

2016년 2학기 운영체제실습 9주차 (2/2)

Thread

Dept. of Computer Engineering, Kwangwoon Univ.

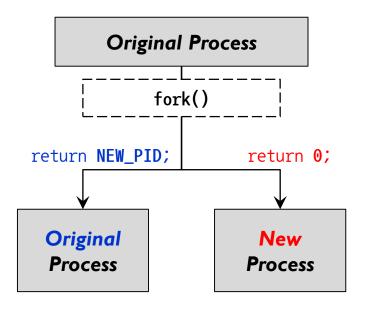
Contents

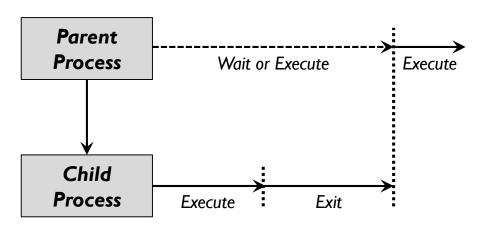
- Process Creation API
- ▶ 실습 1. Process Creation
- ▶ Thread의 이해
- POSIX Thread
- ▶ 실습 2. POSIX Thread

Process Creation API

fork()

- ▶ 새로운 프로세스는 부모 프로세스로부터 생성
 - ▶ 생성된 프로세스 : 자식 프로세스 (child process)
 - ▶ fork()를 호출한 프로세스 : 부모 프로세스 (parent process)
 - ▶ 이 시점에서 두 프로세스가 동시 작업 수행





실습 1. Process Creation

```
1 #include <stdio.h>
 2 #include <sys/types.h>
 4 #define MAX 5
 6 void child();
 7 void parent();
 9 int main()
10 {
11
       if( (pid = fork()) < 0 )
12
13
            return 1;
       else if( pid = 0 )
14
15
           child();
16
       else
17
            parent();
18
       return 0;
19 }
20
21 void child()
22 {
23
       int i;
24
       for( i=0 ; i < MAX ; ++i, sleep(1) )</pre>
           printf("child %d\n", i);
25
       printf("child done\n");
26
27 }
28
29 void parent()
30 {
       int i;
31
32
       for( i=0 ; i<MAX ; ++i, sleep(1) )</pre>
33
           printf("parent %d\n", i);
       printf("parent done\n");
34
35 }
process.c
```

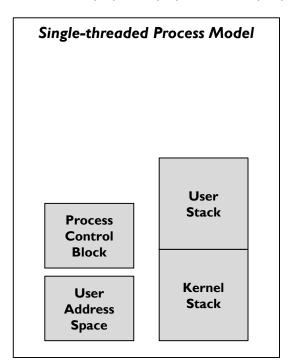


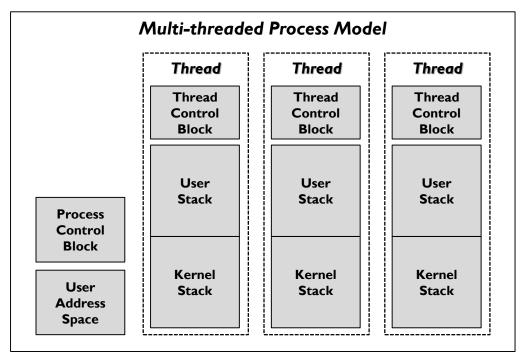
```
ssangkong@ssangkong-sslab:~/process$ make
      -c -o process.o process.c
     process.o -o process
ssangkong@ssangkong-sslab:~/process$ ./process
parent 0
child 0
parent 1
child 1
child 2
parent 2
child 3
parent 3
child 4
parent 4
parent done
child done
```

Thread의 이해

Thread

- ▶ 특정 Process 내에서 실행되는 하나의 흐름을 나타내는 단위
- ▶ 독립된 program counter를 갖는 단위
- ▶ 독립된 register Set과 stack을 가짐
- ▶ 비동기적인(asynchronous) 두 개의 작업이 서로 독립적으로 진행 가능
 - ▶ 처리를 위해 조건 변수나 mutex, semaphore와 같은 방법을 사용함





POSIX Thread

POSIX

- ▶ 이식 가능 운영 체제 인터페이스(Portable Operating System Interface)
- 서로 다른 UNIX OS의 공통 API를 정리하여 이식성이 높은 유닉스 응용 프로그램을 개발하기 위한 목적으로 IEEE가 책정한 애플리케이션 인터페이스 규격

POSIX Thread

함수명	설명
pthread_create	새로운 Thread를 생성함
pthread_detach	Thread가 자원을 해제하도록 설정
pthread_equal	두 Thread의 ID 비교
pthread_exit	Process는 유지하면서 지정된 Thread 종료
pthread_kill	해당 Thread에게 Signal을 보냄
pthread_join	임의의 Thread가 다른 Thread의 종료를 기다림
pthread_self	자신의 Thread id를 얻어옴

- ▶ 컴파일시 -lpthread 혹은 -pthread 옵션 추가
 - e.g. \$ gcc -pthread thread_test.c

POSIX Thread: Creation

- ▶ Thread는 pthread_t 타입의 thread ID로 처리
- ▶ POSIX thread는 사용자가 지정한 특정 함수를 호출함으로써 시작
 - ▶ 이 thread 시작 function은 void* 형의 인자를 하나 취한다
- ▶ 사용 함수: pthread_create()

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

int pthread_create(pthread_t *thread, const pthread_attr_t *attr, void *(*start)(void*), void *arg);

pthread t *thread : Thread ID

▶ const pthread_attr_t *attr : Thread 속성 지정. 기본값은 NULL.

▶ void *(*start)(void*) : 특정 함수(start) 를 호출함으로써 thread가 시작

▶ void *arg : start 함수의 인자

POSIX Thread: Termination

- Process는 유지 하면서 pthread_exit() 함수를 호출하여 thread 자신을 종료
- ▶ 단순히 thread를 종료 하는 역할만 수행
 - ▶ 단, thread의 resource가 완전히 정리되지 않음

```
#include <pthread.h>
int pthread_exit(void *value_ptr);
```

▶ void *retval : Return value가 저장. 사용하지 않으면, NULL

POSIX Thread: Detach and Join

- ▶ Detach: 분리
 - ▶ Process와 thread가 분리되면서 종료 시 자신이 사용했던 <u>자원을 바로 반납</u>
- ▶ Join: 결합
 - ▶ 생성된 thread가 pthread_join()을 호출한 thread에게 반환값을 전달하고 종료
- ▶ 즉, thread를 종료 할 때 분리 혹은 결합이 필요

POSIX Thread: Detach

- ▶ 결합 가능(joinable)한 상태의 thread
 - ▶ 분리되지 않은 thread
 - ▶ 종료되더라도 자원이 해제되지 않음
- pthread_detach()
 - ▶ Thread 종료 시 자원을 반납하도록 지정된 thread를 분리(detach) 상태로 만든다.

```
#include <pthread.h>
int pthread_detach (pthread_t thread);
```

- Return value
 - □ 성공 시: 0
 - □ 실패 시: 0이 아닌 오류 코드

POSIX Thread: Join

- ▶ 다른 thread가 thread_join()을 반드시 호출해야 함
 - ▶ Thead의 memory resource가 완전히 정리되지 않음
- pthread_join()
 - ▶ 지정된 thread가 종료될 때까지 호출 thread의 수행을 중단

```
#include <pthread.h>
int pthread_join (pthread_t thread, void **value_ptr);
```

- ▶ waitpid()의 역할과 유사
- ▶ void **value_ptr : thread의 종료코드가 저장될 장소

POSIX Thread: Thread Cleanup Handler

▶ Thread cleanup handler 등록

- ▶ thread 종료 시 호출되는 특정 함수 등록
- ▶ 하나의 thread에 둘 이상의 handler를 두는 것도 가능
 - ▶ 여러 handler는 하나의 스택에 등록

pthread_cleanup_push()

▶ 지정된 마무리 함수를 스택에 등록

```
#include <pthread.h>
void pthread_cleanup_push(void(*rtn)(void*), void* arg);
```

- rtn : cleanup handler function
- ▶ handler 호출 조건
 - ▶ thread가 pthread_exit() 호출
 - ▶ thread가 pthread_cancel()에 반응
 - ▶ thread가 execute 인수에 0이 아닌 값을 넣어 pthread cleanup pop()을 호출

POSIX Thread: Thread Cleanup Handler

- ▶ Thread cleanup handler 제거
 - ▶ 스택에 등록된 cleanup handler를 제거
- pthread_cleanup_pop()
 - ▶ 지정된 마무리 함수를 스택에서 제거

```
#include <pthread.h>
void pthread_cleanup_pop(int execute);
```

- ▶ execute : 값이 0일 경우 등록된 handler를 호출하지 않음
- ▶ cleanup handler는 스택에 등록된 반대 순서로 호출됨
- 이들은 매크로로 구현될 수 있기 때문에, push-pop의 호출은 반드시 한 thread 범위 안에서 짝을 맞춰 주어야 함
 - ▶ push가 { 문자를 포함하고, pop이 } 문자를 포함

실습 2. POSIX Thread

```
♠ ♠ ♠ ♠ ↑ ssangkong — ssangkong@ssangkong-sslab: ~/thread — ssh — 80×53

  1 #include <stdio.h>
 2 #include <pthread.h>
 3 #include (unistd.h)
 4 #include \(sys/types.h\)
 5 #include linux/unistd.h>
 7 void* thread func(void *arg);
 8 void cleanup func(void *arg);
 9 pid t gettid(void);
11 int main()
12 {
13
         pthread t tid[2];
 14
         pthread_create(&tid[0], NULL, thread_func, (void*)0);
pthread_create(&tid[1], NULL, thread_func, (void*)1);
 15
 17
         printf("main
printf("main
printf("main
printf("main
gettid = %ld\n", (unsigned long)getpid());
getpid = %ld\n", (unsigned long)getpid());
21
22
         pthread_join(tid[0], NULL);
         pthread_join(tid[1], NULL);
23
24
         return 0;
25 }
27 void* thread func(void *arg)
28 {
29
         pthread_cleanup_push(cleanup_func, "first cleanup");
pthread_cleanup_push(cleanup_func, "second cleanup");
         printf("$tid[%d] start\n", (int)arg);
printf("$tid[%d] gettid = %ld\n", (int)arg, (unsigned long)gettid());
printf("$tid[%d] getpid = %ld\n", (int)arg, (unsigned long)getpid());
          for( i=0 ; i<0x400000000 ; ++i );
         if((int)arg = 0)
               pthread_exit(0);
38
          pthread_cleanup_pop(0);
         pthread cleanup pop(1);
 40
          return (void*)1;
41 }
43 void cleanup func(void *arg)
         printf("%s\n", (char*)arg);
 46 }
48 pid_t gettid(void)
 50
         return syscall(_NR_gettid);
thread.c
```

```
1 LDFLAGS=-pthread
2
3 thread:thread.o
4
5 clean:
6 $(RM) thread thread.o
```



```
ssangkong@ssangkong-sslab:~/thread$ make
     -c -o thread.o thread.c
cc -pthread thread o -o thread
ssangkong@ssangkong-sslab:~/thread$ ./thread
main
      gettid = 4933
main
       qetpid = 4933
$tid[0] start
tid[0] gettid = 4934
tid[0] getpid = 4933
$tid[1] start
tid[1] gettid = 4935
tid[1] getpid = 4933
[1]+ Stopped
                             /thread
ssangkong@ssangkong-sslab:~/thread$ ps -L
 PID LWP TTY
                        TIME CMD
                    00:00:00 bash
 3857 3857 pts/0
4933 4933 pts/0
                    00:00:00 thread
4933 4934 pts/0
                    00:00:00 thread
4933 4935 pts/0
                    00:00:00 thread
4936 4936 pts/0
                    o0:00:00 ps
ssangkong@ssangkong-sslab:~/thread$ fq
./thread
second cleanup
first cleanup
first cleanup
```

실습 2. POSIX Thread

first cleanup

```
1 LDFLAGS=-pthread
                                     → Linking시 자동으로 포함되는 변수
   3 thread:thread.o
   5 clean:
          $(RM) thread thread.o
ssangkong@ssangkong-sslab:~/thread$ make
     -c -o thread.o thread.c
cc -pthread thread.o -o thread
ssangkong@ssangkong-sslab:~/thread$ ./thread
       gettid = 4933
main
main
       qetpid = 4933
$tid[0] start
$tid[0] gettid = 4934
tid[0] getpid = 4933
$tid[1] start
tid[1] gettid = 4935
tid[1] getpid = 4933
                                           Ctrl + z키를 누름. SIGSTOP Signal을 보냄.
                          ./thread
11+ Stopped
ssangkong@ssangkong-sslab:~/thread$ ps -L
                                           LWP(Light-Weight Process) : Thread를 의미
 PID LWP TY
 3857 3857 pts/0
                  00:00:00 bash
4933 4933 pts/0
                  00:00:00 thread
4933 4934 pts/0
                  00:00:00 thread
4933 4935 pts/0
                  00:00:00 thread
4936 4936 pts/0
                  00:00:00 ps
                                           fg명령어. SIGCONT Signal을 보냄.
ssangkong@ssangkong-sslab:~/thread$ fg
./thread
second cleanup
first cleanup
```