブル処理の対象とはならず、そのままアセンブル・リストに出力されます。

コメント欄に記述できる文字は, 2.2.2 **文字セット**に示すものです。

(コメントの例)

```
;(1)
      NAME
           SAMPM
, ******************************
    HEX -> ASCII Conversion Program
                                                         コメント欄のみの行
          main-routine
PUBLIC MAIN, START
                                                ;(2)
      EXTRN CONVAH
                                                ;(3)
      EXTRN @STBEG
                                                ; (4)
DATA
    DSEG saddr
                                                ; (5)
HDTSA: DS 1
STASC: DS 2
                                                ;(6)
CODE
      CSEG AT OH
MAIN: DW START
      CSEG
                                                ; (7)
START:
      ; chip initialize
      MVVM
           AX, #_@STBEG
           SP, AX
      MOVW
      MOV
           HDTSA, #1AH
      MOVW HL, #HDTSA ; set hex 2-code data in HL register
                                                         コメント欄にコメン
                                                         トが記述されている
      CALL !CONVAH
                       ;convert ASCII <- HEX</pre>
                       ;output BC-register <- ASCII code
                                                         ↓行
      MOVW DE, #STASC ;set DE <- store ASCII code table
      MOV
           A, B
            [DE], A
      MOV
      INCW
           DE
      MOV
            A, C
      MOV
           [DE], A
      BR
           $$
      END
                                                ; (8)
```

2.3 式と演算子

式とは,シンボル,定数,ロケーション・アドレスを示す\$,ビット項,前述の4つに演算子を付加したものまたは演算子で結合したものです。

式を構成する演算子以外の要素を項といい,記述された左側から順に第1項,第2項,と呼びます。

演算子には**表2 - 7 演算子の種類**に示すものがあり,演算実行上の優先順位が**表2 - 8 演算子の優先順位**のとおり決められています。

演算の順序を変更するには,かっこ"()"を使います。

例 MOV A, #5*(SYM+1) ;

では, 5*(SYM+1)が式です。5が第1項,SYMが第2項,1が第3項です。*,+,()が演算子です。

演算子の種類	演算子
算術演算子	+符号, - 符号, + , - , * , / ,MOD
論理演算子	NOT, AND, OR, XOR
比較演算子	EQまたは = ,NEまたは< > ,GTまたは> ,
	GEまたは> = ,LTまたは< ,LEまたは< =
シフト演算子	SHR, SHL
バイト分離演算子	HIGH, LOW
特殊演算子	DATAPOS, BITPOS, MASK
その他	()

表2-7 演算子の種類

上記の演算子は,単項演算子,特殊単項演算子,2項演算子,N項演算子,その他に分けられます。

単項演算子 : + 符号 , - 符号 , NOT, HIGH, LOW

特殊単項演算子 : DATAPOS, BITPOS

2項演算子 : + , - , * , / , MOD, AND, OR, XOR, EQまたは = , NEまたは < > ,

GTまたは> , GEまたは> = , LTまたは< , LEまたは< = , SHR, SHL

N項演算子 : MASK

その他 : ()

表2-8 演算子の優先順位

優先度	優先順位	演算子
高い	1	+符号,-符号,NOT, HIGH, LOW, DATAPOS, BITPOS, MASK
↑	2	* , / , MOD, SHR, SHL
	3	+ , -
	4	AND
	5	OR, XOR
↓	6	EQまたは = ,NEまたは< > ,GTまたは> ,GEまたは> = ,
低い		LTまたはく , LEまたはく =

式の演算は,次の規則に従います。

演算の順序は,演算子の優先順位に従います。同一順位の場合は,左から右に演算されます。単項演算子の場合は,右から左に演算されます。

かっこ '()'の中の演算は,かっこの外の演算に先立って行われます。 単項演算子の多重演算が可能です。

式の演算は符号なし16ビットで行います。演算中に16ビットを越えてオーバフローした場合,オーバフローした値は無視します。

定数が16ビット(0FFFFH)を越える場合には,エラーとなり,その値は0とみなされて計算されます。 除算では,小数部分を切り捨てます。除算がゼロの場合は,エラーとなり,結果は0となります。

2.3.1 演算子の機能

演算子の機能について説明します。

算術演算子

(1) + (加算)

【機 能】

第1項と第2項の値の和を返します。

【使用例】

	ORG	100H	
START:	BR	!\$+6	; (a)
	:		

【説 明】

BR命令により「現在のロケーション・アドレス + 6番地」へジャンプします。 つまり「100H + 6H = 106H」へジャンプします。

したがって,(a)は「START: BR!106H」とも記述できます。

(2) - (減算)

【機 能】

第1項と第2項の値の差を返します。

【使用例】

	ORG	100Н		
BACK	: BR	BACK-6H	; (b)	
	:			

【説 明】

BR命令により「'BACK'に割り付けられたアドレス - 6番地」へジャンプします。 つまり「100H - 6H = 0FAH」へジャンプします。

したがって,(b)は「BACK: BR!OFAH」とも記述できます。

算術演算子 算術演算子

(3)*(乗算)

【機 能】

第1項と第2項の値の積を返します。

【使用例】

TEN	EQU	10н	
	MOV	A, #TEN*3	; (c)
	:		

【説 明】

EQU疑似命令により、ネーム'TEN'に10Hという値が定義されます。

'#'はイミーディエト・データを示します。

「TEN*3」という式は「10H*3」のことで30Hを返します。

したがって, (c)は「MOV A,#30H」とも記述できます。

(4)/(除算)

【機 能】

第1項の値を第2項の値で割り、その値の整数部を返します。 小数部は切り捨てられます。除数(第2項)が0の場合はエラーとなります。

【使用例】

MOV A,#256/50 ; (d)

【説 明】

「256/50=5 余り6」となります。

よって整数部の5を返します。

したがって,(d)は「MOV A,#5」とも記述できます。

算術演算子

(5) MOD (剰余)

【機 能】

第1項の値を第2項の値で割り、その値の余りを返します。

除数が0の場合は,エラーとなります。

MODの前後には,空白が必要です。

【使用例】

MOV A,#256 MOD 50 ;(e)

【説 明】

「256/50=5 余り6」となります。

よって,余りの6を返します。

したがって,(e)は「MOV A,#6」とも記述できます。

(6) +符号

【機 能】

項の値をそのまま返します。

【使用例】

FIVE EQU +5

【説 明】

項の値5をそのまま返します。

EQU疑似命令により,ネーム'FIVE'に5という値が定義されます。

(7) - 符号

【機 能】

項の値の2の補数をとった値を返します。

【使用例】

NO EQU -1

【説 明】

- 1は1の2の補数となります。

0000 0000 0000 0001の2つの補数は

1111 1111 1111 1111となります。

よってEQU疑似命令により,ネーム'NO'に0FFFFHが定義されます。

論理演算子論理演算子論理演算子

(1) NOT (否定)

【機 能】

項のビットごとの論理否定をとり、その値を返します。 NOTと項との間には、空白が必要です。

【使用例】

WVOM	AX,#NOT	ЗН	; (a)

【説 明】

3Hの論理否定をとります。

NOT)	0000	0000	0000	0011
	1111	1111	1111	1100

よって, OFFFCHを返します。

したがって, (a)は「MOVW AX, #0FFFCH」とも記述できます。

(2) AND (論理積)

【機 能】

第1項の値と第2項の値のビットごとの論理積をとり、その値を返します。 ANDの前後には、空白が必要です。

【使用例】

		A,#6FAH	MOV
--	--	---------	-----

【説 明】

6FAHと0FHの論理積をとります。

	0000	0000	0000	1010
AND)	0000	0000	0000	1111
	0000	0110	1111	1010

よって,OAHを返します。

したがって,(b)は「MOV A,#0AH」とも記述できます。

論理演算子論理演算子

(3) OR (論理和)

【機 能】

第1項の値と第2項の値のビットごとの論理和をとり,その値を返します。 ORの前後には,空白が必要です。

【使用例】

MOV	A,#0AH	OR	1101B	; (c)

【説 明】

0AHと1101Bの論理和をとります。

	0000	0000	0000	1111
OR)	0000	0000	0000	1101
	0000	0000	0000	1010

よって, OFHを返します。

したがって,(c)は「MOVA,#0FH」とも記述できます。

(4) XOR (排他的論理和)

【機 能】

第1項の値と第2項の値のビットごとの排他的論理和をとり、その値を返します。 XORの前後には、空白が必要です。

【使用例】

MOV	A,#9AH	XOR	9DH	; (d)

【説 明】

9AHと9DHの排他的論理和をとります。

	0000	0000	0000	0111
XOR)	0000	0000	1001	1101
	0000	0000	1001	1010

よって,7Hを返します。

したがって,(d)は「MOV A, #7H」とも記述できます。

比較演算子

(1) EQまたは= (等しい)

【機 能】

第1項の値と第2項の値が等しいときにOFFH(真),等しくないときにOOH(偽)を返します。 EQの前後には,空白が必要です。

【使用例】

A1	EQU	12C4H				
A2	EQU	12C0H				
	VOM	A,#A1	EQ	(A2+4H)	; (a)	
	MOV	X,#A1	EQ	A2	; (b)	

【説 明】

(a) の場合

「A1 EQ (A2+4H)」は「12C4H EQ (12C0H+4H)」となります。 このとき第1項の値と第2項の値が等しいので,0FFHを返します。

(b) の場合

「A1 EQ A2」は「12C4H EQ 12C0H」となります。

このとき第1項の値と第2の値が等しくないので,00Hを返します。

比較演算子

(2) NE**または**<>

【機 能】

第1項の値と第2項の値が等しくないときにOFFH(真),等しいときにOOH(偽)を返します。 NEの前後には,空白が必要です。

【使用例】

А	1 EQU	5678Н				
A	2 EQU	5670н				
	MOV	A,#A1	NE	A2	; (c)	
	MOV	A,#A1	NE	(A2+8H)	; (d)	

【説 明】

(c) の場合

「A1 NE A2」は「5678H NE 5670H」となります。 このとき第1項の値と第2項の値が等しくないので, 0FFHを返します。

(d) の場合

「A1 NE (A2+8H)」は「5678H NE (5670H+8H)」となります。 このとき第1項の値と第2項の値が等しいので,00Hを返します。 比較演算子

(3) GTまたは>(より大きい)

【機 能】

第1項の値が第2項の値より大きいときにOFFH(真),等しいか小さいときにOOH(偽)を返します。 GTの前後には,空白が必要です。

【使用例】

A1	EQU	1023Н			
A2	EQU	1013Н			
	VOM	A,#A1	GT	A2	; (e)
	MOV	X,#A1	GT	(A2+10H)	; (f)

【説 明】

(e) の場合

「A1 GT A2」は「1023H GT 1013H」となります。 このとき第1項の値が第2項の値より大きいので, 0FFHを返します。

(f) の場合

「A1 GT (A2 + 10H)」は「1023H GT (1013H + 10H)」となります。 このとき第1項の値が第2項の値と等しくなるので,00Hを返します。 比較演算子 比較演算子

(4) GEまたは>= (より大きいか,または等しい)

【機 能】

第1項の値が第2項の値より大きいか,等しいときに0FFH(真),小さいときに00H(偽)を返します。

GEの前後には,空白が必要です。

【使用例】

A1	EQU	2037н				
A2	EQU	2015Н				
	MOV	A,#A1	GE	A2	; (g)	
	VOM	X,#A1	GE	(A2+23H)	; (h)	

【説 明】

(g) の場合

「A1 GE A2」は「2037H GE 2015H」となります。

このとき第1項の値が第2項の値より大きいので,OFFHを返します。

(h) の場合

「A1 GE (A2+23H)」は「2037H GE (2015H+23H)」となります。

このとき第1項の値が第2項の値より小さいので,00Hを返します。

比較演算子 比較演算子

(5) LTまたは<(より小さい)

【機 能】

第1項の値が第2項の値より小さいときに0FFH(真),等しいか大きいときに00H(偽)を返します。 LTの前後には,空白が必要です。

【使用例】

A1	EQU	1000Н	
A2	EQU	1020Н	
	VOM	A,#A1 LT A2	; (i)
	MOV	X,#(A1+20H) LT A2	; (j)

【説 明】

(i) の場合

「A1 LT A2」は「1000H LT 1020H」となります。 このとき第1項の値が第2の値より小さいので, 0FFHを返します。

(j) の場合

「(A1+20H) LT A2」は「(1000H+20H) LT 1020H」となります。 このとき第1項の値と第2項の値が等しくなるので,00Hを返します。 比較演算子 比較演算子

(6) LEまたは<= (より小さいか,または等しい)

【機 能】

第1項の値が第2項の値より小さいか等しいときにOFFH(真),大きいときにOOH(偽)を返します。 LTの前後には,空白が必要です。

【使用例】

A1	EQU	103АН	
A2	EQU	1040H	
	VOM	A,#A1 LE A2	; (k)
	MOV	X,#(A1+7H) LE A2	; (1)

【説 明】

(k) の場合

「A1 LE A2」は「103AH LE 1040H」となります。 このとき第1項の値が第2の値より小さいので, 0FFHを返します。

(1) の場合

「(A1+7H) LE A2」は「(103AH+7H) LE 1040H」となります。 このとき第1項の値が第2項の値より大きいので,00Hを返します。 シフト演算子シフト演算子

(1) SHR (右シフト)

【機 能】

第1項の値を第2項で示す値(ビット数)分だけ右シフトし,その値を返します。

上位ビットには,シフトされたビット数だけ0が挿入されます。

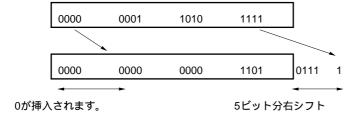
SHRの前後には,空白が必要です。

【使用例】

3.6		II O 1 7 THE	OTTE	_	/ \
M	OV A,	#UTAF.H	SHR	5	; (a)
	10 V 11,	11 0 1111 11	~	•	, ()

【説 明】

01AFHを5ビット分右シフトします。



よって,000DHを返します。

したがって(a)は,「MOVA,#0DH」とも記述できます。

シフト演算子シフト演算子

(2) SHL (左シフト)

【機 能】

第1の値を第2項で示す値(ビット数)分だけ左シフトし,その値を返します。

下位ビットには,シフトされたビット数だけ0が挿入されます。

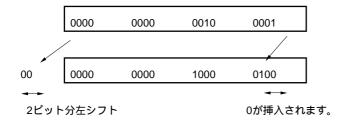
SHLの前後には,空白が必要です。

【使用例】

M	VOI	A,#21H	SHL	2	; (b)

【説 明】

21Hを2ビット分左シフトします。



よって,84Hを返します。

したがって,(b)は,「MOV A, #84H」とも記述できます。

バイト分離演算子

バイト分離演算子

(1) HIGH

【機 能】

項の上位8ビットを返します。 HIGHと項との間には,空白が必要です。

【使用例】

VOM	A,#HIGH	1234H	; (a)

【説 明】

MOV命令実行により,1234Hの上位8ビット値12Hを返します。 したがって,(a)は「MOV A,#12H」とも記述できます。

(2) LOW

【機 能】

項の下位8ビットを返します。 LOWと項との間には,空白が必要です。

【使用例】

MOV	A, #LOW	1234H	; (b)

【説 明】

MOV命令実行により,1234Hの下位8ビット値34Hを返します。 したがって,(b)は「MOV A,#34H」とも記述できます。 特殊演算子 特殊演算子

(1) DATAPOS

【機 能】

ビット・シンボルのアドレス部 (バイト・アドレス)を返します。

【使用例】

SYM	EQU	0FE68H.6			
	MOV	A,!DATAPOS	SYM	; (a)	

【説 明】

EQU疑似命令により,ネーム'SYM'に0FE68H.6という値が定義されます。
「DATAPOS SYM」は「DATAPOS 0FE68H.6」ということで,0FE68Hを返します。
したがって,(a)は「MOV A,!0FE68H」とも記述できます。

(2) BITPOS

【機 能】

ビット・シンボルのビット部 (ビット位置)を返します。

【使用例】

SYM	EQU	OFE68H.6		
	CLR1	[HL].BITPOS	SYM	; (b)

【説 明】

EQU疑似命令により,ネーム'SYM'に0FE68H.6という値が定義されます。「BITPOS.SYM」は「BITPOS 0FE68H.6」ということで,6を返します。
CLR1命令実行により,[HL].6を0クリアします。

特殊演算子 特殊演算子

(3) MASK

【機 能】

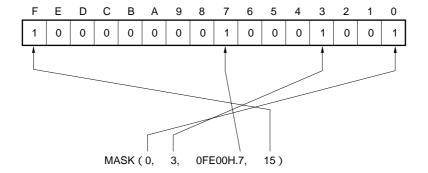
指定のビット位置に1,他を0にした16ビット値を返します。

【使用例】

MOVW AX, #MASK(0,3,0FE00H.7,15)

【説 明】

MOVW命令実行により,8089Hを返します。



その他演算子

(1)()

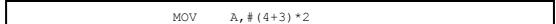
【機 能】

()内の演算を,()外の演算に先立って行います。

演算の優先順位を変更したいときに使います。

() が多重になっている場合は,一番内側の()内の式から演算します。

【使用例】



【説 明】



- , の順で演算を行い,14という値を返します。
- ()がなければ



, の順で演算を行い,10という値を返します。

演算子の優先順位については表2-8 演算子の優先順位を参照してください。

2.3.2 演算の制限

式の演算は,項を演算子で結びつけて行います。項として記述できるものには,定数, \$,ネーム,レーベルがあり,各項はリロケーション属性とシンボル属性を持ちます。

各項の持つリロケーション属性,シンボル属性の種類により,その項に対して演算可能な演算子が限られます。したがって式を記述する場合には,式を構成する各項のリロケーション属性,シンボル属性に留意することが大切です。

(1) 演算とリロケーション属性

式を構成する各項は、リロケーション属性とシンボル属性を持ちます。

各項をリロケーション属性より分類すると,アブソリュート項,リロケータブル項,外部参照項の3種類に分かれます。

演算におけるリロケーション属性の種類とその性質およびそれに該当する項を**表2 -**9 **リロケーション 属性の種類**に示します。

種類	性質	該当項
アブソリュート項	アセンブル時に値,定数が決定する	・定数
	項	・アプソリュート・セグメント内のレーベル
		・アブソリュート・セグメント内で定義したロケ
		ーション・アドレスを示す \$
		・定数,上記のレーベル,上記の\$等,絶対値を
		定義したネーム
リロケータブル項	アセンブル時には値が決定しない項	・リロケータブル・セグメント内で定義したレー
		ベル
		・リロケータブル・セグメント内で定義したロケ
		ーション・アドレスを示す \$
		・リロケータブルなシンボルで定義したネーム
外部参照項 ^注	他のモジュールのシンボルを外部参	・EXTRN疑似命令で定義したレーベル
	照する項	・EXTBIT疑似命令で定義したネーム

表2-9 リロケーション属性の種類

注 外部参照項を演算対象にできる演算子は , ' + ' , ' - ' , 'HIGH ' , 'LOW ' , の4つです。1つの式に外部参照シンボルは1つのみ記述可能です。その場合は必ず演算子 " + "で結合されていなければなりません。

演算可能な演算子と項の組み合わせを, リロケーション属性により分類すると表2 - 10 **リロケーション属性による項と演算子の組み合わせ**のようになります。

表2-10 リロケーション属性による項と演算子の組み合わせ(1/2)

項のリロケーション属性	X : ABS	X : ABS	X : REL	X : REL
演算子の種類	Y: ABS	Y : REL	Y: ABS	Y:REL
X + Y	Α	R	R	-
X - Y	Α	-	R	A ^注
X * Y	Α	-	-	-
X / Y	Α	-	-	-
X MOD Y	Α	-	-	-
X SHL Y	Α	-	-	-
X SHR Y	Α	-	-	-
X EQ Y	Α	-	-	A ^注
XLTY	Α	-	-	A ^注
X LE Y	Α	-	-	A ^注
X GT Y	Α	-	-	A ^注
X GE Y	Α	-	-	A ^注
X NE Y	Α	-	-	A ^注
X AND Y	Α	-	-	-
X OR Y	Α	-	-	-
X XOR Y	Α	-	-	-
NOT X	Α	Α	-	-
+ X	Α	Α	R	R
- X	Α	Α	-	-

<説 明>

ABS : アブソリュート項 REL : リロケータブル項

A : 演算結果がアブソリュート項になります。R : 演算結果がリロケータブル項になります。

- :演算不可

注 XまたはYがHIGH, LOW, DATAPOS演算を行ったリロケータブル項でなく, X, Yはともに同一セグ メントにある場合にかぎり演算可能です。

表2-10 リロケーション属性による項と演算子の組み合わせ(2/2)

項のリロケーション属性	X : ABS	X : ABS	X : REL	X : REL
演算子の種類	Y: ABS	Y:REL	Y: ABS	Y : REL
HIGH X	А	А	R ^注	R ^注
LOW X	А	Α	R ^注	R ^注
MASK (X)	Α	Α	-	-
DATAPOS X. Y	Α	-	-	-
BITPOS X. Y	Α	-	-	-
MASK (X.Y)	Α	-	-	-
DATAPOS X	Α	Α	R	R
BITPOS X	Α	Α	Α	Α
MASK (X)	Α	Α	-	-

<説 明>

ABS : アブソリュート項 REL : リロケータブル項

A : 演算結果がアプソリュート項になります。R : 演算結果がリロケータブル項になります。

- :演算不可

注 XまたはYがHIGH, LOW, DATAPOS演算を行ったリロケータブル項でない場合にかぎり演算可能です。

外部参照項を演算対象にできる演算子は, '+', '-', 'HIGH', 'LOW'の4つです(ただし, 1つの式中に記述できる外部参照項は1つだけです)。

これらの演算子と外部参照項との実行可能な組み合わせを,リロケーション属性により分類すると表2 - 11 **リロケーション属性による項と演算子の組み合わせ(外部参照項)**のようになります。

表2-11 リロケーション属性による項と演算子の組み合わせ(外部参照項)

項のリロケーション属性	X : ABS	X : EXT	X : REL	X : EXT	X : EXT
演算子の種類	Y:EXT	Y: ABS	Y:EXT	Y:REL	Y:EXT
X + Y	E	E	-	-	-
X - Y	-	E		-	-
+ X	Α	Е	R	E	Е
HIGH X	А	E ^{注1}	R ^{注2}	E ^{注1}	E ^{注1}
LOW X	А	E ^{注1}	R ^{注2}	E ^{注1}	E ^{注1}
MASK (X)	Α	-	-	-	-
DATAPOS X. Y	-	-	-	-	-
BITPOS X. Y	-	-	-	-	-
MASK (X.Y)	-	-	-	-	-
DATAPOS X	А	E	R	E	E
BITPOS X	А	E	А	E	Е

<説 明>

ABS : アブソリュート項 REL : リロケータブル項

A : 演算結果がアブソリュート項になります。

E: 演算結果が外部参照項になります。

R: 演算結果がリロケータブル項になります。

- :演算不可

注1. XまたはYがHIGH, LOW, DATAPOS, BITPOS演算を行った外部参照項でない場合にかぎり演算可能です。

2. XまたはYがHIGH, LOW, DATAPOS演算を行ったリロケータブル項でない場合にかぎり演算可能です。

(2) 演算とシンボル属性

式を構成する各項は、リロケーション属性に加えてシンボル属性を持ちます。

各項をシンボル属性により分類すると, NUMBER項, ADDRESS項の2種類に分かれます。

演算におけるシンボル属性の種類とそれに該当する項を表2 - 12 演算におけるシンボル属性の種類に示します。

表2-12 演算におけるシンボル属性の種類

シンボル属性の種類	該 当 項	
NUMBER項	・NUMBER属性を持つシンボル	
	· 定数	
ADDRESS項	・ADDRESS属性を持つシンボル	
	・ロケーション・カウンタを示す \$	

演算可能な演算子と項の組み合わせを,シンボル属性により分類すると表2 - 13 シンボル属性による項と演算子の組み合わせのようになります。

表2-13 シンボル属性による項と演算子の組み合わせ

	項のシンボル属性	X: ADDRESS	X: ADDRESS	X : NUMBER	X : NUMBER
演算子の種類		Y: ADDRESS	Y: NUMBER	Y: ADDRESS	Y: NUMBER
X + Y		-	Α	Α	N
X - Y		N	Α	-	N
X * Y		-	-	-	N
X / Y		-	-	-	N
X MOD Y		-	-	-	N
X SHL Y		-	-	-	N
X SHR Y		-	-	-	N
X EQ Y		N	-	-	N
X LT Y		N	-	-	N
X LE Y		N	-	-	N
X GT Y		N	-	-	N
X GE Y		N	-	-	N
X NE Y		N	-	-	N
X AND Y		-	-	-	N
X OR Y		-	-	-	N
X XOR Y		-	-	-	N
NOT X		-	-	N	N
+ X		Α	Α	N	N
- X		-	-	N	N
HIGH X		Α	Α	N	N
LOW X		Α	Α	N	N
DATAPOS X		Α	Α	N	N
MASK X		N	N	N	N

<説 明>

ADDRESS : ADDRESS項 NUMBER : NUMBER項

A : 演算結果がADDRESS項になります。N : 演算結果がNUMBER項になります。

- : 演算不可

(3) 演算の制限についての確認方法

リロケーション属性,シンボル属性による演算の見方について,例を示します。

例 BR \$TABLE+5H

ここで , 'TABLE'はリロケータブルなコード・セグメント中で定義されたレーベルであると仮定します。

演算とリロケーション属性

「TABLE + 5H」は,「リロケータブル項+アブソリュート項」となりますので,この演算を表2 - 10 **リロケーション属性による項と演算子の組み合わせ**にあてはめます。

演算子の種類 X+Y

項のリロケーション属性 ... X: REL, Y: ABS

したがって,演算結果は「R」すなわちリロケータブル項になることがわかります。

演算とシンボル属性

「TABLE + 5H」は「ADDRESS項 + NUMBER項」となりますので,この演算を表2 - 13 シンボル **属性による項と演算子の組み合わせ**にあてはめます。

演算子の種類 X+Y

項のシンボル属性X: ADDRESS, Y: NUMBER

したがって,演算結果は「A」すなわちADDRESS項となることがわかります。

2.4 ビット位置指定子

ビット位置指定子(.)を使用することにより、ビット・アクセスが可能になります。

ビット位置指定子

ビット位置指定子

(1). (ビット位置指定子)

【記述形式】



X(第1項)とY(第2項)の組み合わせ

X (§	Y (第2項)	
汎用レジスタ	A	式 (0-7)
制御レジスタ	PSW	式 (0-7)
特殊機能レジスタ	sfr ^注	式 (0-7)
メモリ	[HL] ^注	式 (0-7)

注 具体的な記述については,各デバイスのユーザーズ・マニュアルを参照してください。

【機 能】

・第1項にバイト・アドレスを指定するもの,第2項にビット位置を指定するものを指定します。これにより,ビット・アクセスが可能になります。

【説 明】

- ・ビット位置指定子を使用したものをビット項と呼びます。
- ・ビット位置指定子には演算子との優先順位はなく,左辺を第1項,右辺を第2項と認識します。
- ・第1項には,次の制限があります。

NUMBER, ADDRESS属性の式, または8ビット・アクセスが可能なSFR名, レジスタ名(A)が記述可能です。

第1項にアブソリュートな式を記述する場合は ,0FE20H-0FF1FHの範囲でなければなりません。 外部参照シンボルを記述できます。

・第2項には,次の制限があります。

式の値は、0-7の範囲です。範囲を越えた場合にはエラーとなります。

アブソリュートなNUMBER属性の式のみ記述できます。

外部参照シンボルは記述できません。

【演算とリロケーション属性】

・リロケーション属性における第1項と第2項の組み合わせを表2 - 14 **リロケーション属性における** 第1項と第2項の組み合わせに示します。

表2-14 リロケーション属性における第1項と第2項の組み合わせ

項の組み合わせX:	ABS	ABS	REL	REL	ABS	EXT	REL	EXT	EXT
Y:	ABS	REL	ABS	REL	EXT	ABS	EXT	REL	EXT
X.Y	А	-	R	-	-	E	-	-	-

<説 明>

ABS : アブソリュート項REL : リロケータブル項

EXT :外部参照項

A : 演算結果がアプソリュート項になります。R : 演算結果がリロケータブル項になります。

E:演算結果が外部参照項になります。

- :演算不可

【ピット・シンボルの値】

・EQU疑似命令のオペランドにビット位置指定子を用いたビット項を記述しビット・シンボルを定義した場合,そのビット・シンボルが持つ値を表2-15 ビット・シンボルが持つ値に示します。

表2-15 ビット・シンボルが持つ値

オペランドの種類	シンボル値
A.bit ^{注2}	1.bit
PSW.bit ^{注2}	1FEH.bit
sfr ^{注1} . bit ^{注2}	FF××H.bit ^{注3}
式.bit ^{注2}	××××H.bit ^{注4}

注1. 具体的な記述については,各デバイスのユーザーズ・マニュアルを参照してください。

- 2. bit = 0-7
- 3. FF××Hは,sfrのアドレス
- 4. ××××Hは,式の値

【使用例】

SET1	0FE20H.3	
SET1	A.5	
CLR1	P1.2	
SET1	1+0FE30H.3	;OFE31H.3 に等しい
SET1	0FE40H.4+2	;OFE40H.6 に等しい

2.5 オペランドの特性

オペランドを必要とする命令 (インストラクションおよび疑似命令) は,その種類により要求するオペランド値のサイズ,範囲,シンボル属性などが異なります。

たとえば,「MOV r, #byte」というインストラクションの機能は,「レジスタrに, byteで示される値を転送する」ものです。このとき,レジスタrは8ビット長のレジスタですから,転送されるデータ「byte」のサイズは,8ビット以下でなければなりません。

もし,「MOV R0, #100H」と記述した場合には,第2オペランド「100H」のサイズが8ビット長を越えているためアセンブル・エラーとなります。

このように、オペランドを記述する場合には、次のような注意が必要です。

- ・値のサイズ,アドレス範囲がその命令のオペランドに適しているかどうか(数値やネーム,レーベル)
- ・シンボル属性がその命令のオペランドに適しているかどうか(ネーム,レーベル)

2.5.1 オペランドの値のサイズとアドレス範囲

命令のオペランドとして記述可能な数値 / ネーム / レーベルの値のサイズとアドレス範囲には条件があります。

インストラクションの場合は,各インストラクションのオペランドの表現形式により,また,疑似命令の場合には命令の種類により記述可能なオペランドのサイズとアドレス範囲に条件があります。

これらの条件を表2 - 16 インストラクションのオペランド値の範囲,表2 - 17 疑似命令のオペランド値の 範囲に示します。

オペランドの表現形式	値の範囲		
byte	8ビット値 OH-FFH		
word	16ビット値 0H-FFFFH		
saddr	FE20H-FF1FH		
saddrp	FE20H-FF1FHの偶数値		
sfr	FF00H-FFCFH, FFE0H-FFFFH		
sfrp	FF00H-FFCFH, FFE0H-FFFFHの偶数値		
addr16	MOV, MOVW	0H-FFFFH	
	その他の命令	0H-FA7FH	
addr5	40H-7EHの偶数値		
bit	3ビット値 0-7		
n	2ビット値 0-3		

表2-16 インストラクションのオペランド値の範囲

表2-17 疑似命令のオペランド値の範囲

種類	疑似命令	値の範囲
セグメント定義	CSEG AT	0H-FEFFH
	DSEG AT	0H-FEFFH
	BSEG AT	FE20H-FEFFH
	ORG	0H-FEFFH
シンボル定義	EQU	16ビット値 0H-FFFFH
	SET	16ビット値 0H-FFFFH
メモリ初期化領域確保	DB	8ビット値 0H-FFH
	DW	16ビット値 0H-FFFFH
	DS	16ビット値 OH-FFFFH
分岐命令自動選択	BR	0H-FEFFH

2.5.2 命令の要求するオペランドのサイズ

命令には機械命令と疑似命令がありますが,オペランドとしてイミーディエト・データまたはシンボルを要求する命令については,各命令により要求するオペランドのサイズが異なります。

したがって、命令の要求するオペランドのサイズ以上のデータを記述すると、エラーとなります。なお、式の演算は、符号なし、16ビットで行います。評価結果が0FFFFH(16ビット)を越えた場合にはワーニング・メッセージを出力します。

ただし、オペランドにリロケータブルなシンボルまたは外部シンボルを記述した場合は、アセンブラ内では 値が決定されないので、リンカにおいて値の決定と範囲のチェックを行います。

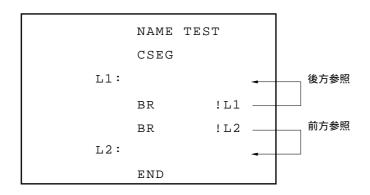
2.5.3 オペランドのシンボル属性,リロケーション属性

命令のオペランドとしてネーム,レーベル,\$(ロケーション・カウンタを示す)を記述する場合,それらの式の項としてのシンボル属性,リロケーション属性(2.3.2 **演算の制限**参照)また,ネーム,レーベルの場合にはその参照方向の条件により,オペランドとして記述可能かどうかが異なります。

ネーム、レーベルの参照方向には後方参照と前方参照があります。

- ・後方参照……オペランドとして参照するネーム,レーベルがそれ以前の行で定義されている。
- ・前方参照......オペランドとして参照するネーム,レーベルがそれ以降の行で定義されている。

例



これらシンボル属性, リロケーション属性, ネーム, レーベルの参照方向の条件を表2 - 18 オペランドとして記述可能なシンボルの性質, 表2 - 19 疑似命令のオペランドとして記述可能なシンボルの性質に示します。

表2-18 オペランドとして記述可能なシンボルの性質

シンボル属性	NUM	IBER	ADDRESS				NUMBER ADDRESS		sfr予約語 ^油
リロケーション属性	アブソリ	ュート項	アブソリ	ュート項	リロケータブル項		外部参照項		
参照パターン	後	前	後	前	後	前	後	前	
記述形式	方	方	方	方	方	方	方	方	
byte									×
word									×
saddr									注2,3
saddrp									注2,4
sfr	油	×	×	×	×	×	×	×	注2,6
sfrp	×	×	×	×	×	×	×	×	注2,7
addr16 ^ඎ									×
addr5									×
bit			×	×	×	×	×	×	×
n			×	×	×	×	×	×	×

<説 明>

前方 : 前方参照を意味します。 後方 : 後方参照を意味します。 : 記述可能を意味します。 x : エラーを意味します。

- :記述不可能を意味します。

- **注**1. EQU疑似命令のオペランドにsfr, sfrp (saddrとsfrがオーバーラップしていない領域のsfr)を指定し 定義されたシンボルは後方参照のみとし,前方参照は禁止します。
 - 2. オペランドの組み合わせに, saddr/saddrpをsfr/sfrpに入れ替えた組み合わせが存在する命令に対し, saddr領域のsfr予約語が記述された場合は, saddr/saddrpとしてコードを出力します。
 - 3. saddr領域のsfr予約語
 - 4. saddr領域のsfrp予約語
 - 5. 絶対式のみ
 - 6. 8ビットアクセス可能なsfr予約語のみ
 - 7. 16ビットアクセス可能なsfr予約語のみ
 - 8. addr16の値として使用禁止領域 (FA80H-FADFH) のアドレスが記述された場合のチェックは行いません。

表2-19 疑似命令のオペランドとして記述可能なシンボルの性質

シンボ	ル属性	NUM	IBER	ADDRESS, SADDR1, SADDR2				!	ВІТ						
リロケーシ	ション属性	アブソリ	ュート項	アブソリ	ュート項	リロケー	タブル項	外部参	多照項	アブソリ	ュート項	リロケー	タブル項	外部参	参照項
	参照方向	後	前	後	前	後	前	後	前	後	前	後	前	後	前
疑似命令	;	方	方	方	方	方	方	方	方	方	方	方	方	方	方
ORG		注1	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
EQU ^{注2}			-		-	注3	-	-	-		-	注3	-	-	-
SET		注1	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
DB	サイズ	注1	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
	初期値									-	-	-	-	-	-
DW	サイズ	注1	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
	初期値									-	-	-	-	-	-
DS		注4	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	ı	-
BR			-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-

:記述可能 - :記述不可

注1. 絶対式のみが記述可能です。

- 2. 次のパターンを含む式を記述するとエラーとなります。
 - ・ADDRESS属性 ADDRESS属性
 - · ADDRESS属性 比較演算子 ADDRESS属性
 - ・HIGH アブソリュートなADDRESS属性
 - ・LOW アブソリュートなADDRESS属性
 - ・DATAPOS アブソリュートなADDRESS属性
 - ・MASK アブソリュートなADDRESS属性
 - ・以上の6つで,演算結果が最適化の影響を受ける可能性がある場合
- 3. リロケータブルな項をオペランドに持つHIGH/LOW/DATAPOS/MASK演算子によってできた項は許されません。
- 4. 3.4(3) DSを参照してください。

第3章 疑似命令

この章では、疑似命令について説明します。疑似命令とは、RA78K0Sが一連の処理を行う際に必要な各種の指示を行うものです。

3.1 疑似命令の概要

インストラクションはアセンブルの結果,オブジェクト・コード(機械語)に変換されますが,疑似命令は原則としてオブジェクト・コードに変換されません。

疑似命令は,主に次の機能を持ちます。表3-1 疑似命令一覧表にその種類を示します。

- ・ソース・プログラムの記述を容易にします。
- ・メモリの初期化や領域の確保を行います。
- ・アセンブラ,リンカがその処理を行うために必要となる情報を与えます。

項番 疑似命令 疑似命令の種類 セグメント定義疑似命令 CSEG, DSEG, BSEG, ORG 1 シンボル定義疑似命令 EQU, SET 2 メモリ初期化,領域確保疑似命令 DB, DW, DG, DS, DBIT 3 PUBLIC, EXTRN, EXTBIT 4 リンケージ疑似命令 オブジェクト・モジュール名宣言疑似命令 NAME 6 分岐命令自動選択疑似命令 BR マクロ疑似命令 7 MACRO, LOCAL, REPT, IRP, EXITM, ENDM 8 アセンブル終了疑似命令 END

表3-1 疑似命令一覧表

以降,各疑似命令について詳細な説明を行います。

説明の中で[]は大かっこの中が省略可能であることを,…は同一の形式を繰り返すことを示します。

3.2 セグメント定義疑似命令

ソース・モジュールは,セグメント単位に分割して記述します。 この「セグメント」を定義するのが,セグメント定義疑似命令です。 セグメントには,次の4種類があります。

- ・コード・セグメント
- ・データ・セグメント
- ・ビット・セグメント
- ・アブソリュート・セグメント

セグメントの種類により、メモリのどの範囲に配置されるかが決まります。

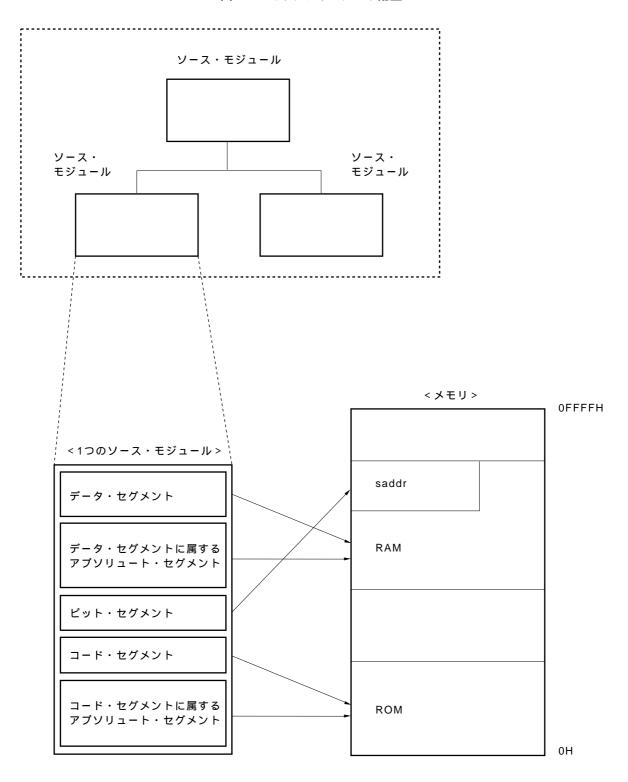
各セグメントの定義方法と配置されるメモリ・アドレスを**表**3 - 2 **セグメントの定義方法と配置されるメモリ・アドレス**に示します。

表3-2 セグメントの定義方法と配置されるメモリ・アドレス

セグメントの種類	定義方法	配置されるメモリ・アドレス
コード・セグメント	CSEG疑似命令	内部または外部のROMアドレス内
データ・セグメント	DSEG疑似命令	内部または外部のRAMアドレス内
ビット・セグメント	BSEG疑似命令	内部RAMのsaddr領域内
アブソリュート・セグメント	CSEG, DSEG, BSEG疑似命令で再配置	指定したアドレス
	属性に配置アドレス(AT配置アドレス)	
	を指示する	

メモリの配置アドレスをユーザが決定したい場合には、アブソリュート・セグメントを記述します。スタック 領域は、ユーザがデータ・セグメント内に領域を確保し、スタック・ポインタに設定する必要があります。 セグメントの配置の例を、図3 - 1 **セグメントのメモリ配置**に示します。

図3-1 セグメントのメモリ配置



CSEG code segment CSEG

(1) CSEG (code segment)

【記述形式】

シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
[セグメント名]	CSEG	[再配置属性]	[;コメント]

【機 能】

- ・CSEG疑似命令は、アセンブラにコード・セグメントの開始を指示します。
- ・CSEG疑似命令以降に記述した命令は,再びセグメント定義疑似命令(CSEG, DSEG, BSEG, ORG) またはEND疑似命令が現れるまでコード・セグメントに属し,最終的に機械語に変換された時点で ROMアドレス内に配置されます。

 (ソース・モジュール>
 (メモリ>)

 NAME T1
 ::

 DSEG
 ::

 CSEG
 ::

 セグメント
 ::

 END
 RAM

図3-2 コード・セグメントの再配置

【用 途】

- ・CSEG疑似命令で定義するコード・セグメントには,インストラクションやDB,DW疑似命令等を 記述します(ただし,そのセグメントを固定アドレスから配置する場合には,再配置属性欄に"AT 絶対式"を記述してください)。
- ・サブルーチンなどの1つの機能を持つ単位の記述は、1つのコード・セグメントとして定義します。 その規模が比較的大きい場合や、そのサブルーチンに高い汎用性(他のプログラム開発にも流用できる)がある場合には、1つのモジュールとして定義することをお勧めします。

CSEG code segment CSEG

【説 明】

- ・コード・セグメントの開始アドレスは,ORG疑似命令により指定できます。また,再配置属性欄に "AT絶対式"を記述することによって,開始アドレスを指定することもできます。
- ・再配置属性とは,セグメントの配置アドレスの範囲を限定するものです。再配置属性を表3-3CSEGの再配置属性に示します。

表3-3 CSEG**の再配置属性**

再配置属性	記述形式	説明
CALLT0	CALLT0	指定セグメントを0040H-007FH番地内で先頭が2の倍数になるように配置することをアセン
		ブラに指示します。1バイト命令 " CALLT " でコールするサブルーチンのエントリ・アドレス
		を定義しているコード・セグメントの場合に指定してください。
FIXED	FIXED	指定セグメントの先頭を0800H-0FFFH番地に配置することをアセンブラに指示します。
AT	AT絶対式	指定セグメントを絶対番地に配置します(0000H-FEFFH)。
UNIT	UNIT	指定セグメントを任意の位置へ配置します(0080H-FA7FH)。
UNITP	UNITP	指定セグメントを任意の位置へ,先頭が偶数番地になるように配置します(0080H-FA7EH)。
IXRAM	IXRAM	指定セグメントを内部拡張RAMに配置します。

- ・再配置属性が省略された場合, "UNIT"と解釈されます。
- ・表3-3 CSEG**の再配置属性**以外の再配置属性が指定された場合には,アセンブラはエラー・メッセージを出力し, "UNIT"が指定されたものとみなします。また,各セグメントのサイズが領域のサイズを越えた場合には,エラーとなります。
- ・再配置属性ATで不当な絶対式を指定すると、アセンブラはエラー・メッセージを出力し、絶対式の値を0とみなし処理を続けます。

CSEG疑似命令のシンボル欄にセグメント名を記述することにより、そのコード・セグメントにネーム(名前)を付けることができます。セグメント名が省略されたコード・セグメントには、アセンブラが自動的にディフォールトのセグメント名を与えます。

ディフォールト・セグメント名を表3-4 CSEGのディフォールト・セグメント名に示します。

再配置属性	ディフォールト・セグメント名
CALLT0	?CSEGT0
FIXED	?CSEGFX
UNIT (または省略時)	?CSEG
UNITP	?CSEGUP
IXRAM	?CSEGIX
AT	セグメント名省略不可

表3-4 CSEGのディフォールト・セグメント名

- ・再配置属性がATの場合,セグメント名を省略するとエラーとなります。
- ・再配置属性が同一であれば,複数のコード・セグメントに同一のセグメント名を与えることができます(ただし,ATの場合は同名セグメントは許されません)。これらは,アセンブラ内部で1つのセグメントとして処理されます。同名セグメントの再配置属性が異なる場合には,エラーとなります。したがって,再配置属性ごとの同名セグメントの数は1つです。
- ・別モジュール間での同名セグメントは、リンク時に連続した1つのセグメントとして結合されます。
- ・セグメント名は、シンボルとして参照できません。
- ・アセンブラの出力するセグメントの総数は,ORG疑似命令によるセグメントを合わせて別名セグメントが255個までです。同名セグメントは1つと数えます。
- ・セグメント名の最大認識文字数は,8文字です。
- ・セグメント名の大文字,小文字を区別します。

CSEG code segment CSEG

【使用例】

	NAME	SAMP1	
C1	CSEG		; (1)
C2	CSEG	CALLT0	; (2)
	CSEG	FIXED	; (3)
C1	CSEG	CALLT0	; (4)
	CSEG		; (5)
	END		

<解 説>

- (1) セグメント名が "C1", 再配置属性が "UNIT"と解釈します。
- (2) セグメント名が "C2", 再配置属性が "CALLT0"と解釈します。
- (3) セグメント名が "?CSEGFX ", 再配置属性が "FIXED "と解釈します。
- (4) (1) でセグメント名 " C1 " は再配置属性 " UNIT " として定義されているので, エラーとなります。
- (5) セグメント名が "?CSEG", 再配置属性が "UNIT"と解釈します。

DSEG data segment DSEG

(2) DSEG (data segment)

【記述形式】

シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
[セグメント名]	DSEG	[再配置属性]	[;コメント]

【機 能】

- ・DSEG疑似命令は、アセンブラにデータ・セグメントの開始を指示します。
- ・DSEG疑似命令以降,再びセグメント定義疑似命令(CSEG, DSEG, BSEG, ORG)またはEND疑似命令が現れるまでにDS疑似命令により定義されたメモリ領域は,データ・セグメントに属し,最終的に,RAMアドレス内に確保されます。

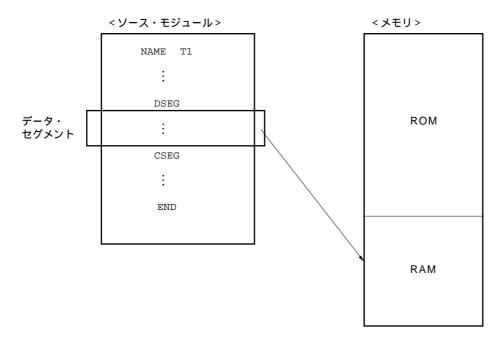


図3-3 データ・セグメントの再配置

【用 途】

- ・DSEG疑似命令で定義するデータ・セグメントには,主にDS疑似命令を記述します。データ・セグメントは,RAM内に配置されます。したがって,データ・セグメント内にインストラクションを記述することはできません。
- ・データ・セグメントでは,プログラムで使用するRAMの作業領域をDS疑似命令により確保し,それぞれの作業領域のアドレスにレーベルを付けます。ソース・プログラムを記述する場合,このレーベルを利用します。データ・セグメントとして確保された領域は,RAM上で他の作業領域(スタック領域,汎用レジスタ領域,他モジュールで定義された作業領域など)と重複しないようリンカにより配置されます。

DSEG

【説 明】

- ・データ・セグメントの開始アドレスは, ORG疑似命令により指定できます。また, 再配置属性欄に "AT絶対式"を記述することによって, 開始アドレスを指定することもできます。
- ・再配置属性とは,データ・セグメントの配置アドレスの範囲を限定するものです。再配置属性を**表** 3-5 DSEG**の再配置属性**に示します。

表 3 - 5	DSEG の再配置属性
	±34

再配置属性	記述形式	説明
SADDR	SADDR	指定セグメントをsaddr領域に配置します(saddr領域:0FE20H-0FEFFH)。
SADDRP	SADDRP	指定セグメントをsaddr領域の偶数番地から配置します(saddr領域:0FE20H-0FEFFH)。
AT	AT絶対式	指定セグメントを絶対番地に配置します。
UNIT	UNITまたは	指定セグメントを任意の位置へ配置します(メモリ領域名 " RAM " 内)。
	指定なし	
UNITP	UNITP	指定セグメントを任意の位置へ,偶数番地から配置します(メモリ領域名 " RAM " 内)。
IHRAM	IHRAM	指定セグメントを高速RAM領域に配置します。
LRAM	LRAM	指定セグメントを低速RAM領域に配置します。
DSPRAM	DSPRAM	指定セグメントを表示RAM領域に配置します。
IXRAM	IXRAM	指定セグメントを内部拡張RAM領域に配置します。

- ・再配置属性が省略された場合, "UNIT"と解釈されます。
- ・表3-5 DSEG**の再配置属性**以外の再配置属性が指定された場合には,アセンブラはエラー・メッセージを出力し, "UNIT"が指定されたものとみなします。また,各セグメントのサイズが領域のサイズを越えた場合には,エラーとなります。
- ・再配置属性ATで不当な絶対式を指定すると,アセンブラはエラー・メッセージを出力し,絶対式の値を0とみなし処理を続けます。
- ・DSEG疑似命令のシンボル欄にセグメント欄を記述することにより,そのデータ・セグメントにネーム(名前)を付けることができます。セグメント名が省略されたデータ・セグメントには,アセンブラが自動的にディフォールトのセグメント名を与えます。ディフォールト・セグメント名を表3-6 DSEG**のディフォールト・セグメント名**に示します。

DSEG data segment DSEG

表3-6 DSEGのディフォールト・セグメント名

再配置属性	ディフォールト・セグメント名
SADDR	?DSEGS
SADDRP	?DSEGSP
UNIT(または省略時)	?DSEG
UNITP	?DSEGUP
IHRAM	?DSEGIH
LRAM	?DSEGL
DSPRAM	?DSEGDSP
IXRAM	?DSEGIX
AT	セグメント名省略不可

- ・再配置属性が同一であれば,複数のデータ・セグメントに同一のセグメント名を与えることができます(ただし,ATの場合は同名セグメントは許されません)。これらは,アセンブラ内部で1つのセグメントとして処理されます。
- ・再配置属性がSADDRPの場合, DSEG疑似命令を記述した直後のアドレスが2の倍数になるように配置されます。
- ・同名セグメントの再配置属性が異なる場合には,エラーとなります。したがって,再配置属性ごとの同名セグメントの数は1つです。
- ・別モジュール間での同名セグメントはリンク時に連続した1つのセグメントとして結合されます。
- ・セグメント名はシンボルとして参照できません。
- ・アセンブラの出力するセグメントの総数は,ORG疑似命令によるセグメントを合わせて別名セグメントが255個までです。同名セグメントは1つと数えます。
- ・セグメント名の最大認識文字数は,8文字です。
- ・セグメント名の大文字, 小文字を区別します。

DSEG data segment DSEG

【使用例】

	NAME	SAMP1	
	DSEG		; (1)
WORK1:	DS	1	
WORK2:	DS	2	
	CSEG		
	MOV	A,!WORK1	; (2)
	MOV	A,WORK1	; (3)
	MOVW	DE,#WORK2	; (4)
	MOVW	AX,WORK2	; (5)
	END		

<解 説>

- (1) DSEG疑似命令により,データ・セグメントの開始を定義します。再配置属性が省略されたので "UNIT"と解釈されます。ディフォールトのセグメント名は"?DSEG"です。
- (2) この記述は,「MOV A, ! addr16」に該当します。
- (3) この記述は,「MOV A, saddr」に該当します。リロケータブルなレーベル'WORK1'は'saddr' としては記述できません。したがって,(3)の記述はエラーです。
- (4) この記述は,「MOVW rp, #word」に該当します。
- (5) この記述は,「MOVW AX, saddrp」に該当します。リロケータブルなレーベル'WORK2'は'saddrp'としては記述できません。したがって,(5) の記述はエラーです。

(3) BSEG (bit segment)

【記述形式】

シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
[セグメント名]	BSEG	[再配置属性]	[;コメント]

【機 能】

- ・BSEG疑似命令は、アセンブラにビット・セグメントの開始を指示します。
- ・ビット・セグメントは , ソース・モジュール中で使用するRAMアドレスの定義を行うセグメントです。
- ・BSEG疑似命令以降,再びセグメント定義疑似命令(CSEG, DSEG, BSEG)またはEND疑似命令が現れるまでにDBIT疑似命令により定義されたメモリ領域は,ビット・セグメントに属します。

 < ソース・モジュール>

 NAME T1 BSEG
 ROM

 ご CSEG
 ::

 END
 RAM

図3-4 ビット・セグメントの再配置

【用 途】

- ・BSEG疑似命令で定義するビット・セグメントには,DBIT疑似命令を記述します(使用例参照)。
- ・ビット・セグメント内にインストラクションを記述することはできません。

【説 明】

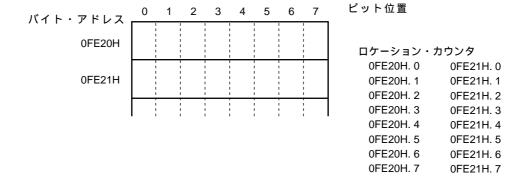
- ・ビット・セグメントの開始アドレスは,再配置属性欄に"AT絶対式"を記述することによって指定できます。
- ・再配置属性とは,ビット・セグメントの配置アドレスの範囲を限定するものです。再配置属性を表3-7 BSEG**の再配置属性**に示します。

表3-7 BSEG の再配置属性

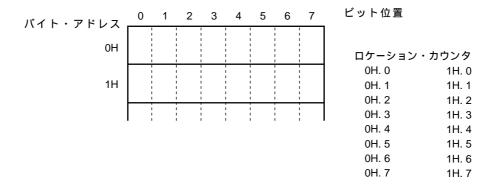
再配置属性	記述形式	説明
AT	AT絶対式	指定セグメントの先頭を絶対番地の0ビット目に配置します。ビット単位で指定することはで
		きません(FE20H-FEFFH)。
UNIT	UNITまたは	指定セグメントを任意の位置へ配置します(FE20H-FEFFH)。
	指定なし	

- ・再配置属性が省略された場合, "UNIT"と解釈されます。
- ・表3-7 BSEG**の再配置属性**以外の再配置属性が指定された場合にはアセンブラはエラー・メッセージを出力し, "UNIT"が指定されたものとみなします。また,各セグメントのサイズが領域のサイズを越えた場合には,エラーとなります。
- ・アセンブラ, リンカでは, ビット・セグメント内のロケーション・カウンタを " 0xxxx.b " の形式で表示します(バイト・アドレスは16進4桁, ビット位置は16進1桁(0-7))。

アブソリュートな場合



リロケータブルな場合



備考 リロケータブルなビット・セグメント中でのバイト・アドレスは,セグメントの先頭からのバイト単位のオフセットを指定します。

なお,オブジェクト・コンバータが出力するシンボル・テーブルでは,ビットの定義を行う領域の先頭からのビット・オフセットで表示,出力されます。

シンボル値	ビット・オフセット
00FE20H.0	0000
00FE20H.1	0001
00FE20H.2	0002
::	::
00FE20H.7	0007
00FE21H.0	0008
00FE21H.1	0009
::	::
00FE80H.0	0300
:	:

- ・再配置属性ATで不当な絶対式を指定すると、アセンブラはエラー・メッセージを出力し、絶対式の値を0とみなし処理を続けます。
- ・BSEG疑似命令のシンボル欄にセグメント名を記述することにより,そのビット・セグメントにネーム(名前)を付けることができます。

セグメント名が省略されたビット・セグメントには,アセンブラが自動的にディフォールトのセグメント名を与えます。ディフォールト・セグメント名を表3-8 BSEG**のディフォールト・セグメント名**に示します。

表3-8 BSEGのディフォールト・セグメント名

再配置属性	ディフォールト・セグメント名	
UNIT (または省略時)	?BSEG	
AT	セグメント名省略不可	

・再配置属性がUNITであれば,複数のデータ・セグメントに同一のセグメント名を与えることができます(ATの場合は同名セグメントは許されません)。これらは,アセンブラ内部で1つのセグメントとして処理されます。

したがって,再配置属性ごとの同名セグメントの数は1つです。

- ・別モジュール間での同名セグメントは,リンク時に連続した1つのセグメントとして結合されます。 結合は,ビット単位で行われます。
- ・セグメント名は,シンボルとして参照できません。
- ・ビット・セグメント内で記述できる命令は, DBIT疑似命令, EQU, SET, PUBLIC, EXTBIT, EXTRN, MACRO, REPT, IRP, ENDM疑似命令およびマクロ定義とマクロ参照のみです。これ以外のものが記述された場合には, エラーとなります。
- ・アセンブラの出力するセグメントの総数は,ORG疑似命令によるセグメントを合わせて,別名セグメントが255個までです。同名セグメントは1つと数えます。
- ・セグメント名の最大認識文字数は,8文字です。

【使用例】

NAME	SAMP1		
FLAG	EQU	0FE20H	
FLAG0	EQU	FLAG.0	; (1)
FLAG1	EQU	FLAG.1	; (1)
BSEG			; (2)
FLAG2	DBIT		
CSEG			
SET1	FLAG0		; (3)
SET1	FLAG2		; (4)
END			

<解 説>

- (1) バイト・アドレス境界を意識して,ビット・アドレス(OFE20Hのビット0,ビット1)を定義しています。
- (2) BSEG疑似命令により,ビット・セグメントを定義します。再配置属性が省略されているので,アセンブラは,再配置属性 "UNIT" セグメント名が"?BSEG"と解釈します。ビット・セグメント内では,DBIT疑似命令により,ビット作業領域を1ビットごとに定義します。ビット・セグメントは,モジュール・ボディのはじめの方に記述します。
 - ビット・セグメント内で定義したビット・アドレスFLAG2は,バイト・アドレス境界を意識しないで配置されます。
- (3) この記述は,「SET1 FLAG.0」と書き換えられます。ここで, FLAGは, バイト・アドレスを示します。
- (4) この記述では, バイト・アドレスが意識されません。

ORG origin ORG

(4) ORG (origin)

【記述形式】

シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
[セグメント名]	ORG	絶対式	[;コメント]

【機 能】

- ・ロケーション・カウンタに、オペランドで指定した式の値を設定します。
- ・ORG疑似命令以降,再びセグメント定義疑似命令(CSEG, DSEG, BSEG, ORG)またはEND疑似命令が現れるまでに記述された命令や,確保されたメモリ領域は,アブソリュート・セグメントに属し,オペランドで指定したアドレスから配置されます。

<メモリ> <ソース・モジュール> NAME T1 DSEG BSEG AT OFE20H 1000H アブソリュート・ セグメント CSEG ROM ORG 1000H アブソリュート・ セグメント \mathtt{END} RAM0FE20H

図3-5 アブソリュート・セグメントの配置

【用 途】

・コード・セグメント,データ・セグメントを特定のアドレスから配置させる場合に,ORG疑似命令を指定します。

ORG origin ORG

【説 明】

- ・ORG疑似命令により定義されたアブソリュート・セグメントは、その直前にCSEG、DSEG疑似命令により定義されたコード・セグメント、またはデータ・セグメントに属します。データ・セグメントに属するアブソリュート・セグメント内では、インストラクションは記述できません。また、ビット・セグメントに属するアブソリュート・セグメントの記述はできません。
- ・ORG疑似命令により定義されたコード,データ・セグメントは,再配置属性ATのコード,データ・セグメントとして解釈されます。
- ・ORG疑似命令のシンボル欄に,セグメント名を記述することにより,そのアブソリュート・セグメントにネームを付けることができます。セグメント名の最大認識文字数は8文字です。
- ・セグメント名が省略されたアブソリュート・セグメントには,アセンブラが自動的にセグメント名を与えます。
- "?A00xxxx"というセグメント名を与えます。xxxxには指定されたセグメントの先頭アドレスで0000-FEFF(16進4桁)が入ります。
- ・ORG疑似命令以前に、CSEG、DSEG疑似命令の記述がない場合、そのアブソリュート・セグメントは、コード・セグメント中のアプソリュート・セグメントと解釈されます。
- ・ORG疑似命令のオペランドとして,ネーム/レーベルを記述する場合,そのネーム/レーベルは, ソース・モジュール中ですでに定義されたアブソリュート項でなければなりません。
- ・セグメント名は,シンボルとして参照できません。
- ・アセンブラの出力するセグメントの総数は,セグメント定義疑似命令によるセグメントを合わせて 別名セグメントが255個までです。同名セグメントは1つと数えます。
- ・セグメント名の最大認識文字数は,8文字です。

ORG origin ORG

【使用例】

1			
	NAME	SAMP1	
	DSEG		
	ORG	OFE20H	; (1)
SADR1:	DS	1	
SADR2:	DS	1	
SADR3:	DS	2	
MAINO	ORG	100H	
	MOV	A,SADR1	; (2)
	CSEG		; (3)
MAIN1	ORG	1000н	; (4)
	MOV	A,SADR2	
	MVVM	AX,SADR3	
	END		

< 解 前 ≥

(1) データ・セグメントに属するアブソリュート・セグメントを定義します。このアブソリュート・セグメントは,ショート・ダイレクト・アドレシング領域の先頭アドレスFE20H番地から配置されます。

セグメント名の指定を省略していますので,アセンブラが自動的に?A00FE20というセグメント名を与えます。

- (2) データ・セグメントに属するアブソリュート・セグメント内では,インストラクションの記述はできませんので,エラーとなります。
- (3) コード・セグメントの開始を宣言します。
- (4) このアブソリュート・セグメントは,1000H番地から配置されます。

3.3 シンボル定義疑似命令

シンボル定義疑似命令は,ソース・モジュールを記述する際に使用するデータにネーム(名前)を割り付けます。これにより,データ値の意味がはっきりし,ソース・モジュールの内容がわかりやすくなります。

シンボル定義疑似命令は、ソース・モジュール中で使用するネームの値をアセンブラに知らせるものです。

シンボル定義疑似命令には, EQU, SET疑似命令があります。

(1) EQU (equate)

【記述形式】

シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
ネーム	EQU	式	[;コメント]

【機 能】

・オペランドで指定した式の値と属性(シンボル属性およびリロケーション属性)を持つネーム(名前)を定義します。

【用 途】

・ソース・モジュールの中で使用する数値データをネームとして定義し,命令のオペランドに数値データの代わりに記述します。

特に,ソース・モジュールの中で頻繁に使用する数値データは,ネームとして定義しておくことを お勧めします。

何らかの理由により,ソース・モジュール中のあるデータ値を変更しなければならないとき,ネームとして定義しておけば,そのネームのオペランド値を変更するだけで済みます(使用例参照)。

【説 明】

・EQU疑似命令のオペランドにネーム / レーベルを記述する場合は, すでにソース・モジュール中で 定義されているネーム / レーベルを使います。

また,オペランドとして外部参照項を記述することはできません。

- ・リロケータブルな項をオペランドに持つHIGH/LOW/DATAPOS/BITPOS演算子によってできた項を 含む式を記述することはできません。
- ・オペランドに次のパターンを含む式を記述するとエラーとなります。
- (a) ADDRESS属性の式1 ADDRESS属性の式2
- (b) ADDRESS属性の式1 比較演算子 ADDRESS属性の式2
- (c)上記(a),(b)の中で,次の , があてはまる場合。

ADDRESS属性の式1中のレーベル1とADDRESS属性の式2のレーベルの間にその場でオブジェクト・コードのバイト数が決定できないBR疑似命令が記述されている場合。

レーベル1とレーベル2が別セグメントであり、属するセグメントの先頭からレーベルまでの間にその場でオブジェクト・コードのバイト数が決定できないBR疑似命令が記述されている場合。

- (d) HIGH アブソリュートなADDRESS属性の式
- (e) LOW アブソリュートなADDRESS属性の式
- (f) DATAPOS アブソリュートなADDRESS属性の式
- (g) BITPOS アブソリュートなADDRESS属性の式
- (h)上記(d),(e),(f),(g)の中で,次の があてはまる場合。

ADDRESS属性の式中のレーベルと,属するセグメントの先頭の間にその場でオブジェクト・コードのバイト数が決定できないBR疑似命令が記述されている場合。

- ・オペランドの記述形式にエラーがある場合,アセンブラはエラーを出力し,解析可能なかぎりの値をネームの値として登録します。
- ・EQU疑似命令により定義したネームは,同一のソース・モジュール中では再定義できません。
- ・EQU疑似命令でビット値を定義したネームは、値としてアドレスとビット位置を持ちます。
- ・EQU疑似命令のオペランドとして記述できるビット値とその参照可能範囲を**表**3 9 ビット値を示すオペランドの表現形式に示します。

表3 - 9 **ピット値を**示すオペランドの表現形式

オペランドの種類	シンボル値	参照可能範囲
A.bit ^{注1}	1.bit	同一モジュール内でのみ参照可能
PSW.bit ^{注1}	1FEH.bit	
sfr ^{注2} .bit ^{注1}	0FF××H ^{注3} .bit	
saddr.bit ^{注1}	0××××H ^{注4} .bit	別モジュールから参照可能
式.bit ^{注1}	0××××H ^{注4} .bit	

注1. bit = 0-7

- 2. 具体的な記述については,各デバイスのユーザーズ・マニュアルを参照してください。
- 3. 0FF××Hはsfrのアドレス
- 4. 0××××Hはsaddr領域(FE20H-FF1FH)

【使用例】

	NAME	SAMP1	
WORK1	EQU	0FE20H	; (1)
WORK10	EQU	WORK1.0	; (2)
P02	EQU	P0.2	; (3)
A4	EQU	A.4	; (4)
PSW5	EQU	PSW.5	; (5)
	SET1	WORK10	; (6)
	SET1	P02	; (7)
	SET1	A4	; (8)
	SET1	PSW5	; (9)
	END		

<解 説>

- (1) ネーム 'WORK1' は,値 'OFE20H' と,シンボル属性 'NUMBER', リロケーション属性 'ABSOLUTE' を持ちます。
- (2) 'saddr.bit'にあたるビット値'WORK1.0'に,ネーム'WORK10'を割り当てます。オペランドに記述されている'WORK1'は(1)で値'0FE20H'と定義済みです。
- (3) 'sfr.bit'にあたるビット値 'P0.2'に,ネーム 'P02'を割り当てます。
- (4) 'A.bit'にあたるビット値 'A.4'に, ネーム 'A4'を割り当てます。
- (5) 'PSW.bit'にあたるビット値 'PSW.5'に, ネーム 'PSW5'を割り当てます。
- (6) この記述は,「SET1 saddr.bit」に該当します。
- (7) この記述は,「SET1 sfr.bit」に該当します。
- (8) この記述は,「SET1 A.bit」に該当します。
- (9) この記述は,「SET1 PSW.bit」に該当します。

なお,(3),(4),(5)のように「sfr.bit」「A.bit」「PSW.bit」を定義したネームは,そのモジュール内でのみ参照できます。

「saddr.bit」を定義したネームは外部定義シンボルとして別のモジュールからも参照できます(3.5(2) EXTBIT参照)。

例のソース・モジュールをアセンブルすると次のようなアセンブル・リストが生成されます。

	Assemble	list					
ALNO	STNO ADRS	OBJECT	M S	SOURCE	STATEME	NT	
1	1				NAME	SAMP	
2	2						
3	3	(FE20)	WC	RK1	EQU	OFE20H	; (1)
4	4	(FE20.0)	WC	RK10	EQU	WORK1.0	; (2)
5	5	(FF00.2)	PC	12	EQU	P0.2	; (3)
6	6	(0001.4)	A4		EQU	A.4	; (4)
7	7	(01FE.5)	PS	SW5	EQU	PSW.5	; (5)
8	8 0000	0A20			SET1	WORK10	; (6)
9	9 0002	2A00			SET1	P02	; (7)
10	10 0004	61CA			SET1	A4	; (8)
11	11 0006	5A1E			SET1	PSW5	; (9)
12	12						
13	13				END		

<解 説>

ビット値をネームとして定義している(2)-(5)の行には,アセンブル・リストのオブジェクト・コード欄には,定義されたネームの持つビット・アドレスの値が表示されています。

SET set SET

(2) SET (set)

【記述形式】

シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
ネーム	SET	絶対式	[;コメント]

【機 能】

- ・オペランドで指定した式の値と属性(シンボル属性およびリロケーション属性)を持つネーム(名前)を定義します。
- ・SET疑似命令で定義したネームの値と属性は、同一モジュール内においてSET疑似命令により再定義できます。SET疑似命令により定義したネームの値と属性は、再び同じネームを再定義するまで有効です。

【用 途】

・ソース・モジュールの中で使用する変数をネームとして定義し,命令のオペランドに数値データ(変数)の代わりに記述します。

ソース・モジュールの中で,ネームの値を変更したい場合には,再度SET疑似命令で同じネームに 異なる数値データを定義できます。

【説 明】

- ・オペランドには,絶対式を記述します。
- ・SET疑似命令はソース・プログラムのどこにでも記述できます。ただし,SET疑似命令でネームを 定義したネームを前方参照することはできません。
- ・SET疑似命令でネームを定義した文にエラーがあると、アセンブラはエラーを出力し、解析可能な 限りの値をネームの値として登録します。
- ・EQU疑似命令で定義したシンボルをSET疑似命令で再定義することはできません。 また、SET疑似命令で定義したシンボルをEQU疑似命令で再定義することもできません。
- ・ビット・シンボルは定義できません。

SET set SET

【使用例】

	NAME	SAMP1	
COUNT	SET	10н	; (1)
	CSEG		
	VOM	B, #COUNT	; (2)
LOOP:			
	DEC	В	
	BNZ	\$LOOP	
COUNT	SET	20н	; (3)
	MOV	B, #COUNT	; (4)
	END		

<解 説>

- (1)ネーム' COUNT 'は ,値' 10H 'と ,シンボル属性' NUMBER ' ,リロケーション属性' ABSOLUTE ' を持ちます。これらは , (3) の記述の直前まで有効です。
- (2) レジスタBには、'COUNT'の値10Hが転送されます。
- (3) ネーム 'COUNT'の値を , '20H'に変更します。
- (4)レジスタBには、'COUNT'の値20Hが転送されます。

3.4 メモリ初期化,領域確保疑似命令

メモリ初期化疑似命令は,プログラムで使用する定数データを定義します。 定義したデータの値は,オブジェクト・コードとして生成されます。 領域確保疑似命令は,プログラムで使用するメモリの領域を確保します。 DB define byte DB

(1) DB (define byte)

【記述形式】

シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
[レーベル:]	DB	{ (サイズ)	[;コメント]
		初期値[,]}	

【機 能】

- ・バイト領域を初期化します。初期化するバイト数は,サイズとして指定できます。
- ・オペランドで指定された初期値で、メモリをバイト単位で初期化します。

【用 途】

・プログラムで使用する式や文字列を定義するときに, DB疑似命令を使用します。

【説 明】

- ・オペランドがカッコ" (" , ") "で囲まれている場合にはサイズ指定とみなし , そうでなければ初期値とみなします。
- ・DB疑似命令は,ビット・セグメント内では記述できません。

サイズ指定の場合:

- ・オペランドにサイズを記述した場合,アセンブラは,指定されたバイト数分の領域を'00H'で初期化します。
- ・サイズには,絶対式を記述します。サイズの記述が不正な場合,エラー・メッセージが出力され, 初期化は行われません。

DB define byte DB

初期値指定の場合:

・初期値として,次の2つが記述できます。

#

式の値は8ビットのデータとして確保されます。したがって,式の値は0H-0FFHの間でなければなりません。8ビットを越えた場合,下位8ビットがデータとして確保され,エラーが出力されます。

文字列

文字列が記述された場合,1文字に対して,それぞれ8ビットASCIIコードが確保されます。

- ・初期値は,1行の範囲であれば,複数指定できます。
- ・初期値として、リロケータブルなシンボルや外部参照シンボルを含んだ式が記述できます。

【使用例】

	NAME	SAMP1	
	CSEG		
WORK1:	DB	(1)	; (1)
WORK2:	DB	(2)	; (1)
	CSEG		
MASSAG:	: DB	'ABCDEF'	; (2)
DATA1:	DB	ОАН, ОВН, ОСН	; (3)
DATA2:	DB	(3+1)	; (4)
DATA3:	DB	'AB'+1	; (5)
	END		

<解 説>

- (1)サイズを指定しているので,それぞれのバイト領域を値'00H'で初期化します。
- (2) 6バイトの領域を文字列 'ABCDEF' で初期化します。
- (3) 3バイトの領域をOAH, OBH, OCHで初期化します。
- (4)4バイトの領域を,00Hで初期化します。
- (5) 'AB' + 1の値は4143H(4142H+1)で0H-0FFHの範囲を越えています。したがって,この記述はエラーとなります。

DW define word DW

(2) DW (define word)

【記述形式】

シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
[レーベル:]	DW	{(サイズ)	[;コメント]
		初期値[,]}	

【機 能】

- ・ワード領域を初期化します。初期化するワード数は,サイズとして指定できます。
- ・オペランドで指定された初期値で,メモリをワード(2バイト)単位に初期化します。

【用 途】

・プログラムで使用するアドレスやデータなどの16ビットの定数を定義するときに,DW疑似命令を使用します。

【説 明】

- ・オペランドがカッコ" (" , ") "で囲まれている場合にはサイズ指定とみなし,そうでなければ 初期値とみなします。
- ・DW疑似命令は、ビット・セグメント内では記述できません。

サイズ指定の場合:

- ・オペランドにサイズを記述した場合,アセンブラは指定されたワード数分の領域を'00H'で初期 化します。
- ・サイズには,絶対式を記述します。サイズの記述が不正な場合,エラー・メッセージが出力され, 初期化は行われません。

DW define word DW

初期値指定の場合:

・初期値として,次の2つが記述できます。

定数

16ビット以下の定数です。

式

式の値は,16ビット・データとして確保されます。

文字列は,初期値として記述できません。

- ・初期値の上位2桁がメモリのHIGHアドレスに,下位2桁がメモリのLOWアドレスに確保されます。
- ・初期値は、1行の範囲であれば、複数指定できます。
- ・初期値として、リロケータブルなシンボルや外部参照シンボルを含んだ式が記述できます。

【使用例】

	NAME	SAMP1	
	CSEG		
WORK1:	DW	(10)	; (1)
WORK2:	DW	(128)	; (1)
	CSEG		
	ORG	10H	
	DW	MAIN	; (2)
	DW	SUB1	; (2)
	CSEG		
MAIN:			
	CSEG		
SUB1:			
DATA:	DW	1234н,5678н	; (3)
	END		

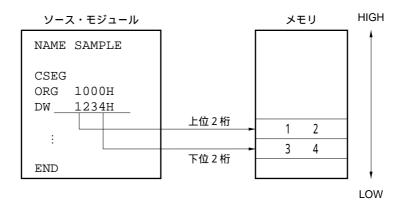
DW define word DW

<解 説>

- (1)サイズを指定しているので,それぞれのワード領域を値'00H'で初期化します。
- (2) ベクタ・エントリ・アドレスを, DW疑似命令で定義します。
- (3) 2ワードの領域を '34127856' の値で初期化します。

注意 ワード値は,上位2桁でメモリのHIGHアドレスを,下位2桁でメモリのLOWアドレスを初期 化します。

例



DS define storage DS

(3) DS (define storage)

【記述形式】

シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
[レーベル:]	DS	絶対式	[;コメント]

【機 能】

・オペランドで指定したバイト数分のメモリ領域を確保します。

【用 途】

・DS疑似命令は,主にプログラムで使用するメモリ(RAM)の領域を確保するときに使用します。 レーベルがある場合は,確保したメモリ領域の先頭アドレスの値をそのレーベルに割り付けます。 ソース・モジュールでは,このレーベルを使用してメモリを操作する記述をします。

【説 明】

- ・確保する領域の内容は不定です。
- ・絶対式は,符号なし16ビットで評価します。
- ・オペランドの値が0のときは、領域は確保されません。
- ・DS疑似命令は,ビット・セグメント内では記述できません。
- ・DS疑似命令のシンボルは後方参照のみです。
- ・オペランドに記述できるものは絶対式を拡張した次のものです。

定数

定数に演算を施した式(定数式)

定数または定数式で定義されたEQUシンボルまたはSETシンボル

ADDRESS属性の式1 - ADDRESS属性の式2

("ADDRESS属性の式1"中のレーベル1と"ADDRESS属性の式2"中のレーベル2はリロケータブルな場合には,同一セグメント中で定義されていなければなりません)

ただし,以下の場合にはエラーとなります。

- (a) レーベル1とレーベル2が同一セグメントで,2つのレーベルの間にその場でオブジェクト・コードのバイト数が決定できないBR疑似命令が記述されている場合
- (b) レーベル1とレーベル2が別のセグメントで,属するセグメントの先頭からレーベルまでの間にその場でオブジェクト・コードのバイト数が決定できないBR疑似命令が記述されている場合
- ~ の式に演算を施した式

・オペランドに記述することのできないものを次に示します。

外部参照シンボル

ADDRESS属性の式1 - ADDRESS属性の式2をEQUで定義したシンボル

ADDRESS属性の式1 - ADDRESS属性の式2の形で式1 , 2のいずれかにロケーション・カウンタ (\$) が記述された場合

ADDRESS属性の式にHIGH/LOW/DATAPOS/BITPOSを施した式をEQUで定義したシンボル

【使用例】

	NAME	SAMPLE	
	DSEG		
TABLE1:	DS	10	; (1)
WORK1:	DS	1	; (2)
WORK2:	DS	2	; (3)
	CSEG		
	MOVW	HL, #TABLE1	
	MOV	A,!WORK1	
	MOVW	BC,#WORK2	
	END		

- (1) 10バイトの作業領域を確保しますが、領域の内容は不定です。レーベル'TABLE1'を、先頭アドレスに割り付けます。
- (2)1バイトの作業領域を確保します。
- (3)2バイトの作業領域を確保します。

DBIT define bit DBIT

(4) DBIT (define bit)

【記述形式】

 シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
[ネーム]	DBIT	なし	[;コメント]

【機 能】

・ビット・セグメント中で1ビットのメモリ領域を確保します。

【用 途】

・DBIT疑似命令は,ビット・セグメント中で,ビット領域を確保するために使用します。

【説 明】

- ・DBIT疑似命令は,ビット・セグメント中でのみ記述します。
- ・確保した領域の内容は,不定です。
- ・シンボル欄にネームを記述した場合、そのネームは値として、アドレスとビット位置を持ちます。
- ・定義したネームは, saddr.bitを要求される箇所に記述できます。

【使用例】

	NAME	SAMPLE	
	BSEG		
BIT1	DBIT		; (1)
BIT2	DBIT		; (1)
BIT3	DBIT		; (1)
	CSEG		
	SET1	BIT1	; (2)
	CLR1	BIT2	; (3)
	END		

- (1) 1ビットごとの領域を確保し、それぞれのアドレスとビット位置を値として持つネーム (BIT1、BIT2、BIT3)を定義します。
- (2) この記述は,「SET1 saddr. bit」に該当します。'saddr. bit'として, (1) で確保したビット 領域のネームBIT1を記述します。
- (3) この記述は,「CLR1 saddr. bit」に該当します。'saddr. bit'として,ネームBIT2を記述します。

3.5 リンケージ疑似命令

リンケージ疑似命令は,他のモジュールで定義されているシンボルを参照する場合に,その関連性を明白にさせるためのものです。

1つのプログラムがモジュール1とモジュール2に分けて作成されている場合を考えます。モジュール1中において,モジュール2中で定義されているシンボルを参照したい場合,お互いのモジュールで何の宣言もなくそのシンボルを使うわけにはいきません。このために,「使いたい」,「使ってもいいです」の表示をそれぞれのモジュールで行う必要があります。

モジュール1では , 「他のモジュール中で定義されているシンボルを参照したい」というシンボルの外部参照 宣言をします。

一方,モジュール2では,「そのシンボルは,他のシンボルで参照してもいいよ」というシンボルの外部定義 宣言をします。

外部参照と外部定義という2つの宣言が有効に行われて,はじめてそのシンボルを参照できます。

この相互関係を成立させるのが、リンケージ疑似命令であり、次の命令があります。

- ・シンボルの外部定義宣言を行うもの: PUBLIC疑似命令
- ・シンボルの外部参照宣言を行うもの:EXTRNおよびEXTBIT疑似命令

モジュール1 モジュール2 MODUL1 MODUL2 NAME NAME MDL2 ; (1) PUBLIC MDL2 ; (3) EXTRN CSEG CSEG !MDL2 ;(2) BR MDL2: END END

図3-6 2つのモジュール間のシンボルの関係

図3 - 6のモジュール1では,モジュール2の中で定義しているシンボル 'MDL2' を(2)で参照しているため, (1)でEXTRN疑似命令により外部参照宣言を行っています。

モジュール2では,モジュール1から参照されるシンボル'MDL2'を(3)で,PUBLIC疑似命令により外部定義宣言を行っています。

この外部参照,外部定義シンボルが正しく対応しているかどうかは,リンカによりチェックされます。

EXTRN external EXTRN

(1) EXTRN (external)

【記述形式】

 シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
[レーベル:]	EXTRN	{シンボル名[,]	[;コメント]

【機 能】

・このモジュールで参照する他のモジュールのシンボル(ビット・シンボルを除く)を宣言します。

【用 途】

・他のモジュールの中で定義されているシンボルを参照する場合には,必ずそのシンボルをEXTRN 疑似命令で外部参照宣言します。

【説 明】

- ・EXTRN疑似命令は,ソース・プログラム中のどこに記述してもかまいません(2.1 **ソース・プログラムの基本構成**を参照してください)。
- ・オペランドには,コンマ(,)で区切って最大20個のシンボルを指定できます。
- ・ビット値を持つシンボルを参照する場合は, EXTBIT疑似命令で外部参照宣言をします。
- ・EXTRN疑似命令で宣言されたシンボルは,他のモジュールでPUBLIC疑似命令で宣言されていなければなりません。
- ・EXTRN疑似命令のオペランドとして,マクロ名を記述することはできません(マクロ名については,**第**5章 **マクロ**を参照してください)。
- ・シンボルは全モジュール中で一度だけEXTRN宣言できます。2回目以降の宣言に対しては,ワーニング・メッセージが出力されます。
- ・すでに宣言されたシンボルは,EXTRN疑似命令のオペランドに記述できません。逆にEXTRN宣言 したシンボルも他の疑似命令により再定義,宣言できません。
- ・saddr領域をEXTRN疑似命令で定義したシンボルで参照できます。

EXTRN external EXTRN

【使用例】

<モジュール1>

	NAME	SAMP1	
	EXTRN	SYM1,SYM2	; (1)
	CSEG		
S1:	DW	SYM1	; (2)
	MOV	A,SYM2	; (3)
	END		

<モジュール2>

	NAME	SAMP2	
	PUBLIC	C SYM1,SYM2	; (4)
	CSEG		
SYM1	EQU	OFFH	; (5)
DATA1	DSEG	SADDR	
SYM2:	DB	012Н	; (6)
	END		

- (1)(2)と(3)で参照するシンボル'SYM1', 'SYM2'の外部参照宣言を行います。オペランド欄には,複数のシンボルが記述できます。
- (2) シンボル 'SYM1 'を参照します。
- (3)シンボル 'SYM2'を参照します。saddr2領域を参照するコードを出力します。
- (4) シンボル 'SYM1 ', 'SYM2 'を外部定義宣言します。
- (5) シンボル 'SYM1' を定義します。
- (6)シンボル 'SYM2' を定義します。

EXTBIT external bit EXTBIT

(2) EXTBIT (external bit)

【記述形式】

 シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
[レーベル:]	EXTBIT	ビット・シンボル名[,]	[;コメント]

【機 能】

・本モジュールで参照する他のモジュールのsaddr.bitの値を持つビット・シンボルを宣言します。

【用 途】

・他のモジュールの中で定義されているビット値を持つシンボルを参照する場合には,必ずそのシンボルをEXTBIT疑似命令で外部参照宣言します。

【説 明】

- ・EXTBIT疑似命令は, ソース・プログラムのどこに記述してもかまいません。
- ・オペランドには,コンマ(,)で区切って最大20個のシンボルを指定できます。
- ・EXTBIT疑似命令で宣言されたシンボルは,他のモジュールでPUBLIC疑似命令で宣言されていなければなりません。
- ・シンボルは1モジュール中で一度だけEXTBIT宣言できます。2回目以降の宣言に対してはワーニングが出力されます。

EXTBIT external bit EXTBIT

【使用例】

<モジュール1>

NAME	SAMP1	
EXTBIT	FLAG1, FLAG2	; (1)
CSEG		
SET1	FLAG1	; (2)
CLR1	FLAG2	; (3)
END		

<モジュール2>

	NAME SAMP2	
	PUBLIC FLAG1, FLAG2	; (4)
	BSEG	
FLAG1	DBIT	; (5)
FLAG2	DBIT	; (6)
	CSEG	
	NOP	
	END	

- (1)参照するシンボル'FLAG1', 'FLAG2'の外部参照宣言を行います。オペランド欄には,複数のシンボルが記述できます。
- (2) シンボル 'FLAG1'を参照します。この記述は , 「SET1 saddr. bit」に該当します。
- (3) シンボル 'FLAG2'を参照します。この記述は , 「CLR1 saddr. bit」に該当します。
- (4)シンボル 'FLAG1', 'FLAG2'を定義します。
- (5)シンボル 'FLAG1' をSADDR領域のビット・シンボルとして定義します。
- (6)シンボル 'FLAG2' をSADDR領域のビット・シンボルとして定義します。

PUBLIC public PUBLIC

(3) PUBLIC (public)

【記述形式】

 シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄 コメント欄
[レーベル:]	PUBLIC	 シンボル名 [,]	[;コメント]

【機 能】

・オペランドに記述したシンボルを他のモジュールから参照できるよう宣言します。

【用 途】

・他のモジュールから参照されるシンボル(ビット・シンボルを含む)を定義している場合には,必ず,そのシンボルをPUBLIC疑似命令で外部定義宣言します。

【説 明】

- ・PUBLIC疑似命令は,ソース・プログラムのどこに記述してもかまいません。
- ・オペランドには,コンマ(,)で区切って最大20個のシンボルを指定できます。
- ・オペランドに記述するシンボルは、同一モジュール内で定義していなければなりません。
- ・シンボルは全モジュール中で一度だけPUBLIC宣言できます。2回目以降の宣言は無視されます。
- ・次のシンボルは,オペランドとして記述できません。
 - ・SET疑似命令で定義したネーム
 - ・同一モジュール内でEXTRN, EXTBIT疑似命令で定義したシンボル
 - ・セグメント名
 - ・モジュール名
 - ・マクロ名
 - ・モジュール内で定義されていないシンボル
 - ・ビット属性を持つオペランドをEQU疑似命令で定義したシンボル
 - ・sfrをEQU疑似命令で定義したシンボル(ただし,sfr領域とsaddr領域のオーバラップしている箇所は除きます)。

PUBLIC public PUBLIC

【使用例】

3つのモジュールからなるプログラム例

<モジュール1>

```
NAME SAMP1
PUBLIC A1,A2 ; (1)
EXTRN B1
EXTBIT C1

A1 EQU 10H
A2 EQU 0FE20H.1

CSEG
BR B1
SET1 C1
END
```

<モジュール2>

```
NAME SAMP2

PUBLIC B1 ; (2)

EXTRN A1

CSEG

B1:

MOV C,#LOW(A1)

END
```

<モジュール3>

```
NAME SAMP3

PUBLIC C1 ; (3)

EXTBIT A2

C1 EQU OFE21H.0

CSEG

CLR1 A2

END
```

PUBLIC public PUBLIC

- (1)シンボルA1, A2が,他のモジュールから参照されるシンボルであることを宣言します。
- (2)シンボルB1が,他のモジュールから参照されるシンボルであることを宣言します。
- (3) シンボルC1が,他のモジュールから参照されるシンボルであることを宣言します。

3.6 オブジェクト・モジュール名宣言疑似命令

オブジェクト・モジュール名宣言疑似命令は,アセンブラで生成するオブジェクト・モジュールにモジュール 名を与えます。 NAME name NAME

(1) NAME (name)

【記述形式】

l	シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
l	[レーベル:]	NAME	オブジェクト・モジュール名	[;コメント]

【機 能】

・オペランドに記述したオブジェクト・モジュール名を,アセンブラの出力するオブジェクト・モジュールに与えます。

【用 途】

・モジュール名は,ディバッガによるシンボリック・ディバグ時に必要となります。

【説 明】

- ・NAME疑似命令は,ソース・プログラム中のどこに記述してもかまいません。
- ・モジュール名の規則については,シンボル記述上の規則2.2.3 **文の構成フィールド**を参照してください。
- ・モジュール名として指定できる文字は, OSでファイル名として許す文字から"("(28H)")" (29H)と漢字を除いた文字とします。
- ・モジュール名を,その他の疑似命令,インストラクションのオペランドとして記述することはできません。
- ・NAME疑似命令を省略すると、ソース・モジュール・ファイルのプライマリ・ネーム(先頭から8文字)がモジュール名になります。なお、Windows版では、プライマリ・ネームは大文字に変換されて取り出されます。複数個指定した場合は、ワーニング・メッセージが出力され、2回目以降の宣言を無視します。
- ・オペランド欄のモジュール名は8文字以内で指定してください。
- ・シンボル名の大文字, 小文字を区別します。

NAME name NAME

【使用例】

	NAME	SAMPLE	; (1)
	DSEG		
BIT1:	DBIT		
	CSEG		
	MOV	А,В	
	END		

<解 説>

(1) モジュール名をSAMPLEとして宣言します。

3.7 分岐命令自動選択疑似命令

無条件分岐命令で分岐先アドレスをオペランドとして直接記述するものには,「BR!addr16」,「BR\$addr16」の2つがあります。これらの命令は,分岐先の範囲に応じて,どのオペランドが適しているかを選択して使用しますが,命令のバイト数が異なるので,メモリ効率のよいプログラムを作成するためには,短いバイト数の命令を使用する必要がありますし,分岐命令を記述する際に,分岐先範囲も考慮する必要があります。これらのことを考慮してプログラムを作成するのは,かなり面倒です。

そこで,アセンブラが自動的に分岐先の範囲に応じて,2バイトまたは3バイトの分岐命令を選択する疑似命令を設けました。これを分岐命令自動選択疑似命令と呼びます。

BR branch BR

(1) BR (branch)

【記述形式】

シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
[レーベル:]	BR	式	[;コメント]

【機 能】

・オペランドで指定された式の値の範囲に応じて,アセンブラが自動的に2バイトから3バイトのBR 分岐命令を選択し,該当するオブジェクト・コードを生成します。

【用 途】

・分岐先がBR疑似命令の次のアドレスから - 80~ + 7FHの範囲内では,2バイトの"BR \$addr16"命令が記述できますので,3バイトの"BR !addr16"を記述するよりも1バイト分メモリの占有が少なくなります。メモリ効率の良いプログラムを生成するためには,2バイト分岐命令を積極的に使用する必要があります。

しかし,分岐命令を記述する際に分岐先範囲をいちいち考慮するのは面倒です。そこで,2バイトの分岐命令が記述可能か,はっきりしない分岐命令については,BR疑似命令を使用します。

・2バイトまたは3バイトのどちらの分岐命令を記述するべきかが明確に判断できる場合は,該当するインストラクションを記述するようにしてください。これにより,BR疑似命令を記述する場合に比べ,アセンブル時間を短縮できます。

BR branch BR

【説 明】

- ・BR疑似命令は、コード・セグメント内でのみ使用できます。
- ・BR疑似命令のオペランドには直接ジャンプ先を記述します。式の先頭に現在のロケーション・カウンタを示す' \$ ' は記述できません。
- ・最適化の対象となるためには,次のような条件があります。

式中のレーベルまたは前方参照シンボルが1個以下。

ADDRESS属性のEQUシンボルが記述されていない。

ADDRESS属性の式 - ADDRESS属性の式をEQU定義したシンボルが記述されていない。

ADDRESS属性の式にHIGH/LOW/DATAPOS/BITPOSを施した式が記述されていない。

これらの条件が満たされていない場合には,3バイト命令となります。

【使用例】

アドレス			NAME	SAMPLE		
		C1	CSEG	AT	50H	
000050н		BR	L1			; (1)
000052Н		BR	L2			; (2)
00007DH	L1:					
007FFFH	L2:					
			END			

- (1) このBR疑似命令は,分岐先との相対距離が-80Hから+7FHの範囲内なので,2バイトの分岐命令(BR \$addr16)が生成されます。
- (2) このBR疑似命令は,分岐先との相対距離が-80Hから+7FHの範囲内なので,3バイトの分岐命令(BR !addr16)に置き換えられます。

3.8 マクロ疑似命令

ソース・プログラムを記述する場合,使用頻度の高い一連の命令群をそのつど記述するのは面倒です。また, 記述ミス増加の原因ともなります。

マクロ疑似命令により,マクロ機能を使用することにより,同じような一連の命令群を何回も記述する必要がなくなり,コーディングの効率を上げることができます。

マクロの基本的な機能は,一連の文の置き換えにあります。

マクロ疑似命令には, MACRO, LOCAL, REPT, IRP, EXITMおよびENDMがあります。ここでは,マクロ疑似命令についての説明を行い,マクロの機能については,第5章 マクロで説明します。

MACRO macro MACRO

(1) MACRO (macro)

【記述形式】

<u>シンボル欄</u> マクロ名	ニモニック欄 MACRO :: マクロ・ボディ :	オペランド欄 [仮パラメータ[,…]]	コメント欄 [;コメント]
	ENDM		[;コメント]

【機 能】

・MACRO疑似命令とENDM疑似命令の間に記述された一連の文(マクロ・ボディといいます)に対し、シンボル欄で指定したマクロ名を付け、マクロの定義を行います。

【用 途】

・ソース・プログラム中で,使用頻度の高い一連の文をマクロ定義しておきます。その定義以降では, 定義されたマクロ名を記述するだけ(マクロの参照)で,そのマクロ名に対応するマクロ・ボディ が展開されます。

【説 明】

- ・MACRO疑似命令には、対応するENDM疑似命令がなければなりません。
- ・シンボル欄に記述するマクロ名の規則については,シンボル記述上の規則(2.2.3 **文の構成フィールド**)を参照してください。
- ・マクロを参照する場合は,ニモニック欄に定義済みのマクロ名を記述します(使用例参照)。
- ・オペランド欄に記述する仮パラメータの規則については、シンボル記述上の規則と同じです。
- ・1つのマクロ疑似命令で指定できる仮パラメータは16個までです。
- ・仮パラメータが有効なのは,マクロ・ボディ内のみです。
- ・仮パラメータとして予約語を記述するとエラーとなります。ただし,ユーザ定義シンボルを記述した場合には,仮パラメータとしての認識が優先されます。
- ・仮パラメータと実パラメータの個数は同じでなければなりません。
- ・マクロ・ボディ内で定義したネーム / レーベルを, LOCAL疑似命令で宣言すれば, そのネーム / レーベルは1回のマクロ展開でのみ有効になります。
- ・マクロのネスティング(マクロ・ボディ内で他のマクロを参照すること)はREPT, IRP合わせて 最大8レベルまでです。
- ・1つのモジュール内でのマクロ定義の最大数には,特に制限はありません。メモリが使える限り定義できます。
- ・クロスレファレンス・リストには,仮パラメータの定義行,参照行,シンボル名は出力されません。
- ・マクロ・ボディ中に2つ以上のセグメントは定義できません。定義された場合は,エラーを出力します。

MACRO macro MACRO

【使用例】

	NAME	SAMPLE	
ADMAC	MACRO	PARA1, PARA2 ;(1)
	MOV	A,#PARA1	,
	ADD	A, #PARA2	
	ENDM	; (2)
	ADMAC	10H,20H ;(3)
	END		

- (1)マクロ名 'ADMAC', 2つの仮パラメータ 'PARA1', 'PARA2'を指定したマクロ定義をしています。
- (2)マクロ定義の終わりを示します。
- (3)マクロADMACを参照しています。

LOCAL local LOCAL

(2) LOCAL (local)

【記述形式】

シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
 なし	LOCAL	 シンボル名 [,]	
			2,

【機 能】

・オペランド欄で指定されたシンボル名は,そのマクロ・ボディ内でのみ有効なローカル・シンボルであることを宣言します。

【用 途】

・マクロ・ボディ内でシンボルを定義しているマクロを2回以上参照するとシンボルは二重定義エラーとなります。LOCAL疑似命令を使用することによりシンボルを定義しているマクロを複数回,参照することができます。

【説 明】

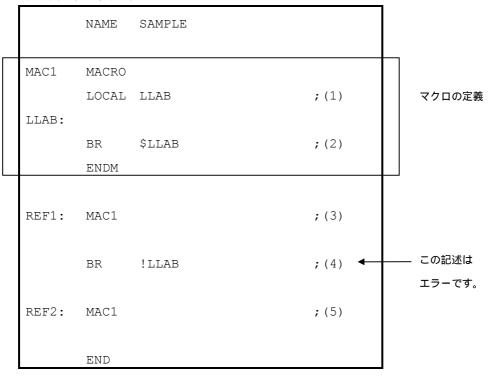
- ・オペランド欄に記述するシンボル名の規則については,シンボル記述上の規則(2.2.3 **文の構成** フィールド)を参照してください。
- ・ローカル宣言されたシンボルは,展開されるごとに"??RAn"(n = 0000-FFFF)というシンボルに置き換えられます。置き換え後の??RAnというシンボルは,グローバル・シンボルと同じ扱いとなり,シンボル・テーブルに登録され??RAnというシンボル名で参照できます。
- ・マクロ・ボディ内でシンボルを定義し、そのマクロを2回以上参照すると、ソース・モジュール中でそのシンボルを2回以上定義することになってしまいます。このため、そのシンボルはマクロ内でのみ有効なローカル・シンボルであると宣言します。
- ・LOCAL疑似命令は,マクロ定義内でのみ使用できます。
- ・LOCAL疑似命令は、オペランド欄で指定したシンボルを使用する前に記述しなければなりません(マクロ・ボディの先頭で記述してください)。
- ・1つのモジュール内でLOCAL疑似命令により定義するシンボル名は,すべて別名でなければいけません(各マクロ内で使用するローカル・シンボル名に同一名は使えません)。
- ・オペランド欄で指定できるローカル・シンボル数は,1行以内であればいくつでも定義することができます。ただし,マクロ・ボディ内での最大数は64個です。65個以上のローカル・シンボルが宣言された場合エラー・メッセージを出力し,そのマクロ定義を空のマクロ・ボディとして登録します。参照された場合は,何も展開しません。
- ・ローカル・シンボルを定義しているマクロは、ネストさせることができません。
- ・LOCAL疑似命令で定義したシンボルをマクロ外から参照することはできません。
- ・シンボルとして予約語は記述できません。ただし,ユーザ定義シンボルと同じシンボルを記述した場合には,LOCALシンボルとしての機能が優先されます。
- ・LOCAL疑似命令のオペランドで宣言したシンボルは,クロスレファレンス・リスト,シンボル・テーブル・リストには出力されません。

LOCAL local LOCAL

- ・LOCAL疑似命令の行は展開時に出力されません。
- ・マクロ定義の仮パラメータと同名のシンボルを,そのマクロ定義の中でLOCAL宣言した場合,エラーとなります。

【使用例】

<ソース・プログラム>



- (1)シンボル名LLABをローカル・シンボルとして定義します。
- (2)マクロMAC1内でローカル・シンボルLLABを参照しています。
- (3)マクロMAC1を参照しています。
- (4)マクロMAC1の定義外でローカル・シンボルLLABを参照しています。この記述は,エラーになります。
- (5)マクロMAC1を参照しています。

LOCAL local LOCAL

使用例のアセンブル・リストを次に示します。

Assemble list

ALNO	STNC) ADRS	OBJECT	M	SOURCE	STATEM	ENT	
1	1					NAME	SAMPLE	
2	2			М	MAC1	MACRO		
3	3			М		LOCAL	LLAB	; (1)
4	4			М	LLAB:			
5	5			М		BR	\$LLAB	; (2)
6	6			М		ENDM		
7	7							
8	8	000000			REF1:	MAC1		; (3)
	9			#1	;			
	10	000000		#1	??RA00	00:		
	11	000000	14FE	#1		BR	\$??RA0000	; (2)
9	12							
10	13	000002	2C0000			BR	!LLAB	; (4)
***	ERROR	F407,	STNO 13	(0) Undef	fined sy	ymbol reference	'LLAB'
***	ERROR	F303,	STNO 13	(13	3) Ille	gal exp	ression	
11	14							
12	15	000005			REF2:	MAC1		; (5)
	16			#1	;			
	17	000005		#1	??RA00	01:		
	18	000005	14FE	#1		BR	\$??RA0001	; (2)
13	19							
14	20					END		

REPT repeat REPT

(3) REPT (repeat)

【記述形式】

シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
[レーベル:]	REPT	絶対式	[;コメント]
	:		
	ENDM		[;コメント]

【機 能】

・REPT疑似命令とENDM疑似命令の間に記述された一連の文(REPT-ENDMブロックと呼びます)を,オペランド欄で指定した式の値分だけアセンブラが繰り返し展開します。

【用 途】

・ソース・プログラム中で,一連の文を連続して繰り返し記述する場合に,REPT,ENDM疑似命令を使用します。

【説 明】

- ・REPT疑似命令に対応するENDM疑似命令がなければエラーとなります。
- ・REPT-ENDMブロック内では,マクロ参照,REPT,IRPあわせて,ネスト・レベルの最大数8まで ネスティングできます。
- ・REPT-ENDMのブロックの途中でEXITMが現れると展開を中止します。
- ・REPT-ENDMのブロック内にアセンブル制御命令を記述できます。
- ・REPT-ENDMのブロック内にマクロ定義を記述できません。
- ・オペランド欄に記述する絶対式は,符号なし16ビットで評価されます。絶対式が0の場合には,何 も展開されません。

【使用例】

<ソース・プログラム>



REPT repeat REPT

<解 説>

- (1) REPT-ENDMブロックを3回連続して展開するよう指示しています。
- (2) REPT-ENDMブロックの終了を示します。

アセンブルすると, REPT-ENDMブロックは次のように展開されます。

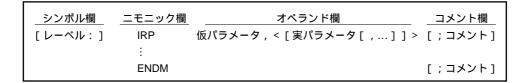
<アセンブル・リスト>

NAME	SAMP1
CSEG	
REPT	3
INC	В
DEC	С
ENDM	
INC	В
DEC	С
INC	В
DEC	C
INC	В
DEC	C
END	

(1),(2)で定義されたREPT-ENDMブロックが3回展開されています。アセンブル・リスト上には, ソース・モジュールのREPT疑似命令による定義分((1),(2))は,表示されません。

(4) IRP (indefinite repeat)

【記述形式】



【機 能】

・IRP疑似命令とENDM疑似命令の間にある一連の文(IRP-ENDMブロックと呼びます)を,オペランドで指定された実パラメータ(左から順)で仮パラメータを置き換えながら実パラメータの数だけ繰り返し展開します。

【用 途】

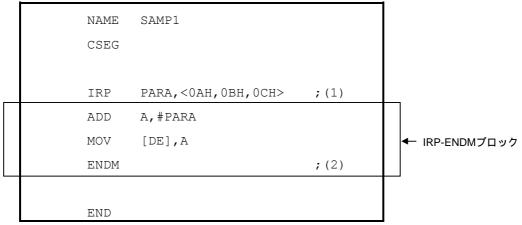
・ソース・プログラム中で,一部分だけ変数となる一連の文を連続して繰り返し記述したい場合に, IRP-ENDM疑似命令を使用します。

【説 明】

- ・IRP疑似命令には対応するENDM疑似命令がなければなりません。
- ・実パラメータは,16個まで記述できます。
- ・IRP-ENDMブロック内では、マクロ参照、REPT、IRPを合わせたネスト・レベルの最大数8までネスティングできます。
- ・IRP-ENDMブロックの途中にEXITMを記述すると,そこで展開を中止します。
- ・IRP-ENDMブロックでマクロを定義できません。
- ・IRP-ENDMブロック内にアセンブル制御命令を記述できます。

【使用例】

<ソース・プログラム>



<解 説>

- (1) 仮パラメータがPARA, 実パラメータが0AH, 0BH, 0CHの3個です。仮パラメータ 'PARA'を, 実パラメータ '0AH', '0BH', '0CH'に置き換えながら, IRP-ENDMブロックを実パラメータの数3回分展開することを指示します。
- (2) IRP-ENDMブロックの終了を示します。

アセンブルすると,IRP-ENDMブロックは次のように展開されます。

<アセンブル・リスト>

NAME	SAMP1	
CSEG		
ADD	A,#0AH	; (3)
MOV	[DE],A	
ADD	A,#0BH	; (4)
MOV	[DE],A	
ADD	A,#0CH	; (5)
MOV	[DE],A	
END		

- (1),(2)で定義されたIRP-ENDMブロックが,実パラメータの数3回分展開されています。
- (3) PARAが0AHに置き換えられました。
- (4) PARAが0BHに置き換えられました。
- (5) PARAが0CHに置き換えられました。

EXITM exit from macro EXITM

(5) EXITM (exit from macro)

【記述形式】

シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
[レーベル:]	EXITM	なし	[;コメント]

【機 能】

・MACRO疑似命令で定義されたマクロ・ボディの展開およびREPT-ENDM, IRP-ENDMによる繰り返しを強制的に終了させます。

【用 途】

- ・この機能は,主にMACRO疑似命令で定義したマクロ・ボディ中で条件付きアセンブル(4.7 条件付きアセンブル制御命令参照)機能を用いている場合に使用します。
- ・マクロ・ボディ中で,条件付きアセンブル機能を組み合わせて使用している場合,EXITM疑似命令で強制的にマクロを抜けないと,アセンブルされてはならない部分がアセンブルされてしまう場合があります。このようなときに,EXITM疑似命令を使用します。

【説 明】

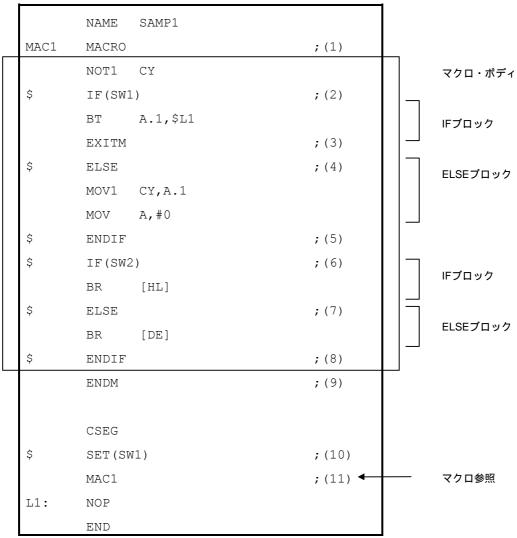
- ・マクロ・ボディ中にEXITM疑似命令を記述した場合,マクロ・ボディとしては,ENDM疑似命令までが登録されます。
- ・EXITM疑似命令は、マクロ展開時にのみマクロの終了を指示します。
- ・オペランド欄に何かの記述がある場合には,エラー・メッセージを出力しますが,EXITMの処理は 行います。
- ・EXITM疑似命令が現れると,アセンブルは,IF/_IF/ELSE/ELSEIF/_ELSEIF/ENDIFのネスティング・レベルを,そのマクロ・ボディに入ったときのネスティング・レベルまで強制的に戻します。
- ・マクロ・ボディ中に記述されたインクルード制御命令を展開したときに,インクルード・ファイル中のEXITMが現れた場合は,そのEXITMを有効とし,そのレベルのマクロ展開を中止します。

【使用例】

- ・使用例には条件付きアセンブル制御命令を記述してあります。4.7 **条件付きアセンブル制御命令**を参照してください。
- ・マクロ・ボディ,マクロ展開については,第5章 マクロを参照してください。

EXITM exit from macro EXITM





EXITM EXITM exit from macro

<解 説 >

- (1)マクロMAC1は,マクロ・ボディ内で条件付きアセンブル機能((2),(4)-(8))を使用し
- (2)条件付きアセンブルのIFブロックを定義します。スイッチ名SW1が真(非0)の場合,IFブロッ クがアセンブルされます。
- (3)(4)以降のマクロ・ボディの展開を強制的に終了します。 この(3)の記述がないと、マクロが展開されたとき、アセンブルは(6)以降のアセンブル処理 に移ります。
- (4)条件付きアセンブルのELSEブロックを定義します。スイッチ名SW1が偽(0)の場合, ELSEブ ロックがアセンブルされます。
- (5)条件付きアセンブルの終了を示します。
- (6) 再び,条件付きアセンブルのIFブロックを定義します。スイッチ名SW2が真(非0)の場合,こ れに続くIFブロックがアセンブルされます。
- (7)条件付きアセンブルのELSEプロックを定義します。スイッチ名SW2が偽(0)の場合,ELSEブ ロックがアセンブルされます。
- (8)(6),(7)の条件付きアセンブルの終了を示します。
- (9)マクロ・ボディの終了を示します。
- (10) SET制御命令で,スイッチ名SW1に真の値(非0)を与え,条件付きアセンブルの条件を設定し ます。
- (11)マクロMAC1を参照しています。

ーのソ フォマサンブリオフト 次のトミにかります

	このソー	このソースをアセンブルすると、次のようになります。			
	NAME	SAMP1			
	MAC1	MACRO	; (1)		
		÷			
		ENDM	; (9)		
		CSEG			
	\$	SET (SW1)	; (10)		
_		MAC1	; (11)	<u></u>	
		NOT1 CY		マクロ展	
	\$	IF(SW1)			
		BT A.1,\$L1			
	L1:	NOP			
		END			

展開部

- (11)のマクロ参照によりマクロMAC1のマクロ・ボディが展開されています。
- (10)でスイッチ名SW1に真の値を設定しているため、マクロ・ボディ内の最初のIFブロックがアセ ンブルされます。IFブロックの最後にEXITM疑似命令があるため,それ以降のマクロ・ボディは展開 されていません。

ENDM end macro ENDM

(6) ENDM (end macro)

【記述形式】

_	シンボル欄_	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
	なし	ENDM	なし	[;コメント]

【機 能】

・マクロの機能として定義される一連のステートメントの終了をアセンブラに指示します。

【用 途】

・MACRO疑似命令,REPT疑似命令およびIRP疑似命令に続く一連のマクロ・ステートメントの最後には,必ずENDM疑似命令を記述します。

【説 明】

- ・MACRO疑似命令とENDM疑似命令の間に記述された一連のマクロ・ステートメントがマクロ・ボディとなります。
- ・REPT疑似命令とENDM疑似命令の間に記述された一連のステートメントがREPT-ENDMブロックとなります。
- ・IRP疑似命令とENDM疑似命令の間に記述された一連のステートメントがIRP-ENDMブロックとなります。

【使用例】

例1 < MACRO-ENDM >

```
NAME SAMP1

ADMAC MACRO PARA1, PARA2

MOV A, #PARA1

ADD A, #PARA2

ENDM

:
END
```

ENDM end macro ENDM

例2 < REPT-ENDM >

```
NAME SAMP2

CSEG

:

REPT 3

INC B

DEC C

ENDM

:

END
```

例3 <IRP-ENDM>

```
NAME SAMP3

CSEG

:
IRP PARA,<1,2,3>
ADD A,#PARA

MOV [DE],A

ENDM

:
END
```

3.9 アセンブル終了疑似命令

アセンブル終了疑似命令は,アセンブラにソース・モジュールの終了を指示します。ソース・モジュールの最後には,必ずアセンブル終了疑似命令を記述します。

アセンブラは,アセンブル終了疑似命令までをソース・モジュールとして処理します。したがって,REPTブロックやIRPブロックでENDMより前にアセンブル終了疑似命令があると,REPTブロックとIRPブロックは無効になります。

END end END

(1) END (end)

【記述形式】

シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
なし	END	なし	[;コメント]

【機 能】

・ソース・モジュールの終了をアセンブラに宣言します。

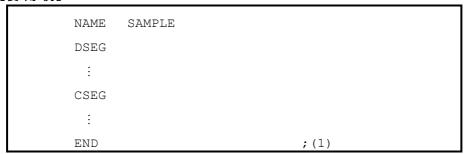
【用 途】

・END疑似命令は,ソース・モジュールの最後に必ず記述します。

【説 明】

- ・アセンブラは, END疑似命令が現れるまでソース・モジュールをアセンブルします。したがって, ソース・モジュールの最後には, END疑似命令が必要です。
- ・END疑似命令のあとにも必ず改行コード(LF)を入力してください。
- ・END疑似命令のあとに空白,タブ,改行コード,コメント以外のステートメントがある場合には, ワーニング・メッセージが出力されます。

【使用例】



<解 説>

(1) ソース・モジュールの最後には,必ずEND疑似命令を記述します。

第4章 制御命令

この章では、制御命令について説明します。制御命令とは、アセンブラの動作に対し細かい指示を与えるものです。

4.1 制御命令の概要

制御命令はアセンブラの動作に対し細かい指示を与えるもので,ソース・プログラム中に記述します。 制御命令は,オブジェクト・コード生成の対象とはなりません。 制御命令には,次の種類があります。

表4-1 制御命令一覧表

項番	制御命令の種類	制御命令
1	アセンブル対象品種指定制御命令	PROCESSOR
2	ディバグ情報出力制御命令	DEBUG/NODEBUG, DEBUGA/NODEBUGA
3	クロスレファレンス・リスト出力指定制御命令	XREF/NOXREF, SYMLIST/NOSYMLIST
4	インクルード制御命令	INCLUDE
5	アセンブル・リスト制御命令	EJECT, TITLE, SUBTITLE, LIST/NOLIST,
		GEN/NOGEN, COND/NOCOND, FORMFEED/
		NOFORMFEED, WIDTH, LENGTH, TAB
6	条件付きアセンブル制御命令	SET/RESET, IF/_IF/ELSEIF/_ELSEIF/ELSE/ENDIF
7	漢字コード指定制御命令	KANJICODE
8	その他	DGL, DGS, TOL_INF

制御命令は疑似命令と同様にソース・プログラム中に記述します。

また,**表4-1 制御命令一覧表**で示した制御命令のうち次に示すものは,アセンブラを起動するときにアセンブラ・オプションとしてコマンド行でも指定できます。

制御命令とコマンド行のアセンブラ・オプションの対応を , **表**4 - 2 **制御命令とアセンブラ・オプション**に示します。

表4-2 制御命令とアセンブラ・オプション

制御命令	アセンブラ・オプション
PROCESSOR	-C
DEBUG/NODEBUG	-G/-NG
DEBUGA/NODEBUGA	-GA/-NGA
XREF/NOXREF	-KX/-NKX
SYMLIST/NOSYMLIST	-KS/-NKS
FORMFEED/NOFORMFEED	-LF/-NLF
TITLE	-LH
WIDTH	-LW
LENGTH	-LL
TAB	-LT
KANJICODE	-ZS/-ZE/-ZN

コマンド行での指定方法については,操作編を参照してください。

4.2 アセンブル対象品種指定制御命令

アセンブル対象品種指定制御命令は, ソース・モジュール・ファイル中でアセンブル対象品種を指定します。

PROCESSOR

processor

PROCESSOR

(1) PROCESSOR (processor)

【記述形式】

```
[ ] $ [ ] PROCESSOR [ ] ( [ ] 品種名 [ ] )
[ ] $ [ ] PC [ ] ( [ ] 品種名 [ ] ) ;短縮形
```

【機 能】

・PROCESSOR制御命令はソース・モジュール・ファイル中でアセンブル対象品種を指定します。

【用 途】

- ・アセンブル対象品種指定は,ソース・モジュール・ファイルまたはコマンド・ラインのどちらかで 必ず指定しなければなりません。
- ・ソース・モジュール・ファイル中でアセンブル対象品種指定記述がない場合,アセンブルのたびにアセンブル対象品種を指定しなければなりません。したがって,ソース・モジュール・ファイル中でアセンブル対象品種を指定しておくことにより,アセンブラ起動時の手間を省けます。

【説 明】

- ・PROCESSOR制御命令は,モジュール・ヘッダ部にのみ記述できます。その他に記述した場合, アセンブラはアボートします。
- ・指定した品種名がアセンブル対象品種と異なる場合,アセンブラはアボートします。
- ・PROCESSOR制御命令は,複数指定することはできません。
- ・アセンブル対象品種指定は,コマンド・ライン上でアセンブラ・オプション(-C)によっても指定できます。ソース・モジュール・ファイル中とコマンド・ラインでの指定が異なる場合,アセンブラはワーニング・メッセージを出力しコマンド・ラインでの指定を優先します。
- ・アセンブラ・オプション (-C) を指定した場合でも, PROCESSOR制御命令に対する文法チェックは行われます。
- ・ソース・モジュール・ファイル中,コマンド・ラインのどちらも指定されていない場合,アセンブ ラはアボートします。

【使用例】

```
$ PROCESSOR (9026)
$ DEBUG
$ XREF

NAME TEST

CSEG
:
```

4.3 ディバグ情報出力制御命令

ディバグ情報出力制御命令は,ソース・モジュール・ファイル中でオブジェクト・モジュール・ファイルに対してディバグ情報の出力を指定することができます。

DEBUG/NODEBUG

debug/nodebug

DEBUG/NODEBUG

(1) DEBUG/NODEBUG (debug/nodebug)

【記述形式】

() \$ () DEBUG	;省略時解釈
() \$ () DG	;短縮形
() \$ [) NODEBUG	
() \$ [) NODG	;短縮形

【機 能】

- ・DEBUG制御命令は,オブジェクト・モジュール・ファイル中にローカル・シンボル情報を付加します。
- ・NODEBUG制御命令は,オブジェクト・モジュール・ファイル中にローカル・シンボル情報を付加 しません。なお,この場合にもセグメント名はオブジェクト・モジュール・ファイルに出力します。
- ・ローカル・シンボル情報とは,モジュール名,PUBLIC,EXTRN,EXTBITシンボル以外のシンボルのことを示します。

【用 途】

- ・DEBUG制御命令は,ローカル・シンボルも含めシンボリック・ディバグを行うときに使用します。
- ・NODEBUG制御命令は,次の3種類の場合に使用します。
 - 1. グローバル・シンボルのみのシンボリック・ディバグ
 - 2. シンボルなしでのディバグ
- 3. オブジェクトのみを必要とするとき(PROMによる評価時など)

- ・DEBUG/NODEBUG制御命令は,モジュール・ヘッダ部のみに記述できます。
- ・DEBUG/NODEBUG制御命令を省略した場合,アセンブラはDEBUG制御命令が指定されたと解釈して処理を行います。
- ・ローカル・シンボル情報の付加はコマンド・ライン上でアセンブラ・オプション (-G/-NG) によっても指定できます。
- ・ソース・モジュール・ファイル中とコマンド・ライン上で異なる指定が行われた場合,コマンド・ ライン上の指定を優先します。
- ・アセンブラ・オプション (-NG) を指定した場合でも, DEBUG/NODEBUG制御命令に対する文法 チェックは行われます。

debuga/nodebug

DEBUGA/NODEBUGA

(2) DEBUGA/NODEBUGA (debuga/nodebuga)

【記述形式】

[] \$ [] DEBUGA ;省略時解釈
[] \$ [] NODEBUGA

【機 能】

- ・DEBUGA制御命令は,オブジェクト・モジュール・ファイル中にアセンブラ・ソース・ディバグ情報を付加します。
- ・NODEBUGA制御命令は、オブジェクト・モジュール・ファイル中にアセンブラ・ソース・ディバ グ情報を付加しません。

【用 途】

- ・DEBUGA制御命令は,アセンブラまたは構造化アセンブラのソース・レベルでディバグするときに使用します。なお,ソース・レベルでのディバグには, "統合ディバッガ"が必要です。
- ・NODEBUGA制御命令は,次の2種類の場合に使用します。
 - 1. アセンブラ・ソースなしでのディバグ
 - 2. オブジェクトのみを必要とするとき(PROMによる評価時など)

- ・DEBUGA/NODEBUGA制御命令は、モジュール・ヘッダ部のみに記述できます。
- ・DEBUGA/NODEBUGA制御命令を省略した場合,アセンブラはDEBUGA制御命令が指定されたと解釈して処理を行います。
- ・DEBUGA/NODEBUGA制御命令が複数回記述された場合は、後者優先とします。
- ・アセンブラ・ソース・ディバグ情報の付加はコマンド・ライン上でアセンブラ・オプション (-GA/-NGA)によっても指定できます。
- ・ソース・モジュール・ファイル中とコマンド・ライン上で異なる指定が行われた場合,コマンド・ライン上の指定を優先します。
- ・アセンブラ・オプション (-NGA) を指定した場合でも, DEBUGA/NODEBUGA制御命令に対する 文法チェックは行われます。
- ・Cコンパイラ,構造化アセンブラ・プリプロセッサでディバグ情報を出力して,コンパイル,構造化アセンブルした場合,その出力アセンブル・ソースをアセンブルするときにはディバグ情報出力制御命令を記述しないでください。アセンブル時に必要な制御命令は,Cコンパイラ,構造化アセンブラ・プリプロセッサが,アセンブラ・ソース中に制御文として出力します。

4.4 クロスレファレンス・リスト出力指定制御命令

クロスレファレンス・リスト出力指定制御命令は,ソース・モジュール・ファイル中でクロスレファレンス・ リストの出力指定を行えます。 XREF/NOXREF

xref/noxref

XREF/NOXREF

(1) XREF/NOXREF (xref/noxref)

【記述形式】

() \$ () XREF	
() \$ () XR	;短縮形
() \$ () NOXREF	;省略時解釈
() \$ () NOXR	;短縮形

【機 能】

- ・XREF制御命令は,アセンブル・リスト・ファイルにクロスレファレンス・リストを出力することを指示します。
- ・NOXREF制御命令は,アセンブル・リスト・ファイルにクロスレファレンス・リストを出力しない ことを指示します。

【用 途】

- ・ソース・モジュール・ファイルで定義された各シンボルがソース・モジュール中のどこでどれだけ 参照されているか,また,アセンブル・リストの何行目の記述で,そのシンボルを参照しているの か,などの情報を知りたいときにクロスレファレンス・リストを出力します。
- ・アセンブルのたびにクロスレファレンス・リスト出力指定を行うような場合には,ソース・モジュール・ファイル中にこれらを記述することにより,アセンブラ起動時の手間を省けます。

- ・XREF/NOXREF制御命令は,モジュール・ヘッダ部のみに記述できます。
- ・XREF/NOXREF制御命令が複数指定された場合には,後者優先です。
- ・クロスレファレンス・リスト指定は、コマンド・ライン上でアセンブラ・オプション(-KX/-NKX)によって指定できます。
- ・ソース・モジュール・ファイル中とコマンド・ライン上で異なる指定が行われた場合,コマンド・ ライン上の指定が優先されます。
- ・アセンブラ・オプション (-NP) を指定した場合でも,XREF/NOXREF制御命令に対する文法チェックは行われます。

SYMLIST/NOSYMLIST

symlist/nosymlist

SYMLIST/NOSYMLIST

(2) SYMLIST/NOSYMLIST (symlist/nosymlist)

【記述形式】

() \$ () SYMLIST	
() \$ () NOSYMLIST	;省略時解釈

【機 能】

- ・SYMLIST制御命令は、リスト・ファイルにシンボル・リストを出力することを指示します。
- ・NOSYMLIST制御命令は、リスト・ファイルにシンボル・リストを出力しないことを指示します。

【用 途】

・シンボル・リストを出力したい場合に使用します。

- ・SYMLIST/NOSYMLIST制御命令は,モジュール・ヘッダ部のみに記述できます。
- ・SYMLIST/NOSYMLIST制御命令が複数指定された場合には,後者優先です。
- ・シンボル・リストの出力は,コマンド・ライン上でアセンブラ・オプション(-KS/-NKS)によっても指定できます。
- ・ソース・モジュール・ファイル中とコマンド・ライン上で異なる指定が行われた場合,コマンド・ ライン上の指定を優先します。
- ・アセンブラ・オプション (-NP) を指定した場合でも, SYMLIST/NOSYMLIST制御命令に対する文法チェックは行われます。

4.5 インクルード制御命令

インクルード制御命令は,ソース・モジュール中で他のソース・モジュール・ファイルを引用する場合に使用 します。

インクルード制御命令を有効に使用することにより、ソース・プログラムの記述の手間を軽減できます。

INCLUDE include INCLUDE

(1) INCLUDE (include)

【記述形式】

[] \$ [] INCLUDE [] ([] ファイル名 []) [] \$ [] IC [] ([] ファイル名 []) ;短縮形

【機 能】

・指定されたファイルの内容を指定された行以降に挿入展開し,アセンブルします。

【用 途】

・複数のソース・モジュール中で共通に記述する比較的大きな一連のステートメントを,1つのファイル(インクルード・ファイル)としてまとめておきます。

各ソース・モジュール中で、その一連のステートメントを引用する必要があるとき、INCLUDE制御命令により、必要とするインクルード・ファイル名を指定します。

これにより, ソース・モジュールの記述作業を軽減できます。

【説 明】

- ・INCLUDE制御命令は,通常のソースにのみ記述できます。
- ・アセンブラ・オプション (-I) でインクルード・ファイルのパス名やドライブ名を指定できます。
- ・インクルード・ファイルの読み込みパスのサーチの順番は次のとおりです。
- (a) インクルード・ファイルがパス名なしで指定された場合

ソース・ファイルのあるパス

アセンブラ・オプション "-1" で指定されたパス

環境変数INC78K0Sで指定されたパス

(b) インクルード・ファイルがパス名付きで指定された場合

ドライブ名または¥から始まるパス名付きで指定した場合には,インクルード・ファイル名に付いているパス,相対パス(先頭に¥がない)付きで指定された場合には,インクルード・ファイル名の前に(a)の順でパス名を付加します。

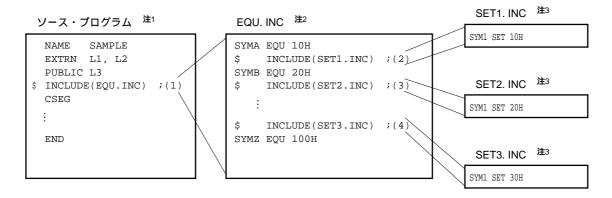
- ・インクルード・ファイルは,7重までネスティング可能です。つまり,ネスト・レベルの最大数は8です(ネスティングとは,インクルード・ファイル中で,別のインクルード・ファイルを指定することです)。
- ・インクルード・ファイルにEND疑似命令の記述は必要ありません。
- ・インクルード・ファイルがオープンできない場合,アセンブラはアボートします。

INCLUDE include INCLUDE

- ・インクルード・ファイル中は, "IFまたは_IF~ENDIF"の対応がとれた状態で閉じなければなりません。もし,インクルード・ファイルの展開の入口のIFレベルと展開終了直後のIFレベルの対応がとれていない場合,アセンブラはエラー・メッセージを出力し,レベルを強制的に入口でのレベルに戻してアセンブルを続けます。
- ・インクルード・ファイル中でマクロを定義するときは,そのマクロ定義はインクルード・ファイル 中で閉じていなければなりません。

突然ENDMが現れた場合には,エラーが出力され,そのENDMは無視されます。また,マクロ定義 疑似命令があるのにそのインクルード・ファイル中にENDMがない場合には,エラーが出力され, ENDMがあるものとして処理されます。

【使用例】



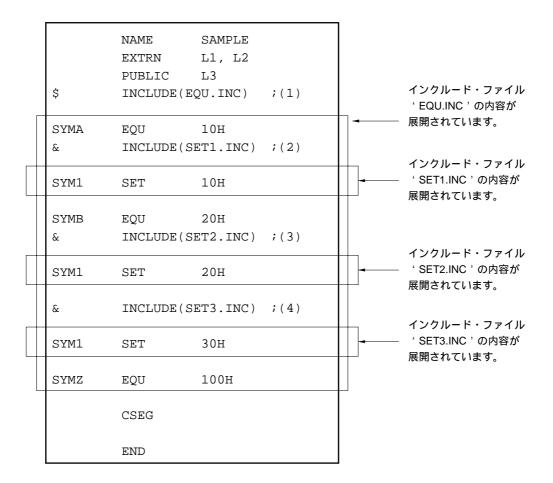
- **注**1. ソース・ファイル中には, \$ICを複数指定できます。また,同じインクルード・ファイルを複数指定することもできます。
 - 2. EQU. INCには, \$ICを複数指定できます。
 - 3. SET1. INC, SET2. INC, およびSET3. INC中には, \$ICを指定できません。

<解 説>

- (1) インクルード・ファイルとして 'EQU. INC' を指定しています。
- (2),(3),(4)インクルード・ファイルとして 'SET1. INC', 'SET2. INC', 'SET3. INC' をそれぞれ指定しています。

このソース・プログラムがアセンブルされると,インクルード・ファイルの内容が次のように展開されます。

INCLUDE include INCLUDE



4.6 アセンブル・リスト制御命令

アセンブル・リスト制御命令は,アセンブラの出力するアセンブル・リストに対して,改ページ,リスト出力をしない部分,サブタイトル・メッセージ出力などを指示するものです。

アセンブル・リスト制御命令には,次のものがあります。

- EJECT
- · LIST/NOLIST
- · GEN/NOGEN
- · COND/NOCOND
- ·TITLE
- SUBTITLE
- FORMFEED/NOFORMFEED
- · WIDTH
- · LENGTH
- TAB

EJECT eject EJECT

(1) EJECT (eject)

【記述形式】

```
[ ]$[ ]EJECT
[ ]$[ ]EJ ;短縮形
```

【省略時解釈】

・EJECT制御命令は指定していないものとします。

【機 能】

・EJECT制御命令は,アセンブル・リストの改ページをアセンブラに指示します。

【用 途】

・ソース・モジュール中で改ページを行いたい箇所に記述します。

【説 明】

- ・EJECT制御命令は,通常のソースのみに記述できます。
- ・EJECT制御命令自身のイメージを出力したあとにリストを改ページします。
- ・コマンド・ラインでアセンブラ・オプション "-NP" "-LLO"の指定がある場合や制御命令の指定によりリスト出力禁止状態の場合, EJECT制御命令は無効です。
- -NP,-LLオプションについては,操作編を参照してください。
- ・EJECT制御命令のあとに不正な記述があった場合,アセンブラはエラー・メッセージを出力します。

【使用例】

ソース・モジュール

```
:
    MOV [DE+],A
    BR $$

$ EJECT ;(1)

CSEG
:
END
```

EJECT eject EJECT

<解 説>

(1) EJECT制御命令により改ページを行い,アセンブル・リストは次のようになります。

LIST/NOLIST list/nolist LIST/NOLIST

(2) LIST/NOLIST (list/nolist)

【記述形式】

() \$ () LIST	;省略時解釈
() \$ () LI	;短縮形
() \$ () NOLIST	
[] \$ [) NOLI	;短縮形

【機 能】

- ・LIST制御命令は,アセンブル・リストの出力開始位置をアセンブラに指示します。
- ・NOLIST制御命令はアセンブル・リストの出力中止位置をアセンブラに指示します。NOLIST制御命令を指定したあと,次にLIST制御命令が現れるまでのステートメントは,アセンブルされますがアセンブル・リストには出力されません。

【用 途】

- ・NOLIST制御命令はリストの出力量を制限するために使います。
- ・LIST制御命令はNOLIST制御命令で指定したアセンブル・リスト出力中止の状態を,再びアセンブル・リスト出力の状態にする場合に使います。

NOLIST制御命令とLIST制御命令を組み合わせて使用することにより,出力するアセンブル・リストの量や印字内容を制御できます。

- ・LIST/NOLIST制御命令は,通常のソースにのみに記述できます。
- ・NOLIST制御命令は,アセンブル・リストの出力を中止するもので,アセンブルを中止するものではありません。
- ・NOLIST制御命令以降,LIST制御命令の指定があると,LIST制御命令以降のステートメントは再びアセンブル・リストに出力されます。記述したLIST/NOLIST制御命令自身もアセンブル・リストに出力されます
- ・LIST/NOLIST制御命令を省略した場合には,すべてのステートメントがアセンブル・リストに出力されます。

LIST/NOLIST list/nolist LIST/NOLIST

【使用例】

	NAME	SAMP1		
\$	NOLIST		;(1)	
DATA1	EQU	10H		
DATA2	EQU.	11H		アセンブル・リストに 出力されません。
	:			
DATAX	EQU	20H		
DATAY	EQU	20H		
\$	LIST		;(2)	
	CSEG			
	:			
	END			

<解 説>

- (1) NOLIST制御命令を指定していますので、これ以降(2)のLIST制御命令までのステートメントは、アセンブル・リストに出力されません。NOLIST制御命令自身は出力されます。
- (2) LIST制御命令を指定していますので,これ以降のステートメントは,再びアセンブル・リストに 出力されます。LIST制御命令自身は出力されます。

GEN/NOGEN

generate/no generate

GEN/NOGEN

(3) GEN/NOGEN (generate/no generate)

【記述形式】

[]\$[) GEN	;省略時解釈
[]\$[) NOGEN	

【機 能】

- ・GEN制御命令は、マクロ定義部、参照行およびマクロ展開部をアセンブル・リストに出力します。
- ・NOGEN制御命令はマクロ定義部および参照行はアセンブル・リストに出力しますが、マクロ展開部は出力されません。

【用 途】

・アセンブル・リストの出力量を制限するために使用します。

【説 明】

- ・GEN/NOGEN制御命令は、通常のソースのみに記述できます。
- ・GEN/NOGEN制御命令を省略した場合,マクロ定義部,参照行およびマクロ展開部をアセンブル・リストに出力します。
- ・GEN/NOGEN制御命令自身のイメージが出力されたあとにリスト制御が行われます。
- ・NOGEN制御命令でリスト出力中断後もアセンブルは続けられ,アセンブル・リスト上のステート メント・ナンバ(STNO)の値がカウントアップされます。
- ・NOGEN制御命令のあと、GEN制御命令が指定された場合には再びマクロ展開部の出力が開始されます。

【使用例】

<ソース・プログラム>

	NAME	SAMP
\$	NOGEN	
ADMAC	MACRO	PARA1, PARA2
	MOV	A, #PARA1
	ADD	A, #PARA2
	ENDM	
	CSEG	
	ADMAC	10H, 20H
	END	

アセンブル・リストは次のようになります。

			l
	NAME	SAMP	
\$	NOGEN		
ADMAC	MACRO	PARA1, PARA2	
	MOV	A, #PARA1	
	ADD	A, #PARA2	
	ENDM		
	CSEG		
	ADMAC	10н, 20н	
	MOV	A,#10H	マクロ展開部
	AUD	А,#20Н	は出力されま
	-	,	せん
	END		

<解 説>

(1) NOGEN制御命令が指定されているのでマクロ展開部はリストに出力されません。

COND/NOCOND

condition/no condition

COND/NOCOND

(4) COND/NOCOND (condition/no condition)

【記述形式】

[]\$[) COND	;省略時解釈
[]\$[) NOCOND	

【機 能】

- ・COND制御命令は,条件アセンブルの条件成立部分および不成立部分をアセンブル・リストへ出力します。
- ・NOCOND制御命令は,条件アセンブルの条件成立部分のみをアセンブル・リストに出力し,条件 不成立部分およびIF/_IF/ELSEIF/_ELSEIF/ELSE/ENDIFが記述されている行は出力されません。

【用 途】

・アセンブル・リストの出力量を制限するために使用します。

- ・COND/NOCOND制御命令は,通常のソースにのみに記述できます。
- ・COND/NOCOND制御命令を省略した場合,条件アセンブルの条件成立部分および不成立部分をアセンブル・リストへ出力します。
- ・COND/NOCOND制御命令自身のイメージが出力されたあとにリスト制御が行われます。
- ・NOCOND制御命令でリスト出力中断後もALNO, STNOがカウントアップされます。
- ・NOCOND制御命令のあと、COND制御命令が指定された場合には、再び条件不成立部分および IF/_IF/ELSEIF/_ELSEIF/ELSE/ENDIFが記述されている行の出力が開始されます。

condition/no condition

COND/NOCOND

【使用例】

ソース・プログラム

			•	
	NAME	SAMP		
\$	NOCOND SET(SW1)			
\$	IF(SW1)]
	MOV	A,#1H		この部分は,アセンブルしてもリストには,出力
\$	ELSE MOV ENDIF	А,#0Н	_	されません。
	END			

TITLE title TITLE

(5) TITLE (title)

【記述形式】

[]\$[]TITLE[]([],'タイトル・ストリング'[]);短縮形

【省略時解釈】

・TITLE制御命令は指定されていないものとし,アセンブル・リストのヘッダのタイトル欄は空白となります。

【機 能】

・TITLE制御命令は,アセンブル・リスト,シンボル・テーブル・リストおよびクロスレファレンス・リストの各ページのヘッダのタイトル欄に印字する文字列を指定します。

【用 途】

- ・タイトルを各ページに印字することにより、リストの内容が一目でわかります。
- ・アセンブルのたびにタイトル指定を行うような場合,ソース・モジュール・ファイル中にこれらを 記述することにより,アセンブラ起動時の手間を省けます。

- ・TITLE制御命令は,モジュール・ヘッダ部のみに記述できます。
- ・TITLE制御命令が複数指定された場合には,あとで指定したものが有効です。
- ・タイトル・ストリングは,60文字以内です。61文字以上の場合には,先頭の60文字を有効とします。ただし,アセンブル・リスト・ファイルの1行の文字数指定(Xとします)が119文字以下の場合, "X-60"文字以内とします。
- ・タイトル・ストリングに引用符(')を記述する場合には,2個続けて記述します。
- ・文字数が0の場合,タイトル欄は空白になります。
- ・タイトル・ストリングに2. 2. 2 **文字セット**にない不当文字が記述された場合は, "!"に置き換えてタイトル欄に出力します。
- ・タイトル指定は,コマンド・ライン上でアセンブラ・オプション(-LH)によって指定できます。

TITLE title TITLE

【使用例】

<ソース・モジュール>

```
$ PROCESSOR(9026)
$ TITLE('THIS IS TITLE')
NAME SAMPLE
CSEG
MOV A,B
END
```

アセンブル・リストは次ページのようになります(行数は72行と指定しています)。

TITLE title TITLE

```
78K/OS Series Assembler Vx.xx THIS IS TITLE Date:xx xxx xxxx Page: 1
Command: sample.asm
Para-file:
In-file: SAMPLE.ASM
Obj-file: SAMPLE.REL
Prn-file: SAMPLE.PRN
     Assemble list
ALNO STNO ADRS OBJECT M I SOURCE STATEMENT
                             $
   1
      1
                                       PROCESSOR (9026)
   2
        2
                             $
                                        TITLE ('THIS IS TITLE')
   3
        3
                                        NAME SAMPLE
        4 ----
                                        CSEG
   5
        5 0000 63
                                        MOV A,B
        6
                                        END
   6
Segment information :
ADRS LEN NAME
0000 0001H ?CSEG
Target chip: uPD789026
Device file : Vx.xx
Assembly complete, 0 error(s) and 0 warning(s) found.( 0)
```

SUBTITLE subtitle SUBTITLE

(6) SUBTITLE (subtitle)

【記述形式】

[] \$ [] SUBTITLE [] ([],'文字列' []) [] \$ [] ST [] ([]'文字列' []) ;短縮形

【省略時解釈】

・SUBTITLE制御命令は指定されていないものとし,アセンブル・リストのヘッダのサブタイトル部 は空白となります。

【機 能】

・アセンブル・リストの各ページ・ヘッダのサブタイトル部に印字する文字列を指定します。

【用 途】

・サブタイトルを各ページに印字することにより,アセンブル・リストの内容をわかりやすくします。 サブタイトルは,各ページごとに印字する文字列を変更できます。

【説 明】

- ・SUBTITLE制御命令は,通常のソースにのみに記述できます。
- ・指定できる文字列は,72文字以内です。

73文字以上記述された場合,先頭の72文字が有効です。なお,全角文字は2文字,タブは1文字として数えます。

- ・SUBTITLE制御命令は指定した文字列を,その次のページからサブタイトル部に印字します。ただし,ページの先頭行に指定した場合には,そのページから印字します。
- ・SUBTITLE制御命令を指定しない場合は,サブタイトル部は空白です。
- ・文字列に引用符(')を記述する場合には,2個続けて記述してください。
- ・文字数が0の場合,サブタイトル欄は空白となります。
- ・指定された文字列の中に2. 2. 2 文字セットにない不当文字が記述された場合には, "!"に置き換えてサブタイトル欄に出力します。CR(0DH)が記述された場合には,エラーとし,リスト上には何も出力されません。00Hを記述すると,それ以降引用符('))で閉じるまで出力されません。

SUBTITLE subtitle SUBTITLE

【使用例】

<ソース・モジュール>

NAME SAMP	
CSEG	
\$ SUBTITLE ('THIS IS SUBTITLE 1')	; (1)
\$ EJECT	; (2)
CSEG	
\$ SUBTITLE ('THIS IS SUBTITLE 2')	; (3)
\$ EJECT	; (4)
\$ SUBTITLE ('THIS IS SUBTITLE 3')	; (5)
END	

<解 説>

- (1)文字列'THIS IS SUBTITLE 1'を指定します。
- (2) 改ページ指示です。
- (3)文字列 'THIS IS SUBTITLE 2'を指定します。
- (4) 改ページ指示です。
- (5)文字列'THIS IS SUBTITLE 3'を指定します。

SUBTITLE subtitle SUBTITLE

アセンブル・リストは,次のようになります(行数は80行です)。

```
78K/0S Series Assembler Vx.xx
                                        Date:xx xxx xxxx Page: 1
Command: -c9026 sample.asm
Para-file:
In-file: SAMPLE.ASM
Obj-file: SAMPLE.REL
Prn-file: SAMPLE.PRN
     Assemble list
ALNO STNO ADRS OBJECT M I SOURCE STATEMENT
                                NAME SAMP
       2 -----
                                 CSEG
   3
                                SUBTITLE ('THIS IS SUBTITLE 1'); (1)
   4 4 $ EJECT ; (2)
78K/OS Series Assembler Vx.xx
                                        Date:xx xxx xxxx Page: 2
THIS IS SUBTITLE 1
ALNO STNO ADRS OBJECT M I SOURCE STATEMENT
      5 ----
                                 CSEG
   6
       6
                          $
                                SUBTITLE ('THIS IS SUBTITLE 2'); (3)
                          $ EJECT
78K/OS Series Assembler Vx.xx
                                       Date:xx xxx xxxx Page: 3
THIS IS SUBTITLE 2
ALNO STNO ADRS OBJECT M I SOURCE STATEMENT
                               SUBTITLE ('THIS IS SUBTITLE 3'); (5)
  8
                          $
  9
       9
                                 END
Target chip: uPD789026
Device file : Vx.xx
Assembly complete, 0 error(s) and 0 warning(s) found.( 0)
```

FORMFEED/NOFORMFEED formfeed/noformfeed FORMFEED/NOFORMFEED

(7) FORMFEED/NOFORMFEED (formfeed/noformfeed)

【記述形式】

[]\$[]FORMFEED ;省略時解釈

【機 能】

- ・FORMFEED制御命令は、リスト・ファイルの最後にフォーム・フィードを出力することを指示します。
- ・NOFORMFEED制御命令は、リスト・ファイルの最後にフォーム・フィードを出力しないことを指示します。

【用 途】

・アセンブル・リスト・ファイルの内容を印字したあとで改ページしておきたい場合に使用します。

【説 明】

- ・FORMFEED/NOFORMFEED制御命令は,モジュール・ヘッダ部のみに記述できます。
- ・アセンブル・リストをプリント・アウトするとき,プリント・アウトが終了しても印字が最終ページの途中だと,最後のページが出てこない場合があります。

このような場合,FORMFEED制御命令またはアセンブラ・オプション(-LF)を使用して,アセンブル・リストの最後にFORMFEEDコードを付けてください。

なお,多くの場合,ファイルの終了によりFORMFEEDコードが送られるので,最後にFORMFEEDコードがあると不要な白紙が1ページ送られてしまいます。これを防止するために,NOFORMFEED制御命令またはアセンブラ・オプション(-NLF)がディフォールトで設定されます。

- ・FORMFEED/NOFORMFEED制御命令が複数指定された場合は、最後に指定した命令を有効とします。
- ・フォーム・フィードの出力は,コマンド・ライン上でアセンブラ・オプション(-LF/-NLF)によっても指定できます。
- ・ソース・モジュール・ファイル中とコマンド・ライン上で異なる指定が行われた場合,コマンド・ライン上の指定を優先します。
- ・アセンブラ・オプション(-NP)を指定した場合でも,FORMFEED/NOFORMFEED制御命令に対する文法チェックは行われます。

WIDTH width WIDTH

(8) WIDTH (width)

【記述形式】

[]\$[]WIDTH[]([]文字数[])

【省略時解釈】

\$WIDTH (132)

【機 能】

・WIDTH制御命令は,リスト・ファイルの1行の最大文字数を指示します。なお,文字数の指定範囲は,72-260です。

【用 途】

・各種リスト・ファイルの1行の文字数を変更したい場合に使用します。

- ・WIDTH制御命令は,モジュール・ヘッダ部のみに記述できます。
- ・WIDTH制御命令が複数指定された場合は、最後に指定した命令を有効とします。
- ・行文字数は,コマンド・ライン上でアセンブラ・オプション(-LW)によっても指定できます。
- ・ソース・モジュール・ファイル中とコマンド・ライン上で異なる指定が行われた場合,コマンド・ライン上の指定を優先します。
- ・アセンブラ・オプション (-NP) を指定した場合でも, WIDTH制御命令に対する文法チェックは行われます。

LENGTH length LENGTH

(9) LENGTH (length)

【記述形式】

[] \$ [] LENGTH [] ([] 行数 [])

【省略時解釈】

\$LENGTH (66)

【機 能】

・LENGTH制御命令は,リスト・ファイルの1ページの行数を指示します。 なお,行数の指定範囲は,0および20-32767です。

【用 途】

・アセンブル・リスト・ファイルの1ページの行数を変更したい場合に使用します。

- ・LENGTH制御命令は、モジュール・ヘッダ部のみに記述できます。
- ・LENGTH制御命令が複数指定された場合は、最後に指定した命令を有効とします。
- ・行数は,コマンド・ライン上でアセンブラ・オプション(-LL)によっても指定できます。
- ・ソース・モジュール・ファイル中とコマンド・ライン上で異なる指定が行われた場合,コマンド・ライン上の指定を優先します。
- ・アセンブラ・オプション (-NP) を指定した場合でも, LENGTH制御命令に対する文法チェックは行われます。

TAB tab TAB

(10) TAB (tab)

【記述形式】

[]\$[]TAB[]([]展開文字数[])

【省略時解釈】

\$TAB(8)

【機 能】

- ・TAB制御命令は,リスト・ファイルのタブの展開文字数を指示します。 なお,展開文字数の指定範囲は,0-8です。
- ・TAB制御命令は,ソース・モジュール中のHT (Horizontal Tabulation)コードを,各種リスト上でいくつかのブランク(空白)に置き換えて出力する(タビュレーション処理)ための基本となる文字数を指定します。

【用 途】

・TAB制御命令で,各種リストの1行の文字数を少なく指定した場合に,HTコードによるブランクを 少なくし文字数を節約します。

- ・TAB制御命令は,モジュール・ヘッダ部のみに記述できます。
- ・TAB制御命令が複数指定された場合は,最後に指定した命令を有効とします。
- ・タブの展開文字数は,コマンド・ライン上でアセンブラ・オプション(-LT)によっても指定できます。
- ・ソース・モジュール・ファイル中とコマンド・ライン上で異なる指定が行われた場合,コマンド・ライン上の指定を優先します。
- ・アセンブラ・オプション (-NP) を指定した場合でも, TAB制御命令に対する文法チェックは行われます。

4.7 条件付きアセンブル制御命令

条件付きアセンブル制御命令は,ソース・モジュール中のある一連のステートメントをアセンブルの対象とするか,しないかを条件付きアセンブルのスイッチ設定により選択するものです。

条件付きアセンブル制御命令には,IF/_IF/ELSEIF/_ELSEIF/ELSE/ENDIF制御命令,およびSET/RESET制御命令があります。

これらの条件付きアセンブル制御命令を有効に使用すると,ソース・モジュールをほとんど変更せずに不必要なステートメントを除いたアセンブルができます。

(1) IF/_IF/ELSEIF/_ELSEIF/ELSE/ENDIF

【記述形式】

【機 能】

- ・アセンブル対象とするソース・ステートメントを限定するための条件を設定します。 条件付きアセンブルの対象となるソース・ステートメントは, IF/_IF制御命令からENDIF制御命令 までです。
- ・<u>IF/_IF制御命令</u>は,指定したスイッチ名あるいは,条件式の評価値が真(00H以外)の場合,それ以降,次の条件付きアセンブル制御命令(ELSEIF/_ELSEIF/ELSE/ENDIF)が現れるまでのソース・ステートメントが,アセンブルされます。そのあとのアセンブル処理は,ENDIF制御命令の次のステートメントに移ります。

スイッチ名あるいは条件式の評価値が偽(00H)の場合,それ以降,次の条件付きアセンブル制御命令(ELSEIF/ELSEIF/ELSE/ENDIF)が現れるまでのソース・ステートメントは,アセンブルされません。

・ELSEIF/_ELSEIF制御命令は、それ以前に記述してあるすべての条件付きアセンブル制御命令の条件が不成立(評価値が偽)の場合にのみ、条件判定が行われます。

ELSEIF/_ELSEIF制御命令で指定するスイッチ名あるいは条件式の評価値が真の場合,それ以降,次の条件付きアセンブル制御命令(ELSEIF/_ELSEIF/ELSE/ENDIF)が現れるまでのソース・ステートメントがアセンブルされます。そのあとのアセンブル処理は,ENDIF制御命令の次のステートメントに移ります。

ELSEIF/ELSEIF の評価値が偽の場合,それ以降,次の条件付きアセンブル制御命令(ELSEIF/ELSE/ENDIF)が現れるまでのソース・ステートメントはアセンブルされません。

- ・<u>ELSE制御命令</u>についてはそれ以前に記述したすべてのIF/_IF/ELSEIF/_ELSEIF制御命令の条件が不成立(スイッチ名の値が偽)の場合,ELSE制御命令以降ENDIF制御命令が現れるまでのソース・ステートメントがアセンブルされます。
- ・ENDIF制御命令は、条件付きアセンブルの対象となるソース・ステートメントの終了をアセンブラに指示します。

【用 途】

- ・ソース・モジュールを大幅に変更することなく,アセンブル対象となるソース・ステートメントを 変更できます。
- ・ソース・モジュール中に,プログラム開発中にのみ必要となるディバグ文などを記述した場合,そのディバグ文を機械語に変換するか,しないかを条件付きアセンブルのスイッチ設定により選択できます。

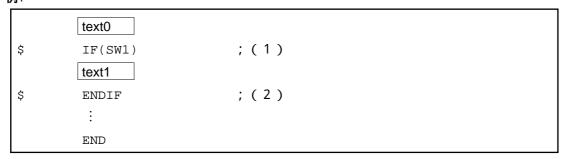
【説 明】

- ・スイッチ名による条件判断を行う場合には、IF/ELSEIF制御命令を使用し、条件式による条件判断を行う場合には、_IF/_ELSEIF制御命令を使用します。
 - 両方を組み合わせて使用することもできます。つまり、1つのIFまたは_IFとENDIFの対の中に、ELSEIF/_ELSEIFを組み合わせて使用できます。
- ・条件式には,絶対式を記述します。
- ・スイッチ名記述上の規則は,シンボル記述上の規則(2.2.3 **文の構成フィールド**を参照してください)と同じです。ただし,最大認識文字数は常に31文字です。
- ・IF/ELSEIF制御命令で複数のスイッチ名を指定する場合は,各スイッチ名をコロン(:)で区切ります。ただし,1つのモジュール内で使用できるスイッチ名は,最大5つです。
- ・IF/ELSEIF制御命令で複数のスイッチ名を指定した場合,そのいずれか1つの値が真であれば,条件成立します。
- ・IF/ELSEIF制御命令で指定するスイッチ名の値は,SET/RESET制御命令(4.7**(2)**SET/RESET参照)により設定します。したがって,IF/ELSEIF制御命令で指定するスイッチの値が,前もってソース・モジュール中でSET/RESET制御命令により設定されていない場合は,RESETされたものとみなされます。
- ・スイッチ名または,条件式に不適当な記述がある場合,アセンブラはエラー・メッセージを出力し, 条件判断を偽とします。
- ・この制御命令を記述する場合には、IFまたは_IFとENDIFを対応させてください。
- ・マクロ・ボディ中に本制御命令が記述され,本体の途中でEXITMの処理を行って,そのレベルのマクロを抜けた場合,IFレベルは,アセンブラによってマクロ・ボディの入口のIFレベルまで強制的に戻されます。この場合には,エラーになりません。
- ・1つのIF-ENDIF制御命令の間に,別のIF-ENDIF制御命令を記述することをネスティングといいます(8レベルまでのネスティングが可能です)。
- ・条件付きアセンブルで,アセンブルをしないステートメントはオブジェクト・コード生成されませんが,アセンブル・リストにはそのまま出力されます。出力したくない場合は\$NOCOND制御命令を使用します。

IF/ IF/ELSEIF/ ELSEIF/ELSE/ENDIF

【使用例】

例1



<解 説>

- (1)スイッチ名 'SW1'の値が真の場合,text1の部分がアセンブルされます。 スイッチ名 'SW1'の値が偽の場合,text1の部分はアセンブルされません。 スイッチ名 'SW1'の値はtext0の部分でSET/RESET制御命令により真/偽に設定されています。
- (2)条件付きアセンブル範囲の終了を示します。

例2

text0	
\$ IF(SW1)	; (1)
text1	
\$ ELSE	; (2)
text2	
\$ ENDIF	; (3)
:	
END	

<解 説>

- (1)スイッチ名 'SW1' の値はtext0の部分でSET/RESET制御命令により真/偽に設定されています。 スイッチ名 'SW1' の値が真の場合, text1の部分をアセンブルし, text2の部分はアセンブルされません。
- (2) (1) のスイッチ名 'SW1' の値が偽の場合, text1の部分はアセンブルされず, text2の部分がアセンブルされます。
- (3)条件付きアセンブル範囲の終了を示します。

IF/_IF/ELSEIF/_ELSEIF/ELSE/ENDIF

例3

text0	
\$ <pre>IF(SW1:SW2) text1</pre>	; (1)
\$ ELSEIF(SW3) text2	; (2)
\$ ELSEIF(SW4) text3	; (3)
\$ ELSE text4	; (4)
\$ ENDIF :	; (5)
END	

<解 説>

(1)スイッチ名 'SW1', 'SW2', 'SW3'の値はtext0の部分でSET/RESET制御命令により真/ 偽に設定されています。

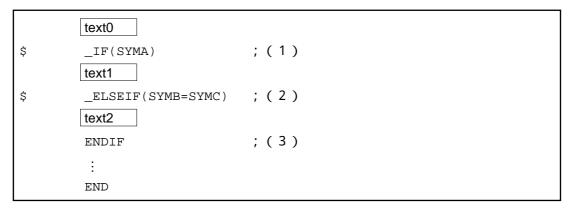
スイッチ名 'SW1 'もしくは 'SW2 'の値が真の場合 ,text1の部分がアセンブルされ ,text2 ,text3 ,text4の部分はアセンブルされません。

スイッチ名 'SW1' と 'SW2' の値がともに偽の場合, text1の部分はアセンブルされず, (2) 以降の条件付きアセンブルが行われます。

- (2) (1) のスイッチ名 'SW1' と 'SW2' の値がともに偽で,かつスイッチ名 'SW3' の値が真の場合, text2の部分がアセンブルされ, text1, text3, text4の部分はアセンブルされません。
- (3) (1) のスイッチ名 'SW1', 'SW2'と, (2) のスイッチ名 'SW3'の値がともに偽で,かつスイッチ名 'SW4'の値が真の場合, text3の部分がアセンブルされ, text1, text2, text4の部分はアセンブルされません。
- (4) (1), (2), (3)のスイッチ名 'SW1', 'SW2', 'SW3', 'SW4'の値がすべて偽の場合, text4の部分がアセンブルされ, text1, text2, text3の部分はアセンブルされません。
- (5)条件付きアセンブル範囲の終了を示します。

IF/ IF/ELSEIF/ ELSEIF/ELSE/ENDIF

例4



- (1) シンボル名 'SYMA' の値は, text0の部分でEQUまたはSET疑似命令により, 定義されています。 シンボル名 'SYMA' が真(非0)の場合, text1の部分がアセンブルされ, text2はアセンブルされません。
- (2) シンボル名 'SYMA 'の値が 0 でSYMBとSYMCが同じ値をもつ場合, text2がアセンブルされます。
- (3)条件付きアセンブル範囲の終了を示します。

SET/RESET set/reset SET/RESET

(2) SET/RESET (set/reset)

【記述形式】

() \$ () SET () ((〕スイッチ名〔〔 〕:〔 〕スイッチ名〕〔 〕)
() \$ () RESET () ([]スイッチ名[[]:[]スイッチ名][])

【機 能】

- ・SET/RESET制御命令は,IF/ELSEIF制御命令で指定するスイッチ名に値を与えます。
- ・SET制御命令で指定したスイッチ名に,真の値(OFFH)を与えます。
- ・RESET制御命令で指定したスイッチ名に,偽の値(00H)を与えます。

【用 途】

- ・IF/ELSEIF制御命令で指定するスイッチ名に真の値(OFFH)を与えたいときは,SET制御命令を記述します。
- ・IF/ELSEIF制御命令で指定するスイッチ名に偽の値(00H)を与えたいときは,RESET制御命令を 記述します。

【説 明】

- ・SET/RESET制御命令では,スイッチ名を記述します。
- スイッチ名記述上の規則は,シンボル記述上の規則(2.2.3 **文の構成フィールド**を参照してください)と同じです。ただし,最大認識文字数は常に31文字です。
- ・スイッチ名は、予約語、スイッチ名以外のユーザ定義シンボルと重複してもかまいません。
- ・SET/RESET制御命令で複数のスイッチ名を指定する場合は,各スイッチ名をコロン(:)で区切ります。ただし,1つのモジュール内で使用できるスイッチ名は,最大1000個です。
- ・一度SETしたスイッチ名をRESETできます。また、一度RESETしたスイッチ名をSETできます。
- ・IF/ELSEIF制御命令で指定するスイッチ名は、その制御命令を記述する以前のソース・モジュール中で、SET/RESET制御命令により少なくとも1回は定義しなければなりません。
- ・スイッチ名は、クロスレファレンス・リストには出力されません。

SET/RESET set/reset SET/RESET

【使用例】

```
SET(SW1)
                                  ; (1)
$
        IF(SW1)
                                  ; (2)
        text1
$
        ENDIF
                                  ; (3)
$
        RESET(SW1:SW2)
                                 ; (4)
$
        IF(SW1)
                                  ; (5)
       text2
        ELSEIF(SW2)
                                 ; (6)
$
        text3
        ELSE
                                  ; (7)
$
       text4
        ENDIF
                                  ; (8)
$
         :
        END
```

<解 説>

- (1) スイッチ名 'SW1' に真の値 (0FFH) を与えます。
- (2) (1) でスイッチ名 'SW1' に真の値を与えていますので, text1の部分がアセンブルされます。
- (3)(2)から始まる条件付きアセンブル範囲の終了を示します。
- (4) スイッチ名 'SW1'と 'SW2'に偽の値 (00H) を与えます。
- (5) スイッチ名 'SW1'には (4) で偽の値を与えていますので, text2の部分はアセンブルされません。
- (6) スイッチ名 'SW2' にも (4) で偽の値を与えていますので, text3の部分もアセンブルされません。
- (7)(5),(6)のスイッチ名 'SW1', 'SW2'の値がすべて偽のため, text4の部分がアセンブルされます。
- (8)(5)から始まる条件付きアセンブル範囲の終了を示します。

4.8 漢字コード制御命令

コメントに記述された漢字を、どの漢字コードで解釈するのかを指定する制御命令です。

KANJICODE kanjicode KANJICODE

(1) KANJICODE (kanjicode)

【記述形式】

[] \$[] KANJICODE[] 漢字コード

【省略時解釈】

・OSにより次のように解釈します。

Windows/HP-UX : \$KANJICODE SJIS
Sun OS : \$KANJICODE EUC

【機 能】

・コメントに記述された漢字を,指定された漢字コードとして解釈します。

・漢字コードは, SJIS/EUC/NONEが記述できます。

SJIS...シフトJISコードとして解釈します。

EUC...EUCコードとして解釈します。

NONE…漢字として解釈しません。

【用 途】

・コメント行の,漢字の漢字コードの解釈を指定するときに使用します。

【説 明】

- ・KANJICODE制御命令は、モジュール・ヘッダ部のみに記述できます。
- ・KANJICODE制御命令が,モジュール・ヘッダ部に複数回記述された場合は,その中でもっとも後者に記述された命令を優先とします。
- ・漢字コード指定は,コマンド・ライン上でアセンブラ・オプション(-ZS/-ZE/-ZN)によって指定できます。
- ・ソース・モジュール中とコマンド・ライン上で異なる指定が行われた場合,コマンド・ライン上の 指定が優先されます。
- ・コマンド・ライン上にオプションが指定された場合にも,KANJICODE制御命令に対する文法チェックは行われます。

4.9 その他の制御命令

次に示す制御命令は,Cコンパイラや構造化アセンブラ・プリプロセッサなどの上位プログラムが出力する特別な制御命令です。

- \$ TOL_INF
- \$ DGS
- \$ DGL

第5章 マクロ

この章では、マクロ機能の使い方について説明します。ソース・プログラムの中で一連の命令群を何回も記述する場合に使用すると便利な機能です。

5.1 マクロの概要

ソース・プログラムの中で一連の命令群を何回も記述する場合,マクロ機能を使用すると便利です。マクロ機能とは,MACRO,ENDM疑似命令によりマクロ・ボディとして定義された一連の命令群をマクロ参照している 箇所に展開することです。

マクロは,ソース・プログラムの記述性を向上させるために使用するもので,サブルーチンとは異なります。 マクロとサブルーチンには,それぞれ次のような特徴があります。それぞれ目的に応じて有効に使用してください。

(1) サブルーチン

- ・プログラム中で何回も必要となる処理を1つのサブルーチンとして記述します。サブルーチンは,ア センブラにより一度だけ機械語に変換されます。
- ・サブルーチンの参照には,サブルーチン・コール命令(一般にはその前後に引数設定の命令が必要) を記述するだけですみます。

したがって、サブルーチンを活用することによりプログラムのメモリを効率よく使用できます。

・また,プログラム中の一連のまとまった処理をサブルーチン化することにより,プログラムの構造化 を図ることができます(プログラムを構造化することにより,プログラム全体の構造が分かりやすく なり,プログラムの設計が容易になります)。

(2)**マクロ**

- ・マクロの基本的な機能は、命令群の置き換えです。
- MACRO, ENDM疑似命令によりマクロ・ボディとして定義された一連の命令群が,マクロ参照時にその場所に展開されます。
- ・アセンブラはマクロ参照を検出するとマクロ・ボディを展開し,マクロ・ボディの仮パラメータを参 照時の実パラメータに置き換えながら,命令群を機械語に変換します。
- ・マクロは , パラメータを記述することができます。

たとえば,処理手順は同じであるがオペランドに記述するデータだけが異なる命令群がある場合,そのデータに仮パラメータを割り当ててマクロを定義します。マクロ参照時には,マクロ名と実パラメータを記述することにより,記述の一部分だけが異なる種々の命令群に対処できます。

サブルーチン化の手法がメモリ・サイズの削減やプログラムの構造化を図るために用いられるのに対し,マクロはコーディングの効率を向上させるために用いられます。

5.2 マクロの利用

5.2.1 マクロの定義

マクロの定義は, MACRO, ENDM疑似命令により行います。

【記述形式】

<u>シンボル欄</u> マクロ名	<u>ニモニック欄</u> MACRO ::	<u>オペランド欄</u> [仮パラメータ[,…]]	<u>コメント欄</u> [;コメント]
	ENDM		

【機 能】

・MACRO疑似命令とENDM疑似命令の間に記述された一連の文(マクロ・ボディといいます)に対し、シンボル欄で指定したマクロ名を取り付け、マクロの定義を行います。

【使用例】

ADMAC	MACRO	PARA1, PARA2
	MOV	A, #PARA1
	ADD	A, #PARA2
	ENDM	

<解 説>

上記の例は、PARA1とPARA2の2数を加算して、結果をAレジスタに格納する簡単なマクロ定義で、ADMACというマクロ名が付けられています。PARA1、PARA2が仮パラメータです。

詳細については, 3.8 マクロ疑似命令(1) MACRO (macro) を参照してください。

5.2.2 マクロの参照

マクロの参照を行う場合は,すでにマクロ定義されているマクロ名をソース・プログラムのニモニック欄に記述します。

【記述形式】

シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄
[レーベル:]	マクロ名	[実パラメータ[,]]	[;コメント]

【機 能】

・指定したマクロ名に割り付けられたマクロ・ボディを参照します。

【用 途】

・マクロ・ボディを参照するときに,この形式の記述を使用します。

【説 明】

- ・マクロ名は,参照以前に定義されていなければなりません。
- ・実パラメータはコンマ(,)で区切って,1行以内であれば最大16個まで記述できます。
- ・実パラメータの文字列中に空白を記述することはできません。
- ・実パラメータにコンマ(,),セミコロン(;),空白,TABを記述する場合には,それらを含む 文字列をシングルクォート(')で囲ってください。
- ・仮パラメータから実パラメータへの置き換えは,それぞれの記述順に対応して左から順に行われます。

仮パラメータと実パラメータの数が一致しない場合は,ワーニング・メッセージが出力されます。

【使用例】

	NAME	SAMPLE
ADMAC	MACRO	PARA1, PARA2
	MOV	A, #PARA1
	ADD	A, #PARA2
	CSEG	
	:	
	ADMAC	10н, 20н
	÷	
	END	

<解 説>

すでに定義されているマクロ名 'ADMAC' を参照しています。10H, 20Hは実パラメータです。

5.2.3 マクロの展開

アセンブラはマクロを,次のように処理します。

- ・マクロの参照を見つけるとそれに対応するマクロ・ボディを、マクロ名の位置に展開します。
- ・展開したマクロ・ボディのステートメントを,他のステートメントと同様にアセンブルします。

【使用例】

5.2.2 マクロの参照で参照されたマクロがアセンブルされ,展開されると次のようになります。

NAME	SAMPLE]
ADMAC	MACRO	PARA1, PARA2		Π
	MOV	A, #PARA1		
	ADD	A, #PARA2		│ マクロ定義 │ │
	ENDM			
	CSEG			
	:			
	ADMAC	10н, 20н	; (1)	Π
	MOV	A, #10H		マクロの展開
	ADD	А, #20Н		Ш
	÷			
	END			

<解 説>

(1)のマクロの参照により,マクロ・ボディが展開されます。

マクロ・ボディ内の仮パラメータは,実パラメータに置き換えられます。

5.3 マクロ内のシンボル

マクロ内で定義するシンボルには、グローバル・シンボルとローカル・シンボルの2種類があります。

(1) グローバル・シンボル

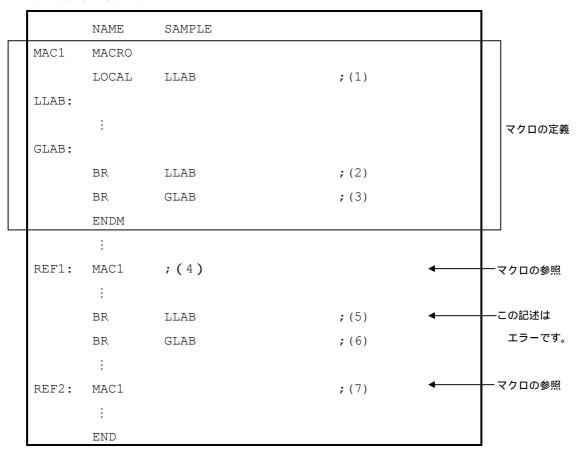
- ・ソース・プログラム内のすべてのステートメントから参照できます。 したがって、そのシンボルを定義しているマクロを2回以上参照して、一連のステートメントが展開 されると、シンボルは二重定義エラーとなります。
- ・LOCAL疑似命令で定義されていないシンボルは,グローバル・シンボルです。

(2) ローカル・シンボル

- ・ローカル・シンボルは,LOCAL疑似命令で定義します(3.8 マクロ疑似命令(2)LOCAL (local) 参照)。
- ・ローカル・シンボルは,LOCAL疑似命令でLOCAL宣言されたマクロ内でのみ参照できます。
- ・マクロ外からローカル・シンボルを参照できません。

【使用例】

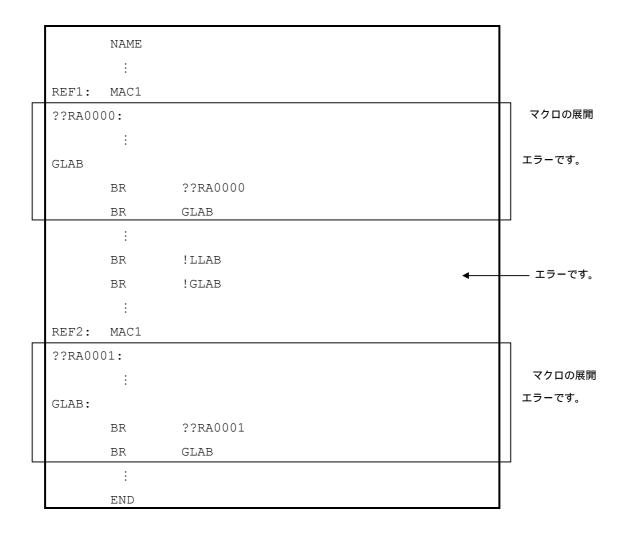
<ソース・プログラム>



<解 説>

- (1) レーベルLLABをローカル・シンボルとして定義します。
- (2)マクロMAC1内でローカル・シンボルLLABを参照しています。
- (3)マクロMAC1内でグローバル・シンボルGLABを参照しています。
- (4)マクロMAC1を参照しています。
- (5)マクロMAC1の定義外でローカル・シンボルLLABを参照しています。この記述はアセンブル時に エラーとなります。
- (6)マクロMAC1の定義外でグローバル・シンボルGLABを参照しています。
- (7)マクロMAC1を参照しています。同一のマクロが,2回参照されています

使用例のソース・プログラムをアセンブルすると,次のように展開されます。



<解 説>

グローバル・シンボルGLABが,マクロMAC1内で定義されています。

マクロMAC1が2回参照されており、一連のステートメントが展開された結果、グローバル・シンボルGLABは二重定義エラーとなります。

5.4 マクロ・オペレータ

マクロ・オペレータには, "&"と" '"の2種類があります。

(1)&(コンカティネート)

- ・コンカティネート記号は,マクロ・ボディ内で文字列と文字列を連結します。マクロ展開時には,コンカティネート記号の左右の文字列を連結し,コンカティネート自身は,消滅します。
- ・コンカティネート記号は,マクロ定義時にシンボル中の"&"の前後を仮パラメータあるいは,LOCALシンボルとして認識することが可能であり,マクロ展開時にシンボル中の"&"の前後の仮パラメータ,あるいはLOCALシンボルを評価してシンボル中に連結できます。
- ・引用符で囲まれた文字列中の"&"は,単なるデータとして扱われます。
- ・"&"を2つ続けると1つの"&"として扱われます。

【使用例】

マクロ定義

MAC	MACRO	P
LAB&P:		
	D&B	10H
	DB	'P'
	DB	P
	DB	`&P'
	ENDM	

仮パラメータのPが認識される。

マクロ参照

- 1			
		MAC	1н
	LAB1H:		
		DB	10H
		DB	'P'
		DB	1H
		DB	'&P'

DとBが連結されてDBとなる。

引用符中の&は単なるデータ として扱われる。

(2) '(シングル・クォート)

- ・マクロ参照行およびIRPの実パラメータの先頭,あるいは,区切り文字の後に,文字列をシングル・クォートで囲んで記述すると,その文字列がそのまま1つの実パラメータとみなされます。 実パラメータに渡されるときには,シングル・クォートがはずされて渡されます。
- ・マクロ・ボディ中にシングル・クォートで囲まれた文字列がある場合には,単なるデータとして扱われます。
- ・シングル・クォートで囲まれた中に,シングル・クォートを使用する場合には, " ' " を2つ続けて 記述します。

【使用例】

```
NAME SAMP

MAC1 MACRO P

IRP Q,<P>
MOV A, #Q

ENDM

ENDM

MAC1 '10, 20, 30'
```

アセンブルするとMAC1は次のように展開されます。

IRP	z,<10, 20, 30>	
MOV	A, #Q	
ENDM		
MOV	A, #10	IRPの展開
MOV	A, #20	IKFU展開
MOV	A, #30	_

第6章 製品活用法

この章では、RA78K0を利用してアセンブル作業を行う上で有効な活用法をいくつか紹介します。 RA78K0Sを利用してアセンブル作業を行う上で有効な活用法が、いろいろとあります。 ここでは、そのうちのいくつかを紹介します。

(1) アセンブラ起動時の手間を省く方法

アセンブラ起動時に必ず指定するアセンブル対象品種指定(-C)や漢字コード指定(-ZS/-ZE/-ZN)は,制御命令としてソース・モジュール中に記述しておくと便利です。特にアセンブル対象品種指定は省略不可能なのでソース・モジュール・ヘッダで指定しておけば,アセンブラ・プログラムの起動時にいちいちコマンド行で指定する手間が省けます。コマンド行で指定を忘れるとエラーとなり,やり直しをしなければなりません。

ほかに,クロスレファレンス・リスト出力指定なども,ソース・モジュールの先頭で指定しておくとよいでしょう。

例

_					
\$	PROCESSOR(9026)				
\$	KANJICODE	SJIS			
\$	XRFF				
	NAME		TEST		
	CSEG				
	÷				

(2) メモリ効率のよいプログラムを開発する方法

ショート・ダイレクト・アドレシング領域は,ほかのデータ・メモリにくらべ短いバイト数の命令でアクセスできる領域です。

したがって、この領域を効率的に使うことで、メモリ効率のよいプログラムを開発することができます。 そこでショート・ダイレクト・アドレシング領域は1モジュールで宣言するようにしておくと、ショート・ダイレクト・アドレシング領域に配置しようと思った変数がショート・ダイレクト・アドレシング領域に入りきれなかった場合、アクセス頻度の高い変数だけをショート・ダイレクト・アドレシング領域に配置する変更が容易になります。

モジュール1

	PUBLIC	TMP1,	TMP2	
WORK	DSEG	АТ	0FE20H	
TMP1:	DS	2	;word	
TMP2:	DS	1	;byte	

モジュール2

	EXTRN	TMP1,	TMP2
SAB	CSEG		
	MOVW	TMP1,	#1234H
	MOV	TMP2,	#56H
	:		

付録A 予約語一覧

予約語には、機械語命令、疑似命令、制御命令、演算子、レジスタ名およびsfrシンボルの6種類があります。予約語は、アセンブラがあらかじめ予約している文字列で、所定の目的以外には転用できません。

ソース・プログラムの各欄に記述できる予約語の種類と予約語一覧を次に示します。

シンボル欄	すべての予約語が記述できません。
ニモニック欄	機械語命令および疑似命令のみ記述できます。
オペランド欄	演算子,sfrシンボルおよびレジスタ名のみ記述できます。
コメント欄	すべての予約語が記述できます。

sfr一覧は,各デバイスの**特殊機能レジスタ活用表**を参照してください。 割り込み要求ソース一覧は,各デバイス・ファイルの**使用上の留意点**を参照してください。 機械語命令,レジスタ名一覧は,各デバイスのユーザーズ・マニュアルを参照してください。

(1)予約語一覧

演	AND	BITPOS	DATAPOS	EQ	GE
算			LE	LOW	LT
子			NE	NOT	OR
	SHL	SHR	XOR		
疑	AT	BR	BSEG	CALLT0	CSEG
似	DB	DBIT	DS	DSEG	DSPRAM
命	DW	END	ENDM	EQU	EXITM
令	EXTBIT	EXTRN	FIXED	IHRAM	IRP
	IXRAM	LOCAL	LRAM	MACRO	NAME
	ORG	PUBLIC	REPT	SADDR	SADDRP
	SET	UNIT	UNITP		
制	COND	DEBUG	DEBUGA	DG	EJ
御	EJECT	ELSE	ELSEIF	_ELSEIF	ENDIF
命	FORMFEED	GEN	IC	IF	_IF
令	INCLUDE	KANJICODE	LENGTH	LI	LIST
	NOCOND	NODEBUG	NODEBUGA	NOFORMFEED	NOGEN
	NOLI	NOLIST	NOSYMLIST	NOXR	NOXREF
	PC	PROCESSOR	RESET	SET	ST
	SUBTITLE	SYMLIST	TAB	TITLE	TT
	WIDTH	XR	XREF		
その他	DGL	DGS	SFR	SFRP	TOL_INF

付録B 疑似命令一覧

(1)疑似命令一覧

項		疑似命令			機能・分類	備考
番	シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄		
1	[セグメント名]	CSEG	[再配置属性]	[;コメント]	コード・セグメントの	
					開始宣言	
2	[セグメント名]	DSEG	[再配置属性]	[;コメント]	データ・セグメントの	
					開始宣言	
3	[セグメント名]	BSEG	[再配置属性]	[;コメント]	ビット・セグメントの	
					開始宣言	
4	[セグメント名]	ORG	絶対式	[;コメント]	アブソリュート・セグ	オペランド式中でのシ
					メントの開始宣言	ンボルの前方参照禁止
5	ネーム	EQU	式	[;コメント]	ネームの定義	ネーム:シンボル
						オペランド式中でのシ
						ンボルの前方参照,外
						部参照名の参照禁止
6	ネーム	SET	絶対式	[;コメント]	再定義可能なネームの	ネーム:シンボル
					定義	オペランド式中でのシ
						ンボルの前方参照禁止
7	[レーベル:]	DB	{ (サイズ)初期	[;コメント]	バイト・データ領域の	レーベル:シンボル
			値[,]}		確保 / 初期化	初期値の代わりに文字
						列を置くことができる
8	[レーベル:]	DW	{ (サイズ)初期	[;コメント]	ワード・データ領域の	レーベル:シンボル
			値[,]}		確保 / 初期化	
9	[レーベル:]	DS	絶対式	[;コメント]	バイト・データ領域の	ネーム:シンボル
					確保	オペランド式中でのシ
						ンボルの前方参照禁止
10	ネーム	DBIT	なし	[;コメント]	ビット・データ領域の	ネーム:シンボル
					確保	オペランド式中でのシ
						ンボルの前方参照禁止
11	[レーベル:]	PUBLIC	シンボル名	[;コメント]	外部定義名の宣言	
			[,]			
12	[レーベル:]	EXTRN	シンボル名	[;コメント]	外部参照名の宣言	
			[,]			
13	[レーベル:]	EXTBIT	ビット・シンボ	[;コメント]	外部参照名の宣言	シンボル名はビット値
			ル名[,]			を持つものに限る。
14	[レーベル:]	NAME	オブジェクト・	[;コメント]	モジュール名の定義	モジュール名:シンボル
			モジュール名			
15	[レーベル:]	BR	式	[;コメント]	分岐命令の自動選択	レーベル:シンボル

付録B 疑似命令一覧

項		疑似命令			機能・分類	備考
番	シンボル欄	ニモニック欄	オペランド欄	コメント欄		
16	ネーム	MACRO	[仮パラメータ	[;コメント]	マクロの定義	マクロ名:シンボル
			[,]]			
17	[レーベル:]	LOCAL	シンボル名	[;コメント]	マクロ内でのみ有効な	マクロ定義中のみ使用可
			[,]		シンボルの定義	
18	[レーベル:]	REPT	絶対式	[;コメント]	マクロ展開時の繰り返	レーベル:シンボル
					しの指定	
19	[レーベル:]	IRP	仮パラメータ,	[;コメント]	仮パラメータに実パラ	レーベル:シンボル
			< 実パラメータ		メータの値を割り付け	
			[,] >		て展開	
20	[レーベル:]	EXITM	なし	[;コメント]	マクロ展開の中断	マクロ定義中のみ使用可
21	なし	ENDM	なし	[;コメント]	マクロ定義の終了	マクロ定義中のみ使用可
22	なし	END	なし	[;コメント]	ソース・モジュールの	
					終了	

付録C 最大性能一覧

(1)アセンブラの最大性能

項目	最为	大性能
	PC版	WS版
シンボル数(ローカル + パブリック)	65535個 ^{注1}	65535個 ^{注1}
クロスレファレンス・リスト出力可能なシンボル数	65534個注2	65534個注2
1マクロ参照のマクロ・ボディ最大サイズ	1 Mバイト	1 Mバイト
全マクロ・ボディ合計のサイズ	10 Mバイト	10 Mバイト
1ファイル中のセグメント数	256個	256個
1ファイル中のマクロ , インクルード指定	10000個	10000個
1インクルード・ファイル中のマクロ , インクルード指定	10000個	10000個
リロケーション情報 ^{注3}	65535個	65535個
行番号情報	65535個	65535個
1ファイル中のBR疑似命令数	32767個	32767個
1行の文字数	2048文字 ^{注4}	2048文字 ^{注4}
シンボル長	256文字	256文字
スイッチ名の定義数 ^{注5}	1000個	1000個
スイッチ名の文字長 ^{注5}	31文字	31文字
1ファイル中のインクルード・ファイルのネスト数	8レベル	8レベル

- 注1. XMSを使用します。XMSがなければファイルを使用します。
 - 2. メモリを使用します。メモリがなければファイルを使用します。
 - 3. リロケーション情報とは,アセンブラでシンボル値が解決できない場合に,リンカに渡す情報のことです。たとえば,MOV命令で外部参照シンボルを参照した場合,リロケーション情報が2個,.relファイルに生成されます。
 - 4. 復帰/改行コードを含みます。1行に2049文字以上記述された場合,エラー・メッセージを出力し,処理を終了します。
 - 5. スイッチ名はSET/RESET疑似命令で真/偽に設定され,\$IFなどで使用されるものです。

(2) リンカの最大性能

項目	最大性能		
	PC版	WS版	
シンボル数(ローカル+パブリック)	65535個	65535個	
同一セグメントの行番号情報	65535個	65535個	
セグメント数	65535個	65535個	
入力モジュール数	1024個	1024個	

付録D 索 引

D. 1 索引 (英数字)

10進数 40	【数字】	[C]
COND制御命令 165 B進数 40 CSEG疑似命令 80	10進数 40	CALLT0再配置属性 81, 82
Table Care Ca	16進数 40	CALLT命令 81
(記号)	2進数 40	COND制御命令 165
Part	8進数 40	CSEG疑似命令 80
Part		
PAN 37	【記号】	[D]
PBSEG 37, 91	??RAn 130	DATAPOS演算子 45, 61
PCSEG 37, 82	?An 37	DB疑似命令 104
PCSEGFX 37,82 DEBUGA制御命令 26,150 PCSEGIX 37,82 DGL制御命令 26,187 PCSEGTO 37,82 DGS制御命令 26,187 PCSEGUP 37,82 DS疑似命令 109 PDSEG 37,86 DSEG及以命令 84 PDSEGDSP 37,86 DSPRAM再配置属性 85,86 PDSEGIX 37,86 DW疑似命令 106 PDSEGIX 37,86 PDSEGIX 37,86 PDSEGIX 37,86 ELSE制御命令 178 PDSEGSP 37,86 ELSE制御命令 178 PDSEGUP 37,86 ELSE制御命令 178 PDSEGUP 37,86 ELSEIF制御命令 178 PND疑似命令 143 PNDIF制御命令 178 PNDM疑似命令 140 PNDIF制御命令 178 PNDM疑似命令 178 PNDMW 178 P	?BSEG 37, 91	DBIT疑似命令 111
PCSEGIX 37,82 PCSEGTO 37,82 PCSEGUP 37,82 PDSEG 37,86 PDSEGDSP 37,86 PDSEGIX 37,86 PDSEGS 37,86 PDSEG	?CSEG 37, 82	DEBUG制御命令 26, 149
PCSEGTO 37, 82 PCSEGUP 37, 82 PDSEG 37, 86 PDSEG 37, 86 PDSEGIH 37, 86 PDSEGIH 37, 86 PDSEGIK 37, 86 PDSEGS 37, 86 PDSEGS 37, 86 PDSEGS 37, 86 PDSEGS 37, 86 PDSEGSP 37, 86 PDSEGSP 37, 86 PDSEGSP 37, 86 PDSEGUP 178 PDSEGUP 143 PNDIF制御命令 178 PNDIF制御命令 178 PNDIF制御命令 140 PDSEGS 45, 50 PDSEGUP 143 PNDIF制御命令 143 PNDIF制御命令 140 PDSEGUP 45, 50 PDSEGUP 4	?CSEGFX 37, 82	DEBUGA制御命令 26, 150
PCSEGUP 37, 82 PDSEG 37, 86 PDSEGDSP 37, 86 PDSEGIH 37, 86 PDSEGIH 37, 86 PDSEGIK 37, 86 PDSEGIX 37, 86 PDSEGL 37, 86 PDSEGL 37, 86 PDSEGS 37, 86 PDSEGS 37, 86 PDSEGS 37, 86 PDSEGS 37, 86 PDSEGSP 37, 86 PDSEGSP 37, 86 PDSEGSP 37, 86 PDSEGUP 43 PDSEGUP 45, 50 PDSEGUP 45, 61 PDS	?CSEGIX 37, 82	DGL制御命令 26, 187
PDSEG 37, 86 PDSEGDSP 37, 86 PDSEGIH 37, 86 PDSEGIH 37, 86 PDSEGIK 37, 86 PDSEGIX 37, 86 PDSEGL 37, 86 PDSEGS 37, 86 PDSEGS 37, 86 PDSEGS 37, 86 PDSEGS 37, 86 PDSEGSP 37, 86 PDSEGSP 37, 86 PDSEGUP 178 PND PMW PMP PMP PMP PMP PMP PMP PMP PMP PMP	?CSEGT0 37, 82	DGS制御命令 26, 187
PDSEGDSP 37, 86 PDSEGIH 37, 86 PDSEGIK 37, 86 PDSEGIX 37, 86 PDSEGL 37, 86 PDSEGS 37, 86 PDSEGS 37, 86 PDSEGS 37, 86 PDSEGS 37, 86 PDSEGSP 37, 86 PDSEGSP 37, 86 PDSEGUP 37, 86 PDSEGUP 37, 86 ELSEI制御命令 178 END疑似命令 143 [A] ADDRESS 38, 75 ADDRESS 38, 75 ENDM疑似命令 140 ADDRESSI 68 EQ演算子 45, 52 AND演算子 45, 50 EQU疑似命令 97 AT再配置属性 81, 82, 85, 89 EXITM疑似命令 116 [B] BIT 38 BITPOS演算子 45, 61 BR疑似命令 23, 125 FIXED再配置属性 81, 82	?CSEGUP 37, 82	DS疑似命令 109
PDSEGIH … 37, 86 PDSEGIX … 37, 86 PDSEGL … 37, 86 PDSEGS … 37, 86 PDSEGSP … 37, 86 PDSEGUP … 37, 86 PDSEGUP … 37, 86 PDSEGUP … 37, 86 PDSEGUP … 178 PDSEGUP … 178 PND疑似命令 … 143 PNDFESS … 38, 75 PNDM疑似命令 … 140 PNDFESS項 … 68 PDM疑似命令 … 140 PDFESS項 … 68 PDM疑似命令 … 140 PDFESS項 … 45, 50 PDM疑似命令 … 140 PDFESS項 … 45, 50 PDM疑似命令 … 140 PDFESS項 … 45, 50 PDM疑似命令 … 140 PDFESS项 … 45, 61 PDM疑似命令 … 116 PDFESS项 … 45, 61 PDFESS … 45, 61 PD	?DSEG 37, 86	DSEG疑似命令 84
PDSEGIX 37, 86 PDSEGL 37, 86 PDSEGS 37, 86 PDSEGS 37, 86 PDSEGSP 37, 86 ELSE制御命令 159 ELSE制御命令 178 END疑似命令 178 END疑似命令 143 ENDIF制御命令 178 END操似命令 140 ADDRESS 38, 75 ADDRESS項 68 AND演算子 45, 50 AT再配置属性 81, 82, 85, 89 EXITM疑似命令 137 EXTBIT疑似命令 116 EBJ EXTRN疑似命令 116 EXTRN疑似命令 114	?DSEGDSP 37, 86	DSPRAM再配置属性 85,86
(E) PDSEGS 37, 86 PDSEGSP 37, 86 PDSEGSP 37, 86 PDSEGUP 37, 86 ELSE制御命令 178 END疑似命令 143 ENDIF制御命令 178 ENDIF制御命令 178 ENDIF制御命令 178 ENDIF制御命令 140 ENDIF制御命令 140 ADDRESS項 68 AND演算子 45, 50 AT再配置属性 81, 82, 85, 89 EXITM疑似命令 137 EXTBIT疑似命令 116 ENTRN疑似命令 116 EXTRN疑似命令 116 EXTRN疑似命令 114 BIT 38 BITPOS演算子 45, 61 BR疑似命令 23, 125 FIXED再配置属性 81, 82	?DSEGIH 37, 86	DW疑似命令 106
### PDSEGS 37, 86	?DSEGIX 37, 86	
PDSEGSP 37,86	?DSEGL 37, 86	[E]
### PINDEGUP 37, 86 ELSEIF制御命令 178	?DSEGS 37, 86	EJECT制御命令 159
END疑似命令 143 [A] ADDRESS 38, 75 ADDRESS項 68 EQ演算子 45, 52 AND演算子 45, 50 AT再配置属性 81, 82, 85, 89 EXITM疑似命令 137 EXTBIT疑似命令 116 [B] BIT 38 BITPOS演算子 45, 61 BR疑似命令 23, 125 ENDM疑似命令 140 EQ演算子 45, 52 EQU疑似命令 97 EXITM疑似命令 137 EXTRN疑似命令 116 [F] FIXED再配置属性 81, 82	?DSEGSP 37, 86	ELSE制御命令 178
【A】 ENDIF制御命令 178 ADDRESS 38, 75 ENDM疑似命令 140 ADDRESS項 68 EQ演算子 45, 52 AND演算子 45, 50 EQU疑似命令 97 AT再配置属性 81, 82, 85, 89 EXITM疑似命令 137 EXTBIT疑似命令 116 EXTRN疑似命令 114 BIT 38 BITPOS演算子 45, 61 【F】 BR疑似命令 23, 125 FIXED再配置属性 81, 82	?DSEGUP 37, 86	ELSEIF制御命令 178
ADDRESS 38,75		END疑似命令 143
ADDRESS項 68 EQ演算子 45,52 AND演算子 45,50 EQU疑似命令 97 AT再配置属性 81,82,85,89 EXITM疑似命令 137 EXTBIT疑似命令 116 EXTRN疑似命令 114 BIT 38 BITPOS演算子 45,61 【F】 BR疑似命令 23,125 FIXED再配置属性 81,82	[A]	ENDIF制御命令 178
AND演算子 45,50 EQU疑似命令 97 AT再配置属性 81,82,85,89 EXITM疑似命令 137 EXTBIT疑似命令 116 EXTRN疑似命令 114 BIT 38 BITPOS演算子 45,61 【F】 BR疑似命令 23,125 FIXED再配置属性 81,82	ADDRESS 38, 75	ENDM疑似命令 140
AT再配置属性 81, 82, 85, 89 EXITM疑似命令 137 EXTBIT疑似命令 116 EXTRN疑似命令 114 BIT 38 BITPOS演算子 45, 61 【F】 BR疑似命令 23, 125 FIXED再配置属性 81, 82	ADDRESS項 68	EQ演算子 45, 52
EXTBIT疑似命令 116 EXTRN疑似命令 114 BIT 38 BITPOS演算子 45,61 BR疑似命令 23,125 FIXED再配置属性 81,82	AND演算子 45,50	EQU疑似命令 97
【B】 EXTRN疑似命令 114 BIT 38 ITPOS演算子 45, 61 BR疑似命令 23, 125 IFIXED再配置属性 81, 82	AT再配置属性 81, 82, 85, 89	EXITM疑似命令 137
BIT 38 BITPOS演算子 45, 61 【F】 BR疑似命令 23, 125 FIXED再配置属性 81, 82		EXTBIT疑似命令 116
BITPOS演算子 45, 61 【F】 BR疑似命令 23, 125 FIXED再配置属性 81, 82	[B]	EXTRN疑似命令 114
BR疑似命令 23, 125 FIXED再配置属性 81, 82	BIT 38	
	BITPOS演算子 45, 61	[F]
BSEG疑似命令 88 FORMFEED制御命令 26, 173	BR疑似命令 23, 125	FIXED再配置属性 81,82
	BSEG疑似命今 88	FORMFEED制御命令 26.173

[G]

GE演算子 ... 45,55

GEN制御命令 ... 163

GT演算子 ... 45,54

[H]

HIGH演算子 ... 45,60

idea-Lエディタ ... 17

IF制御命令 ... 178

IHRAM再配置属性 ... 85,86

INCLUDE制御命令 ... 155

IRP-ENDMブロック ... 135

IRP疑似命令 ... 135

IXRAM再配置属性 ... 81, 82, 85, 86

[K]

KANJICODE ... 26, 186

LE演算子 ... 45,57

LENGTH制御命令 ... 26, 175

LIST制御命令 ... 161

LOCAL疑似命令 ... 130

LOW演算子 ... 45,60

LRAM再配置属性 ... 85,86

LT演算子 ... 45,56

[M]

MACRO疑似命令 ... 128, 189

MASK演算子 ... 45,62

MOD演算子 ... 45,49

[N]

NAME疑似命令 ... 122

NE演算子 ... 45,53

NOCOND制御命令 ... 165

NODEBUG制御命令 ... 26, 150

NODEBUGA制御命令 ... 26, 150

NOFORMFEED制御命令 ... 26,173

NOGEN制御命令 ... 163

NOLIST制御命令 ... 161

NOSYMLIST制御命令 ... 26, 153

NOT演算子 ... 45,50

NOXREF制御命令 ... 26, 152

NUMBER ... 38, 75

NUMBER項 ... 68

[0]

OR演算子 ... 45,51

ORG疑似命令 ... 93

[P]

PROCESSOR制御命令 ... 26,147

PUBLIC疑似命令 ... 118

[R]

REPT-ENDMブロック ... 133

REPT疑似命令 ... 133

RESET制御命令 ... 183

[S]

SADDR再配置属性 ... 85,86

SADDRP再配置属性 ... 85,86

SET疑似命令 ... 101

SET制御命令 ... 183

SHL演算子 ... 45,59

SHR演算子 ... 45,58

SUBTITLE制御命令 ... 170

SYMLIST制御命令 ... 26, 153

[T]

TAB制御命令 ... 26, 176

TITLE制御命令 ... 26, 167

TOL_INF制御命令 ... 26, 187

(U)

UNIT再配置属性 ... 81, 82, 85, 86, 89, 91

UNITP再配置属性 ... 81, 82, 85, 86

(W)

WIDTH制御命令 ... 26, 174

[X]

XOR演算子 ... 45,51

XREF制御命令 ... 26, 152

D. 2 索引 (50音順)

【あ】

アセンブラ ... 17,22

アセンブラ・オプション ... 26, 146

アセンブラ・パッケージ ... 17

アセンブリ言語 ... 18

アセンブル終了疑似命令 ... 142

アセンブル対象品種指定制御命令 ... 146

アセンブル・リスト制御命令 ... 158

アブソリュート・アセンブラ ... 20

アブソリュート項 ... 64,75

アブソリュート・セグメント ... 27,78,93

インクルード制御命令 ... 154

英字 ... 33

演算子 ... 45

演算子の優先順位 ... 46

オブジェクト・コンバータ ... 17

オブジェクト・モジュール ... 121, 148

オペランド ... 40,72,73

オペランド欄 ... 40,201

【か】

外部参照項 ... 64,75

外部参照宣言 ... 113, 114, 116

外部定義宣言 ... 113, 118

仮パラメータ ... 128, 189, 196

漢字コード ... 185

機械語 ... 18

疑似命令 ... 77,203

行 ... 32

グローバル・シンボル ... 130, 193

クロスレファレンス・リスト出力指定制御命令

... 151

構造化アセンブラ・プリプロセッサ ... 17

後方参照 ... 74

コード・セグメント ... 27,78,80

コメント欄 ... 43,201

コンカティネート ... 196

【さ】

最適化(機能) ... 23

再配置属性 ... 81, 85, 89

サブタイトル部 ... 170

サブルーチン ... 189

式 ... 45

実パラメータ ... 191, 197

条件付きアセンブル機能 ... 23, 137, 165, 177

定数 ... 40

シンボル ... 22, 35, 193, 201

シンボル属性 ... 37,74

シンボル定義疑似命令 ... 96

スイッチ名 ... 179, 183

数字 ... 33

数值定数 ... 40

ステートメント ... 32

制御命令 ... 26,145

セグメント ... 22, 27, 78

セグメント定義疑似命令 ... 78

セグメント名 ... 82,86,91,94

前方参照 ... 74

ソース・モジュール ... 25, 146

【た】

ディバグ情報出力制御命令 ... 148

データ・セグメント ... 27,78,84

特殊機能レジスタ ... 42

特殊文字 ... 34,42

【な】

ニモニック ... 39

ニモニック欄 ... 39, 201

ネーム ... 35,97

【は】

レーベル ... 35

汎用レジスタ ... 42

ローカル・シンボル ... 193

汎用レジスタ・ペア ... 42

ビット・アクセス ... 69

ビット・シンボル ... 71

ビット・セグメント ... 27,78,88

ファイル数 ... 22

プロジェクト・マネージャ ... 17

文 ... 32

分岐命令自動選択疑似命令 ... 124

【ま】

マクロ ... 23, 189

マクロ・オペレータ ... 196

マクロ疑似命令 ... 127

マクロ・ボディ ... 128, 130, 137, 191

マクロ名 ... 35, 128, 190, 191

マクロの参照 ... 163, 191

マクロの定義 ... 163,190

マクロの展開 ... 163, 192

メモリ初期化疑似命令 ... 103

文字セット ... 33

文字列定数 ... 41

モジュール・テイル ... 25,28

モジュール・ヘッダ ... 25,26

モジュール・ボディ ... 25,27

モジュール名 ... 35, 121, 122

モジュラ・プログラミング ... 20

[6]

ライブラリアン ... 17

領域確保疑似命令 ... 103

リスト・コンバータ ... 17

リロケーション属性 ... 64,74

リロケータブル・アセンブラ ... 20

リロケータブル項 ... 64,75

リンカ ... 17,22

リンケージ疑似命令 ... 113

― お問い合わせ先・

【技術的なお問い合わせ先】

: 044-435-9494 : 044-435-9608 : s-info@saed.tmg.nec.co.jp NEC半導体テクニカルホットライン

(電話:午前 9:00~12:00,午後 1:00~5:00)

【営業関係お問い合わせ先】

第一販売事業部	第二販売事業部	第三販売事業部
東 京 (03)3798-6106, 6107,	東 京 (03)3798-6110,6111,	東 京 (03)3798-6151, 6155, 6586,
6108	6112	1622, 1623, 6156
名古屋 (052)222-2375	立 川 (042)526-5981, 6167	水 戸 (029)226-1702
大阪 (06)6945-3178, 3200,		広島 (082)242-5504
3208, 3212	松 本 (0263)35-1662	高 崎 (027)326-1303
仙 台 (022)267-8740	静 岡 (054)254-4794	鳥 取 (0857)27-5313
	金 沢 (076)232-7303	太田 (0276)46-4014
	(/ -	名古屋 (052)222-2170, 2190
千 葉 (043)238-8116	松 山 (089)945-4149	福 岡 (092)261-2806

【資料の請求先】

上記営業関係お問い合わせ先またはNEC特約店へお申しつけください。

【インターネット電子デバイス・ニュース】

NECエレクトロンデバイスの情報がインターネットでご覧になれます。 http://www.ic.nec.co.jp/ URL(アドレス)

アンケート記入のお願い

お手数ですが,このドキュメントに対するご意見をお寄せください。今後のドキュメント作成の参考にさせていただきます。

[ドキュメント名]RA78K0Sアセンブラ・パッ	ケージ Ve	r.1.30以上	ユーザーズ	・マニュアル	レ 言語編
		(1	J14877JJ1	V0UM00(多	第1版))
[お名前など](さしつかえのない範囲で)					
御社名(学校名,その他) ()
ご住所 ()
お電話番号 ()
お仕事の内容()
お名前()
·					•
1.ご評価(各欄に をご記入ください)					
項目	大変良い	良い	普 通	悪い	大変悪い
全体の構成					
説明内容					
用語解説					
調べやすさ					
デザイン,字の大きさなど					
その他 (
(
2.わかりやすい所(第 章,第 章,第 章	,第 章,	その他)
理由]
]
	<u> </u>	スの仏			`
3.わかりにくい所(第 章,第 章,第 章	,弗 早,	その他			7
理由					
L					
4.ご意見,ご要望					
5.このドキュメントをお届けしたのは					
NEC販売員,特約店販売員,その他()			
ご協力ありがとうございました。					
下記あてにFΔXで送信いただくか、最客ロσ	い販売員につ	ピーをお渡	1.ください	1	

日本電気(株) NEC エレクトロンデバイス 半導体テクニカルホットライン FAX: (044) 435-9608