

# TOPPERS基礎実装セミナー

## (STM32F4-Discovery版:基本)

### 基礎編:1日目

TOPPERSプロジェクト  
教育ワーキング・グループ

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

1



## 本教材の利用条件

### NEXCESS基礎コース01 組込みソフトウェア開発技術の基礎

Copyright (C) 2006-2007 by 名古屋大学 組込みソフトウェア技術者人材養成プログラム  
Copyright (C) 2006-2007 by 本田晋也

上記著作権者は、以下の(1)～(4)の条件を満たす場合に限り、本コンテンツ(本コンテンツを改変・翻訳したものを含む、以下同じ)を使用・複製・改変・翻訳・再配布(以下、利用と呼ぶ)することを無償で許諾する。

- (1) この枠内の著作権表記等が、そのままの形でコンテンツ中に含まれていること。
- (2) 本コンテンツを再配布する場合には、再配布の形態等を、以下のウェブサイトから報告すること。  
<http://www.nces.is.nagoya-u.ac.jp/NEXCESS/REPORT/>
- (3) 本コンテンツを改変・翻訳する場合には、コンテンツを改変・翻訳した旨の記述を、コンテンツ中に含めること。また、改変・翻訳者の著作権表記等は、この枠内の著作権表記等とは別に行うこと。
- (4) 本コンテンツの利用により直接的または間接的に生じるいかなる損害からも、上記著作権者を免責すること。

※ 本コンテンツの一部は、文部科学省 科学技術振興調整費により、名古屋大学 組込みソフトウェア技術者人材養成プログラム(NEXCESS)の一環として作成しました。

※ 本コンテンツ中に記載されている商品名やサービス名などは、各社の商標または登録商標です。

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

2



## 本ドキュメントに関して

### 1. 著作権に関する表記

＜TOPPERS基礎実装セミナー(STM32F4-Discovery版:基本)1日目＞

Copyright (C) 2006-2007 by 名古屋大学 組込みソフトウェア技術者人材養成プログラム

Copyright (C) 2006-2007 by 本田晋也 名古屋大学

Copyright (C) 2007-2015 by 竹内良輔 (株)リコー

上記著作権者は、以下の(1)～(3)の条件を満たす場合に限り、本ドキュメント(本ドキュメントを改変したものを含む。以下同じ)を使用・複製・改変・再配布(以下、利用と呼ぶ)することを無償で許諾する。

(1) 本ドキュメントを利用する場合には、上記の著作権表示、この利用条件および以下の無保証規定が、そのままの形でドキュメント中に含まれていること。

(2) 本ドキュメントを改変する場合には、ドキュメントを改変した旨の記述を、改変後のドキュメント中に含めること。ただし、改変後のドキュメントがTOPPERSプロジェクト指定の開発成果物である場合には、この限りではない。

(3) 本ドキュメントの利用により直接的または間接的に生じるいかなる損害からも、上記著作権者およびTOPPERSプロジェクトを免責すること。また、本ドキュメントのユーザまたはエンドユーザからのいかなる理由に基づく請求からも、上記著作権者およびTOPPERSプロジェクトを免責すること。

本ドキュメントは、無保証で提供されているものである。上記著作権者およびTOPPERSプロジェクトは、本ドキュメントに関して、特定の使用目的に対する適合性も含めて、いかなる保障もしない。また、本ドキュメントの利用により直接的または間接的に生じたいかなる損害に関しても、その責任を負わない。

2. 本ドキュメントに関するご意見・ご提言・ご感想・ご質問等がありましたら、TOPPERSプロジェクト事務局までE-Mailにてご連絡ください。

3. 本ドキュメントの内容は、内容の改善や適正化の目的で予告無く改定することがあります。

本ドキュメントでは、Microsoft社のClip Art Galleryコンテンツを使用しています。

TRONは" The Real-time Operating system Nucleus"の略称です。ITRONは" Industrial TRON"の略称です。  
μITRONは" Micro Industrial TRON"の略称です。TOPPERS/JSPはToyohashi Open Platform for Embedded Real-Time System/Just Standard Profile Kernelの略称です。」

本ドキュメント中の商品名及び商標名は、各社の商標または登録商標です。

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

3



## スケジュール

### ■ 1日目

- |                    |       |
|--------------------|-------|
| 1. はじめに            | 0.2時間 |
| 2. 組込みハードウェアの基礎知識  | 2.0時間 |
| 3. 組込みプログラム開発の基礎知識 | 2.0時間 |
| 4. マイコンボードの確認      | 0.5時間 |
| 5. 開発環境の確認         | 1.0時間 |
| 6. ROMモニタを使った実習    | 0.5時間 |
| 7. まとめ             | 0.2時間 |

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

4



# はじめに

## 規模からみた組込みシステムの分類

- 組込み機器の規模から3つの組込みシステムに分類する

### (1) 小規模組込みシステム

ワンチップCPUで制御を行う小規模な組込みシステム、ROMやRAMを拡張することもある。RTOSを用いないシステムが多い。

### (2) 中規模組込みシステム

32ビットクラスのCPUを使うシステム、ソフトウェア規模も大きくRTOSを用いてシステム的な制御を行う

### (3) 大規模組込みシステム

パソコンに近い規模の組込みシステム、実際にパソコンやワークステーションを制御用に用いる場合もある。

## 基礎1コースの概要

- 小規模組み込みシステム開発の基礎知識を習得、クロス開発の体験をSTM32F4-Discovery (Cortex-M4)を用いて行う
- Cortex-Mをベースした組み込みハードウェアの基礎知識の習得
- 一般的な組み込みソフトウェア開発の基礎知識の習得
- Cortex-M4を使用したボードと開発に必要な機器の確認
- 2日目は、実際のアプリケーションプログラムの開発を行います

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

7



## 組み込みハードウェアの基礎知識

1. [コンピュータの構造](#)
2. バスとメモリ
3. 周辺デバイス
4. 外部事象の待ち方

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

8



## 組み込みソフトウェア開発におけるハードウェア知識

組み込みソフトウェア開発には、  
ハードウェア(コンピュータシステム)の知識が必要

### ハードウェアに密着したプログラミング

- 組み込みシステムはシステムを制御することが目的  
→ ハードウェアを直接扱うプログラミングが必要

### 多様なプラットフォーム(アーキテクチャ)

- ハードウェアが応用毎に最適化されて設計される  
→ 質の高いプログラムを開発するためには、ハードウェアアーキテクチャの理解が必要

### 組み込みソフトウェア特有の技術

- 汎用コンピュータ向け技術とは異なる技術が多く使われる  
• 低消費電力、デバッグ機能、高信頼性、etc...

2016/09/03

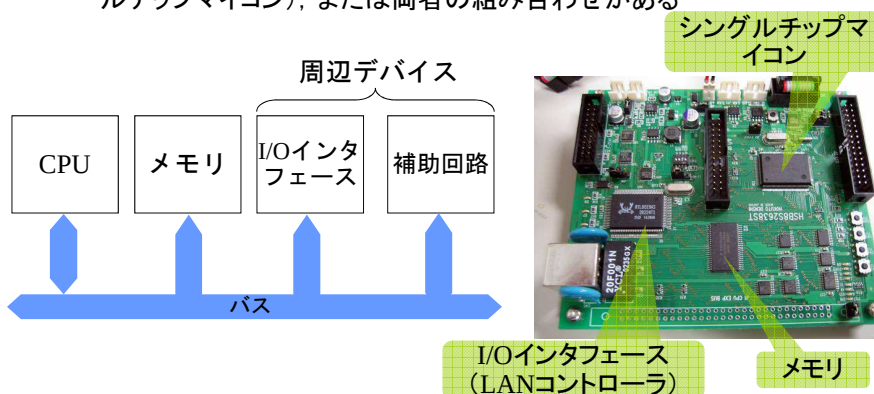
TOPPERSプロジェクト認定

9



## コンピュータの構造

- プロセッサ(CPU)を中心に、メモリやI/Oインタフェースなどがバスにより接続されている
- それぞれの要素が独立したLSIで実現されており、基板上で組み合わされている場合や、1つのLSI上のみで構成されている場合(シングルチップマイコン)、または両者の組み合わせがある



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

10



## プロセッサ

プログラム(ソフトウェア)を実行するハードウェア

### 基本動作

- プログラムはメモリ上に置かれる
- プロセッサはメモリから命令を読み込み(fetch), 解釈し(decode), 実行する(execute)

### 用語

- マイクロプロセッサ, プロセッサコア, CPU (Central Processing Unit), MPU (Micro Processing Unit), MCU (Micro Controller Unit), シングルチップマイコン

## 組み込みシステム用プロセッサの多様性

### パソコンの現状

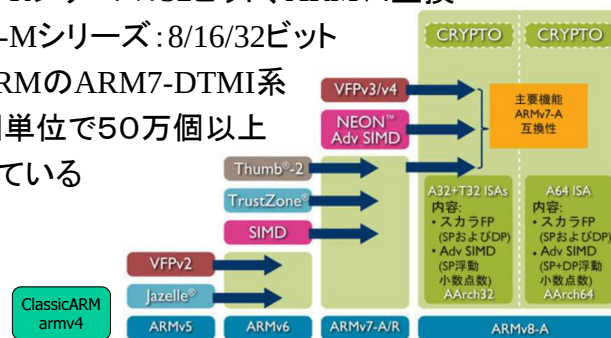
- IA-32 (x86, Pentium, Athlon) が主に使われている
  - MACもPowerPCからPentiumへ

### 組み込みの現状

- 多種多様なアーキテクチャのプロセッサが使われてる
  - ARM系, MIPS系, PowerPC系,
  - SH系, V850系, H8系, M16C系, M32R/C系
  - DSP, コンフィギュラブルプロセッサ, ソフトコア
- アーキテクチャ毎に命令セットやレジスタの構成やサイズが異なる

## ARMプロセッサアーキテクチャ

- ARMプロセッサは現在V8の世代に入り、組み込みからLinuxまで多く使用されるようになった
  - Cortex-Aシリーズ: 32/64ビット、マルチプロセッサ
  - Cortex-Rシリーズ: 32ビット、ARMv4互換
  - Cortex-Mシリーズ: 8/16/32ビット
- Classic ARMのARM7-DTMI系は四半期単位で50万個以上出荷されている



ARM The Architecture for the Digital Worldより参照

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

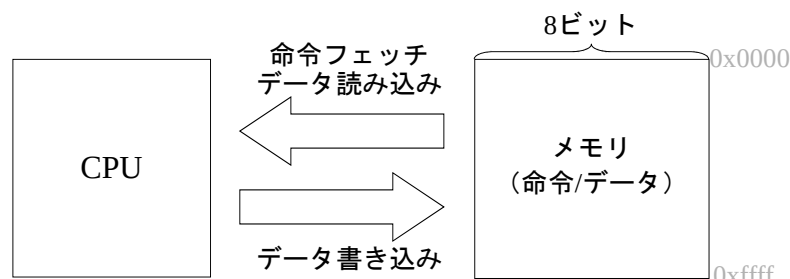
13



## プロセッサ : メモリ & アドレス

メモリにはアドレス(番地)が割付けられている

- プロセッサはアドレスを指定してメモリを読み書きする
- プロセッサの命令とデータは、メモリ上に置かれている。
- バイトアドレッシングが一般的
  - 1バイト(8ビット)単位でアドレスが割り当てられている



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

14



## プロセッサ : データ

データは命令と同様にメモリに置く

グローバル変数

### C言語の変数(グローバル変数)

– コンパイラがメモリ上に領域を確保する

### 機械語からのアクセス

– アドレスを指定して読み書きする

### ポインタ

– 変数が格納されているメモリのアドレス

### C言語プログラム

```
char a;
void func(void){
    a = a - 1;
```

コンパイル結果 : 機械語

```
sub.b #1, 0061h
```

アドレス

### メモリへの配置

| メモリ | アドレス |
|-----|------|
|     | 0x60 |
| 変数a | 0x61 |
|     | 0x62 |

dの値は0x61

```
char*d = &a;
```

0x61への書き込み

```
*((char*)0x61) = 1;
```

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

15



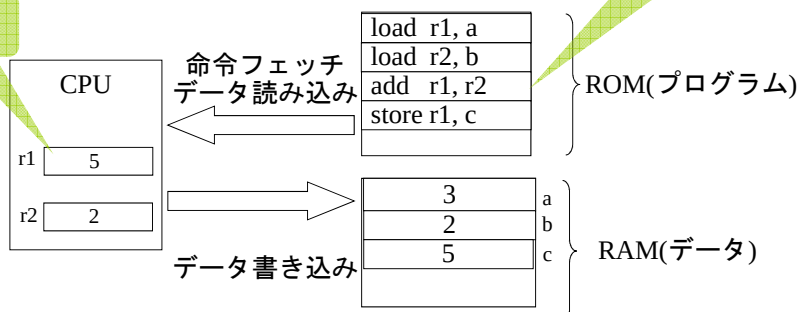
## プロセッサ : レジスタ

プロセッサ内部でのデータの保持や、プロセッサの動作状態の保持・変更のための変数

- プログラムのデータ(変数)はメモリの中に置かれる
- プロセッサはメモリを値を直接計算できない
- 一度レジスタに値を読み、計算して、書き戻す

c = a + b;

レジスタ



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

16





## プロセッサ : レジスタの種類

- アドレス、データ、演算結果を管理する汎用レジスタ
- プロセッサの役割管理を行う専用のレジスタ

(PC: プログラムカウンタ, SR: ステータスレジスタ, CR: コントロールレジスタ)

| 汎用レジスタ                                | 専用のレジスタ                                                   |
|---------------------------------------|-----------------------------------------------------------|
| メモリから読み込んだデータや演算結果を保持する(アキュムレータ)      | <b>プログラムカウンタ</b><br>プロセッサが実行する命令の場所(アドレス)を指し示す            |
| メモリの場所(アドレス)を保持する(アドレスレジスタ)           | <b>ステータスレジスタ</b><br>プロセッサの動作状態を保持する比較演算結果, 割込み状態, 動作モード   |
| データの一時保存に使われるスタック領域の先頭を指し示す(スタックポインタ) | <b>コントロールレジスタ</b><br>プロセッサの動作状態を変更するレジスタ, 動作モード, 割込み許可・禁止 |

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

17



## Cortex-Mのレジスタ構成

- 実行モードはスレッドモード(特権モードと非特権モード)、ハンドラモード3つ
- CPSRレジスタは3つのレジスタに分解された
  - APSR, IPSR, EPSR
- FIQ割込みはなくなり、割込み発生時、スタック上に使用するレジスタをハードウェアでPUSHする
- 割込み復帰はBX命令のエクセプションモードで行われる

| ユーザー | 特権モード   |
|------|---------|
| R0   | R0      |
| R1   | R1      |
| R2   | R2      |
| R3   | R3      |
| R4   | R4      |
| R5   | R5      |
| R6   | R6      |
| R7   | R7      |
| R8   | R8      |
| R9   | R9      |
| R10  | R10     |
| R11  | R11     |
| R12  | R12     |
| R13  | R13_svc |
| R14  | R14     |
| PC   | PC      |

|      |      |
|------|------|
| ARSP | APSR |
| IPSR | IPSR |
| EPSR | EPSR |

特権モード移行時  
R13(SP)  
のみ変更となる

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

18



## 専用プログラムステータスレジスタ

- 専用プログラムステータスレジスタ、特権モードでMRS,MSR命令で設定
- APSR: アプリケーションPSR: 演算結果のフラグレジスタ
- IPSR: 割込みPSR: 割込み番号を保持
- EPSR: 実行PSR: Thumb-2の実行状態の保持

|      |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |         |        |    |   |   |                       |
|------|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|---------|--------|----|---|---|-----------------------|
|      | 31 | 30 | 29 | 28 | 27 | 26 | 25 | 24 | 23 | 20 | 19 | 16      |        | 10 | 9 | 8 | 0                     |
| APSR | N  | Z  | C  | V  | Q  |    |    |    |    |    |    | GE[3:0] |        |    |   |   |                       |
| IPSR |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |         |        |    |   |   | 0 or Exception Number |
| EPSR |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |    |         | ICI/IT | T  |   |   |                       |

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

19



## 優先順位用特殊レジスタ

- 割込みマスクを行うレジスタ、特権モードでMRS,MSR命令で設定
- PRIMASK: PM=1実行優先権=0でNMIとハードフォールト以外の割込みをすべて禁止する
- FAULTMASK: FM=1実行優先権=-1でNMI以外のすべての割込みを禁止する
- BASEPRI: BASEPRI=N優先度以下の割込みをすべて禁止

|           |    |  |          |   |         |
|-----------|----|--|----------|---|---------|
|           | 31 |  | 8        | 7 | 0       |
| PRIMASK   |    |  | RESERVED |   | PM      |
| FAULTMASK |    |  | RESERVED |   | FM      |
| BASEPRI   |    |  | RESERVED |   | BASEPRI |

2016/09/03

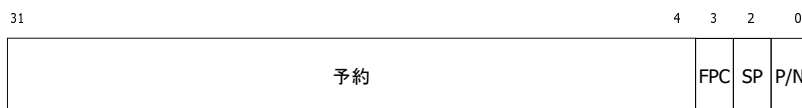
TOPPERSプロジェクト認定

20



## CONTROLレジスタ

- nPRIV,bit[0]:0 特権モード、1 非特権モード
- SPSEL,bit[1]:0 SP\_main(特権、ハンドラ)、1 SP\_process
- FPCA,bit[2]:0 FPの実行なし、1 FPの実行あり
- スタックに関して
  - スレッドモード: 特権モード(SP\_main)、非特権モード(SP\_process)
  - ハンドラモードでは、SP\_mainが選択される



## 組込みハードウェアの基礎知識

1. コンピュータの構造
2. [バスとメモリ](#)
3. 周辺デバイス
4. 外部事象の待ち方

## バス : パラレルバスとシリアルバス

モジュール(LSIや機器)間でデータをやり取りするための通信路

### パラレルバス

- 複数の信号線を使ってデータをやり取りする
- SCSI, PCI, ISA, VMEBUS, AMBA...

### シリアルバス

- 単一の信号線を使ってデータをやり取りする
- PCI Express, IEEE1394, CAN, USB, Ethernet...

複数の信号線のタイミングを合わせなければならないため、経路が長くなると通信速度に限界がある。そのため、経路が長い機器間の接続には、シリアルバスが使われる。

## バス : プロセッサバス

プロセッサとメモリ・周辺デバイスの間を接続するバスで、パラレルバスが一般的

### バス規格と種類

- AMBA, CoreConnect, その他プロセッサ毎に存在する
- 転送速度等により、複数の種類のバスを組み合わせる

### マスタ

- バスに対して読み込み・書き込み要求を出す
- プロセッサ, DMA (Direct Memory Access), ...

### スレーブ

- バスから読み込み・書き込みの要求を受ける
- メモリ, I/Oインタフェース(GPIO, UART), ...

## バス：接続

### アドレス信号

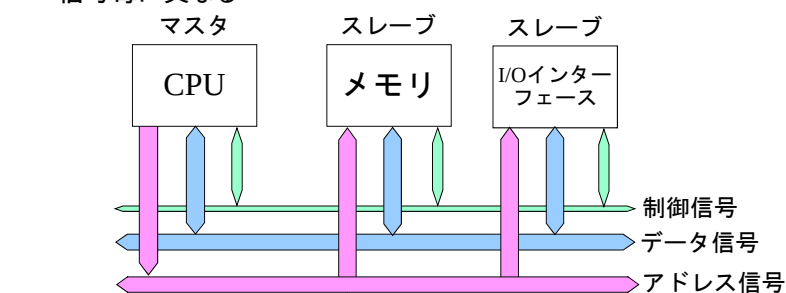
- マスタ側は出力, スレーブ側は入力

### データ信号

- 読み込み時 : マスタ側が出力, スレーブ側が出力
- 書き込み時 : マスタ側が出力, スレーブ側が出力

### 制御信号

- 信号毎に異なる



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

25

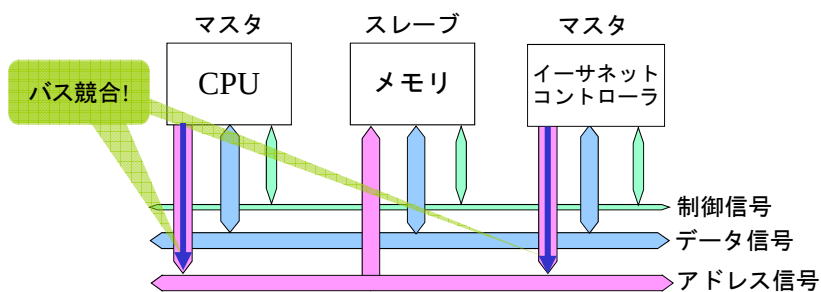


## バス：バス競合

同じタイミングで複数のマスタがバスを使用すると、  
バス競合が発生する

### マスタとなるデバイス

- プロセッサ, DMA, イーサネットコントローラ...



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

26



## バス：バス調停

バス使用するタイミングずらして衝突を回避する

### バスアクセスの手順(バスサイクル)

- マスタは制御信号を使いバス権(使用权)の取得を試みる
- バス権を取得したら, 読み込み・書き込みを行う
- 読み込み・書き込みの終了後, バス権を解放する

### バスアービタ

- バス権の調停(アービトレーション)を行う回路
- ラウンドロビンや優先度順にバス権をマスタに渡す

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

27



## メモリ

システムは一般に複数種類のメモリにより構成されている

### RAM：揮発性

- DRAM：大容量で比較的高速. リフレッシュが必要
- SRAM：容量は少ないがDRAMより高速で高価

### ROM：不揮発性

- マスクROM, PROM, UV-EPROM, EEPROM

### フラッシュメモリ：不揮発性

- ブロック単位で書き換え可能
- 書き換え回数には制限がある
- 書き込みは低速

### バスステートコントローラ

- メモリ毎にアクセスタイミングが異なるため, メモリの仕様にあわせてバスの設定を変更するためのコントローラ

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

28



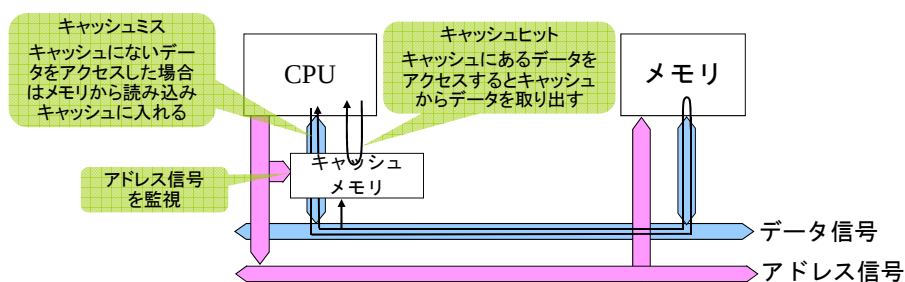
## キャッシュ (1/2)

### フォンノイマンボトルネック

- プロセッサは命令を実行する度にバスにアクセスしメモリを読み込むため、この間の通信速度が実行速度のボトルネックになる

### キャッシュ

- プロセッサとバスの間に高速なメモリを置き、最近アクセスしたデータを格納して、次回はそのらを使用する



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

29



## キャッシュ (2/2)

### ライトキャッシュの方式

- ライトスルー(write through)キャッシュ
  - メモリとキャッシュの両方に書き込む
- ライトバック(write back)キャッシュ
  - キャッシュメモリのみ書き込む
  - 後で書き戻しが必要

### 最悪実行時間

- キャッシュを用いるとプログラムの実行速度が変動する
- すべてキャッシュミスした時を最悪とするのは悲観的過ぎ、キャッシュの必要性がなくなる
  - 実際にはそれより遅くなる場合もある

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

30



## エンディアン(1/2)

1つのデータが複数のアドレスに跨る場合の置き方

### ビックエンディアン

- 小さいアドレスに上位の桁を置く

### リトルエンディアン

- 小さいアドレスに下位の桁を置く

例) 8ビット幅メモリの0x1000番地に  
4バイトのデータ0x12345678を格納

#### ビックエンディアン

|        |      |
|--------|------|
| 0x1000 | 0x12 |
| 0x1001 | 0x34 |
| 0x1002 | 0x56 |
| 0x1003 | 0x78 |

#### リトルエンディアン

|        |      |
|--------|------|
| 0x1000 | 0x78 |
| 0x1001 | 0x56 |
| 0x1002 | 0x34 |
| 0x1003 | 0x12 |

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

31



## エンディアン(2/2)

### プロセッサのエンディアン

- ビックエンディアンのプロセッサとリトルエンディアンのプロセッサ
- エンディアンを静的に切り替え可能なプロセッサも存在(バイエンディアン)
  - プログラムは、コンパイル時のオプションにより、エンディアンを指定する

```
int x = 0x12345678;
char c = *((char *) &x);
```

Cの値は?

- ビックエンディアンでは、C == 0x12
- リトルエンディアンでは、C == 0x78

#### ビックエンディアン

|        |      |
|--------|------|
| 0x1000 | 0x12 |
| 0x1001 | 0x34 |
| 0x1002 | 0x56 |
| 0x1003 | 0x78 |

#### リトルエンディアン

|        |      |
|--------|------|
| 0x1000 | 0x78 |
| 0x1001 | 0x56 |
| 0x1002 | 0x34 |
| 0x1003 | 0x12 |

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

32





## 組込みハードウェアの基礎知識

1. コンピュータの構造
2. バスとメモリ
3. 周辺デバイス
4. 外部事象の待ち方

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

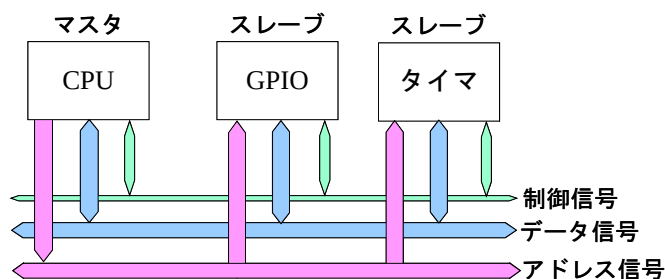
33



### 周辺デバイス

システムに各種機能を提供する回路

- プロセッサバスに接続されている
- 一般的な周辺デバイス
- プロセッサと外界とのやり取りを実現
  - GPIO, パラレルI/O, シリアルI/O
- プロセッサの処理を補助
  - タイマ, DMA, アクセラレーション回路



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

34



## 周辺デバイス：デバイスレジスタ

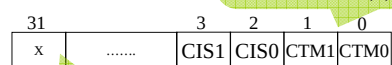
### プロセッサと周辺デバイスとのインタフェース

- それぞれのレジスタにはアドレスと機能が割り付けられている
  - アクセスサイズに注意
- 周辺デバイスのプログラミングの第一歩は、プログラミング対象のデバイスのデバイスレジスタを理解することである

レジスタ構成例 (LPC23XXタイマ)

| 名称                | アドレス       | R/W | アクセス<br>サイズ |
|-------------------|------------|-----|-------------|
| タイマ0コントロールレジスタ    | 0xE0004004 | R/W | 32 (4bit)   |
| タイマ0マッチコントロールレジスタ | 0xE0004014 | R/W | 32 (12bit)  |
| タイマ0マッチレジスタ       | 0xE0004018 | R/W | 32          |

タイマ0コントロールレジスタの構成



動作モードを設定  
00:タイマモード  
01:カウンタモード(R)  
10:カウンタモード(F)  
11:カウンタモード(B)

動作モ入力を指定  
00:CAPn.0 for TIMER0  
01:CAPn.1 for TIMER1  
10:リザーブ  
11:リザーブ

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

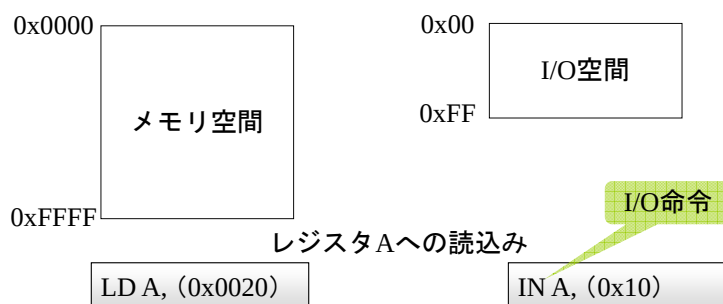
35



## デバイスレジスタのアクセス方法：I/O空間

メモリのアドレスと周辺デバイスのアドレスを別のアドレス空間で管理

- Intel系のプロセッサで用いられている (Pentium, Z80等)
- 専用のI/O命令でアクセスする



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

36



## デバイスレジスタのアクセス方法：メモリマップドI/O

メモリと周辺デバイスのアドレス空間を区別しない方式

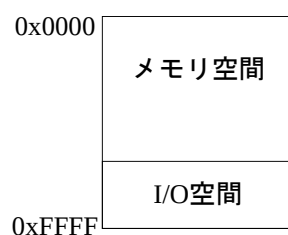
- 周辺デバイスのアクセス時にはキャッシュを無効にしなければならない。

### アドレス空間

- アドレス空間を幾つかの領域に分けて無効にする領域を設定し、そこにI/Oを割り当てる(設定方法はプロセッサによって異なる)。
- 命令はメモリアクセスと同じ命令を用いる

### 専用命令

- キャッシュを無効にする専用の命令を持つ



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

37



## 周辺デバイス：GPIO（汎用I/Oポート）

LSIの端子（ポート）を介してデジタル信号の入出力を行うデバイス

### 出力ポート

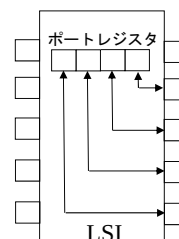
- ポートレジスタの設定内容が、ポートから出力される

### 入力ポート

- ポートからの入力が、ポートレジスタに反映される

### コントロールレジスタ

- 各ポートを出力ポートとして使うか、入力ポートとして使うかなどを設定する
- ビット単位もしくはあるグループ毎に設定可能



### ピンファンクションコントローラ

- LSIの端子に割り当てる機能を選択する回路
- 多くの周辺デバイスを持つシングルチップマイコンでは、LSIの端子を複数の機能で共有している場合が多い

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

38



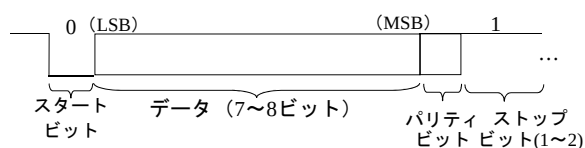
## 周辺デバイス：SIO(シリアルI/O)

単一のデータ線を用いて外部と通信を行う方式

- UART(RS-232C), I<sup>2</sup>C, etc...

### プロトコル

- データやり取りするための手順
- 例：RS-232Cのプロトコル
  - 幾つかの可変項目があり、双方で同じ設定にする必要がある
  - ボーレート(BPS)
    - 9600, 14400, 38400, 57600, 115200
  - データフォーマット



2016/09/03

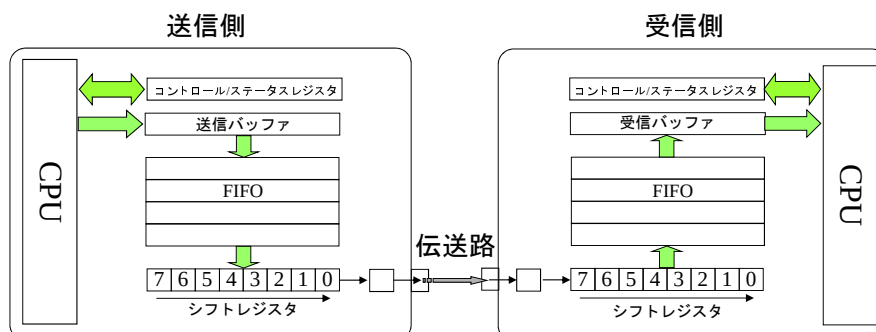
TOPPERSプロジェクト認定

39



## 周辺デバイス：シリアルI/O：回路構成

- コントロールレジスタで送受信フォーマットを設定
- 送信バッファに書き込み受信バッファから受け取る
  - それぞれFIFOがある場合が多い
- 送信・受信完了は、ステータスレジスタをチェックする



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

40



## 周辺デバイス：ハードウェアタイマ

### 時間計測の必要性

- 時間計測
- 周期的な処理の実行
- 任意の時間に処理を実行

### ソフトウェア(プロセッサ)による計時

- ループの実行回数により計時
- 精度が低い(分解能が低い, キャッシュやバスによるばらつき).
- 他の処理を行えない

### ハードウェアタイマ

- 時間を計測するためのハードウェア
- 入力クロックに従いカウントを行うため, 精度が高い
- プロセッサと並列に動作

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

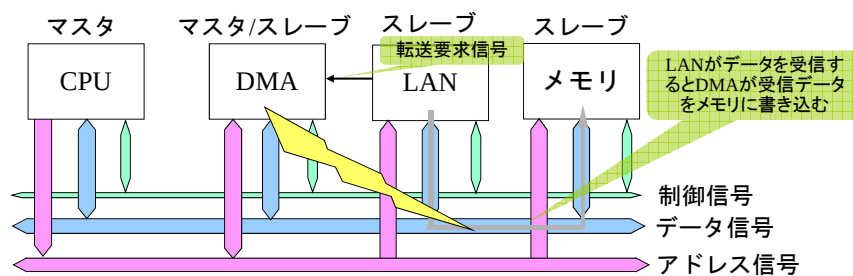
41



## 周辺デバイス：DMA (Direct Memory Access)

バスを駆動して, メモリ・メモリ間,  
周辺デバイス・メモリ間のデータ転送を行う回路

- プロセッサの負荷を下げる
  - タイミング転送(事象, 時間)
- プロセッサと比較して高速に転送可能
- キャッシュに注意(OFFもしくは転送前にパージ)
- バスを駆動してプロセッサの動作を阻害するのでリアルタイム性に注意



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

42



## 組込みハードウェアの基礎知識

1. コンピュータの構造
2. バスとメモリ
3. 周辺デバイス
4. 外部事象の待ち方

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

43



### 外部事象の待ち方：ポーリング

#### 外部事象の例

- スイッチが押された, データを受信した, データを送信可能, etc...

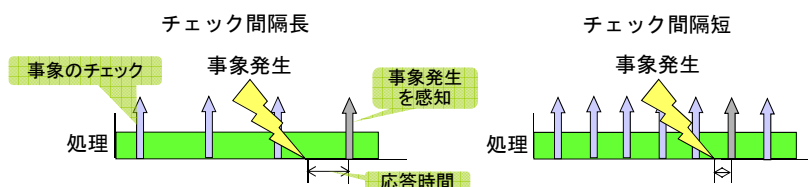
#### ポーリング

- 外部事象が発生すると, 対応したレジスタのビットがセットされる
- プロセッサ(プログラム)で該当ビットを繰り返しチェックする方法

#### チェックの間隔

- チェックの間隔を短くすると, 処理に占めるチェックのためのオーバーヘッドが増大する
- チェックの間隔を広げると事象が発生してから, その発生を感知するまでの時間が長くなり, リアルタイム性が低くなる

➡ オーバーヘッドとリアルタイム性のトレードオフ



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

44



## 外部事象の待ち方：割込み

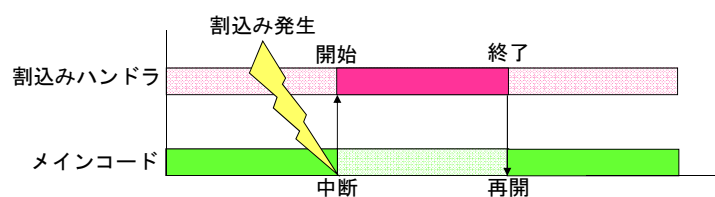
プロセッサが事象の発生を非同期に受け付ける方法

### ソフトウェア的な視点

- 事象が発生すると、プロセッサが現在の処理を中断して、決められた関数(割込みハンドラ)を自動的に実行する機構
- 割込みハンドラ内に、事象に対する処理を記述する

### ハードウェア的な視点

- プロセッサの割込み端子に信号が入力されると、その時点のレジスタやPCの値を保存して、PCの値を割込みハンドラのアドレスにセットする



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

45



## 割込み関連の用語の整理

### 割込み

- 外部からプロセッサに非同期に発行される要求
- プロセッサは要求を受け付けると要求に応じた処理を行う

### 割込み要因

- 割込みの発生要因
- プロセッサは複数の割込みを受け付けることができる

### 割込みマスク/割込み禁止・許可

- 使わない割り込みは無視したい
- 割込みが入ってもらいたくないときがある

### 割込みハンドラ(ISR)

- 割込みが発生すると実行される処理(関数)

### 割込み応答時間

- 割込みを受け付けてからハンドラが実行されるまでの時間
- 実時間性が求められる組み込みシステムでは重要

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

46



## 割込みと例外

### 割込み(外部割込み)

- 実行中のプログラムとは無関係に発生
- 緊急な処理を要求する場合に使用

### 例外(内部割込み)

- 実行中のプログラムに依存して発生
- エラー処理を要求する場合に使用

### 例外要因の例

- ゼロ除算
- ページアウト, アクセス違反, TLBミス
- バスエラー, アドレスエラー
- ソフトウェア割込み (TRAPA命令, INT命令)

！用語の使い方は人(メーカー)によって異なるので注意！

## 多様な割込みアーキテクチャ

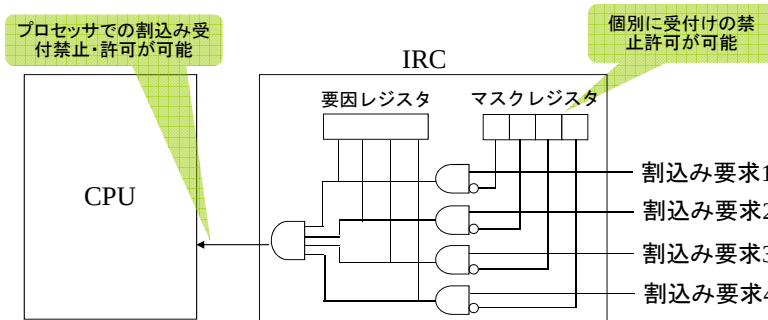
プロセッサ, システム毎に割込みアーキテクチャは異なる

- 近年のRISCプロセッサは機能が単純化する傾向にある
  - 割込みベクタ
    - テーブル型 or 常に一箇所にジャンプ
  - 割込みマスク
    - レベル型 or 個別マスク型
  - スタック
    - 割込み専用スタックの有無
  - 割込みレベル
    - 数字が大きいほど優先度が高いのかそれとも逆か
- さらに用語もプロセッサ(メーカー毎?)に異なる
  - 例外は割込みの一種か
  - 割込みは例外の一種か



## 割込みコントローラ(IRC)

- 複数の割込み要求を受け付け、プロセッサへ割込み要求を出す回路
- 割込み要求毎に、要求受け付けの禁止・許可を設定可能
- どの割込み要求から要求が出ているかを判定する  
割込み要因レジスタを持つ
- IRCが多段に接続されている場合もある



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

49



## エッジトリガとレベルトリガ

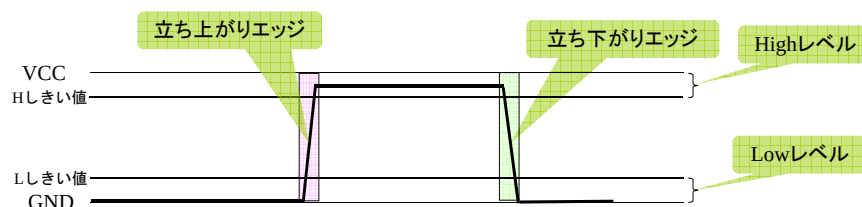
### 割込み要求の発生方法

#### エッジトリガ

- 信号の立ち上がりもしくは立ち下りにより、割込みの発生とみなす
  - ・ 例) 自動販売機のボタンと、ATM/新幹線のタッチパネル
- 割込みを受け付けた後、割込みコントローラのクリアが必要

#### レベルトリガ

- 信号のレベルにより、割込みの発生とみなす
- 割込みを受け付けた後、割込みの発生元(ソース)を操作して、割込み要求を下げる必要がある



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

50



## 割込み禁止と割込み優先度

割込みを受け付けない, また受け付けた後に  
割込みがかかり続けられないためのしくみ

### 全ての割込みの禁止

- 全ての割込みの受け付けを禁止する
- ある一連の処理を妨げられたくない場合に使用
- プロセッサにより実現

### 個別の割込み禁止

- 割込み要因ごとに割込み受付の許可・禁止を設定する
  - ・ 受け付けた割込みを禁止する,
  - ・ 使用しない割込みを受け付けない
- IRCにより実現

### ノンマスクابل割込み(NMI)

- 受付を禁止できない割込み,  
デバッグ, システムの致命的なエラーの通知に使用される

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

51



## 割込みベクタテーブル

割込み受け付け時に実行する  
関数(割込みハンドラ)の先頭アドレスを置くテーブル

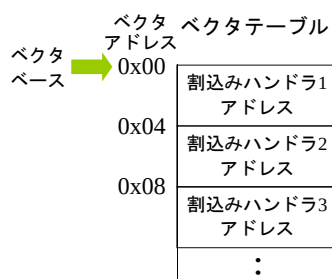
- プロセッサは割込みを受け付けると割込み要因を判定して, その要因に対応した割込みハンドラの手元アドレスを読み込みジャンプする
- CISC型のプロセッサで一般的な方式

### ベクタベース

- ベクタテーブルを置くメモリのアドレス
- 固定 or 変更可能

### ベクタアドレス

- 割込み要因毎のベクタテーブル  
中の先頭アドレスの置き場所
- ベクタベースからのオフセット



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

52



## RISC型割込みベクタ

割込み発生時に特定のアドレスから実行を開始する

- RISCプロセッサで一般的な方法

例1) SH3 : ベクタベースは可変.

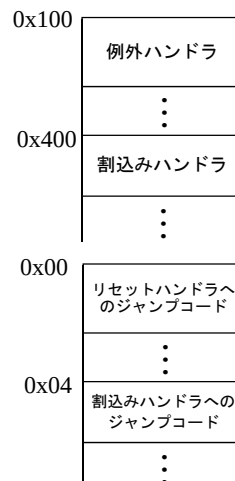
それぞれのアドレスにハンドラを置く

- リセット : 0x000
- 例外 : ベクタベース + 0x100
- 割込み : ベクタベース + 0x400

例2) ARM : ベクタベースは固定.

ベクタの間が4byteであるため, それぞれのアドレスにハンドラへのジャンプコードを置く

- リセット : 0x00
- 未定義命令実行 : 0x04
- データアボート : 0x10
- 割込み : 0x18



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

53



## プロセッサの割込み/例外処理の例

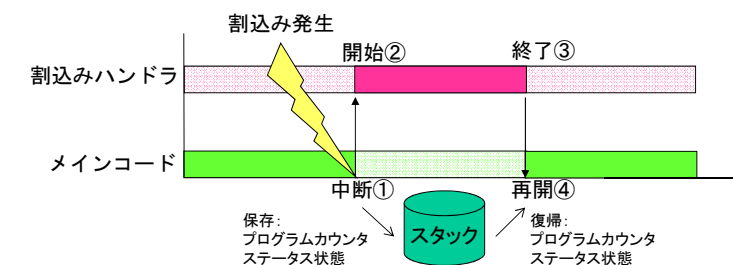
①メインコード実行中に割込みを受け付けると, 割込み要因に対応したベクタテーブルに登録されているアドレスにジャンプする.

その際、メインコードで実行中のプログラムカウンタやステータス状態は、スタックに保存される.

②割込みベクタから割込みハンドラが実行

③割込みハンドラが終了すると、保存していたステータス状態に復帰

④保存していたメインコードのプログラムカウンタから再開する



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

54

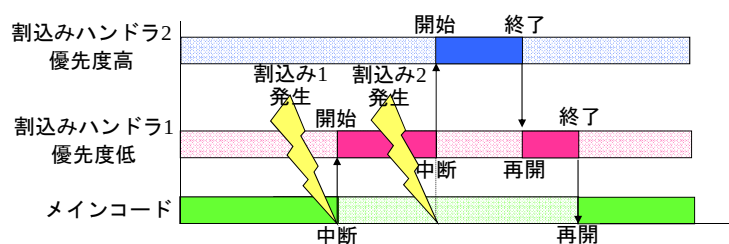


## 多重割込み：高優先度の割込みの発生

割込み処理中にさらに高優先度の割込みの要求を受け付ける

### 割込み優先レベル

- 各割込み要因に優先度を持たせる。プロセッサは割込みレベルを持ち(可変)、現在の割込みレベル以下の優先度を持つ割込みが発生しても、割込みを受け付けない
- 割込み毎に適切に優先度を設定する必要がある



2016/09/03

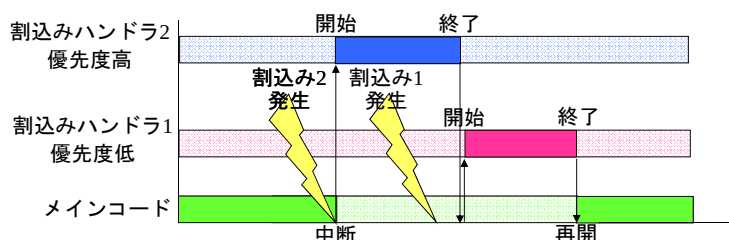
TOPPERSプロジェクト認定

55



## 多重割込み：低優先度の割込みの発生

- 高優先度の割込みを受け付けている際に、受付中の割込みより低優先度の割込みが発生すると、高優先度の割込み処理が終了してから、低優先度の割込みが受け付けられる



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

56



# 組み込みプログラム開発の基礎知識

1. [開発環境](#)
2. デバッグ環境
3. 実行環境
4. コーディングルール

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

57



## クロス開発環境：ターゲットシステムとホストシステム

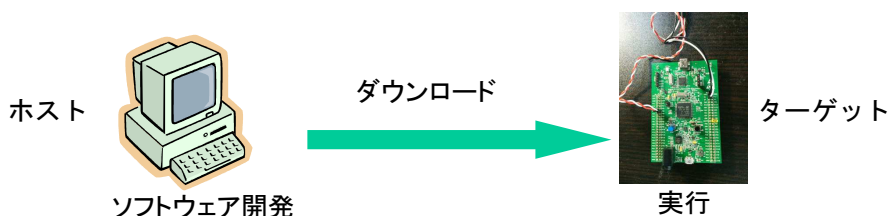
組み込みシステムはクロス開発により開発する

### クロス開発

- 開発環境（ホスト）と実行環境（ターゲット）が異なる開発形式
- 機械語も異なる

↔ セルフ開発

クロス開発環境の説明は、開発環境編「ソフトウェア環境の構築」の章を参照



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

58



## クロスコンパイラ

C言語等の高級言語記述からホストコンピュータと異なる  
プロセッサのアセンブリ言語記述を生成するプログラム

- 一般に、コンパイルの前にプリプロセッサを呼び出し、コンパイル後にアセンブラ・リンカを呼び出し、実行コードを生成する
  - コンパイラドライバ
- 豊富なコンパイルオプション
  - エンディアン、フローティングの扱い、etc...
  - ターゲット非依存とターゲット依存
  - ターゲット依存のコンパイルオプションの例
    - -EB : Use big-endian byte order
    - -EL : Use little-endian byte order
    - -mthumb : USE THUMB CODE
    - -mcpu=xxxx : CPU type
    - -mfpu=yyyy : FPU type

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

59



## クロスコンパイラ : プリプロセス

コンパイルの前処理, プリプロセッサにより実行される

### プリプロセッサディレクティブ

- プリプロセッサへの指令
- includeディレクティブ
- defineディレクティブ(マクロの展開)
- 条件コンパイル

#### マクロの展開

```
#define N_DATA 10
...
int n_data = N_DATA
```

#### 条件コンパイル

```
#ifdef DEBUG
...
#else
...
#endif /* DEBUG */
```

#### 多重インクルードの防止

```
#ifndef _TEST_H_
#define _TEST_H_
本文
...
#endif /* _TEST_H_ */
```

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

60



## クロスコンパイラ：最適化技法

効率のよいアセンブリコードを生成する技法

- 基本はプログラムの実行速度の向上
- 数多くの技法が存在し、コンパイラオプションで細かく制御（有効・無効）可能なコンパイラが多い
- 組み込みシステム特有の最適化
  - コードサイズ縮小
    - コンパイラの最適化技法の中には、高速化とコードサイズの縮小が同時に達成できるものと、両者が両立しないものがある
      - 同時達成：共通部分式除去
      - 両立不可能：ループ展開
  - 消費電力削減のための最適化
    - 研究テーマ段階

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

61



## クロスコンパイラ：最適化の弊害

### メモリアクセス

- 最適化によりメモリアクセスパターンが変わる可能性
  - ➡ volatile宣言（標準のC言語の機能，後述）

### デバッグ

- 最適化レベルを上げるとデバッグが難しくなる
  - 最適化により命令の順序が入れ替わるため、ソースコードとの対応をつけることが難しくなる
  - 関数の途中で、引数の値が失われている場合も（デバッガが扱いに困る）
- ソフトウェアテスト・デバッグ中は最適化レベルを下げておき、テストが終ると最適化レベルを上げる方法は、受け入れられない場合が多い
  - 最適化レベルで時間的な振舞いが変わる
  - コンパイラの最適化にバグがある可能性

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

62



## クロスコンパイラ：インラインアセンブラ

C言語記述中に直接アセンブリコードを記述するための機能

- C言語では記述できないプロセッサの特殊命令や、特殊レジスタの操作を記述する
  - ・コントロールレジスタの操作
  - ・割込み禁止許可命令
- 記述方法は、コンパイラによって異なる

### armv4の例

#### CPSRレジスタ取得

```
inline uint32_t current_sr(void ){
    uint32_t sr;
    asm("mrs %0,CPSR": "=r" (sr));
    return sr;
}
```

#### CPSRレジスタ書き込み

```
inline void set_sr(uint32_t sr){
    asm("mrs CPSR,%0": "=r" (sr): "cc");
}
```

#### 割込み許可

```
inline void locl_cpu(void){
    set_sr(current_sr() | 0x80);
}
```

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

63



## クロスコンパイラ：プラグマとアトリビュート

コンパイラへ特定の情報を渡すためのコンパイラ指定

- ・プログラム中に記述する
- ・C言語標準の指定(浮動小数点演算関連)もあるが、多くはコンパイラ毎に定義されている

### プラグマの例

- ・ warning除去 : #pragma warning(disable : xxx)
- ・ 割込みハンドラ関数の指定 : #pragma interrupt
- ・ アセンブラ関数 : #pragma inline\_asm
- ・ アライメント : #pragma align 4

### アトリビュートの例

- ・ セクション指定 : int a \_\_attribute\_\_((section(".shared"),nocommon));
- ・ 関数のエイリアス : void foo() \_\_attribute\_\_((alias("bar")));
- ・ 常にインライン : void foo() \_\_attribute\_\_((flatten))

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

64





## クロスアセンブラ

アセンブリ言語で記述されたプログラムを入力とし、  
ターゲットプロセッサ用の機械語のプログラム  
(オブジェクトコード)を生成するプログラム

### アセンブラプリプロセッサ

- 処理の前にプリプロセッサを呼び出すものもある
  - C言語と同等のマクロが使用可能

### アセンブリ言語記述の互換性

- 同じプロセッサのアセンブラであっても、入力となるアセンブリ言語記述の互換性があるとは限らない
- マクロ定義、定数やデータの記述方法が異なる

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

65



## クロスリンカ

複数のオブジェクトコードをまとめてターゲットプロセッサで  
実行可能な実行コードを作成するプログラム

- ロケーション決めとアドレス(シンボル)解決

### セクション

- セグメントとも呼ばれる
- コンパイラ、アセンブラが出力するプログラムまたはデータの固まりをセクションと呼ぶ
- セクションにはそれぞれプログラム属性を持っている
- 標準的なコンパイラは、次のセクションを生成する(呼び方はコンパイラによって異なる)
  - text : プログラムコード
  - rodata : 定数データ(文字列)
  - data : 初期値を持つデータ
  - bss : 初期値を持たないデータ(0に初期化される)

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

66



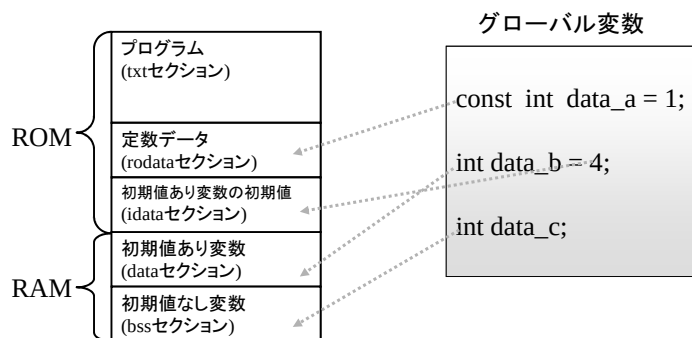
## クロスリンカ : セクション

### 独自セクション

- ユーザー独自のセクションを作成可能.
- 例) ベクタテーブル  
 ➡ メモリロケーションの指定(後述)

### セクションの指定

- プラグマ, 属性指定 (gccではattribute), アセンブラへの指令



2016/09/03

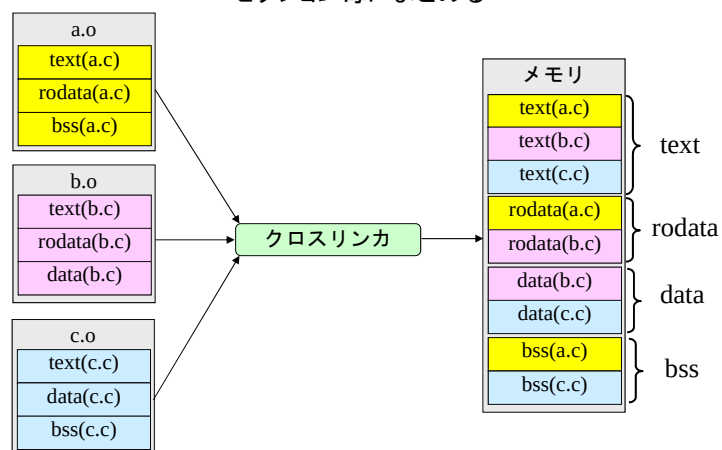
TOPPERSプロジェクト認定

67



## クロスリンカ : 複数のオブジェクトコードのまとめ

各オブジェクトコードに含まれてるセクションを  
セクション毎にまとめる



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

68



## クロスリンカ：メモリロケーションの指定 (リロケーション)

各セクションをどの場所(アドレス)に配置するかを指定する

### ROMとRAMの使い分け

- 固定値のプログラムとデータはROMに, 可変値のデータはRAMに

### メモリの性質による使い分け

- 組込みシステムは性質の異なるメモリで構成されている
  - ・ 高速だが小容量のSRAM
  - ・ 低速だが大容量のDRAM
  - ・ 不揮発のフラッシュメモリ
- データやプログラムの性質に応じて配置する場所を適切に指定する

### 特定アドレスへの配置

- ベクタテーブル等はプロセッサによって定められた場所(アドレス)に配置する必要がある.
- リセット後の実行開始アドレスにプログラムの先頭を配置する(スタートアップモジュール)

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

69



## クロスリンカ：リンクスクリプト

リンカに対して各セクションのリンク方法や  
その先頭番地を指定するスクリプト(名前は環境によって異なる)

### GCCの例

```
MEMORY{
  VECT (rx): ORIGIN = 0x000000, LENGTH = 0x0001c0
  ROM (rx): ORIGIN = 0x0001c0, LENGTH = 0x01fe40
  RAM (rwx): ORIGIN = 0x21f000, LENGTH = 0x001000 /* 外部RAM */
  STACK(rw): ORIGIN = 0xffe600, LENGTH = 0x000600 /* 内蔵RAM */
}
SECTIONS{
  .vectors:{
    *(.vectors)
  } > VECT
  .text:{
    entry.o(.text)
    *(.text)
    *(.rodata)
  } > ROM
  .data:{
    *(.data)
  } > RAM
  .....
}
```

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

70



## クロスリンカ : アドレス(シンボル)の解決

コンパイル時には定まっていない参照アドレスを決定する

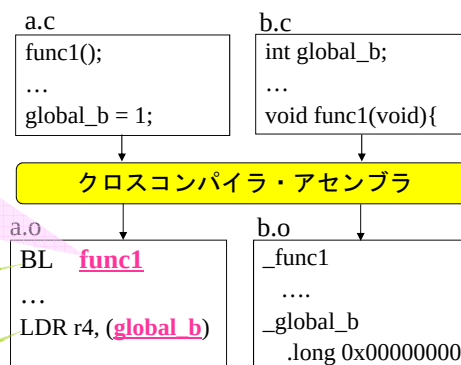
### 参照アドレスの使用箇所

- 関数呼び出し(関数の先頭番地)
- グローバル変数の参照

実際のアドレスは、  
クロスリンカによる  
ロケーション決め  
の後にしか分  
からない(クロス  
コンパイラは分か  
らない)

関数呼び出し

グローバル  
変数の参照



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

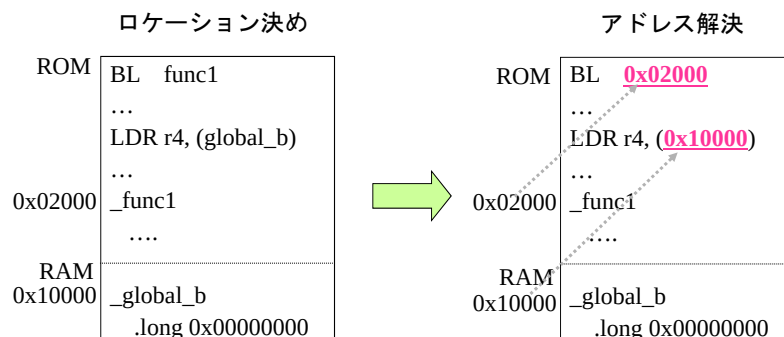
71



## クロスリンカ : アドレス(シンボル)の解決

ロケーション決めの後、参照アドレスを用いている  
箇所のコードを変更する

- ロケーション決めによって、関数とグローバル変数のアドレスが決定される



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

72



## クロスリンカ : シンボル解決の実現方法

コンパイル・アセンブル後のオブジェクトコードには、  
機械語の命令に加えて、"シンボル情報"が含まれている

### シンボル

- ソースコードで定義されている関数やグローバル変数の名前の情報
- ソースコードで参照している他のソースコードで定義された関数や変数への参照情報(未解決シンボル)

| ソースコード                                                                                                                       | シンボル情報                                                         | シンボル名                                                                              |
|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|----------------------------------------------------------------|------------------------------------------------------------------------------------|
| extern int global_b;<br>extern void func2(void);<br>int global_a;<br><br>void func1(void){<br>global_b = 1;<br>func2();<br>} | 属性<br>00000000<br>00000000<br>00000000<br>00000000<br>00000010 | U _func2<br>U _global_b<br>b .bss<br>d .data<br>t .text<br>T _func1<br>C _global_a |

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

73



## クロスリンカ : シンボル解決の実現方法

- 各オブジェクトコードの未解決シンボルの情報をチェックして、他のオブジェクトコードでそのシンボルが定義されていないか、ライブラリで定義されていないかチェックし、定義されていればライブラリをリンク対象にする
- リンカはロケーション決めを行い、各関数とグローバル変数のアドレスを決定する
  - シンボルにアドレスが割り当てられる
- 各オブジェクトコードの未解決シンボルの情報をチェックして、未解決シンボルがあれば、参照箇所を実際のアドレスに設定する
- 実行ファイルのシンボル情報の例)

```
000081e0 T func1
000081c4 T func2
0000a6e8 B global_a
0000a6e4 B global_b
```

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

74

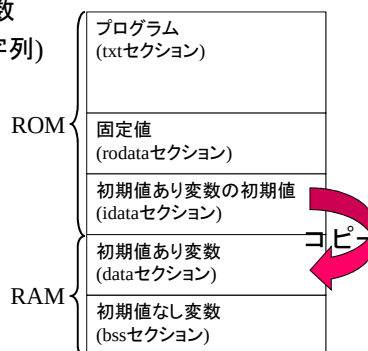


## クロスリンカ：ROM化可能コードの生成

プログラムコードをROMに置いて動作させる方法

- プログラムコードと定数データはROMに置く
  - 定数データ: C言語でconst宣言された変数  
: 文字列定数(“”で囲んだ文字列)

- 初期化されるデータは、値をROMに置いて、ROM  
プログラム実行前にRAMにコピーして使う
  - データを配置すべきアドレスと、実行時に  
参照すべきアドレスが異なる  
    ➡ スタートアップモジュールの役割



## 組み込みプログラム開発の基礎知識

1. 開発環境
2. デバッグ環境
3. 実行環境
4. コーディングルール

## 組込みソフトウェアのデバッグ環境

組込みソフトウェア開発には様々なデバッグ環境が存在

### 基礎知識：デバッグ

- バグ (bug) の発見を支援するツール

### 主な機能

- プログラムのロード
- プログラムの実行と停止
- プログラムの読出し(対応するソースコードの表示)
- データの読出し, 書換え(変数, メモリ, レジスタ)
- 関数(またはサブルーチン)の呼出し
- ブレークポイント(実行ブレーク, アクセスブレーク)
- ステップ動作(ソースコードレベル, マシン語レベル)
- スタック状態の読出し, バックトレース

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

77



## デバッグモニタ

ターゲットシステムでプログラムとして動作させ,  
シリアルインタフェース等で人間もしくはホストシステムの  
デバッガと通信することでデバッグを行う

### ROMモニタ(対人間)

- ソースコードデバッグ機能は持たない

### リモートデバッガ(対デバッガ)

- 高度なデバッガ機能をホストシステムのデバッガで実現
- ターゲットシステムにはターゲットシステムの状態を参照・設定するための最低限のソフトウェアを実行
  - レジスタ/メモリの読出し/書込み
  - 実行の開始/再開, 1ステップ実行

2016/09/03

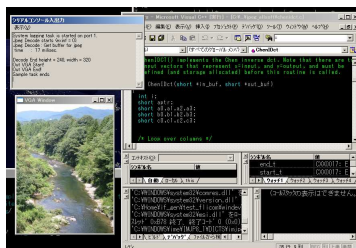
TOPPERSプロジェクト認定

78



## シミュレータ

- ハードウェアが完成する前にソフトウェアをテスト・デバッグしたい場合に広く用いられる
- シミュレーション速度と時間精度のトレードオフに
  - Cycle Accurateなシミュレータ(CAS, 低速)
  - 命令セットレベルのシミュレータ(ISS, 中間)
  - C言語レベルのシミュレータ(高速, 時間精度は無視)
- コシミュレーション(ハードウェアとソフトウェアを同時にシミュレーションするための技術)



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

79



## 組み込みプログラム開発の基礎知識

1. 開発環境
2. デバッグ環境
3. 実行環境
4. コーディングルール

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

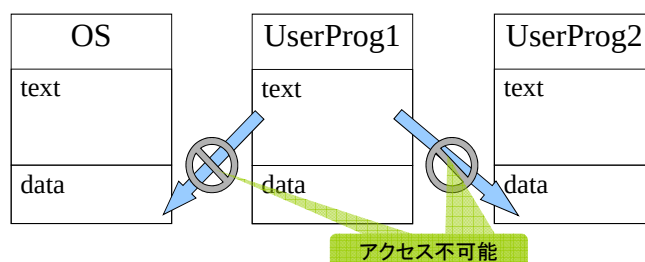
80





## 汎用PC用ソフトウェアのランタイム構造

- 各プログラムは、独立したメモリ空間(論理空間)で動作
  - メモリマネージメントユニット(MMU)によるマッピングとメモリ保護
  - 他のプログラムやOSのメモリ空間へのアクセスは不可能
  - プログラムに不具合があり、正しくないメモリ空間にアクセスした場合は、アクセス違反で終了されるだけで、システム全体に影響は及ぼさない



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

81



## 組み込みソフトウェアのランタイム構造(一般的な)

### 1)リンクモデル

- ユーザープログラムがリアルタイムOSを含む他のプログラムやデータとミックスされて配置され、それぞれは保護されていない
  - MMUを用いたメモリ保護は実行オーバーヘッドが大きく、リアルタイム性の弊害となる
- ユーザープログラムは容易にリアルタイムOSのデータを破壊可能
  - システム内のソフトウェアは信頼できるという前提
- メモリアクセス関連のデバッグが困難



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

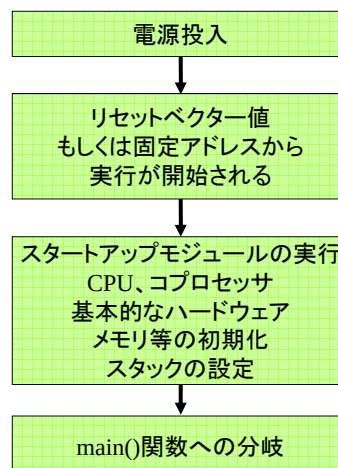
82



## スタートアップモジュール

C言語のmain関数が実行される前に実行されるプログラム

- 標準的なコンパイラは、何も指定しないと標準のスタートアップモジュールをリンクする
- スタートアップモジュールの主な処理内容
  - ハードウェア依存の初期化
  - スタックポインタの初期化
  - dataセクションの初期化 (ROMからRAMにコピー)
  - bssセクションの初期化 (0に初期化する)
  - (C++の場合)コンストラクタとイニシャライザを実行する
  - main関数を呼ぶ



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

83



## スタック

プログラム中の一時的な変数の保存に使われるメモリ領域

### LIFO方式

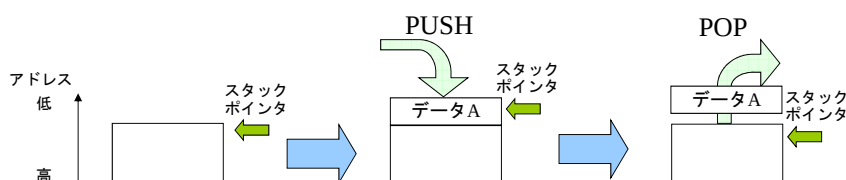
- 後入れ先出し (LIFO : Last In First Out) でデータを扱う
- Push操作, Pop操作, 成長方向は環境依存

### スタックポインタ

- スタックを管理するためのレジスタ, スタックの先頭番地を示す
- スタックの先頭番地にデータが入っているかは環境依存

### スタック領域

- プログラムがスタックとして使用可能な領域
- セクションとして確保したり, グローバル配列としてdata領域に確保する



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

84

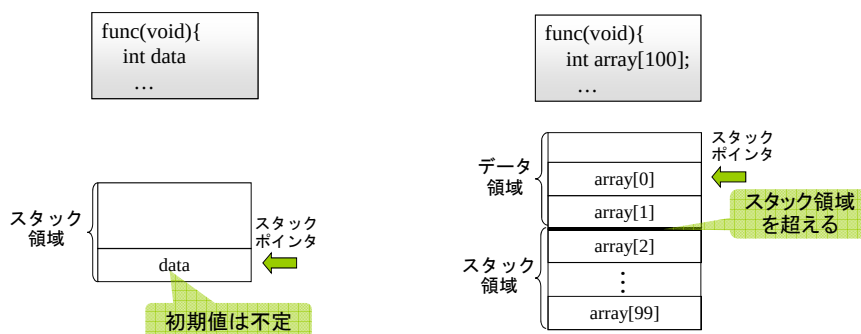


## スタック：ローカル変数

ローカル変数はスタックに確保される

### スタックオーバーフロー

- スタック領域のサイズを超えるローカル変数を確保すると、隣接する領域を破壊してしまう



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

85

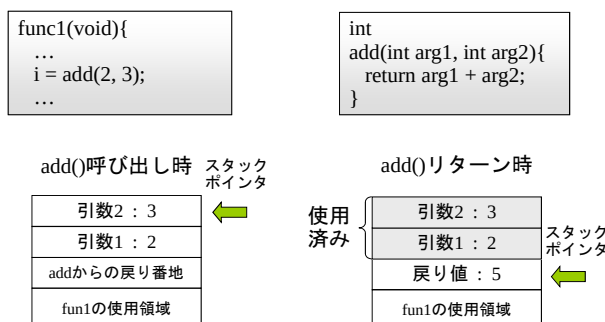


## スタック：関数呼び出し

関数呼び出しの際、引数、リターンアドレスや戻り値をスタックに入れるプロセッサがある

- スタックを使うかどうか、使う場合の使い方は、プロセッサやコンパイラによって異なる

➡ Application Binary Interfaceによって規定



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

86

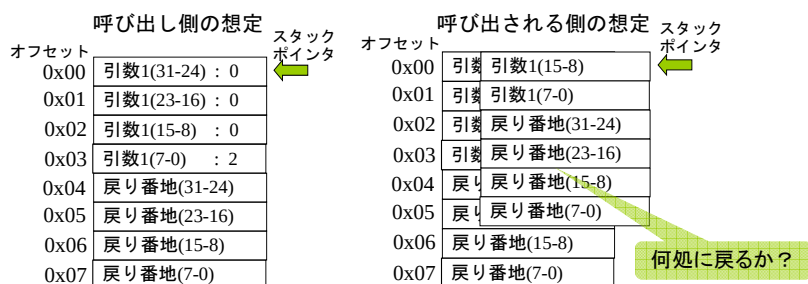


## スタック：関数のプロトタイプ宣言

- 関数のプロトタイプ宣言を怠ると....
  - コンパイラによる引数や戻り値のチェックが行えない
  - 暗黙の型変換が行われず、予期しない挙動になる

```
func1(void){
  ...
  i = square(2);
  ...
}
```

```
int
square(short arg1){
  return arg1 * arg1;
}
```



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

87

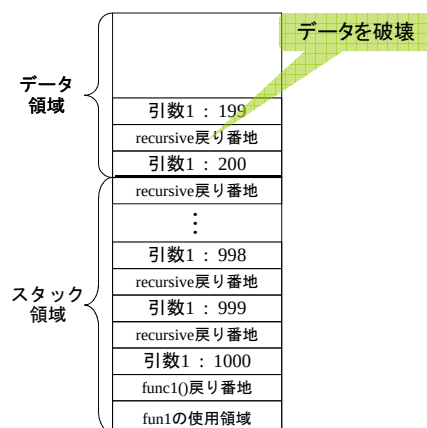


## スタック：再帰呼び出し

関数を呼び出すたびにスタックを消費するため、  
再帰の深さとスタックサイズに注意が必要

```
func1(int n){
  ...
  recursive(1000);
  ...
}
```

```
int
recursive(int n){
  if(n == 0)
    return 0;
  return func1(n-1) + n;
}
```



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

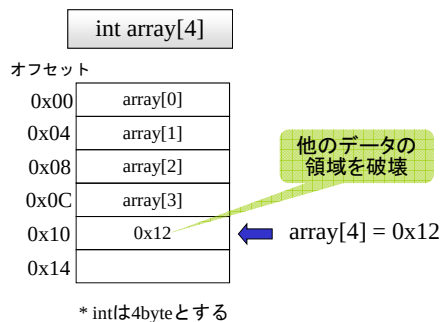
88



## 配列

メモリ上に一次元に確保される

- Cコンパイラはインデックスの正当性・妥当性の検証は行わない
- 範囲外のインデックスでアクセスを行うと、他のデータを破壊してしまう  
 ➡ バッファオーバーフロー/ラン



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

89

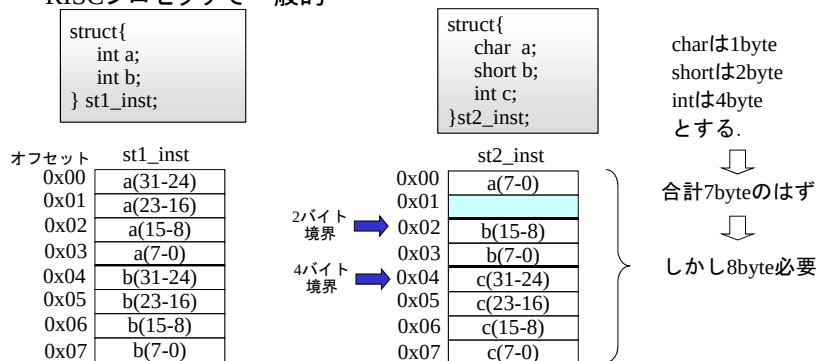


## 構造体

プロセッサのアライメントに従い配置される

### アライメント

- 4バイトデータは4バイト境界に、2バイトデータは2バイト境界に置いてアクセスする必要があるプロセッサがある
- RISCプロセッサで一般的



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

90



## C言語から周辺デバイスへのアクセス(1/2)

ポインタを用いてアクセスする  
(メモリマップドI/Oの場合)

### ポインタ

- アドレスを指し示し, 単項演算子\*を使ってアクセスすることにより特定のアドレスへのアクセスが可能

### 特定アドレスへのアクセス

- デバイスのレジスタは特定のアドレスを持っている
- ポインタ変数にアドレスを代入し, そのポインタ変数を使うことでアクセス可能
- アドレス値をポインタ型へキャストする

aのポインタ値の取得

```
int a;
int *p_a = &a;
```

| アドレス   | 変数名 |
|--------|-----|
| 0x2000 | a   |
| 0x2004 | b   |
| 0x2008 | c   |
| 0x200C | d   |

2004番地へのアクセス

```
int *p_b = 0x2004;
*p_b = 1;

*(int*)(0x2004) = 1;
```

キャスト

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

91



## C言語から周辺デバイスへのアクセス(2/2)

### 型とアクセスサイズ

- デバイスのレジスタにはアクセスサイズが定まっている
- int : 4byte, short : 2byte, char : 1byte とすると, intポインタは4byteアクセス, shortポインタは2byteアクセス, charポインタは1byteアクセスとなる

例) 0x1000 にあるアクセスサイズが2byteのデバイスレジスタの読み込みと書き込み

読み込み

```
data = *((short*)(0x10000));
```

```
short *p_reg = 0x10000;
data = *p_reg;
```

書き込み

```
*((short*)(0x10000)) = data;
```

```
short *p_reg = 0x10000;
*p_reg = data;
```

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

92

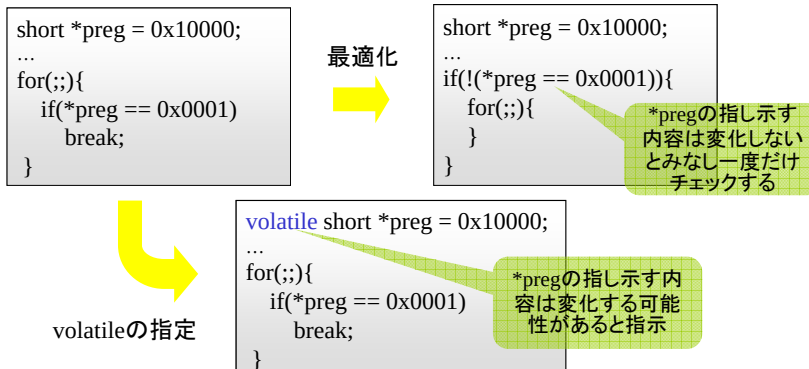


## volatile : 必要性

コンパイラの最適化を抑制するC言語の型修飾子

- メモリアクセスのパターンを保存する

例) 0x10000にあるレジスタの内容が0x0001になるまで待つ



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

93



## volatile : 共有変数

マルチタスク/スレッド、割込みを使用する場合は、グローバル変数にも`volatile`指定が必要なことがある

- コンパイラはコンパイル対象以外の関数が共有変数を書き換えることを想定していない
  - 割込みハンドラ、他のタスク・スレッドでの書き換えが発生する可能性がある
  - ループ中で複数回アクセスする場合に最適化の対象となる

例) グローバル変数`preg`の内容が1になるまで待つ

```
volatile short preg; /* グローバル変数 */
...
for(;;){
    if(preg == 1)
        break;
}
```

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

94



## volatile : 記述方法

### • ポインタ変数

```
volatile *char preg;
*preg = 0x01;
```

### • キャスト

```
*((volatile char *)0x1000) = 0x01;
```

### • ポインタの volatile 宣言時の注意

•device\_registerの指す先がvolatile

```
volatile char *device_register
```

•device\_register自身がvolatile

```
char *volatile device_register
```

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

95



## ビット演算

ビット関連の演算(&, |, ~, ^, <<, >>)は,  
デバイスレジスタの操作で多用する

### 特定ビットのみの取り出し

- 取り出したいビットパターンとの論理積(AND)により生成
- 0x11のビット5,4(0x30)のみ残したい  
 $0x11("00\underline{01} 0001") \& 0x30("00\underline{11} 0000") = 0x10("00\underline{01} 0000")$

### 特定ビットのクリア

- クリアしたいビットパターンの否定との論理積(AND)により生成
- 0x21のビット5,4(0x30)をクリアしたい  
 $\sim 0x30("00\underline{11} 0000") = 0xCF("11\underline{00} 1111"),$   
 $0x21("00\underline{10} 0001") \& 0xCF("11\underline{00} 1111") = 0x01(00\underline{00} 0001)$

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

96





## 割り込みプログラミング

- 割り込みのプログラムを作成するには
    - 割り込みの概念の理解
    - プロセッサアーキテクチャの理解
    - 割り込みコントローラのアーキテクチャの理解(結線)
    - コンパイラの理解
- が必要

### 組み合わせの多様性

- 組み込みシステムでは、多くの種類のプロセッサとコンパイラを扱うことになるため、組み合わせ毎にプログラミングは異なる
  - ➡ 基本的な考え方はどの環境でも同じ

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

97



## 割り込みハンドラ

割り込み受付時はレジスタの保存(RISC型は割り込み要因の判定),  
ハンドラ終了時は復帰命令の呼び出しが必要

### アセンブリ言語による記述

- 出入り口をアセンブラで記述し、ハンドラ本体はC言語で記述する場合が多い
- 必要なレジスタの保存をした後、C言語の関数を呼び出し、C言語の関数が終了したら、復帰命令を呼び出す
- コーリングコンベンションに従って呼び出す必要がある

### C言語による記述

- pragmaにより指定することにより、レジスタの保存、復帰命令の呼び出しをコンパイラが関数の前後に入れる
- 最低限の処理しか行わないので、利用できない場合もある

```
#pragma interrupt
void
int_handler(){
    ....
}
```

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

98



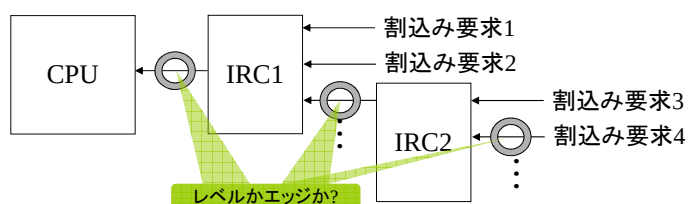
## 割込み要因のクリア

### 割込みの要求方法

- エッジトリガ
  - 割込みコントローラーの要求レジスタをクリア
- レベルトリガ
  - 割込みのソースとなるデバイスの割込み要求をクリア
  - クリアの条件は様々. ビットのクリア, データの読み込み, 書き込み

### 割込み周りのアーキテクチャ

- IRCのアーキテクチャ, IRCがネストしている場合も



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

99



## ベクタテーブルの実現

### 割込みベクタテーブル

- ベクタテーブル用のセクションの作成
- 割込み要因毎の割込みハンドラの先頭番地を登録したテーブルを作成

### RISC型割込み

- 特定の関数(通常, アセンブラ関数)をプロセッサで定められたアドレスに配置するようにする

#### ベクターテーブルの例

```
.section vector
.global vector_table
vector_table:

    .long handler1 /* オフセット0 */
    .long handler2 /* オフセット1 */
    .long handler3 /* オフセット2 */
    :
```

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

100



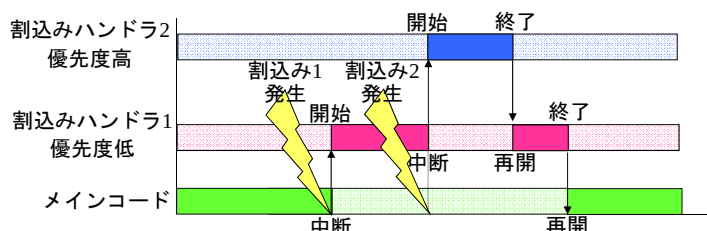
## 多重割込み

### 割込みを受け付けた直後

- 一回目の割込みと二回目以降の割込みで処理が異なる場合があるので、どちらか判定する  
例) スタックポインタをソフトウェアで変更しなければならない場合

### 割込みを許可する前

- 割込みマスク, 割込み優先度を適切に設定する
- 割込みを受け付けるとプロセッサで上書きされるレジスタ (退避レジスタ等) を保存する



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

101



## 割込み禁止区間

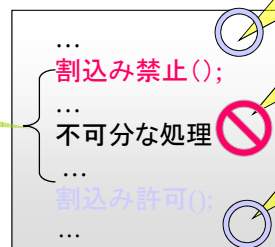
### 割込み禁止の必要性

- デバイスレジスタの操作
  - 一定時間内に複数のレジスタを操作しなければならない場合
- 割り込みハンドラと共有する変数の操作
  - 特に複数変数の整合性を保たなければならない場合

### 割込み禁止に関する注意

- 割込み応答性を損なわないように適切に設定する必要がある

割り込み禁止  
区間



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

102



## プロセッサの割込みアーキテクチャの例：Cortex-M

- プロセッサによる割込み処理シーケンス
  1. 割込みを受け付ける
  2. ハンドラーモードに移行する
  3. スタックをSP\_main(MSP)に切り替える
  4. 汎用レジスタをスタックする
  5. スタックしたレジスタの内容を特殊レジスタの内容に置き換える
  6. ベクターの割込みハンドラにジャンプする
- 以上の処理はハードウェアで実行するため、プログラムを作成する必要はない

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

103



## Cortex-M系の割込み

- Cortex-M系はNVICという割込みコントローラに変更され、CISCプロセッサと同等のベクタ型割込みとなりました
- Cortex-AやRは旧来のARMと同等の割込み方式です

| 例外タイプ    | 位置   | 優先度    | 説明                 |
|----------|------|--------|--------------------|
| -        | 0    | -      | リセット時SPの値          |
| リセット     | 1    | -3(最高) | 電源投入、ウォームリセット      |
| マスク不能割込み | 2    | -2     | 割込み禁止ができない割込み      |
| ハードフィールド | 3    | -1     |                    |
| メモリ管理    | 4    | 構成可能   | メモリ管理ユニットの例外       |
| バスフォールト  | 5    | 構成可能   | フェッチやメモリアクセスエラー    |
| 用法フォールト  | 6    | 構成可能   | 未定義命令実行等の例外        |
| -        | 7-10 | -      | 予約                 |
| SVCall   | 11   | 構成可能   | ソフトウェア割込み          |
| デバッグモニタ  | 12   | 構成可能   | ホールド中でないときのデバッグモニタ |
| -        | 13   | -      | 予約                 |
| PendSV   | 14   | 構成可能   |                    |
| SysTick  | 15   | 構成可能   | システムタイマの割込み        |
| 外部割込み    | 16以上 | 構成可能   | NVIC経由の外部割込み       |

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

104



## Cortex-Mのレジスタ構成

- 実行モードは特権モードと非特権(ユーザ)モードの2つだけ
- CPSRレジスタは3つのレジスタに分解された
  - APSR,IPSR,EPSR
- FIQ割込みはなくなり、割込み発生時、スタック上に使用するレジスタをハードウェアでPUSHする
- 割込み復帰はBX命令のエクセプションモードで行われる

| ユーザー | 特権モード   |
|------|---------|
| R0   | R0      |
| R1   | R1      |
| R2   | R2      |
| R3   | R3      |
| R4   | R4      |
| R5   | R5      |
| R6   | R6      |
| R7   | R7      |
| R8   | R8      |
| R9   | R9      |
| R10  | R10     |
| R11  | R11     |
| R12  | R12     |
| R13  | R13_svc |
| R14  | R14     |
| PC   | PC      |
| ARSP | APSR    |
| IPSR | IPSR    |
| EPSR | EPSR    |

特権モード移行時  
R13(SP)のみ変更となる

## 組込みプログラム開発の基礎知識

1. 開発環境
2. デバッグ環境
3. 実行環境
4. コーディングルール

## コーディングルール(プログラミングガイドライン)

ソフトウェア品質を保つために  
プログラム開発(記述)で守るべきルール

### ソフトウェア品質

- 理解しやすく管理しやすい(可読性が高い)
  - 複数の人間により開発・保守される
- 信頼性が高い(バグがない)

### コーディングルールの例

- 命名規則
- コメントの記述方法やインデント
- 問題が発生しやすい記述の使用を避ける
  - C言語のgoto文

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

107



## C言語の危険性

C言語は高い能力をもち自由度が高い  
プログラム言語だが、危険性も高い

### ポインタ

- ポインタ値の妥当性はチェックしない
  - バッファオーバーラン

### 配列

- インデックスの妥当性をチェックしない

### 言語仕様中の未規定・未定義事項

- コンパイラやターゲットによって挙動が異なる
  - 例) int型のビット幅
  - 構造体のフィールドの配置
  - char型が符号ありかなし

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

108



## メトリクス

ソースコードの特性を定量的に表現したもの

- ソースコードの品質管理・評価に用いられる

- メトリクスの例

### 経路複雑度

– 1つの関数の中にある, 条件分岐の数に1を加えたもの

### ネストの深さ

– 制御構造の入れ子の数

### コード・サイズ

– 関数の行数

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

109



## コーディングルールの例 : MISRA-C

高信頼性を目的とした,  
C言語プログラミング開発のガイドライン

- 自由度の高いC言語を使い品質の高いプログラムを開発するためのルール集
  - 危険性の高い記述を回避する
- 欧州の自動車業界が策定
  - MISRA(Motor Industry Software Reliability Association )
- 127個のルールが定められている
- 車載用ソフトウェアをターゲット
  - 品質と信頼性の向上が目的
  - 一般の組込みソフトウェア開発にも有用

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

110



## IPA／SEC:

### 組込みソフトウェア開発向けコーディング作法ガイド

- IPA／SEC(情報処理推進機構 ソフトウェア・エンジニアリング・センター)は組込み分野での開発後半のソースコードレベルでの確実な品質作りこみの実現のために、作法ガイドを作成
  - 組込みソフトウェア向けコーディング作法ガイド(V1. 0)
- C言語のコーディング規約を策定している方を対象とした「作法ガイド」で、目的にあったコーディング規約を策定することを目標にしたガイドです

## マイコンボードの確認

1. [マイコンボード\(STM32F4-Discovery\)](#)
2. プロセッサ(STM32F407VGT6)
3. 開発成果



## マイコンボードの概要

マイコンボードと搭載プロセッサについて解説する

- マイコンボード : STM32F4-Discovery
  - STMicroelectronics製
- プロセッサ
  - STMicroelectronics製 CPU:Cortex-M4F
  - 周波数162MHz
- 実装機能
  - 2つのUSB OTG、オーディオ専用PLL、2つのI2S
  - 15の通信I/F (UART,SPI,I2C,CAN,SDIO)
  - FSMC,アナログ式乱数発生器

2016/09/03

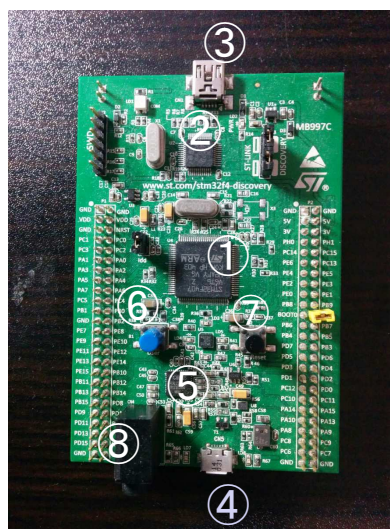
TOPPERSプロジェクト認定

113



## マイコンボード : STM32F4-Discovery

1. STM32F407
2. STM32F103
3. USB OTG FS A
4. USB OTG FS B
5. LED
6. USERスイッチ
7. リセットスイッチ
8. オーディオコネクタ



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

114

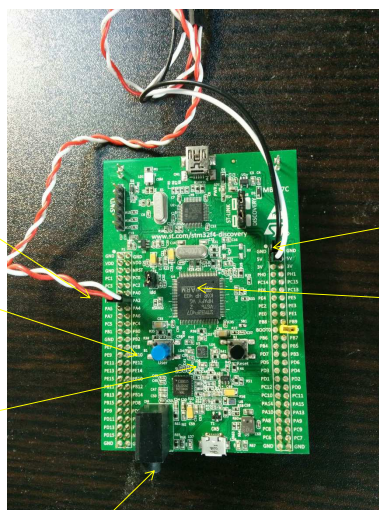


## 実習で使うハードウェア

⑩シリアル通信  
ROMモニタの表示

⑥USERスイッチ  
ポーリングと割込み  
でスイッチの検知

⑤LED  
点灯、点滅、消灯  
の実習



⑨電源供給

①CPU

④USB OTG  
フラッシュROM  
の書き込み

⑧オーディオコネクタ

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

115



## マイコンボードの確認

1. マイコンボード (STM32F4-Discovery)
2. [プロセッサ \( STM32F407VGT6 \)](#)
3. 開発成果

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

116



## プロセッサ (STM32F407VGT6) : 概要

- STM製Cortex-M4Fをコアとしたシングルマイコンプロセッサ
  - F:ハードウェア浮動小数点
- ROM:1MB RAM:128KB+64KB
- 周辺回路:メモリマップドI/O方式
  - 入出力ポート :85本
  - タイマ :4 general purpose timer
  - シリアルI/O :2usb OTG/6uart/2CAN  
SPI:3 SSP:3 SDIO
  - A/D :2x12bit ADC/ 2x12bit DAC
  - その他 :オーディオ:専用オーディオPLL  
2系統全二重I2S

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

117



## STM32F407: メモリマップ

- 通常は1MBのFlash ROM領域にプログラムを置き、128KBのSRAM領域をデータとしてプログラム開発を行う
- 今回、演習用にROMモニタを使用する
- Flash ROM領域にROMモニタプログラムを置き、SRAM中の0x2001F000～0x2001FFFFの4KBをROMモニタのデータ領域とし
- 0x20000000～0x2001EFFFをダウンロード領域とする

|                                |                                        |
|--------------------------------|----------------------------------------|
|                                | 0xE0100000                             |
| Cortex-M4 internal peripherals | 0xE0000000                             |
|                                | 0xA0001000                             |
| AHB3                           | 0x81000000<br>0x80010000<br>0x80000000 |
|                                | 0x60000000                             |
| AHB1,2                         |                                        |
| APB1,2                         | 0x40010000<br>0x40000000               |
|                                |                                        |
| 128KB SRAM                     | 0x20020000<br>0x20000000               |
| CCM 64KB SRAM                  | 0x10010000<br>0x10000000               |
|                                | 0x08100000                             |
| 1MB Flash ROM                  | 0x08000000<br>0x00000000               |

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

118



## STM32F4-Discoveryのリセットと実行モード

- 本実習の開発環境では、ユーザープログラムはスレッド特権モードで実行し、割込みハンドラは各ベクターから実行する
- リセットはベクターベースの先頭ベクターから、次のベクターをMSPにセットして実行する
- startup\_stm32f4xx.S中にデフォルトの割込みハンドラ関数が用意しており、Default\_Handlerにジャンプする
- 割込みハンドラ関数を、グローバル関数で別定義するとグローバル関数が正式なハンドラとしてリンクされる

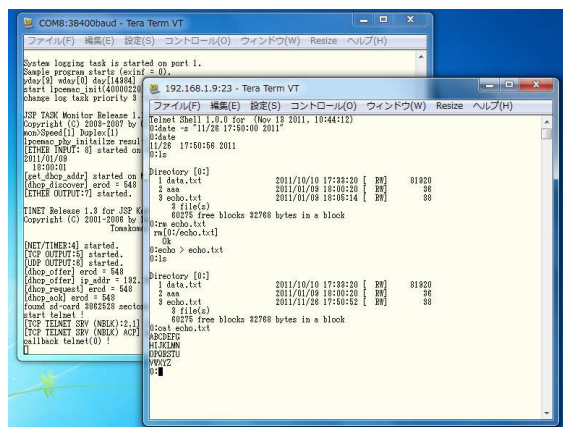
```
.section .text.Default_Handler,"ax",%progbits
Default_Handler:
Infinite_Loop:
    b Infinite_Loop
```

## マイコンボードの確認

1. マイコンボード (STM32F4-Discovery)
2. プロセッサ ( STM32F407VGT6 )
3. [開発成果](#)

## 基礎3セミナーのtelnetサーバー

- LPC2388を用いて、telnetを用いてSDカードの内容を検証するシステム
- ETHER-NET、ファイルシステム、SDカードインターフェイスを自作してみるコンテンツ



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

121



## 開発環境の確認

1. ハードウェア・ソフトウェア環境の構築
2. サンプルプログラムのビルドと実行
3. フラッシュメモリへの書き込み
4. ROMモニタの書き込み

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

122



## ハードウェア環境の確認

- 使用するハードウェアを確認します
- 詳細は、開発環境編
- 開発環境の確認:「実習ハードウェアの構成」

## ソフトウェア環境の構築

- パソコン上に開発環境がセットアップされていない場合は開発環境編、開発環境の確認「ソフトウェア環境の構築」を参照し、セットアップを行ってください
- その他のソフトウェア
  - エディタ (TeraPad, サクラエディタ, Xyzzy等)
  - ターミナルソフトウェア (TeraTermPro等)
  - PDFリーダー (Acrobat Reader等)

## 開発環境の確認

1. ハードウェア・ソフトウェア環境の構築
2. サンプルプログラムのビルドと実行
3. フラッシュメモリへの書き込み
4. ROMモニタの書き込み

2016/09/03

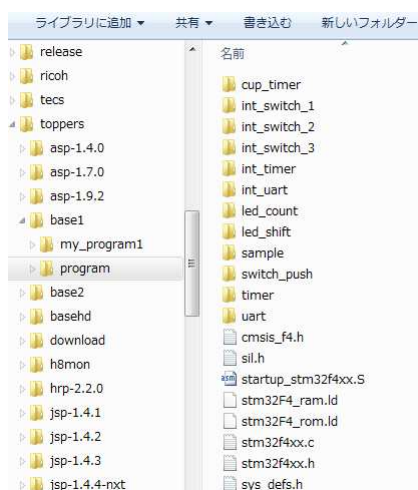
TOPPERSプロジェクト認定

125



## SAMPLEプログラムのコピー

- Cygwin上のディレクトリに base1/program をコピーする
- Cygwinから program/sample に移動する



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

126



## ビルド:ファイルの確認

- ビルド後、9ファイルが生成される
- ダウンロード用にSRECファイル、ROM書き込みする場合はsrec2dfuでDFUファイルを生成する

| ファイル                | ファイルの内容                                        |
|---------------------|------------------------------------------------|
| sample.c            | sampleプログラムC言語ソース                              |
| Makfile             | GCC用MAKEファイル                                   |
| sample.o            | sample.cから生成された中間コードファイル                       |
| startup_stm32f4xx.o | スタートアップルーチンstartup_stm32f4xx.Sから生成された中間コードファイル |
| stm32f4xx.o         | UART表示プログラムstm32f4xx.cから生成された中間コードファイル         |
| sample.exe          | sampleプログラムの実行形式、ELF形式                         |
| sample.srec         | sampleプログラムの実行形式、SRECフォーマットダウンロード用             |
| sample.syms         | sampleプログラムシンボルファイル                            |
| sample.map          | sampleプログラムMAPファイル                             |
| sample.lst          | sampleプログラム逆アセンブラファイル                          |

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

127



## ROM実行設定に切り替え

- ダウンロード実行は、RAM領域でプログラムを実行するため、電源を切れば毎回ダウンロードする必要がある
- プログラム領域をFLASH ROMに切り替え、DfuSeDemoで書き込みを行えば、電源オンでプログラムを実行することができる
- ROM実行モードにするためには、Makefileの設定を変えてビルドする必要がある
  - Makefile3行目のDBGENV = ROMを追加
- make DBGENV=ROMでも、ROM化可能

```
2 ROOT_PATH = ..
3 DBGENV = ROM
4
```

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

128





## ROMモードのビルド

- make clean(return)
- make DBGENV=ROM(return) でROM化可能なSRECファイルをビルドできる
- srec2dfu sample.srec(return)でDFUファイルを作成

```

~/toppers/base1/program/sample
$ make clean
$ make DBGENV=ROM
arm-none-eabi-gcc -c -mcpu=cortex-m4 -Wa,--gstabs -mthumb -mthumb-interwork -mfloat-abi=hard -nostdlib -O2 -g -Wall -DDEBUG -I../stdio -I. -I. sample.c
arm-none-eabi-gcc -c -mcpu=cortex-m4 -Wa,--gstabs -mthumb -mthumb-interwork -mfloat-abi=hard -nostdlib -O2 -g -Wall -DDEBUG -I../stdio -I. -I. startup_stm32f4xx.c
arm-none-eabi-gcc -c -mcpu=cortex-m4 -Wa,--gstabs -mthumb -mthumb-interwork -mfloat-abi=hard -nostdlib -O2 -g -Wall -DDEBUG -I../stdio -I. -I. startup_stm32f4xx.S
arm-none-eabi-gcc -mcpu=cortex-m4 -Wa,--gstabs -mthumb -mthumb-interwork -mfloat-abi=hard -nostdlib -O2 -g -Wall -DDEBUG -I../stdio -I. -I. -nostdlib -T../stm32f4_ram.ld -o sample.exe \
  startup_stm32f4xx.o sample.o stm32f4xx.o -lc -lgcc
arm-none-eabi-nm sample.exe > sample.syms
arm-none-eabi-objcopy -O srec -S sample.exe sample.srec
arm-none-eabi-objdump -t -h sample.exe > sample.map
arm-none-eabi-objdump -ID --disassemble --source sample.exe > sample.lst
~/toppers/base1/program/sample
$ srec2dfu sample.srec
srec2dfu success for [sample.srec] !
~/toppers/base1/program/sample
$ ls
Makefile sample.dfu sample.lst sample.o sample.syms stm32f4xx.o
sample.c sample.exe sample.map sample.srec startup_stm32f4xx.o
~/toppers/base1/program/sample

```

2016/09/03

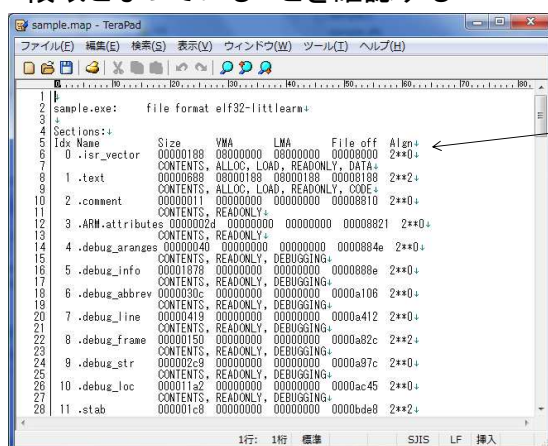
TOPPERSプロジェクト認定

129



## ROM化の確認

- sample.mapをエディタで開いて、プログラム(.text)がROM領域となっていることを確認する



.vector/.text領域がFlash ROM領域となっている

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

130



## 開発環境の確認

1. ハードウェア・ソフトウェア環境の構築
3. サンプルプログラムのビルドと実行
3. フラッシュメモリへの書き込み
4. ROMモニタの書き込み

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

131

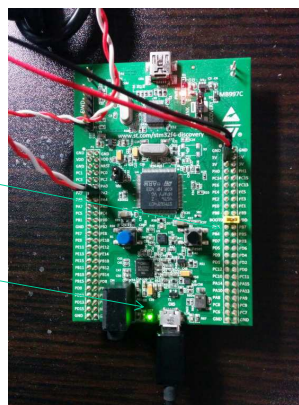


### sampleをFlash ROMに書き込む

- USBケーブルをつなぎ
- STM32F-DiscoveryボードのBOOT0ピンをVCCピンにショート後、RESETキーを押す
- PCで認識

ジャンパー

USB



2016/09/03

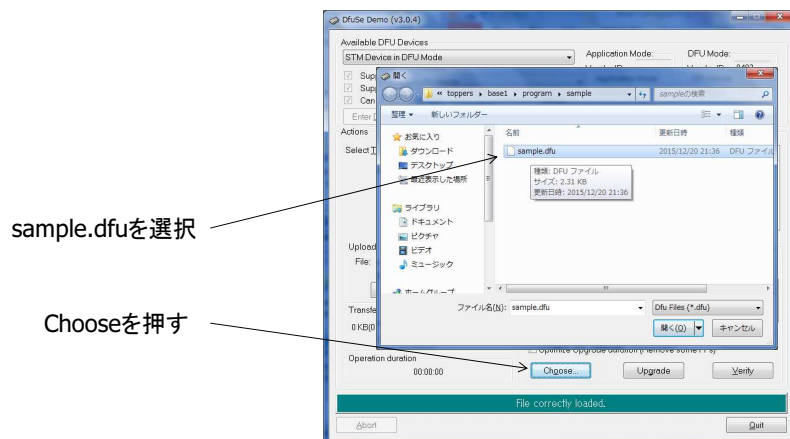
TOPPERSプロジェクト認定

132



## sampleをFlash ROMに書き込む

- DfuSeDemoのChooseでファイルを選択
- program/sample/sample.dfuを選択する



2016/09/03

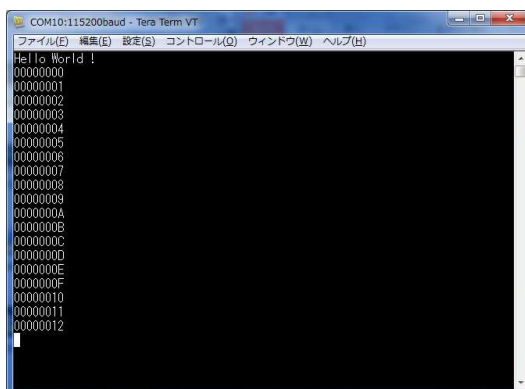
TOPPERSプロジェクト認定

133



## sampleをROM実行する

- BOOT0のジャンパーピンを外し、リセット
- TeraTermをCOMポートに対応して立ち上げる
  - 115200baud
  - 8bit
  - Non parity
  - Stop bit1
  - None flow
- 電源を入れる



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

134



## 開発環境の確認

1. ハードウェア・ソフトウェア環境の構築
2. サンプルプログラムのビルドと実行
3. フラッシュメモリへの書き込み
4. [ROMモニタの書き込み](#)

### 実習ではROMモニタを使用

- 作成したプログラムを毎回、フラッシュメモリに書き込んで実行確認を行うのは大変です
- 実習では、ROMモニタをボード上で実行させ、作成したプログラムをシリアル通信でダウンロード、実行すればプログラムのデバッグを簡略化できます
- ダウンロードするプログラムはRAM上で実行します、RAM上で実行するプログラムを作成するために、RAM指定でプログラムを再ビルドする必要があります

## SAMPLEのビルド

- make clean(return)でROM実行プログラムをクリアする
- make(return) にてプログラムをビルドする
- ビルドの手順はMakefileに記載、実行の記述はsample.cに記載している

```
~/toppers/base1/program/sample
root@roi-VIA10 ~/toppers/base1/program/sample$ make clean
rm -f *.o
rm -f sample.exe *.syms *.srec *.map *.lst

root@roi-VIA10 ~/toppers/base1/program/sample$ make
arm-none-eabi-gcc -c -mcpu=cortex-m4 -Wl,-gstacks -mthumb -mthumb-interwork -mlittle-endian -nostdlib -O2 -g -Wall -DDEBUG -I../stdio -I.. -I. sample.c
arm-none-eabi-gcc -c -mcpu=cortex-m4 -Wl,-gstacks -mthumb -mthumb-interwork -mlittle-endian -nostdlib -O2 -g -Wall -DDEBUG -I../stdio -I.. -I../stm32f4xx.c
arm-none-eabi-gcc -c -mcpu=cortex-m4 -Wl,-gstacks -mthumb -mthumb-interwork -mlittle-endian -nostdlib -O2 -g -Wall -DDEBUG -I../stdio -I.. -I../startup_stm32f4xx.o
arm-none-eabi-gcc -mcpu=cortex-m4 -Wl,-gstacks -mthumb -mthumb-interwork -mlittle-endian -nostdlib -O2 -g -Wall -DDEBUG -I../stdio -I.. -I.. -I../stm32f4xx.o -I../startup_stm32f4xx.o -o sample.exe
arm-none-eabi-objcopy -O srec -S sample.exe sample.srec
arm-none-eabi-objdump -t -h sample.exe > sample.map
arm-none-eabi-objdump -lD -disassemble -r source sample.exe > sample.lst

root@roi-VIA10 ~/toppers/base1/program/sample$ ls
Makefile  sample.dfu  sample.lst  sample.o  sample.syms  startup_stm32f4xx.o  stm32f4xx.o
sample.c  sample.exe  sample.map  sample.srec  startup_stm32f4xx.o

root@roi-VIA10 ~/toppers/base1/program/sample$
```

## ROMモニタの書き込みと実行

- ・フラッシュメモリにROMモニタを書き込む
- ・書き込みの手順は開発環境編、ROMモニタ「ROMモニタを書き込む」を参照
- ・ROMモニタを起動後、ビルドしたプログラムのダウンロードと実行を行う
- ・ダウンロード実行の手順は開発環境編、ROMモニタ「ダウンロードと実行」を参照

## 実行:ダウンロード開始、実行開始

- ダイアログのファイル転送をクリックするとダウンロードを開始する
- ダウンロード終了後、モニタのgo(return) でプログラムを実行する

Hello World !  
と0.5秒ごとにカウン  
トを表示する

```
COM10:115200baud - Tera Term VT
ファイル(F) 編集(E) 設定(S) コントロール(C) ウィンドウ(W) ヘルプ(H)
0000038C
0000038D
STM32F4-Discovery Monitor v1.01
Copyright (C) 1999-2004 OSE Tomakomai NCT
Copyright (C) 2006- RICOH COMPANY, LTD.
0:ld
Start Address = 20000000
End Address = 20000620
Entry Address = 00002000
0:go
Hello World !
00000000
00000001
00000002
00000003
00000004
00000005
00000006
00000007
00000008
00000009
0000000A
0000000B
```

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

139



## デバッグ機能の確認

- sample.cを確認する
- main関数には以下の2つの関数でUART表示を行う
  - sys\_printf 引数の文字列を表示する
  - sys\_puthex 引数を16進表示する

```
void
_main(void){
    int count = 0;

    sys_printf("Hello World !\n");
    for (;;) {
        sys_puthex(count);
        sys_printf("\n");
        count++;
        busy_wait();
    }
}
```

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

140



## デバッグ機能の確認

- Makefileを確認する
- 43行目のCOBJSにstm32fxx.oを追加することにより、sys\_printfとsys\_puthex関数を使用できるようになる
- 2日目のプログラム実習で、この機能を使えばデータやIOマップの表示確認を行える

```
38 TARGET_DIR = .
39 UTASK_DIR = $(ROOT_PATH)
40 vpath %.c $(UTASK_DIR)
41 vpath %.S $(UTASK_DIR)
42
43 COBJS = $(OBJNAME).o stm32f4xx.o
50
51 AOBJS = startup_stm32f4xx.o
```

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

141



## オプション指定によるUART表示

- 2日目以降のMakefileのCOBJSにstm32f4xx.oを記載しなくても、表示機能を利用することができる
- make DEBUG=1 (return) でstm32f4xx.oがリンクされDEBUGコンパイルスイッチ内の表示が有効となる
- make (return) ではstm32f4xx.oはリンクされず、表示も行わない

```
51 ifeq ($(DEBUG),1)
52 COBJS := $(COBJS) stm32f4xx.o
53 CDEFS += $(CDEFS) -DDEBUG
54 endif
```

```
led_out_bdigit(++led_count);
#if DEBUG == 1
sys_puthex(led_count); sys_printf("%n");
#endif
```

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

142



## オプション指定によるUART表示

- 共通のインクルードファイルsys\_defs.hに、uart出力のプロトタイプ宣言ある
- DEBUGが0の場合、uart関数は関数ごと未定義となる

```
#if DEBUG == 0
#define sys_puthex(val)
#define sys_printf(s)
#else
extern void sys_puthex(unsigned int val);
extern void sys_printf(const char *s);
#endif
```

- 2日目以降の演習で以下のように、変数の表示が可能となる

```
led_out_bdigit(++led_count);
sys_puthex(led_count); sys_printf("%n");
```

## ROMモニタを使った実習



## いろいろな開発環境

- CPU、半導体メーカーの開発ツールを使用する  
実行環境に即した開発ができる  
CPUが変わるごとに環境に熟練する必要がある
- 汎用の開発環境で開発する  
スタートアッププログラムから自作する  
ROMモニタを使用して開発する
- ICE等の専用ツールを使用する

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

145



## デバッグ時の注意

- 組込みプログラムの注意として、プログラムミスを行うとプログラムの暴走に直結する
- WindowsやLinuxでは、アプリケーションが暴走状態になっても、そのアプリケーション以外には影響を与えないので、問題開発が容易い
- 小規模組込みシステムでは、暴走状態に陥ると履歴も取れず、ICEがないと現状状態の確認もできない  
⇒注意深い、ソフトウェア開発が必要



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

146

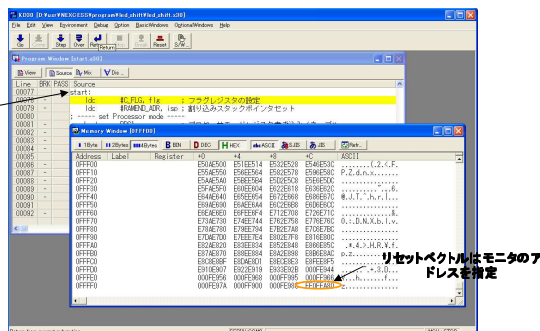


## CPU、半導体メーカーのツールを使用する

- 一般的にリモートデバッガが多い
- ルネサスM16Cの開発環境場合、モニタプログラムがリモートデバッガとユーザプログラムの間に介在し、リモートデバッグ環境を構築する
- Visual-Studioのようなデバッグ環境を提供する

ユーザプログラムのリセットアドレスは0xE00000

Goボタンを押すと、コマンドをモニタが受け取り、ユーザプログラムのリセットアドレスから実行させる



2016/09/03

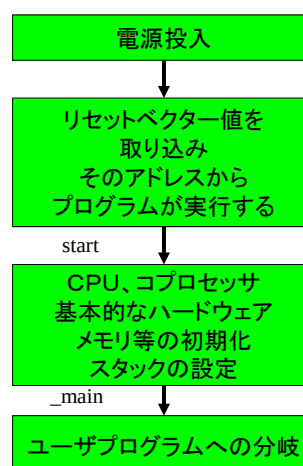
TOPPERSプロジェクト認定

147



## スタートアップルーチンとは

- GNUなどの開発環境を使用する場合
- CPUはリセットベクトルから起動し、ハードウェアの初期化後、はじめてmain()が実行
  - 電源オンまたはリセットからmain()が実行するまでのプログラムをスタートアップルーチンと呼ぶ



2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

148



### セクションデータの再配置

- C言語を正しく実行するためには、リンク後の各セクションデータが実行ROM、RAMに正しく配置しなければならない

| セクション     | Gcc系セクション | M16Cセクション       |
|-----------|-----------|-----------------|
| コンスタントデータ | .rodata   | rom_FE          |
| 書換え可能データ  | .data     | data_NE～data_NO |
| ワーク領域     | .bss      | bss_NE～bss_NO   |
| スタック領域    |           |                 |

- 書換え可能データは、最初はROM上にあるため対応のRAMにコピーする必要がある
  - ワーク領域はゼロ初期化する必要がある
  - スタック用に未使用のRAMを割り当てを行う

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

149



### スタートアップルーチンの例

- startup\_stm32f4xx.SがSTM32F4-Discovery用のスタートアップルーチン
- 割り込みを使用する場合、割り込み関数をベクタテーブルにセットする必要がある
- startup\_stm32f4xx.S開いて、内容を確認してください
- 初期化終了した時点での実行を始める
  - 以下のアセンブラ命令

```
start_0:
    bl    _main
    bx    lr
```

2016/09/03

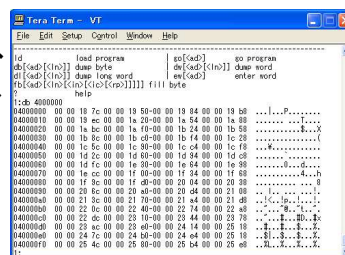
TOPPERSプロジェクト認定

150



## ROMモニタから起動する

- ROMモニタとはエバレーション・ボードのROMに直接書き込まれ、プログラムのダウンロードや実行、データ参照を行うプログラム
  - RAM領域が大きなシステムに多く、小規模な組込みシステムには少ない
  - クロス環境で作成したプログラムをダウンロード実行してデバッグを行い
- 専用メーカーから購入したり、オープンソースを利用する場合もある



TOPPERSのWebからダウンロード可能なAKIH8\_3069F用のROMモニタ

## まとめ

## 参考文献

- SESSAME初級セミナーテキスト, プログラミング 組込み用語基礎知識 : 三浦元
- 組込みシステム開発のためのエンベデッド技術 : 社団法人日本システムハウス協会 エンベデッド技術者育成委員会 編・著, 電波新聞社
- 組込み開発者における MISRA-C 組込みプログラミングの高信頼性ガイド : MISRA-C研究会 編, 日本規格協会
- An Embedded Software Primer : David E. Simon, ADDISON-WESLEY

## 謝辞

本教材の開発において、NPO法人組込みソフトウェア管理者・技術者育成研究会およびNPO法人TOPPERSプロジェクトの作成した以下の教材を参考としました。

- OpenSESSAME Seminar組込みソフトウェア技術者・管理者向けセミナー初級者向けテキスト第5版
- TOPPERS初級実装セミナー教材

両団体および上記教材の作者の皆様へ感謝します。

本教材の開発において、NEXCESS初級コースおよび指導者養成コースの受講者の皆様のコメントを参考としました。両コースの受講者の皆様へ感謝します。

## 著者リスト

- はじめに
  - 竹内 良輔((株)リコー)
- 組込みハードウェアの基礎知識
  - 本田 晋也(名古屋大学)
- 組込みプログラム開発の基礎知識
  - 本田 晋也(名古屋大学)
- マイコンボードの確認
  - 本田 晋也(名古屋大学)
- 開発環境の確認
  - 本田 晋也(名古屋大学)
- Cortex-M4ボード用の改変
  - 竹内良輔((株)リコー)

2016/09/03

TOPPERSプロジェクト認定

155

