

# TMS320C6x계렬 DSP응용프로그램적재의 한가지 방법

왕상덕, 차영숙

매물형통신체계에서 DSP는 핵심적인 역할을 하며 따라서 DSP응용프로그램을 작성하고 실행시키는 문제는 체계개발에서 선차적인 의의를 가진다.[1-3]

논문에서는 DSP개발도구가 없이 TMS320C6x DSP의 응용프로그램을 내리적재하고 시동시키는 방법에 대하여 서술한다.

## 1. DSP체계개발과정

DSP체계개발은 표준적으로 다음과 같은 단계로 이루어진다.

- ① DSP처리기의 선택
- ② DSP기술 및 도구의 평가
- ③ 초기개발
- ④ 제품개발

초기개발과 제품개발단계에서는 다같이 개발도구(Kit)와 모방기가 필요한데 일반적으로 이와 같은 도구들은 가격이 비싸다.

한편 CCS(Code Composer Studio)는 TI DSP에 대한 소프트웨어통합개발도구로서 각이한 DSP개발도구와 모방기에 대한 구동프로그램을 장악하고 체계개발을 종합적으로 지원하고있다. 또한 DSP개발도구가 없을 때 프로그램을 작성하고 성능을 분석하기 위한 모의기도 제공하고있다.[1, 4]

만일 CCS에서 모의기를 리용하여 DSP응용프로그램을 개발한다면 CCS컴파일출력화일(xxx.out)은 DSP의 기억기2진코드배치를 그대로 반영하지 않으며 구조가 복잡하고 은폐된 형태를 가진다. 그러므로 CCS컴파일출력화일로부터 실지 실행프로그램코드부분을 추출하여 DSP기억기2진코드를 작성하여야 한다.

## 2. DSP/BIOS응용프로그램의 토막구성과 탐색

CCS번역기가 생성하는 코드 및 자료블록은 재배치가능한 블록이며 이것은 개별적인 체계들의 다양한 기억구성에 효과적으로 대응할수 있는 방법으로 된다. 이러한 블록들을 토막(section)이라고 부른다. 번역기는 기본적으로 두가지 종류의 토막 즉 초기화토막과 비초기화토막을 창조한다. 기본 코드토막의 구성은 표와 같다.

표. 코드토막의 구성

| 토막이름      | 내 용               |
|-----------|-------------------|
| .cinit    | 초기화된 대역 및 정적변수표   |
| 초 .const  | 초기화된 대역 및 정적상수들   |
| 기 .pinit  | 초기시 동시에 호출되는 구조체표 |
| 화 .switch | switch명령을 위한 표    |
| .text     | 실행코드 및 상수         |
| 비 .bss    | 대역 및 정적변수들        |
| 초 .stack  | 탄 창               |
| 기 .system | Malloc함수를 위한 기억기  |

프로그램이 연결될 때 매개 토막에는 기억배치주소가 규정되며 CCS는 DSP/BIOS응용 프로그램의 토막구조를 xxx.map형태로 제공하는데 이 화일에는 토막이름과 시작주소, 길이, 초기화상태 등이 포함되어있다.

xxx.map화일의 한가지 실례를 아래에 보여준다.

\*\*\*\*\*

#### TMS320C6x COFF Linker PC v5.1.0

\*\*\*\*\*

>> Linked Fri Apr 26 18:35:34 2013

OUTPUT FILE NAME: <./Debug/bs\_bbu.out>

ENTRY POINT SYMBOL: "\_c\_int00" address: 00007d00

#### MEMORY CONFIGURATION

| name     | origin   | length   | used     | attr  | fill  |
|----------|----------|----------|----------|-------|-------|
| -----    | -----    | -----    | -----    | ----- | ----- |
| IRAM     | 00000000 | 00030000 | 00008816 | RWIX  |       |
| CACHE_L2 | 00030000 | 00010000 | 00000000 | RWIX  |       |
| SDRAM    | 80000000 | 00800000 | 00008000 | RWIX  |       |
| FLASH    | 90000000 | 00040000 | 00000000 | RWIX  |       |
| FPGA     | a0000000 | 00004000 | 00000000 | RWIX  |       |

#### SECTION ALLOCATION MAP

| output  | attributes/ |          |          |               |          |
|---------|-------------|----------|----------|---------------|----------|
| section | page        | origin   | length   | input         | sections |
| -----   | ----        | -----    | -----    | -----         | -----    |
| .pinit  | 0           | 00000000 | 00000000 | UNINITIALIZED |          |

```

.switch      0      00000000      00000000      UNINITIALIZED

.hwi_vec     0      00000000      00000200
                        00000000      00000200      bs_bbucfg.obj (.hwi_vec)

.bios        0      00000200      00003860
                        00000200      000006e0      biosi.a62 : swi.o62 (.bios)
                        000008e0      00000440      : hwi_disp_asm.o6 (.bios)
                        00000d20      00000320      : prd.o62 (.bios)
                        00001040      000002a0      : sem_pend_inst.o (.bios)
                        00002900      00000100      : gbl_cslcacheini (.bios)
                        00003800      00000060      : sem_pend_asm_in (.bios)
                        00003a00      00000020      : sts_set.o62 (.bios)
                        00003a20      00000020      : fxn_c.o62 (.bios)
                        00003a40      00000020      : utl_halt_inst.o (.bios)

```

...

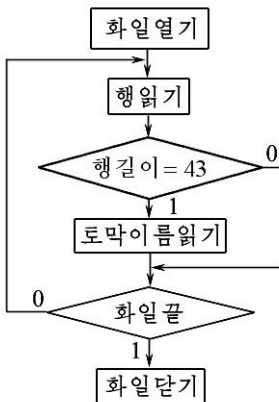


그림 1. 코드토막탐색 알고리즘

xxx.map 파일에서 초기화토막에는 'UNINITIALIZED' 표식이 없으므로 토막정보를 나타내는 행의 길이는 43이다. 여기에 기초한 탐색알고리즘은 그림 1과 같다.

이와 같이 xxx.map에서 초기화토막을 탐색함으로써 어느 토막이 DSP기억기에 적재되어야 하는가를 알 수 있으며 여기로부터 xxx.out에서 이 토막부분을 추출하여 DSP에 적재시킨다.

이러한 xxx.out은 크게 코드토막기록과 코드부분으로 구성된다고 볼 수 있는데 하나의 코드토막기록은 0x30(48)크기로 되어 있다.(그림 2)

|      |      |      |      |      |        |      |
|------|------|------|------|------|--------|------|
| Null | 토막이름 | 토막주소 | 토막주소 | 토막크기 | 토막편이주소 | Null |
|------|------|------|------|------|--------|------|

그림 2. xxx.out의 코드토막기록형식

그림 2에서 보는바와 같이 토막주소마당은 2번 반복되어 있는데 토막편이주소가 바로 주어진 토막에 대응한 파일편이주소이다. 그러므로 xxx.map에서 탐색한 코드토막에 대하여 토막편이주소를 구하고 그 위치의 코드토막을 DSP기억기의 주어진 주소에 적재하여야 한다.

### 3. DSP응용프로그램적재 및 시동

DSP응용프로그램은 HPI(Host Port Interface)를 조종하는 호스트(MCU)에 의하여 내리 적재된다. 이때 코드토막들은 1개의 MCU패킷크기를 초과하므로 HPI\_WR패킷과 HPIWR\_RUN패킷으로 분할하여 전송하여야 한다. 1개 토막에 대한 적재알고리즘은 그림 3과 같다.

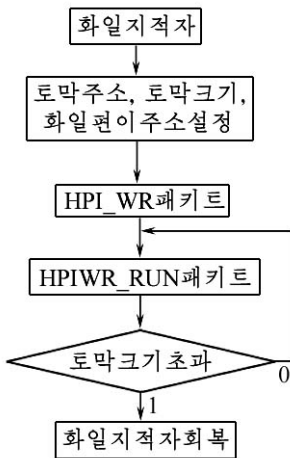


그림 3. 코드토막적재  
알고리즘

코드토막적재는 xxx.out화일에서 토막기록마당을 탐색하는 도중에 초기화토막을 찾았을 때 진행되므로 먼저 현재의 화일지적자를 보관하고 토막의 화일편이주소로 넘어가야 한다.

MCU패킷의 HPI\_WR는 주소마당을 가지고있으므로 코드토막기록의 주소마당값을 리용한다. HPI\_WR패킷가 전송된 다음에는 코드토막크기에 이를 때까지 HPIWR\_RUN패킷가 전송된다. 이때 코드토막이 다 전송되면 화일접근점은 다시 회복되어야 한다.

적재된 DSP응용프로그램은 ROM방식과 HPI방식으로 시동된다.

HPI시동방식에서 CPU는 정지상태에 들어가며 호스트는 HPI를 통하여 임의의 기억영역과 각종 조종등록기에 접근하여 필요한 초기화를 진행할수 있다. MCU는 초기화를 끝내고 0주소에 프로그램을 배치한 다음 DSPINT를 설정하여 시동공정을 완료한다. DSPINT에 의하여 CPU는 정지상태서 벗어나 0주소로부터 프로그램의 실행을 시작한다.

## 맺 는 말

DSP/BIOS 응용프로그램에 대한 CCS컴파일출력화일(yyy.out)은 DSP의 기억기2진코드배치를 그대로 반영하지 않으며 구조가 복잡하고 은폐된 형태를 가지고있다. 그러므로 CCS 컴파일출력화일로부터 실지 실행프로그램코드부분을 추출하여 DSP기억기2진코드를 작성하여야 한다. 따라서 CCS컴파일출력화일의 구조를 분석하고 코드토막정보에 의하여 TMS320C6713의 응용프로그램의 내리적재와 그 시동방법에 대하여 서술하였다.

## 참 고 문 헌

- [1] DSP Selection Guide, Texas Instruments, 46~65, 2007.
- [2] TMS320C6000 Peripheral Reference Guide, Texas Instruments, 342~389, 2004.
- [3] TMS320 DSP/BIOS User's Guide, Texas Instruments, 213~245, 2007.
- [4] Rulph Chassaing; Digital Signal Processing and Application with TMS320C6713 DSK, John Wiley & Sons, 64~97, 2008.

주체104(2015)년 8월 5일 원고접수

## **A Method for Downloading and Booting of TMS320C6x DSP Application**

*Wang Sang Dok, Cha Yong Suk*

CCS compiler's output file(xxx.out) for DSP/BIOS application does not have structure of binary image of DSP memory and its structure is complex and scrambled type. Therefore, the DSP memory binary image of application should make by extracting the part of application code from CCS compiler output.

In this paper, we analyzed the structure of CCS compiler's output file and described a method for downloading and starting TMS320C6713 application using code section informations.

Key words: DSP, download, boot