CDA0017: Operating Systems

Donghyun Kang (donghyun@changwon.ac.kr)

NOSLab (https://noslab.github.io)

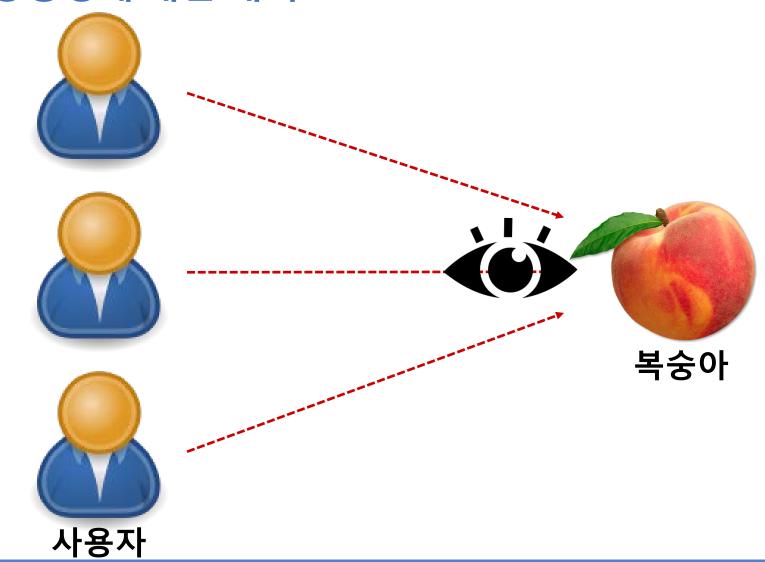
Changwon National University

대화

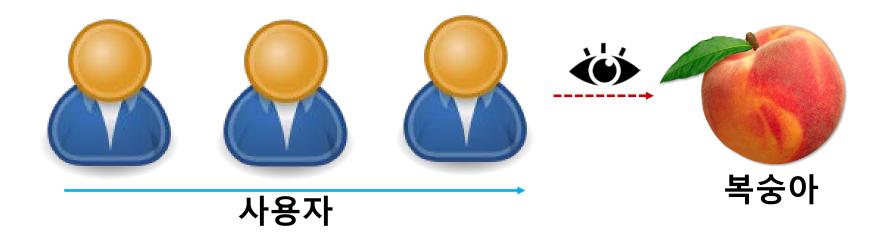
교수: 복숭아가 많이 있고 여러 사람이 복숭아를 먹고 싶어 한다고 가정하자. 먹으려는 사람이 먼저 복숭아를 눈으로 확인한 후 복숭아를 집어 먹도록 하면 어떤 문제가 있을까?

• 학생: ??

병행성에 대한 대화



병행성에 대한 대화



병행성의 동기(Motivation)

- 병행성의 이슈
 - 가상 CPU, 가상 메모리
- 프로세스는 프로그램의 추상화 제공
 - 운영체제는 프로셋스간 보호(protection) 및 고립(isolation)을 제공
- 프로세스의 문제점
 - 하나의 프로세스는 멀티 코어를 이용할 수 없음
 - 협업하는 프로세스 기반 프로그램은 작성하기 어려움
 - 프로세스간 통신이 어려움
 - 새로운 프로세스의 생성 비용이 발생함
 - 문맥 교환 비용이 발생함

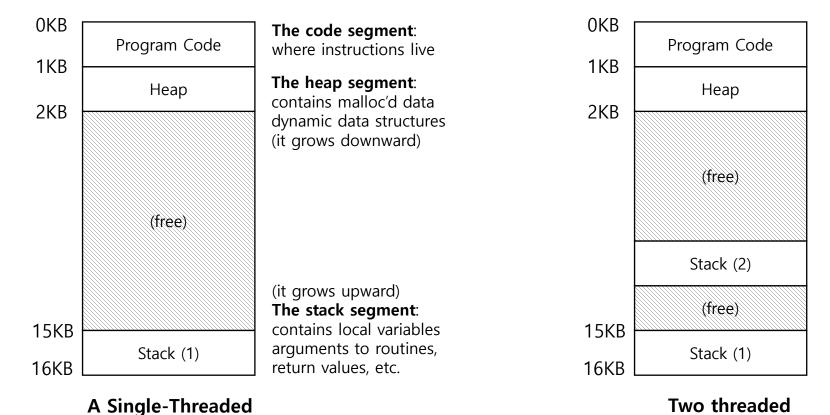
병행성을 확보하면서 낮은 비용으로 처리할 수 있는 방법은?

쓰레드(Thread)

- 프로세스의 새로운 추상화 개념
 - 하나의 프로세스가 하나의 명령어만 실행하지 않고 다수의 명령어를 동시에 실행하도록 제공
- 쓰레드
 - 독립적인 Thread ID
 - 독립적인 Stack
 - 독립적인 PC, SP, 관련 레지스터
- 멀티-쓰레드 프로그램(Multi-thread program)
 - 동일한 주소 공간(address space)
 - 쓰레드간 문맥 교환 (context switch)
 - 쓰레드 제어 블록(thread control block, TCB)

쓰레드 stack

• 쓰레드 당 하나의 쓰레드 stack 소유

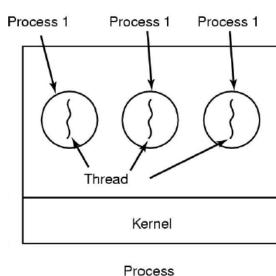


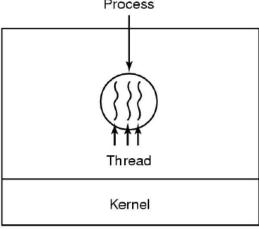
Address Space

Address Space

쓰레드(Thread)

• Single thread vs. multi-thread





쓰레드 예제

```
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
void *hello (void *arg)
    printf ("hello, world\n");
int main()
    pthread_t tid;
    pthread_create (&tid, NULL, hello, NULL);
    printf ("hello from main thread\n");
```

쓰레드 간 문맥 교환

• 각 쓰레드는 자신만의 program counter와 register들의 집합을 가짐



- 문맥 교환
 - T1의 PC, registers 저장
 - T2의 PC, registers 복원
 - 주소 공간 유지

문맥 교환 예제

```
#include <stdio h>
    #include <assert_h>
    #include <pthread.h>
5
    void *mythread(void *arg) {
        printf("%s\n". (char *) arg);
6
        return NULL;
8
9
10
    int
11
    main(int argc, char *argv[]) {
12
        pthread_t p1, p2;
13
        int rc;
        printf("main: begin\n");
14
15
        rc = pthread_create(&p1, NULL, mythread, "A");
16
        assert (rc &=& 0);
17
        rc = pthread_create(&p2, NULL, mythread, "B");
18
        assert(rc &=& 0);
19
        // 종료 할 수 있도록 대기 중인 쓰레드 병합하기
        rc = pthread_join(p1, NULL); assert(rc &=&
20
21
        rc = pthread_join(p2, NULL); assert(rc &=&
        printf("main: end\n");
22
23
        return 0;
24
```

문맥 교환 예제

Main	쓰레드 1	쓰레드 2	_]
실행 시작 "main: begin" 출력 쓰레드 1 생성 쓰레드 2 생성 T1을 대기	실행		
	"A" 출력		
T2를 대기	리턴		
		실행	1
		"B" 출력	1
		리턴	1
"main: end" 출력			٤

Main	쓰레드 1	쓰레드 2
실행 시작		
"main: begin" 출력		
쓰레드 1 생성		
	실행	
	"A" 출력	
	리턴	
쓰레드 2 생성		
		실행
		"B" 출력
		리턴
T1을 대기		
즉시 리턴; T1 완료		
T2를 대기		
즉시 리턴; T2 완료		
"main: end" 출력		

<생성 → 대기 실행>

<생성 직후 실행>

Processes vs. Threads

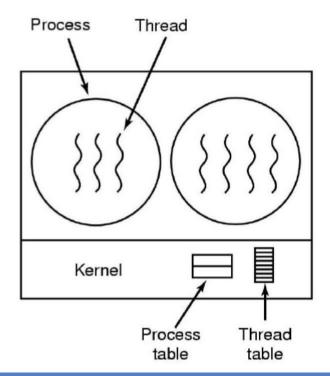
- 하나의 쓰레드는 하나의 프로세스에 종속됨
- 그러나, 하나의 프로세스는 다수의 쓰레드를 가질 수 있음
- 쓰레드는 동일한 주소 공간을 사용하기 때문에 데이터의 공유 비용이 최소화 됨
- 쓰레드는 스케줄링의 최소 단위임
- 프로세스는 쓰레드가 실행되는 컨테이너 역할
 - PID, address space, user and group ID, open file descriptors, current working directory, etc.
- 프로세스는 정적이나, 쓰레드는 동적임

쓰레드 사용의 장점

- 병행성 비용이 저렴함
- 프로그램의 구조를 향상시킬 수 있음
 - 협력 쓰레드를 통해서 작은 작업 단위로 분할 가능
- 향상된 처리량
 - I/O 작업 병렬 처리 가능
- 자원 공유 비용이 저렴함
- 멀티 코어에서 동시에 수행이 가능함

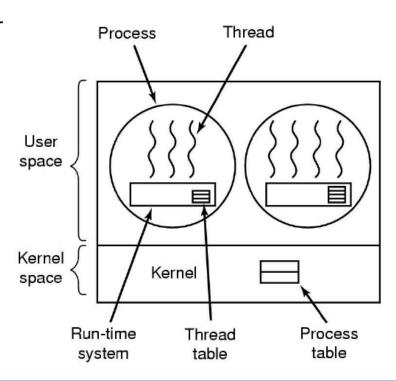
Kernel-level Threads

- 운영체제가 관리하는 쓰레드
- 모든 쓰레드의 동작이 커널에 구현되어 있음
- 쓰레드 생성 및 관리는 system call을 통해 수행 가능
- OS 스케줄러가 쓰레드 스케줄링
- Windows, Linux, Solaris, Mac OS X, etc.



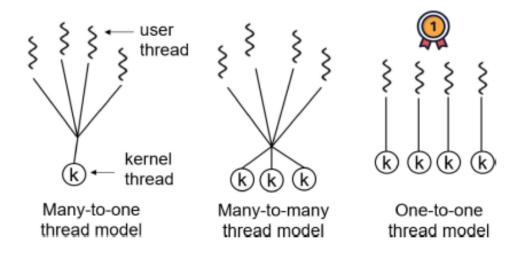
User-level Threads

- 모든 쓰레드의 동작이 사용자 레벨(user level)에 구현되어 있음
 - 라이브러리 기반 쓰레드 관리
- 운영체제에서는 쓰레드의 존재를 모름
- 모든 동작은 프로시저 콜을 통해 수행함
 - 즉, 커널의 개입이 없음
- Kernel-level Threads 보다 작고 빠름
 - 약 10-100x 빠름
- 이식성이 높음
- 어플리케이션별 최적화 가능



Thread Model

- Many-to-one model
- Many-to-many model
- One-to-one model



[Paper: Thread Evolution Kit for Optimizing Thread Operations on CE/IoT Devices]

병행성 관련 용어

- 경쟁 조건 (race condition)
 - 멀티 쓰레드가 거의 동시에 임계 영역을 실행하려고 하는 상황
- 임계 영역 (critical section)
 - 변수나 자료 구조와 같은 공유 자원을 접근하는 코드의 일부분
- 상호 배제 (mutual exclusion)
 - 하나의 쓰레드만 임계 영역에 진입할 수 있도록 보장하는 것

경쟁 조건 예제

- Example with two threads
 - counter = counter + 1 (default is 50)
 - We expect the result is 52. However,

06	TI 14	TI 12	(after instruction) PC %eax counter		
OS	Thread1	Thread2	PC	%eax	counter
	before critical section		100	0	50
	mov 0x8049a1c,	, %eax	105	50	50
	add \$0x1, %eax	ς	108	51	50
interrupt save T1's restore T		mov 0x8049a1c, %eax add \$0x1, %eax mov %eax, 0x8049a1c	100 105 108 113		50 50 50 51
interrupt					
save T2's	state				
restore T	1's state		108	51	50
	mov %eax, 0x80)49a1c	113	51	51

(after instruction)

임계 영역 및 상호 배제 예제

- 락(Lock)
 - 임계 영역(critical section)에 진입한 쓰레드가 원자적으로 임계 영역 내 부의 명령어를 수행하기 위한 방법

```
1 lock_t mutex;
2 . . .
3 lock(&mutex);
4 balance = balance + 1;
5 unlock(&mutex);
Critical section
```

Threads Interface

- Pthreads (POSIX Threads)
 - A POSIX standard (IEEE 1003.1c) API for thread creation and synchronization
 - API specifies the behavior of the thread library
 - Implementation is up to development of the library
 - Common in Unix-like operating systems
 - Linux, Mac OS X, Solaris, FreeBSD, NetBSD, OpenBSD, etc.
- Microsoft Windows has its own Thread API
 - Win32/Win64 threads

Thread Creation

How to create and control threads?

- thread: Used to interact with this thread.
- attr: Used to specify any attributes this thread might have.
 - Stack size, Scheduling priority, ...
- start_routine: the function this thread start running in.
- arg: the argument to be passed to the function (start routine)
 - a void pointer allows us to pass in any type of argument.

Thread Creation (Cont.)

- If start_routine instead required another type argument, the declaration would look like this:
 - An integer argument:

• Return an integer:

Example: Creating a Thread

```
#include <pthread.h>
typedef struct __myarg_t {
    int a;
    int b;
} myarq_t;
void *mythread(void *arg) {
    myarg_t *m = (myarg_t *) arg;
    printf("d d n'', m->a, m->b);
    return NULL;
int main(int argc, char *argv[]) {
    pthread_t p;
    int rc;
    myarg_t args;
    args.a = 10;
    args.b = 20;
    rc = pthread_create(&p, NULL, mythread, &args);
```

Wait for a thread to complete

```
int pthread_join(pthread_t thread, void **value_ptr);
```

- thread: Specify which thread to wait for
- value_ptr: A pointer to the <u>return value</u>
 - Because pthread_join() routine changes the value, you need to pass in a pointer to that value.

Example: Waiting for Thread Completion

```
#include <stdio.h>
    #include <pthread.h>
    #include <assert.h>
3
    #include <stdlib.h>
5
6
   typedef struct __myarq_t {
        int a;
8
        int b;
    } myarq_t;
10
11
    typedef struct __myret_t {
12
        int x;
13
        int y;
14
    } myret t;
15
16
    void *mythread(void *arg) {
17
        myarg_t *m = (myarg_t *) arg;
18
        printf("d d n'', m->a, m->b);
19
        myret t *r = malloc(sizeof(myret t));
2.0
     r->x=1;
21
   r->y = 2i
22
   return (void *) r;
23
24
```

Example: Waiting for Thread Completion (Cont.)

```
25
    int main(int argc, char *argv[]) {
26
        int rc;
2.7
       pthread_t p;
28
       myret t *m;
29
30
       myarq t arqs;
31
        args.a = 10;
32
        args.b = 20;
33
        pthread create(&p, NULL, mythread, &args);
34
        pthread_join(p, (void **) &m); // this thread has been
                  // waiting inside of the pthread join() routine.
35
        printf("returned %d %d\n", m->x, m->y);
36
       return 0;
37
```

Example: Dangerous code

Be careful with how values are returned from a thread.

```
void *mythread(void *arg) {
    myarg_t *m = (myarg_t *) arg;
    printf("%d %d\n", m->a, m->b);
    myret_t r;
    r.x = 1;
    r.y = 2;
    return (void *) &r;
}
```

Example: Simpler Argument Passing to a Thread

Just passing in a single value

```
1
   void *mythread(void *arg) {
        int m = (int) arg;
       printf("%d\n", m);
        return (void *) (arg + 1);
4
5
6
7
    int main(int argc, char *argv[]) {
8
        pthread t p;
9
        int rc, m;
10
        pthread_create(&p, NULL, mythread, (void *) 100);
11
       pthread join(p, (void **) &m);
12
       printf("returned %d\n", m);
13
      return 0;
14
```

Q&A