

Xilinx Zynq FPGA,TI DSP, MCU 기반의 프로그래밍 전문가 과정

날 짜 : 2018 . 3. 29

강사 – Innova Lee(이상훈)
gcccompil3r@gmail.com

학생 – 정한별
hanbulkr@gmail.com

<sigaction.c>

```
#include<stdio.h>
#include<signal.h>
#include<unistd.h>

struct sigaction act_new;
struct sigaction act_old;

void sigint_handler(int signo)
{
    printf("Ctrl +C\n");
    printf("If you push it one more time then exit\n");
    sigaction(SIGINT , &act_old, NULL);
}

int main(void)
{
    // 시그널 두번째 인자에 행동을 등록하는것이다.
    act_new.sa_handler = sigint_handler;

    // 시그널을 막으려면 ignore 했는데
    // 이것도 특정 시그널을
    // empty 아무것도 막지 않겠다.?
    // 아주 중요한 것들을 할 때 시그널을 막아야 하는데 그때를 위한.
    sigemptyset(&act_new.sa_mask);

    //시그널은 이전 액트를 보냈다.
    // '&' 가 들어있고 주소, 포인터를 전달한 것이다.
    // 무언가 주소를 통해서 값이 변경 시킨다는 것을 생각할 수 있다.
    // 포인터를 쓰면 함수는 원래 하나를 처리하는데 여러개를 처리 할 수 있다.
    // act_old 이전에 등록했던 시그널을 받아오는것.
    sigaction(SIGINT, &act_new, &act_old);

    while(1)
    {
        printf("sigaction test\n");
        sleep(1);
    }
    return 0;
}
```

<thread.c>

```
#include<stdio.h>
#include<pthread.h>
```

```
// 리턴도 모든지 하고 인자도 모든지 받을 수 있다.
```

```
// void 를 쓰는 이유.
```

```
void *task1(void *X)
```

```
{
    printf("Thread A Complete\n");
}
```

```
void *task2(void *X)
```

```
{
    printf("Thread B Complete\n");
}
```

```
int main(void)
```

```
{
    pthread_t ThreadA, ThreadB;
```

```
    // a 와 b 에 뭔가를 넣어주려하고 있음. task1,task2 를 구동시키겠다.
```

```
    // 쓰레드를 이렇게 동작 시키겠다고 등록 시킨것이다.
```

```
    // 앞뒤로 아무것도 안붙였다는 뜻이다. null 은.
```

```
    pthread_create(&ThreadA, NULL, task1, NULL);
```

```
    pthread_create(&ThreadB, NULL, task2, NULL);
```

```
    // 조인을 하는 순간 메모리에 올리는 것이다.
```

```
    pthread_join(ThreadA, NULL);
```

```
    pthread_join(ThreadB, NULL);
```

```
        return 0;
```

```
}
```

```
// compile 시 -lpthread 를 뒤에 붙여야 컴파일이 작동한다.
```

```
// thread 는 종속적이다.
```

```
// 문제가 되는 곳은 critical section 이다.
```

```
// 그래서 lock 을 걸어준다.
```

```
// 그래픽 카드는 속도는 느리다 하지만 밴드위스가 높다.
```

```
// 그래픽카드는 cpu 가 1000 개정도 들어있다.
```

```
// 그래픽 카드는 밴드위스랑 갯수가 중요함
```

```
// 그래픽 카드는 병렬 처리, dsp 는 빠른 처리를 할때 특화되어 있다.
```

```
// cpu 는 순차 처리에 특화 되어있다.
```

<kill.c>

```
#include<stdio.h>
#include<unistd.h>
#include<signal.h>
#include<stdlib.h>
```

// 프로세스가 프로세스를 죽이는것을 보여주기위함 프로그램.

```
int main(int argc, char *argv[])
{
    if(argc <2)
        printf("Usage : ./exe pid\n");
    else
        kill(atoi(argv[1]),SIGINT);

    return 0;
}
```

<test.c>

```
#include<stdio.h>
#include<signal.h>
#include<string.h>
#include<stdlib.h>
```

```
void gogogo(int voidv)
{
    printf("SIGINT Accur!\n");
    exit(0);
}
int main(void)
{
    // 시그널 종류 , 행동지침
    signal(SIGINT, gogogo);
    for(;;)
    {
        printf("kill Test \n");
        sleep(2);
    }

    return 0;
}
```

// gcc -o test test.c

// ./test & 백그라운드에서 실행한다는 뜻이다.

// 백그라운드라 터미널에서 계속 살아난다.

// & 로 실행을 하면 pid 값이 나옴.

// ctrl + c 가 안꺼지는 이유는 백그라운드로 들어가면 제어권이 사라져서 그럼.

<basic_server.c>

```
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
#include<string.h>
#include<unistd.h>
#include<arpa/inet.h>
#include<sys/socket.h>

typedef struct sockaddr_in si;
typedef struct sockaddr *sap;

void err_handler(char *msg)
{
    fputs(msg, stderr);
    fputc('\n', stderr);
    exit(1);
}

int main(int argc, char **argv)
{
    int serv_sock;
    int clnt_sock;

    si serv_addr;
    si clnt_addr;
    socklen_t clnt_addr_size;

    char msg[] = "Hello Network Programming";
    if(argc != 2)
    {
        printf("use: %s <port>\n", argv[0]);
        exit(1);
    }
    // 소켓은 파일이다, 원격에 있는 파일을 말하는 것. 그래서 ipc 를 쓴다.
    // 네트워크는 결국 원격의 ipc , 원격의 세마포어이다.
    // 소켓을 열어서 소크 스트림은 tcp 소켓을 사용한다는 뜻이다.
    // 리턴은 파일 디스크립터가 나온다.
    serv_sock = socket(PF_INET, SOCK_STREAM, 0);

    if(serv_sock == -1)
        err_handler("socket() error");

    // 서버 어드레스의 메모리를 한번 지워준다.
    memset(&serv_addr, 0, sizeof(serv_addr));
    serv_addr.sin_family = AF_INET; // 여기 패턴을 익혀야 한다.
    // 자신의 주소를 받겠다. 127.0.0.7 = 로컬호스트
```

```

serv_addr.sin_addr.s_addr = htonl(INADDR_ANY);
serv_addr.sin_port = htons(atoi(argv[1]));

//스코프 바인딩. 서버의 ip 주소를 세팅한다. 127.0.0.7 이됨
if(bind(serv_sock, (sap)&serv_addr, sizeof(serv_addr)) == -1)
    err_handler("bind() error");

// 5 명 까지 받겠다라는 뜻이다. 실제로 클라이언트 기다리는 곳이다.
if(listen(serv_sock, 5) == -1)
    err_handler("listen() error");

clnt_addr_size = sizeof(clnt_addr);
// accept 는 서버 소켓이 클라이언트의 실제 접속 허용을 해주는 곳이다.
clnt_sock = accept(serv_sock, (struct sockaddr*)&clnt_addr, &clnt_addr_size);

if(clnt_sock == -1)
    err_handler("accept() error");
// 원격에 있는 클라이언트에게 화이트를 한다.
write(clnt_sock, msg, sizeof(msg));
close(clnt_sock);
close(serv_sock);

return 0;
}

```

<basic_client.c>

```

#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
#include<string.h>
#include<unistd.h>
#include<arpa/inet.h>
#include<sys/socket.h>

typedef struct sockaddr_in si;
typedef struct sockaddr* sap;

void err_handler(char *msg)
{
    fputs(msg, stderr);
    fputc('\n', stderr);
    exit(1);
}

int main(int argc, char **argv)
{
    int sock;

```

```

int str_len;
si serv_addr;
char msg[32];

if(argc != 3)
{
    printf("use: %s <IP> <port> \n", argv[0]);
    exit(1);
}

// 네트워크 상의 파일 디스크립터를 받는다.
// 파일의 오픈과 같은 역할이라고 보면 된다.
sock = socket(PF_INET, SOCK_STREAM, 0);

if(sock == -1)
    err_handler("socket() error");
// 여기..... 부터 4 줄이 tcp ip 를
// 서버어드레스를 초기화 하고 있다.
memset(&serv_addr, 0, sizeof(serv_addr));
serv_addr.sin_family = AF_INET;
// 우리가 입력한 ip 주소가 들어감
serv_addr.sin_addr.s_addr = inet_addr(argv[1]);
serv_addr.sin_port = htons(atoi(argv[2])); // 포트번호가 들어감.

// 자신의 파일 디스크립터를 가지고 서버에 연결함.
if(connect(sock, (sap)&serv_addr, sizeof(serv_addr)) == -1)
    err_handler("connect() error");
// 서버 디스크립터가 받아온 정보에서 msg 에 서버에서 받은것을 보냄.
str_len = read(sock, msg, sizeof(msg) - 1);
if(str_len == -1)
    err_handler("read() error!");
printf("msg from serv : %s\n", msg);
close(sock);

return 0;
}

```

<serverfork.c>

```
#include<stdio.h>
#include<fcntl.h>
#include<unistd.h>
#include<sys/socket.h>

int main(void)
{
    // 소켓도 파일이다. ls -l 옵션에 's' 에 속한 배열 0 은 tcp 1 은 udp 이다.
    int fd[3];
    int i;
    fd[0] = socket(PF_INET, SOCK_STREAM, 0); // tcp 이다.
    fd[1] = socket(PF_INET, SOCK_DGRAM, 0); // udp 이다.
    fd[2] = open("test.txt", O_CREAT | O_WRONLY | O_TRUNC);

    for(i=0 ; i<3; i++)
    {
        printf("fd[%d] = %d\n", i , fd[i]);
    }
    for(i = 0; i<3 ; i++)
        close(fd[i]);

    return 0;
}
```

<read_client.c>

```
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
#include<string.h>
#include<unistd.h>
#include<arpa/inet.h>
#include<sys/socket.h>

typedef struct sockaddr_in si;
typedef struct sockaddr * sap;

void err_handler(char *msg)
{
    fputs(msg, stderr);
    fputc('\n', stderr);
    exit(1);
}
```



```

int main(int argc, char **argv)
{
    int sock;
    int str_len = 0;
    si serv_addr;
    char msg[32] = {0};
    int idx = 0, read_len = 0;

    if(argc != 3)
    {
        printf("use: %s <IP> <port> \n", argv[0]);
        exit(1);
    }

    sock = socket(PF_INET, SOCK_STREAM, 0);
    if(sock == -1)
    {
        err_handler("socket() error");
    }

    memset(&serv_addr, 0, sizeof(serv_addr));
    serv_addr.sin_family = AF_INET;
    serv_addr.sin_addr.s_addr = inet_addr(argv[1]);
    serv_addr.sin_port = htons(atoi(argv[2]));

    if(connect(sock, (sap)&serv_addr, sizeof(serv_addr)) == -1)
        err_handler("connect() error");
    // 데이터가 끊기지 않게 할려고 쓴다.
    // 중간에 데이터가 우회하는것은 그래프 알고리즘이다.
    while(read_len = read(sock, &msg[idx++], 1))
    {
        if(read_len == -1)
            err_handler("read() error!");
        str_len += read_len;
    }
    printf("msg from serv : %s\n", msg);
    printf("read conut : %d\n", str_len);
    return 0;
}

```

<inet_addr.c>

```
// 주소체계라고 한다. big 엔디안 little 엔디안...  
// 서로 같은 규격으로 맞추지 않으면 꼬인다.  
// 네트워크 형식에 맞게 변경을 시킨다.
```

```
// 처음이 0 이라서 굳이 출력이 안되는 것이다. 그래서 09050703  
// 가 아니라
```

```
#include<stdio.h>  
#include<arpa/inet.h>
```

```
int main(int argc, char **argv)  
{  
    char *addr1 = "3.7.5.9";  
    char *addr2 = "1.3.5.7";  
  
    unsigned long conv_addr = inet_addr(addr1);  
    if(conv_addr == INADDR_NONE)  
        printf("Error!\n");  
    else  
        printf("Network Ordered Integer Addr: %#lx\n", conv_addr);  
  
    conv_addr = inet_addr(addr2);  
    if(conv_addr == INADDR_NONE)  
        printf("Error!\n");  
    else  
        printf("Network Ordered Integer Addr:%#lx\n",conv_addr);  
    return 0;  
}
```

sigaction()

sigaction() 함수는 [signal\(\)](#) 보다 향상된 기능을 제공하는 시그널 처리를 결정하는 함수입니다. signal()에서는 처리할 행동 정보로 시그널이 발생하면 호출이될 함수 포인터를 넘겨 주었습니다. 그러나 sigaction()에서는 struct sigaction 구조체 값을 사용하기 때문에 좀더 다양한 지정이 가능합니다.

```
struct sigaction {  
    // 시그널을 처리하기 위한 핸들러. SIG_DFL, SIG_IGN 또는 핸들러 함수  
    void (*sa_handler)(int);  
    // 밑의 sa_flags가 SA_SIGINFO 일때  
    void (*sa_sigaction)(int, siginfo_t *, void *);  
    // sa_handler 대신에 동작하는 핸들러  
  
    sigset_t sa_mask;           // 시그널을 처리하는 동안 블록화할 시그널 집합의 마스크  
    int sa_flags;              // 아래 설명을 참고하세요.  
    void (*sa_restorer)(void); // 사용해서는 안됩니다.  
};
```

옵션	의미
SA_NOCLDSTOP	signum 이 SIGCHILD 일 경우, 자식 프로세스가 멈추었을 때, 부모 프로세스에 SIGCHILD 가 전달되지 않는다.
SA_ONESHOT 또는 SA_RESETHAND	시그널을 받으면 설정된 행동을 취하고 시스템 기본 설정인 SIG_DFL 로 재 설정된다.
SA_RESTART	시그널 처리에 의해 방해 받은 시스템 호출은 시그널 처리가 끝나면 재시작한다.
SA_NOMASK 또는 SA_NODEFER	시그널을 처리하는 동안에 전달되는 시그널은 블록되지 않는다.
SA_SIGINFO	이 옵션이 사용되면 sa_handler 대신에 sa_sigaction 이 동작되며, sa_handler 보다 더 다양한 인수를 받을 수 있습니다. sa_sigaction 이 받는 인수에는 시그널 번호, 시그널이 만들어진 이유, 시그널을 받는 프로세스의 정보입니다.

int sigaction(int signum, const struct sigaction *act, struct sigaction *oldact);

인수.

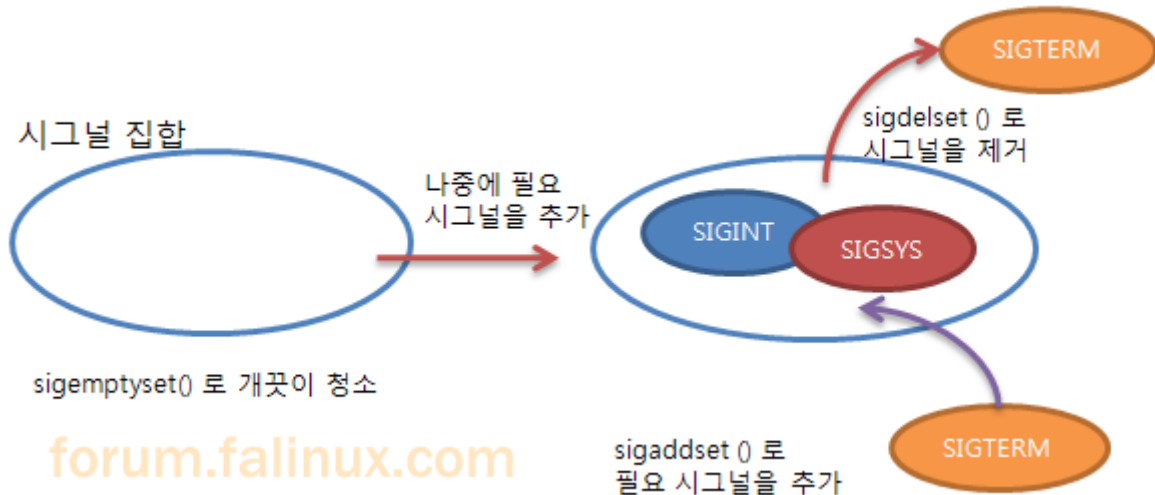
int signum 시그널 번호
struct sigaction *act 설정할 행동. 즉, 새롭게 지정할 처리 행동
struct sigaction *oldact 이전 행동, 이 함수를 호출하기 전에 지정된 행동 정보가 입력됩니다.

반환값

0 성공
-1 실패

sigemptyset() 시그널 집합 내용을 모두 삭제

리눅스에서 매우 다양한 시그널이 있습니다. 이 시그널을 하나씩 처리할 때가 있다면 여러 개를 하나로 묶어서 한꺼번에 처리하는 것이 편할 때가 있습니다. 이렇게 필요한 시그널을 하나의 집합으로 묶어 주는 함수가 준비되어 있는데 그 중에 하나가 빈 주머니를 만들듯이 빈 집합을 만들어 주는 함수가 **sigemptyset()**입니다. 이제 여기 다가 아래의 시그널 중에 필요한 시그널을 하나씩 넣어서 필요한 시그널 집합을 만드시면 되겠습니다.



int sigemptyset(sigset_t *set);

인수

sigset_t *set 시그널 집합 변수

반환.

- 0 집합 변수를 성공적으로 비웠음
- 1 실패했음

fputs(const char *str, FILE *stream)

-stream 에 문자열 (str)을 쓰겠다.

fputc(int character, FILE *stream)

- character 를 int 형으로 바꿔서 stream 으로 저장.

sockaddr_in (구조체)

– ip 와 포트번호를 가지고 있는 구조체이다.

sockaddr (구조체)

- 소켓 주소의 와꾸를 잡는 녀석, 소켓의 주소를 담는 기본 구조체 역할
- sockaddr_in 와 달리 ip 와 포트번호가 같이 쓰여서 쓸때 불편하다

서버

```
// 여기 패턴을 익혀야 한다.  
  
// 서버 어드레스의 메모리를 한번 지워준다.  
  
memset(&serv_addr, 0, sizeof(serv_addr));  
serv_addr.sin_family = AF_INET;  
  
// 자신의 주소를 받겠다. 127.0.0.7 = 로컬호스트  
  
serv_addr.sin_addr.s_addr = htonl(INADDR_ANY);  
serv_addr.sin_port = htons(atoi(argv[1]));
```

int bind(int sockfd, struct sockaddr *myaddr, socklen_t addrlen);

int sockfd: 소켓 디스크립터

struct sockaddr *myaddr :

주소 정보로 인터넷을 이용하는 AF_INET 인지 시스템 내에서 통신하는 AF_UNIX 에 따라서 달라집니다.

인터넷을 통해 통신하는 AF_INET 인 경우에는 struct sockaddr_in 을 사용합니다.

socklen_t addrlen : myadd 구조체의 크기

반환

0 : 성공

-1 : 실패

int socket(int domain, int type, int protocol);

socket() 함수는 소켓을 생성하여 반환합니다. 소켓은 파일이다.

int domain :인터넷을 통해 통신할 지, 같은 시스템 내에서 프로세스 끼리 통신할 지의 여부를 설정합니다.

domain	domain 내용
PF_INET, AF_INET	IPv4 인터넷 프로토콜을 사용합니다.
PF_INET6	IPv6 인터넷 프로토콜을 사용합니다.
PF_LOCAL, AF_UNIX	같은 시스템 내에서 프로세스 끼리 통신합니다.
PF_PACKET	Low level socket 을 인터페이스를 이용합니다.
PF_IPX	IPX 노벨 프로토콜을 사용합니다.

int type : 데이터의 전송 형태를 지정하며 아래와 같은 값을 사용할 수 있습니다.

type	type 내용
SOCK_STREAM	TCP/IP 프로토콜을 이용합니다.
SOCK_DGRAM	UDP/IP 프로토콜을 이용합니다.

int protocol : 통신에 있어 특정 프로토콜을 사용을 지정하기 위한 변수이며, **보통 0 값을 사용합니다.**

반환

- 1 이외 : 소켓 식별자
- 1 : 실패

socket(PF_INET, SOCK_STREAM, 0);

- IPv4 인터넷 프로토콜을 사용한다.
- 소켓을 열이라 소크 스트림은 tcp/ip 소켓을 사용한다는 뜻이다.
- 리턴은 파일 디스크립터가 나온다.

int connect(int sockfd, const struct sockaddr *serv_addr, socklen_t addrlen);

connect() 함수는 생성한 소켓을 통해 서버로 접속을 요청합니다.

int sockfd : 소켓 디스크립터

struct sockaddr *serv_addr : 서버 주소 정보에 대한 포인터

socklen_t addrlen : struct sockaddr *serv_addr 포인터가 가르키는 구조체의 크기

반환

0 : 성공

-1 : 실패

http://forum.falinux.com/zbxe/index.php?document_srl=438301&mid=C_LIB

이곳에 밑에 서버에 관한 설명이 잘 나와있다. 시간날때마다 읽어보기!!

<리틀 엔디안 , 빅엔디안 >

엔디안은 컴퓨터의 메모리와 같은 1 차원의 공간에 여러 개의 연속된 대상을 배열하는 방법을 뜻하며, 바이트를 배열하는 방법을 특히 **바이트 순서(Byte order)** 라 한다.

엔디안은 보통 큰 단위가 앞에 나오는 **빅엔디안(Big-endian)** 과 작은 단위가 앞에 나오는 **리틀 엔디안(Little-endian)**으로 나눌 수 있으며, 두경우에 속하지 않거나 둘을 모두 지원하는 것을 **미들 엔디안(Middle-endian)** 이라 부르기도 한다.

빅엔디안은 최상위 바이트(MSB) 부터 차례로 저장하는 방식이며,

리틀 엔디안은 최 하위 바이트(LSB) 부터 차례로 저장하는 방식이다.

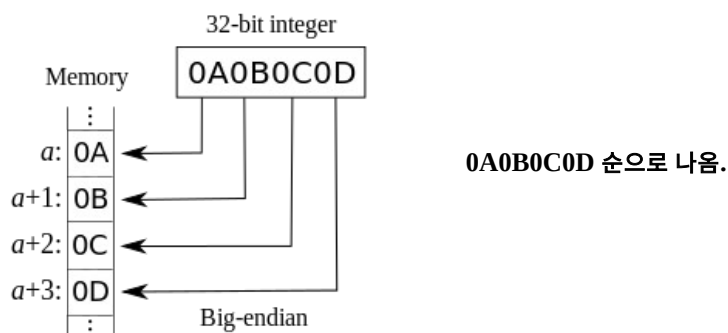
우선 **리틀 엔디안**은 주로 인텔(Intel)프로세스 계열에서 사용하는 바이트 오더 이다.

메모리 시작 주소가 **하위 바이트부터 기록**된다는 것이고

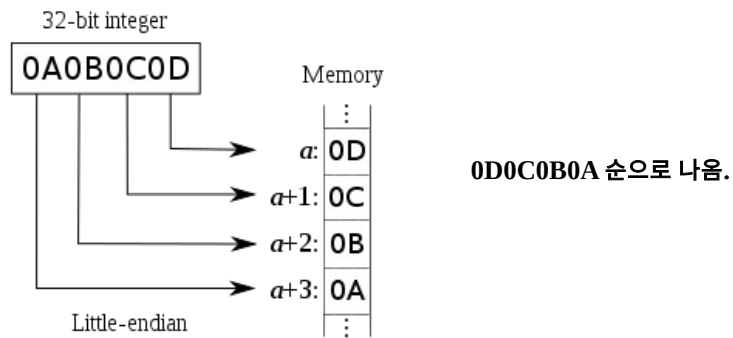
반대로 **빅 엔디안**은 메모리 시작 주소에 **상위 바이트부터 기록**된다.

주로 UNIX 시스템인 RISC 프로세서 계열에서 사용하는 바이트 오더이다.

빅 엔디안 읽는 순서는 왼쪽 → 오른쪽 순으로 읽으며 , 사람이 보기에는 가장 편한 방식이다.



리틀 엔디안 읽는 순서는 오른쪽→왼쪽 순으로 읽으며, 산술연산유닛(ALU)에서 메모리를 주소가 낮은 쪽부터 읽기 때문에 속도가 더 빠르다.



빅엔디안을 안쓰는 이유는 데이터를 다른 시스템으로 전송할 때 서로 다른 데이터 저장 방식의 시스템끼리 통신하게 되면 전혀 엉뚱한 값을 주고 받을 수 있다.