

お客様各位

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ひ申し上げます。

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のですが、誤りが無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）またはシステム等
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、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と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。

M16C/60 シリーズ, M16C/20 シリーズ

プログラム作成の手引き < アセンブリ言語編 >

はじめに

「M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズ アセンブリ言語プログラミングマニュアル」は、ルネサス CMOS16 ビットマイクロコンピュータ M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズ用のアプリケーションプログラム開発において必要となる、基本的な知識を説明しています。本書のプログラミング言語はアセンブリ言語です。

M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズを初めてお使いになる方は「第 1 章 M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの概要」を、CPU のアーキテクチャと命令については知りたい方は「第 2 章 CPU プログラミングモデル」を、アセンブラ指示命令について知りたい方は「第 3 章 アセンブラの機能」を、実践的なテクニックを知りたい方は「第 4 章 プログラミングスタイル」をご参照ください。M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの命令体系については、「M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズ ソフトウェアマニュアル」でさらに詳しく説明していますので、合わせてご利用ください。

なお、M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズ各品種のハードウェアにつきましてはご使用品種のユーザズマニュアルを、開発サポートツールにつきましては各ツールの操作説明書をご利用ください。

本書の使い方

本書は M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズのアセンブリ言語プログラミングマニュアルです。M16C/60 シリーズの CPU コアをもつ全品種で共通に使用することができます。

本書を使用するにあたって、電気回路、論理回路、およびマイクロコンピュータの基本的な知識が必要です。

本書は 4 つの章から構成されています。以下に目的に応じた参照先（章、節）を示します。

M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの概要、特長を理解したい

第 1 章 M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの概要

アドレス空間、レジスタ構成、アドレッシングなどプログラミングに必要な事項を理解したい

第 2 章 CPU プログラミングモデル

命令の機能、書き方、使用できるアドレッシングを確認したい

第 2 章 CPU プログラミングモデル 2.6 命令セット

割り込みの使い方を知りたい

第 2 章 CPU プログラミングモデル 2.7 割り込み

第 4 章 プログラミングスタイル 4.3 割り込み

指示命令の機能、使い方を確認したい

第 3 章 アセンブラの機能 3.2 ソースプログラムの書き方

M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズのプログラミングテクニックを知りたい

第 4 章 プログラミングスタイル

M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの開発手順を知りたい

第 4 章 プログラミングスタイル 4.7 オブジェクトファイルの生成

目次

第 1 章	M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの概要	11
1.1	M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの特長	12
1.2	M16C/60 グループ、M16C/20 グループの概要	12
1.3	CPU アーキテクチャの紹介	16
第 2 章	CPU プログラミングモデル	19
2.1	アドレス空間	20
2.1.1	動作モードとメモリ配置	20
2.1.2	SFR 領域	22
2.1.3	固定ベクタ領域	25
2.2	レジスタセット	26
2.3	データタイプ	30
2.4	データ配置	32
2.5	アドレッシングモード	33
2.5.1	アドレッシングモードの種類	33
2.5.2	一般命令アドレッシング	34
2.5.3	特定命令アドレッシング	42
2.5.4	ビット命令アドレッシング	46
2.5.5	命令フォーマット	53
2.6	命令セット	54
2.6.1	命令一覧	55
2.6.2	転送命令とストリング命令	71
2.6.3	演算命令	74
2.6.4	符号拡張命令	81
2.6.5	ビット命令	82
2.6.6	分岐命令	84
2.6.7	高級言語サポート命令	88
2.6.8	OS サポート命令	90
2.7	割り込みの概要	93
2.7.1	割り込み要因と制御	93
2.7.2	割り込みシーケンス	94

第 3 章 アセンブラの機能 95

3.1 AS30 システムの概要 96

3.2 ソースプログラムの書き方 99

 3.2.1 基本規則 99

 3.2.2 アドレス管理 107

 3.2.3 指示命令 114

 3.2.4 マクロ機能 121

 3.2.5 構造化記述機能 128

第 4 章 プログラミングスタイル 129

4.1 ハードウェアの定義 130

 4.1.1 SFR 領域の定義 130

 4.1.2 RAM データ領域の確保 133

 4.1.3 ROM データ領域の確保 134

 4.1.4 セクション定義 135

 4.1.5 サンプルリスト 1(初期設定 1) 137

4.2 CPU の初期設定 140

 4.2.1 CPU 内部レジスタの設定 140

 4.2.2 スタックポインタの設定 140

 4.2.3 ベースレジスタ (SB,FB) の設定 140

 4.2.4 割り込みテーブルレジスタ(INTB)の設定 140

 4.2.5 可変 / 固定ベクタの設定 141

 4.2.6 周辺機能の設定 141

 4.2.7 サンプルリスト 2(初期設定 2) 143

4.3 割り込みの設定 146

 4.3.1 割り込みテーブルレジスタの設定 146

 4.3.2 可変 / 固定ベクタの設定 147

 4.3.3 割り込み許可フラグの許可 148

 4.3.4 割り込み制御レジスタの設定 148

 4.3.5 割り込み処理ルーチン内でのレジスタの退避と復帰 149

 4.3.6 サンプルリスト 3(ソフトウェア割り込み) 151

 4.3.7 ISP と USP 154

 4.3.8 多重割り込み 157

4.4 ソースファイルの分割 158

 4.4.1 セクションの概念 158

 4.4.2 ソースファイルの分割 160

 4.4.3 ライブラリファイル 166

4.5	ちょっと小耳を	168
4.5.1	スタック領域	168
4.5.2	SB、FB レジスタの設定値	170
4.5.3	アライメントの指定	171
4.5.4	監視タイマ	173
4.6	参考プログラム集	176
4.7	オブジェクトファイルの生成	178
4.7.1	アセンブル	179
4.7.2	リンク	184
4.7.3	機械語ファイルの生成	188

目次

第 1 章	M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの概要	11
1.1	M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの特長	12
1.2	M16C/60 グループ、M16C/20 グループの概要	12
図 1.2.1	M16C/60 グループ、M16C/60 グループの概略仕様	13
1.3	CPU アーキテクチャの紹介	16
第 2 章	CPU プログラミングモデル	19
2.1	アドレス空間	20
図 2.1.1	アドレス空間	20
図 2.1.2	動作モード 2.1.2 SFR 領域	21
図 2.1.3	制御レジスタの配置 1	22
図 2.1.5	プロセッサモードレジスタ 0	24
図 2.1.6	固定ベクタ領域のメモリ配置	25
2.2	レジスタセット	26
図 2.2.1	レジスタ構成	27
図 2.2.2	フラグレジスタ(FLG)のビット構成	28
2.3	データタイプ	30
図 2.3.1	整数データ	30
図 2.3.2	10 進データ	30
図 2.3.3	ストリングデータ	31
図 2.3.4	レジスタのビット指定	31
図 2.3.5	メモリのビット指定	31
2.4	データ配置	32
図 2.4.1	レジスタのデータ配置	32
図 2.4.2	メモリ上のデータ配置	32
2.5	アドレッシングモード	33
図 2.5.1	絶対アドレッシング	34
図 2.5.2	アドレスレジスタ間接アドレッシング	35
図 2.5.3	アドレスレジスタ相対アドレッシング 1	36
図 2.5.4	アドレスレジスタ相対アドレッシング 2	36
図 2.5.5	アドレスレジスタ相対アドレッシング 3	36
図 2.5.6	SB 相対アドレッシング	37
図 2.5.7	FB 相対アドレッシング 1	37
図 2.5.8	FB 相対アドレッシング 2	37
図 2.5.9	SB 相対アドレッシングと FB 相対アドレッシング	38
図 2.5.10	SB 相対の応用例	39
図 2.5.11	FB 相対の応用例	39
図 2.5.12	SP 相対アドレッシング 1	40
図 2.5.13	SP 相対アドレッシング 2	40

図 2.5.14	20 ビット絶対アドレッシング	42
図 2.5.15	32 ビットレジスタ	43
図 2.5.16	32 ビットレジスタ直接アドレッシング	43
図 2.5.17	32 ビットアドレスレジスタ間接アドレッシング	44
図 2.5.18	20 ビット dsp 付きアドレスレジスタ相対アドレッシング 1	44
図 2.5.19	20 ビット dsp 付きアドレスレジスタ相対アドレッシング 2	44
図 2.5.20	PC 相対アドレッシング 1	45
図 2.5.21	PC 相対アドレッシング 2	45
図 2.5.22	PC 相対アドレッシング 3	45
図 2.5.23	ビット命令絶対アドレッシング 1	46
図 2.5.24	ビット命令絶対アドレッシング 2	46
図 2.5.25	ビット命令レジスタ直接アドレッシング	47
図 2.5.26	ビット命令 FLG 直接アドレッシング	47
図 2.5.27	ビット命令アドレスレジスタ間接アドレッシング	48
図 2.5.28	ビット命令アドレスレジスタ相対アドレッシング	48
図 2.5.29	ビット命令 SB 相対アドレッシング	49
図 2.5.30	ビット命令 FB 相対アドレッシング	50
図 2.5.31	ビット数からアドレスへの変換	51
図 2.5.32	アドレスレジスタ間接アドレッシングのビット位置の計算	51
図 2.5.33	アドレスレジスタ相対アドレッシングのビット位置の計算	51
図 2.5.34	SB 相対アドレッシングのビット位置の計算	52
2.6	命令セット	54
図 2.6.1	条件ストア命令の動作例	72
図 2.6.2	ストリング命令のレジスタ設定	73
図 2.6.3	ストリング命令の動作例	73
図 2.6.4	乗算命令の動作例	74
図 2.6.5	除算命令の動作例	75
図 2.6.6	10 進加算命令の動作例	77
図 2.6.7	10 進減算命令の動作例	78
図 2.6.8	加算(減算)& 条件分岐命令の動作例	79
図 2.6.9	積和演算命令のレジスタ設定	80
図 2.6.10	積和演算命令の動作例	80
図 2.6.11	符号拡張命令の動作例	81
図 2.6.12	ビット論理演算命令の動作例	82
図 2.6.13	条件ビット転送命令の動作例	83
図 2.6.14	無条件分岐命令の動作例	84
図 2.6.15	間接分岐命令の動作例	85
図 2.6.16	スペシャルページ分岐命令の動作例	86
図 2.6.17	条件分岐命令の動作例	87
図 2.6.18	スタックフレーム構築命令の動作例	88
図 2.6.19	スタックフレーム解放命令の動作例	89
図 2.6.20	コンテキストテーブル	90

2.7 割り込みの概要 93
 図 2.7.1 M16C/60 グループの割り込み要因 93
 図 2.7.2 割り込みシーケンス 1 94
 図 2.7.3 割り込みシーケンス 2 94

第 3 章 アセンブラの機能 95

3.1 AS30 システムの概要 96
 図 3.1.1 AS30 処理概要 97
 3.2 ソースプログラムの書き方 99
 図 3.2.1 AS30 システムにおけるセクションの範囲 107
 図 3.2.2 アドレス管理の例 110
 図 3.2.3 インクルードファイルの読み込み 111
 図 3.2.4 ラベルの関係 113
 図 3.2.5 マクロ定義と呼び出し例 121
 図 3.2.6 マクロ定義と呼び出し例 122
 図 3.2.7 マクロ定義と呼び出し例 123
 図 3.2.8 .LEN 記述例 126
 図 3.2.9 .INST 記述例 126
 図 3.2.10 .SUBSTR 記述例 127

第 4 章 プログラミングスタイル 129

4.1 ハードウェアの定義 130
 図 4.1.1 ".EQU" による SFR 領域定義例 130
 図 4.1.2 ".BLKB" による SFR 領域定義例 131
 図 4.1.3 ワーク領域の設定例 133
 図 4.1.4 データテーブルの設定例 134
 図 4.1.5 データテーブルの検索例 134
 図 4.1.6 セクションの設定例 135
 図 4.1.7 初期設定の記述例 1 139
 4.2 CPU の初期設定 140
 図 4.2.1 ワーク領域の初期設定例 141
 図 4.2.2 ポートの初期設定例 142
 図 4.2.3 タイマの設定例 142
 4.3 割り込みの設定 146
 図 4.3.1 可変ベクタテーブル 147
 図 4.3.2 割り込み処理でのレジスタ復帰 / 退避 150
 図 4.3.3 ソフトウェア割り込みの使用例 153
 図 4.3.4 割り込み番号の割り当て 154
 図 4.3.5 ソフトウェア割り込み番号 0 ~ 31 番割り込み発生時 155
 図 4.3.6 ソフトウェア割り込み番号 32 ~ 63 番割り込み発生時 156
 図 4.3.7 多重割り込みの実行例 157

4.4	ソースファイルの分割	158
図 4.4.1	セクション配置例	159
図 4.4.2	分割ファイル 1(WORK.A30)	161
図 4.4.3	分割ファイル 2(MAIN.A30)	162
図 4.4.4	分割ファイル 3(SUB_1.A30)	163
図 4.4.5	インクルードファイル例	164
図 4.4.6	指示命令 .LIST の利用	165
図 4.4.7	ライブラリファイルの生成	166
図 4.4.8	ライブラリファイルとリロケータブルモジュールファイルのリンク例	167
4.5	ちょっと小耳を	168
図 4.5.1	割り込み受け付け時のスタック退避 / 復帰	169
図 4.5.2	サブルーチン呼び出し時のスタック退避 / 復帰	169
図 4.5.3	SB、FB レジスタの一般的設定値	170
図 4.5.4	アライメント指定例	172
図 4.5.5	暴走検出時の動作フロー	173
4.6	参考プログラム集	176
図 4.6.1	指定したピットの状態による条件分岐プログラム例	176
図 4.6.2	テーブル検索プログラム例	176
図 4.6.3	テーブル検索プログラム例	177
4.7	オブジェクトファイルの生成	178
図 4.7.1	AS30 処理概要	178
図 4.7.2	アセンブラリストファイルの例	182
図 4.7.3	アセンブラエラータグファイルの例	183
図 4.7.4	リンクエラータグファイルの例	186
図 4.7.5	マップファイルの例	187

表目次

第 1 章	M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの概要	11
1.1	M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの特長	12
1.2	M16C/60 グループ、M16C/20 グループの概要	12
表 1.2.1	M16C/60 グループの概略仕様	14
表 1.2.2	M16C/20 グループの概略仕様	15
1.3	CPU アーキテクチャの紹介	16
表 1.3.1	M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズのレジスタ構成	16
表 1.3.2	M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズのアドレッシングモード	17
表 1.3.3	M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの命令セット	18
第 2 章	CPU プログラミングモデル	19
2.1	アドレス空間	20
2.2	レジスタセット	26
表 2.2.1	リセット解除後のレジスタの状態	29
2.3	データタイプ	30
2.4	データ配置	32
2.5	アドレッシングモード	33
表 2.5.1	M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズのアドレッシングモード	33
表 2.5.2	相対アドレッシングの相対範囲	41
2.6	命令セット	54
表 2.6.1	4 ビット転送命令	71
表 2.6.2	条件ストア命令	72
表 2.6.3	ストリング命令	73
表 2.6.4	乗算命令	74
表 2.6.5	除算命令	75
表 2.6.6	DIV 命令と DIVX 命令の違い	76
表 2.6.7	10 進加算命令	77
表 2.6.8	10 進減算命令	78
表 2.6.9	加算(減算)& 条件分岐命令	79
表 2.6.10	積和演算命令	80
表 2.6.11	符号拡張命令	81
表 2.6.12	ビット論理演算命令	82
図 2.6.12	ビット論理演算命令の動作例	82
表 2.6.13	条件ビット転送命令	83
表 2.6.14	無条件分岐命令	84
表 2.6.15	間接分岐命令	85
表 2.6.16	スペシャルページ分岐命令	86
表 2.6.17	条件分岐命令	87
表 2.6.18	スタックフレーム構築命令	88

表 2.6.19	スタックフレーム解除命令	89
表 2.6.20	OS サポート命令	90
2.7	割り込みの概要	93

第 3 章 アセンブラの機能 95

3.1	AS30 システムの概要	96
表 3.1.1	入出力ファイル一覧	98
3.2	ソースプログラムの書き方	99
表 3.2.1	ユーザーが定義する名前の種類	102
表 3.2.2	オペランドの記述	103
表 3.2.3	浮動小数点数の記述範囲	104
表 3.2.4	演算子一覧	105
表 3.2.5	演算優先順位	105
表 3.2.6	行の種類	106
表 3.2.7	セクションのタイプ	108
表 3.2.8	セクションの属性	109

第 4 章 プログラミングスタイル 129

4.1	ハードウェアの定義	130
4.2	CPU の初期設定	140
4.3	割り込みの設定	146
4.4	ソースファイルの分割	158
4.5	ちょっと小耳を	168
4.6	参考プログラム集	176
4.7	オブジェクトファイルの生成	178
表 4.7.1	as30 のコマンドオプション	180
表 4.7.2	ln30 のコマンドオプション	185
表 4.7.3	lmc30 のコマンドオプション	188

第 1 章

M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの概要

- 1.1 M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの特長
- 1.2 M16C/60 グループ、M16C/20 グループの概要
- 1.3 CPU アーキテクチャの紹介

1.1 M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの特長

M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズは組み込み機器を対象として開発されたシングルチップマイクロコンピュータです。

この節では M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの特長を紹介します。

M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの特長

M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズは、使用頻度の高い命令を 1 バイトオペコードに配置しています。そのため、より小さなメモリ容量で効率の良いプログラムを書くことができます。

さらに、M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズは 16 ビットマイコンでありながら 1 ビット/4 ビット/8 ビット処理を効率よく行います。1 クロックで実行できる命令も多数用意されています。そのため、高速な処理プログラムを書くことができます。

M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズはリニアな 1M バイトのアドレス空間を持っています。したがって、プログラムサイズが大きくなる用途にも対応できます。

M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの特長を以下にまとめます。

- (1)少ないメモリ容量で効率の良いプログラムを実現できる
- (2)高速処理プログラムを実現できる
- (3)1M バイトのアドレス空間を持っている

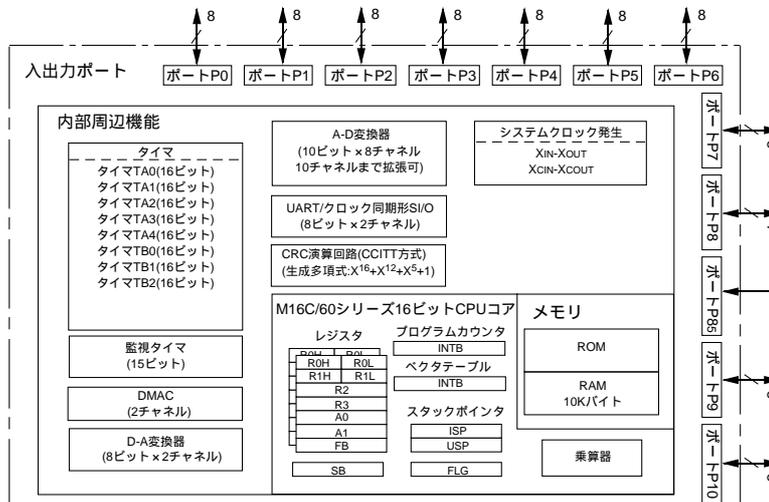
1.2 M16C/60 グループ、M16C/20 グループの概要

この節では M16C/60 シリーズの内部構成の例として M16C/60 グループを、M16C/20 シリーズの内部構成の例として M16C/20 グループを紹介します。M16C/60 グループは M16C/60 シリーズの、M16C/20 グループは M16C/20 シリーズのベースとなる製品です。詳細については、各品種のデータシート、ユーザーズマニュアルをご参照ください。

内部ブロック図

図 1.2.1 に M16C/60 グループ、M16C/20 グループのブロック図を示します。

(1)M16C/60 グループの場合



注 1. M16C/61 グループの場合、UART/ クロック同期形 S/I/O が +1 されます。

注 2. M16C/62 グループの場合、UART/ クロック同期形 S/I/O が +1、クロック同期形 S/I/O が +1、タイマ B が +3 されます。

(2)M16C/20 グループの場合

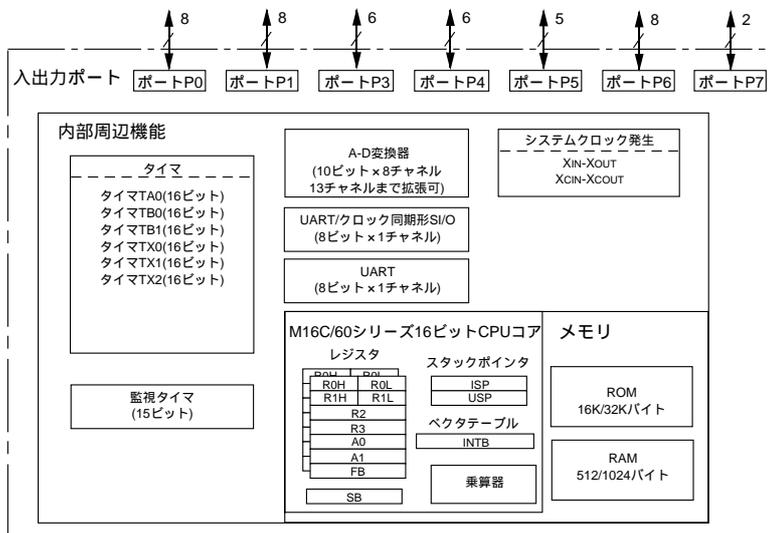


図 1.2.1 M16C/60 グループ、M16C/60 グループの概略仕様

M16C/60 グループの概略仕様

表 1.2.1 に M16C/60 グループの概略仕様を示します。

表 1.2.1 M16C/60 グループの概略仕様

項目	内容		
電源電圧	2.7 ~ 5.5V (外部発振7MHz, 1ウエイト時)		
パッケージ	100ピン プラスチックモールドフラットQFP		
動作周波数	10MHz (外部発振10MHz時)		
最短命令実行時間	100ns (外部発振10MHz時)		
基本バスサイクル	内部メモリ : 100ns (外部発振10MHz時) 外部メモリ : 100ns (外部発振10MHz, ノーウエイト時)		
内部メモリ	ROM容量	RAM容量	
	64Kバイト ^{注1)}	10Kバイト	
動作モード	シングルチップモード, メモリ拡張モード, マイクロプロセッサモード		
外部アドレス空間	1Mバイト (リニア) / 64Kバイト アドレスバス : 20ビット / 16ビット		
外部データバス幅	8ビット / 16ビット		
バス仕様	セパレ - トバス/マルチプレクスバス (チップセレクト信号4本内蔵)		
クロック発生回路	2回路内蔵 (セラミック共振子または水晶発振子外付け)		
内蔵周辺機能			
割り込み	内部17要因, 外部5要因, ソフトウェア4要因, 7レベル (キー入力割り込みを含む)		
多機能 16ビットタイマ	タイマA 5本 + タイマB 3本		
シリアル I/O	2本 (非同期 / 同期 切り替え可能)		
A-D変換器	10ビット, 8 + 2 チャンネル入力 (10 / 8ビット切り替え可能)		
D-A変換器	8ビット, 2 チャンネル出力		
DMAC	2チャンネル, 15要因		
CRC演算回路	1回路内蔵		
監視タイマ	15ビットカウンタ		
プログラマブル入出力	87本		
入力ポート	1本 (P8 _s , $\overline{\text{NMI}}$ 端子と兼用)		

(注1) ROM外付け版M30600SFPを除きます。

M16C/20 グループの概略仕様

表 1.2.2 に M16C/20 グループの概略仕様を示します。

表 1.2.2 M16C/20 グループの概略仕様

項目	内容		
電源電圧	2.7 ~ 5.5V (外部発振7MHz,1ウエイト時)		
パッケージ	52ピン プラスチックモールドSDIP 56ピン プラスチックモールドQFP		
動作周波数	10MHz (外部発振10MHz時)		
最短命令実行時間	100ns (外部発振10MHz時)		
基本バスサイクル	内部メモリ : 100ns (外部発振10MHz時)		
内部メモリ	ROM容量	RAM容量	
	32Kバイト	1024バイト	
動作モード	シングルチップモード		
クロック発生回路	2回路内蔵 (セラミック共振子または水晶発振子外付け)		
内蔵周辺機能			
割り込み	内部9要因, 外部3要因, ソフトウェア 4 要因, 7レベル (キー入力割り込みを含む)		
多機能 16 ビットタイマ	タイマA 1本 + タイマB 2本 + タイマX 3本		
シリアル I/O	2本 (1本は非同期形専用、1本は非同期 / 同期 切り替え可能)		
A-D変換器	10ビット, 8 + 5 チャンネル入力 (10 / 8ビット切り替え可能)		
監視タイマ	15ビットカウンタ		
プログラマブル入出力	43 本		

1.3 CPU アーキテクチャの紹介

この節では M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの CPU アーキテクチャを紹介します。これらの内容は本書の第 2 章で各項目ごとに詳しく説明しますのでご参照ください。

レジスタ構成

レジスタ構成を表 1.3.1 に示します。レジスタ R0、R1、R2、R3、A0、A1、FB の 7 本は、2 セット用意されています。これらはレジスタバンク指定フラグによって切り替わります。

表 1.3.1 M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズのレジスタ構成

項目	内 容		
レジスタ構成			
デ-タレジスタ	16ビット × 4 R0 R1 R2 R3	(32ビット × 2) R2R0 R3R1	(8ビット × 4) R0 (R0H, R0L) R1 (R1H, R1L)
アドレスレジスタ	16ビット × 2 A0 A1	(32ビット × 1) A1A0	
ベースレジスタ	16ビット × 2 SB FB		
専用レジスタ	20ビット × 2 PC INTB 16ビット × 3 USP ISP FLG	(FLGの詳細) $\overset{b15}{\text{IPL}}$ $\overset{b0}{\text{U I O B S Z D C}}$: (PC) IPL : プログラム割り込み優先レベル (レベル0~7, 番号が大きい程優先度は高い。) (PC) : 割り込み発生時にPCの上位4ビットを退避。 U : スタックポインタ指定 (U = 0 のときISP, 1のときUSP使用) I : 割り込み許可 (I = 1のとき許可) O : オーバフロー (オーバフロー発生時O = 1) B : レジスタバンク指定 (B = 0のときレジスタバンク0, 1のときレジスタバンク1使用) S : サイン (演算結果が負のときS=1, 正のときS=0) Z : ゼロ (演算結果がゼロのときZ = 1) D : デバッグ (D = 1にするとシングルステップ動作を行う) C : キャリーまたはボロー	

アドレッシングモード

アドレッシングモードには3つのタイプがあります。

- (1) 一般命令アドレッシング.....64K バイト(00000H ~ 0FFFFH)の領域をアクセスする。
- (2) 特定命令アドレッシング.....1M バイト(00000H ~ FFFFFH)全領域をアクセスする。
- (3) ビット命令アドレッシング...64K バイト(00000H ~ 0FFFFH)の領域をビット単位でアクセスする。

各タイプで使用できるアドレッシングを表 1.3.2 に示します。

表 1.3.2 M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズのアドレッシングモード

項目	内 容		
	一般命令	特定命令	ビット命令
アドレッシングモード			
即値	○ imm : 8/16ビット	×	×
レジスタ直接	○ データレジスタ、アドレスレジスタのみ	○ R2R0 or R3R1 or A1A0 SHL, SHA, JMPL, JSR命令のみ	○ R0, R1, R2, R3, A0, A1のみ
絶対	○ abs : 16ビット(0 ~ FFFFH)	○ abs : 20ビット(0 ~ FFFFFH) LDE, STE, JMP, JSR命令のみ	○ bit,base : 16ビット(0 ~ 1FFFFH)
アドレスレジスタ間接	○ [A0] or [A1] dspなし	○ [A1A0] dspなし LDE, STE命令のみ	○ [A0] or [A1] dspなし (0 ~ 1FFFFH)
アドレスレジスタ相対	○ [A0] or [A1] dsp : 8/16ビット	○ [A0] dsp : 20ビットのみ LDE, STE, JMPL, JSR命令のみ	○ [A0] or [A1] dsp : 8/16ビット
SB相対とFB相対	○ [SB] dsp : 8/16bit (0 ~ 255 / 0 ~ 65534) ○ [FB] dsp : 8bit(-128 ~ +127)	×	○ [SB] dsp : 8/11/16bit (0 ~ 31 / 0 ~ 255 / 0 ~ 8191) ○ [FB] dsp : 8bit(-16 ~ +15)
スタックポインタ相対	○ [SP] dsp : 8ビット(-128 ~ +127) MOV命令のみ	×	×
プログラムカウンタ相対	×	○ label .S : +2 ~ +9 : .B : -128 ~ +127 .W : -32768 ~ +32767 JMP, JSR命令のみ	×
専用レジスタ直接	×	○ INTBL, INTBH, ISP, USP, SB, FB, FLG LDC, STC, PUSHC, POPC命令のみ	×
F L G 直接	×	×	○ U, I, O, B, S, Z, D, C7ラゲ FCLR, FSET命令のみ

命令セット

表 1.3.3 に M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの命令を機能別に示します。命令は全部で 91 種類あります。

表 1.3.3 M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの命令セット

項目	内 容	
命令セット	8ビット可変長：91命令	
データ転送命令 14命令	<ul style="list-style-type: none"> ・転送命令 ・プッシュ / ポップ命令 ・拡張データ領域転送命令 ・4ビット転送命令 ・レジスタとレジスタ / メモリとの交換命令 ・条件ストア命令 	MOV, MOVA PUSH, PUSHM, PUSHA / POP, POPM LDE, STE MOVDIr XCHG STZ, STNZ, STZX
演算命令 31命令	<ul style="list-style-type: none"> ・加算命令 ・減算命令 ・乗算命令 ・除算命令 ・10進加算命令 ・10進減算命令 ・インクリメント / デクリメント命令 ・積和演算命令 ・比較命令 ・その他(絶対値, 2の補数, 符号拡張) ・論理演算命令 ・テスト命令 ・シフト / ローテート命令 	ADD, ADC, ADCF SUB, SBB MUL, MULU DIV, DIVU, DIVX DADD, DADC DSUB, DSBB INC / DEC RMPA CMP ABS, NEG, EXTS AND, OR, XOR, NOT TST SHL, SHA / ROT, RORC, ROLC
分岐命令 10命令	<ul style="list-style-type: none"> ・無条件分岐命令 ・条件付き分岐命令 ・間接ジャンプ命令 ・スペシャルページ分岐命令 ・サブルーチンコール命令 ・間接サブルーチンコール命令 ・スペシャルページサブルーチンコール命令 ・サブルーチン復帰命令 ・加算(減算) & 条件分岐命令 	JMP JCnd JMPI JMPS JSR JSRI JSRS RTS ADJNZ, SBJNZ
ビット操作命令 14命令		BCLR, BSET, BNOT, BTST, BNTST, BAND, BNAND, BOR, BNOR, BXOR, BNXOR, BMCnd, BTSTS, BTSTC
ストリング命令 3命令		SMOVF, SMOVB, SSTR
その他の命令 19命令	<ul style="list-style-type: none"> ・専用レジスタ操作命令 ・フラグレジスタ操作命令 ・OSサポート命令 ・高級言語サポート命令 ・デバッグ装置サポート命令 ・割り込み関連命令 ・外部割り込み待ち命令 ・ノーオペレーション命令 	LDC, STC, LDINTB, LDIDL, PUSHC, POPC FSET, FCLR LDCTX, STCTX ENTER, EXITD BRK REIT, INT, INTO, UND WAIT NOP

第 2 章

CPU プログラミングモデル

- 2.1 アドレス空間
- 2.2 レジスタセット
- 2.3 データタイプ
- 2.4 データ配置
- 2.5 アドレッシングモード
- 2.6 命令セット
- 2.7 割り込みの概要
- 2.7 割り込みの概要

2.1 アドレス空間

M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズのアドレス空間は00000H 番地から FFFFFH 番地までの1M バイトです。ここでは M16C/60 グループのアドレス空間とメモリ配置、SFR 領域、固定ベクタ領域について説明します。

2.1.1 動作モードとメモリ配置

M16C/60 グループは、シングルチップモード、メモリ拡張モード、マイクロプロセッサモードの3つのモードから1つの動作モードを選択します。動作モードによってアドレス空間と使用できる領域とメモリ配置が異なります。

アドレス空間

M16C/60 グループのアドレス空間を図 2.1.1 に示します。
00000H 番地 ~ 003FFH 番地は SFR (スペシャルファンクションレジスタ) 領域です。品種展開では 003FFH 番地から番地の小さい方向に SFR 領域を拡張します。
00400H 番地以降はメモリ領域です。品種展開では 00400H 番地から番地の大きい方向に RAM 領域を、FFFFFH 番地から番地の小さい方向に ROM 領域を拡張します。ただし、FFE00H 番地 ~ FFFFFH 番地は固定ベクタ領域です。

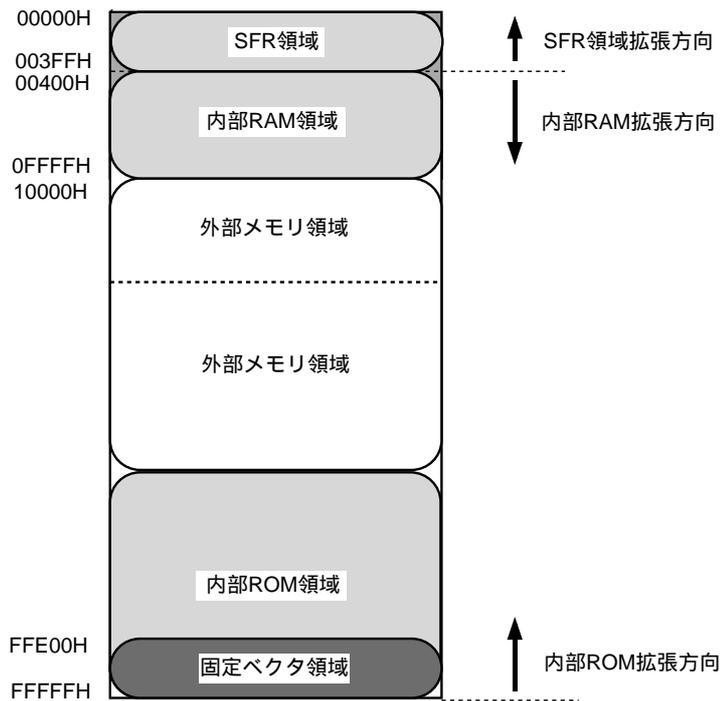


図 2.1.1 アドレス空間

動作モードとメモリ配置

シングルチップモード
シングルチップモードは、内部領域（SFR、内部RAM、内部ROM）だけのアクセスが可能なモードです。

メモリ拡張モード
メモリ拡張モードは、内部領域（SFR、内部RAM、内部ROM）および外部メモリ領域のアクセスが可能なモードです。

マイクロプロセッサモード
マイクロプロセッサモードは、SFRおよび内部RAM領域と外部メモリ領域のアクセスが可能なモードです（内部ROM領域はアクセスできません）。

各動作モードのメモリ配置を図 2.1.2 に示します。



(ROM : 64K¹ 1¹ , RAM : 10K¹ 1¹)

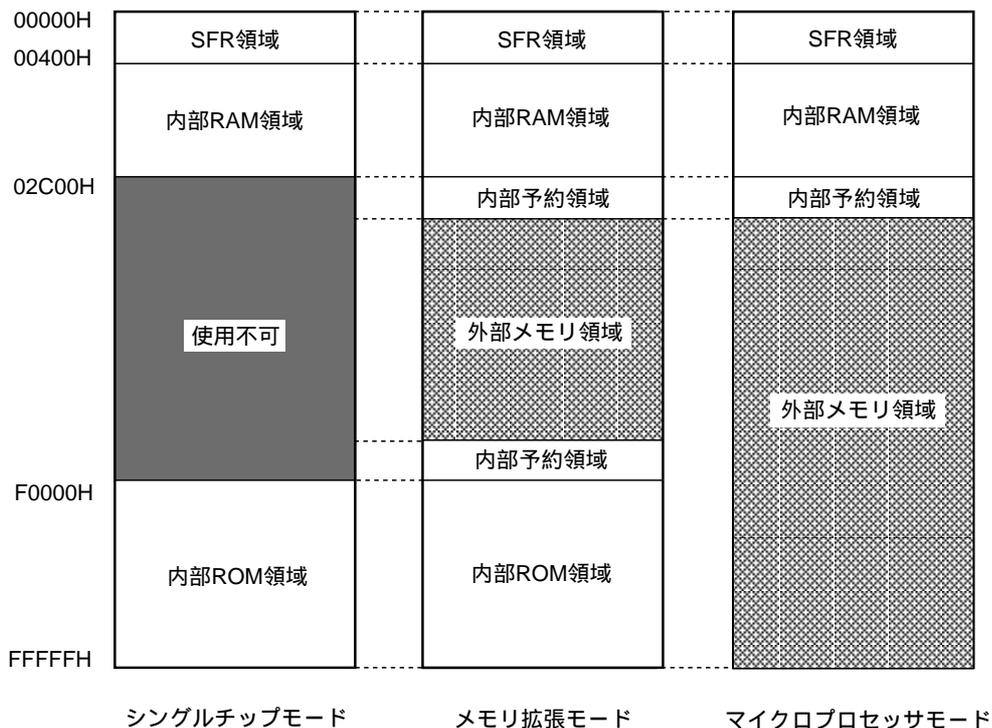


図 2.1.2 動作モードとメモリ配置

2.1.2 SFR 領域

SFR 領域には、動作モードを決定するプロセッサモードレジスタや、入出力ポート、A-D 変換器、UART、タイマなど周辺装置の制御レジスタが割り付けられています。制御レジスタのビット構成については M16C/60 グループのデータシートおよびユーザーズマニュアルをご参照ください。

なお、SFR 領域内の未使用領域は予約領域となっているため使用できません。

SFR 領域 制御レジスタの配置

SFR 領域 制御レジスタの配置を図 2.1.3 と 2.1.4 に示します。

00001e		00401e	
00011e		00411e	
00021e		00421e	
00031e		00431e	
00041e	プロセッサモードレジスタ0(PM0)	00441e	
00051e	プロセッサモードレジスタ1(PM1)	00451e	
00061e	システムクロック制御レジスタ 0 (CM0)	00461e	
00071e	システムクロック制御レジスタ 1 (CM1)	00471e	
00081e	チップセレクト制御レジスタ(CSR)	00481e	
00091e	アドレス一致割り込み許可レジスタ(AIER)	00491e	
000A1e	プロテクトレジスタ(PRCR)	004A1e	
000B1e		004B1e	DMA0割り込み制御レジスタ(DM0IC)
000C1e		004C1e	DMA1割り込み制御レジスタ(DM1IC)
000D1e		004D1e	キ - 入力割り込み制御レジスタ(KUPIC)
000E1e	監視タイマスタートレジスタ(WDTS)	004E1e	A - D 変換割り込み制御レジスタ(ADIC)
000F1e	監視タイマ制御レジスタ(WDC)	004F1e	
00101e		00501e	
00111e	アドレス一致割り込みレジスタ 0 (RMAD0)	00511e	UART0送信割り込み制御レジスタ(S0TIC)
00121e		00521e	UART0受信割り込み制御レジスタ(S0RIC)
00131e		00531e	UART1送信割り込み制御レジスタ(S1TIC)
00141e		00541e	UART1受信割り込み制御レジスタ(S1RIC)
00151e	アドレス一致割り込みレジスタ 1 (RMAD1)	00551e	タイマA0割り込み制御レジスタ(TA0IC)
00161e		00561e	タイマA1割り込み制御レジスタ(TA1IC)
00171e		00571e	タイマA2割り込み制御レジスタ(TA2IC)
00181e		00581e	タイマA3割り込み制御レジスタ(TA3IC)
00191e		00591e	タイマA4割り込み制御レジスタ(TA4IC)
001A1e		005A1e	タイマB0割り込み制御レジスタ(TB0IC)
001B1e		005B1e	タイマB1割り込み制御レジスタ(TB1IC)
001C1e		005C1e	タイマB2割り込み制御レジスタ(TB2IC)
001D1e		005D1e	INT0割り込み制御レジスタ(INT0IC)
001E1e		005E1e	INT1割り込み制御レジスタ(INT1IC)
001F1e		005F1e	INT2割り込み制御レジスタ(INT2IC)
00201e			
00211e	DMA0ソ - スポインタ(SAR0)		
00221e			
00231e			
00241e	DMA0ディスティネ - ションポインタ(DAR0)		
00251e			
00261e			
00271e			
00281e	DMA0転送カウンタ(TCR0)		
00291e			
002A1e			
002B1e			
002C1e	DMA0制御レジスタ(DM0CON)		
002D1e			
002E1e			
002F1e			
00301e			
00311e	DMA1ソ - スポインタ(SAR1)		
00321e			
00331e			
00341e			
00351e	DMA1ディスティネ - ションポインタ(DAR1)		
00361e			
00371e			
00381e			
00391e	DMA1転送カウンタ(TCR1)		
003A1e			
003B1e			
003C1e	DMA1制御レジスタ(DM1CON)		
003D1e			
003E1e			
003F1e			

図 2.1.3 制御レジスタの配置 1

0380 ¹⁶	カウント開始フラグ(TABSR)	03C0 ¹⁶	A-Dレジスタ0(AD0)
0381 ¹⁶	時計用プリスケアラセットフラグ(CPSRF)	03C1 ¹⁶	
0382 ¹⁶	ワンショット開始フラグ(ONSF)	03C2 ¹⁶	A-Dレジスタ1(AD1)
0383 ¹⁶	トリガ選択レジスタ(TRGSR)	03C3 ¹⁶	
0384 ¹⁶	アップダウンフラグ(UDF)	03C4 ¹⁶	A-Dレジスタ2(AD2)
0385 ¹⁶		03C5 ¹⁶	
0386 ¹⁶	タイマA0(TA0)	03C6 ¹⁶	A-Dレジスタ3(AD3)
0387 ¹⁶		03C7 ¹⁶	
0388 ¹⁶	タイマA1(TA1)	03C8 ¹⁶	A-Dレジスタ4(AD4)
0389 ¹⁶		03C9 ¹⁶	
038A ¹⁶	タイマA2(TA2)	03CA ¹⁶	A-Dレジスタ5(AD5)
038B ¹⁶		03CB ¹⁶	
038C ¹⁶	タイマA3(TA3)	03CC ¹⁶	A-Dレジスタ6(AD6)
038D ¹⁶		03CD ¹⁶	
038E ¹⁶	タイマA4(TA4)	03CE ¹⁶	A-Dレジスタ7(AD7)
038F ¹⁶		03CF ¹⁶	
0390 ¹⁶	タイマB0(TB0)	03D0 ¹⁶	
0391 ¹⁶		03D1 ¹⁶	
0392 ¹⁶	タイマB1(TB1)	03D2 ¹⁶	
0393 ¹⁶		03D3 ¹⁶	
0394 ¹⁶	タイマB2(TB2)	03D4 ¹⁶	A-D制御レジスタ2(ADCON2)
0395 ¹⁶		03D5 ¹⁶	
0396 ¹⁶	タイマA0モ - ドレジスタ(TA0MR)	03D6 ¹⁶	A-D制御レジスタ0(ADCON0)
0397 ¹⁶	タイマA1モ - ドレジスタ(TA1MR)	03D7 ¹⁶	A-D制御レジスタ1(ADCON1)
0398 ¹⁶	タイマA2モ - ドレジスタ(TA2MR)	03D8 ¹⁶	D-Aレジスタ0(DA0)
0399 ¹⁶	タイマA3モ - ドレジスタ(TA3MR)	03D9 ¹⁶	
039A ¹⁶	タイマA4モ - ドレジスタ(TA4MR)	03DA ¹⁶	D-Aレジスタ1(DA1)
039B ¹⁶	タイマB0モ - ドレジスタ(TB0MR)	03DB ¹⁶	
039C ¹⁶	タイマB1モ - ドレジスタ(TB1MR)	03DC ¹⁶	D-A制御レジスタ(DACON)
039D ¹⁶	タイマB2モ - ドレジスタ(TB2MR)	03DD ¹⁶	
039E ¹⁶		03DE ¹⁶	
039F ¹⁶		03DF ¹⁶	
03A0 ¹⁶	UART0送受信モ - ドレジスタ(U0MR)	03E0 ¹⁶	ポートP0(P0)
03A1 ¹⁶	UART0転送速度レジスタ(U0BRG)	03E1 ¹⁶	ポートP1(P1)
03A2 ¹⁶	UART0送信バッファレジスタ(U0TB)	03E2 ¹⁶	ポートP0方向レジスタ(PD0)
03A3 ¹⁶		03E3 ¹⁶	ポートP1方向レジスタ(PD1)
03A4 ¹⁶	UART0送受信制御レジスタ 0 (U0C0)	03E4 ¹⁶	ポートP2(P2)
03A5 ¹⁶	UART0送受信制御レジスタ 1 (U0C1)	03E5 ¹⁶	ポートP3(P3)
03A6 ¹⁶	UART0受信バッファレジスタ(U0RB)	03E6 ¹⁶	ポートP2方向レジスタ(PD2)
03A7 ¹⁶		03E7 ¹⁶	ポートP3方向レジスタ(PD3)
03A8 ¹⁶	UART1送受信モ - ドレジスタ(U1MR)	03E8 ¹⁶	ポートP4(P4)
03A9 ¹⁶	UART1転送速度レジスタ(U1BRG)	03E9 ¹⁶	ポートP5(P5)
03AA ¹⁶	UART1送信バッファレジスタ(U1TB)	03EA ¹⁶	ポートP4方向レジスタ(PD4)
03AB ¹⁶		03EB ¹⁶	ポートP5方向レジスタ(PD5)
03AC ¹⁶	UART1送受信制御レジスタ 0 (U1C0)	03EC ¹⁶	ポートP6(P6)
03AD ¹⁶	UART1送受信制御レジスタ 1 (U1C1)	03ED ¹⁶	ポートP7(P7)
03AE ¹⁶	UART1受信バッファレジスタ(U1RB)	03EE ¹⁶	ポートP6方向レジスタ(PD6)
03AF ¹⁶		03EF ¹⁶	ポートP7方向レジスタ(PD7)
03B0 ¹⁶	UART送受信制御レジスタ 2 (UCON)	03F0 ¹⁶	ポートP8(P8)
03B1 ¹⁶		03F1 ¹⁶	ポートP9(P9)
03B2 ¹⁶		03F2 ¹⁶	ポートP8方向レジスタ(PD8)
03B3 ¹⁶		03F3 ¹⁶	ポートP9方向レジスタ(PD9)
03B4 ¹⁶		03F4 ¹⁶	ポートP10(P10)
03B5 ¹⁶		03F5 ¹⁶	
03B6 ¹⁶		03F6 ¹⁶	ポートP10方向レジスタ(PD10)
03B7 ¹⁶		03F7 ¹⁶	
03B8 ¹⁶	DMA0要因選択レジスタ(DM0SL)	03F8 ¹⁶	
03B9 ¹⁶		03F9 ¹⁶	
03BA ¹⁶	DMA1要因選択レジスタ(DM1SL)	03FA ¹⁶	
03BB ¹⁶		03FB ¹⁶	
03BC ¹⁶	CRCデータレジスタ(CRCD)	03FC ¹⁶	ブルアップ制御レジスタ 0 (PUR0)
03BD ¹⁶		03FD ¹⁶	ブルアップ制御レジスタ 1 (PUR1)
03BE ¹⁶	CRCインプットレジスタ(CRCIN)	03FE ¹⁶	ブルアップ制御レジスタ 2 (PUR2)
03BF ¹⁶		03FF ¹⁶	

図 2.1.4 制御レジスタの配置 2

動作モードの決定

M16C/60 グループの動作モードは、プロセッサモードレジスタ0 (00004H 番地) のビット0 とビット1 で決定します。

図 2.1.5 に M16C/60 グループのプロセッサモードレジスタ0 を示します。

プロセッサモードレジスタ0 (注1)

b7	b6	b5	b4	b3	b2	b1	b0	シンボル PM0	アドレス 000416番地	リセット時 0016(注2)																											
<table border="1"> <thead> <tr> <th>ビットシンボル</th> <th>ビット名</th> <th>機能</th> <th>R/W</th> </tr> </thead> <tbody> <tr> <td>PM00</td> <td rowspan="2">プロセッサモードビット</td> <td rowspan="2"> ^{b1 b0} 00: シングルチップモード 01: メモリ拡張モード 10: 使用禁止 11: マイクロプロセッサモード </td> <td rowspan="2"></td> </tr> <tr> <td>PM01</td> </tr> <tr> <td>PM02</td> <td>R/Wモード選択ビット</td> <td> 0: RD, BHE, WR 1: RD, WRH, WRL </td> <td></td> </tr> <tr> <td>PM03</td> <td>ソフトウェアリセットビット</td> <td>このビットに "1" を書き込むとマイクロコンピュータはリセットされる。読み出し時の値は "0"。</td> <td></td> </tr> <tr> <td>PM04</td> <td rowspan="2">マルチプレクスバス空間 選択ビット</td> <td rowspan="2"> ^{b5 b4} 00: マルチプレクスバスを使用しない 01: CS2の空間に割り当てる 10: CS1の空間に割り当てる 11: 全空間に割り当てる(注4) </td> <td rowspan="2"></td> </tr> <tr> <td>PM05</td> </tr> <tr> <td>PM06</td> <td>ポートP40 ~ P43機能 選択ビット(注3)</td> <td> 0: アドレス出力 1: ポート機能 (アドレスは出力されません) </td> <td></td> </tr> <tr> <td>PM07</td> <td>BCLK出力禁止ビット</td> <td> 0: 出力する 1: 出力しない (端子はフローティングになります) </td> <td></td> </tr> </tbody> </table>								ビットシンボル	ビット名	機能	R/W	PM00	プロセッサモードビット	^{b1 b0} 00: シングルチップモード 01: メモリ拡張モード 10: 使用禁止 11: マイクロプロセッサモード		PM01	PM02	R/Wモード選択ビット	0: RD, BHE, WR 1: RD, WRH, WRL		PM03	ソフトウェアリセットビット	このビットに "1" を書き込むとマイクロコンピュータはリセットされる。読み出し時の値は "0"。		PM04	マルチプレクスバス空間 選択ビット	^{b5 b4} 00: マルチプレクスバスを使用しない 01: CS2の空間に割り当てる 10: CS1の空間に割り当てる 11: 全空間に割り当てる(注4)		PM05	PM06	ポートP40 ~ P43機能 選択ビット(注3)	0: アドレス出力 1: ポート機能 (アドレスは出力されません)		PM07	BCLK出力禁止ビット	0: 出力する 1: 出力しない (端子はフローティングになります)	
ビットシンボル	ビット名	機能	R/W																																		
PM00	プロセッサモードビット	^{b1 b0} 00: シングルチップモード 01: メモリ拡張モード 10: 使用禁止 11: マイクロプロセッサモード																																			
PM01																																					
PM02	R/Wモード選択ビット	0: RD, BHE, WR 1: RD, WRH, WRL																																			
PM03	ソフトウェアリセットビット	このビットに "1" を書き込むとマイクロコンピュータはリセットされる。読み出し時の値は "0"。																																			
PM04	マルチプレクスバス空間 選択ビット	^{b5 b4} 00: マルチプレクスバスを使用しない 01: CS2の空間に割り当てる 10: CS1の空間に割り当てる 11: 全空間に割り当てる(注4)																																			
PM05																																					
PM06	ポートP40 ~ P43機能 選択ビット(注3)	0: アドレス出力 1: ポート機能 (アドレスは出力されません)																																			
PM07	BCLK出力禁止ビット	0: 出力する 1: 出力しない (端子はフローティングになります)																																			

注1. このレジスタを書き替える場合、プロテクトレジスタ(000A16番地)のビット1を "1" にしてください。

注2. CNVss端子にVccレベルを印加しているときは、リセット時0316になります (PM00およびPM01が "1" になります)。

注3. マイクロプロセッサモード、メモリ拡張モード時有効。

注4. マイクロプロセッサモード時、全空間マルチプレクスバスは選択できません。メモリ拡張モード時、全空間マルチプレクスバスを選択した場合、アドレスバスはチップセレクトごとに256バイトの範囲です。

図 2.1.5 プロセッサモードレジスタ0

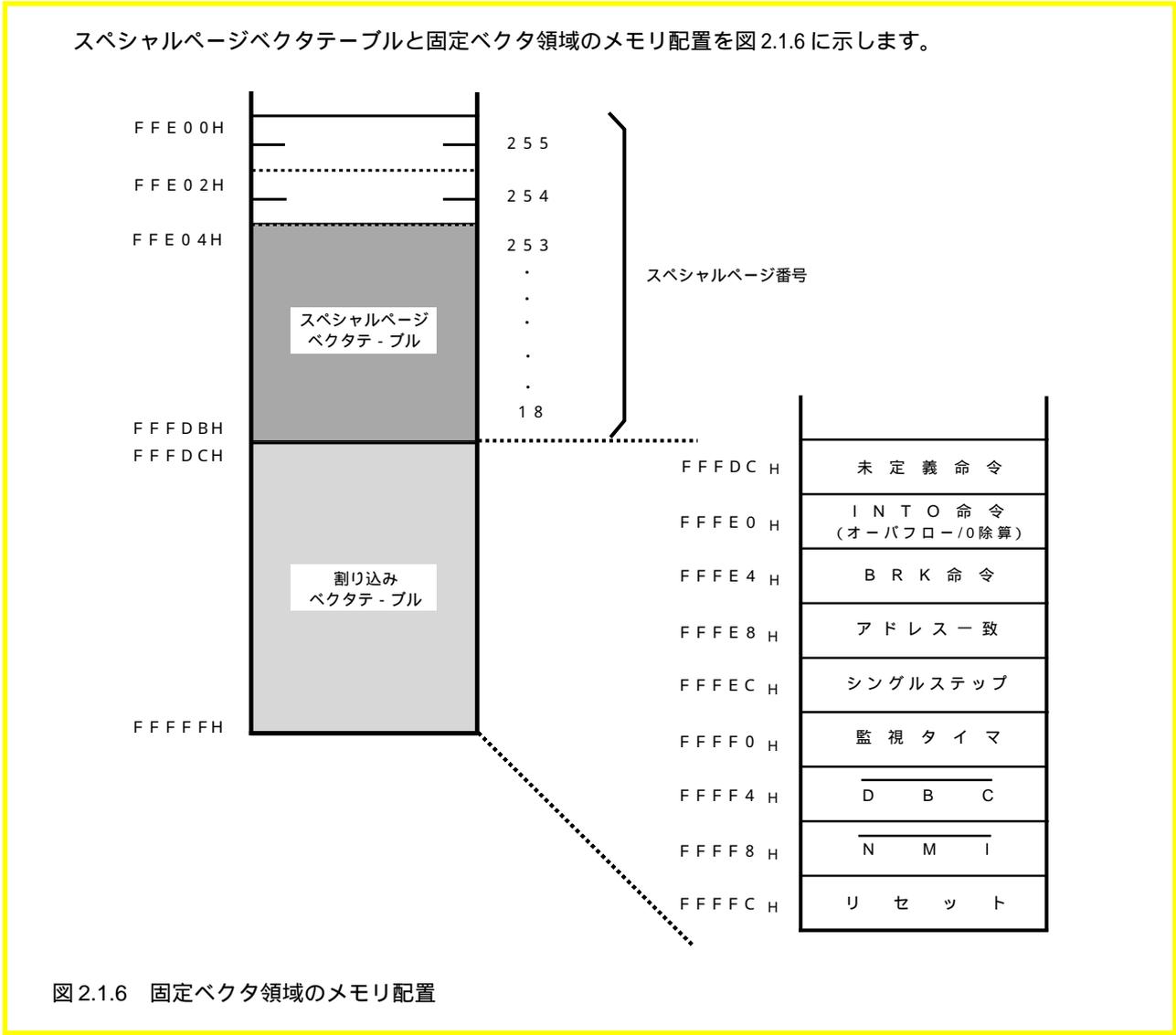
2.1.3 固定ベクタ領域

M16C/60 グループの固定ベクタ領域は FFE00H 番地から FFFFFH 番地です。

固定ベクタ領域の FFE00H 番地から FFFDBH 番地はスペシャルページベクタテーブルです。ここにサブルーチンの先頭番地またはジャンプ先を格納すると、サブルーチンコール命令やジャンプ命令を2バイトで実行でき、プログラムステップ数の節減に役立ちます。

固定ベクタ領域の FFFDCH 番地から FFFFFH 番地は、リセットおよびNMIなどの固定割り込みベクタテーブルです。ここに割り込みルーチンの先頭アドレスを格納します。なお、タイマ割り込みなどの割り込みベクタテーブルは、内部レジスタ(INTB)により任意の番地に設定することができます。詳しくは第4章 割り込みの節をご参照ください。

固定ベクタ領域のメモリ配置図



2.2 レジスタセット

M16C/60 シリーズ CPU コアの汎用レジスタと専用レジスタについて説明します。

レジスタ構成

M16C/60 シリーズ CPU コアのレジスタ構成を図 2.2.1 に示します。レジスタ R0、R1、R2、R3、A0、A1、FB の 7 本は 2 セット用意されています。各レジスタの機能を以下に示します。

汎用レジスタ

(1) データレジスタ (R0、R1、R2、R3)

データレジスタ (R0、R1、R2、R3) は 16 ビットで構成されており、主に転送や算術、論理演算に使用します。

R0 と R1 は、上位 (R0H、R1H) と下位 (R0L、R1L) を別々に 8 ビットのデータレジスタとして使用することもできます。また、一部の命令では R2 と R0、R3 と R1 を組み合わせて 32 ビットのデータレジスタ (R2R0、R3R1) としても使用できます。

(2) アドレスレジスタ (A0、A1)

アドレスレジスタ (A0、A1) は 16 ビットで構成されており、データレジスタと同等の機能を持ちます。また、アドレスレジスタ間接アドレッシングおよび、アドレスレジスタ相対アドレッシングに使用します。一部の命令では A1 と A0 を組み合わせて 32 ビットのアドレスレジスタ (A1A0) としても使用できます。

(3) フレームベースレジスタ (FB)

フレームベースレジスタ (FB) は 16 ビットで構成されており、FB 相対アドレッシングに使用します。

(4) スタティックベースレジスタ (SB)

スタティックベースレジスタ (SB) は 16 ビットで構成されており、SB 相対アドレッシングに使用します。

専用レジスタ

(5) プログラムカウンタ (PC)

プログラムカウンタ (PC) は 20 ビットで構成されており、実行する命令の番地を示します。

(6) 割り込みテーブルレジスタ (INTB)

割り込みテーブルレジスタ (INTB) は 20 ビットで構成されており、割り込みベクタテーブルの先頭番地を示します。

(7) スタックポインタ (USP、ISP)

スタックポインタは、ユーザスタックポインタ (USP) と割り込みスタックポインタ (ISP) の 2 種類があり、共に 16 ビットで構成されています。

使用するスタックポインタ (USP、ISP) はスタックポインタ指定フラグ (U フラグ) によって切り換えられます。U フラグは、フラグレジスタ (FLG) のビット 7 です。

(8)フラグレジスタ(FLG)

フラグレジスタ(FLG)は11ビットで構成されており、1ビット単位でフラグとして使用します。

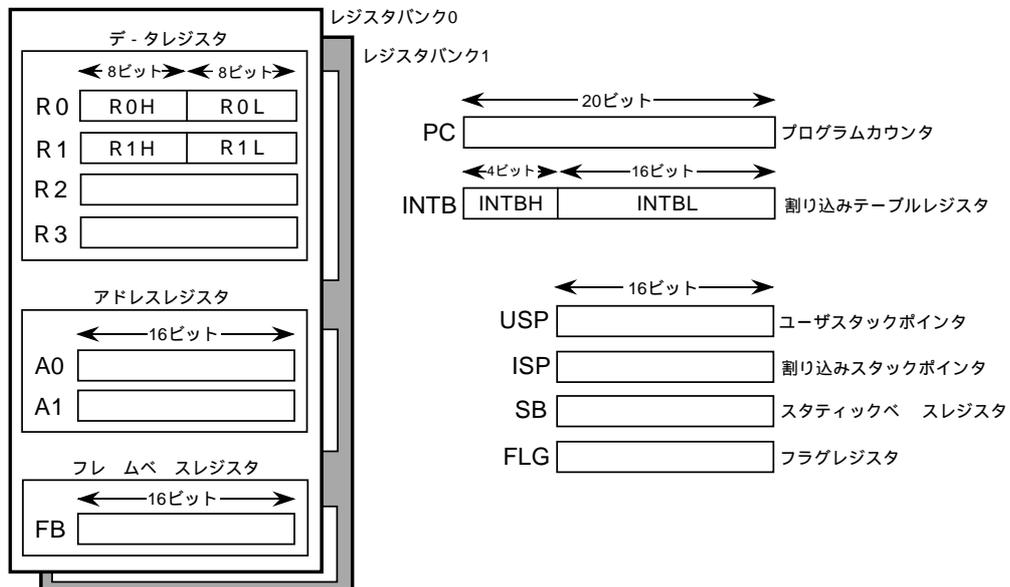


図 2.2.1 レジスタ構成

フラグレジスタ(FLG)

フラグレジスタ(FLG)のビット構成を図 2.2.2 に示します。各フラグの機能を以下に示します。

ビット 0: キャリーフラグ(C フラグ)

算術、論理演算で発生したキャリー、ポロー、シフトアウトしたビットなどを保持します。

ビット 1: デバッグフラグ(D フラグ)

シングルステップ割り込みを許可するフラグです。

このフラグが“1”のとき、命令実行後シングルステップ割り込みが発生します。割り込みを受け付けるとこのフラグは“0”になります。

ビット 2: ゼロフラグ(Z フラグ)

演算結果が0のとき“1”になり、それ以外のとき“0”になります。

ビット 3: サインフラグ(S フラグ)

演算結果が負のとき“1”になり、正のとき“0”になります。

ビット 4: レジスタバンク指定フラグ(B フラグ)

レジスタバンクの選択を行います。このフラグが“0”のときレジスタバンク0が指定され、“1”のときレジスタバンク1が指定されます。

ビット 5: オーバフローフラグ(O フラグ)

演算結果がオーバーフローしたとき“1”になります。

ビット 6: 割り込み許可フラグ(I フラグ)

マスカブル割り込みを許可するフラグです。

このフラグが“1”のとき割り込みは許可され、“0”のとき割り込みは禁止されます。割り込みを受け付けるとこのフラグは“0”になります。

ビット 7: スタックポインタ指定フラグ(U フラグ)

このフラグが“1”のときユーザスタックポインタ(USP)が指定され、“0”のとき割り込みスタックポインタ (ISP) が指定されます。

ハードウェア割り込みを受け付けたとき、またはソフトウェア割り込み番号0～31のINT命令を実行したとき、このフラグは“0”になります。

ビット 8～ビット 11: 予約領域

ビット 12～ビット 14: プロセッサ割り込み優先レベル(IPL)

プロセッサ割り込み優先レベル(IPL)は3ビットで構成され、レベル0からレベル7までの8段階のIPLを指定します。

要求があった割り込みの優先レベルが、IPLより大きい場合、その割り込みは許可されます。

ビット 15: 予約領域

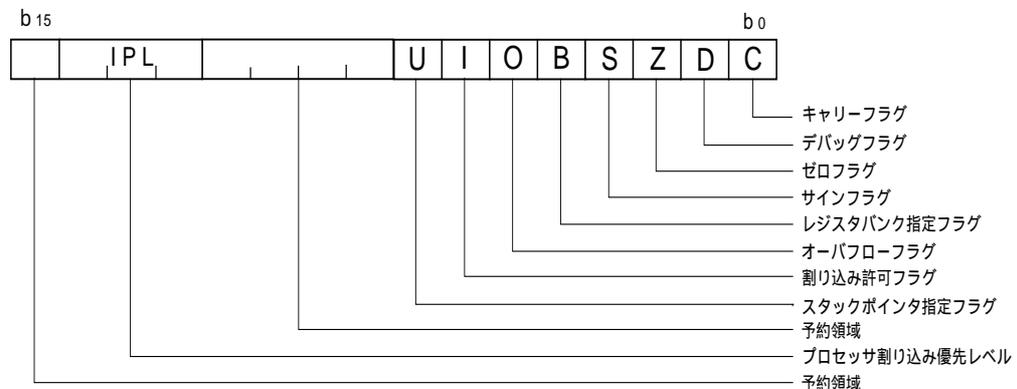


図 2.2.2 フラグレジスタ(FLG)のビット構成

リセット解除後のレジスタの状態

リセット解除後の各レジスタの表 2.2.1 に示します。(注)

表 2.2.1 リセット解除後のレジスタの状態

レジスタ名	リセット解除後の状態
データレジスタ (R0/R1/R2/R3)	0000H
アドレスレジスタ (A0/A1)	0000H
フレームベースレジスタ (FB)	0000H
割り込みテーブルレジスタ (INTB)	00000H
ユーザスタックポインタ (USP)	0000H
割り込みスタックポインタ (ISP)	0000H
スタティックベースレジスタ (SB)	0000H
フラグレジスタ (FLG)	0000H

2.3 データタイプ

M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズで取り扱うデータタイプは整数、10進(BCD)、文字列、ビットの4種類です。ここではデータタイプについて説明します。

整数

整数は符号付きと符号なしがあります。符号付き整数の負の値は2の補数で表現します。



図 2.3.1 整数データ

S: 符号ビット

10進(BCD)

BCD コードはパック形式で取り扱います。

10進演算命令 DADC、DADD、DSBB、DSUB の4種類の命令で使用できます。

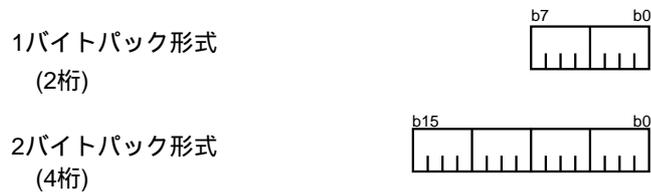


図 2.3.2 10進データ

STRING

1バイトまたは1ワード(16ビット)のデータを任意の数だけ連続して並べたデータのブロックをSTRINGといいます。

STRING命令 SMOVB、SMOVF、SSTR の3種類の命令で使用できます。

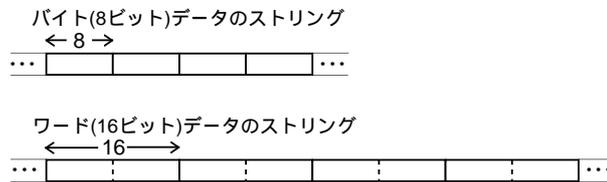


図 2.3.3 STRINGデータ

BIT

BITはBIT命令 BCLR、BSET、BTST、BNTSTなどの14種類の命令で使用できます。各レジスタのBITは、レジスタ名と0~15のBIT番号で指定します。メモリのBITはアドレッシングモードにより、指定方法、指定範囲が異なります。 使い方については、「2.5.4 BIT命令アドレッシング」をご参照ください。

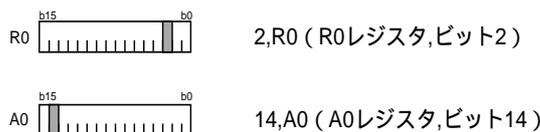


図 2.3.4 レジスタのBIT指定

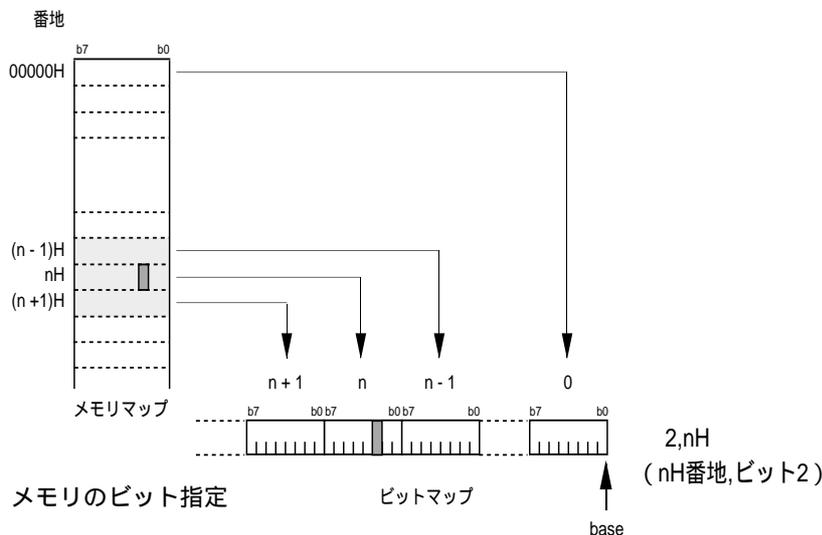


図 2.3.5 メモリのBIT指定

2.4 データ配置

M16C/60シリーズ、M16C/20シリーズでは、ニブル(4ビット)やバイト(8ビット)のデータも効率良く取り扱うことができます。ここでは取り扱うことのできるデータ配置について説明します。

レジスタのデータ配置

レジスタのデータサイズとビット番号の関係を図 2.4.1 に示します。
図のように、最下位ビット(LSB)のビット番号は0になります。最上位ビット(MSB)のビット番号は取り扱うデータサイズによって異なります。

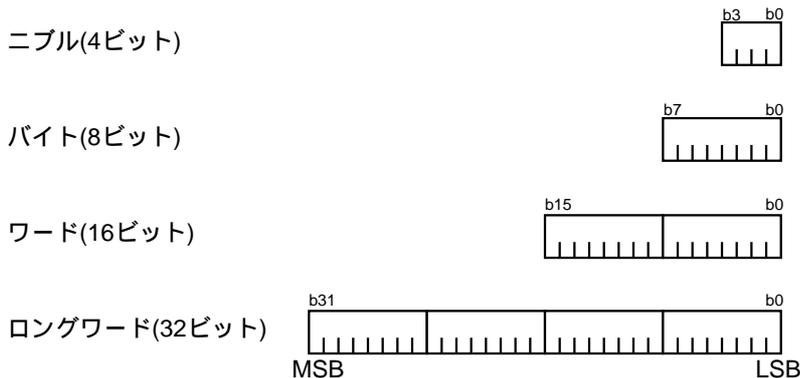


図 2.4.1 レジスタのデータ配置

メモリ上のデータ配置

M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズメモリ上のデータ配置を図 2.4.2 に示します。
メモリでは図のように8ビット単位でデータを配置します。ワード(16ビット)は下位バイト、上位バイトに分けて、下位バイト:DATA(L)を小さい番地に配置します。アドレス(20ビット)、ロングワード(32ビット)も同様に下位バイト:DATA(L),DATA(LL)からメモリ上に配置します。

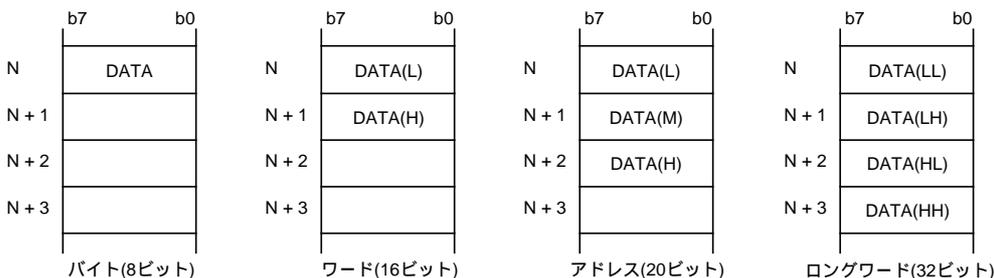


図 2.4.2 メモリ上のデータ配置

2.5 アドレッシングモード

M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズのアドレッシングについて説明します。

2.5.1 アドレッシングモードの種類

アドレッシングモードは以下に示す3つのタイプに分けられます。

(1)一般命令アドレッシング

00000H 番地から 0FFFFH 番地までの領域をアクセスします。

(2)特定命令アドレッシング

00000H 番地から FFFFFH 番地までのアドレス空間全体をアクセスします。

(3)ビット命令アドレッシング

00000H 番地から 0FFFFH 番地までの領域をビット単位でアクセスします。

このアドレッシングモードはビット命令で使用します。

アドレッシングモード一覧

全アドレッシングを表 2.5.1 にまとめます。

表 2.5.1 M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズのアドレッシングモード

項目	内 容		
アドレッシングモード	一般命令	特定命令	ビット命令
即値	○ imm : 8/16ビット	×	×
レジスタ直接	○ データレジスタ、アドレスレジスタのみ	○ R2R0 or R3R1 or A1A0 SHL, SHA, JMPI, JSRI命令のみ	○ R0, R1, R2, R3, A0, A1のみ
絶対	○ abs : 16ビット(0 - FFFFH)	○ abs : 20ビット(0 - FFFFFH) LDE, STE, JMP, JSR命令のみ	○ bit,base : 16ビット(0 - 1FFFFH)
アドレスレジスタ間接	○ [A0] or [A1] dspなし	○ [A1A0] dspなし LDE, STE命令のみ	○ [A0] or [A1] dspなし (0 - 1FFFFH)
アドレスレジスタ相対	○ [A0] or [A1] dsp : 8/16ビット	○ [A0] dsp : 20ビットのみ LDE, STE, JMPI, JSRI命令のみ	○ [A0] or [A1] dsp : 8/16ビット
SB相対とFB相対	○ [SB] dsp : 8/16bit (0 - 255 / 0 - 65534) ○ [FB] dsp : 8bit(-128 ~ +127)	×	○ [SB] dsp : 8/11/16bit (0 - 31 / 0 - 255 / 0 - 8191) ○ [FB] dsp : 8bit(-16 ~ +15)
スタックポインタ相対	○ [SP] dsp : 8ビット(-128 ~ +127) MOV命令のみ	×	×
プログラムカウンタ相対	×	○ label .S : +2 ~ +9 : .B : -128 ~ +127 .W : -32768 ~ +32767 JMP, JSR命令のみ	×
専用レジスタ直接	×	○ INTBL, INTBH, ISP, USP, SB, FB, FLG LDC, STC, PUSHC, POPC命令のみ	×
FLG直接	×	×	○ U, I, O, B, S, Z, D, C flags FCLR, FSET命令のみ

2.5.2 一般命令アドレッシング

この項では一般命令アドレッシングの各アドレッシングについて説明します。

即値

#IMM で示した即値が演算対象になります。即値の前に # を付けてください
 (記号)#IMM、#IMM8、#IMM16、#IMM20
 (例)#123(10 進数)
 #7DH(16 進数)
 #01111011B(2 進数)

絶対

abs16 で指定した値が演算対象の実効アドレスになります。実効アドレスの範囲は00000H ~ 0FFFFH 番地です。
 (記号)abs16
 (例)8000H
 DATA(ラベル)

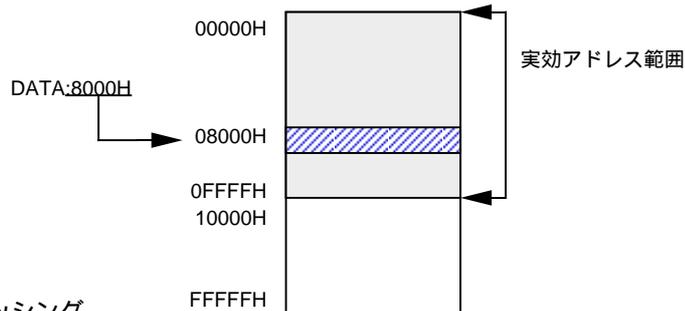


図 2.5.1 絶対アドレッシング

レジスタ直接

指定したレジスタが演算対象になります。
 ただし、データレジスタ、アドレスレジスタのみ使用できます。
 (記号) 8 ビット R0L、R0H、R1L、R1H
 16 ビット R0、R1、R2、R3、A0、A1

アドレスレジスタ間接

アドレスレジスタの値が実効アドレスとなります。実効アドレスの範囲は 00000H ~ 0FFFFH 番地です
 (記号)[A0]、[A1]
 (例)MOV.B #12H,[A0]

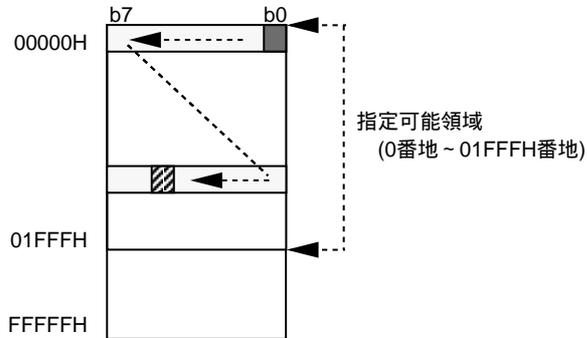


図 2.5.2 アドレスレジスタ間接アドレッシング

アドレスレジスタ相対

アドレスレジスタとディスプレースメント(dsp)^(注)を加算した値が実効アドレスとなります。実効アドレスの範囲は 00000H ~ 0FFFFH 番地です。加算結果が 0FFFFH を越えた場合、17 ビット以上は無視されます。

(記号)dsp:8[A0], dsp:16[A0], dsp:8[A1], dsp:16[A1]

(1)dsp を変位として扱った場合

(例)MOV.B #34H,5[A0]

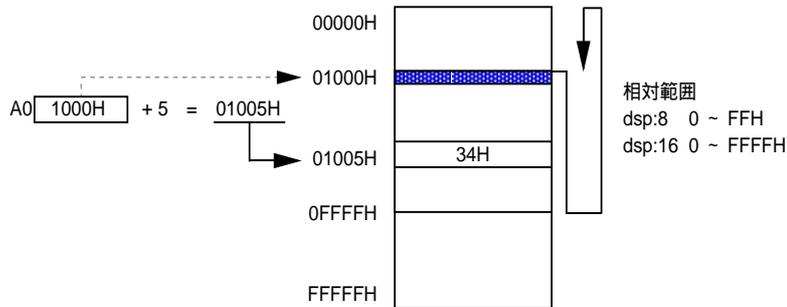


図 2.5.3 アドレスレジスタ相対アドレッシング 1

(2)アドレスレジスタ(A0)を変位として扱った場合

(例)MOV.B #56H,1234H[A0]

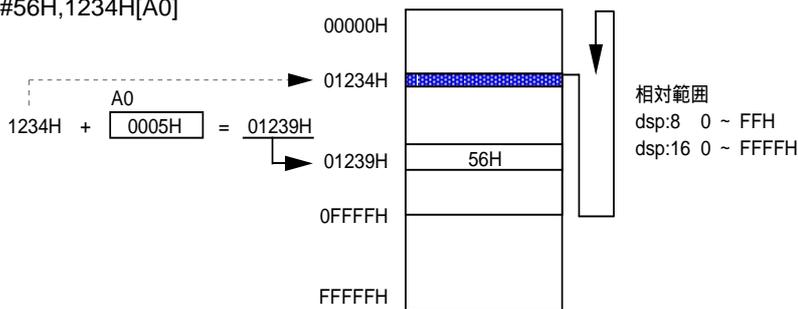


図 2.5.4 アドレスレジスタ相対アドレッシング 2

(3)加算結果が 0FFFFH を越えた場合

(例)MOV.B #56H,1234H[A0]

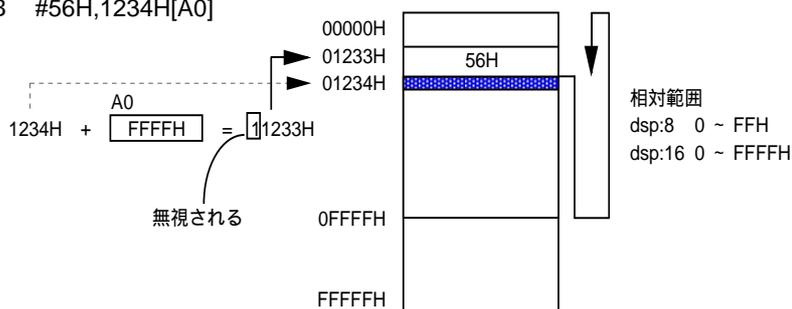


図 2.5.5 アドレスレジスタ相対アドレッシング 3

(注) ディスプレースメント(dsp)とは基準アドレスからの変位です。本書では8ビットのdspをdsp:8、16ビットのdspをdsp:16と表現します。

SB 相対

SB レジスタと dsp を加算した値が実効アドレスとなります。実効アドレスの範囲は 00000H ~ 0FFFFH 番地です。加算結果が 0FFFFH を越えた場合、17 ビット以上は無視されます。

(記号)dsp:8[SB], dsp:16[SB]

(例)MOV.B #12H,5[SB]

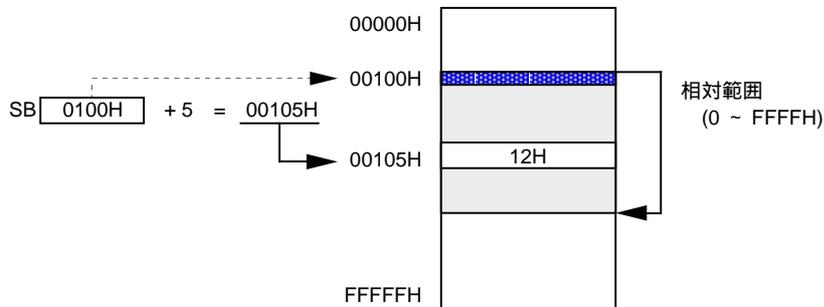


図 2.5.6 SB 相対アドレッシング

FB 相対

FB レジスタと dsp を加算した値が実効アドレスとなります。実効アドレスの範囲は 00000H ~ 0FFFFH 番地です。加算結果が 0FFFFH を越えた場合、17 ビット以上は無視されます。

(記号)dsp:8[FB]

(1)dsp の値が正のとき

(例)MOV.B #12H,5[FB]

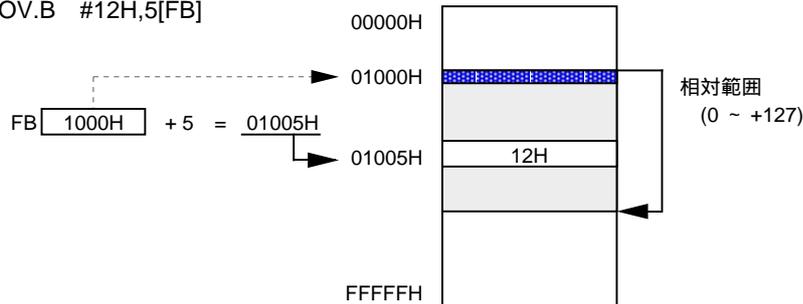


図 2.5.7 FB 相対アドレッシング 1

(2)dsp の値が負のとき

(例)MOV.B #12H,-5[FB]

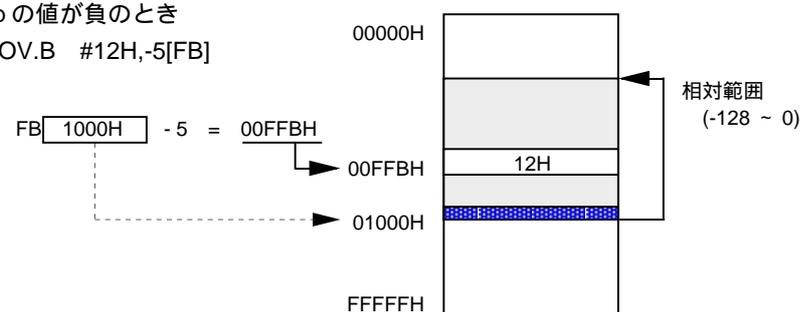


図 2.5.8 FB 相対アドレッシング 2

コラム SB 相対と FB 相対の違い

SB 相対アドレッシングは SB レジスタと dsp を加算した値を実効アドレスとするアドレッシングです。相対範囲は dsp:8[SB] の場合は 0 ~ +255(FFH) で、dsp:16[SB] の場合は 0 ~ +65535(FFFFH) です。

FB 相対アドレッシングは FB レジスタと dsp を加算した値、または FB レジスタから dsp を減算した値を実効アドレスとするアドレッシングです。相対範囲は -128 ~ +127(80H ~ 7FH) です。FB 相対は負方向にアクセスすることができます。dsp は 8 ビットのみで、16 ビットは使えません。

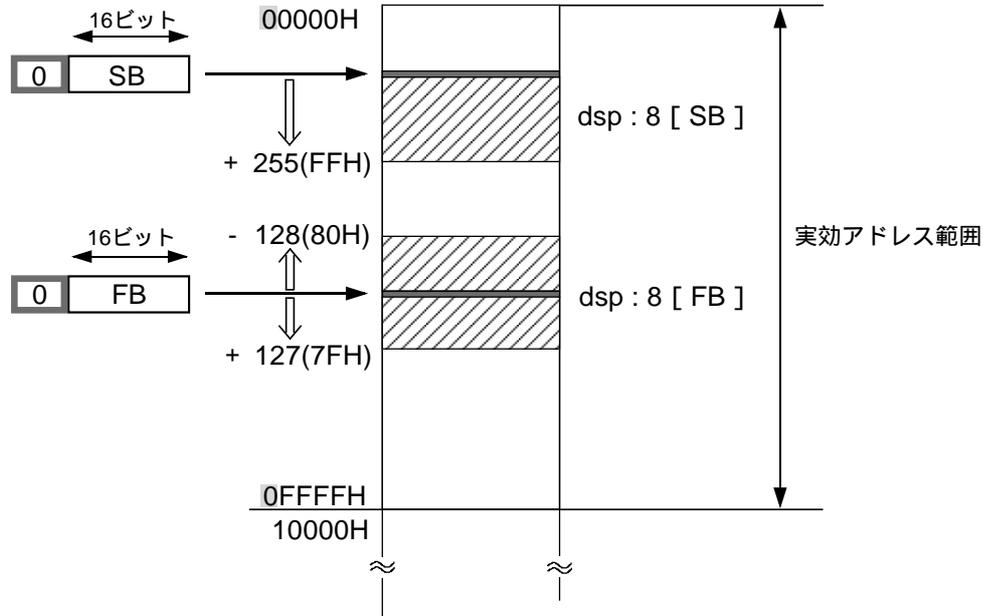


図 2.5.9 SB 相対アドレッシングと FB 相対アドレッシング

コラム SB 相対の応用例

SB相対アドレッシングは図2.5.10のようにタスクの固有データテーブルへ応用できます。各タスクを動作させるために必要なデータはタスクのスイッチング時に切り替えますが、SB相対アドレッシングを使うとSBレジスタを書き替えるだけで簡単に切り替えることができます。

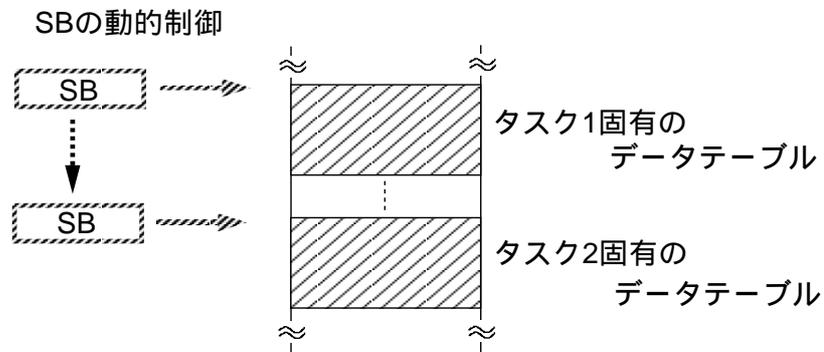


図 2.5.10 SB 相対の応用例

コラム FB 相対の応用例

FB相対アドレッシングは図2.5.11のように関数を呼び出したときのスタックフレームへ応用できます。スタックフレームでは、マイナス方向のアドレスにローカル変数領域が配置されるので、ベースからプラス方向もマイナス方向もアクセスできるFB相対アドレッシングが必要になります。

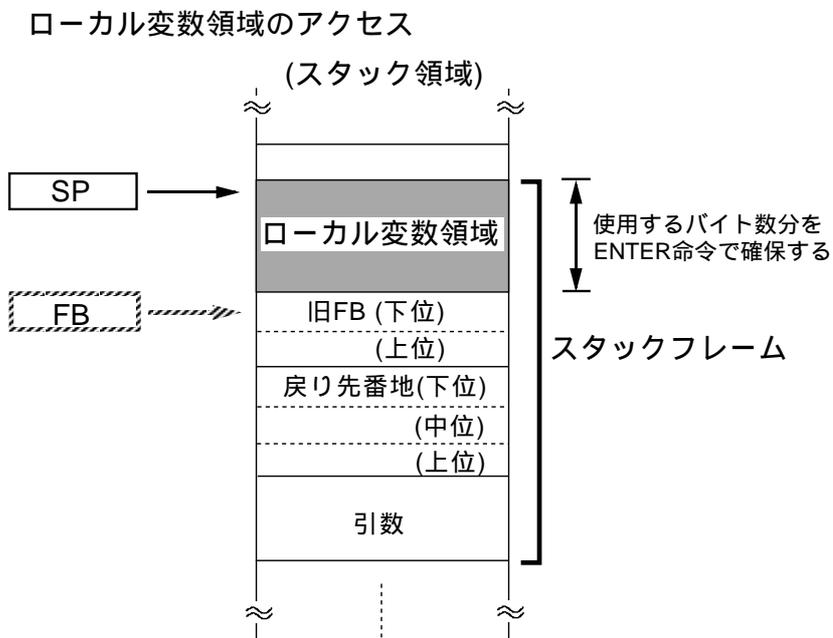


図 2.5.11 FB 相対の応用例

スタックポインタ相対(SP 相対)

SP 相対アドレッシングは、SP と dsp を加算した値、または SP レジスタから dsp を減算した値が実効アドレスとなります。SP 相対アドレッシングは MOV 命令でのみ使用できます。なお、即値の転送はできません。実効アドレスの範囲は 00000H ~ 0FFFFFFH 番地です。加算結果が 0FFFFFFH を越えた場合、17 ビット以上は無視されます。

(記号)dsp:8[SP]

(1)dsp の値が正のとき

(例)MOV.B R0L,5[SP]

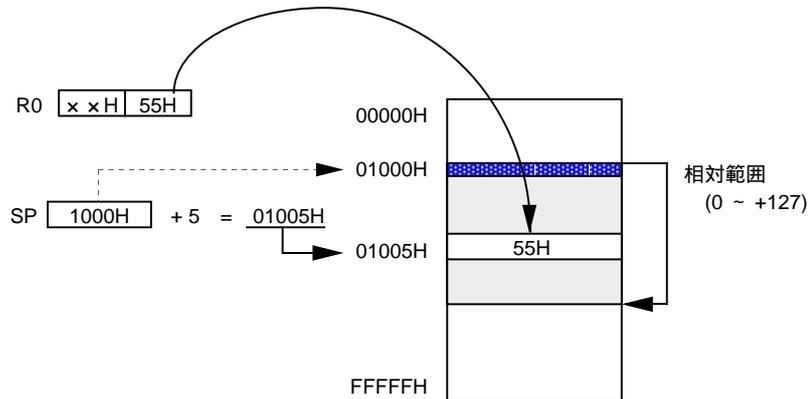


図 2.5.12 SP 相対アドレッシング 1

(2)dsp の値が負のとき

(例)MOV.B R0L,-5[SP]

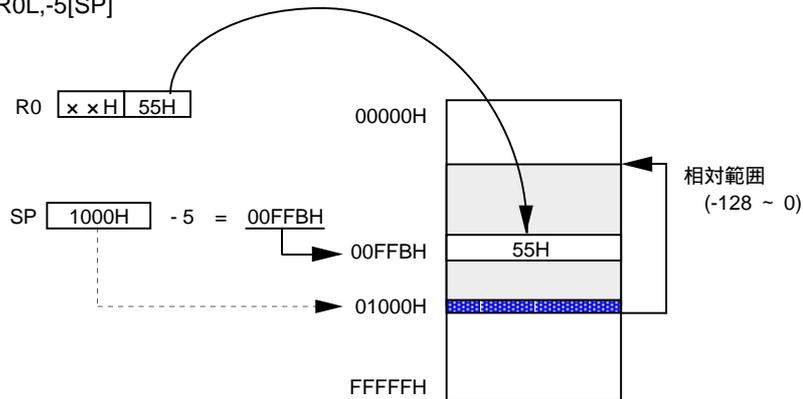


図 2.5.13 SP 相対アドレッシング 2

コラム 相対アドレッシングの相対範囲

相対アドレッシングの相対範囲を表 2.5.2 にまとめます。

表 2.5.2 相対アドレッシングの相対範囲

アドレッシングモード	記述形式	相対範囲
アドレスレジスタ相対	dsp:8[An]	0 ~ 255(0FFH)
	dsp:16[An]	0 ~ 65535(0FFFFH)
	dsp:20[An](注)	0 ~ 1048575(0FFFFFFH)
SB相対とFB相対	dsp:8[SB]	0 ~ 255(0FFH)
	dsp:16[SB]	0 ~ 65535(0FFFFH)
	dsp:8[FB]	-128(80H) ~ +127(7FH)
スタックポインタ相対	dsp:8[SP]	-128(80H) ~ +127(7FH)

(注) dsp:20[An]は、LDE、STE、JMPL、JSRI 命令で使用できます。

2.5.3 特定命令アドレッシング

特定命令アドレッシングは 00000H ~ FFFFFH までのアドレス空間をアクセスできます。この項では、特定命令アドレッシングの各アドレッシングについて説明します。

20 ビット絶対

指定する 20 ビットの値が実効アドレスとなります。実効アドレスの範囲は 00000H ~ FFFFFH 番地です。20 ビット絶対アドレッシングは LDE、STE、JMP、JSR 命令で使用できます。

(記号)abs20

(例)LDE.B DATA,R0L

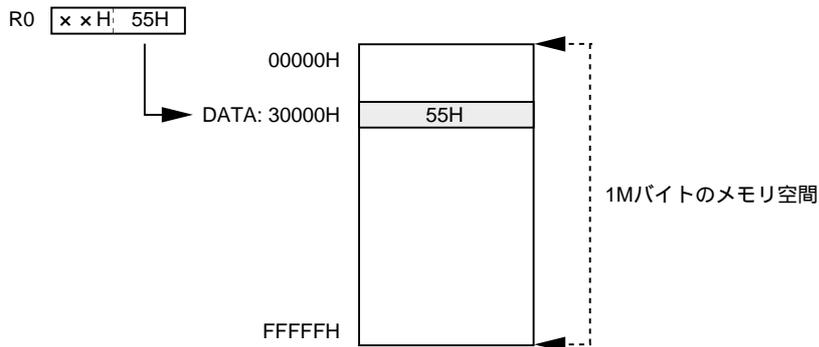


図 2.5.14 20 ビット絶対アドレッシング

32 ビットレジスタ直接

16 ビットレジスタを2個連結した、32 ビットのレジスタが演算の対象となります。SHL(論理シフト)、SHA(算術シフト)命令ではR2R0、R3R1が使用できます。また、JMPL(間接ジャンプ)、JSR(間接サブルーチンコール)命令ではR2R0、R3R1、A1A0が使用できます。

(記号) R2R0、R3R1、A1A0

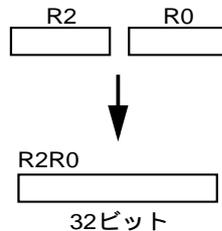


図 2.5.15 32 ビットレジスタ

(例) SHL.L #4,R2R0 ----- R2R0の32ビット長の値を4ビット分左にシフトする。
 ↑
 シフト回数

(例) JMPL.A R2R0 ----- R2R0の値が示す実効アドレス(20000H番地)に分岐する。

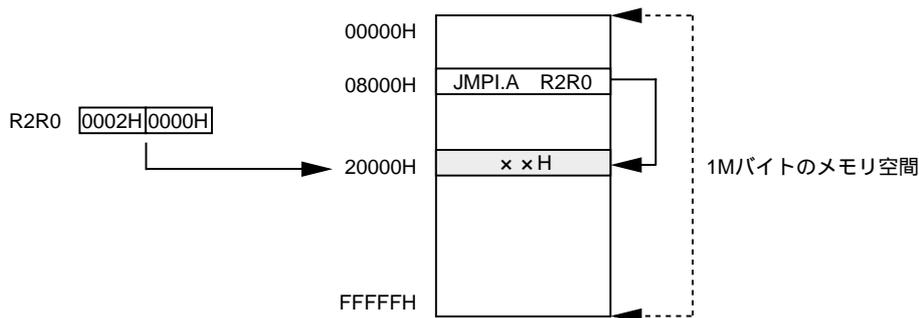


図 2.5.16 32 ビットレジスタ直接アドレッシング

専用レジスタ直接

専用レジスタをアクセスするアドレッシングです。このアドレッシングはLDC、STC、PUSHC、POPC命令で使用できます。

(記号)INTBL、INTBH、ISP、SP^(注)、SB、FB、FLG

(注)SPを指定した場合Uフラグで示すスタックポインタが対象となります。

32 ビットアドレスレジスタ間接

アドレスレジスタを2個連結した32ビットの値が実効アドレスとなります。実効アドレスの範囲は00000H ~ FFFFFFFH番地です。連結したレジスタの値がFFFFFFHを越えた場合、21ビット以上は無視されます。このアドレッシングはLDE、STE命令で使用できます。

(記号)[A1A0]

(例)LDE.B [A1A0],R0L

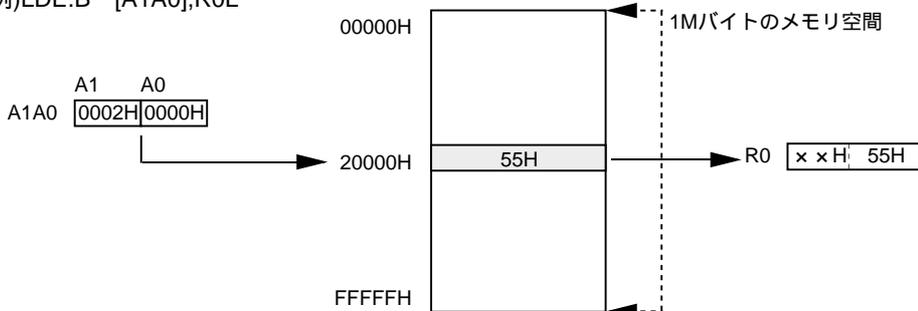


図 2.5.17 32 ビットアドレスレジスタ間接アドレッシング

20 ビットディスプレイメント付きアドレスレジスタ相対

アドレスレジスタとdspを加算した値が実効アドレスとなります。実効アドレスの範囲は00000H ~ FFFFFFFH番地です。加算結果がFFFFFFHを越えた場合、21ビット以上は無視されます。このアドレッシングはLDE、STE、JMPL、JSRI命令で使用できます。

(記号)dsp:20[A0]、dsp:20[A1]

(1)LDE/STE命令の場合

(例)LDE.B 40000H[A0], R0L

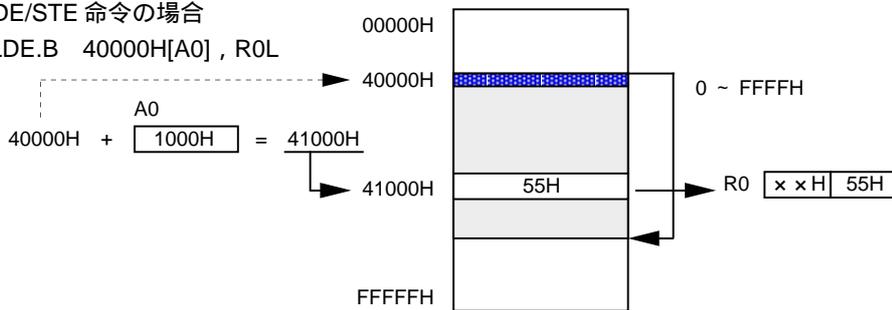


図 2.5.18 20 ビット dsp 付きアドレスレジスタ相対アドレッシング 1

(2)JMPL/JSRI命令の場合

(例)JMPL.A 40000H[A0]

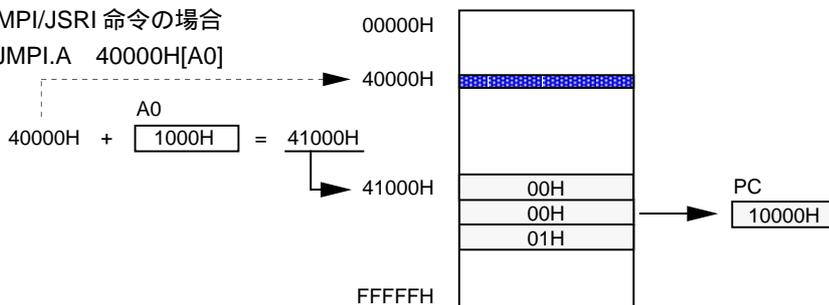


図 2.5.19 20 ビット dsp 付きアドレスレジスタ相対アドレッシング 2

PC 相対

プログラムカウンタ(PC)にdspを加算した値が実効アドレスとなります。ここでいうPCの値はアドレッシングを使用する命令の先頭番地です。PC相対アドレッシングはJMP、JSR命令で使用できます。

(1)分岐距離指定子(.length)が.Sの場合

(記号)label (PC+2 label PC+9)

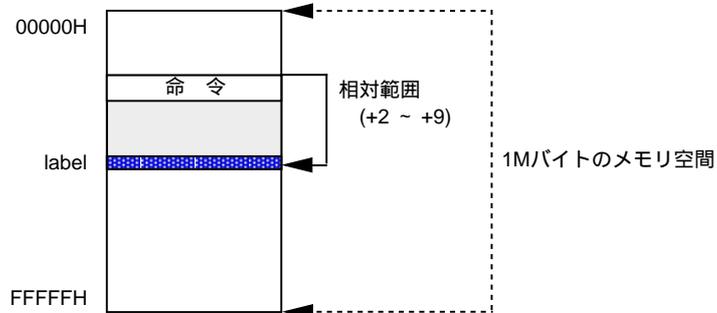


図 2.5.20 PC 相対アドレッシング 1

(2)分岐距離指定子(.length)が.Bの場合

(記号)label (PC-128 label PC+127)

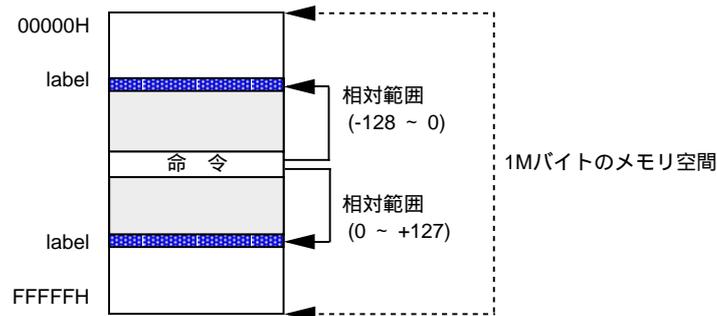


図 2.5.21 PC 相対アドレッシング 2

(3)分岐距離指定子(.length)が.Wの場合

(記号)label (PC-32768 label PC+32767)

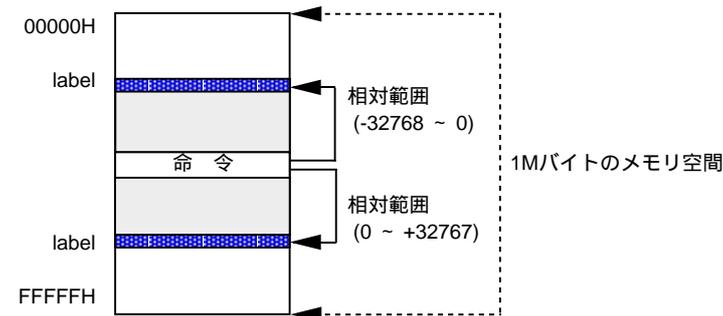


図 2.5.22 PC 相対アドレッシング 3

2.5.4 ビット命令アドレッシング

00000H ~ 0FFFFH までのアドレス空間をビット単位でアクセスします。
このアドレッシングはビット命令に使用します。この項ではビット命令アドレッシングの各アドレッシングについて説明します。

絶対

base で示したアドレスのビット 0 から bit で示したビット数だけ離れたビットが演算対象となります。指定可能領域は 00000H ~ 01FFFH 番地です。

(記号)bit,base16

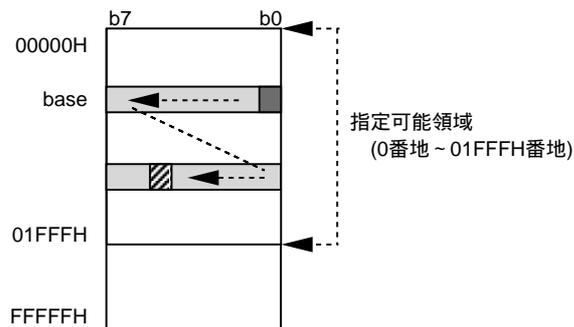


図 2.5.23 ビット命令絶対アドレッシング 1

- (例 1) BCLR 18,base_addr
- (例 2) BCLR 4,base_addr2
- (例 3) BCLR 10,base_addr2 例 3 は指定できません。

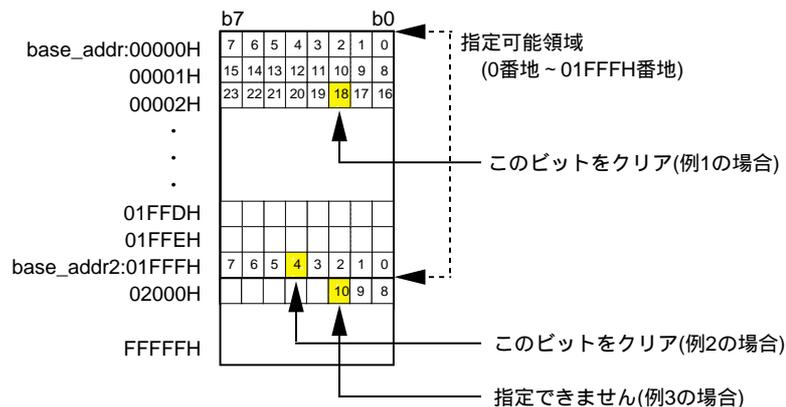


図 2.5.24 ビット命令絶対アドレッシング 2

レジスタ直接

16ビットのレジスタ(R0、R1、R2、R3、A0、A1)のビットを指定します。
 ビット位置は0～15で指定します。
 (記号)bit,R0、bit,R1、bit,R2、bit,R3、bit,A0、bit,A1
 (例)BCLR 6,R0

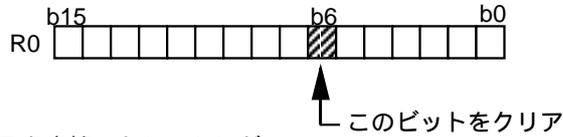


図 2.5.25 ビット命令レジスタ直接アドレッシング

FLG 直接

FCLR、FSET 命令で使用できます。ビット位置はFLGレジスタの下位8ビットのみ指定できます。

(記号)U、I、O、B、S、Z、D、C
 (例)FSET U

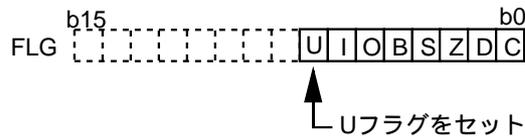


図 2.5.26 ビット命令FLG直接アドレッシング

アドレスレジスタ間接

00000H 番地のビット0から、アドレスレジスタ(A0, A1)で示したビット数だけ離れたビットが演算対象となります。

指定可能領域は 00000H ~ 01FFFFH 番地です。

(記号)[A0], [A1]

(例)BCLR [A0]

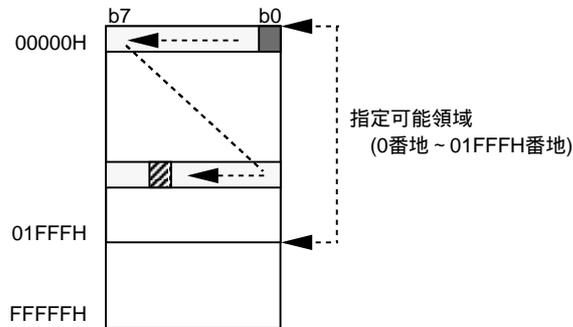


図 2.5.27 ビット命令アドレスレジスタ間接アドレッシング

アドレスレジスタ相対

baseで示したアドレスのビット0から、アドレスレジスタ(A0, A1)で示したビット数だけ離れたビットが演算対象となります。

指定可能領域は base で示されるアドレスから 8K バイト(1FFFFH)の領域です。ただし、実効アドレスの範囲は 00000H ~ 0FFFFH 番地です。対象となるビットのアドレスが 0FFFFH を越えた場合、17 ビット以上は無視されます。

(記号)base:8[A0], base:16[A0], base:8[A1], base:16[A1]

(例)BCLR 5[A0]

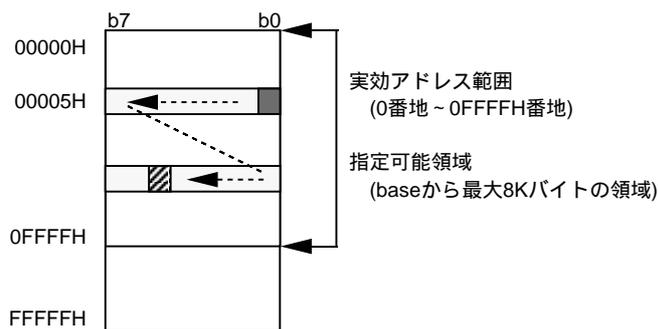


図 2.5.28 ビット命令アドレスレジスタ相対アドレッシング

SB 相対

基準はSBレジスタの値が示すアドレスです。SBレジスタの値にbaseを符号なしで加算します。その値が示すアドレスのビット0から、bitで示したビット数だけ離れたビットが演算対象となります。

指定可能領域はSBレジスタが示すアドレスから8Kバイトの領域です。ただし、実効アドレスの範囲は00000H ~ 0FFFFH番地です。対象となるビットのアドレスが0FFFFHを越えた場合、17ビット以上は無視されます。

(記号)bit,base:8[SB], bit,base:11[SB], bit,base:16[SB]

注)bit,base :8[SB] : 最大 32 バイトの領域の 1 ビットを指定可能です。

bit,base:11[SB]: 最大 256 バイトの領域の 1 ビットを指定可能です。

bit,base:16[SB] : 最大 8K バイトの領域の 1 ビットを指定可能です。

(例) BCLR 13,8[SB]

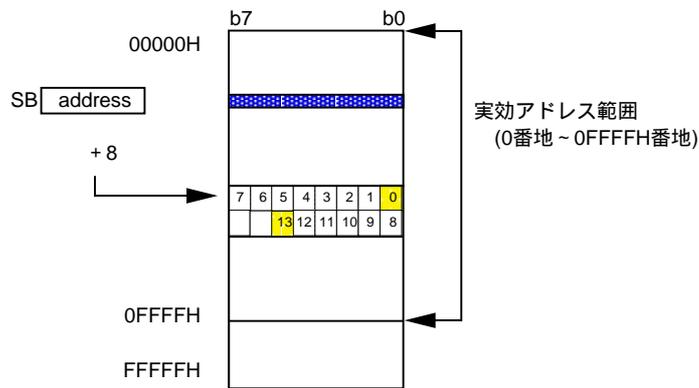


図 2.5.29 ビット命令 SB 相対アドレッシング

FB 相対

基準はFBレジスタの値が示すアドレスです。FBレジスタの値にbaseを符号付きで加算します。その値が示すアドレスのビット0から、bitで示したビット数だけ離れたビットが演算対象となります。

指定可能領域はFBレジスタが示すアドレスを中心にアドレスの小さい方に16バイト、大きい方に15バイトの領域です。ただし、実効アドレスの範囲は00000H～0FFFFH番地です。対象となるビットのアドレスが0FFFFHを越えた場合、17ビット以上は無視されます。

(記号)bit,base:8[FB]

(例)BCLR 5,-8[FB]

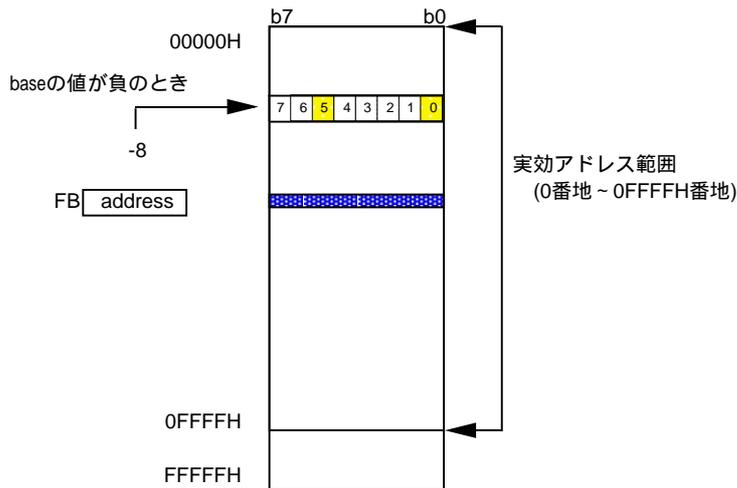


図 2.5.30 ビット命令 FB 相対アドレッシング

コラム ビット数とアドレスの関係

ビット数をアドレスに置き換えるには、まずビット数を「バイト数+ビット数」に変換します。変換は1バイトは8ビットなので、8で除算します。変換を図2.5.31に示します。図のように3ビット右シフトを使って1234Hビットは「246Hバイト+4ビット」になります。

主なアドレッシング計算例を図2.5.32、図2.5.33、図2.5.34に示します。

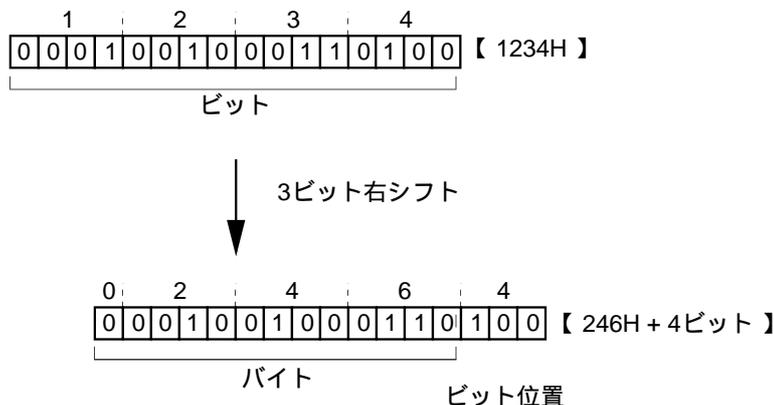


図2.5.31 ビット数からアドレスへの変換

(1)アドレスレジスタ間接

(例)BCLR [A0]

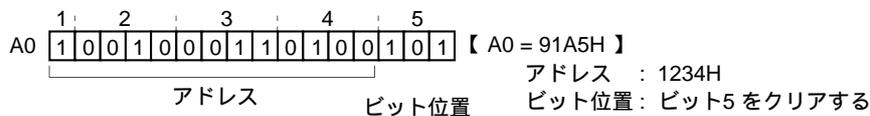


図2.5.32 アドレスレジスタ間接アドレッシングのビット位置の計算

(2)アドレスレジスタ相対

(例)BCLR 5[A0] A0はビット数です。dspはアドレスなので3ビット左シフトして(バイト数で)計算します。

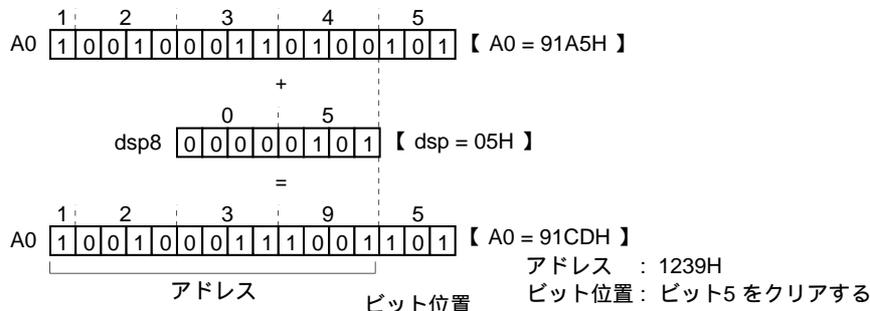


図2.5.33 アドレスレジスタ相対アドレッシングのビット位置の計算

2.5.5 命令フォーマット

命令フォーマットには、ジェネリック、クイック、ショート、ゼロの4つの形式があります。アセンブラは、オペランドのバイト数が小さくなるように4つの形式から1つを選択しコードを生成する機能を持っています。生成コードを最適化する機能をアセンブラが持っているため、ユーザが指定する必要はありません。アセンブラが生成するコードの形式を指定したい場合のみ、フォーマット指定子をつけてください。

命令フォーマット

1. ジェネリック形式(:G)

オペコードには src と dest のアドレッシング情報も含まれます。

オペコード	srcコード	destコード
2バイト	0~3バイト	0~3バイト

2. クイック形式(:Q)

オペコードには動作および即値データと dest のアドレッシング情報も含まれます。ただし、オペコードに含まれる即値データは -7 ~ +8 または -8 ~ +7(命令によって異なります)で表現できる数値です。

オペコード	destコード
2バイト	0~2バイト

3. ショート形式(:S)

オペコードには src と dest のアドレッシング情報も含まれます。S形式は一部のアドレッシングで使用します。

オペコード	srcコード	destコード
1バイト	0~2バイト	0~2バイト

4. ゼロ形式(:Z)

オペコードには動作および即値データと dest のアドレッシング情報も含まれます。ただし、即値データは 0 固定です。Z形式は一部のアドレッシングで使用します。

オペコード	destコード
1バイト	0~2バイト

2.6 命令セット

M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの命令セットについて説明します。命令セットは機能別に一覧表としてまとめました。さらに命令セットの中から特長のある命令について詳しく説明します。

以下に一覧表の中で使用する記号と意味を示します。

記号	意味
src	処理結果を格納しないオペランド
dest	処理結果を格納するオペランド
label	アドレスを意味するオペランド
abs16	16 ビットの絶対値
abs20	20 ビットの絶対値
dsp:8	8 ビットの変位
dsp:16	16 ビットの変位
dsp:20	20 ビットの変位
#IMM	即値
.size	サイズ指定子(.B、.W)
.length	分岐距離指定子(.S、.B、.W、.A)
	矢印の向きに転送
+	加算
-	減算
×	乗算
÷	除算
	論理積
	論理輪
	排他的論理輪
—	否定
	絶対値
EXT()	() 内の符号拡張
U、I、O、B、S、Z、D、C	フラグ名
R0L、R0H、R1L、R1H	8 ビットのレジスタ名
R0、R1、R2、R3、A0、A1	16 ビットのレジスタ名
R2R0、R3R1、A1A0	32 ビットのレジスタ名
SB、FB、SP、PC	レジスタ名
MOV <i>Dir</i> 、BM <i>Cnd</i> 、JC <i>Cnd</i>	<i>Dir</i> (方向)、 <i>Cnd</i> (条件) のニーモニックは斜体で示す。
JGEU/C、JEQ/Z	JGEU/C は JGEU または JC と書き JEQ/Z は JEQ または JZ と書くことを示す。
" "	(アドレッシング) 使用できる。
	(フラグ変化) 実行結果にしたがってフラグが変化する。
" - "	(フラグ変化) フラグは変化しない。

2.6.1 命令一覧

機能別に各ニーモニックの内容、アドレッシング、フラグの変化について示します。

転送

.size には .W か .B を
記述します

ニーモニック	説明
MOV.size src,dest	src を dest に転送または、即値を dest にセット
MOVA src,dest	src のアドレスを dest に転送
MOVHH src,dest	src の上位 4 ビットを dest の上位 4 ビットに転送
MOVHL src,dest	src の上位 4 ビットを dest の下位 4 ビットに転送
MOVLH src,dest	src の下位 4 ビットを dest の上位 4 ビットに転送
MOVLL src,dest	src の下位 4 ビットを dest の下位 4 ビットに転送
POP.size dest	スタック領域から値を復帰
POPM dest	複数のレジスタの値を一括してスタック領域から復帰
PUSH.size src	スタック領域へレジスタ / メモリ / 即値を退避
PUSHA src	src のアドレスをスタック領域へ退避
PUSHM src	複数のレジスタをスタック領域へ退避
LDE.size src,dest	拡張データ領域にある src を転送
STE.size src,dest	src を拡張データ領域へ転送
STNZ src,dest	Z フラグが "0" のとき src を転送
STZ src,dest	Z フラグが "1" のとき src を転送
STZX src1,src2,dest	Z フラグが "1" のとき src1 を転送し、"0" のとき src2 を転送
XCHG.size src,dest	src と dest を交換

- * a src または dest に R0L レジスタを選択します。
- * b R0L、R0H、R1L、R1H から選択できます。
- * c 即値は 8 ビットです。
- * d R0L か R0H を選択します。
- * e dsp:8[SB] か dsp:8[FB] を選択します。

オペランド		アドレッシング									フラグ変化							
		一般命令					特定命令				U	I	O	B	S	Z	D	C
		即値	16 ビット絶対	レジスタ直接	レジスタ間接	レジスタ相対	20 ビット絶対	32 ビットレジスタ直接	32 ビットレジスタ間接	20 ビットレジスタ相対								
src																		
dest																		
src																		
dest																		
src			R0L * a															
dest			* b															
src			* b															
dest			R0L * a															
dest																		
dest																		
src																		
src																		
src																		
src										dsp:20[A0]								
dest																		
src																		
dest										dsp:20[A0]								
src	* c																	
dest			* d		* e													
src	* c																	
dest			* d		* e													
src1,src2	* c																	
dest			* d		* e													
src																		
dest																		

ビット処理

ニーモニック	説明
BAND src	C フラグ src C フラグ ;ビット論理積
BCLR dest	dest 0 ;ビットクリア
BMGEU/C dest	C=1 ならば dest 1、 それ以外は dest 0 ;条件ビット転送
BMLTU/NC dest	C=0 ならば dest 1、 それ以外は dest 0
BMEQ/Z dest	Z=1 ならば dest 1、 それ以外は dest 0
BMNE/NZ dest	Z=0 ならば dest 1、 それ以外は dest 0
BMGTU dest	C \bar{Z} =1 ならば dest 1、 それ以外は dest 0
BMLEU dest	C \bar{Z} =0 ならば dest 1、 それ以外は dest 0
BMPZ dest	S=0 ならば dest 1、 それ以外は dest 0
BMN dest	S=1 ならば dest 1、 それ以外は dest 0
BMGE dest	S O=0 ならば dest 1、 それ以外は dest 0
BMLE dest	(S O) Z=1 ならば dest 1、 それ以外は dest 0
BMGT dest	(S O) Z=0 ならば dest 1、 それ以外は dest 0
BMLT dest	S O=1 ならば dest 1、 それ以外は dest 0
BMO dest	O=1 ならば dest 1、 それ以外は dest 0
BMNO dest	O=0 ならば dest 1、 それ以外は dest 0
BNAND src	C フラグ \bar{src} C フラグ ;反転ビット論理積
BNOR src	C フラグ \bar{src} C フラグ ;反転ビット論理和
BNOT dest	dest を反転し、dest に格納 ;ビット反転
BNTST src	Z フラグ \bar{src} 、 C フラグ \bar{src} ;反転ビットテスト
BNXOR src	C フラグ \bar{src} C フラグ ;反転ビット排他的論理和
BOR src	C フラグ src C フラグ ;ビット論理和
BSET dest	dest 1 ;ビットセット
BTST src	Z フラグ \bar{src} 、 C フラグ src ;ビットテスト
BTSTC dest	Z フラグ \bar{dest} 、 C フラグ dest、 dest 0 ;ビットテスト&クリア
BTSTS dest	Z フラグ \bar{dest} 、 C フラグ dest、 dest 1 ;ビットテスト&セット
BXOR src	C フラグ src C フラグ ;ビット排他的論理輪

オペランド	アドレッシング					フラグ変化							
	ビット命令					U	I	O	B	S	Z	D	C
	絶対	レジスタ直接	レジスタ間接	レジスタ相対	フラグ直接								
src						-	-	-	-	-	-	-	-
dest						-	-	-	-	-	-	-	-
dest						-	-	-	-	-	-	-	* f
src						-	-	-	-	-	-	-	
src						-	-	-	-	-	-	-	
dest						-	-	-	-	-	-	-	
src						-	-	-	-	-	-	-	
src						-	-	-	-	-	-	-	
src						-	-	-	-	-	-	-	
dest						-	-	-	-	-	-	-	
src						-	-	-	-	-	-	-	
dest						-	-	-	-	-	-	-	
dest						-	-	-	-	-	-	-	
src						-	-	-	-	-	-	-	

* f dest に C フラグを指定したとき、変化します。

算術

ニーモニック		説明	
.size には .W か .B を記述します			
ABS.size	dest	dest dest	;dest の絶対値
ADC.size	src,dest	dest src + dest + C フラグ	;キャリー付き 16 進加算
ADCF.size	dest	dest dest + C フラグ	;キャリーフラグの加算
ADD.size	src,dest	dest src + dest	;キャリーなし 16 進加算
CMP.size	src,dest	dest - src	;比較、結果はフラグで判断
DADC.size	src,dest	dest src + dest + C フラグ	;キャリー付き 10 進加算
DADD.size	src,dest	dest src + dest	;キャリーなし 10 進加算
DEC.size	dest	dest dest - 1	;デクリメント
DIV.size	src	R0(商),R2(剰余) R2R0 ÷ src	;符号付き除算
DIVU.size	src	R0(商),R2(剰余) R2R0 ÷ src	;符号なし除算
DIVX.size	src	R0(商),R2(剰余) R2R0 ÷ src	;符号付き除算
DSBB.size	src,dest	dest dest - src - C フラグ	;ボロー付き 10 進減算
DSUB.size	src,dest	dest dest - src	;ボローなし 10 進減算
EXTS.size	dest	dest EXT(dest)	;dest の符号拡張
INC.size	dest	dest dest + 1	;インクリメント
MUL.size	src,dest	dest dest x src	;符号付き乗算

オペランド	アドレッシング										フラグ変化							
	一般命令					特定命令					U	I	O	B	S	Z	D	C
	即値	16ビット絶対	レジスタ直接	レジスタ間接	レジスタ相対	20ビット絶対	32ビットレジスタ直接	32ビットレジスタ間接	20ビットレジスタ相対	専用レジスタ直接								
src											-	-					-	
src											-	-					-	
dest											-	-					-	
dest											-	-					-	
src																		
dest										SP	-	-					-	
src											-	-					-	
dest											-	-					-	
src			*g								-	-	-				-	
dest			*g								-	-	-				-	
src			*g								-	-	-				-	
dest			*g								-	-	-				-	
dest			*h		*i						-	-	-	-			-	-
src											-	-					-	-
dest											-	-					-	-
src											-	-					-	-
src			*g								-	-	-				-	
dest			*g								-	-	-				-	
src			*g								-	-	-				-	
dest			*g								-	-	-				-	
dest			*j								-	-	-	-			-	-
dest			*h		*i						-	-	-	-			-	-
src											-	-	-	-			-	-
dest											-	-	-	-			-	-

- * g src は R0H、R1 から、dest は R0L、R0 から選択します。
- * h R0L、R0H、A0、A1 から選択します。
- * i dsp:8[SB]か dsp:8[FB]を選択します。
- * j R0L、R0、R1L から選択します。

.sizeには.Wか.Bを
記述します

ニーモニック	説明
MULU.size src,dest	dest dest x src ;符号なし乗算
NEG.size dest	dest 0 - dest ;2の補数
RMPA.size	R2R0 A0を被乗数番地、A1を乗数番地、R3を回数とする積和演算 ;積和演算
SBB.size src,dest	dest dest - src - Cフラグ ;ボロ付き減算
SUB.size src,dest	dest dest - src ;ボロなし減算

オペランド	アドレッシング										フラグ変化							
	一般命令					特定命令					U	I	O	B	S	Z	D	C
	即値	16ビット絶対	レジスタ直接	レジスタ間接	レジスタ相対	20ビット絶対	32ビットレジスタ直接	32ビットレジスタ間接	20ビットレジスタ相対	専用レジスタ直接								
src											-	-	-	-	-	-	-	
dest											-	-	-	-	-	-	-	
dest											-	-	-	-	-	-	-	
-											-	-	-	-	-	-	-	
src											-	-	-	-	-	-	-	
dest											-	-	-	-	-	-	-	
src											-	-	-	-	-	-	-	
dest											-	-	-	-	-	-	-	

論理

ニーモニック	説明
AND.size src,dest	dest src dest ;論理積
NOT.size dest	dest $\overline{\text{dest}}$;全ビット反転
OR.size src,dest	dest src dest ;論理和
TST.size src,dest	src dest ;テスト
XOR.size src,dest	dest dest src ;排他的論理和

.size には .W か .B を記述します

シフト

ニーモニック	説明
ROLC.size dest	dest を C フラグを含めて 1 ビット左へ回転
RORC.size dest	dest を C フラグを含めて 1 ビット右へ回転
ROT.size src,dest	dest を src で指定したビット数分回転
SHA.size src,dest	dest を src で示すビット数分算術シフト
SHL.size src,dest	dest を src で示すビット数分論理シフト

.size には .W か .B を記述します

オペランド	アドレッシング										フラグ変化							
	一般命令					特定命令					U	I	O	B	S	Z	D	C
	即値	16ビット絶対	レジスタ直接	レジスタ間接	レジスタ相対	20ビット絶対	32ビットレジスタ直接	32ビットレジスタ間接	20ビットレジスタ相対	専用レジスタ直接								
src																		
dest																		
dest																		
src																		
dest																		
src																		
dest																		
src																		
dest																		

オペランド	アドレッシング										フラグ変化							
	一般命令					特定命令					U	I	O	B	S	Z	D	C
	即値	16ビット絶対	レジスタ直接	レジスタ間接	レジスタ相対	20ビット絶対	32ビットレジスタ直接	32ビットレジスタ間接	20ビットレジスタ相対	専用レジスタ直接								
dest																		
dest																		
src	*k																	
dest																		
src	*k		R1H															
dest																		
src	*k		R1H															
dest																		

* k 即値の取りうる範囲は -8 #IMM +8 です。ただし 0 は設定できません。

* I R2R0 か R3R1 を選択します。

ジャンプ

ニーモニック	説明
ADJNZ.size src,dest,label	dest dest + src の結果が 0 以外であれば label へ分岐;加算 & 条件分岐
SBJNZ.size src,dest,label	dest dest - src の結果が 0 以外であれば label へ分岐;減算 & 条件分岐
JGEU/C label	C=1 ならば label へ分岐、それ以外は次の命令を実行 ;条件分岐
JLTU/NC label	C=0 ならば label へ分岐、それ以外は次の命令を実行
JEQ/Z label	Z=1 ならば label へ分岐、それ以外は次の命令を実行
JNE/NZ label	Z=0 ならば label へ分岐、それ以外は次の命令を実行
JGTU label	C Z=1 ならば label へ分岐、それ以外は次の命令を実行
JLEU label	C Z=0 ならば label へ分岐、それ以外は次の命令を実行
JPZ label	S=0 ならば label へ分岐、それ以外は次の命令を実行
JN label	S=1 ならば label へ分岐、それ以外は次の命令を実行
JGE label	S O=1 ならば label へ分岐、それ以外は次の命令を実行
JLE label	(S O) Z=1 ならば label へ分岐、それ以外は次の命令を実行
JGT label	(S O) Z=0 ならば label へ分岐、それ以外は次の命令を実行
JLT label	S O=1 ならば label へ分岐、それ以外は次の命令を実行
JO label	O=1 ならば label へ分岐、それ以外は次の命令を実行
JNO label	O=0 ならば label へ分岐、それ以外は次の命令を実行
JMP label	label へ分岐 ;無条件分岐
JMPI.length src	src が示す番地へ分岐 ;間接分岐
JMPS src	スペシャルページ分岐
JSR label	サブルーチン呼び出し
JSR.length src	間接サブルーチン呼び出し
JSRS src	スペシャルページサブルーチン呼び出し
RTS	サブルーチンからの復帰

.size には .W か .B を
記述します

.length には
.A か .W を
記述します

オペランド	アドレッシング									フラグ変化								
	一般命令					特定命令				専用レジスタ 直接	U	I	O	B	S	Z	D	C
	即値	16ビット絶対	レジスタ直接	レジスタ間接	レジスタ相対	20ビット絶対	32ビット レジスタ直接	32ビット レジスタ間接	20ビット レジスタ相対									
src	* m																	
dest																		
label									label * p									
src	* n																	
dest																		
label									label * p									
label									label * q									
label									label * r									
src									dsp:20[A0]									
src	* o																	
label									label * r									
src									dsp:20[A0]									
dest	* o																	
-																		

* m 即値の範囲は -8 #IMM +7 です。

* n 即値の範囲は -7 #IMM +8 です。

* o 即値は 8 ビットです。

* p label の範囲は PC-126 label PC+129 です。

* q 条件が LE,O,GE,GT,NO,LT の場合、label の範囲は、-126 label PC+129 です。
それ以外は -127 label PC+128 です。

* r label の範囲は PC-32767 label PC+32768 です。

ストリング

ニーモニック	説明
SMOVB.size	R1H,A0を転送元番地、A1を転送先番地、R3を転送回数として、アドレスの減算方向へストリング転送
SMOVF.size	R1H,A0を転送元番地、A1を転送先番地、R3を転送回数として、アドレスの加算方向へストリング転送
SSTR.size	R0を転送データ、A1を転送先番地、R3を転送回数として、アドレスの加算方向へストリングストア

.sizeには.Wか.Bを記述します

オペランド	アドレッシング										フラグ変化							
	一般命令					特定命令					U	I	O	B	S	Z	D	C
	即値	16ビット絶対	レジスタ直接	レジスタ間接	レジスタ相対	20ビット絶対	32ビットレジスタ直接	32ビットレジスタ間接	20ビットレジスタ相対	専用レジスタ直接								
-											-	-	-	-	-	-	-	
-	注意: ストリングにはあてはまるアドレッシングがありません。										-	-	-	-	-	-	-	-
-											-	-	-	-	-	-	-	

その他

ニーモニック	説明
BRK	BRK 割り込みの発生
ENTER src	スタックフレームの構築
EXITD	スタックフレームを解放とサブルーチンから復帰
FCLR dest	dest のフラグのクリア
FSET dest	dest のフラグのセット
INT src	ソフトウェア割り込みの発生
INTO	O フラグが "1" のとき、オーバフロー割り込みの発生
LDC src,dest	src の専用レジスタへの転送
LDCTX abs16,abs20	タスクのコンテキストをスタックから復帰
LDINTB src	src を INTB に転送
LDIPL src	src を IPL に転送
NOP	ノーオペレーション
POPC dest	スタック領域から専用レジスタを復帰
PUSHC src	スタック領域へ専用レジスタを退避
REIT	割込ルーチンから戻る ;割り込みからの復帰
STC src,dest	専用レジスタから dest に転送
STCTX abs16,abs20	タスクのコンテキストをスタックへ退避
UND	未定義命令割り込みの発生
WAIT	プログラムの停止。割り込みまたはリセットによりプログラムの再開可能。

オペランド	アドレッシング										フラグ変化							
	一般命令					特定命令					U	I	O	B	S	Z	D	C
	即値	16ビット絶対	レジスタ直接	レジスタ間接	レジスタ相対	20ビット絶対	32ビットレジスタ直接	32ビットレジスタ間接	20ビットレジスタ相対	専用レジスタ直接								
-											-	-	-	-	-	-	-	
src	* s										-	-	-	-	-	-	-	
-											-	-	-	-	-	-	-	
dest											選択したフラグが"0"になります							
dest											選択したフラグが"1"になります							
src	* t												-	-	-	-	-	
-													-	-	-	-	-	
src											dest が FLG のときだけ変化します							
dest										* w								
dest											-	-	-	-	-	-	-	
src	* u										-	-	-	-	-	-	-	
src	* v										-	-	-	-	-	-	-	
-											-	-	-	-	-	-	-	
dest											* w	dest が FLG のときだけ変化します						
src											* w							
-											割り込み要求が受け付けられる前の FLG の状態に戻ります							
src											-	-	-	-	-	-	-	
dest											-	-	-	-	-	-	-	
src											-	-	-	-	-	-	-	
-													-	-	-	-	-	
-											-	-	-	-	-	-	-	

- * s 即値は8ビットで指定できます。
- * t 即値の範囲は0 #IMM 63です。
- * u 即値は20ビットで指定できます。
- * v 即値の範囲は0 #IMM 7です。
- * w PCレジスタを除く専用レジスタを選択できます。

2.6.2 転送命令とストリング命令

転送は通常バイトまたはワード単位で行います。転送命令は14命令用意されています。その中には、4ビットだけを転送する4ビット転送命令や、条件分岐を組み合わせた条件ストア命令、データをまとめて転送するストリング命令があります。

この項ではデータ転送に関する命令の中から上記の特長のある命令3種類について説明します。

4ビット転送命令

4ビット転送命令は、8ビットのレジスタ/メモリの上位4ビットまたは下位4ビットを転送する命令です。4ビット転送はアンパックドBCDコードの作成、4ビット単位のI/Oポート入出力に利用できます。

転送する4ビットが、上位か下位かによってDirに入るニーモニックが変わります。

この4ビット転送命令ではsrcまたはdestのどちらか一方をR0Lにしてください。

表 2.6.1 4ビット転送命令

ニーモニック	記述形式	説明
MOVDir	MOVHH src,dest	転送 上位4ビット:src 上位4ビット:dest
	MOVHL src,dest	上位4ビット:src 下位4ビット:dest
	MOVLH src,dest	下位4ビット:src 上位4ビット:dest
	MOVLL src,dest	下位4ビット:src 下位4ビット:dest

(注)srcかdestのどちらか一方は必ずR0L

条件ストア命令

条件ストア命令は、Zフラグの状態が条件となる条件付き転送命令です。この命令は、条件判断と転送を1命令で行うことができます。

条件ストア命令は、STZ、STNZ、STZX の3種類です。動作例を図 2.6.1 に示します。

表 2.6.2 条件ストア命令

ニーモニック	記述形式	説明
STZ	STZ src,dest	Zフラグ=1のとき srcをdestに転送する
STNZ	STNZ src,dest	Zフラグ=0のとき srcをdestに転送する
STZX	STZX src1,src2,dest	Zフラグ=1のとき src1をdestに転送する Zフラグ=0のとき src2をdestに転送する

(注)src,src1,src2は、#IMM8(8ビット即値)だけ

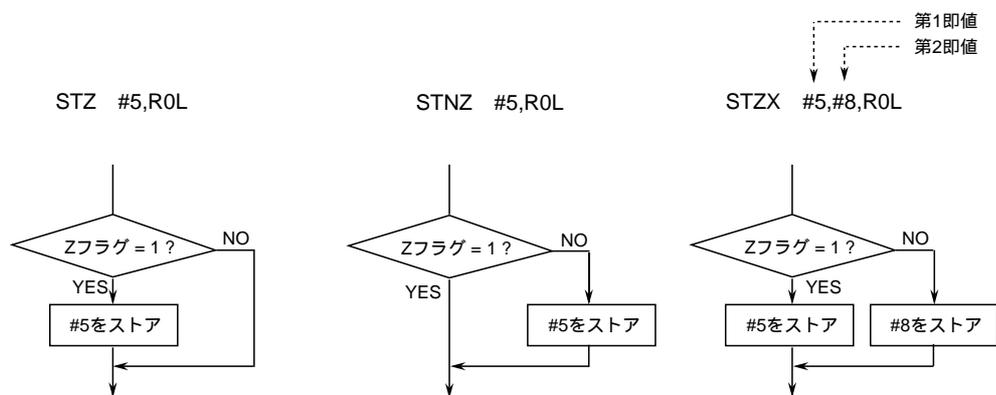


図 2.6.1 条件ストア命令の動作例

ストリング命令

ストリング命令はデータをまとめて転送する命令です。ブロック転送やRAMクリアに利用します。

図2.6.2に示すように、各レジスタに転送元アドレス、転送先アドレス、転送回数をセットして命令を実行します。転送はバイトまたはワード単位で行います。ストリング命令の動作例を図2.6.3に示します。



図 2.6.2 ストリング命令のレジスタ設定

表 2.6.3 ストリング命令

ニーモニック	記述形式	説明
SMOVF	SMOVF .B SMOVF .W	アドレスの加算方向へストリング転送する
SMOVB	SMOVB .B SMOVB .W	アドレスの減算方向へストリング転送する
SSTR	SSTR .B SSTR .W	アドレスの加算方向へストリングストアする

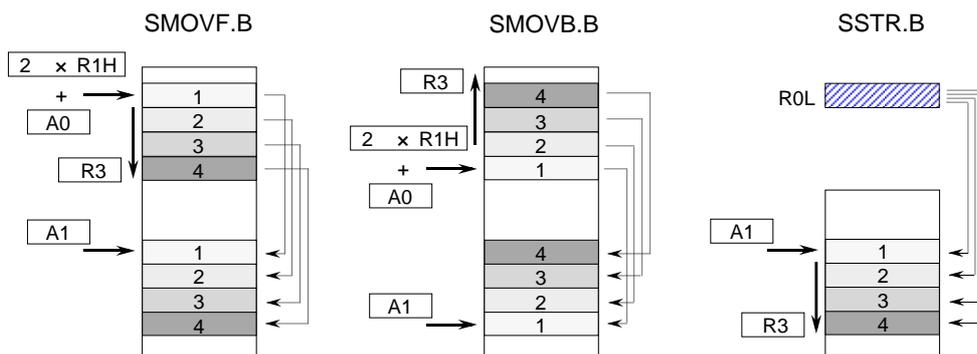


図 2.6.3 ストリング命令の動作例

2.6.3 演算命令

演算命令は31命令用意されています。この項では特長のある演算命令を説明します。

乗算命令

乗算命令には符号付き乗算命令と符号なし乗算命令があります。2つの命令はサイズ指定ができます。Bを指定すると(8ビット)×(8ビット)=(16ビット)で演算し、Wを指定すると(16ビット)×(16ビット)=(32ビット)で演算します。

Bを指定した場合には、srcとdestの両方にアドレスレジスタを使うことはできません。また、乗算命令ではフラグは変化しません。乗算命令の動作例を図2.6.4に示します。

表 2.6.4 乗算命令

ニーモニック	記述形式	説明
MUL	MUL.B src,dest	符号付き乗算命令 dest src × dest
	MUL.W src,dest	
MULU	MULU.B src,dest	符号なし乗算命令 dest src × dest
	MULU.W src,dest	

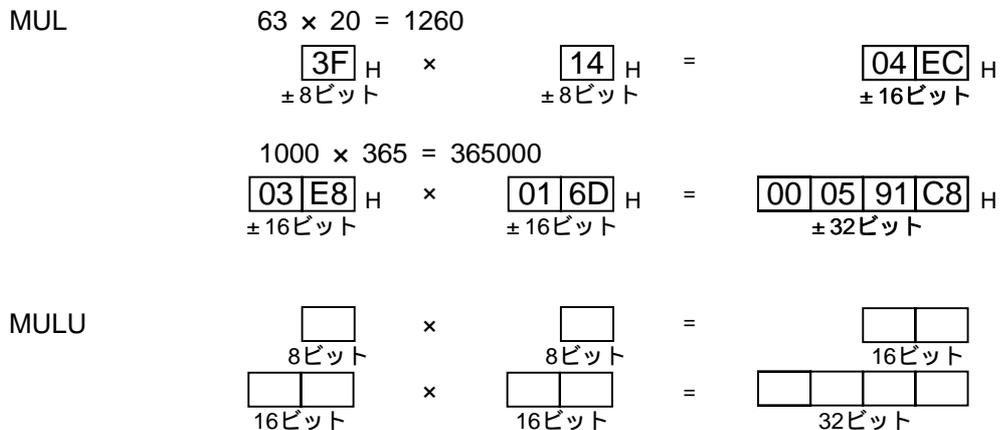


図 2.6.4 乗算命令の動作例

除算命令

除算命令には符号付き除算命令が2つと符号なし除算命令が1つがあります。3つの命令はサイズ指定ができます。.Bを指定すると(16ビット)÷(8ビット)=(8ビット)...(余り8ビット)で演算し、.Wを指定すると(32ビット)÷(16ビット)=(16ビット)...(余り16ビット)で演算します。

また、除算命令ではOフラグだけ変化します。除算命令の動作例を図2.6.5に示します。

表 2.6.5 除算命令

ニーモニック	記述形式	説明
DIV	DIV.B src DIV.W src	符号付き除算命令 余りの符号は被除数の符号に一致
DIVX	DIVX.B src DIVX.W src	符号付き除算命令 余りの符号は除数の符号に一致
DIVU	DIVU.B src DIVU.W src	符号なし除算命令

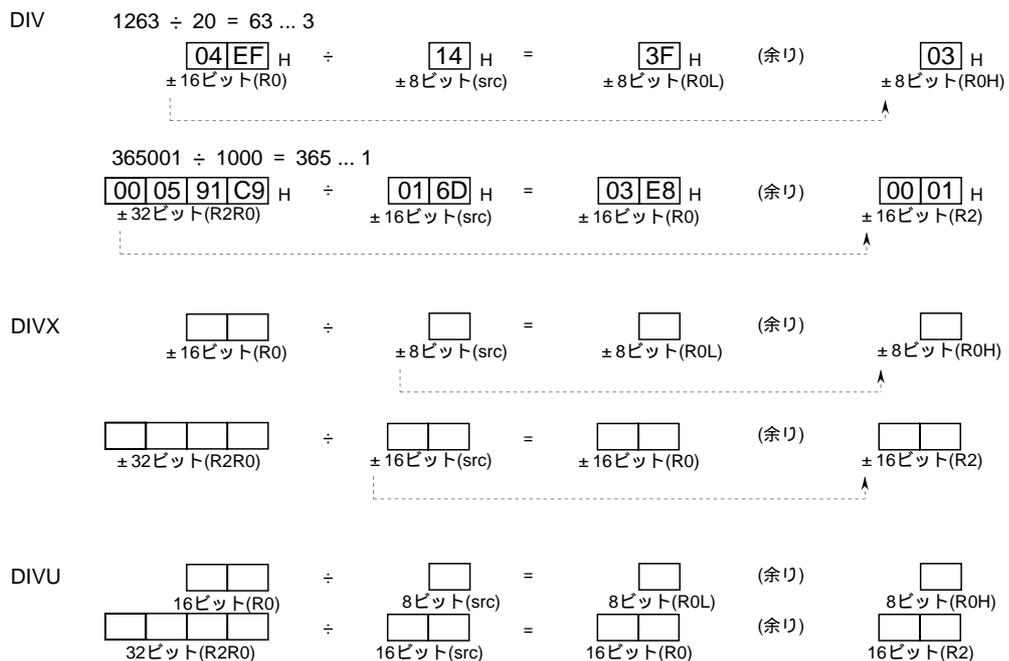


図 2.6.5 除算命令の動作例

DIV 命令と DIVX 命令の違いについて

DIV と DIVX は共に符号付きの除算命令ですが、2つの命令の違いは余りの符号です。
 表 2.6.6 に示すように、DIV 命令では余りの符号は被除数と同じで、DIVX 命令では除数と同じになります。

表 2.6.6 DIV 命令と DIVX 命令の違い

DIV	$33 \div 4 = 8 \dots 1$	余りの符号は被除数と同じ
	$33 \div (-4) = -8 \dots 1$	
	$-33 \div 4 = -8 \dots (-1)$	
DIVX	$33 \div 4 = 8 \dots 1$	余りの符号は除数と同じ
	$33 \div (-4) = -9 \dots (-3)$	
	$-33 \div 4 = -9 \dots 3$	

10 進加算命令

10 進加算命令にはキャリーなし 10 進加算命令とキャリー付き 10 進加算命令の 2 つがあります。
10 進加算命令を実行すると S フラグ、Z フラグ、C フラグが変化します。動作例を図 2.6.6 に示します。

表 2.6.7 10 進加算命令

ニーモニック	記述形式	説明
DADD	DADD .B src,dest DADD .W src,dest	10進でキャリーを含まずに加算
DADC	DADC .B src,dest DADC .W src,dest	10進でキャリーを含んで加算

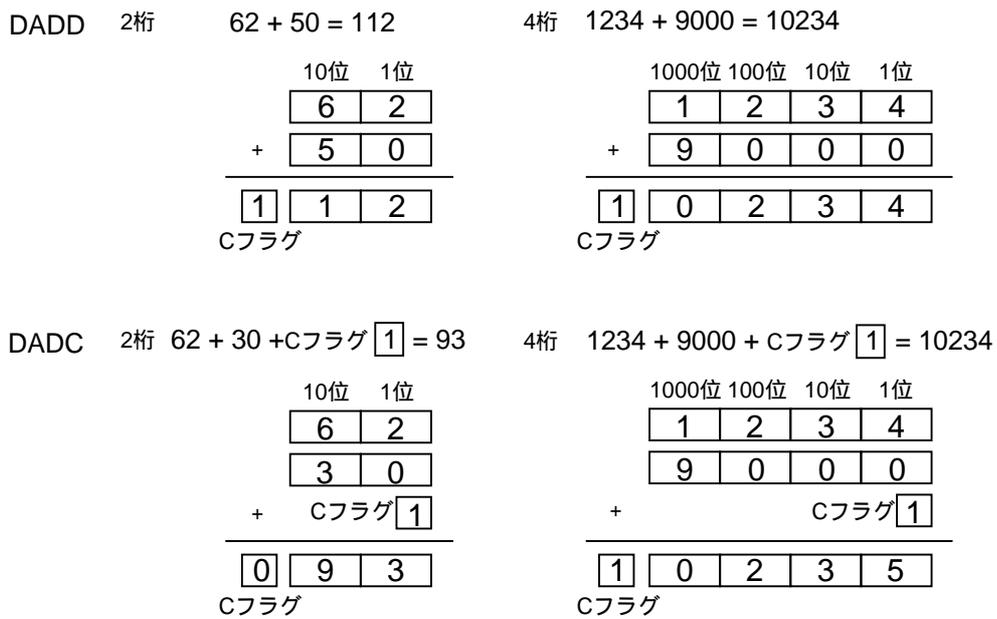


図 2.6.6 10 進加算命令の動作例

10 進減算命令

10 進減算命令にはボローなし 10 進減算命令とボロー付き 10 進減算命令の 2 つがあります。
10 進減算命令を実行すると S フラグ、Z フラグ、C フラグが変化します。動作例を図 2.6.7 に示します。

表 2.6.8 10 進減算命令

ニーモニック	記述形式	説明
DSUB	DSUB .B src,dest DSUB .W src,dest	ボロー含まずに10進で減算
DSBB	DSBB .B src,dest DSBB .W src,dest	ボローを含んで10進で減算

DSUB 2桁 78 - 11 = 67

	10位	1位
	7	8
-	1	1
	0	67

Cフラグ

4桁 1234 - 1111 = 0123

	1000位	100位	10位	1位
	1	2	3	4
-	1	1	1	1
	0	0	1	23

Cフラグ

DSBB 2桁 78 - 11 - Cフラグ¹ = 66

	10位	1位
	7	8
-	1	1
	Cフラグ ¹	
	0	66

Cフラグ

4桁 1234 - 1111 - Cフラグ¹ = 0122

	1000位	100位	10位	1位
	1	2	3	4
-	1	1	1	1
	Cフラグ ¹			
	0	0	1	22

Cフラグ

図 2.6.7 10 進減算命令の動作例

加算(減算)& 条件分岐命令

加算(減算)&条件分岐命令は、繰り返し処理の終了判断に便利な命令です。この命令で加算/減算する値は4ビット即値に限られます。ADJNZ 命令の場合は -8 ~ +7、SBJNZ 命令の場合は -7 ~ +8 になります。分岐できる範囲は、ADJNZ/SBJNZ 命令の先頭番地から -126 ~ +129 の領域です。加算(減算)& 条件分岐命令の動作例を図 2.6.8 に示します。

表 2.6.9 加算(減算)& 条件分岐命令

ニーモニック	記述形式	説明
ADJNZ	ADJNZ.B #IMM,dest,label ADJNZ.W #IMM,dest,label	destに即値を加算。 加算結果が0以外のときlabelへ分岐
SBJNZ	SBJNZ.B #IMM,dest,label SBJNZ.W #IMM,dest,label	destから即値を減算。 減算結果が0以外のときlabelへ分岐

(注1)#IMM: 4ビット即値だけ (ADJNZの場合:-8 ~ +7,SBJNZの場合:-7 ~ +8)

(注2)分岐範囲: PC相対アドレスで、ADJNZ/SBJNZ命令の先頭番地から-126 ~ +129

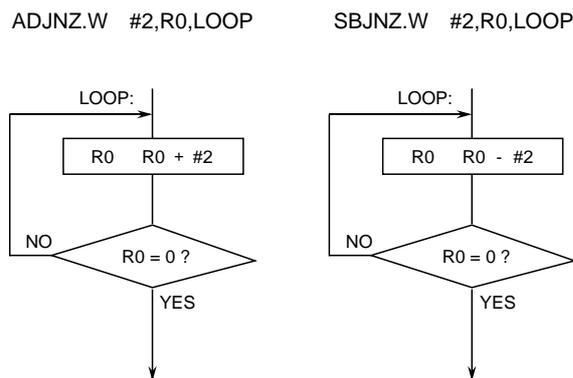


図 2.6.8 加算(減算)& 条件分岐命令の動作例

積和演算命令

積和演算命令は、積和演算を行い、演算中にオーバーフローが発生したらオーバーフロー割り込みを発生します。図2.6.9に示すように、被乗数アドレス、乗数アドレス、積和回数は、各レジスタに設定します。積和演算命令の動作例を図2.6.10に示します。

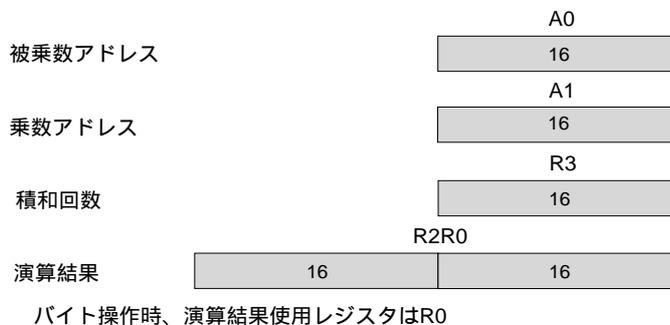


図 2.6.9 積和演算命令のレジスタ設定

表 2.6.10 積和演算命令

ニーモニック	記述形式	説明
RMPA	RMPA .B .W	A0を被乗数アドレス、A1を乗数アドレス、R3を回数、とする積和演算

- (注1)演算中にオーバーフローが発生した場合、オーバーフローフラグ(Oフラグ)を1にセットし演算を終了する。
- (注2)演算中に割り込み要求があった場合は、演算途中の加算終了後積和回数を減算し、割り込みを受け付ける。

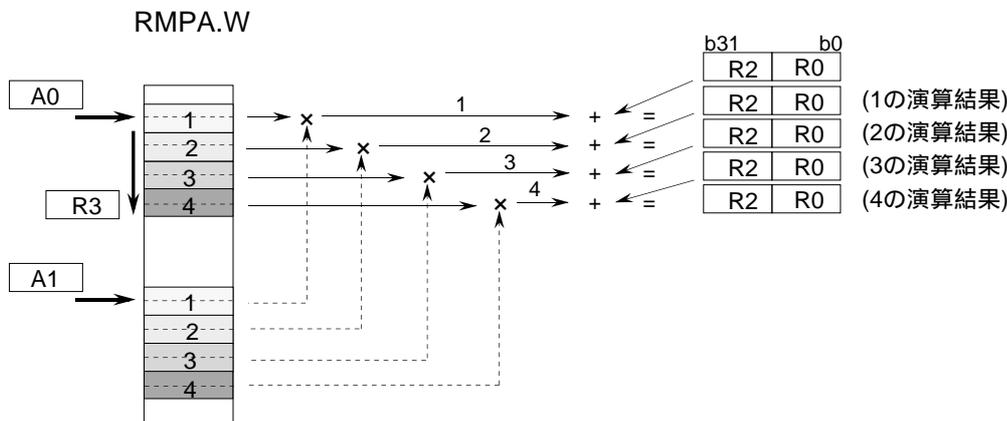


図 2.6.10 積和演算命令の動作例

2.6.4 符号拡張命令

符号拡張命令は、符号ビットを拡張するビットに代入しビット長を長くする命令です。
この項では符号拡張命令について説明します。

符号拡張命令

符号拡張命令は、8ビット符号拡張と16ビット符号拡張を行います。
サイズ指定子に.Wを指定すると16ビットから32ビットへの符号拡張となりますが、この場合はR0レジスタを使用してください。符号拡張命令の動作例を図2.6.11に示します。

表 2.6.11 符号拡張命令

ニーモニック	記述形式	説明
EXTS	EXTS.B dest EXTS.W R0	destを8ビットから16ビットへまたは16ビット(R0)から32ビット(R2R0)へ符号拡張する。

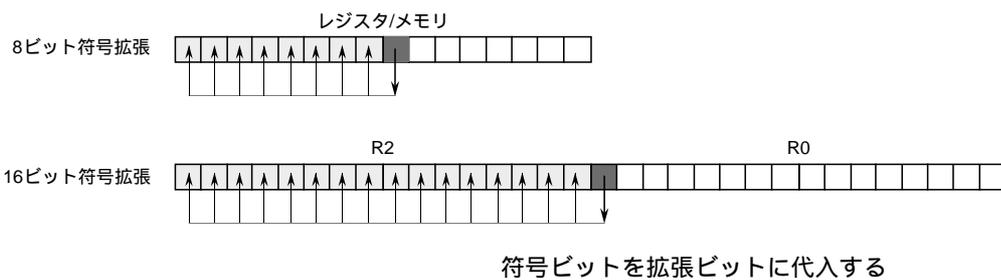


図 2.6.11 符号拡張命令の動作例

2.6.5 ビット命令

この項ではビット命令について説明します。

ビット論理演算命令

ビット論理演算命令は、レジスタ/メモリの指定ビットと、Cフラグを論理演算し、結果をCフラグに格納する命令です。ビット論理演算命令の動作例を図2.6.12に示します。

表 2.6.12 ビット論理演算命令

ニーモニック	記述形式	説明
BAND	BAND src	C src C ; Cとsrcの論理積
BNAND	BNAND src	C $\overline{\text{src}}$ C ; Cと $\overline{\text{src}}$ の論理積
BOR	BOR src	C src C ; Cとsrcの論理和
BNOR	BNOR src	C $\overline{\text{src}}$ C ; Cと $\overline{\text{src}}$ の論理和
BXOR	BXOR src	C src C ; Cとsrcの排他的論理和
BNXOR	BNXOR src	C $\overline{\text{src}}$ C ; Cと $\overline{\text{src}}$ の排他的論理和

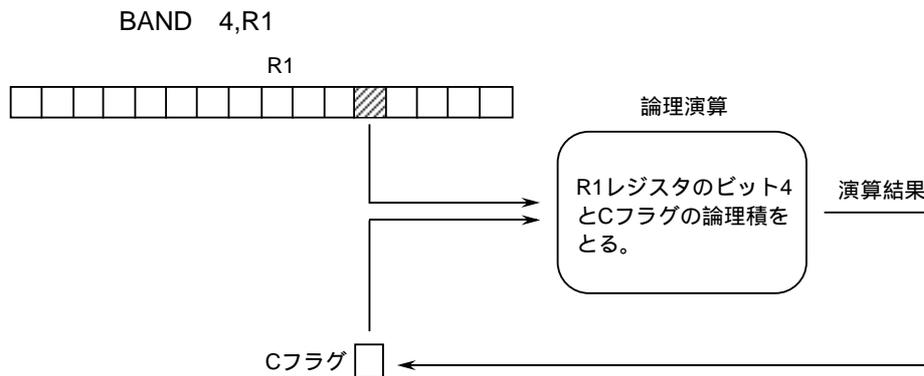


図 2.6.12 ビット論理演算命令の動作例

条件ビット転送命令

条件ビット転送命令は、条件付きのビット転送命令です。条件が真ならば“1”を転送し、偽ならば“0”を転送します。真偽判定はすべてフラグで行いますので、この命令の前にはフラグが変化する演算命令が必要です。条件ビット転送命令の動作例を図2.6.13に示します。

表 2.6.13 条件ビット転送命令

ニーモニック	記述形式	説明
BMCnd	BMCnd dest BMCnd C	条件が真ならば“1”を転送し、 条件が偽ならば“0”を転送する。

Cnd	真偽判定条件(14種類)	
GEU/C	$C = 1$	等しいまたは大きい/キャリーフラグが“1”
GTU	$C = 1 \ \& \ Z = 0$	符号なしで大きい
EQ/Z	$Z = 1$	等しい/ゼロフラグが“1”
N	$S = 1$	負
LE	$(Z = 1) \ ; \ (S = 1 \ \& \ O = 0) \ ; \ (S = 0 \ \& \ O = 1)$	等しいまたは符号付きで小さい
O	$O = 1$	オーバーフローフラグが“1”
GE	$(S = 1 \ \& \ O = 1) \ ; \ (S = 0 \ \& \ O = 0)$	等しいまたは符号付きで大きい
LTU/NC	$C = 0$	小さい/キャリーフラグが“0”
LEU	$C = 0 \ ; \ Z = 1$	等しいまたは小さい
NE/NZ	$Z = 0$	等しくない/ゼロフラグが“0”
PZ	$S = 0$	正またはゼロ
GT	$(S = 1 \ \& \ O = 1 \ \& \ Z = 0) \ ; \ (S = 0 \ \& \ O = 0 \ \& \ Z = 0)$	符号付きで大きい
NO	$O = 0$	オーバーフローフラグが“0”
LT	$(S = 1 \ \& \ O = 0) \ ; \ (S = 0 \ \& \ O = 1)$	符号付きで小さい

BMGEU 3,1000H[SB]

(SB,FLGレジスタが下記の状態であった場合)

SB = 0500H

FLG =

I3	I2	I1	I0	U	I	O	B	S	Z	D	C
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1

SB 0500H + 1000H = 01500H

C = 1なので真偽条件は真となり、
01500H番地のビット3が1にセットされる

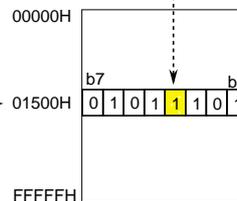


図 2.6.13 条件ビット転送命令の動作例

2.6.6 分岐命令

分岐命令は 10 命令用意されています。この項では特長のある分岐命令を説明します。

無条件分岐命令

無条件で、label へ分岐する命令です。

分岐距離指定子は通常省略します。省略するとアセンブル時にアセンブラが分岐距離を判別し最適化します。無条件分岐命令の動作例を図 2.6.14 に示します。

表 2.6.14 無条件分岐命令

ニーモニック	記述形式	説明
JMP	.S JMP .B label .W .A	labelへ分岐する

- 分岐範囲: .S +2 ~ +9のPC相対アドレッシングによる分岐(オペランド:0バイト)
 .B -127 ~ +128のPC相対アドレッシングによる分岐(オペランド:1バイト)
 .W -32767 ~ +32768のPC相対アドレッシングによる分岐(オペランド:2バイト)
 .A 20ビット絶対アドレッシングによる分岐(オペランド:3バイト)

JMP LABEL1

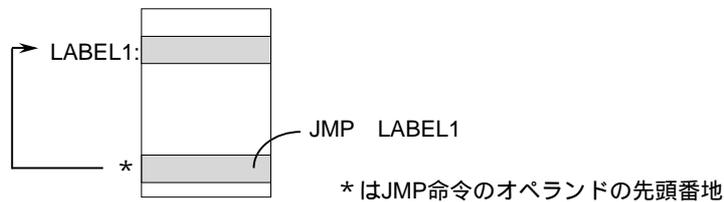


図 2.6.14 無条件分岐命令の動作例

間接分岐命令

src が示す番地に間接分岐する命令です。

分岐距離指定子に .W を指定した場合、JMPI 命令の先頭番地と src を符号付き加算した番地に分岐します。src がメモリのとき、必要なメモリ容量は2バイトです。分岐距離指定子に .A を指定した場合は、src に分岐します。src がメモリのとき、必要なメモリ容量は3バイトです。この命令の分岐距離指定子は必ず指定してください。間接分岐命令の動作例を図 2.6.15 に示します。

表 2.6.15 間接分岐命令

ニーモニック	記述形式	説明
JMPI	JMPI .W src .A	src が示す番地に間接分岐する

分岐範囲 : .W -32768 ~ +32767のPC相対アドレッシングによる分岐
 .A 20ビット絶対アドレッシングによる分岐

JMPI.A [A0]

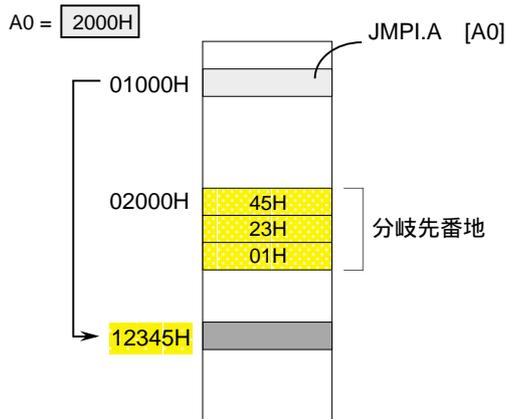


図 2.6.15 間接分岐命令の動作例

スペシャルページ分岐命令

スペシャルページベクタテーブルの各テーブルに設定している番地にF0000Hを加算した番地へ分岐する命令です。分岐範囲はF0000HからFFFFFFH番地です。スペシャルページ分岐命令は分岐先番地をメモリに格納しているにもかかわらず、高速分岐を実行します。

分岐先はスペシャルページ番号またはlabelで指定します。スペシャルページ番号の前には“#”を、labelの前には“¥”を付けてください。なお、labelで指定した場合はアセンブラがスペシャルページ番号を算出します。スペシャルページ分岐命令の動作例を図2.6.16に示します。

表 2.6.16 スペシャルページ分岐命令

ニーモニック	記述形式
JMPS	JMPS #スペシャルページ番号
	JMPS ¥ラベル
	18 スペシャルページ番号 255

JMPS #251

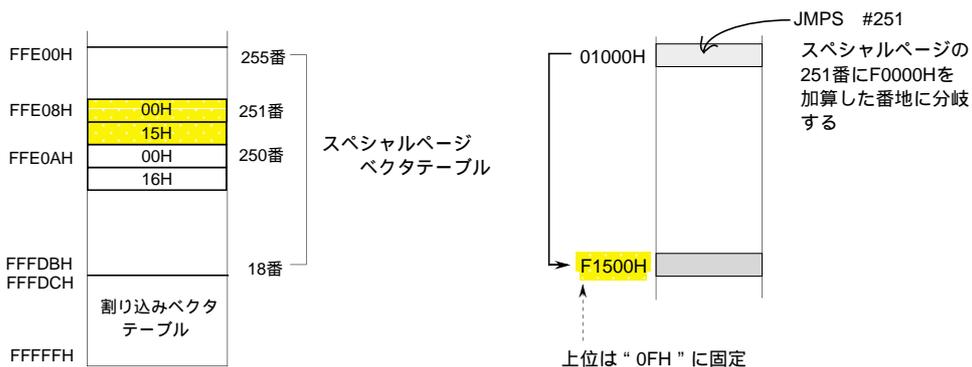


図 2.6.16 スペシャルページ分岐命令の動作例

条件分岐命令

条件分岐命令はフラグの状態を下記の条件で判定し、真ならば分岐し、偽ならば次の命令を実行します。条件分岐命令の動作例を図 2.6.17 に示します。

表 2.6.17 条件分岐命令

ニーモニック	記述形式	説明
JCnd	JCnd label	条件が真ならばlabelへ分岐し、条件が偽ならば次命令を実行する。

Cnd	真偽判定条件(14種類)	
GEU/C	$C = 1$	等しいまたは大きい/キャリーフラグが " 1 "
GTU	$C = 1 \ \& \ Z = 0$	符号なしで大きい
EQ/Z	$Z = 1$	等しい/ゼロフラグが " 1 "
N	$S = 1$	負
LE	$(Z = 1) \ ; \ (S = 1 \ \& \ O = 0) \ ; \ (S = 0 \ \& \ O = 1)$	等しいまたは符号付きで小さい
O	$O = 1$	オーバーフローフラグが " 1 "
GE	$(S = 1 \ \& \ O = 1) \ ; \ (S = 0 \ \& \ O = 0)$	等しいまたは符号付きで大きい
LTU/NC	$C = 0$	小さい/キャリーフラグが " 0 "
LEU	$C = 0 \ ; \ Z = 1$	等しいまたは小さい
NE/NZ	$Z = 0$	等しくない/ゼロフラグが " 0 "
PZ	$S = 0$	正またはゼロ
GT	$(S = 1 \ \& \ O = 1 \ \& \ Z = 0) \ ; \ (S = 0 \ \& \ O = 0 \ \& \ Z = 0)$	符号付きで大きい
NO	$O = 0$	オーバーフローフラグが " 0 "
LT	$(S = 1 \ \& \ O = 0) \ ; \ (S = 0 \ \& \ O = 1)$	符号付きで小さい

分岐範囲:-127 ~ +128(PC 相対)GEU/C,GTU,EQ/Z,N,LTU/NC,LEU,NE/NZ,PZ の場合
-126 ~ +129(PC 相対)LE,O,GE,GT,NO,LT の場合

JEQ LABEL1

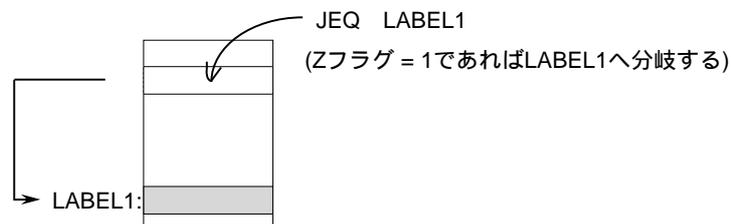


図 2.6.17 条件分岐命令の動作例

2.6.7 高級言語サポート命令

高級言語サポート命令はスタックフレームを構築/解放する命令です。この命令は1命令で、高級言語に対応した複雑な処理を実行します。

スタックフレームの構築

ENTER 命令はスタックフレームを構築する命令です。“#IMM”で自動変数領域のバイト数を設定します。スタックフレーム構築命令の動作例を図 2.6.18 に示します。

表 2.6.18 スタックフレーム構築命令

ニーモニック	記述形式	説明
ENTER	ENTER #IMM	スタックフレームを構築する

(注) #IMMは、IMM8(符号なし8ビット即値)だけで自動変数領域のサイズ(バイト数)を示します。

ENTER #3

- 1)FBレジスタをスタック領域へ退避する
- 2)SPをFBに転送する
- 3)指定した即値をSPから減算し、SPを変更する(呼ばれた関数の自動変数領域の確保)

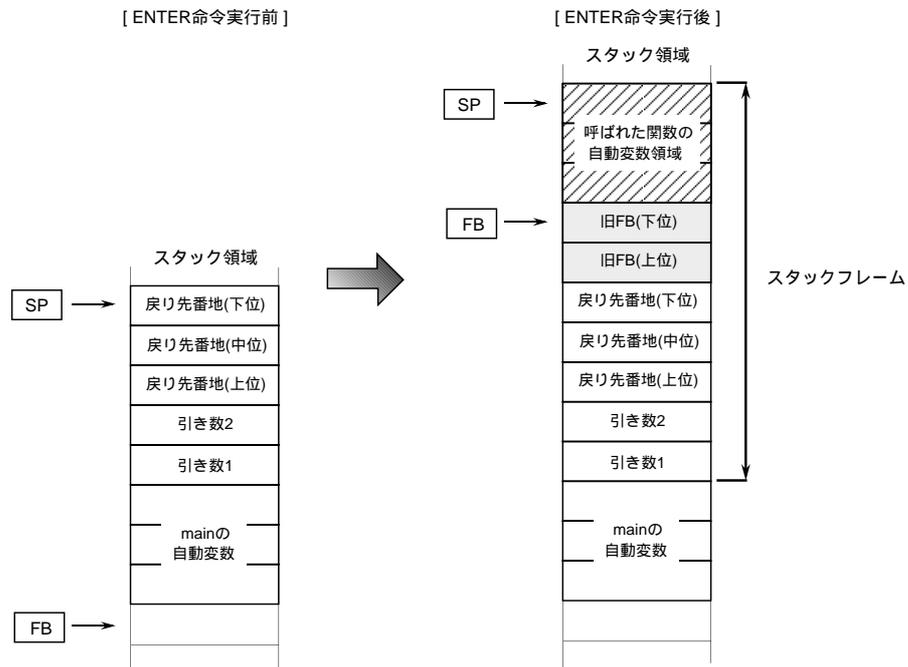


図 2.6.18 スタックフレーム構築命令の動作例

スタックフレームの解放

EXITD命令はスタックフレームの解放とサブルーチンからの復帰を同時に行います。スタックフレーム解放命令の動作例を図 2.6.19 に示します。

表 2.6.19 スタックフレーム解除命令

ニーモニック	記述形式	説明
EXITD	EXITD	スタックフレームを解放する

EXITD

- 1)FBをSPに転送する
- 2)FBをスタック領域から復帰する
- 3)サブルーチン(関数)からリターンする(RTS命令と同じ動作をする)

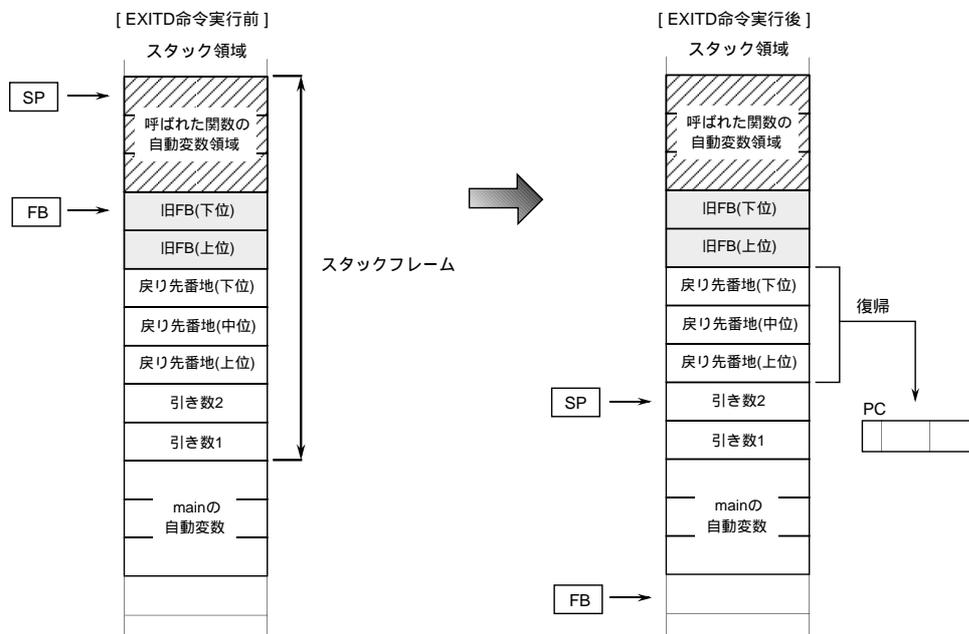


図 2.6.19 スタックフレーム解放命令の動作例

2.6.8 OS サポート命令

OSサポート命令はタスクのコンテキストの退避と復帰を行う命令です。
替えに必要なコンテキストの切り替えを1命令で実行します。

この命令はタスクの切り

OS サポート命令

STCTX命令はタスクのコンテキストを退避する命令です。LDCTX命令はタスクのコンテキストを復帰する命令です。タスクのコンテキストテーブルを、図2.6.20に示します。コンテキストテーブルのレジスタ情報にはスタック領域にレジスタの値を転送するかしないかを設定します。SP補正值には転送するレジスタのバイト数を設定します。OS サポート命令は2つの情報を使ってタスクのコンテキストをスタック領域に退避、復帰します。

表 2.6.20 OS サポート命令

ニーモニック	記述形式	説明
STCTX	STCTX abs16,abs20	タスクのコンテキストを退避する
LDCTX	LDCTX abs16,abs20	タスクのコンテキストを復帰する

(注1) abs16 : タスク番号(8ビット)を格納したメモリ番地

(注2) abs20 : コンテキストテーブルの先頭番地

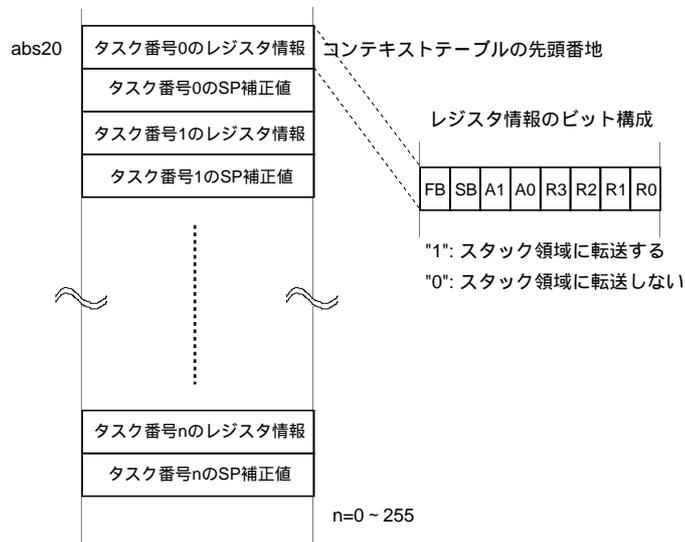
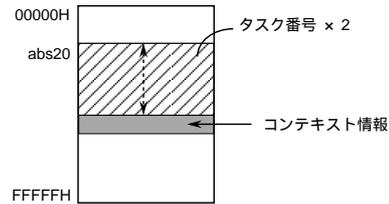


図 2.6.20 コンテキストテーブル

コンテキスト退避の動作 (STCTX 命令)

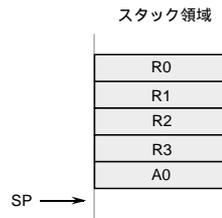
動作 1

abs16(タスク番号)を2倍し、
abs20(コンテキストテーブルの先頭番地)を
加算する。 $(タスク番号) \times 2 + abs20$
加算結果で示されたメモリ内容を
レジスタ情報(8ビットデータ)として読み出す。



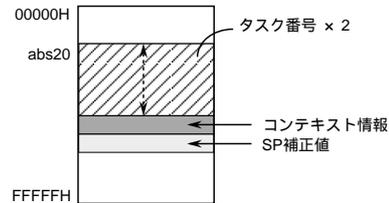
動作 2

レジスタ情報により指定されたレジスタを
スタック領域へ退避する。



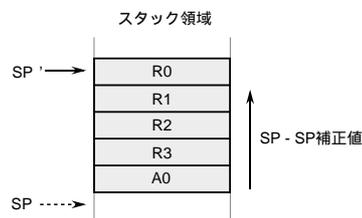
動作 3

レジスタ情報の次の番地(+1した番地)の内容を
SP 補正值(8ビットデータ)として読み出す。



動作 4

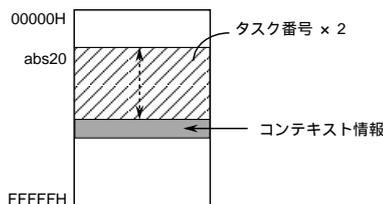
SP から SP 補正值を減算し、SP を変更する。



コンテキスト復帰の動作 (LDCTX 命令)

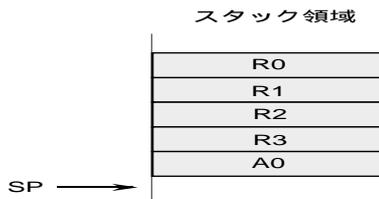
動作 1

abs16(タスク番号)を2倍し、
abs20(コンテキストテーブルのベースアドレス)を
加算する。 $(タスク番号) \times 2 + abs20$
加算結果で示されたメモリ内容を
レジスタ情報(8ビットデータ)として読み出す。



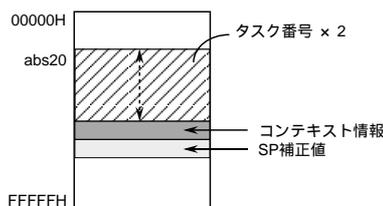
動作 2

レジスタ情報により指定されたレジスタを
スタック領域から復帰する。
(この時点では SP レジスタの値は変化しない)



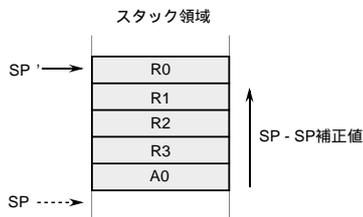
動作 3

レジスタ情報の次の番地(+1した番地)の内容を
SP 補正值(8ビットデータ)として読み出す。



動作 4

SP に SP 補正值を加算し、SP を変更する。



2.7 割り込みの概要

割り込み要因の種類と割り込み要求を受け付けてから割り込みルーチンを実行するまでの内部処理(割り込みシーケンス)について説明します。各割り込みの使い方、設定方法については第4章をご参照ください。

2.7.1 割り込み要因と制御

この項ではM16C/60グループの割り込み要因について説明します。

M16C/60グループの割り込み要因

M16C/60グループの割り込み要因を図2.7.1に示します。

ハードウェア割り込みにはリセット、NMIなど6種類の特殊割り込みと、タイマ、外部端子など内蔵する周辺機能に依存する周辺I/O割り込み(注)があります。特殊割り込みはノンマスカブル割り込みです。周辺I/O割り込みはマスカブル割り込みです。マスカブル割り込みの許可および禁止は、割り込み許可フラグ(Iフラグ)、割り込み優先レベル選択ビット、およびプロセッサ割り込み優先レベル(IPL)によって行います。

ソフトウェア割り込みはソフトウェア割り込み命令の実行によって割り込み要求を発生します。ソフトウェア割り込みにはINT命令割り込み、BRK命令割り込み、オーバフロー割り込み、未定義命令割り込みの4種類があります。

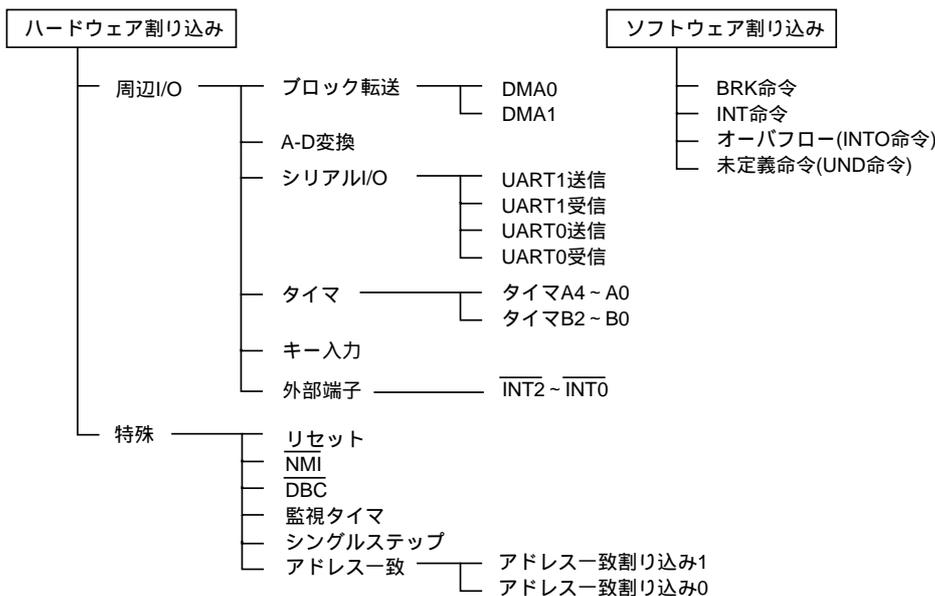


図 2.7.1 M16C/60グループの割り込み要因

(注)周辺機能は使用する品種によって異なります。周辺割り込みについての詳細はデータシートおよびユーザーズマニュアルを参照してください。

2.7.2 割り込みシーケンス

この項では、割り込みシーケンスについて説明します。

割り込みシーケンス

命令実行中に割り込み要求が発生すると、その命令の実行終了後に優先順位が判定され、次のサイクルから割り込みシーケンスに移ります(図2.7.2)。ただし、ストリング命令(SMOV,SMOVB,SSTR)と積和演算命令(RMPA)の実行中に割り込み要求が発生すると、命令の動作を一時中断し割り込みシーケンスに移ります(図2.7.3)。

割り込みシーケンスでは、まず割り込み以前のフラグレジスタとプログラムカウンタの内容をスタック領域に退避し、割り込みに関連するレジスタの値(注)を設定します。割り込みシーケンスが終了すると割り込み処理に移ります。なお、割り込みシーケンス実行中はリセット以外の割り込みは受け付けられません。

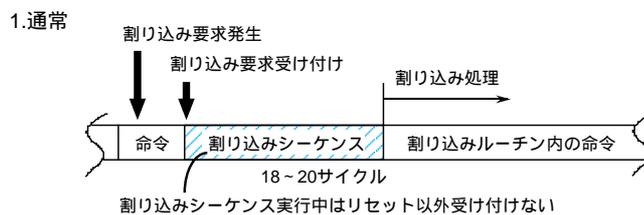


図 2.7.2 割り込みシーケンス 1

2.例外

以下の命令を実行中に割り込み要求があった場合には、
実行途中で割り込みが発生する
(1)ストリング転送命令(SMOV,SMOVB,SSTR)
(2)積和演算命令(RMPA)

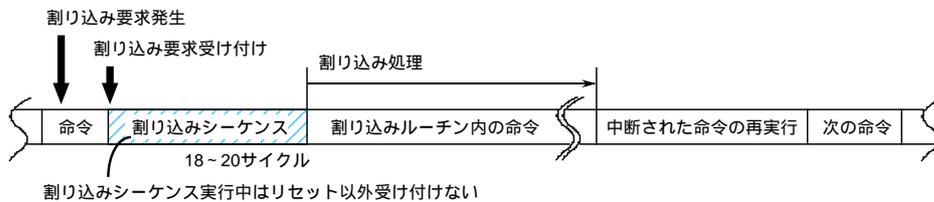


図 2.7.3 割り込みシーケンス 2

(注)フラグレジスタ、プロセッサ割り込み優先レベルなどを示します。

第 3 章

アセンブラの機能

- 3.1 AS30 システムの概要
- 3.2 ソースプログラムの書き方

3.1 AS30 システムの概要

AS30 システムは、M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズシングルチップマイクロコンピュータ制御プログラムの開発を、アセンブリ言語レベルで支援するソフトウェアシステムです。AS30 システムにはアセンブラの他に、リンケージエディタ、ロードモジュールコンバータが付属しています。

この節では AS30 の概要を説明します。

機能

- リロケータブルアセンブル機能
- 最適化コード生成機能
- マクロ機能
- 高級言語のソースレベルデバッグ機能
- 各種ファイル生成機能
- IEEE-695 フォーマット^(注1) のファイル生成機能

構成

AS30 システムは下記のプログラムで構成しています。

- アセンブラドライバ(as30)
マクロプロセッサ、アセンブラプロセッサを起動する実行ファイルです。アセンブラドライバは、複数のアセンブリソースファイルを処理することができます。
- マクロプロセッサ(mac30)
アセンブリソース中のマクロ指示命令およびアセンブラプロセッサのための前処理を行い、中間ファイルを生成します。中間ファイルはアセンブラプロセッサの処理終了後に消去されます。
- アセンブラプロセッサ(asp30)
マクロプロセッサが生成した中間ファイルをリロケータブルモジュールファイルに変換します。
- リンケージエディタ(ln30)
アセンブラプロセッサの生成したリロケータブルモジュールファイルをリンクし、アブソリュートモジュールファイルを生成します。
- ロードモジュールコンバータ(lmc30) ^(注2)
リンケージエディタの生成したアブソリュートモジュールファイルをROM化可能な機械語ファイルに変換します。
- ライブラリアン(lb30)
リロケータブルモジュールファイルを読み込み、ライブラリファイルを生成、管理します。
- クロスリファレンサ(xrf30)
ユーザーの作成したアセンブリソースファイル中の各種シンボルおよびラベルの定義情報を格納したクロスリファレンスファイルを生成します。
- アブソリュートリスタ(abs30)
アブソリュートモジュールファイルのアドレス情報を基に、プリントアウト可能なアブソリュートリストファイルを生成します。

(注1)IEEE(Institute of Electrical and Electronics Engineers:アメリカ電気電子技術者協会)

(注2)ロードモジュールコンバータはM16C/60シリーズ、M16C/20シリーズのROMに書き込み可能なフォーマットへ変換するプログラムです。

AS30 システムの処理概要

AS30 システムのアセンブル処理の概要を図 3.1.1 に示します。

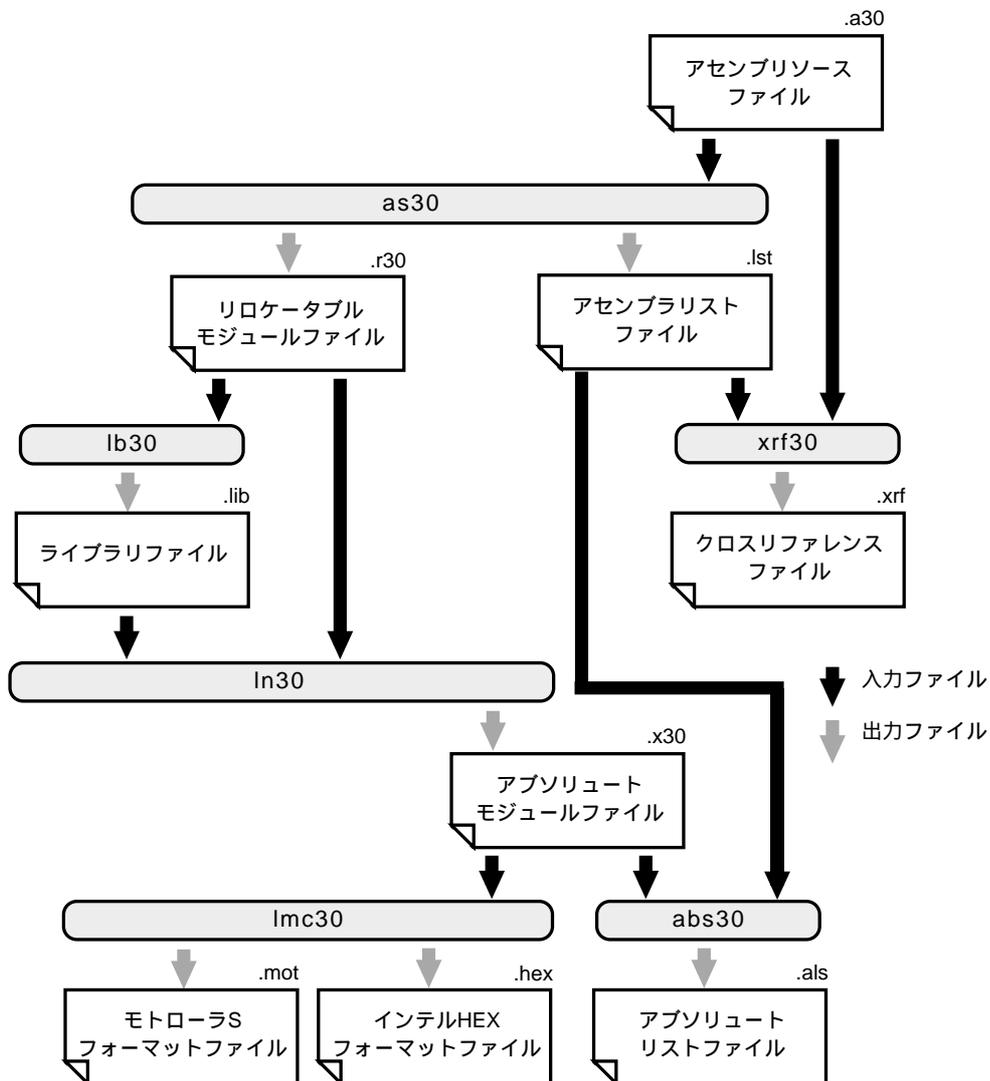


図 3.1.1 AS30 処理概要

AS30 システムの入出力ファイル

AS30システムで扱うファイルを入力ファイルと、出力ファイルに分けて次の表に示します。ファイル名は任意に付けることができます。ただし、ファイル名の拡張子部分については、拡張子を省略すると、AS30システムがデフォルトのファイル拡張子を付加します。この拡張子を表の()内に記述します。

表 3.1.1 入出力ファイル一覧

プログラム名	入力ファイル名(拡張子)	出力ファイル名(拡張子)
アセンブラ as30	ソースファイル (.as30) インクルードファイル (.inc)	リロケータブルモジュールファイル (.r30) アセンブラリストファイル (.lst) アセンブラエラータグファイル (.atg)
リンケージエディタ ln30	リロケータブルモジュールファイル (.r30) ライブラリファイル (.lib)	アブソリュートモジュールファイル (.x30) マップファイル (.map) リンクエラータグファイル (.ltg)
ロードモジュールコンバータ lmc30	アブソリュートモジュールファイル (.x30)	モトローラSフォーマットファイル (.mot) 拡張インテルHEXフォーマットファイル (.hex)
ライブラリアン lb30	リロケータブルモジュールファイル (.r30) ライブラリファイル (.lib)	ライブラリファイル (.lib) リロケータブルモジュールファイル (.r30) ライブラリストファイル (.lls)
クロスリファレンサ xrf30	アセンブルソースファイル (.a30) アセンブラリストファイル (.lst)	クロスリファレンスファイル (.xrf)
アブソリュートリスタ abs30	アブソリュートモジュールファイル (.x30) アセンブラリストファイル (.lst)	アブソリュートリストファイル (.als)

3.2 ソースプログラムの書き方

AS30 システム対応のソースプログラムを記述する上で必要な事項として基本規則、アドレス管理、指示命令について説明します。AS30 システムについての詳細は AS30 ユーザーズマニュアル <<操作編>> と <<プログラミング編>> をご参照ください。

3.2.1 基本規則

AS30 システム対応のソースプログラムを記述するための基本規則を説明します。

プログラム記述上の注意事項

AS30 システムを使用する場合には、下記の内容に注意して記述してください。

予約語は、ソースプログラム中の名前に使用しないでください。

AS30 システムの指示命令からピリオドをとった文字列は、AS30 の処理に影響する文字列もありますので使用しないでください。名前に使用してもエラーとなりません。

システムラベル(..で始まる文字列)についてはAS30 システムの拡張用に用いられる可能性がありますので使用しないでください。ユーザーがソースプログラム内に記述した場合エラーは出力しません。

文字セット

次に示す文字を使って、AS30 システム対応のアセンブリプログラムを記述できます。なお、命令およびオペランドはすべて半角文字で記述してください。コメント以外には多バイト文字(漢字など)は使用できません。

英文字

A B C D E F G H I J K L M N O P Q R
S T U V W X Y Z

小文字

a b c d e f g h i j k l m n o p q r s t u
v w x y z

数字

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9

特殊文字

" # % & ' () * + , - . / : ; [¥] ^ _ !

空白文字

(スペース) (タブ)

改行文字

(リターン) (ラインフィード)

予約語

A S 3 0 システムの予約語を下記に示します。予約語は、大文字と小文字を区別しません。
"abs","ABS","Abs","ABs","AbS","abS","aBs","aBS" はすべて予約語 "ABS" となります。

ニーモニック

ABS	ADC	ADCF	ADD	ADJNZ	AND	BAND
BCLR	BMC	BMEQ	BMGE	BMGEU	BMGT	BMGTU
BMLE	BMLEU	BMLT	BMLTU	BMN	BMNC	BMNE
BMNO	BMNZ	BMO	BMPZ	BMZ	BNAND	BNOR
BNOT	BNTST	BNXOR	BOR	BRK	BSET	BTST
BTSTC	BTSTS	BXOR	CMP	DADC	DADD	DEC
DIV	DIVU	DIVX	DSBB	DSUB	ENTER	EXITD
EXTS	FCLR	FSET	INC	INT	INTO	JC
JEQ	JGE	JGEU	JGT	JGTU	JLE	JLEU
JLT	JLTU	JMP	JMPI	JMPS	JN	JNC
JNE	JNO	JNZ	JO	JPZ	JSR	JSRI
JSRS	JZ	LDC	LDCTX	LDE	LDINTB	LDIPL
MOV	MOVA	MOVHH	MOVHL	MOVLH	MOVLL	MUL
MULU	NEG	NOP	NOT	OR	POP	POPC
POPM	PUSH	PUSHA	PUSHC	PUSHM	REIT	RMPA
ROL	RORC	ROT	RTS	SBB	SBJNZ	SHA
SHL	SMOVB	SMOVF	SSTR	STC	STCTX	STE
STNZ	STZ	STZX	SUB	TST	UND	WAIT
XCHG	XOR					

レジスタ/フラグ

A0	A1	A1A0	B	C	D	FB
FLG	I	INTBL	INTBH	IPL	ISP	O
PC	R0	R0H	R0L	R1	R1H	R1L
R2	R2R0	R3	R3R1	S	SB	SP
U	USP	Z				

その他

SIZEOF	TOPOF					
IF	ELIF	ELSE	ENDIF	FOR	NEXT	WHILE
ENDW	SWITCH	CASE	DEFAULT	ENDS	REPEAT	UNTIL
BREAK	CONTINUE	FOREVER				

システムラベル(".."で始まる全ての名前)

名前の記述

名前はソースプログラムの中で、任意に定義し使用できます。

名前は次の4種類に分けられます。種類によって記述できる範囲が異なります。なお、名前には予約語を使用することはできません。^(注)

ラベル

シンボル

ビットシンボル

ロケーションシンボル

名前の記述規則

使用文字は英数字と "_"(アンダースコア)で、名前の長さは255文字までです。

大文字と小文字を区別します。

先頭文字に数字は使用できません。

(注)万一使用した場合のプログラムの動作については保証できません。

名前の種類

名前の定義方法を表 3.2.1 に示します。

表 3.2.1 ユーザーが定義する名前の種類

ラベル	シンボル
<p>機能 特定のメモリアドレスを示します。</p> <p>定義方法 名前の最後に必ず":"(コロン)を付けます。 定義方法は二つの方法があります。 1.指示命令で、領域を確保する。 例) <pre>flag: .BLKB 1 work: .BLKB 1</pre> 2.ソース行の先頭に名前を記述する。 例) <pre>name1: _name: sum_name:</pre> </p> <p>参照方法 命令のオペランドに名前を記述します。 例) <pre>JMP sym_name</pre> </p>	<p>機能 定数値を示します。</p> <p>定義方法 数値定義の指示命令を使用します。 例) <pre>value1 .EQU 1 value2 .EQU 2</pre> </p> <p>参照方法 命令のオペランドにシンボルを記述します。 例) <pre>MOV.W R0,value2+1 value3 .EQU value2+1</pre> </p>
ビットシンボル	ロケーションシンボル
<p>機能 特定のメモリのビットアドレスを示します。</p> <p>定義方法 ビットシンボル定義の指示命令を使用します。 例) <pre>flag1 .BTEQU 1,flags flag2 .BTEQU 2,flags flag3 .BTEQU 20,flags</pre> </p> <div data-bbox="391 1261 761 1451" data-label="Diagram"> <p>The diagram shows a horizontal bar representing a memory word labeled 'flags'. Above the bar, bit positions are numbered from 7 down to 0. Bit 1 is shaded and has an arrow pointing to it labeled 'flag1'. Bit 2 is shaded and has an arrow pointing to it labeled 'flag2'. Bit 3 is also shaded.</p> </div> <p>参照方法 1ビット操作命令のオペランドに記述できます。 例) <pre>BCLR flag1 BCLR flag2 BCLR flag3</pre> </p>	<p>機能 現在の行を示します。</p> <p>定義方法 必要ありません。</p> <p>参照方法 ドルマーク(\$)をオペランドに記述することで、記述した行のアドレスを示します。 例) <pre>JMP \$+5</pre> </p>

オペランドの記述

ニーモニックおよび指示命令には、その命令の制御の対象を示す、オペランドを記述します。オペランドは記述方法によって5種類に分けられます。命令によってオペランドを持たない場合もあります。オペランドの有無や使用するオペランドの種類については、各命令の記述方法を参照してください。

数値

数値は10進数、16進数、2進数、および8進数で記述できます。それぞれの記述方法と記述例を表3.2.2に示します。

表 3.2.2 オペランドの記述

種類	記述例	内容
2進数	10010001B 10010001b	末尾に'B'または'b'を記述します。
8進数	60702o 60702O	末尾に'O'または'o'を記述します。
10進数	9423	末尾には何も記述しません。
16進数	0A5FH 5FH 0a5fh 5fh	0~9、a~fまたはA~Fのいずれかで記述し、末尾に'H'、または'h'を記述します。ただし、アルファベットではじまる数値の場合は、先頭に'0'を付けます。
浮動 小数点数	3.4E35 3.4E-35 -.5e20 5e20	指数部には'E'または'e'の後に符号付きで指数を記述します。3.4 × 10 ³⁵ は3.4E35と記述します。
名前	loop	ラベル名、シンボル名をそのまま記述します。
式	256/2 label/3	数値、名前および演算子を組み合わせて記述します。
文字列	"string" 'string'	シングルまたはダブルクォーテーションで囲って記述してください。

浮動小数点数

浮動小数点数で表される次の範囲の値を記述できます。浮動小数点数の記述方法と記述例を表3.2.2に示します。浮動小数点数は、指示命令".DOUBLE"、".FLOAT"のオペランドだけに使用できます。それぞれの指示命令で記述できる範囲を表3.2.3に示します。

表 3.2.3 浮動小数点数の記述範囲

指示命令	記述範囲
FLOAT(32 ビット長)	$1.17549435 \times 10^{-38} \sim 3.40282347 \times 10^{38}$
DOUBLE(64 ビット長)	$2.2250738585072014 \times 10^{-308} \sim 1.7976931348623157 \times 10^{308}$

名前

ラベル名、シンボル名が記述できます。名前の記述方法と記述例を表3.2.2に示します。

式

数値、名前および演算子を組み合わせた式を記述できます。演算子は複数組み合わせで記述できます。シンボル値として式を記述する場合は、式の値がアセンブル時に確定するように式を記述してください。式の演算結果の値は-2147483648 ~ 2147483648 となります。浮動小数点数は式に記述できません。なお、式の記述方法と記述例を表3.2.2に示します。

文字列

一部の指示命令のオペランドに文字列が記述できます。文字列では、7ビット長 ASCII コードを使用します。シングルまたはダブルクォーテーションで囲って記述してください。文字列の記述方法と記述例を表3.2.2に示します。

演算子

AS30 のソースプログラムに記述できる演算子を表 3.2.4 に示します。

表 3.2.4 演算子一覧

単項演算子		条件演算子	
+	正の値	>	左辺値が右辺値より大きい
-	負の値	<	右辺値が左辺値より大きい
	論理否定値	>=	左辺値が右辺値より大きいか等しい
sizeof	セクションのサイズ(バイト数)	<=	右辺値が左辺値より大きいか等しい
topof	セクションの開始アドレス	==	左辺値と右辺値が等しい
二項演算子		!=	左辺値と右辺値が等しくない
+	加算	演算優先順位変更演算子	
-	減算	()	()で囲った演算を最優先でおこないます。一つの式に複数の()が記述されている場合は、左が優先になります。()はネスタリングができます。
*	乗算		
/	除算		
%	割った余り		
>>	右ヘビットシフト		
<<	左ヘビットシフト		
&	論理積		
!	論理和		
^	排他的論理和		

(注 1)演算子 "sizeof" 及び "topof" はオペランドとの間に、スペースまたはタブを記述してください。

(注 2)条件演算子は、指示命令 ".IF" 及び ".ELIF" のオペランドだけに記述できます。

演算優先順位

演算は演算子の優先順位の高いものから演算します。優先順位を表 3.2.5 に示します。優先順位が等しい場合には、式の左から順に演算します。演算の順番は()で囲うことで変更できます。

表 3.2.5 演算優先順位

	優先順位	演算子の種類	内容
高	1	演算順位変更演算子	(,)
	2	単項演算子	+, -, , sizeof, topof
	3	二項演算子1	*, /, %
	4	二項演算子2	+, -
	5	二項演算子3	>>, <<
	6	二項演算子4	&
	7	二項演算子5	!, ^
低	8	条件演算子	>, <, >=, <=, ==, !=

行の記述

AS30はソースプログラムを行単位で処理します。改行文字で区切られ、改行文字の直後の文字から、次の改行文字までを1行とします。1行に記述可能な最大文字数は255文字です。行は記述されている内容によって5種類に分けられます。それぞれの記述方法を表 3.2.6 に示します。

- 指示命令行
- アセンブリソース行
- ラベル定義行
- コメント行
- 空行

表 3.2.6 行の種類

指示命令行	アセンブリソース行
<p>機能 as30の指示命令を記述した行です。</p> <p>記述方法 指示命令は、一行に一つのみ記述できます。 指示命令行には、コメントを記述できません。</p> <p>注意事項 指示命令とニーモニックを同一行に記述することはできません。</p> <p>例)</p> <pre> SECTION program,DATA .ORG 00H sym .EQU 0 work: .BLKB 1 .ALIGN .PAGE "newpage" .ALIGN </pre>	<p>機能 ニーモニックを記述した行です。</p> <p>記述方法 アセンブリソース行には、ラベル名(先頭)、コメントを記述できます。</p> <p>注意事項 1行には、2つ以上のニーモニックは記述できません。 指示命令とニーモニックを同一行に記述することはできません。</p> <p>例)</p> <pre> MOV.W #0,R0 RTS main: MOV.W #0,A0 RTS </pre>
ラベル定義行	コメント行
<p>機能 ラベル名だけを記述した行です。</p> <p>記述方法 ラベル名には、必ず続けてコロン(:)を記述してください。</p> <p>例)</p> <pre> start: label: .BLKB 1 main: nop loop: </pre>	<p>機能 コメントだけを記述した行です。</p> <p>記述方法 コメントの先頭には、必ずセミコロン(;)を記述してください。</p> <p>例)</p> <pre> ;コメント行 MOV.W #0,A0 </pre>
	空行
	<p>機能 見かけ上何も記述していない行です。</p> <p>記述方法 スペース、タブまたは、改行コードだけを記述してください。</p>

3.2.2 アドレス管理

この項では AS30 システムのアドレス制御方法について説明します。

AS30 システムはアドレス制御を行なう際に RAM サイズと ROM サイズは考慮しません。したがって実際に使用するシステムにおけるアドレス範囲を考えて、ソースプログラムの記述やリンク処理を行なってください。

アドレスの管理方法

AS30 システムは、セクション単位でアドレスを管理します。セクションの区切りは、次のように決められます。なお、セクションのネスティングは定義できません。

セクションの区切り

指示命令 ".SECTION" を記述した行から、次の指示命令 ".SECTION" を記述した前の行までの間
指示命令 ".SECTION" を記述した行から、指示命令 ".END" を記述した前の行までの間

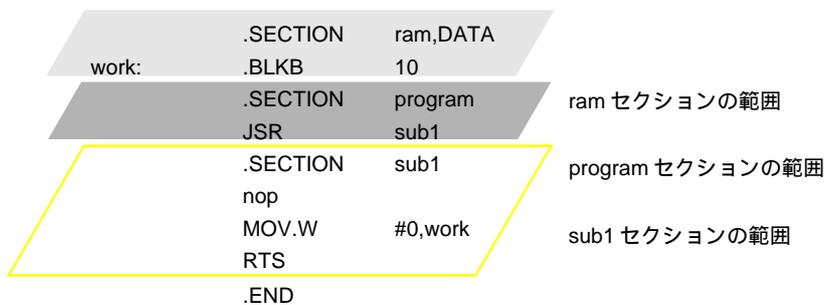


図 3.2.1 AS30 システムにおけるセクションの範囲

セクションのタイプ

アドレス制御の単位となるセクションには、タイプを設定できます。タイプによって、セクション内に記述できる命令が異なります。

表 3.2.7 セクションのタイプ

タイプ	内容と記述例
CODE (プログラム領域)	<ul style="list-style-type: none"> ・プログラムを記述する領域です。 ・領域を確保する指示命令を除く全ての命令が記述できます。 ・CODEタイプのセクションは、アブソリュートモジュールにおいて、ROM領域に配置されるように指定してください。 <p>例)</p> <pre>.SECTION program,CODE</pre>
DATA (データ領域)	<ul style="list-style-type: none"> ・内容が変更可能なメモリを配置する領域です。 ・領域を確保する指示命令が記述できます。 ・DATAタイプのセクションは、アブソリュートモジュールにおいて、RAM領域に配置されるように指定してください。 <p>例)</p> <pre>.SECTION mem,DATA</pre>
ROMDATA (固定データ領域)	<ul style="list-style-type: none"> ・プログラム以外の固定データを記述する領域です。 ・データを設定する指示命令が記述できます。 ・ROMDATAタイプのセクションは、アブソリュートモジュールにおいて、ROM領域に配置されるように指定してください。 <p>例)</p> <pre>.SECTION const,ROMDATA</pre>

セクションの属性

アドレス制御の単位となるセクションは、アセンブル時に属性が付けられます。

表 3.2.8 セクションの属性

属性	内容と記述例
相対	<ul style="list-style-type: none"> ・アセンブル時にセクション内のアドレスがリロケータブル値となります。 ・相対属性セクション内で定義されたラベルの値はリロケータブルです。
絶対	<ul style="list-style-type: none"> ・アセンブル時にセクション内のアドレスがアブソリュート値となります。 ・絶対属性セクション内で定義されたラベルの値はアブソリュートです。 ・セクションを絶対属性にするためには、指示命令".SECTION"を記述した次の行で、指示命令".ORG"でアドレスを指定してください。 <p style="text-align: center;">例)</p> <pre style="text-align: center;">.SECTION program,DATA .ORG 1000H</pre>

セクションの整列

相対属性のセクションでは、リンク時に決定するセクションのスタートアドレスが必ず偶数番地になるように調整することができます。調整を行ないたいときは、指示命令".SECTION"のオペランドに"ALIGN"を指定するか、指示命令".ALIGN"を指示命令".SECTION"の次の行に記述してください。

例)

```
.SECTION    program,CODE,ALIGN
または
.SECTION    program,CODE
.ALIGN
```

AS30 システムのアドレス管理

AS30 システムが、複数のファイルにわたって記述されたアセンブリソースプログラムを、1つの実行形式のファイルに変換する方法を次に示します。

as30 のアドレス管理

絶対属性となるセクションは、指定されているアドレスから順に絶対アドレスを決定します。

相対属性となるセクションは、セクション毎に0から順にアドレスを決定します。相対属性のセクションの開始アドレスはすべて0です。

ln30 のアドレス管理

全てのファイルの同一名のセクションを、指定されたファイルの順に並べます。

まとめたセクションの先頭から順に絶対アドレスを決定します。

セクションの開始アドレスは、指定がなければ0から順に決定します。

異なるセクションとセクションは、指定がなければ連続したアドレスに配置します。

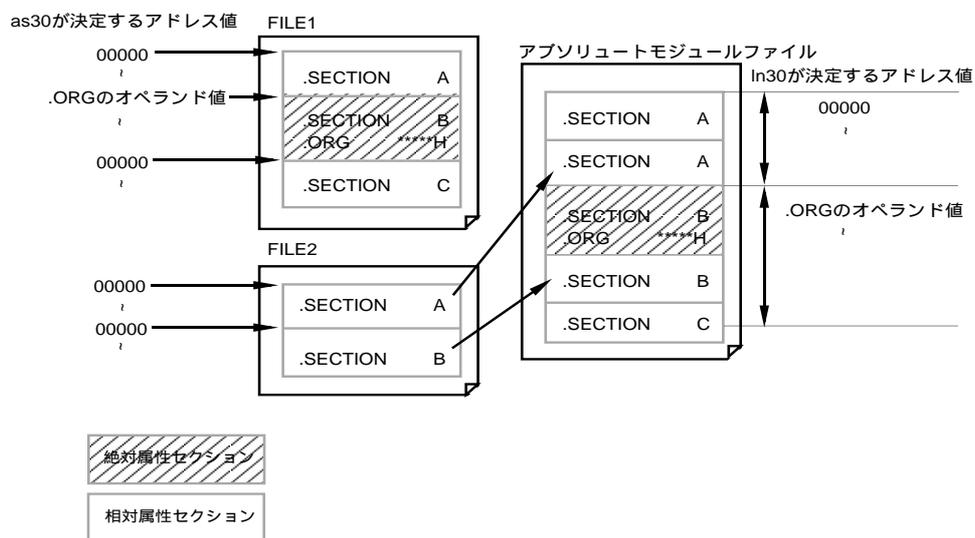


図 3.2.2 アドレス管理の例

インクルードファイルの読み込み

AS30システムは、ソースプログラムの任意の行で、インクルードファイルを読み込むことができます。プログラムの可読性の向上などに利用できます。

インクルードファイルの読み込み

指示命令".INCLUDE"のオペランドに読み込みたいファイル名を記述します。この行の位置にインクルードファイルの内容が全て読み込まれます。

例)

```
.INCLUDE      initial.inc
```

ソースファイル(sample.a30)

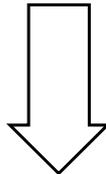
```
.SECTION      memory,DATA
work: .BLKB   10
flags: .BLKW   1
.SECTION      init
.INCLUDE      initial.inc
.SECTION      program,CODE

main:
:
.END
```

インクルードファイル(initial.inc)

```
loop:
MOV.W      #10,A0
MOV.B      #0,work[A0]
INC.W      A0
JNZ        loop
MOV.W      #0,flags
```

展開イメージ



アセンブル実行後

```
000000      work:      .SECTION      memory,DATA
00000A      flags:     .BLKB   10
000000      .SECTION      init
000000      .INCLUDE      initial
000000      loop:     MOV.W      #10,A0
000002      MOV.B      #0,work[A0]
000006      INC.W      A0
000007      JNZ        loop
000009      MOV.W      #0,flags

000000      .SECTION      program,CODE
main:
:
.END
```

↑
as30が出力したアドレス

図 3.2.3 インクルードファイルの読み込み

グローバルとローカルのアドレス管理

AS30 システムにおけるラベル、シンボル及びビットシンボルの値の管理について説明します。

AS30 システムでは、ラベル、シンボル及びビットシンボルの値をグローバルとローカル、リロケータブルとアブソリュートに分けて扱います。以下にそれぞれの定義を示します。

グローバル

指示命令 ".GLB" で指定したラベル及びシンボルは、それぞれグローバルラベル及びグローバルシンボルとなります。

指示命令 ".BTGLB" で指定したビットシンボルはグローバルビットシンボルとなります。

ファイル内に定義がある名前をグローバル指定したものは、外部のファイルからの参照が可能になります。

ファイル内に定義のない名前をグローバル指定したものは、外部のファイルで定義されている名前を参照する外部参照ラベル、シンボル、ビットシンボルとなります。

ローカル

指示命令 ".GLB" または ".BTGLB" で指定のない名前は、すべてローカルとなります。

ローカルな名前は、定義した同一ファイル内でだけ参照できます。

ローカルな名前は、別のファイルで同一のラベル名を使用できます。

リロケータブル

相対セクション内のローカルラベル、シンボル、ビットシンボルの値は、リロケータブルになります。

外部参照となるグローバルラベル、シンボル、ビットシンボルの値は、リロケータブルとなります。

アブソリュート

絶対属性セクション内に定義のあるローカルラベル、シンボル、ビットシンボルの値は、アブソリュートとなります。

アブソリュートとなるラベル、シンボル、ビットシンボルは、as30 が値を決定します。その他のラベル、シンボル、ビットシンボルの値は、すべてリンク時に ln30 が決定します。

ラベルの関係を図 3.2.4 に示します。

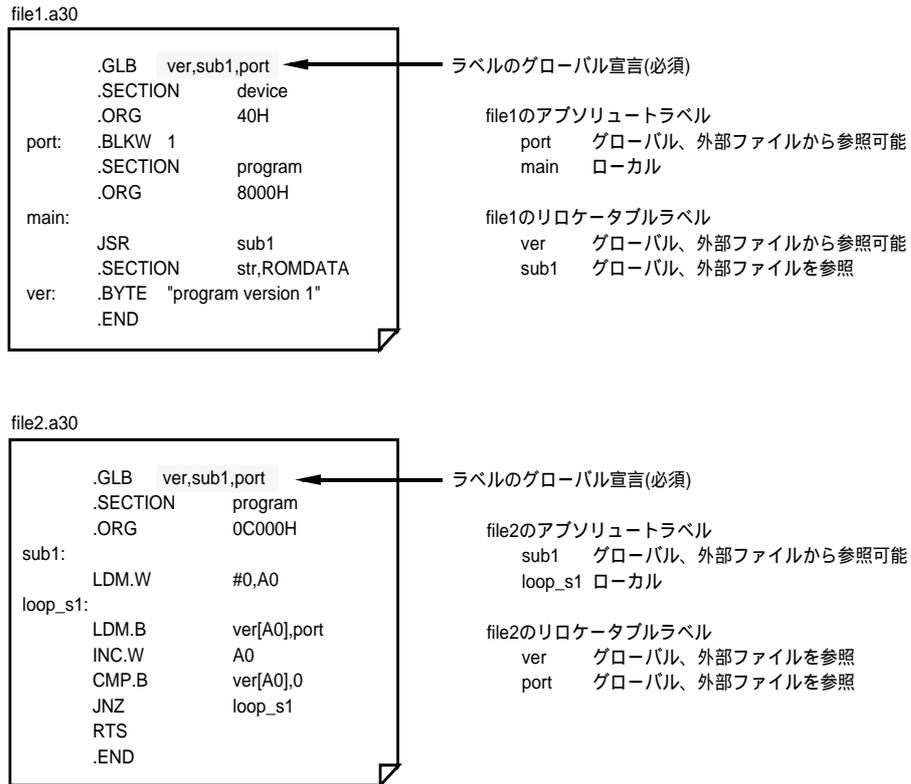


図 3.2.4 ラベルの関係

3.2.3 指示命令

ソースプログラムには、M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズの機械語命令の他に AS30 システムの指示命令を使用できます。指示命令には下記の種類があります。指示命令の使い方について、種類別に説明します。

アドレス制御命令

アセンブル実行時にアドレス決定の指示ができます。

アセンブル制御指示命令

AS30 の実行について指示できます。

リンク制御指示命令

アドレス再配置制御のための情報を定義できます。

リスト制御指示命令

AS30 が生成するリストファイルのフォーマットを制御できます。

分岐最適化制御指示命令

分岐命令の最適選択を AS30 に指示できます。

条件アセンブル制御指示命令

アセンブル実行時に設定した条件によって、コード生成するブロックを選択できます。

拡張機能指示命令

上記以外の制御を行なう指示命令です。

M16C ファミリ用ツールソフトウェアが出力する指示命令

これらの指示命令及びオペランドについては、全て M16C ファミリ用ツールソフトウェアが出力します。

ユーザーはソースプログラムに記述できません。

アドレス制御

命令	機能	使い方・記述例
.ORG	アドレスを宣言します。	セクション指示命令".SECTION"の直後に記述してください。セクション指示命令の直後にない場合、そのセクションは相対属性セクションとなります。相対属性のセクション内には記述できません。 <pre>.ORG 0F0000H .ORG offset .ORG 0F0000H + offset</pre>
.BLKB	1バイト単位でRAM領域を確保します。	DATAセクション内に確保する領域数を記述してください。ラベル名を定義する場合は必ずコロン(:)を付けてください。 例) <pre>.BLKB 1 .BLKW number .BLKA number+1 label: .BLKL 1 label: .BLKF number label: .BLKD number+1</pre>
.BLKW	2バイト単位でRAM領域を確保します。	
.BLKA	3バイト単位でRAM領域を確保します。	
.BLKL	4バイト単位でRAM領域を確保します。	
.BLKF	4バイト単位でRAM領域を浮動小数点数用に確保します。	
.BLKD	8バイト単位でRAM領域を確保します。	
.BYTE	1バイト長データでROM領域に格納します。	複数のオペランドを記述するときは、カンマ(,)で区切ってください。ラベル名を定義する場合は必ずコロン(:)を付けてください。 .FLOAT と.DOUBLEについてはオペランドに浮動小数点数を記述してください。 例) <pre>.SECTION value,ROMDATA .BYTE 1 .BYTE 1,2,3,4,5 .WORD "da","ta" .ADDR symbol .LWORD symbol+1 .FLOAT 5E2 constant .DOUBLE 5e2</pre>
.WORD	2バイト長データでROM領域に格納します。	
.ADDR	3バイト長データでROM領域に格納します。	
.LWORD	4バイト長データでROM領域に格納します。	
.FLOAT	4バイト長データでROM領域に浮動小数点数を格納します。	
.DOUBLE	8バイト長データでROM領域に浮動小数点数を格納します。	
.ALIGN	奇数アドレスを偶数アドレスに補正します。	セクション定義の際にアドレス補正を指示している相対属性セクションか絶対属性セクション内に記述できます。 例) <pre>.SECTION program,CODE .ORG 0F000H MOV.W #0,R0 .ALIGN .END</pre>

アセンブル制御

命令	機能	使い方・記述例
.EQU	シンボルを定義します。	前方参照となるシンボル名は記述できません。オペランドにはシンボル、式を記述できます。シンボル、ビットシンボルはグローバル指定ができません。 例) <pre>symbol .EQU 1 symbol1 .EQU symbol+symbol bit0 .BTEQU 0,0 bit1 .BTEQU 1,symbol1</pre>
.BTEQU	ビットシンボルを定義します。	
.END	アセンブルソースの終了を宣言します。	一つのアセンブリソースファイルに必ず一つ以上記述してください。as30は本指示命令以降の行については、エラーの検出はしません。 例) <pre>.END</pre>
.SB	SBレジスタ値を仮定します。	各アドレッシングモードを選択する前に必ず各レジスタを設定してください。 レジスタ値の設定は実際のレジスタには設定しませんので、本命令の直前または直後にレジスタ値を設定する命令を記述してください。 例) <pre>.SB 80H LDC #80H,SB .FB 0C0H LCD #80H,FB .SBSYM sym1,sym2 .FBSYM sym3,sym4</pre>
.SBSYM	SB相対アドレッシングを選択します。	
.SBBIT	ビット命令のSB相対アドレッシングを選択します。	
.FB	FBレジスタ値を仮定します。	
.FBSYM	FB相対アドレッシングを選択します。	
.INCLUDE	ファイルを指定位置に読み込みます。	オペランドのファイル名には必ず拡張子を記述してください。オペランドには、指示命令".FILE"や"@ "を含む文字列が記述できます。 例) <pre>.INCLUDE initial.a30 .INCLUDE ..FILE@.inc</pre>

リンク制御

命令	機能	使い方・記述例
.SECTION	セクション名を定義します。	<p>セクションタイプ及びALIGNを同時に指定する場合はカンマで区切ってください。セクションタイプは、'CODE','ROMDATA','DATA'のいずれかを記述できます。セクションタイプを省略した場合は、"CODE"として処理します。</p> <p>例)</p> <pre>.SECTION program,CODE NOP .SECTION ram,DATA .BLKB 10 .SECTION dname,ROMDATA .BYTE "abcd" .END</pre>
.GLB	グローバルラベルを指定します。	<p>オペランドに複数のシンボル名を記述する場合はカンマ(,)で区切ってください。</p> <p>例)</p> <pre>.GLB name1,name2,mane3 .BTGLB flag4 .SECTION program MOV.W #0,name1 BCLR flag4</pre>
.BTGLB	グローバルビットシンボルを指定します。	
.VER	指定した文字列をマップファイルにバージョン情報として出力します。	<p>オペランドは、1行の範囲内で記述してください。1つのアセンブリソースファイルに1度しか記述できません。</p> <p>例)</p> <pre>.VER 'strings' .VER "strings"</pre>

リスト制御

命令	機能	使い方・記述例
.LIST	リストファイルへの行データの出力を制御します。	行出力を停止する場合は'OFF'、開始する場合は'ON'をオペランドに記述してください。指定しない場合はすべての行をリストファイルに出力します。 例) <pre>.LIST OFF MOV.B #0,R0L MOV.B #0,R0L MOV.B #0,R0L .LIST ON</pre>
.PAGE	リストファイルの指定位置で改ページを行ないます。	オペランドは、クォーテーション(')またはダブルクォーテーション(")で囲って記述してください。オペランドは省略できます。 例) <pre>.PAGE .PAGE "strings" .PAGE 'strings'</pre>
.FORM	リストファイルの1ページの桁及び行数を指定します。	1つのアセンブリソースファイルに複数回記述できます。行数及び桁数にはシンボルを記述できません。前方参照となるシンボルは記述できません。出力しない場合は66行、140桁で出力します。 例) <pre>.FORM 20,80 .FORM 60 .FORM ,100 .FORM line,culmn</pre>

分岐命令最適化制御

命令	機能	使い方・記述例
.OPTJ	分岐命令とサブルーチン呼び出しの最適化を制御します。	オペランドには、分岐命令の最適制御、最適化対象外の無条件分岐命令選択、最適化対象外のサブルーチン呼び出し命令選択の項目が記述できます。各項目の指定順序は任意で、省略もできます。省略した場合は分岐距離は初期値または以前に指定した内容から変化しません。 例) 下記に示す組み合わせのオペランドが記述できます。 <pre>.OPTJ OFF .OPTJ ON .OPTJ ON,JMPW .OPTJ ON,JMPW,JSRW .OPTJ ON,JMPA .OPTJ ON,JMPA,JSRW .OPTJ ON,JMPA,JSRA .OPTJ ON,JMRW .OPTJ ON,JMRA</pre>

拡張機能指示命令

命令	機能	使い方・記述例
.ASSERT	ファイルまたは標準エラー出力に指定した文字列を出力します。	<p>ダブルクォーテーションで囲った文字列をファイルに出力する場合は、">"または">>"に続けてファイル名を指定してください。</p> <p>>は新規にファイルを生成して、そのファイルにメッセージを出力します。以前に同一名のファイルが或る場合は、そのファイルに上書きされます。</p> <p>>>はファイルの内容に追加して、メッセージを出力します。指定したファイルが存在しない場合は、新しくファイルを生成します。</p> <p>ファイル名に指示命令"..FILE"を記述できます。</p> <p>例)</p> <pre>.ASSERT "string" > sample.dat .ASSERT "string" >> sample.dat .ASSERT "string" > ..FILE</pre>
?	テンポラリラベルの指定及び参照を行いません。	<p>テンポラリラベルとして定義したい行に"?:"を記述してください。直前に定義したテンポラリラベルを参照したい場合は、命令のオペランドに"?-"、直後に定義したテンポラリラベルを参照したい場合は、命令のオペランドに"?+"を記述してください。</p> <p>例)</p> <pre>?: JMP ?+ JMP ?- ?: JMP ?-</pre>
..FILE	ソースファイル名情報を示します。	<p>指示命令".ASSERT"及び指示命令".INCLUDE"のオペランドに記述できます。コマンドオプション"-F"を指定すると"..FILE"はコマンド行で指定したソースファイル名に固定されます。オプションを指定しない場合は"..FILE"が記述されているファイル名になります。</p> <p>例)</p> <pre>.ASSERT "sample" > ..FILE .INCLUDE ..FILE@.inc .ASSERT "sample" > ..FILE@.mes</pre>
@	@の前後の文字列を連結します。	<p>1行に複数回記述できます。</p> <p>連結した文字列を名前とする場合は、本命令の前後にスペース及びタブを記述しないでください。</p> <p>例)</p> <pre>.ASSERT "sample" > ..FILE@.dat</pre> <p>次のようなマクロ定義も可能です。</p> <pre>mov_nibble .MACRO p1,src,p2,dest MOV@p1@p2 src,dest .ENDM</pre>

条件アセンブル指示命令

命令	機能	使い方・記述例
.IF	条件アセンブルの開始を示します。	オペランドには必ず条件式を記述してください。 例) <pre>.IF TYPE==0 .BYTE "Proto Type Mode" .ELIF TYPE>0 .BYTE "Mass Production Mode" .ELSE .BYTE "Debug Mode" .ENDIF</pre> <p>条件式の記述規則) 演算結果のオーバーフロー及びアンダーフローは判断しません。シンボルは前方参照(本指示命令行より後に定義されているシンボルを参照)はできません。前方参照のシンボルや、未定義のシンボルを記述した場合は、値を0として式を判断します。</p> <p>条件式の記述例) <pre>sym<1 sym < 1 sym+2 < data1 sym+2 < data1+2 'smp1' ==name</pre></p>
.ELIF	条件アセンブルの条件を示します。	必ずオペランドには条件式を記述してください。本指示命令は1つの条件アセンブルブロック内に複数記述できます。 例) 同上
.ELSE	条件偽の際にアセンブルを行なうブロックの開始を示します。	本指示命令は、条件アセンブルブロック内に1つ以下記述できます。オペランドはありません。 例) 同上
.ENDIF	条件アセンブルの終了を示します。	本指示命令は、条件アセンブルブロック内に必ず1つ記述してください。オペランドはありません。 例) 同上

M16C ファミリ用ツールが出力する指示命令

命令	機能	使い方・記述例
"_"で始まる名前	M16Cファミリ用ツールソフトウェアが出力します。	ユーザーはソースプログラムに記述できません、記述した場合の動作については保証しません。 例) <pre>._FILE</pre>

3.2.4 マクロ機能

AS30 で使用できるマクロ機能について説明します。AS30 には以下に示すマクロ機能があります。

マクロ機能

マクロ指示命令 ".MACRO" ~ ".ENDM" で定義し、定義したマクロを呼び出すことでマクロ機能を使用できます。

繰返しマクロ機能

マクロ指示命令 ".MREPEAT" ~ ".ENDM" を記述することで、繰返しマクロ機能を使用できます。

マクロ定義とマクロ呼び出しの関係を図 3.25 に示します。

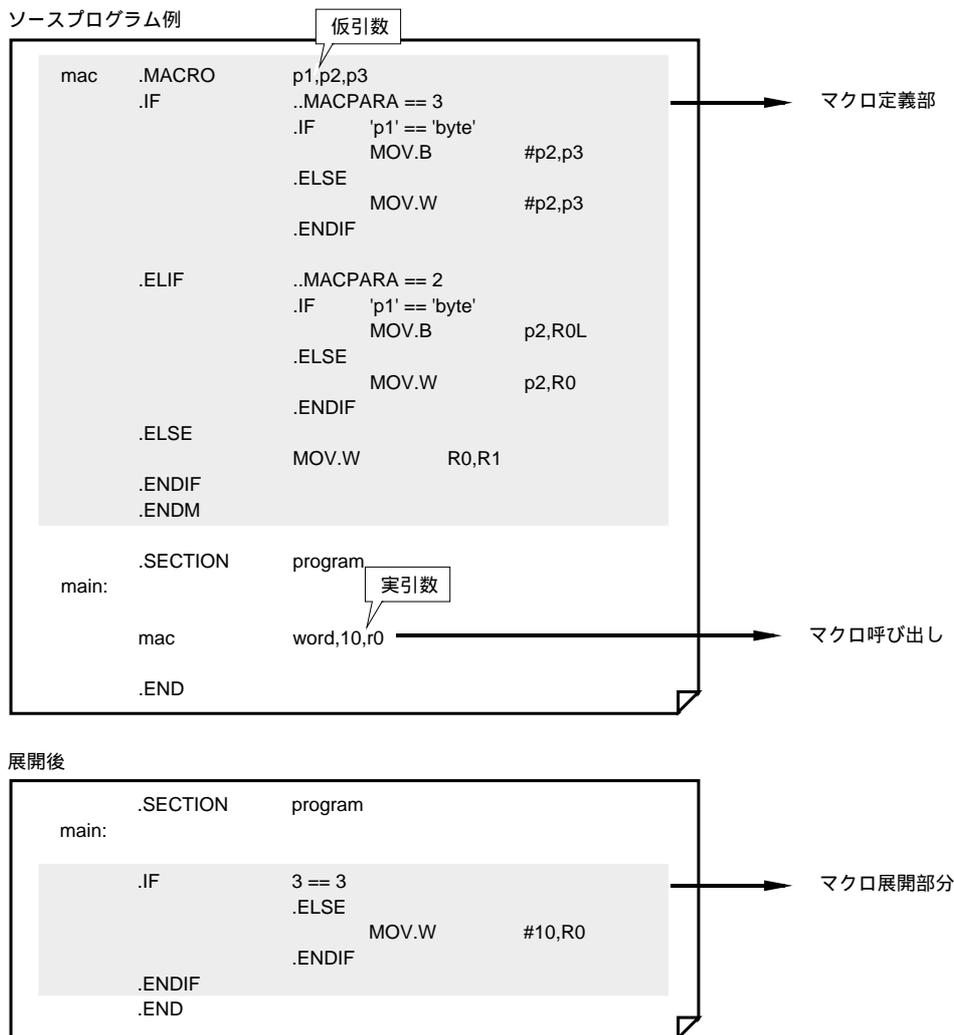


図 3.2.5 マクロ定義と呼び出し例

マクロ定義

マクロ定義はマクロ指示命令 ".MACRO" を使用して 1 行以上の命令の集まりを 1 つのマクロ名に定義します。定義終了は ".ENDM" で示し、 ".MACRO" と ".ENDM" に囲まれた行をマクロボディと呼びます。

マクロボディにはソースプログラムに記述可能なすべての命令を記述できますが、ビットシンボルは記述できません。

マクロのネストはマクロ定義及びマクロ呼び出しを含めて 65535 レベル以下です。
マクロ名及びマクロ引数は大文字、小文字を区別して扱います。

マクロローカル

指示命令 ".LOCAL" で宣言したマクロローカルラベルは、マクロ定義内のみ使用できます。マクロローカル宣言をしたラベルは、マクロの範囲外で同一のラベルを記述できます。図 3.2.6 に記述例を示します。この場合、m1 がマクロローカルラベルになります。

```

name .MACRO      source,dest,top
      .LOCLA      m1
m1:
      nop
      jmp         m1
      .ENDM
    
```

図 3.2.6 マクロ定義と呼び出し例

マクロ呼び出し

マクロ定義されているマクロボディの内容をマクロ指示命令 ".MACRO" で定義したマクロ名を記述することで、その行に呼び出しを行います。マクロ名の外部参照はできません。複数ファイルから、同一のマクロを呼び出す場合はインクルードファイル内マクロを定義し、そのファイルをインクルードしてください。

繰り返しマクロ機能

マクロ指示命令 ".MREPEAT" ~ ".ENDM" で囲まれたボディを指定した回数分繰り返し、指定した行に展開します。繰り返しマクロのマクロ呼び出しはありません。

繰り返しマクロのマクロ定義とマクロ呼び出しの関係を図 3.2.7 に示します。

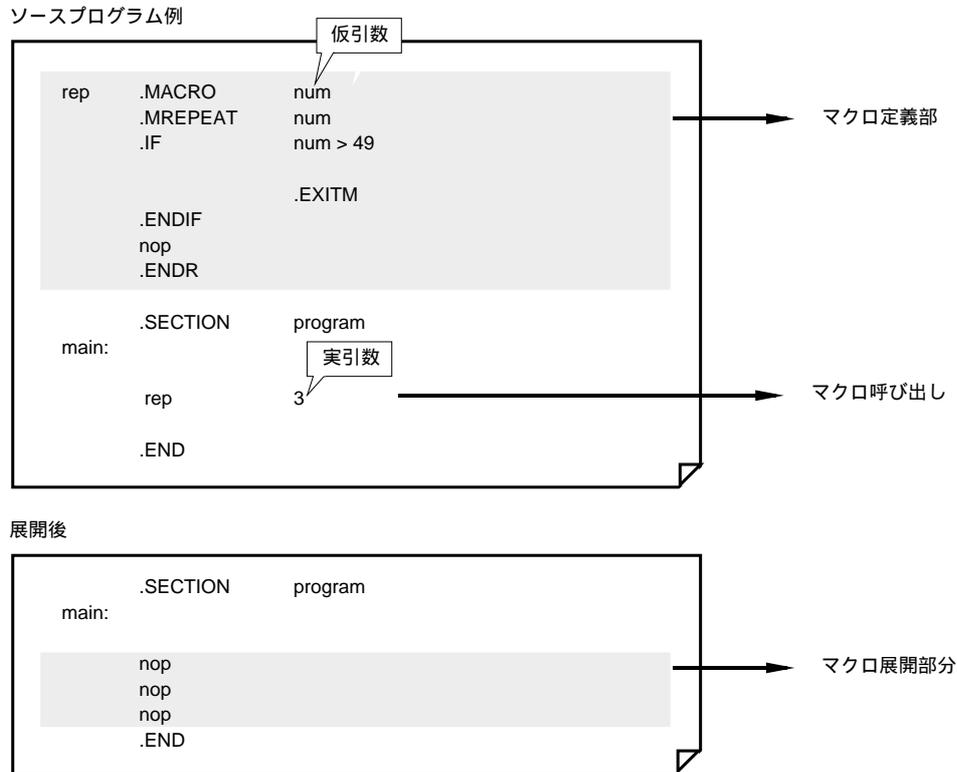


図 3.2.7 マクロ定義と呼び出し例

マクロ指示命令

AS30 のマクロ命令には、以下の種類があります。

マクロ指示命令

マクロボディの開始や終了または中止、マクロ内のローカルなどの宣言をします。

マクロシンボル

マクロ記述の式の項目として記述します。

文字列関数

文字列の情報を表します。

マクロ指示命令

命令	機能	使い方・記述例
.MACRO	マクロ名の定義及びマクロ定義の開始を示します。	オペランドには必ず条件式を記述してください。 仮引数は80個まで記述できます。仮引数をダブルクォーテーションで囲わないでください。 <記述形式> マクロ定義 (マクロ名) .MACRO [(仮引数)[,(仮引数)...]] マクロ呼び出し (マクロ名) [(実引数)[,(実引数)...]] <記述例> 図3.2.5を参照してください。
.ENDM	マクロ定義の終了を示します。	".MACRO"に対応させて記述してください。 <記述例> 図3.2.5を参照してください。
.LOCAL	オペランドに示されたラベルがマクロローカルラベルであることを宣言します。	マクロボディ内に記述してください。 オペランドはカンマで区切って複数のラベルを記述できます。このとき最大ラベル数は100個です。 <記述例> 図3.2.6を参照してください。
.EXITM	マクロボディの展開を強制的に終了します。	マクロ定義のボディ内に記述してください。 <記述例> 図3.2.7を参照してください。
.MREPEAT	繰り返しマクロ定義の開始を示します。	繰り返し回数は最大65535回です。 <記述例> 図3.2.7を参照してください。
.ENDR	繰り返しマクロ定義の終了を示します。	".MREPEAT"に対応させて記述してください。 <記述例> 図3.2.5を参照してください。

マクロシンボル

命令	機能	使い方・記述例
..MACPARA	マクロ呼び出しの際に与えられた実引数の個数を示します。	マクロ定義のボディ内に式の項として記述できます。マクロボディの外に記述した場合、値は0となります。 <記述例> 図3.2.5を参照してください。
..MACREP	繰り返しマクロが展開している回数を示します。	マクロ定義のボディ内に式の項として記述できます。条件アセンブルのオペランドとしても記述できます。繰り返す度に値は1 2 3...と増加します。マクロボディの外に記述した場合、値は0となります。 <記述例> 図3.2.5を参照してください。

文字列関数

命令	機能	使い方・記述例
.LEN	オペランドに記述した文字列長を示します。	オペランドは必ず"{}"で囲い、文字列はクォーテーションで囲ってください。文字列には7ビットアスキーコードの文字が記述できます。 式の項として記述できます。 <記述形式> .LEN {"(文字列)} .LEN {(文字列)} <記述例> 図3.2.8を参照してください。
.INSTR	オペランドで指定した文字列のなかで、検索文字列の開始位置を示します。	オペランドは必ず"{}"で囲い、文字列はクォーテーションで囲ってください。文字列には7ビットアスキーコードの文字が記述できます。 検索開始位置を1にした場合は、文字列の先頭を示します。 <記述形式> .INSTR {"(文字列)","(検索文字列)","(検索開始位置)} .INSTR {(文字列)","(検索文字列)","(検索開始位置)} <記述例> 図3.2.9を参照してください。
.SUBSTR	オペランドで指定した文字列の位置から、指定した文字数を切り出します。	オペランドは必ず"{}"で囲い、文字列はクォーテーションで囲ってください。文字列には7ビットアスキーコードの文字が記述できます。 切り出し開始位置を1にした場合は、文字列の先頭を示します。 <記述形式> .SUBSTR {"(文字列)","(開始位置)","(文字数)} .SUBSTR {(文字列)","(開始位置)","(文字数)} <記述例> 図3.2.10を参照してください。

.LEN 記述例

図 3.2.8 の例では、指定した文字列の文字列長 "Printout_data" は "13"、"Sample" は "6" を表しています。

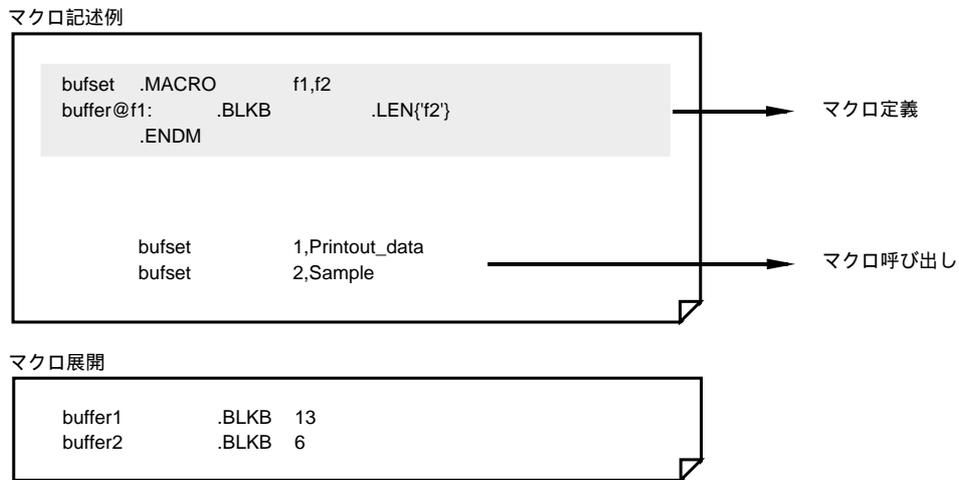


図 3.2.8 .LEN 記述例

.INSTR 記述例

図 3.2.9 の例では、指定した文字列(japanese)の先頭 x (top)からの、"se" 文字列の位置(7)を切り出しています。

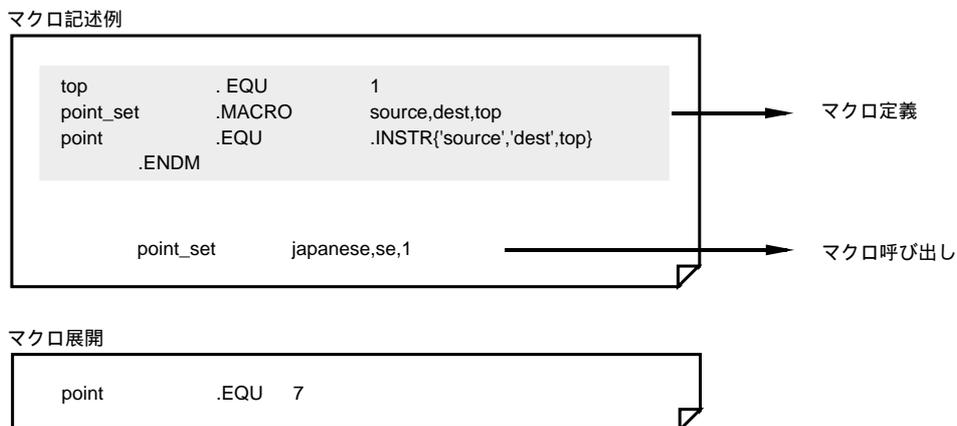


図 3.2.9 .INST 記述例

.SUBSTR 記述例

図 3.2.10 の例では、マクロの実引数として与えられた文字列の長さを、".MREPEAT" のオペランドに与えています。".MACREP" は ".BYTE" の行を実行するごとに、1 2 3 4 ... と増加します。したがって、マクロ実引数として与えた文字列の先頭文字から順に 1 文字ずつ ".BYTE" のオペランドに与えることになります。

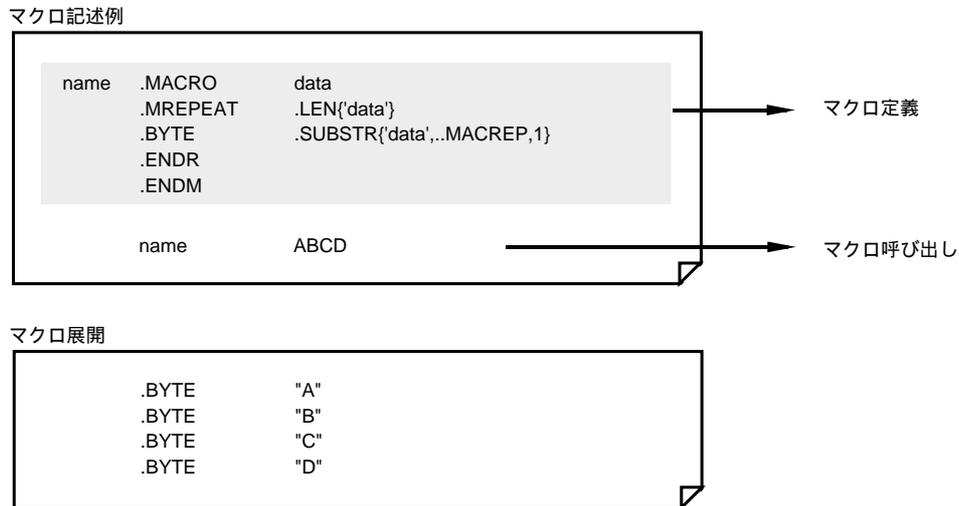


図 3.2.10 .SUBSTR 記述例

3.2.5 構造化記述機能

AS30 のプログラミングでは、構造化命令を使用した構造化記述が可能です。
本書では構造化記述機能についての概要のみ記載します。詳細はAS30ユーザーズマニュアル<<プログラミング編 >>を参照ください。

以下に AS30 の構造化記述機能を示します。

アセンブラは、構造化記述命令に対応するアセンブリ言語のブランチ命令を生成します。
アセンブラは、生成したブランチ命令の分岐先のラベルを生成します。
アセンブラは、構造化記述命令から生成したアセンブリ言語を、アセンブラリストファイルに出力します
(コマンドオプション指定時)
構造化記述命令は、構造化記述文とその条件式によって分岐する制御ブロックを選択できます。制御ブロックとは、代入文を除くある構造化記述文から次の構造化記述文までの間を言います。

構造化記述文の種類

AS30 では、次に示す 9 種類の文が記述できます。

代入文

右辺を左辺に代入します。

IF ELIF ELSE ENDIF 文 (以降 IF 文と記す)

IF 文は制御の流れを 2 方向に変える命令で、分岐する方向は条件式によって決定されます。

FOR NEXT 文 (以降 FOR-NEXT 文と記す)

FOR-NEXT 文は繰り返しを制御する命令で、指定した条件式が真である間、文を繰り返し実行します。

FOR TO STEP NEXT 文 (以降 FOR-STEP 文と記す)

FOR-STEP 文は初期値、増分と最終値を指定することで繰り返し回数を制御する命令です。

DO WHILE 文 (以降 DO 文と記す)

DO 文は条件式が満たされている (真である) 間、文を繰り返し実行します。

SWITCH CASE DEFAULT ENDS 文 (以降 SWITCH 文と記す)

SWITCH 文は条件式の値によっていずれかの CASE ブロックに分岐します。

BREAK 文

BREAK 文は該当する FOR 文、DO 文又は SWITCH 文の実行を中止して、その次に実行する文に分岐します。

CONTINUE 文

CONTINUE 文はそれを含む最小の繰り返しの FOR 文、DO 文中の繰り返しを行う文に分岐します。

FOREVER 文

FOREVER 文は該当する FOR 文及び DO 文の条件式を常に真であると仮定して制御ブロックを繰り返し実行します。

第 4 章

プログラミングスタイル

- 4.1 ハードウェアの定義
- 4.2 CPU の初期設定
- 4.3 割り込み
- 4.4 ソースファイルの分割
- 4.5 ちょっと小耳を ...
- 4.6 参考プログラム集
- 4.7 オブジェクトファイルの生成

4.1 ハードウェアの定義

この節ではSFR領域の定義とインクルードファイルの作成方法、RAMデータ領域の確保、ROMデータ領域の確保、セクションの定義について説明します。

4.1.1 SFR領域の定義

SFR領域の定義部分はインクルードファイルで作成すると便利です。SFR領域の定義方法には以下の2通りがあります。

.EQUによる定義

指示命令 ".EQU" を使った SFR 領域の定義例を図 4.1.1 に示します。

```

;-----
;          M30600 SFR 定義ファイル
;-----
PM0 .EQU    0004H    ;プロセッサモードレジスタ 0
PM1 .EQU    0005H    ;プロセッサモードレジスタ 1
CM0 .EQU    0006H    ;システムクロック制御レジスタ 0
CM1 .EQU    0007H    ;システムクロック制御レジスタ 1
CSR .EQU    0008H    ;チップセレクト制御レジスタ
AIER .EQU   0009H    ;アドレス一致割り込み許可レジスタ
PRCR .EQU   000AH    ;プロテクトレジスタ
;
WDTS .EQU   000EH    ;監視タイマスタートレジスタ
WDC .EQU    000FH    ;監視タイマ制御レジスタ
RMAD0 .EQU  0010H    ;アドレス一致割り込みレジスタ 0
RMAD1 .EQU  0014H    ;アドレス一致割り込みレジスタ 1
;
SAR0 .EQU   0020H    ;DMA0 ソースポインタ
DAR0 .EQU   0024H    ;DMA0 ディスティネーションポインタ
TCR0 .EQU   0028H    ;DMA0 転送カウンタ
DM0CON .EQU 002CH    ;DMA0 制御レジスタ
SAR1 .EQU   0030H    ;DMA1 ソースポインタ
DAR1 .EQU   0034H    ;DMA1 ディスティネーションポインタ
TCR1 .EQU   0038H    ;DMA1 転送カウンタ
DM1CON .EQU 003CH    ;DMA1 制御レジスタ
;

```

プロセッサモードレジスタ0の配置されているアドレスを定義する
以後各レジスタのアドレスを定義する

2バイト以上のレジスタについてはレジスタの先頭アドレスを定義する

図 4.1.1 ".EQU" による SFR 領域定義例

インクルードファイルの作成

ソースプログラムを分割して作成する場合、SFR定義など複数のファイルで使用する部分はインクルードファイルにします。インクルードファイルには通常 ".INC" という拡張子を付けます。

作成上の注意

(1)インクルードファイル中に ".EQU" を使用する場合

".EQU" はシンボルに値を定義する命令です。SFR定義のようにアドレスを定義することもできます。ただし、領域確保命令ではないのでアドレスを定義する場合は、アドレスが重ならないように注意してください。".EQU" を使用したインクルードファイルは複数のファイルで読み込むことができます。

(2)インクルードファイル中に ".ORG" を使用する場合

".ORG" を使用したインクルードファイルを複数のファイルで読み込むとリンクエラーになります。これは ".ORG" によって絶対アドレスが指定されているため、アドレスが2重定義となります。

(3)インクルードファイル中に ".BLKB"、".BLKW"、".BLKA" を使用している場合

".BLKB"、".BLKW"、".BLKA" は領域確保命令です。".BLKB"、".BLKW"、".BLKA" を使用したインクルードファイルを複数のファイルで読み込むと領域を別々に確保することになります。インクルードファイルのシンボルをローカルで使用している場合はエラーではありませんが、グローバルで使用している場合は2重定義になります。

複数のファイルで共通領域として利用したい場合は、領域確保している部分は共有定義ファイルとし、ソースファイルの1つとしてリンクします。そして、シンボルのグローバル指定部分をインクルードファイルにします。

インクルードファイルの読み込み

インクルードファイルを読み込むときは指示命令 ".INCLUDE" を使います。読み込むファイル名はフルネームで指定してください。

例)

SFR領域の定義を行ったインクルードファイル "M30600.INC" を読み込む場合

```
.INCLUDE M30600.INC
```

4.1.2 RAM データ領域の確保

領域確保は以下の指示命令を使用します。

- .BLKB . . . 1 バイトの領域確保 (整数値)
- .BLKW . . . 2 バイトの領域確保 (整数値)
- .BLKA . . . 3 バイトの領域確保 (整数値)
- .BLKL . . . 4 バイトの領域確保 (整数値)
- .BLKF . . . 4 バイトの領域確保 (浮動小数点数)
- .BLKD . . . 8 バイトの領域確保 (浮動小数点数)

ワーク領域の設定例 4.1 ハードウェアの定義

ワーク領域の設定例を図 4.1.3 に示します。

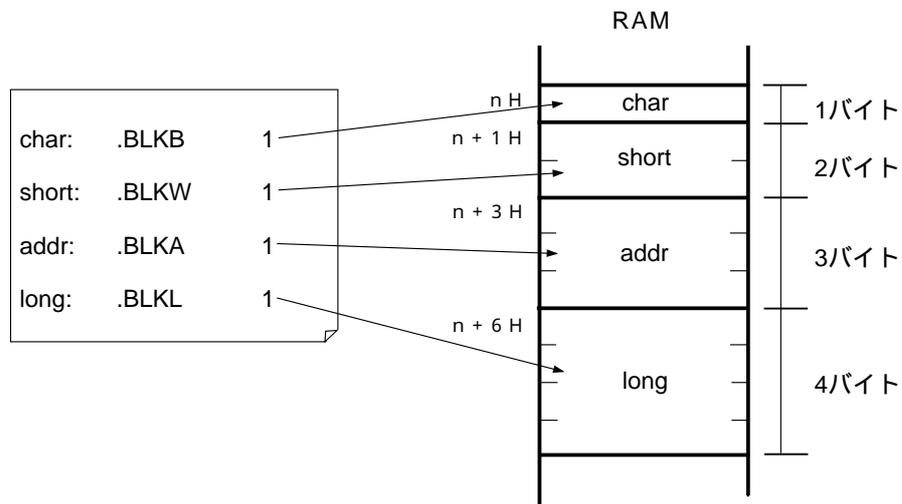


図 4.1.3 ワーク領域の設定例

4.1.3 ROM データ領域の確保

固定データの設定は以下の指示命令を使用します。記述例は「4.1.5 サンプルリスト1(初期設定1)」をご参照ください。

- .BYTE . . . 1バイトデータの設定 (整数値)
- .WORD . . . 2バイトデータの設定 (整数値)
- .ADDR . . . 3バイトデータの設定 (整数値)
- .LWORD . . . 4バイトデータの設定 (整数値)
- .FLOAT . . . 4バイトデータの設定 (浮動小数点数)
- .DOUBLE . . . 8バイトデータの設定 (浮動小数点数)

テーブルデータの検索

データテーブルの例を図4.1.4に示します。このテーブルをアドレスレジスタ相対アドレッシングを用いてアクセスする方法を図4.1.5に示します。

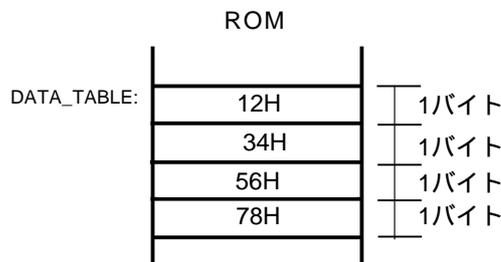


図 4.1.4 データテーブルの設定例

```

MOV.W #1,A0
LDE.B DATA_TABLE[A0],R0L ;データテーブルの2バイト目(34H)を
                           ;R0Lに格納
:
:
DATA_TABLE:
.BYTE 12H,34H,56H,78H ;1バイトデータの設定
:
:
  
```

図 4.1.5 データテーブルの検索例

4.1.4 セクション定義

指示命令".SECTION"は、この指示命令を記述した行から次の".SECTION"までを割り付けるセクションを宣言します。

セクション定義の記述形式

```
.SECTION セクション名 [ ,(セクションタイプ), ALIGN ]
[ ]内は省略可能
```

1つのセクション指示命令から次のセクション指示命令、又は".END"を記述した前の行までを1つのセクションとして定義します。セクション名は自由に設定できます。また、各セクションにはセクションタイプ (DATA, CODE, ROMDATA の3タイプ) が設定できます。このタイプによってセクション内に記述できる命令が異なりますご注意ください。詳しくはAS30 ユーザーズマニュアル<プログラミング編>をご参照ください。なお "ALIGN" 指定がある場合、リンカ(ln30)がセクションの始まりを偶数番地に割り当てます。

各セクションの設定例

セクションの設定例を図 4.1.6 に示します。

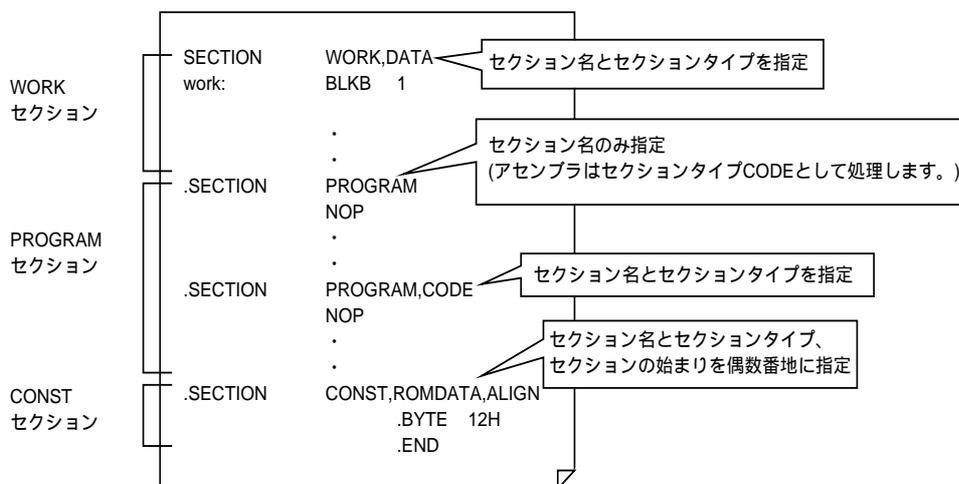


図 4.1.6 セクションの設定例

セクションの属性

各セクションはアセンブル時に属性が割り付けられます。属性は相対と絶対の2つです。

(1)相対属性

- ・リンク時に各セクションの配置を指定できます。(再配置可能)
- ・アセンブル時にセクション内のアドレスがリロケータブル値になります。
- ・相対属性セクション内で定義されたラベルの値はリロケータブルとなります。

(2)絶対属性

- ・SECTION" 指示命令の直後に ".ORG" によりアドレスを指定することで、そのセクションは絶対属性として扱われます。
- ・アセンブル時にセクション内のアドレスがアブソリュート値になります。
- ・絶対属性セクション内で定義されたラベルの値はアブソリュートとなります。

4.1.5 サンプルリスト 1(初期設定 1)

```

;***** インクルード *****
;
;
; .INCLUDE m30600.inc
;
;***** シンボル定義 *****
;
;
RAM_TOP      .EQU 00400H      ; RAM の先頭アドレス
RAM_END      .EQU 02BFFH      ; RAM の終了アドレス
ROM_TOP      .EQU 0F0000H     ; ROM の先頭アドレス
FIXED_VECT_TOP .EQU 0FFFDCH   ; 固定ベクタの先頭アドレス
SB_BASE      .EQU 00380H     ; SB 相対のベースアドレス
FB_BASE      .EQU 00480H     ; FB 相対のベースアドレス
;
;***** ワーク RAM 領域確保 *****
;
; ラベルは名前の最後に ":"(コロン)を付ける
; .SECTION WORK,DATA
; .ORG RAM_TOP
;
; ハードウェアの RAM 領域に合わせる
;
; WORKRAM_TOP:
; char:      .BLKB 1 ;1 バイト領域確保
; short:     .BLKW 1 ;2 バイト領域確保
; addr:      .BLKA 1 ;3 バイト領域確保
; long:      .BLKL 1 ;4 バイト領域確保
; WORKRAM_END:
;
;***** ビットシンボル定義 *****
;
; ビットシンボルは ":"(コロン)を付けない
; char_b0    .BTEQU 0,char ; char のビット 0
; short_b1   .BTEQU 1,short ; short のビット 1
; addr_b2    .BTEQU 2,addr ; addr のビット 2
; long_b3    .BTEQU 3,long ; long のビット 3
;
;***** プログラム領域 *****
;
;==== スタートアップ =====
;
; アセンブラに対する宣言
;
; .SECTION PROGRAM,CODE ;セクション名、セクションタイプの宣言
; .ORG ROM_TOP ;開始アドレスの宣言
; .SB SB_BASE ;SB レジスタの値をアセンブラに対して宣言
; .FB FB_BASE ;FB レジスタの値をアセンブラに対して宣言
;
;
; アセンブラに対して宣言した値を合わせる！
; START:
; LDC #RAM_END+1,ISP ;スタックポインタの初期値設定
; LDC #SB_BASE,SB ;SB レジスタ初期値設定
; LDC #FB_BASE,FB ;FB レジスタ初期値設定

```


4.2 CPUの初期設定

電源投入直後、またはリセット直後に各レジスタ、RAM等の初期設定が必要です。CPU内部のレジスタの未設定、及びプログラム実行前のメモリ等に意図しないデータが残っていた場合、プログラム暴走の原因になります。したがって初期設定はプログラムの最初におこないます。初期設定では以下の事項について設定します。

アセンブラに対する宣言

CPU内部のレジスタ、フラグ、RAM領域の初期化

ワーク領域の初期化

ポート、タイマ、割り込み等の内蔵周辺機能の初期化

4.2.1 CPU内部レジスタの設定

通常はリセット解除後プロセッサのモードやシステムのクロックに関するレジスタの設定を行なう必要があります。設定例は「4.2.7 サンプルリスト2(初期設定2)」をご参照ください。

4.2.2 スタックポインタの設定

サブルーチンや割り込みを使用する場合、戻り先番地などがスタックに退避されます。よってサブルーチンコール前、あるいは割り込み許可前にスタックポインタの設定をおこなっておく必要があります。設定例は「4.2.7 サンプルリスト2(初期設定2)」をご参照ください。

4.2.3 ベースレジスタ (SB,FB) の設定

M16C/60シリーズ、M16C/20シリーズでは効率のよいデータのアクセスを行なうためにベースレジスタ相対アドレッシングというアドレッシングモードがあります。これはベースとなるアドレスからの相対番地でアクセスしますので、このアドレッシングモードを使用するにはベースアドレスをあらかじめ設定しておく必要があります。設定例は「4.2.7 サンプルリスト2(初期設定2)」をご参照ください。

4.2.4 割り込みテーブルレジスタ(INTB)の設定

M16C/60シリーズ、M16C/20シリーズでは割り込みベクタテーブルが可変になっているため割り込みを使用する前にベクタの先頭アドレスを設定する必要があります。設定例は「4.2.7 サンプルリスト2(初期設定2)」をご参照ください。

4.2.5 可変 / 固定ベクタの設定

M16C/60 シリーズ、M16C/20 シリーズには可変ベクタと固定ベクタの 2 種類のベクタが存在します。割り込みを使用する場合のベクタの設定方法、あるいは使用しない場合の暴走対策処理方法などについては「4.2.7 サンプルリスト 2(初期設定 2)」をご参照ください。

4.2.6 周辺機能の設定

M16C/60 グループが内蔵している RAM、ポート、タイマの初期設定について説明します。詳しくはご使用品種のユーザーズマニュアルの機能説明をご参照ください。

ワーク領域の初期設定

通常ワーク領域は初期設定で 0 クリアします。初期値が 0 でない場合、各ワーク領域に初期値を設定してください。図 4.2.1 にワーク領域の初期設定例を示します。

```

;----- ワーク RAM の初期設定 -----
;
;      MOV.B      #0FFH,char
;
;      MOV.W      #0FFFFH,short
;
;      MOV.W      #0FFFFH,addr
;      MOV.B      #0FFH,addr+2
;
;      MOV.W      #0FFFFH,long
;      MOV.W      #0FFFFH,long+2
;

```

図 4.2.1 ワーク領域の初期設定例

ポートの初期設定

各ポートの方向レジスタを出力に設定した時点で、ポートからデータが出力されます。不定なデータを出力しないため、方向レジスタを出力に設定する前に出力ポートに初期値を設定してください。図4.2.2にポートの初期設定例を示します。

```

;----- ポートの初期値設定 -----
;
MOV.W    #0FFFFH,P6      ;ポート P6,P7 初期値設定
MOV.W    #0FFFFH,PD6     ;ポート P6,P7 を出力に設定
MOV.B    #04H,PRCR       ;プロテクト解除
MOV.W    #0000H,PD8      ;ポート P8,P9 を入力に設定
;
    
```

図 4.2.2 ポートの初期設定例

タイマの設定

タイマ等の内蔵周辺機能を使用する場合、関連レジスタ(SFR 領域)に対する初期設定を行います。図4.2.3にタイマ A0 の設定例を示します。

```

;----- タイマ A0 の設定 -----
;
TA0S     .BTEQU          0,TABSR

MOV.B    #01000000B,TA0MR ;タイマ A0 モードレジスタ設定
;              (モード:タイマモード, 分周比:1/8)
MOV.B    #00000111B,TA0IC ;タイマ A0 割り込み要求ビットクリア
;              (タイマ A0 割り込み許可(優先レベル:7))
MOV.W    #2500-1,TA0      ;タイマ A0 カウント値設定
;
BSET     TA0S             ;タイマ A0 カウントスタート
    
```

図 4.2.3 タイマの設定例

4.2.7 サンプルリスト 2(初期設定 2)

```

;***** インクルード *****
;
;
; .INCLUDE          m30600.inc
;
;***** シンボル定義 *****
;
;
RAM_TOP          .EQU  00400H  ; RAM の先頭アドレス
RAM_END          .EQU  02BFFH  ; RAM の終了アドレス
ROM_TOP          .EQU  0F0000H  ; ROM の先頭アドレス
FIXED_VECT_TOP  .EQU  0FFFDCH  ; 固定ベクタの先頭アドレス
SB_BASE          .EQU  00380H  ; SB 相対のベースアドレス
FB_BASE          .EQU  00480H  ; FB 相対のベースアドレス
;
;***** ワーク RAM 領域確保 *****
;
;
; .SECTION          WORK,DATA
; .ORG              RAM_TOP
;
;
WORKRAM_TOP:
WORK_1:          .BLKB        1
WORK_2:          .BLKB        1
WORKRAM_END:
;
;***** プログラム領域 *****
;
;===== スタートアップ =====
;
;
; .SECTION          PROGRAM,CODE ;セクション名、セクションタイプの宣言
; .ORG              ROM_TOP      ;開始アドレスの宣言
; .SB               SB_BASE      ; SB レジスタの値をアセンブラに対して宣言
; .FB               FB_BASE      ; FB レジスタの値をアセンブラに対して宣言
;
;
START:
;
; LDC               #RAM_END+1,ISP ;スタックポインタの初期値設定
; LDC               #SB_BASE,SB    ; SB レジスタ初期値設定
; LDC               #FB_BASE,FB    ; FB レジスタ初期値設定
;
;
; MOV.B             #03H,PRCR       ;プロテクト解除
; MOV.W             #0007H,PM0      ;プロセッサモードレジスタ 0,1 の設定
; MOV.W             #2008H,CM0      ;システムクロック制御レジスタ 0,1 の設定
; MOV.B             #0,PRCR         ;全レジスタプロテクト
;
;
; LDC               #0,FLG          ;フラグレジスタの初期値設定
; LDINTB            #VECT_TOP       ;割り込みテーブルレジスタの初期値設定
;
;
; MOV.W             #0FFF0H,PUR1    ;内蔵プルアップ抵抗の接続
;
;

```

```

MOV.W    #0,R0                ;WORK_RAM 0 クリア
MOV.W    #(RAM_END - RAM_TOP)/2,R3
MOV.W    #WORKRAM_TOP,A1
SSTR.W

;
;===== メインプログラム =====
MAIN:
    JSR    INIT    ;ワーク RAM の初期値設定
    FSET   I       ;割り込み許可
MAIN_10:
    MOV.B  WORK_1,R0L
;
;
;
    JMP   MAIN_10
;
;===== INIT ルーチン =====
INIT:
    MOV.B  #0FFH,WORK_1
    MOV.B  #0FFH,WORK_2
    MOV.B  #00000111B,TA0IC    ;割り込み要求ビットのクリア
                                ;タイマ A0 割り込み許可(優先レベル:7)
    MOV.B  #01000000B,TA0MR    ;タイマ A0 モードレジスタ設定
    MOV.W  #2500-1,TA0        ;タイマ A0 カウント値設定
    BSET   0,TABSR           ;タイマ A0 カウントスタート
INIT_END:
    RTS
;
;===== TA0 割り込み処理プログラム =====
INT_TA0:
    PUSHM  R0,R1,R2,R3,A0,A1
;
;
;           プログラム
;
;
    POPM   R0,R1,R2,R3,A0,A1
INT_TA0_END:
    REIT
;
;===== ダミー割り込みプログラム =====
dummy:
    REIT
;

```

```

;***** 可変ベクタテーブルの設定 *****
;
;
SECTION    VECT,ROMDATA
.ORG      VECT_TOP+(11*4)
;
.LWORD    dummy      ;DMA0 割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;DMA1 割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;キー入力割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;A-D 割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;未使用
.LWORD    dummy      ;未使用
.LWORD    dummy      ;UART0 送信割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;UART0 受信割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;UART1 送信割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;UART1 受信割り込みベクタ
.LWORD    INT_TA0    ;タイマ A0 割り込みベクタに飛び先番地設定
.LWORD    dummy      ;タイマ A1 割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;タイマ A2 割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;タイマ A3 割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;タイマ A4 割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;タイマ B0 割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;タイマ B1 割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;タイマ B2 割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;INT0 割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;INT1 割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;INT2 割り込みベクタ
;
;***** 固定ベクタの設定 *****
;
;
SECTION    F_VECT,ROMDATA
.ORG      FIXED_VECT_TOP
;
.LWORD    dummy      ;未定義命令割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;オーバフロー(INTO 命令)割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;BRK 命令割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;アドレス一致割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;シングルステップ割り込みベクタ(通常は使用禁止)
.LWORD    dummy      ;監視タイマ割り込みベクタ
.LWORD    dummy      ;DBC 割り込みベクタ(通常は使用禁止)
.LWORD    dummy      ;NMI 割り込みベクタ
.LWORD    START      ;リセットベクタの設定
;
.END

```

図 4.2.4 初期設定の記述例 2

4.3 割り込みの設定

ここでは割り込み処理プログラムを実行する場合に必要な処理及び記述方法、多重割り込みの実行方法に関する説明をします。

割り込み処理プログラムを実行する場合、以下の処理が必要になります。

- (1) 割り込みテーブルレジスタの設定
- (2) 可変 / 固定ベクタの設定
- (3) 割り込み許可フラグの許可
- (4) 割り込み制御レジスタの設定
- (5) 割り込み処理ルーチン内でのレジスタの退避と復帰

4.3.1 割り込みテーブルレジスタの設定

割り込みテーブルレジスタ(INTB)によって可変ベクタの先頭番地を指定することができます。割り込みテーブルレジスタで指定された番地から256バイトが可変ベクタ領域になり、1ベクタ4バイトとなります。各ベクタにはソフトウェア割り込み番号が割り付けられており、0～63となります。

4.3.2 可変 / 固定ベクタの設定

割り込みが発生すると割り込み要因ごとに設定された番地にジャンプします。この番地を割り込みベクタと呼びます。

割り込みベクタの設定は、各割り込み処理プログラムの先頭番地を可変 / 固定ベクタテーブルに登録します。実際の登録例として「4.3.6 サンプルリスト 3(ソフトウェア割り込み)」をご参照ください。

可変ベクタテーブル

可変ベクタテーブルは、割り込みテーブルレジスタ(INTB)によって指し示された値を先頭アドレスとする 256 バイトの割り込みベクタテーブルで、ベクタテーブルは全メモリ空間のどこにでも配置が可能です。また、1ベクタは4バイトで構成され、ベクタごとに0～63までのソフトウェア割り込み番号が割り付けられます。

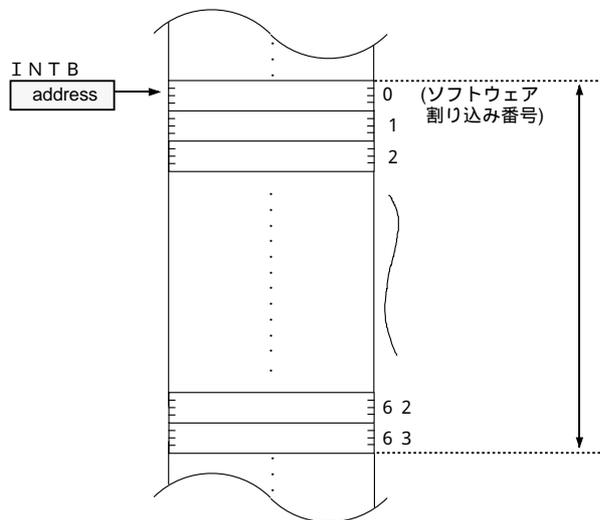


図 4.3.1 可変ベクタテーブル

4.3.3 割り込み許可フラグの許可

電源投入直後、リセット解除後は割り込み禁止状態になっていますので、プログラム中で許可にする必要があります。フラグレジスタのIフラグを"1"にセットすることで割り込み許可状態にすることができます。

なお、Iフラグを"1"にセットした瞬間、割り込みが許可されます。プログラムの先頭で許可すると暴走の原因となりますので、初期設定を行った後に許可してください。

4.3.4 割り込み制御レジスタの設定

各割り込み制御レジスタのビット0～ビット2で、各割り込みの割り込み優先レベルを設定することができます。レベル=0の時は割り込み禁止と同じ状態になりますので、"1"以上に設定してください。また、割り込み制御レジスタのビット3が割り込み要求フラグになります。リセット解除後は"0"になりますが、"1"にセットされている可能性もありますので、割り込み許可フラグ(Iフラグ)を許可する前に"0"にクリアしてください。

各割り込み制御レジスタのビット構成や優先レベル等についてはご使用品種のユーザーズマニュアルをご参照ください。

4.3.5 割り込み処理ルーチン内でのレジスタの退避と復帰

割り込みが受け付けられると、以下のものが自動的にスタックに退避されます。退避順序、スタックの動作などの詳細については「4.5.2 スタック領域」をご参照ください。

PC(プログラムカウンタ)

FLG(フラグレジスタ)

割り込み処理プログラムからの復帰は、必ず REIT 命令で行ってください。この命令によって割り込み処理終了後、スタックに退避されていたレジスタ、戻り先番地などが復帰され、割り込み発生前の処理を続けます。

自動的に退避されるレジスタ以外で、割り込み処理ルーチン内で使用するためそれ以前の内容を保持しておきたいレジスタについては、ソフトウェアによってスタックに退避します。割り込み処理ルーチン内でのレジスタの退避/復帰方法の例として「4.3.6 サンプルリスト 3(ソフトウェア割り込み)」をご参照ください。

レジスタの退避と復帰の種類

自動的に退避されるレジスタ以外で、割り込み処理ルーチン内で使用するためそれ以前の内容を保持しておきたいレジスタは、ソフトウェアによってスタック領域に退避します。レジスタの退避、復帰方法は 2 通りあります。以下にその処理手順を示します。

(1) プッシュ / ポップ命令による退避と復帰

(1a) 個別退避

PUSH.B R0L

PUSH.W R1

(1b) 個別復帰

POP.B R0L

POP.W R1

(2a) 一括退避

PUSHM R0,R1,R2,R3,A0,A1

(2b) 一括復帰

POPM R0,R1,R2,R3,A0,A1

(2) レジスタバンク切り替えによる退避と復帰

割り込み処理のオーバーヘッドタイムを短くしたい場合に有効です。

(a) レジスタバンク 1 を使用

FSET B

(b) レジスタバンク 0 を使用

FCLR B

割り込み処理プログラムの記述

図 4.3.2 に割り込み処理プログラムの記述例を示します。

```

***** レジスタの個別退避と復帰 *****
INT_A0:
    PUSH.B    R0L                ;R0L を退避
    PUSH.B    R1L                ;R1L を退避
    PUSH.W    R2                 ;R2 を退避
    .
    .
    割り込み処理
    .
    .
    POP.W     R2                 ;R2 を復帰
    POP.B     R1L               ;R1L を復帰
    POP.B     R0L               ;R0L を復帰
    REIT                          ;割り込みからの復帰
;

```

個別で退避した場合は、復帰するときに退避した時と逆の順番で復帰させること!!

```

***** レジスタの一括退避と復帰 *****
INT_A1:
    PUSHM     R0,R1,R2,R3        ;R0,R1,R2,R3 レジスタを一括して退避
    .
    .
    割り込み処理
    .
    .
    POPM      R0,R1,R2,R3        ;R0,R1,R2,R3 レジスタを一括して復帰
    REIT                          ;割り込みからの復帰
;

```

```

***** レジスタバンク切り替えによるレジスタの退避と復帰 *****
INT_A2:
    FSET     B                    ;レジスタバンク = 1
    .
    .
    割り込み処理
    .
    .
    FCLR     B                    ;レジスタバンク = 0
    REIT                          ;割り込みからの復帰
;

```

割り込みプログラム内では、バンク1の各レジスタを使用することになる (R0,R1,R2,R3,A0,A1,FB)

図 4.3.2 割り込み処理でのレジスタ復帰 / 退避

(注)メインプログラム内でレジスタバンク0,1両方を使用している場合はレジスタバンク切り替えによるレジスタの退避と復帰はできません。

4.3.6 サンプルリスト 3(ソフトウェア割り込み)

INTO命令(オーバーフロー)割り込みはオーバーフローフラグが"1"にセットされている状態で実行すると割り込みが発生するソフトウェア割り込みです。図 4.3.3 にソフトウェア割り込みの使用例を示します。

```

;***** インクルード *****
;
;
; .INCLUDE      m30600.inc
;
;***** シンボル定義 *****
;
RAM_TOP      .EQU  00400H      ;RAMの先頭アドレス
RAM_END      .EQU  02BFFH      ;RAMの終了アドレス
ROM_TOP      .EQU  0F0000H     ;ROMの先頭アドレス
VECT_TOP     .EQU  0FFF00H     ;可変ベクタの先頭アドレス
FIXED_VECT_TOP .EQU  0FFFDCH   ;固定ベクタの先頭アドレ
SB_BASE      .EQU  00380H     ;SB 相対のベースアドレス
FB_BASE      .EQU  00480H     ;FB 相対のベースアドレス
;
;***** ワーク RAM 領域確保 *****
;
;
; .SECTION     WORK,DATA
; .ORG        RAM_TOP
;
;
; WORKRAM_TOP:
; WORK_1: .BLKW      1
; WORK_2: .BLKB      1
; ANS_L:   .BLKW      1
; ANS_H:   .BLKW      1
; WORKRAM_END:
;
;
;***** プログラム領域 *****
;
;===== スタートアップ =====
;
;
; .SECTION     PROGRAM,CODE
; .ORG        ROM_TOP
; .SB         SB_BASE      ;SB レジスタの値をアセンブラに対して宣言
; .FB         FB_BASE      ;FB レジスタの値をアセンブラに対して宣言
;
;
; START:
;
;     LDC      #RAM_END+1,ISP      ;スタックポインタの初期値設定
;     LDC      #SB_BASE,SB        ;SB レジスタ初期値設定
;     LDC      #FB_BASE,FB        ;FB レジスタ初期値設定
;
;
;     MOV.B    #03H,PRCR          ;プロテクト解除
;     MOV.W    #0087H,PM0         ;プロセッサモードレジスタ 0,1 の設定
;     MOV.W    #2008H,CM0        ;システムクロック制御レジスタ 0,1 の設定
;     MOV.B    #0,PRCR           ;全レジスタプロテクト

```

```

;
LDC      #0,FLG          ;フラグレジスタの初期値設定
LDINTB  #VECT_TOP      ;割り込みテーブルレジスタの初期値設定
;
;
MOV.W   #0FFF0H,PUR1    ;内蔵プルアップ抵抗の接続
;
;
MOV.W   #0,R0           ;WORK_RAM 0 クリア
MOV.W   #((RAM_END+1) - RAM_TOP)/2,R3
MOV.W   #WORKRAM_TOP,A1
SSTR.W
;
;===== メインプログラム =====
MAIN:
JSR     INIT            ;ワーク RAM の初期値設定
MAIN_10:
MOV.W   WORK_1,R0
DIV.B   #4              ;符号付き除算
INTO    ;除算の結果オーバーフローが発生した場合;
;              ;(O フラグ=1)は INTO 命令を実行し、
MOV.B   R0L,WORK_2     ;割り込みが発生する。
;
;
;
MOV.W   #0,R0
MOV.W   #0,R2
MOV.W   #1234H,A0
MOV.W   #5678H,A1
MOV.W   #0FFH,R3
RMPA.W          ;積和演算
INTO    ;積和演算の結果オーバーフローが発生した場合;
;              ;(O フラグ=1)は INTO 命令を実行し、
;              ;割り込みが発生する。
MOV.W   R2,ANS_H
MOV.W   R0,ANS_L
;
;
;
JMP     MAIN_10
;
;===== INIT ルーチン =====
INIT:
MOV.W   #0FFFFH,WORK_1
MOV.B   #0FFH,WORK_2
MOV.W   #0,ANS_L
MOV.W   #0,ANS_H
INIT_END:
RTS
;

```

```

;===== オーバフロー割り込み処理プログラム =====
INT_OVER_FLOW:
    PUSHM          R0,R1,R2,R3,A0,A1
    ;
    ;
    ;           プログラム
    ;
    ;
    POPM          R0,R1,R2,R3,A0,A1
INT_OVER_FLOW_END:
    REIT
;
;===== ダミー割り込みプログラム =====
dummy:
    REIT
;
;***** 固定ベクタの設定 *****
;
;
.SECTION    F_VECT,ROMDATA
.ORG       FIXED_VECT_TOP
;
.LWORD     dummy           ;未定義命令割り込みベクタ
.LWORD     INT_OVER_FLOW   ;オーバフロー割り込みベクタ設定
.LWORD     dummy           ;BRK 命令割り込みベクタ
.LWORD     dummy           ;アドレス一致割り込みベクタ
.LWORD     dummy           ;シングルステップ割り込みベクタ
                        ; (通常は使用禁止)
.LWORD     dummy           ;監視タイマ割り込みベクタ
.LWORD     dummy           ;DBC 割り込みベクタ(通常は使用禁止)
.LWORD     dummy           ;NMI 割り込みベクタ
.LWORD     START          ;リセットベクタ設定
;
.END

```

図 4.3.3 ソフトウェア割り込みの使用例

4.3.7 ISP と USP

M16C/60シリーズ、M16C/20シリーズではスタックポインタが2つ(割り込みスタックポインタ(ISP)とユーザスタックポインタ(USP))あります。使用するスタックポインタはUフラグによって切り替えることができます。

(1)U=0の場合 ISP 使用

ISP で示されるアドレスに対してレジスタの退避 / 復帰が行われます。

(2)U=1の場合 USP 使用

USP で示されるアドレスに対してレジスタの退避 / 復帰が行われます。

アセンブリ言語でのみプログラミングする場合(OSを使用しない場合)はISPを使用してください。USPを使用することもできますが、周辺I/O割り込みの使用において注意が必要です。詳しくは同項の"ソフトウェア割り込み番号とスタックポインタの関係"をご参照ください。

ソフトウェア割り込み番号の割り当てについて

M16C/60シリーズ、M16C/20シリーズではソフトウェア割り込み番号が0～63まであります。11～31番は周辺I/O割り込みで予約されています。したがって、残りの0～10,32～63番にソフトウェア割り込み(INT命令)を割り当ててください。

ただし応用上、ソフトウェア割り込み番号32～63番の割り込みはOS(リアルタイムモニタMR30)等で使用するソフトウェア割り込みとして割り当てられます。基本的にはソフトウェア割り込み番号0～10番を使用してください。

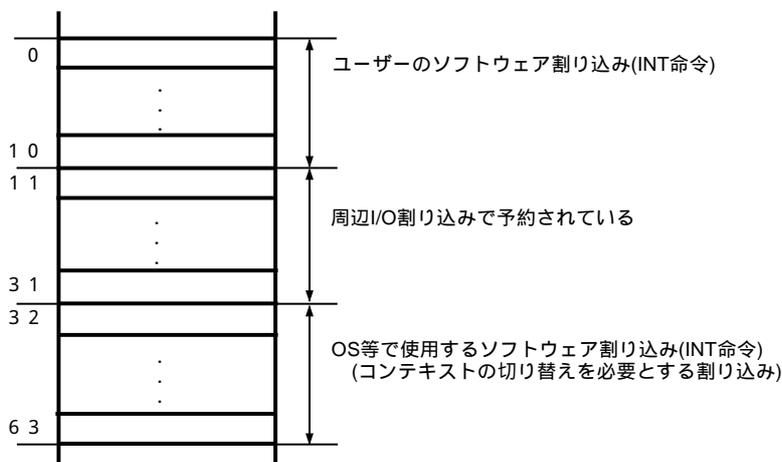


図 4.3.4 割り込み番号の割り当て

(注)OSを使用しない場合、32～63番にソフトウェア割り込み等を割り当てることもできます。この場合、スタックポインタの設定には注意が必要です。

ソフトウェア割り込み番号とスタックポインタの関係

(1)ソフトウェア割り込み番号 0 ~ 31 番の割り込み発生時

FLG レジスタの内容を CPU 内部の一時レジスタに退避する。

FLG レジスタの U、I、D フラグをクリアする。

の動作により、

- ・スタックポインタは強制的に割り込みスタックポインタ(ISP)になる。
- ・多重割り込みを禁止する。
- ・デバッグモードをクリアする。(シングルステップを行わない。)

CPU 内部の一時レジスタ(FLG を退避しておいたレジスタ)、及び PC レジスタの内容をスタック領域へ退避する。

受け付けた割り込みの割り込み要求ビットを "0" にする。

プロセッサ割り込み優先レベル(IPL)に、受け付けた割り込みの割り込み優先レベルを設定する。

割り込みベクタに書かれているアドレスを PC レジスタに代入する。

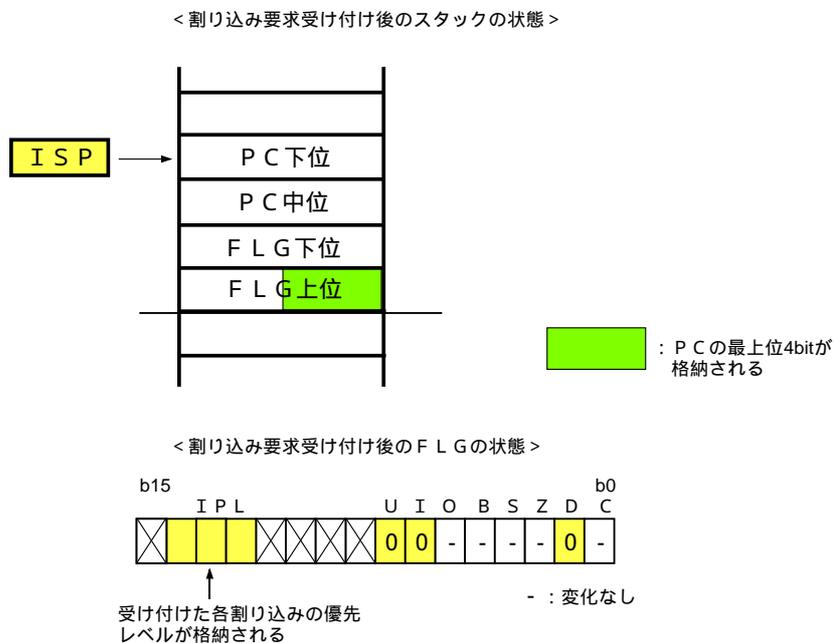


図 4.3.5 ソフトウェア割り込み番号 0 ~ 31 番割り込み発生時

(2) ソフトウェア割り込み番号 32 ~ 63 番の割り込み発生時

FLG レジスタの内容を CPU 内部の一時レジスタに退避する。

FLG レジスタの I、D フラグをクリアする。

の動作により、

- ・スタックポインタは割り込み発生時のスタックポインタを使用する。
- ・多重割り込みを禁止する。
- ・デバッグモードをクリアする。(シングルステップを行わない。)

CPU 内部の一時レジスタ (FLG を退避しておいたレジスタ)、及び PC レジスタの内容をスタック領域へ退避する。

受け付けた割り込みの割り込み要求ビットを "0" にする。

プロセッサ割り込み優先レベル (IPL) に、受け付けた割り込みの割り込み優先レベルを設定する。

割り込みベクタに書かれているアドレスを PC レジスタに代入する。

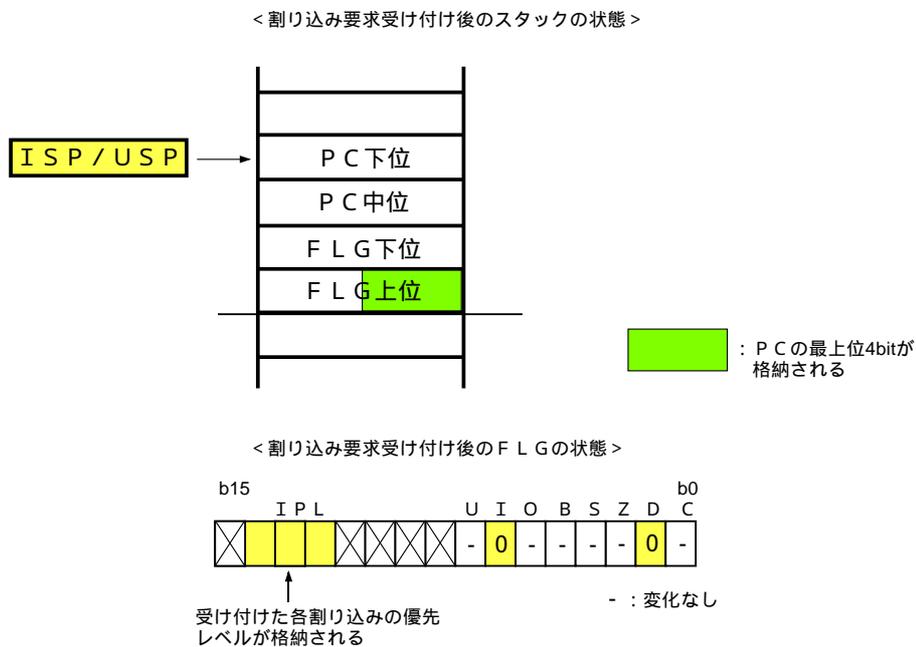


図 4.3.6 ソフトウェア割り込み番号 32 ~ 63 番割り込み発生時

注) ソフトウェアで設定した割り込み優先レベルが同じ割り込みが 1 命令実行中に複数発生した場合は、ハードウェア割り込み優先レベルに従って割り込みが発生します。

例) M16C/60 グループのハードウェア割り込み優先レベル INT1 > タイマ B2 > タイマ B0 > タイマ A3 > タイマ A1 > INT2 > INT0 > タイマ B1 > タイマ A4 > タイマ A2 > UART1 受信 > UART0 受信 > A-D 変換 > DMA1 > タイマ A0 > UART1 送信 > UART0 送信 > キー入力割り込み > DMA0

4.4 ソースファイルの分割

プログラムはいくつかのソースファイルに分割して記述します。分割することによって、プログラムがまとまり読みやすくなります。さらに、ファイルごとにアセンブルできるため、修正時のアセンブル時間を短縮することができます。この節ではソースファイルの分割について説明します。

4.4.1 セクションの概念

アセンブリ言語で書かれたプログラムは一般的にワーク領域、プログラム領域、定数データ領域から構成されます。アセンブラ(as30)でソースファイル(***.A30)をアセンブルするとリロケータブルモジュールファイル(***.R30)が生成されます。リロケータブルモジュールファイルはこのような領域を1つ以上含んでいます。セクションはこの各領域ごとに付けられた名前です。つまりセクションとはプログラムの構成要素別に付けられた名前ということになります。

なお、アセンブラ(as30)ではアブソリュートファイルの場合でも、1つのファイルにつき必ず1つ以上のセクションを指定しなければなりません。

セクションの機能

リンク時に、同一セクション名の領域を指定されたファイル順に連続して配置します。また各セクションの開始アドレスをリンク時に指定することができます。これはつまり、各セクションの再配置がソースプログラムを変更することなく何回でも可能ということです。図 4.4.1 に実際のセクションの配置例を示します。

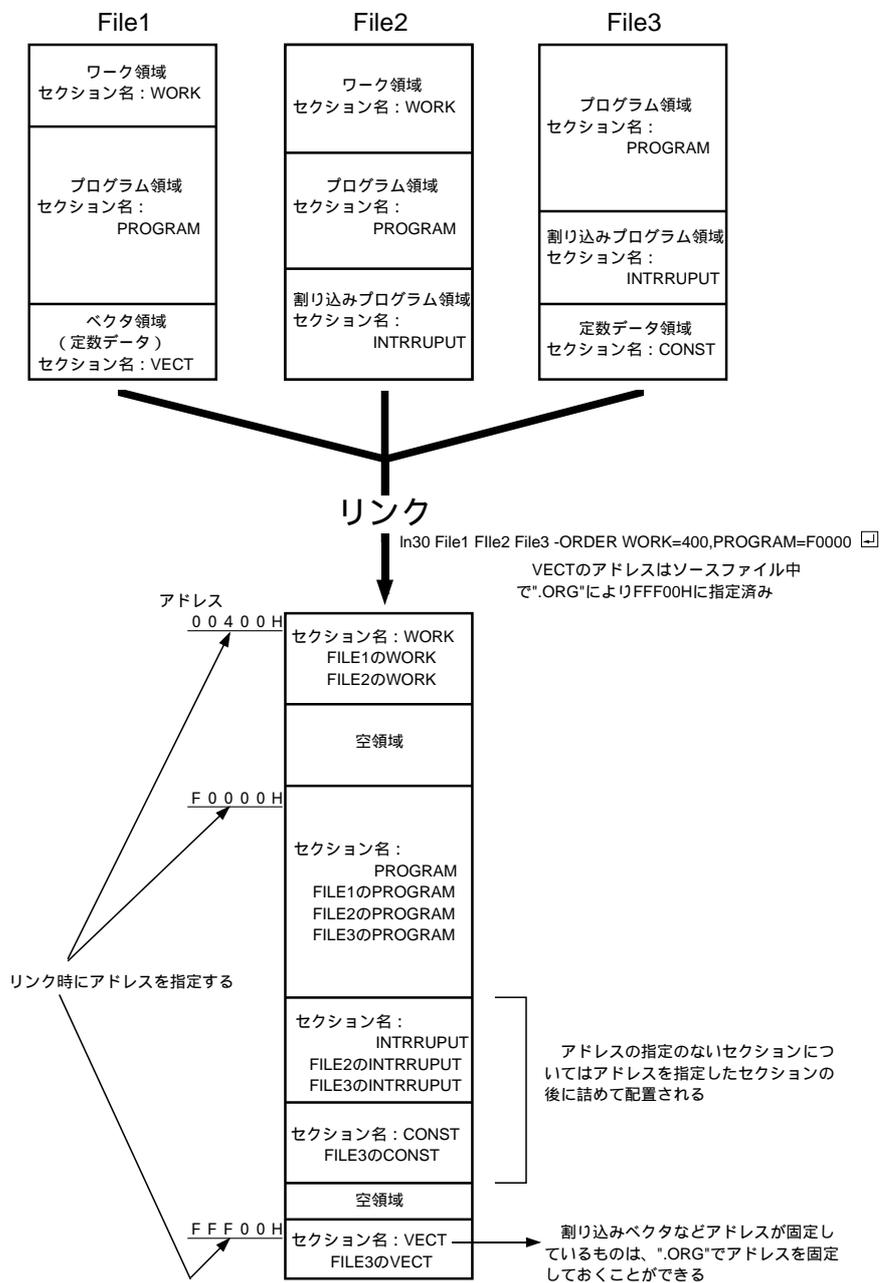


図 4.4.1 セクション配置例

4.4.2 ソースファイルの分割

本書で使用するas30はリロケータブルアセンブラです。リロケータブルアセンブラでは通常プログラムソースをいくつかのファイルに分割して記述します。ファイルを分割することによるメリットを以下に示します。

(1)プログラム、データの共有化

開発プロジェクト間のデータの交換が容易になり、既存ソフトウェアから必要な部分のみ再利用することができます。

(2)アセンブル時間の短縮

変更（修正）したファイルのみ再アセンブルするだけで済み、アセンブル時間を短縮することができます。

この項ではファイルを3つに分割(定義、メインプログラム、サブルーチン処理)して記述した場合のソースプログラムの記述例について説明します。

分割例 1 定義(WORK.A30)

ワーク RAM 領域、データテーブルの定義をファイル 1 に記述します。

```

*****
;
;          ファイル 1 ( WORK.A30 )
;
*****
;===== ワーク RAM 領域確保 =====
;
;
;SECTION    WORK,DATA
;.ORG      RAM_TOP
;.GLB     WORK_1,WORK_2,WORK_3,WORK_4
;.GLB     DATA_TABLE
;.BTGLB   W1_b0,W2_b1
;
;
GLOBAL_WORK_TOP:
WORK_1:    .BLKB 1
WORK_2:    .BLKB 1
WORK_3:    .BLKB 1
WORK_4:    .BLKB 1
GLOBAL_WORK_END:
W1_b0     .BTEQU    0,WORK_1
W2_b1     .BTEQU    1,WORK_2
;
;
;===== 固定データ領域 =====
;
;
;SECTION    CONSTANT,ROMDATA
;.ORG      CONST_TOP
;
DATA_TABLE:
;          .BYTE 12H
;          .BYTE 34H
;          .BYTE 56H
;          .BYTE 78H
DATA_TABLE_END:
;
;          .END
    
```

ワーク RAM、及びラベルを別ファイルから参照可能にするため、.GLBによりグローバルラベルの宣言を行う

;グローバルラベルとして処理する
 ;グローバルラベルとして処理する
 ;グローバルビットシンボルとして処理する

;ワーク RAM 領域の確保
 .BTEQU で定義されたビットシンボルを別ファイルから参照可能にするため、.BTGLBによりグローバルシンボルの宣言を行う

;1 バイトデータの設定

図 4.4.2 分割ファイル 1(WORK.A30)

分割例 3 サブルーチン処理(SUB_1.A30)

サブルーチン処理をファイル3に記述します。

```

;*****
;
;          ファイル3 ( SUB_1.A30 )
;*****
;***** ワーク RAM 領域確保 *****
;
;
;SECTION   WORK,DATA
;
;LOCAL_WORK_TOP:
LOCAL_1:   .BLKB    1      ;ローカルデータの領域確保
LOCAL_2:   .BLKB    1
;LOCAL_WORK_END:
;
;***** アセンブラに対する宣言 *****
;
;SECTION   PROGRAM,CODE
;GLB      SUB_1          ;グローバルラベルとして処理する
;GLB      DATA_TABLE   ;外部参照ラベルとして処理する
;
;.SB      00380H         ;SBレジスタの値をアセンブラに対して設定
;.FB      00480H         ;FBレジスタの値をアセンブラに対して設定
;.SBSYM   LOCAL_1,LOCAL_2 ;指定したラベルをSB相対アドレッシング
;                               ;モードでコード化する
;===== プログラム領域 =====
SUB_1:
    LDC #380H,SB          ;SBレジスタ初期値設定
    LDC #480H,FB          ;FBレジスタ初期値設定
;
;    MOV.B #05H,LOCAL_1   ;ローカルデータ(LOCAL_1)をSB相対
;                               ;アドレッシングでアクセス
;
;    MOV.W#0,A0
;    LDE.B DATA_TABLE[A0],LOCAL_2 ;外部参照による固定データテーブルの検索
;    ADD.B LOCAL_1,LOCAL_2 ;ローカルデータ(LOCAL_1,LOCAL_2)の加算
;
;    .
;    .
;    .
;    RTS                  ;サブルーチンからの復帰
;
;.END

```

グローバル宣言をしなければ、ファイル3 (SUB_1.A30)のローカルラベルとして扱われる

ファイル2(MAIN.A30)からサブルーチン (SUB_1)をコールしているため、.GLBで SUB_1をグローバルラベルに指定しておく (ファイル内に存在するラベルのためグローバル宣言となる)

別ファイル(ファイル1)で定義されているラベルのため、外部参照指定を行う

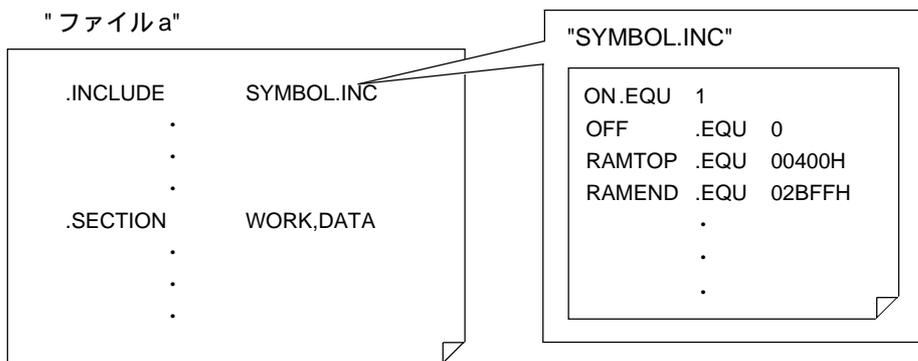
相対属性のセクションのため、リンクするまでラベルのアドレスが未定となる。したがって、.SBSYMにより強制的にSBレジスタ相対アドレッシングにコード化する。
注意).SBSYM(.FBSYM)によりデータを指定する場合は、そのデータがSB/FB相対アドレッシングの範囲内にあることを確認した上で行うこと!!

図 4.4.4 分割ファイル3(SUB_1.A30)

インクルードファイルの利用

通常シンボルやビットシンボル(.EQU, .BTEQUで定義したもの)、及びラベル(アドレス情報を持つもの)の外部参照指定の部分を1つのインクルードファイルにします。シンボルやラベルを外部参照する場合、各ファイルごとに外部参照を指定しなくても、インクルードファイルを読み込むことにより外部参照することができます。

(1)シンボルの参照例



(2)グローバルラベルの参照例

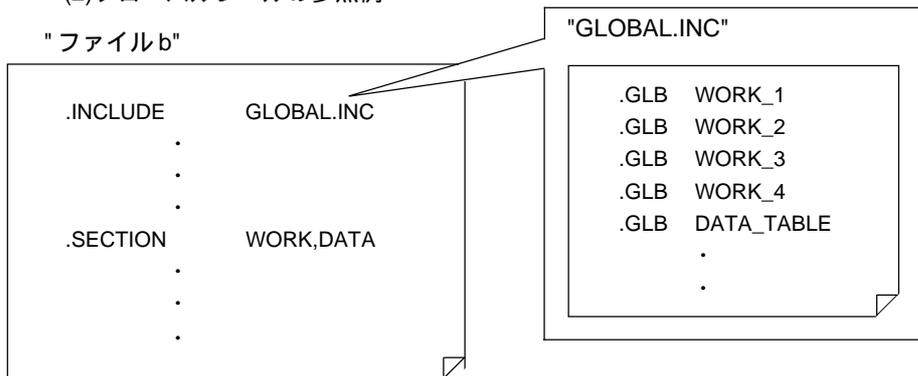


図 4.4.5 インクルードファイル例

指示命令 .LIST の利用

指示命令 ".LIST ON, .LIST OFF" をファイルの先頭と最後に記述することで、アセンブラリストファイルへのインクルードファイルの出力を停止することができます。図 4.4.6 にこの指示命令を使用しない場合(展開 1)と使用する場合(展開 2)のアセンブラリストファイルを示します。

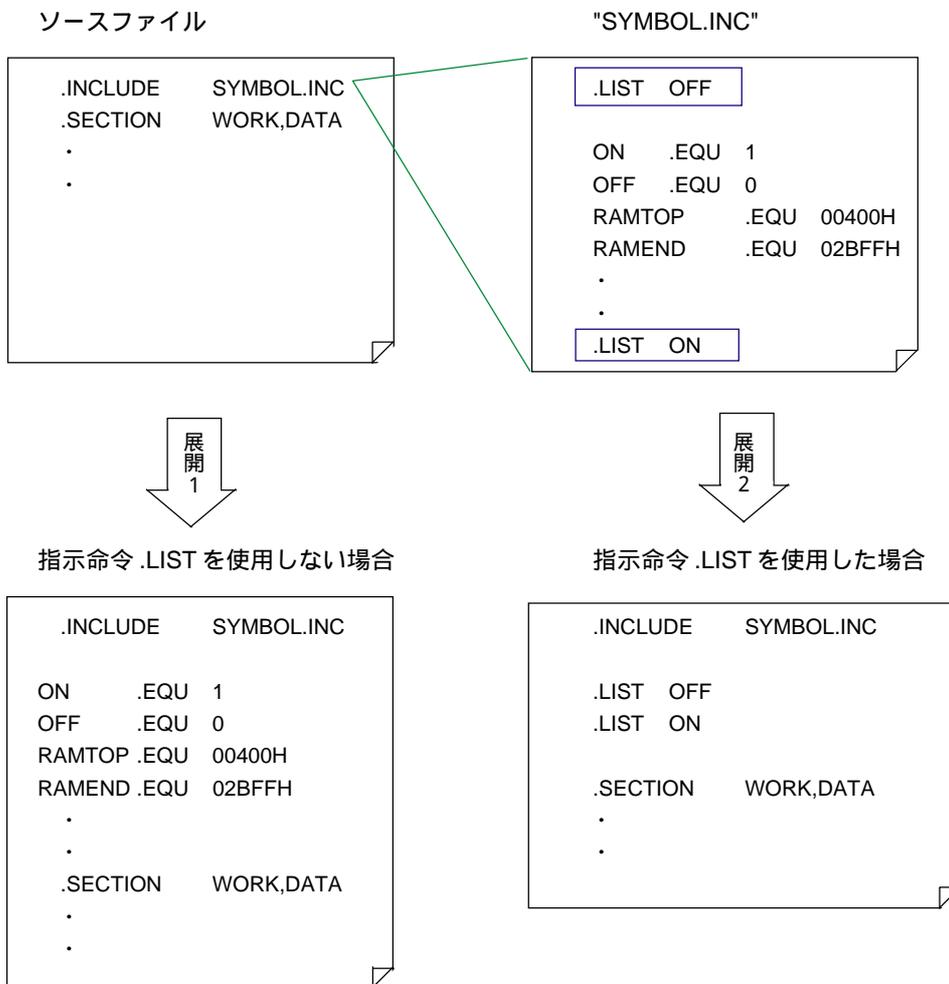


図 4.4.6 指示命令 .LIST の利用

ライブラリファイルをリンクする場合の例

ライブラリファイルをリンクする場合の例を図 4.4.8 に示します。

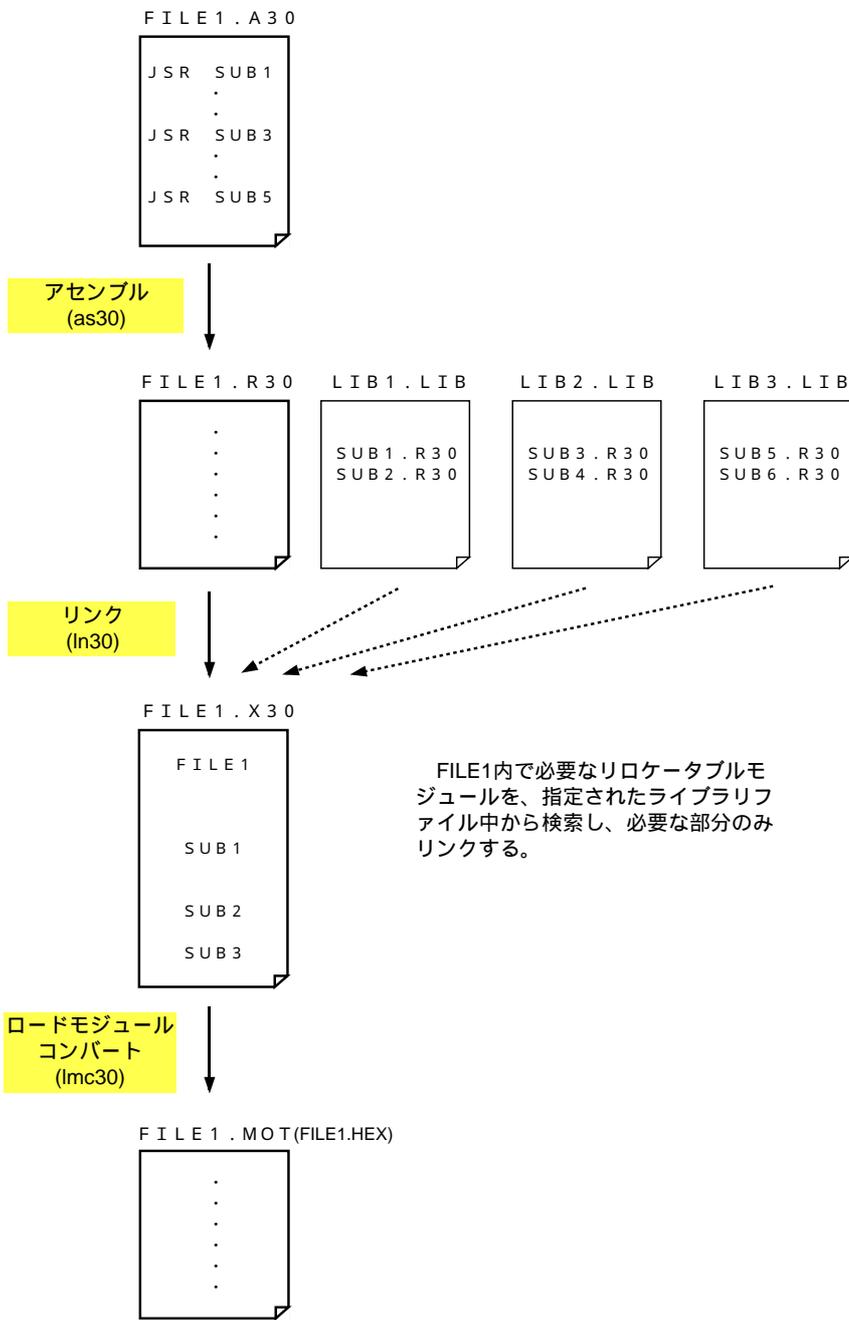


図 4.4.8 ライブラリファイルとリロケータブルモジュールファイルのリンク例

4.5 ちょっと小耳を ...

この節ではM16C/60シリーズ、M16C/20シリーズを使用する上で、知っておくと便利な事項をまとめています。項目ごとにご参照ください。

4.5.1 スタック領域

スタックポインタの設定方法と、割り込みとサブルーチンを使用したときのスタック領域への退避と復帰について説明します。

スタックポインタ(ISP/USP)の設定方法

使用するスタックポインタ(ISP,USP)の選択
通常アセンブラのみ使用する場合はISPを選択してください。詳しくは「4.3.7 ISPとUSP」をご参照ください。

選択したスタックポインタレジスタに初期値を設定する。
M16C/60グループのスタックはFILO方式ですので、スタックポインタの初期値はRAMの最終アドレスに設定することを推奨します。

例) 割り込みスタックポインタに "2C00H" を設定する場合

```
LDC #00000000B,FLG ;割り込みスタックポインタ(ISP)を使用
LDC #02C00H,ISP ;ISP に "2C00H" を設定
```

(注1) FILO(ファースト・イン・ラスト・アウト)方式：レジスタ等の退避はアドレスの大きい方から小さい方に向かって順に積まれ、復帰する場合は最後に退避したのから順にアドレスの大きい方に向かって取り出されていく方式。

(注2) FLG,ISP は専用レジスタです。LDC 命令(専用レジスタへの転送)を使用して設定してください。

スタック領域への退避と復帰

以下の場合にスタック領域にレジスタ等が退避 / 復帰されます。

(1) 割り込み受け付け時

割り込みが受け付けられた場合、以下に示すレジスタがスタック領域に退避されます。

プログラムカウンタ(PC) 下位 2 バイト
フラグレジスタ(FLG) 2 バイト 計 4 バイト

割り込み処理終了後、REIT 命令によりスタック領域に退避されていた上記のレジスタが復帰されます。

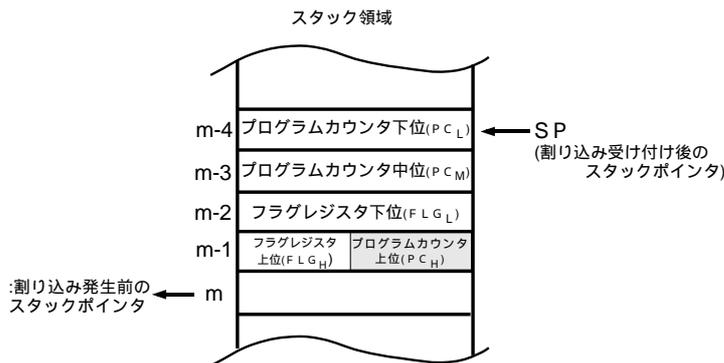


図 4.5.1 割り込み受け付け時のスタック退避 / 復帰

(2) サブルーチン呼び出し時(JSR、JSRI、JSRS 命令実行時)

JSR または JSRI または JSRS 命令が実行された場合、以下に示すレジスタがスタック領域に退避されます。

プログラムカウンタ(PC) 3 バイト 計 3 バイト

サブルーチン終了後、RTS 命令によりスタック領域に退避されていた上記のレジスタが復帰されます。

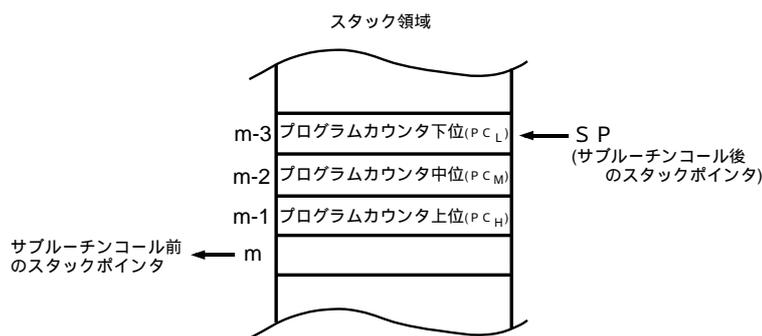


図 4.5.2 サブルーチン呼び出し時のスタック退避 / 復帰

4.5.2 SB、FBレジスタの設定値

この項ではSBレジスタとFBレジスタの設定値について説明します。

一般的なSB、FBレジスタの設定値

頻繁にアクセスするようなデータを持つ領域の先頭アドレスをSB,FBレジスタに設定すると効果的です。よって、SFR領域やワークRAM領域の先頭アドレスを設定します。設定例を図4.5.3に示します。

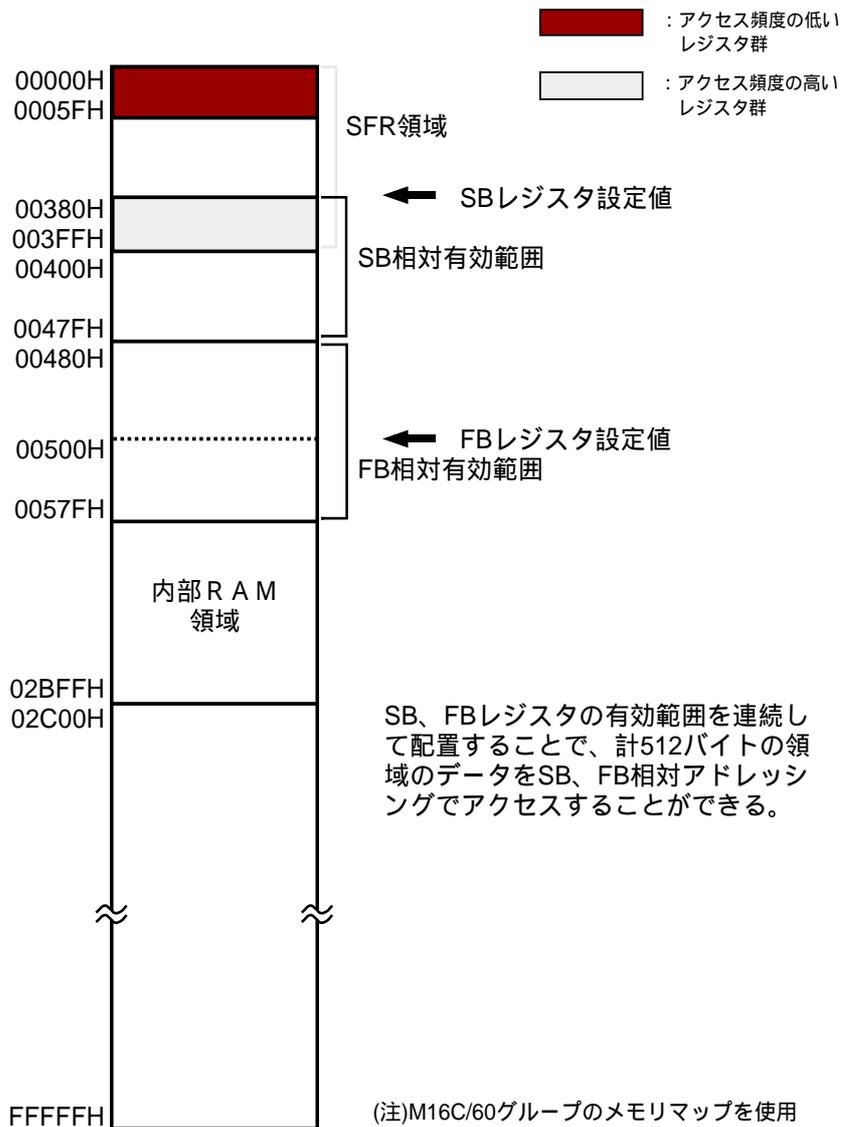


図 4.5.3 SB、FBレジスタの一般的設定値

4.5.3 アライメントの指定

この項ではアライメントの指定について説明します。

アライメントの指定とは

指示命令 ".ALIGN" を記述した直後の行のコードを格納するアドレスを偶数に補正します。セクションタイプが "CODE" または "ROMDATA" の場合は、アドレス補正した結果空になったところに NOP 命令が書き込まれます。セクションタイプが "DATA" の場合は、アドレス値を +1 します。なお、本指示命令を記述した箇所のアドレスが偶数の場合は、補正は行われません。

この指示命令は以下の条件の時に記述できます。

(1) 相対属性のセクションの場合

セクション定義でアドレス補正を指示している時のみ

```
.SECTION    WORK, DATA, ALIGN
```

(2) 絶対属性のセクションの場合

特に制限なし

```
.SECTION    WORK, DATA
```

```
.ORG        400H
```

アライメント指定(偶数アドレスへの補正)のメリット

データテーブルなどサイズの異なるデータが連続して配置されている場合、奇数サイズの次のデータは奇数番地に割り付けられます。M16C/60シリーズ、M16C/20シリーズでは偶数番地から始まるワードデータ(2バイトのデータ)は1回のアクセスでリード/ライトされますが、奇数番地から始まるワードデータをアクセスする場合は2回のアクセスを必要とします。よって、アクセスするデータを偶数番地に配置することで、命令の実行速度を上げることができます。ただし、この場合ROM(またはRAM)効率率は下がります。

図 4.5.4 にアライメント指定したプログラムの記述例を示します。

(1)セクションが相対属性の場合

			アドレス	コード
.SECTION WORK, DATA, ALIGN				
WORK_1	.BLKW	1	00000H	
WORK_2	.BLKW	1	00002H	
WORK_3	.BLKB	1	00004H	
.ALIGN			00005H	アドレスを +1
;				
.				
.				
.SECTION CONST, ROMDATA, ALIGN				
.BYTE	12H		00000H	12H
.ALIGN			00001H	04H NOP コードを挿入
.WORD	3456H		00002H	5634H
.				
.				

データテーブルなどのセクションはできるだけ偶数番地に設定する!!

(2)セクションが絶対属性の場合

			アドレス	コード
.SECTION WORK, DATA				
.ORG	400H			
WORK_1	.BLKB	1		
.ALIGN			00401H	アドレスを +1
WORK_2	.BLKW	1	00402H	
WORK_3	.BLKA	1	00404H	
.ALIGN			00407H	アドレスを +1
WORK_4	.BLKL	1	00408H	
;				
.SECTION PROGRAM, CODE				
.ORG	0F0000H			
	MOV.W#0,R0		F0000H	D900H
.				
.				

データテーブルなどのセクションはできるだけ偶数番地に設定する!!

図 4.5.4 アライメント指定例

4.5.4 監視タイマ

この項では監視タイマに関する注意点と使用方法を説明します。

監視タイマとは

監視タイマは15ビットで構成されたタイマで、プログラムの暴走を検出するのに使用します。プログラムが暴走した場合、監視タイマがアンダーフローし、監視タイマ割り込みが発生します。この監視タイマ割り込み処理の中で、ソフトウェアリセット等によりプログラムを再スタートすることができます。

監視タイマ割り込みはノンマスクابل割り込みです。リセット解除後は監視タイマは停止していますが、監視タイマスタートレジスタへの書き込みによりカウントを開始します。

暴走検出方法

暴走検出時の動作フロー、および検出方法を以下に示します。

(1)動作フロー

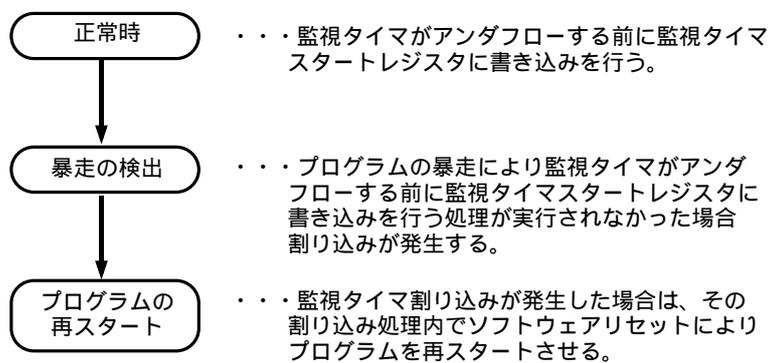


図 4.5.5 暴走検出時の動作フロー

(2)暴走の検出方法

監視タイマがアンダフローする前に監視タイマスタートレジスタに書き込みを行うようにプログラムします。監視タイマスタートレジスタに書き込みを行うことによって、監視タイマに"7FFFH"がセットされます。(任意の値は設定できません)

書き込み動作を何ヶ所にも入れた場合、プログラムが暴走したにも関わらず、暴走した先で書き込み動作が行われ暴走が検出されない場合が考えられます。したがって、書き込みを行う箇所はメインルーチンなど必ず実行される箇所に1ヶ所入れることを目標にしてください。ただしメインルーチンの長さ、または割り込み処理の長さなどを考え、監視タイマ割り込みが発生する前に監視タイマスタートレジスタに書き込みを行うようにしてください。

(3)暴走したプログラムの再スタート

割り込み処理ルーチン内で、プロセッサモードレジスタ0のビット3(ソフトウェアリセットビット)に"1"を書き込むようにプログラムします。これによりソフトウェアリセットが発生し、プログラムはリセット状態から再スタートします。(この時内部RAMの内容はリセット直前の状態で保持されます。)

また、あらかじめ監視タイマ割り込みの割り込みベクタにこの割り込み処理プログラムの先頭番地を設定しておいてください。

なお、リセット状態から再スタートさせる時は、必ずソフトウェアリセットでリセットを行ってください。監視タイマ割り込みの割り込みベクタにリセットベクタと同じ値(アドレス)を設定した場合、IPL(プロセッサ割り込み優先レベル)が"7"のままクリアされません。したがって、リセット状態から再スタートしても他のすべての割り込みが禁止されてしまいます。

暴走検出プログラム例

図 4.5.6 と図 4.5.7 に監視タイマをプログラム暴走の検出に使用した場合のプログラム例を示します。

例 1) 監視タイマスタートレジスタへの書き込み動作を(サブルーチン)、一定時間ごとに実行する

```

WDT_SET:
  MOV.B R0L,WDT5 ;監視タイマスタートレジスタへの書き込み
  RTS
  
```

注: ".EQU" でアドレスを定義しておく

注: 監視タイマスタートレジスタに任意の値は設定できないので、R0Lの値は不定でよい

図 4.5.6 暴走検出プログラム例 1

例 2)監視タイマ割り込みが発生した場合、システムを再スタートする割り込み処理プログラムを実行する

```

WDT_INT:
  LDC #00380H,SB ;注1) ;SB,FB レジスタの再設定
  LDC #00500H,FB
  ;
  BSET 1,PRCR ;".EQU" でアドレスを定義しておく ;プロセッサモードレジスタ 0,1 への書き込み許可
  ; ;(プロテクト解除)
  BSET 3,PM0 ;ソフトウェアリセット
  ;
  REIT ;注2)
  .
  .
  .
  .SECTION VECT,ROMDATA
  .ORG 0FFFF0H
  .LWORD WDT_INT ;監視タイマ割り込みベクタに割り込み処理の先頭番
  ; ;地を設定しておく
  .
  .
  
```

注1) 暴走時ベースレジスタ(SB,FB)の内容は保証されない。従って、SFRへ書き込む前に値を再設定する必要がある。

注2)ソフトウェアリセットビットを"1"にセットした直後にリセットシーケンスに入る。よってそれ以降の命令は実行されない。

図 4.5.7 暴走検出プログラム例 2

4.6 参考プログラム集

この節ではM16C/60シリーズ、M16C/20シリーズのプログラミングにおける定石処理の例を示します。合わせて、アプリケーションノート「M16C/60シリーズ、M16C/20シリーズ参考プログラム集」をご利用ください。

指定したビットの状態による条件分岐

```

BTST 0,WORK_1
JC LABEL1 ;指定したビットが"1"の場合 LABEL1 に分岐
.
.
.
LABEL1:
BTST 1,WORK_1
JNC LABEL2 ;指定したビットが"0"の場合 LABEL2 に分岐
.
.
.
LABEL2:
;

```

2命令で条件分岐される

図 4.6.1 指定したビットの状態による条件分岐プログラム例

データテーブルの検索

```

MOV.W #1,A0
LDE.B DATA_TABLE[A0],R0L ;データテーブルの2バイト目(34H)を R0L に格納
.
.
.
DATA_TABLE:
.BYTE 12H,34H,56H,78H ;1バイトデータの設定
;

```

アドレスレジスタ相対アドレッシングにより行う。
テーブルの先頭番地をベースアドレスとし、そこからの相対アドレスをアドレスレジスタ(A0,A1)に代入してデータ検索を行う。

図 4.6.2 テーブル検索プログラム例

引き数によるテーブルジャンプ

```

PARAMETER .EQU 1
MOV.WPARAMETER,A0 ;引き数を A0 に設定
SHL.W #2,A0 ;ジャンプテーブルのオフセット値算出
;
;JSR.L A, JUMP_TABLE[A0] ;テーブルジャンプ(間接サブルーチンコール)
;
;===== ROUTINE1 =====
SUB1:
; プログラム
;
SUB1_END:
RTS
;
;===== ROUTINE2 =====
SUB2:
; プログラム
;
SUB2_END:
RTS
;
;===== ROUTINE3 =====
SUB3:
; プログラム
;
SUB3_END:
RTS
;
;===== ROUTINE4 =====
SUB4:
; プログラム
;
SUB4_END:
RTS
;
;===== JUMP TABLE =====
JUMP_TABLE:
.LWORD SUB1 ;ルーチン 1
.LWORD SUB2 ;ルーチン 2
.LWORD SUB3 ;ルーチン 3
.LWORD SUB4 ;ルーチン 4
JUMP_TABLE_END:
    
```

飛び先番地を "LWORD" で 4 バイト設定しているため、相対アドレス値を 4 倍する

飛び先番地の設定してあるテーブルの先頭番地をベースアドレスとし、そこからの相対値(引数)で示される場所にある番地へジャンプする

各サブルーチンの先頭アドレスをテーブルとして設定しておく

図 4.6.3 テーブル検索プログラム例

4.7 オブジェクトファイルの生成

AS30 システムはアセンブラ(as30)、リンカージェネレータ(ln30)、ロードモジュールコンバータ(lmc30)、その他のツール(lb30、abs30、xrf30)から構成される開発支援ツールです。AS30 システムを使用して、オブジェクトファイルを生成する方法を説明します。

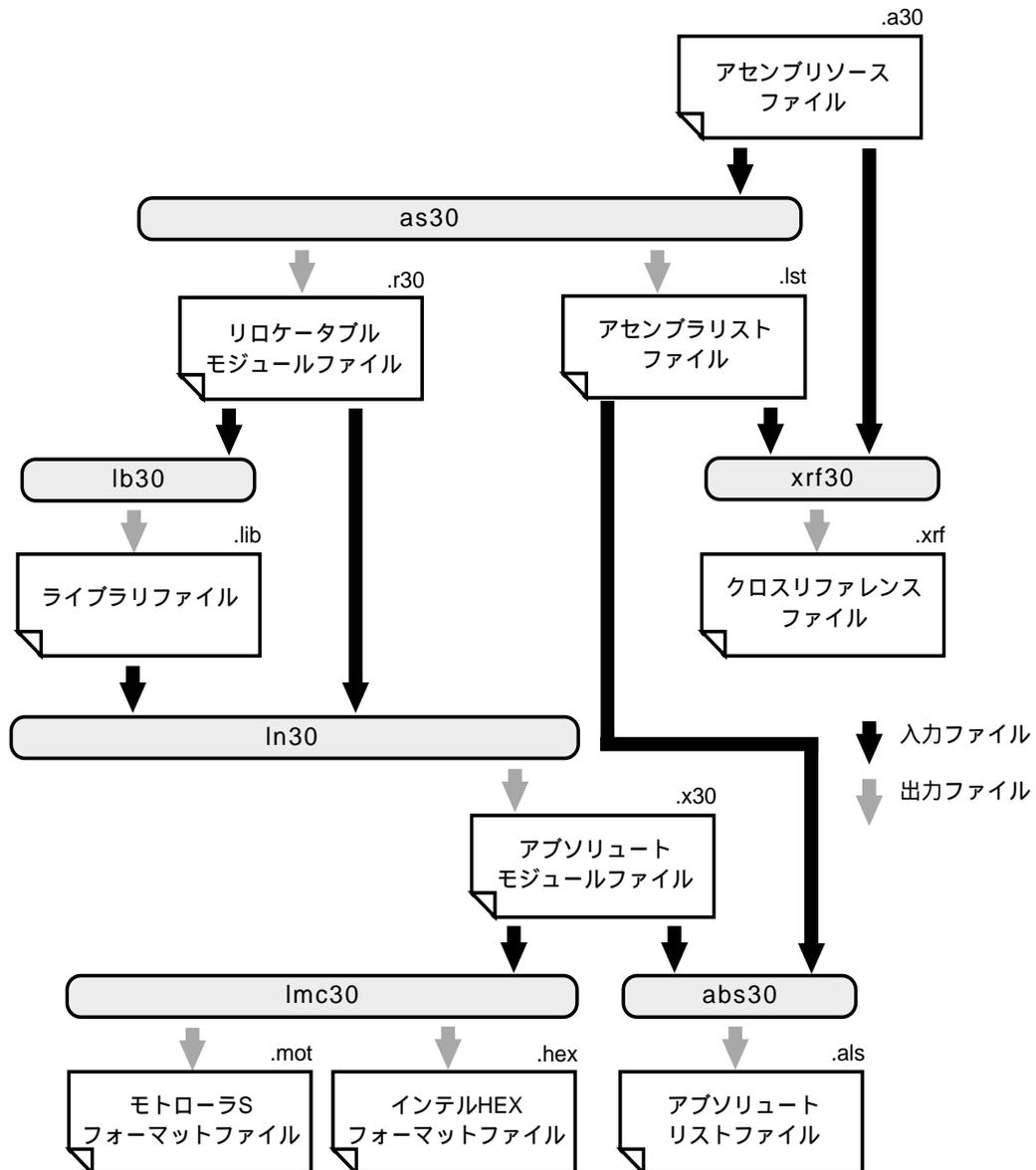


図 4.7.1 AS30 処理概要

(注)本書では AS30 システム全体を意味する場合は "AS30 システム"(大文字)と記述します。アセンブラ(as30)のみを意味する場合は "as30"(小文字)と記述します。

4.7.1 アセンブル

リロケートブルアセンブラ as30 の生成ファイルと起動方法について説明します。

as30 の生成ファイル

- (1)リロケートブルモジュールファイル(***.R30) . . . 随時生成
IEEE-695 に準拠したファイルで、機械語データとその再配置情報を格納したファイルです。
- (2)アセンブラリストファイル(***.LST) . . . '-L' オプション指定時
リスト行、ロケーション情報、オブジェクトコード、行情報を含んだプリントアウト用ファイルです。
- (3)アセンブラエラータグファイル(***.ATG) . . . '-T' オプション指定時
ソースファイルをアセンブルする際に発生したエラーメッセージを格納したファイルです。エラーが発生しなかった場合は生成されません。このファイルはタグジャンプ機能を持つエディタで利用すると、エラー修正を容易に行えます。

as30 起動方法

>as30 ファイル名.拡張子 [ファイル名.拡張子・・・][オプション]
ファイル名は必ず1個以上記述してください。拡張子(.A30)は省略できます。

表 4.7.1 as30 のコマンドオプション

コマンドオプション	機能
-.	アセンブル処理のメッセージを出力しません。
-A	ニーモニックオペランドの評価をします。
-C	as30がmac30とasp30を各々起動したときのコマンドオプションを画面に表示します。
-Dシンボル名=定数	シンボル定数を設定します。
-F 展開ファイル名	指示命令.FILEの展開ファイルを固定します。
-L	-L アセンブラリストファイルを生成します。 -LI 条件アセンブルで偽となった部分もリストに出力します。 -LM マクロ記述の展開部分もリストに出力します。 -LIM 条件アセンブルで偽となった部分も、マクロ記述の展開部分もリストに出力します。
-M	構造化記述命令をバイト型で生成します。
-N	マクロ記述のソース行情報を、リロケータブルモジュールファイルに出力しません。
-Oディレクトリパス名	アセンブラが生成するファイルのディレクトリを指定します。 O(オウ)とディレクトリ名の間にはスペースを記述しないでください。 (デフォルトはカレントディレクトリ)
-P	構造化記述命令を処理します。
-S	ローカルシンボル情報をリロケータブルモジュールファイルに出力します。 -SM システムラベル情報も出力します。
-T	タグファイルを生成します。
-V	アセンブラシステムの各プログラムのバージョンを表示します。
-Xコマンド名	エラータグファイルを生成し、コマンドを起動します。

as30 コマンド使用例

例) 各オプションはスペースで区切る
 >as30 -L -O¥work SAMPLE 拡張子は省略すると ".A30"
 SAMPLE.A30 から SAMPLE.LST と SAMPLE.R30 を生成し、¥work ディレクトリに出力する。

コマンドオプションは大文字小文字どちらでもよい
 >as30 -sm sample
 SAMPLE.A30 のシステムラベル情報とローカルシンボル情報を SAMPLE.R30 に出力する。

アセンブラリストファイル

アセンブラリストファイルの例を図 4.7.1 に示します。

```

* M16C FAMILY ASSEMBLER SOURCE LIST Wed Mar 6 15:17:37 1996 PAGE 001
SEQ. LOC. OBJ. 0XMDA SOURCE STATEMENT SOURCE
1 ;"FILECOMMENT"
2 ;SAMPLE PROGRAM
3 .INCLUDE m30600.inc
4 .LIST OFF
5 .LIST ON
6
7 ;***** ワークRAM 領域確保 *****
8 .SECTION WORK,DATA
9 00400 .ORG 00400H
10 ;
11 00400 WORKRAM_TOP:
12 00400(000001H) AAA: .BLKB 1 ;
13 00401(000001H) BBB: .BLKB 1 ;
14 00402(000001H) CCC: .BLKB 1 ;
15 00403(000001H) .ALIGN
16 00404(000002H) DDD: .BLKW 1 ;
17 00406 WORKRAM_END:
18 ;***** ビットシンボルの定義 *****
19 2,00000400h bitsym .BTEQU 2,AAA ;ビットシンボルの定義
20 ;***** スタック領域確保 *****
21 00000100h STACK_SIZE .EQU 256
22 .SECTION STACK,DATA
23 01000 .ORG 01000H
24 01000(000100H) STACK_TOP: .BLKB STACK_SIZE ;スタック領域(256byte)確保
25 00001100h STACK_TAIL .EQU STACK_TOP + STACK_SIZE

```

* M16C FAMILY ASSEMBLER * SOURCE LIST Wed Mar 6 15:17:37 1996 PAGE 002

```

SEQ.  LOC.  OBJ.  OXMDA  . . . . . SOURCE STATEMENT. . . . . 7. . . . . 8. . . . . 9. . . . .

61          ;***** プログラム領域 *****
62          ;===== スタックルーチン =====
63          .SECTION          PROGRAM, CODE
64 10000    .ORG              10000H
65          .SB               00380H      ;Sレジスタの値をレジスタに対して宣言、
66          .FB               00500H      ;Fレジスタの値をレジスタに対して宣言、
67
68 10000    START:
69 10000 EB400011             LDC    #STACK_TAIL,ISP      ;割り込みスタックインタISP値の設定
70 10004 EB608003             LDC    #380H,SB            ;Sレジスタ初期値設定
71 10008 EB700005             LDC    #500H,FB            ;Fレジスタ初期値設定
72
73 1000C C7030A00             S      MOV.B  #03H,PRCR      ;プログラム解除
74 10010 D97F0400             Q      MOV.W  #0007H,PM0     ;プログラムモードレジスタ0,1の設定
75                                     ;RD,WRH,WRL,全レジスタ、
76                                     ;レジスタ16出力、BCLK出力、外部、
77 10014 75CF06000820         Z      ;レジスタ0,1の設定
78                                     ;f(Xin),プログラムカウンタ
79 1001A B70A00               Z
80
81 1001D EB300000             LDC    #0,FLG              ;FLGの値設定(スタックインタISPを使用)
82 10021 D9EA7D              Q*     MOV.W  #OFFFEH,PUR1      ;ポートP44 ~ P47,ポートP5 ~ ポートP
85
86          ;===== メインプログラム =====
87 10024    MAIN:
88 10024 F50700              W      JSR    INIT              ;初期設定ルーチン呼び出し
89                                     ;(分岐範囲: -32768 ~ +32767)
90 10027 F51400              W      JSR    DISP              ;LED表示ルーチン
93
94 1002A    MAIN_10:
95 1002A FEFF                B      JMP    MAIN_10          ;(分岐範囲: -128 ~ +127)
96
.
.
.
178
179          .END
  
```

Z: 命令フォーマットのゼロ形式を選択したことを示す
 S: 命令フォーマットのショート形式を選択したことを示す
 Q: 命令フォーマットのクイック形式を選択したことを示す

S: 分岐距離指定子 S を選択したことを示す
 B: 分岐距離指定子 B を選択したことを示す
 W: 分岐距離指定子 W を選択したことを示す
 A: 分岐距離指定子 A を選択したことを示す

Information List

TOTAL ERROR(S) 00000
 TOTAL WARNING(S) 00000
 TOTAL LINE(S) 00179 LINES

Section List

Attr	Size	Name
DATA	0000006(00006H)	WORK
DATA	0000256(00100H)	STACK
CODE	0000083(00053H)	PROGRAM
ROMDATA	0000004(00004H)	VECT

アセンブルを行った結果の全エラー数、全ワーニング数、全リスト行数を出力する

セクションのタイプ、セクションサイズ、セクション名を出力する

図 4.7.2 アセンブラリストファイルの例

アセンブルエラータグファイル

アセンブラエラータグファイルの例を図 4.7.2 に示します。

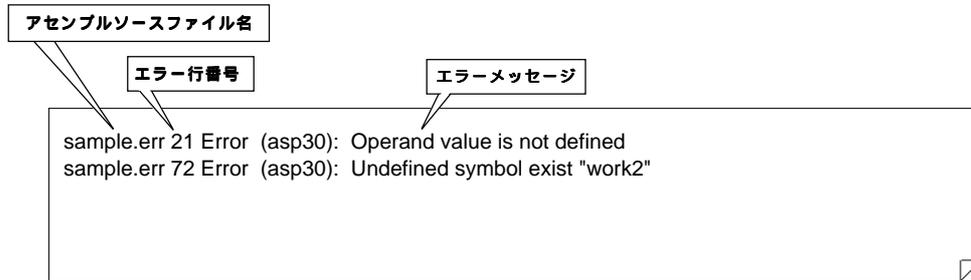


図 4.7.3 アセンブラエラータグファイルの例

4.7.2 リンク

リンケージエディタ In30 の生成ファイルと起動方法について説明します。

In30 の生成ファイル

- (1)アブソリュートモジュールファイル(***.X30) ・・・ 随時生成
IEEE-695に準拠したファイルで、as30が出力したリロケートブルモジュールファイルを1つにまとめたファイルです。
- (2)マップファイル(***.MAP) ・・・ '-M / -MS' オプション指定時
リンク情報、セクションの最終配置アドレス情報、シンボル情報などを含んだファイルです。シンボル情報はオプション '-MS' を指定したときのみマップファイルに出力します。
- (3)リンクエラータグファイル(***.LTG) ・・・ '-T' オプション指定時
リロケートブルモジュールファイルをリンクする際に発生したエラーメッセージを格納したファイルです。エラーが発生しなかった場合は生成されません。このファイルはタグジャンプ機能を持つエディタで利用すると、エラー修正を容易に行えます。

In30 起動方法

>In30 リロケータブルファイル名 [リロケータブルファイル名···][オプション]
ファイル名は必ず 1 個以上記述してください。拡張子(.R30)は省略できます。

表 4.7.2 In30 のコマンドオプション

コマンドオプション	機能
-.	リンク処理のメッセージを出力しません。
-E アドレス値	アブソリュートモジュールファイルの開始アドレスを設定します。オプション記号とアドレス値の間には必ずスペースを入れ、アドレス値はラベル名か16進数で記述します。
-G	ソースデバッグ情報をアブソリュートモジュールファイルに出力します。
-L ライブラリファイル	リンク時に参照するライブラリファイルを指定します。
-LD パス名	ライブラリファイルのディレクトリを指定します。
-M	マップファイルを生成します。マップファイル名はアブソリュートモジュールファイルの拡張子を .map に変更します。
-MS	シンボル情報を含むマップファイルを生成します。
-NOSTOP	発生したエラーを全て画面に出力します。指定しない場合はエラーを最大20個画面に出力します。
-O アブソリュートファイル名	アブソリュートモジュールファイル名を指定します。ファイルの拡張子は省略できます。省略した場合は .x30 になります。
-ORDER	セクションの配列及び配列順序を指定します。開始アドレスを指定しない場合は、0からアドレスを配置します。
-T	エラータグファイルを出力します。
-V	バージョンを画面に表示し、そのまま終了します。
@コマンドファイル名	指定したファイルをコマンドパラメータとして起動します。@とコマンドファイル名の間にはスペースを記述しません。他のオプションとは同時に使用できません。

In30 コマンド使用例

例)

```
>In30 SAMPLE1 SAMPLE2 -O ABSSMP
  ABSSMP.X30 を生成する。
```

>In30 @cmdfile
cmdfile の内容をコマンドパラメータとして In30 を起動する。

```
#cmdfile の記述例
SAMPLE1 SAMPLE2
SAMPLE3
-ORDER RAM=80
-ORDER PROG,SUB,DATA
-M
```

拡張子 ".R30" は省略できる

コマンドオプションは大文字小文字
どちらでもよい

アドレス値は16進数で記述する。先頭の数値がアルファベットの場合は
先頭に `0` を付ける。16進数を示す `H` は付けない。

リロケータブルファイル名

リロケータブルファイル名

#RAM セクションの開始アドレスを 80H に指定

セクションを配置する順序を指定

マップファイル生成コマンドオプション

セクション名は大文字小文字を区別する

コメントの先頭には `#` を付ける

リンクエラータグファイル

リンクエラータグファイルの例を図 4.7.3 に示します。

```

アセンブルソースファイル名
エラー行番号
エラーメッセージ

smp.inc 2 Warning (In30): smp2.r30: Absolute-section is written after the
absolute-section 'ppp'
smp.inc 2 Error (In30): smp2.r30: Address is overlapped in 'CODE' section 'ppp'
```

図 4.7.4 リンクエラータグファイルの例

(注)アプソリュートモジュールファイルは、IEEE-695 に準拠したフォーマットのファイルです。バイナリ形式のため、画面やプリンタに出力したり、編集したりできません。

マップファイル

マップファイルの例を図 4.7.4 に示します。

```
#####
# (1) LINK INFORMATION #
#####
ln30 -ms smp

# LINK FILE INFORMATION
smp (smp.r30)
    Jun 27 14:58:58 1995

#####
# (2) SECTION INFORMATION #
#####
# SECTION      ATR TYPE      START LENGTH ALIGN MODULENAME
ram            REL DATA    000000 000014      smp
program       REL CODE     000014 000000      smp

#####
# (3) GLOBAL LABEL INFORMATION #
#####
work          000000

#####
# (4) GLOBAL EQU SYMBOL INFORMATION #
#####
sym2          000000

#####
# (5) GLOBAL EQU BIT-SYMBOL INFORMATION #
#####
sym1          1 000001

#####
# (6) LOCAL LABEL INFORMATION #
#####
@ smp ( smp.r30 )
main          000014    tmp      00000a

#####
# (7) LOCAL EQU SYMBOL INFORMATION #
#####
@ smp ( smp.r30 )
sym3          00000003

#####
# (8) LOCAL EQU BIT-SYMBOL INFORMATION #
#####
@ smp ( smp.r30 )
sym4          1 0000000
```

リンク情報

セクション情報

グローバルラベル情報
コマンドオプション "-MS" をした場合のみ出力される

グローバルシンボル情報
コマンドオプション "-MS" をした場合のみ出力される

グローバルビットシンボル情報
コマンドオプション "-MS" をした場合のみ出力される

ローカルラベル情報
コマンドオプション "-MS" をした場合のみ出力される

ローカルシンボル情報
コマンドオプション "-MS" をした場合のみ出力される

ローカルビットシンボル情報
コマンドオプション "-MS" をした場合のみ出力される

図 4.7.5 マップファイルの例

4.7.3 機械語ファイルの生成

ロードモジュールコンバータ *lmc30* の生成ファイルと起動方法について説明します。

lmc30 の生成ファイル

- (1) モトローラ S フォーマットファイル(***.MOT) . . . 通常時
通常生成される機械語ファイルです。
- (2) インテル HEX フォーマットファイル(***.HEX) . . . '-H' オプション指定時
'-H' オプション指定時に生成される機械語ファイルです。

lmc30 起動方法

>lmc30 [オプション] アブソリュートモジュールファイル名

表 4.7.3 *lmc30* のコマンドオプション

コマンドオプション	機能
-.	エラーメッセージを除いてすべてのメッセージを出力しない。
-E 開始アドレス	プログラムの開始アドレスを設定し、モトローラSフォーマットの機械語ファイルを生成する。-Hオプションとは同時に設定できない。
-H	拡張インテルHEXフォーマットの機械語ファイルを生成する。-Eオプションとは同時に設定できない。
-L	S2レコードで扱うことのできるデータ長を32バイトに設定する。インテルHEXフォーマットのデータ長を32バイトに設定する。
-O	<i>lmc30</i> が生成する機械語ファイルのファイル名を指定する。機械語ファイルはカレントディレクトリに生成する。オプションと機械語ファイル名の間には必ずスペースを入れる。機械語ファイル名の拡張子は省略できる。(モトローラSフォーマット.mot / インテルHEXフォーマット.hex)
-V	<i>lmc30</i> のバージョンを画面に表示しそのまま終了する。

lmc30 コマンド使用例

例) オプションは大文字小文字を区別しない
 オプションを記述してからアブソリュートモジュールファイルを指定する
 >lmc30 -E 0f0000 -. DEBUG
 アブソリュートモジュールファイル DEBUG.X30 から、0f0000 を開始アドレスとして機械語ファイル DEBUG.MOT を生成する。

拡張子 ".X30" は省略できる
 >lmc30 -O TEST DEBUG
 DEBUG.X30 から機械語ファイル TEST.MOT を生成する。

安全設計に関するお願い

- ・弊社は品質、信頼性の向上に努めておりますが、半導体製品は故障が発生したり、誤動作する場合があります。弊社の半導体製品の故障又は誤動作によって結果として、人身事故火災事故、社会的損害などを生じさせないような安全性を考慮した冗長設計、延焼対策設計、誤動作防止設計などの安全設計に十分ご注意ください。

本資料ご利用に際しての留意事項

- ・本資料は、お客様が用途に応じた適切なルネサス テクノロジ製品をご購入いただくための参考資料であり、本資料中に記載の技術情報についてルネサス テクノロジが所有する知的財産権その他の権利の実施、使用を許諾するものではありません。
- ・本資料に記載の製品データ、図、表、プログラム、アルゴリズムその他応用回路例の使用に起因する損害、第三者所有の権利に対する侵害に関し、ルネサス テクノロジは責任を負いません。
- ・本資料に記載の製品データ、図、表、プログラム、アルゴリズムその他全ての情報は本資料発行時点のものであり、ルネサス テクノロジは、予告なしに、本資料に記載した製品または仕様を変更することがあります。ルネサス テクノロジ半導体製品のご購入に当たりましては、事前にルネサス テクノロジ、ルネサス販売または特約店へ最新の情報をご確認頂きますとともに、ルネサス テクノロジホームページ (<http://www.renesas.com>) などを通じて公開される情報に常にご注意ください。
- ・本資料に記載した情報は、正確を期すため、慎重に制作したものです。万一本資料の記述誤りに起因する損害がお客様に生じた場合には、ルネサス テクノロジはその責任を負いません。
- ・本資料に記載の製品データ、図、表に示す技術的な内容、プログラム及びアルゴリズムを流用する場合は、技術内容、プログラム、アルゴリズム単位で評価するだけでなく、システム全体で十分に評価し、お客様の責任において適用可否を判断してください。ルネサス テクノロジは、適用可否に対する責任を負いません。
- ・本資料に記載された製品は、人命にかかわるような状況の下で使用される機器あるいはシステムに用いられることを目的として設計、製造されたものではありません。本資料に記載の製品を運輸、移動体用、医療用、航空宇宙用、原子力制御用、海底中継用機器あるいはシステムなど、特殊用途へのご利用をご検討の際には、ルネサス テクノロジ、ルネサス販売または特約店へご照会ください。
- ・本資料の転載、複製については、文書によるルネサス テクノロジの事前の承諾が必要です。
- ・本資料に関し詳細についてのお問い合わせ、その他お気づきの点がございましたらルネサス テクノロジ、ルネサス販売または特約店までご照会ください。