

[ proc.h ]

```
struct proc {
    // PRIORITY(Circular linked list)
    struct proc *next;        // Next process in queue
    struct proc *prev;        // Prev process in queue
    struct queue_proc *now;    // Process 's current queue.
    // PRIORITY
    int priority;              // Process 's priority
    // MLFQ
    int level;                 // Process 's level.
    int ticks;                 // Process 's current tick.

    uint sz;                   // Size of process memory (bytes)
    pde_t* pgdir;              // Page table
    char *kstack;              // Bottom of kernel stack for this process
    enum procstate state;      // Process state
    int pid;                   // Process ID
    struct proc *parent;       // Parent process
    struct trapframe *tf;      // Trap frame for current syscall
    struct context *context;    // swtch() here to run process
    void *chan;                // If non-zero, sleeping on chan
    int killed;                // If non-zero, have been killed
    struct file *ofile[NOFILE]; // Open files
    struct inode *cwd;          // Current directory
    char name[16];             // Process name (debugging)
};
```

우선순위 스케줄링(이하 PR)을 위해서 proc 구조체 안에 원형 연결리스트를 위한 이전, 다음 프로세스 포인터, 프로세스의 현재 큐를 나타내는 현재 포인터 추가했고, PR에서 사용 할 프로세스 우선순위 변수 추가함.

MLFQ 스케줄링(이하 MLFQ)을 위해 프로세스의 레벨, 현재 틱을 나타낼 변수들을 추가.

[ proc.c ]

```
#define PRIORITY_SCHED

struct {
    struct spinlock lock;
    struct proc proc[NPROC];
} ptable;

struct {
#ifdef PRIORITY_SCHED
    struct queue_proc queue_arr[NPROC];
#else
    struct queue_proc queue_arr[3];
#endif
    struct queue_proc * head_q;
    struct queue_proc * now_q;
    struct queue_proc * tail;
    int num_q;
} pqueue;
```

pqueue 구조체에서 PR할 경우 64 크기의 큐, MLFQ 또는 기본 RR 스케줄링 사용 시 3 크기의 큐를 생성하도록 전처리함.

```
//Initiate queue and return that queue.
struct queue_proc *
q_init(int priority)
{
    struct queue_proc * q;
#ifdef PRIORITY_SCHED
    for(q = pqueue.queue_arr; q < &pqueue.queue_arr[NPROC]; q++)
#else
    for(q = pqueue.queue_arr; q < &pqueue.queue_arr[3]; q++)
#endif
        if(q->state == UNUSED_Q) {
            q->state = DELETABLE;
            q->next = q->prev = 0; q->head = q->tail = 0; q->num_proc = q->num_runnable = 0;
            q->priority = priority;
            pqueue.num_q++;
            return q;
        }
    panic("QUEUE is over allocated\n");
    return 0;
}
```

초기화 함수 역시 전처리 선언에 따라 크기에 알맞게 전처리하도록 수정.

```

int
insert(struct proc * p)
{
#ifdef MLFQ_SCHED
    if(p->level > 2 || p->level < 0)
        panic("MLFQ Unknown queue level\n");

    insert_proc(&queue.queue_arr[p->level], p);
    p->now = &queue.queue_arr[p->level];

    return 0;
#else
    struct queue_proc *q;
    if(!(q = find_q(p->priority))) {
        q = q_init(p->priority);
        insert_queue(q);
    }
    insert_proc(q, p);
    p->now = q;
    return 0;
#endif
}

int
delete(struct proc * p)
{
#ifdef MLFQ_SCHED
    if(p->level > 2 || p->level < 0)
        panic("MLFQ Unknown queue level\n");

    delete_proc(&queue.queue_arr[p->level], p);
    p->now = 0;
    return 0;
#else
    struct queue_proc *q = p->now;
    delete_proc(q, p);
    p->now = 0;
    if(q->state == DELETABLE) {
        delete_queue(q);
    }
    return 0;
#endif
}

```

삽입 및 삭제 함수에서 MLFQ의 경우 레벨을 체크하여 삽입 및 현재 큐를 갱신하고, PR의 경우 우선순위를 찾아 갱신 여부 확인 후, 갱신 및 삽입 또는 그냥 삽입이 이루어짐.

```

int
setpriority(int pid, int n)
{
#ifdef PRIORITY_SCHED
    struct proc * p;
    for(p = ptable.proc; p < &ptable.proc[NPROC]; p++)
        if(p->pid == pid)
            break;

    acquire(&ptable.lock);
    delete(p);
    p->priority = n;
    insert(p);
    release(&ptable.lock);
    return p->priority;
#endif
    return 0;
}

```

PR을 위한 setpriority 함수를 따로 추가하여 lock을 이용하여 우선순위를 지정해줌.

```

void
scheduler(void)
{
    struct proc *p;

#ifdef MLFQ_SCHED
    struct proc* tmp;
#endif
    struct cpu *c = mycpu();
    c->proc = 0;

#ifdef PRIORITY_SCHED
    pick_now();
#else
    pick_now();
#endif

    for(;;){
        sti();

        acquire(&ptable.lock);

        p = pqueue.now_q->head;
#ifdef PRIORITY_SCHED
        for(;;){
            if(pick_now()) {
                break;
            }
            if(p->priority != pqueue.now_q->priority)
                break;
            if(p->state != RUNNABLE){
                p = p->next;
                continue;
            }
        }
#else
        for(;;) {
            if(pick_now()) {
                break;
            }
            if(3 - p->level != pqueue.now_q->priority) {
                break;
            }
            if(p->state != RUNNABLE) {
                if(p->state != RUNNABLE) {
                    p = p->next;
                    continue;
                }
            }
        }
#endif
        c->proc = p;
        switchvm(p);
        p->state = RUNNING;

        swtch(&(c->scheduler), p->context);
        switchkvm();

        c->proc = 0;

#ifdef PRIORITY_SCHED
        p = p->next;
#else
        tmp = p;
        p = p->next;
        tmp->ticks = 0;
#endif
    }
    release(&ptable.lock);
}

```

scheduler 함수에서 역시 MLFQ, PR 각각에 맞는 방식으로 우선순위 비교 및 레벨 비교, RUNNABLE한 상태인지에 따라서 순회하고 스위칭함.

[ trap.h ]

```
#ifdef MLFQ_SCHED
    curticks++;
    if(myproc() && myproc()->state == RUNNING &&
        tf->trapno == T_IRQ0+IRQ_TIMER){
        int tmp = (myproc()->ticks)++;
        if(pick_now())
            yield();
        switch(myproc()->level) {
        case 0:
            if(tmp >= 1) {
                levelup(myproc());
                yield();
            }
            break;
        case 1:
            if(tmp >= 3) {
                levelup(myproc());
                yield();
            }
            break;
        case 2:
            if(tmp >= 7)
                yield();
            break;
        }
    }
    if(curticks >= 100) {
        curticks = 0;
        boost();
        if(myproc())
            yield();
    }
#else
    // Force process to give up CPU on clock tick.
    // If interrupts were on while locks held, would need to check nlock.
    // For interrupt timer interrupt.
    if(myproc() && myproc()->state == RUNNING &&
        tf->trapno == T_IRQ0+IRQ_TIMER)
        yield();
#endif
```

MLFQ일 경우, 현재 틱을 증가시켜 사면서 트랩 프레임의 트랩 넘버가 IRQ0 + IRQ TIMER와 같은 경우에만 프로세스의 틱 증가 및 yield 함수를 호출하고, 레벨에 따라 레벨 증가 또는 yield만 시킴. 현재 틱이 100을 넘은 순간에 현재 틱을 0으로 초기화 시켜 부스팅한다. PR의 경우 같은 조건 충족시 yield만 호출.

해당 과제에서 두 가지 스케줄링 기법에 대해서 각각 컴파일을 해야했는데, 원활한 컴파일을 위해 전처리

기능을 사용하여 매크로를 사용해 편하게 컴파일을 하였음.