

TI DSP,MCU 및 Xilinx Zynq FPGA

프로그래밍 전문가 과정

이름	문지희
학생 이메일	mjh8127@naver.com
날짜	2018/3/21
수업일수	20 일차
담당강사	Innova Lee(이상훈)
강사 이메일	gcccompil3r@gmail.com

목차

1. 함수 정리
2. Quiz 해석
3. 예제풀이
4. pipe communication
5. tail command
6. Principle of Multi-Tasking

1. 함수 정리

- sprintf()

특정한 규칙에 맞게 문자열로 변환 출력한다.

%d : 인자를 정수로 출력한다.

%f : 인자를 실수로 출력한다.

%s : 인자를 문자열로 출력한다.

- dup()

()안의 내용을 복제한다. 성공시 반환하는 값은 새로운 숫자를 반환하고 오류시 반환하는 값은 -1이다.

- atoi()

<stdlib.h> 헤더파일에 선언 되어있고 문자열로 표현된 정수를 int 형으로 반환해준다. 매개변수로 포인터를 받는다. 만일 atoi 함수의 인자에 숫자가 아닌 값이 오면 0을 반환한다.

- atof ()

atoi()와 같이 마찬가지로 문자열로 표현된 정수를 float 형으로 반환 시켜준다.

- strcmp(), strncmp()

strcmp(비교대상 문자열, 비교할 문자열), strncmp(비교대상 문자열, 비교할 문자열, 비교할 대상의 갯수)

문자열이 같을 경우 0을 반환하고 다를 경우 0이 아닌 수를 반환한다. 인자로 문자열을 받는다.

- strlen()

NULL 문자를 제외한 문자열의 길이를 구해준다. <string.h>헤더파일에 선언되어 있다.

- strcpy()

문자열 전체를 모두 복사시키는 함수이다.

- strncpy()

원하는 문자열 길이 만큼을 복사하는 함수이다. strncpy(복사받을 변수 명, 복사 할 변수명, 복사할 길이)로 사용하면 된다.

- gets()

1 줄을 입력할 때 사용한다. 엔터키를 입력할 때 까지 그대로 읽어 들이고 읽은 문자열은 줄 바꿈에서 \0 이 붙여진 배열에 저장된다.

2. Quiz 해석

```
#include <fcntl.h>
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>

typedef struct __queue
{
    int score;
    char *name;
    struct __queue *link;
} queue;

void disp_student_manager(int *score, char *name, int size)
{
    char *str1 = "학생 이름을 입력하시오: ";
    char *str2 = "학생 성적을 입력하시오: ";
    char tmp[32] = {0};

    write(1, str1, strlen(str1)); //모니터에 str1을 출력한다.
    read(0, name, size); //키보드로부터 이름을 입력 받는다.
    write(1, str2, strlen(str2)); //모니터에 str2를 출력한다.
    read(0, tmp, sizeof(tmp)); //키보드로부터 tmp 에 성적을 입력받음

    *score = atoi(tmp); //tmp 에 받은 성적을 int 형으로 표현해줌
}

void confirm_info(char *name, int score) //이름과 성적을 보여준다.
{
    printf("학생 이름 = %s\n", name);
    printf("학생 성적 = %d\n", score);
}
```

```
queue *get_queue_node(void)
{
    queue *tmp;

    tmp = (queue *)malloc(sizeof(queue));
    tmp->name = NULL;
    tmp->link = NULL;

    return tmp;
}

void enqueue(queue **head, char *name, int score)
{
    if(*head == NULL)
    {
        int len = strlen(name);
        (*head) = get_queue_node();
        (*head)->score = score;
        (*head)->name = (char *)malloc(len + 1);
        strncpy((*head)->name, name, len);
        return;
    }

    enqueue(&(*head)->link, name, score);
}

void print_queue(queue *head)
{
    queue *tmp = head;

    while(tmp)
    {
        printf("name = %s, score = %d\n", tmp->name, tmp->score);
    }
}
```

```

        tmp = tmp->link;
    }
}

void remove_enter(char *name)
{
    int i;

    for(i = 0; name[i]; i++)
        if(name[i] == '\n')
            name[i] = '\0';
}

int main(void)
{
    int cur_len, fd, btn = 0;
    int score;

    // Slab 할당자가 32 byte 를 관리하기 때문에 성능이 빠름
    char name[32] = {0};
    char str_score[32] = {0};
    char buf[64] = {0};

    queue *head = NULL;

    for(;;)
    {
        printf("1 번: 성적 입력, 2 번: 파일 저장, 3 번: 파일 읽기, 4 번:
종료\n");

        scanf("%d", &btn);

        switch(btn)
        {
            case 1:

```

```

sizeof(name));

```

```

O_WRONLY, 0644)) < 0)

```

```

O_APPEND);

```

```

strlen(str_score));

```

```

strlen(buf));

```

```

disp_student_manager(&score, name,

```

```

remove_enter(name);
confirm_info(name, score);

```

```

enqueue(&head, name, score);
print_queue(head);
break;

```

```

case 2:

```

```

// 만약 파일 없다면 생성
// 있다면 불러서 추가
if((fd = open("score.txt", O_CREAT | O_EXCL |

```

```

fd = open("score.txt", O_RDWR |

```

```

/* 어떤 형식으로 이름과 성적을 저장할 것인가 ?

```

```

저장 포맷: 이름,성적\n */
strncpy(buf, name, strlen(name));
cur_len = strlen(buf);
//printf("cur_len = %d\n", cur_len);
buf[cur_len] = ',';
sprintf(str_score, "%d", score);
strncpy(&buf[cur_len + 1], str_score,

```

```

buf[strlen(buf)] = '\n';
//printf("buf = %s, buf_len = %lu\n", buf,

```

```

write(fd, buf, strlen(buf));

```

```

close(fd);

```

```

break;

```

```

case 3:
    if((fd = open("score.txt", O_RDONLY)) > 0)
    {
        int i, backup = 0;
        // 이름1,성적1\n
        // 이름2,성적2\n
        // .....
        // 이름 n,성적 n\n
        read(fd, buf, sizeof(buf));

        for(i = 0; buf[i]; i++)
        {
            if(!(strcmp(&buf[i], ",", 1)))
            {
                strcpy(name,
                    &buf[backup], i - backup);

                backup = i + 1;
            }
            if(!(strcmp(&buf[i], "\n",
                1)))
            {
                strcpy(str_score,
                    &buf[backup], i - backup);

                backup = i + 1;
                enqueue(&head,
                    name, atoi(str_score));
            }
        }

        print_queue(head);
    }
    else
        break;

    break;

case 4:
    goto finish;
    break;

default:
    printf("1, 2, 3, 4 중 하나 입력하셈\n");
    break;

finish:
    return 0;
}

```

3. 예제풀이

예제 1)

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

```
#include<fcntl.h>
```

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

```
int main(void)
```

```
{
```

```
    int fd;
```

```
    fd=open("a.txt",O_WRONLY|O_CREAT|O_TRUNC,0644);
```

```
    close(1);
```

```
    //1이 닫히면 출력 안됨
```

```
    dup(fd);
```

```
    //종료 된 것을 복사,1번의 역할을 함
```

```
    //3번인 a.txt 에 기록됨
```

```
    printf("출력될까?\n");
```

```
    return 0;
```

```
}
```

~결과

printf("출력될까?\n");가 출력되지않고 a.txt 에 저장된다.

예제 1-2)

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

```
int main(void)
{
    int fd;
    char buff[1024];
    fd=open("a.txt",O_RDONLY);
    close(0);
    dup(fd);
    gets(buff);// 씹힌다.
    printf("출력될까?\n");
    return 0;
}
```

~결과

출력될까?

gets()는 씹히게 된다. 아무런 동작을 하지 못한다.

예제 2)

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

```
int main(void)
{
    int fd;
    char buff[1024];
    fd=open("a.txt",O_RDONLY);
    close(0);
    dup(fd);
    gets(buff);
    printf(buff);
    return 0;
}
```

~결과

a.txt 있는 내용을 바꾼 뒤 출력하면 '바꾼 a.txt'라고 바뀐 a.txt 가 출력됨

4. pipe communication

ps -ef : 현재 실행되는 프로세스들을 보여준다.

```
xeno@xeno-NH:~$ ps -ef
```

UID	PID	PPID	C	STIME	TTY	TIME	CMD
-----	-----	------	---	-------	-----	------	-----

.

.

.(프로세스가 많이 보여진다)

ps -ef | grep bash : 찾을 bash 와 구동되는 bash 가 보여진다. 구동시킨 프로세스를 보여줌.

```
xeno@xeno-NH:~$ ps -ef | grep bash
```

xeno	5602	5595	0	13:58	pts/2	00:00:00	bash
------	------	------	---	-------	-------	----------	------

xeno	5615	5602	0	13:58	pts/2	00:00:00	grep --color=auto bash
------	------	------	---	-------	-------	----------	------------------------

ps -ef | grep bash | grep -v greb : bash 를 찾는 프로세스를 제외한 구동시킨 프로세스를 보여준다.

```
xeno@xeno-NH:~$ ps -ef | grep bash | grep -v greb
```

xeno	5602	5595	0	13:58	pts/2	00:00:00	bash
------	------	------	---	-------	-------	----------	------

xeno	5619	5602	0	13:58	pts/2	00:00:00	grep --color=auto bash
------	------	------	---	-------	-------	----------	------------------------

ps -ef | grep bash | grep -v greb | awk '{print \$2}': PID(프로세스 아이디, 고유한 식별번호)를 보여준다.

```
xeno@xeno-NH:~$ ps -ef | grep bash | grep -v greb | awk '{print $2}'
```

5602

5625

5. tail command

tail 명령어는 파일 내용의 마지막부터 읽을 때 주로 사용한다.

-tail -c 20 1.c

뒤에서부터 20단어를 출력한다.

```
xeno@xeno-NH:~/proj/0321$ tail -c 50 1.c
```

```
    printf("출력될까?\n");  
    return 0;  
}
```

-tail -n 10 /var/log/messages

뒤에서부터 10줄을 출력한다.

```
xeno@xeno-NH:~/proj/0321$ tail -n 10 1.c
```

```
    fd=open("a.txt",O_WRONLY|O_CREAT|O_TRUNC,0644);  
    close(1);  
    //1이 닫히면 출력 안됨  
    dup(fd);  
    //종료 된 것을 복사,1번의 역할을 함  
    //3번인 a.txt 에 기록됨  
    printf("출력될까?\n");  
    return 0;  
}
```

예제 3)

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

```
int main(int argc, char *argv[])
{
    int i;
    char ch='a';
    int fd = open(argv[1],O_WRONLY|O_CREAT|O_TRUNC,0644);
    lseek(fd,512-1,SEEK_SET);
    //512번째에 가져다 놓음
    write(fd,&ch,1);
    //a 라는 것을 씀
    close(fd);

    //이런 코드는 마스터 부트 레코드 라는 곳에서 사용됨

    return 0;
}
```

~결과

xeno@xeno-NH:~/proj/0321\$./a.out mbr.txt	000000f0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000
xeno@xeno-NH:~/proj/0321\$ xxd mbr.txt	00000100: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000
00000000: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000	00000110: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000
00000010: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000	00000120: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000
00000020: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000	00000130: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000
00000030: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000	00000140: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000
00000040: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000	00000150: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000

00000050: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000	00000160: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000
00000060: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000	00000170: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000
00000070: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000	00000180: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000
00000080: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000	00000190: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000
00000090: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000	000001a0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000
000000a0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000	000001b0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000
000000b0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000	000001c0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000
000000c0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000	000001d0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000
000000d0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000	000001e0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000
000000e0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000	000001f0: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0061a

lseek 의 사용을 잘 몰라 512-1 대신 1, -1, -2를 입력해보았다.

```
xeno@xeno-NH:~/proj/0321$ vi 3.c
```

```
xeno@xeno-NH:~/proj/0321$ gcc 3.c
```

```
xeno@xeno-NH:~/proj/0321$ ./a.out mbr.txt
```

```
xeno@xeno-NH:~/proj/0321$ xxd mbr.txt
```

```
00000000: 0061                                     .a
```

```
xeno@xeno-NH:~/proj/0321$ vi 3.c
```

```
xeno@xeno-NH:~/proj/0321$ gcc 3.c
```

```
xeno@xeno-NH:~/proj/0321$ ./a.out mbr.txt
```

```
xeno@xeno-NH:~/proj/0321$ xxd mbr.txt
```

```
00000000: 61                                     a
```

```
xeno@xeno-NH:~/proj/0321$ vi 3.c
```

```
xeno@xeno-NH:~/proj/0321$ gcc 3.c
```

```
xeno@xeno-NH:~/proj/0321$ gcc 3.c
```

```
xeno@xeno-NH:~/proj/0321$ ./a.out mbr.txt
```

```
xeno@xeno-NH:~/proj/0321$ xxd mbr.txt
```

```
00000000: 61                                     a
```

0이하로는 위치가 0으로 고정되어 있는 것을 확인했다

예제 4)

```
#include<stdio.h>
#include<string.h>
#include<fcntl.h>
#include<unistd.h>
```

```
int main(void)
{
    int fd, ret;
    char buf[1024];
    mkfifo("myfifo");
    fd=open("myfifo",O_RDWR);
    for(;;)
    {
        ret=read(0,buf,sizeof(buf));
        //blocking - 입력이 다 끝날 때 까지
        buf[ret-1]=0;
        printf("Keyboard Input : [%s]\n",buf);
        read(fd,buf,sizeof(buf));
        //blocking - 입력이 다 끝날 때 까지
        buf[ret-1]=0;
        printf("pipe input : [%s]\n",buf);

        return 0;
    }
}
```

~결과

```
xeno@xeno-NH:~/proj/0321$ ./a.out
```

```
hello!!
```

```
Keyboard Input : [hello!!]
```

```
pipe input : [hello!
```

```
]
```

터미널에서 mkfifo myfifo 입력하면 노란색의 myfifo 가 생성된다. 이후 실행파일을 실행시키면 새로운 터미널을 열어 cat > myfifo 를 입력한 후 메인 터미널에서 문자를 보내고 새로운 터미널에서 문자를 보내면 메인 터미널에서 각 터미널의 쓴 문자들을 볼 수 있음.

-blocking VS nonblocking

다수가 빠르게 통신할 때에는 nonblocking 이 좋고, 순차적으로 진행 되어야 할 때는 blocking 이 좋다.

read()함수 같은 경우는 blocking 이어서, 위의 4번 예제를 보면 키보드로 입력받을 때 까지 제어권을 넘기지 않는다.

ls -al /dev

ls -al

- 로 시작하는 것 : 파일

b 로 시작하는 것 : 블록 디바이스

c 로 시작하는 것 : 캐릭터 디바이스

d 로 시작하는 것 : 디렉토리

p 로 시작하는 것 : 파이프

캐릭터 디바이스와 블록 디바이스 차이점

: c 는 순서를 가지고 b 는 특정 단위를 가지고 움직인다. c 에 해당하는 것은 키보드, 모니터, 비디오 등이고, b 에 해당하는 것은 하드디스크, DRAM 이 해당한다.

DRAM 이 블록 디바이스인 이유는 메모리 내의 기계어 분석을 하게 되면 call , jmp 같은 명령어들은 순서에 관계없이 실행되는 것을 생각해 보면 알 수 있다.

예제 5)

```
#include<stdio.h>
#include<fcntl.h>
int main(void)
{
    int fd, ret;
    char buf[1024];
    fd = open("myfifo",O_RDWR);
    fcntl(0,F_SETFL, O_NONBLOCK);//여기 두 문장에서 NONBLOCK 으로 권한 설정을 해주었다
    fcntl(fd,F_SETFL, O_NONBLOCK);
    for(;;)
    {
        if((ret=read(0,buf,sizeof(buf)))>0)
        {
            buf[ret-1]=0;
            printf("Key board Input : [%s]\n",buf);
        }
        if((ret=read(fd,buf,sizeof(buf)))>0)
```

```
        {
            buf[ret-1]=0;
            printf("Pipe Input : [%s]\n",buf);
        }
    }
    return 0;
}
```

~결과

```
xeno@xeno-NH:~/proj/0321$ ./a.out
```

```
Pipe Input : [adfafadf]
```

```
asfadfa
```

```
Key board Input : [asfadfa]
```

```
)Pipe Input : [dafadf]
```

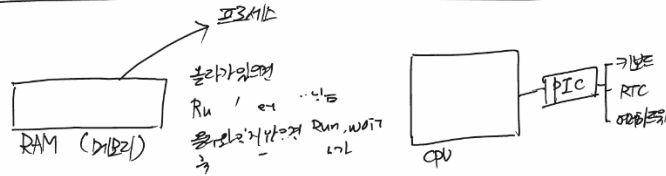
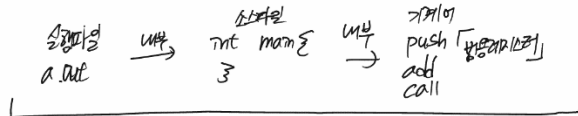
Pipe Input 을 먼저 보낸 것을 확인할 수 있고 따라서 순서에 관계 없이 통신 할 수 있다. Key board Input 이 치기 전에 Pipe Input 을 보내도 Pipe Input 이 나타날 수 있게 되었다.

6. Principle of Multi-Tasking

3/21 *그림설명하시오.

돈 CPU에는 wait queue와 run queue 있음.

CPU는 프로세스를 관리한다. 프로세스는 CPU의 주상체이다. (= 가상CPU이다)



ps-e[로 본 프로세스들이 모두 프로세서의 주상체
CPU 안에는 범용 레지스터가 안에 있는데 기계어 언어로 범용 레지스터 사용

Q 프로세스가 여러개 있는데 어떻게 동시에 실행되는가?

ps-e에 보면 프로세스들이 동시에 실행되는 것을

정말 동시에 실행되는가? → 실행 코어

방화벽이 있는가? → 멀티코어

context switching * 컴퓨터 구조론

↓ CPU는 여러 개 한 순간에 할 일의 연산이 가능

multitasking 가능

CPU 주파수 : 2.4GHz (↑) | 주파수가 커지면 주기가 짧아짐.
주기 : $\frac{1}{f}$
1 clock : 명령어 하나를 수행하는데 수행하는 시간

$$G: 10^9$$

$$T = \frac{1}{2 \times 10^9} = \frac{5}{10^{10}} = 5 \times 10^{-10}$$

1초 : T ⇒ 20억배.

1초에 20억개를 처리한다.

아주 빠른 속도로 여러 프로세스들이 계산을 맡겨주면

CPU를 사용하면 무한히 늘릴 수 없는 순간이

오른 값이 완충된다

task_struct

thread_struct

thread_union

]이 레지스터 정보를 저장
구동 시점 하드웨어 레지스터를 저장하여
제어권이 돌아오면 저장된 레지스터를 다시
실행

⇒ context-switching

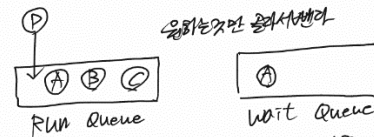
Context switching

CPU를 할당해 경쟁. CPU의 프로세스를 맡아야 실행될 수 있음.

2차원 우선순위가 정해짐. 범용 OS는 우선순위가 중복될 수 있음. (인클루시브 X)

우선순위 따라 주어진 한 순간이 있음.

multitasking



unQueue에 들어가면 실행 안되고 파기되고 다 끝났기 때문에 wait queue에 빠져
system call 하면 wait queue에 저장되고 언제 실행될지. CPU의 PIC에
들어가