

Project 1: Threads

손성훈

1. ALARM CLOCK 개선

Alarm Clock

- `void timer_sleep (int64_t ticks);`
 - 이를 호출한 스레드의 수행을 호출 시점부터 `ticks` 틱 동안 지연하는데 사용
 - 현재의 구현: `ticks` 틱이 경과할 때까지 `thread_yield()` 를 반복 호출 ← **busy waiting!**

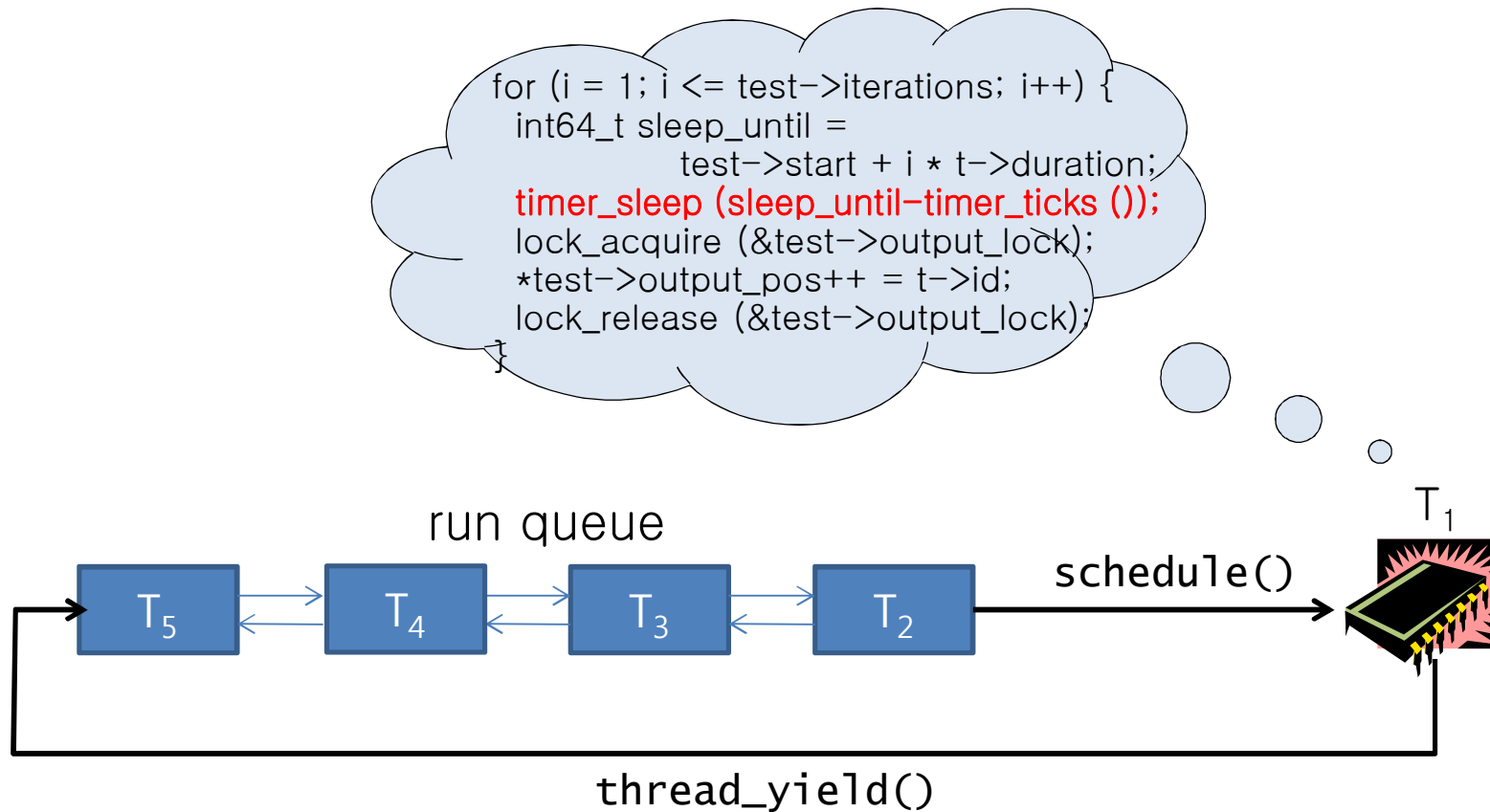
```
void timer_sleep (int64_t ticks)
{
    int64_t start = timer_ticks ();
    ASSERT (intr_get_level () == INTR_ON);
    while (timer_elapsed (start) < ticks)
        thread_yield ();
}
```

수행 지연을 시작한 시각 ←

수행 지연 시간 (tick 단위) →

수행 중지 시작 시점부터의 경과 시간

현재 alarm clock 동작 - alarm-multiple의 예



thread_block() and thread_unblock()

```
/* This function must be
   called with interrupts
   turned off */

void thread_block (void)
{
    ASSERT (!intr_context ());
    ASSERT (intr_get_level ()
            == INTR_OFF);

    thread_current()->status
        = THREAD_BLOCKED;
    schedule ();
}
```

```
void
thread_unblock (struct thread *t)
{
    enum intr_level old_level;

    ASSERT (is_thread (t));

    old_level = intr_disable ();
    ASSERT (t->status
            == THREAD_BLOCKED);
    list_push_back (&ready_list,
                    &t->elem);
    t->status = THREAD_READY;
    intr_set_level (old_level);
}
```

Semaphore – thread_block() / thread_unblock()과 wait queue의 예

```
struct semaphore
{
    /* Current value. */
    unsigned value;
    /* List of waiting threads. */
    struct list waiters;
};
```

```
void sema_down (struct semaphore *sema)
{
    ...

    old_level = intr_disable ();
    while (sema->value == 0) {
        list_push_back (&sema->waiters,
                        &thread_current ()->elem);
        thread_block ();
    }
    sema->value--;
    intr_set_level (old_level);
}
```

/* wait(S) or P(S) */

```
struct thread
{
    ...
    struct list_elem elem;
    ...
};
```

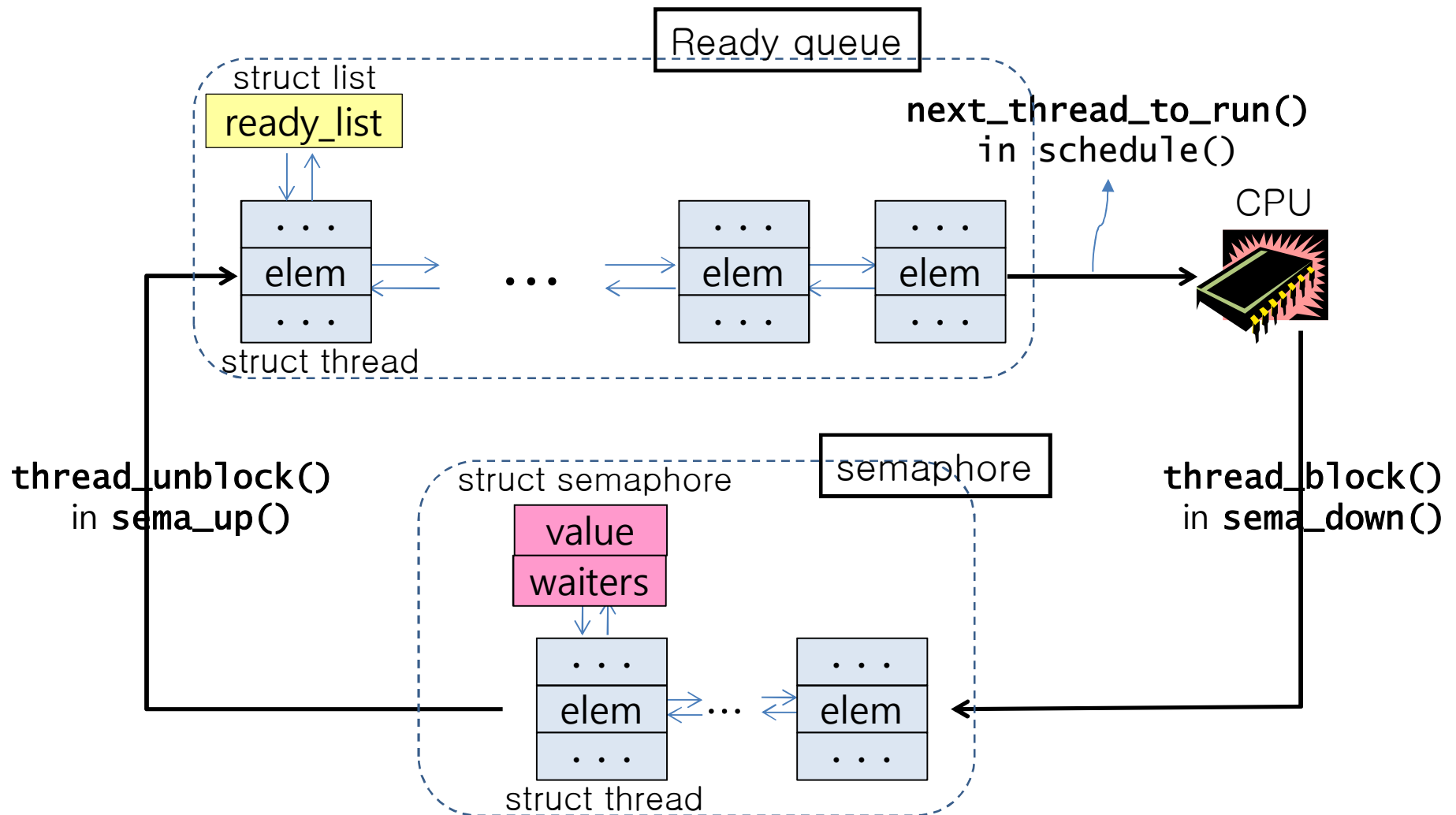
```
void sema_up (struct semaphore *sema)
{
    enum intr_level old_level;

    ASSERT (sema != NULL);

    old_level = intr_disable ();
    if (!list_empty (&sema->waiters))
        thread_unblock (
            list_entry (list_pop_front (&sema->waiters),
                          struct thread, elem)
        );
    sema->value++;
    intr_set_level (old_level);
}
```

/* signal(S) or V(S) */

Semaphore – thread_block() / thread_unblock()과 list 사용 예 (cont'd)



Alarm Clock의 개선 – No Busy-wait Alarm Clock

- 자료구조
 - 스레드들이 요청한 알람을 유지하는 linked list
 - 알람을 위한 구조체의 예

```
struct list alarms;  
  
struct alarm  
{  
    int64_t expiration; // 알람 만료 시간  
    struct thread *th;  // 알람 요청한 스레드  
    struct list_elem elem; // 알람 리스트 연결 필드  
    ...  
};
```


Alarm Clock의 개선 – No Busy-wait Alarm Clock (cont'd)

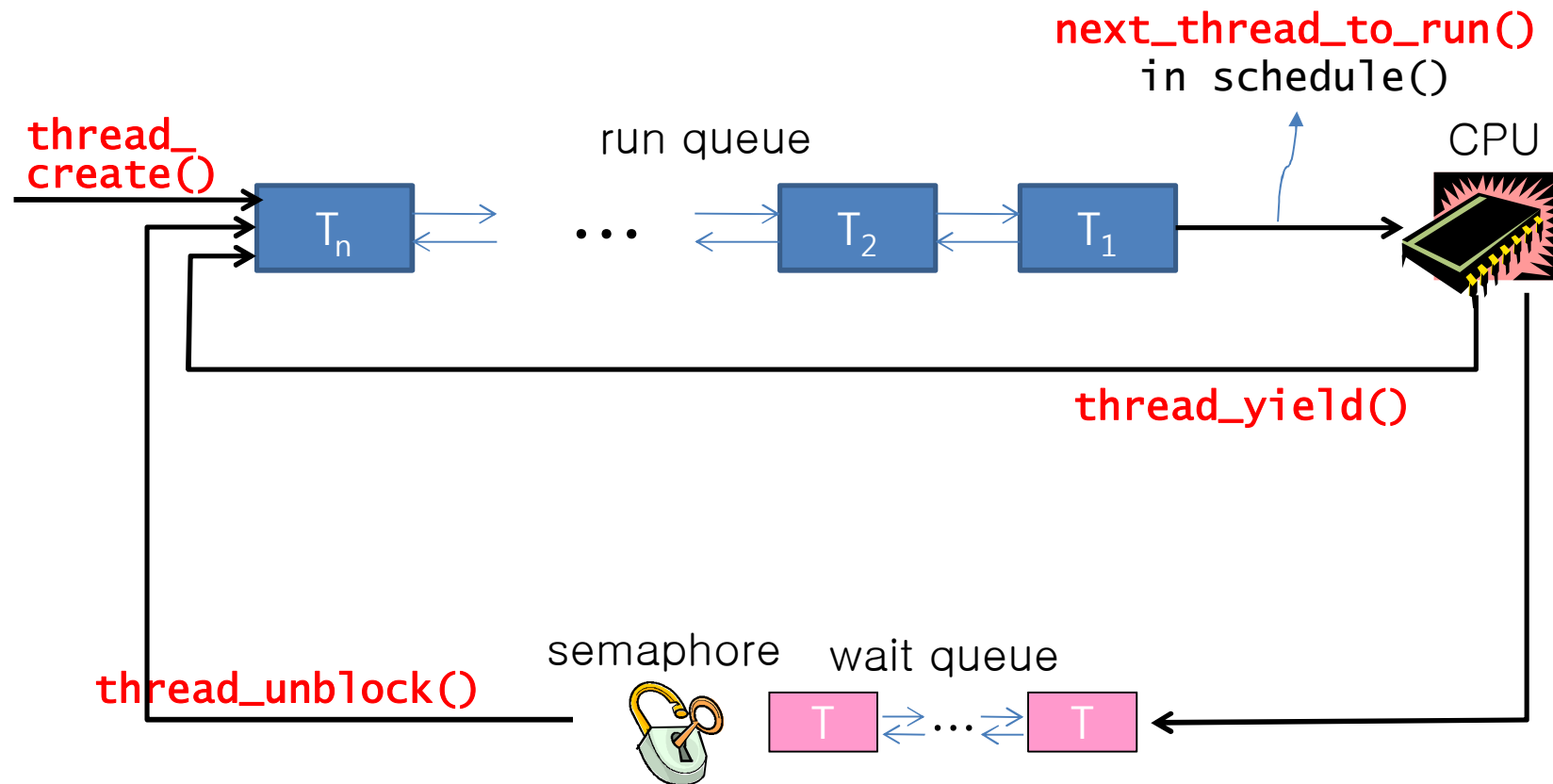
- `timer_sleep()`에서는
 - 알람을 해당 스레드와 함께 위 리스트에 매단 후,
 - `thread_block()`을 호출, 해당 스레드를 블록시킴
- 타이머 인터럽트 핸들러 `timer_handler()`에서는
 - 매 틱 발생 시마다 인터럽트 처리 과정에서 위 리스트 중 시간이 만료된 알람이 있는지 검사하고,
 - 만료된 알람이 있는 경우, 알람은 리스트에서 제거하고 해당 스레드는 `thread_unblock()`을 호출, 스레드를 깨움

2. PRIORITY SCHEDULER

Round-robin Scheduling

- Ready queue의 초기화
 - `thread_init()`에서 초기화
- 스레드가 ready queue에 들어가는 경우
 - 최초 스레드 생성 시 `thread_create()`에서 `thread_unblock()` 호출
 - `sema_up()`에서 `thread_unblock()` 호출
 - Time slice 만료 시 또는 `timer_sleep()` 함수 등에서 `thread_yield()` 호출
- 스레드가 ready queue에서 나가는 경우
 - 스케줄러 `schedule()`에서 `next_thread_to_run()` 호출

Round-robin Scheduling (cont'd)



Priority Scheduling

- Priority
 - `struct thread`의 `priority` 필드; 현재는 사용되지 않고 있음
 - 스레드 생성 시 `thread_create()`의 인자로 주어짐
 - `PRI_MIN` (0) ~ `PRI_MAX` (63) (default 값은 `PRI_DEFAULT` (32) 임)
- 1. Preemptive dynamic priority scheduling
 - Ready queue에서 `priority`를 기준으로 선택; lock, semaphore, condition variable에서 기다릴 때도 `priority` 기준으로 깨움 (`priority` 값이 같은 스레드가 여럿인 경우에는 RR)
 - Preemptive : 현재 수행 중인 스레드보다 높은 `priority`를 가지는 스레드가 ready queue에 들어오면 preempt
 - Dynamic : 스레드 동작 중 `priority` 값이 변경될 수 있음
- 2. Priority inversion 현상의 해결: priority inheritance (donation)
- 3. 스레드가 자신의 `priority` 값을 얻거나 변경하는 인터페이스
 - `void thread_set_priority (int new_priority)`
 - `int thread_get_priority (void)`

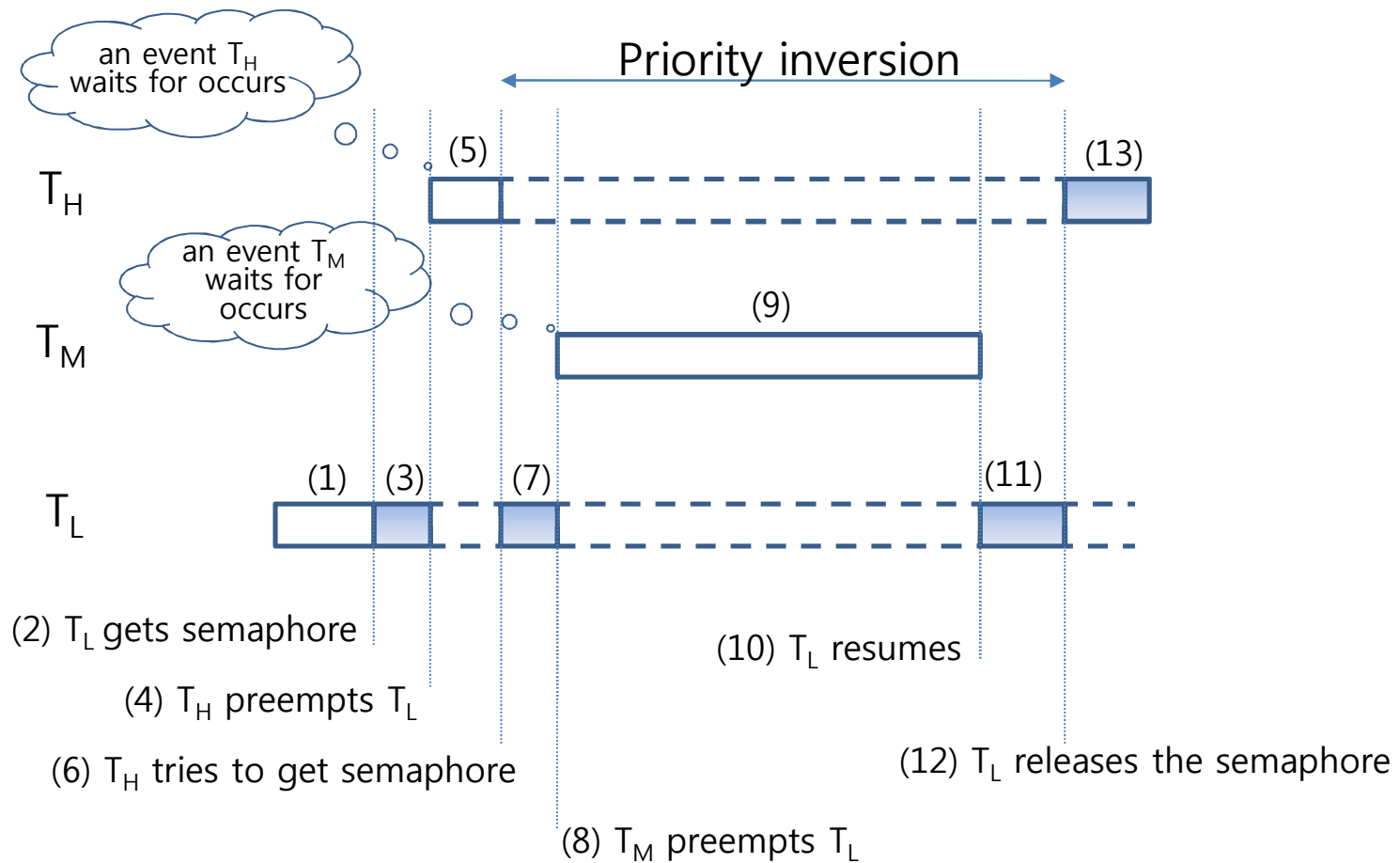
Priority Scheduling 구현

- Ready queue의 운영
 - Ready queue를 스레드의 priority 순으로 유지
 - priority 값이 같은 스레드들이 여럿인 경우 ready queue에 도착한 순서로 유지
- Preemption 시점의 변경
 - RR의 'time slice 만료 시 preempt' 제거
 - 대신 스레드가 ready queue에 들어오는 경우, 현재 running 중인 thread와 priority를 비교, 그 결과에 따라 preempt 결정
- Wait queue의 운영
 - Lock, semaphore, cond. Variable의 wait queue도 priority 순으로 유지

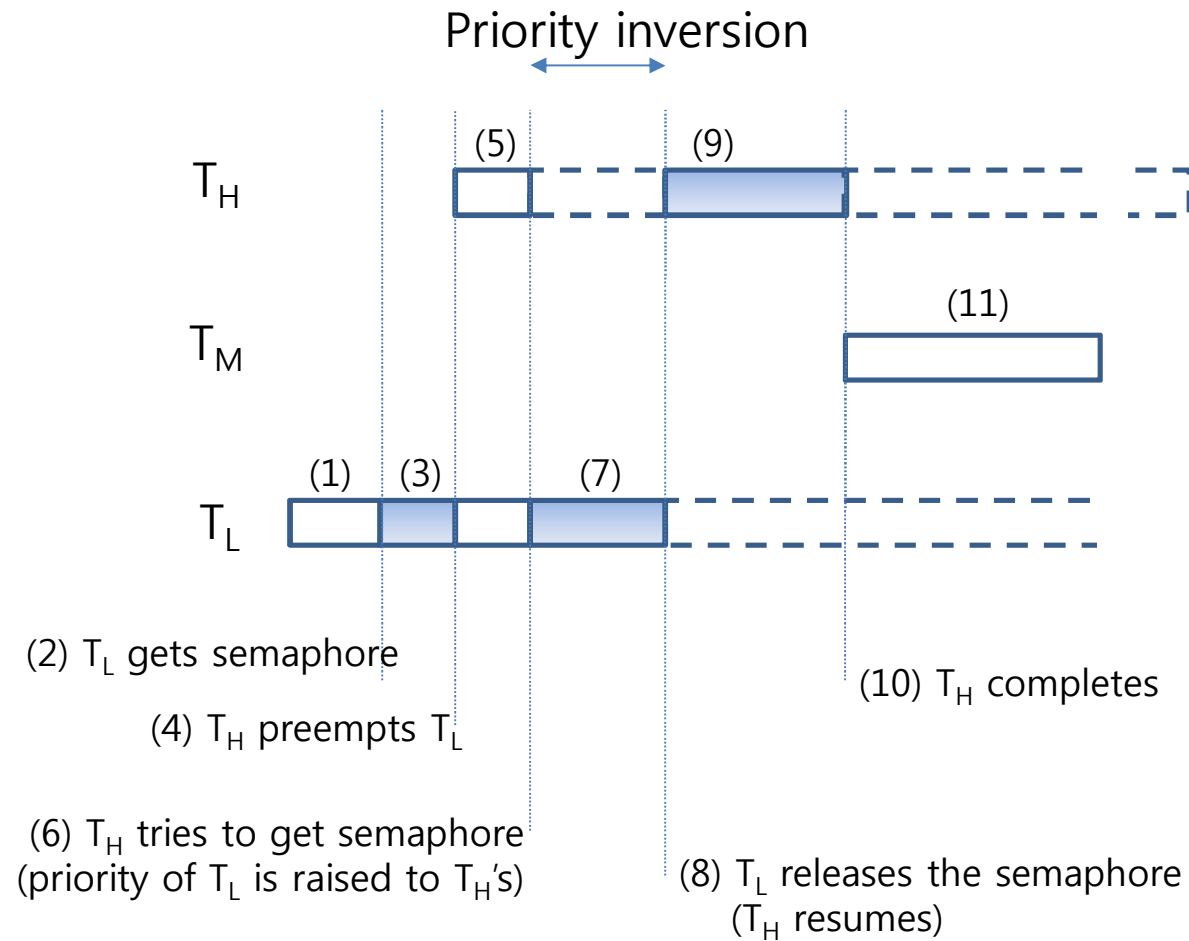
Priority Donation 구현

- Priority inheritance (donation) – priority inversion 의 해결책
 - 높은 우선순위 스레드 T_H (우선순위 값 H)가 낮은 우선순위 스레드 T_L (우선순위 값 L , $L < H$)이 이미 가지고 있는 lock을 요청하는 경우, T_L 의 priority를 일시적으로 T_H 와 같아지도록 높여줌 (즉, T_L 의 우선순위 값을 임시로 H 로 설정)
 - 이후 T_L 이 lock을 해제하는 순간, T_L 의 우선순위를 원래의 우선순위 값 L 로 환원; 이후 T_H 이 lock을 가지게 됨
- Multiple donation의 처리
 - T_L 가 T_{H1} 과 T_{H2} (단 우선 순위는 $T_{H1} < T_{H2}$)로부터 donation 받는 경우
- Nested donation의 처리
 - T_M 이 T_H 로부터 donation 받고, 다시 T_L 이 T_M 로부터 donation 받는 경우
- Priority inheritance 는 lock, semaphore, ... 중 **semaphore**에 대해서만 구현하면 됨

Priority Inversion



Priority Donation



Priority 조작 인터페이스 구현

- 스레드가 자신의 priority 값을 얻거나 변경하는 인터페이스
 - `void thread_set_priority (int new_priority)`
 - `int thread_get_priority (void)`
 - 주) priority scheduling에서는 (blocked 상태의 thread들을 제외하면) 항상 running thread의 우선순위가 가장 높다; 이 호출은 항상 현재 수행 중인 running thread가 호출하며, 특히 `thread_set_priority()`를 호출하는 경우, running thread의 priority 값이 바뀔 수도 있음을 주의할 것
- `int thread_get_priority (void)`
 - Running thread의 priority 값을 리턴
- `void thread_set_priority (int new_priority)`
 - Running thread의 priority 값을 변경
 - Priority가 낮아지는 경우 context switch가 발생할 수도 있음

LINKED LIST IN PINTOS

Linked list in Pintos

- Doubly linked list implementation in Pintos
 - lib/kernel/list.h, lib/kernel/list.c /* 코드에 포함된 커멘트들을 반드시 읽어볼 것 */
 - Ready queue 나 semaphore의 wait queue 등의 구현에 사용

- Declaration

```
struct foo {  
    struct list_elem elem;  
    int bar;  
    ...other members...  
};
```

- Initialization

```
struct list foo_list;  
list_init (&foo_list);
```

- Eg) Iteration

```
struct list_elem *e;  
for (e = list_begin (&foo_list);  
     e != list_end (&foo_list);  
     e = list_next (e)) {  
    struct foo *f = list_entry (e, struct foo, elem);  
    ...do something with f...  
}
```

List Operations

- List initialization

```
void list_init (struct list *);
```

- List traversal

```
struct list_elem *list_begin (struct list *);  
struct list_elem *list_next (struct list_elem *);  
struct list_elem *list_end (struct list *);
```

```
struct list_elem *list_rbegin (struct list *);  
struct list_elem *list_prev (struct list_elem *);  
struct list_elem *list_rend (struct list *);
```

```
struct list_elem *list_head (struct list *);  
struct list_elem *list_tail (struct list *);
```

- List insertion

```
void list_insert (struct list_elem *,  
                 struct list_elem *);  
void list_splice (struct list_elem *before,  
                 struct list_elem *first,  
                 struct list_elem *last);  
void list_push_front (struct list *, struct  
list_elem *);  
void list_push_back (struct list *, struct  
list_elem *);
```

- List removal

```
struct list_elem *list_remove (struct list_elem *);  
struct list_elem *list_pop_front (struct list *);  
struct list_elem *list_pop_back (struct list *);
```

- List elements

```
struct list_elem *list_front (struct list *);  
struct list_elem *list_back (struct list *);
```

- List properties

```
size_t list_size (struct list *);  
bool list_empty (struct list *);
```

- Miscellaneous

```
void list_reverse (struct list *);
```

- Compares the value of two list

```
typedef bool list_less_func (const struct  
list_elem *a, const struct list_elem *b, void  
*aux);
```

- Operations on lists with ordered elements

```
void list_sort (struct list *, list_less_func *,  
void *aux);  
void list_insert_ordered (struct list *, struct  
list_elem *, list_less_func *, void *aux);  
void list_unique (struct list *, struct list  
*duplicates, list_less_func *, void *aux);
```

- Max and min

```
struct list_elem *list_max (struct list *,  
list_less_func *, void *aux);  
struct list_elem *list_min (struct list *,  
list_less_func *, void *aux);
```