XV6 MLFQ Scheduler implementation

mlfq는 기본적으로 xv6 기존의 배열 + RUNNABLE한 프로세스만 모아 배열에 참조 가능한 포인터의 큐로 구현했다. 배열에 모든 layer와 priority값을 섞어둘 경우 큐의 순서를 구현하기 힘들고, L2에서 찾는 경우 많은 순회를 해야 한다. 배열을 없앤다면 memory allocation으로 구현해야 하므로 구현 난이도가 높아지고, queue에서 pop할때 4바이트 리턴값이 아닌 PCB 전체의 데이터를 리턴해야 하므로 그만큼 느려지게 된다. 변수의 의미들은 다음과 같다.

- 1. 여러 프로세스가 동시에 접근하여 race condition이 일어나지 않게 하는 lock
- 2. mlfq의 크기
- 3. schedulerLock 함수가 실행될 경우 이 변수에 값이 들어가 mlfq보다 먼저 꺼내진다.
- 4. LO와 L1는 queue 방식으로 동작하므로 circular queue로 구현하였다.
- 5. L2는 priority와 time(L1→L2로 이동한 시간)을 이용하는 priority queue로 구현하였다.
- 6. proc 배열

```
// mlfq & related function definition part
struct circular_queue {
    struct proc* proc[NPROC];
    int head;
    int tail;
    int size;
struct priority_queue {
    struct proc* proc[NPROC];
    int size;
    int time;
};
struct mlfq {
    struct spinlock lock;
    int size;
    struct proc* schedulerLocked;
    struct circular queue L0;
    struct circular queue L1;
    struct priority queue L2;
   struct proc proc[NPROC];
};
```

queue와 관련된 함수들은 다음과 같다. schedulerLock 이후 time quantum이 100을 넘었을 때 프로세스가 큐의 앞으로 가는것을 구현하기 위해 push_front를 추가했다. priority queue의 정렬기준은 priority가 작은 순서 \rightarrow time이 작은 순서로 정렬하도록 했다.

```
inline int circular_isfull(struct circular_queue *cq){
   if (cq->size == NPROC) return 1;
inline int circular_isempty(struct circular_queue *cq){
   if (cq->size == 0) return 1;
   return 0;
int circular enqueue(struct circular queue *cq, struct proc *p){
   if (circular_isfull(cq)) return -1;
   cq->proc[cq->tail] = p;
   cq->tail = (cq->tail + 1) % NPROC;
   cq->size++;
   return 0;
struct proc* circular_dequeue(struct circular_queue *cq){
   if (circular_isempty(cq)) return 0;
   ret = cq->proc[cq->head];
   cq->head = (cq->head + 1) % NPROC;
   cq->size--;
   return ret;
```

```
int circular_pushfront(struct circular_queue *cq, struct proc *p){
   if (circular_isfull(cq)) return -1;
   cq->head = (cq->head - 1) % NPROC;
   cq->proc[cq->head] = p;
   cq->size++;
inline int comp(struct proc *p, struct proc *q){
   if (p->time < q->time) return 1;
   return 0;
inline int priority_isempty(struct priority_queue *pq){
   if (pq->size == 0) return 1;
int priority_insert(struct priority_queue *pq, struct proc *p){
   int i = pq->size;
   struct proc *temp;
    if (pq->size == NPROC) return -1;
   pq->proc[i] = p;
    while (i > 0 && comp(pq->proc[i], pq->proc[(i - 1) / 2])) {
       temp = pq->proc[i];
        pq \rightarrow proc[i] = pq \rightarrow proc[(i - 1) / 2];
       pq \rightarrow proc[(i - 1) / 2] = temp;
   pq->size++;
   return 0;
```

PCB에는 다음 4가지 변수를 추가했다.

layer: 해당 프로세스가 몇번째 queue에 있는지 확인

timequantum: 해당 프로세스가 다음 queue로 가기까지 몇 tick 남았는지 확인

priority: 해당 프로세스의 priority 확인

time: 해당 프로세스가 L1→L2로 이동한 시간 확인

```
// Per-process state
struct proc {
                              // Size of process memory (bytes)
 pde_t* pgdir;
 char *kstack;
 enum procstate state;
 int pid;
 struct proc *parent;
                              // Parent process
 struct trapframe *tf;
 struct context *context;
 void *chan;
                              // If non-zero, sleeping on chan
                              // If non-zero, have been killed
 int killed;
 struct file *ofile[NOFILE]; // Open files
 struct inode *cwd;
                              // Current directory
 char name[16];
                              // Process name (debugging)
 int layer;
 int timequantum;
 int priority;
 int time;
```

새롭게 추가된 변수는 globaltick, time, unlocked이 있다. globaltick은 tick계산을 위해, time은 L1→L2 시간을 체크하기 위해 사용한다.

```
124 // proc.c starts
125 struct mlfq ptable;
126
```

```
static struct proc *initproc;

int nextpid = 1;
int globaltick = 0;
int time = 0;
int unlocked = 0;
extern void forkret(void);
extern void trapret(void);

static void wakeup1(void *chan);
```

allocproc 함수는 다른 부분은 같지만 프로세스가 할당될 때 추가해준 변수에 layer = 0, timequantum = 4 priority = 3으로 초기값을 정해주었다.

```
found:
244
        p->state = EMBRYO;
        p->pid = nextpid++;
        ptable.size++;
        p \rightarrow layer = 0;
        p->timequantum = 4;
        p->priority = 3;
252
        release(&ptable.lock);
        if((p->kstack = kalloc()) == 0){}
          p->state = UNUSED;
          ptable.size--;
          return 0;
        sp = p->kstack + KSTACKSIZE;
        sp -= sizeof *p->tf;
        p->tf = (struct trapframe*)sp;
        // which returns to trapret.
        sp -= 4;
        *(uint*)sp = (uint)trapret;
        sp -= sizeof *p->context;
        p->context = (struct context*)sp;
        memset(p->context, 0, sizeof *p->context);
        p->context->eip = (uint)forkret;
        return p;
```

userinit 함수에는 RUNNABLE로 바뀔 때 LO큐로 들어가도록 하였다.

```
userinit(void)
285
         struct proc *p:
         extern char _binary_initcode_start[], _binary_initcode_size[];
         p = allocproc();
         initproc = p;
         if((p->pgdir = setupkvm()) == 0)
           panic("userinit: out of memory?");
         inituvm(p->pgdir, _binary_initcode_start, (int)_binary_initcode_size);
         p->sz = PGSIZE;
        memset(p->tf, 0, sizeof(*p->tf));
         p->tf->cs = (SEG UCODE << 3) | DPL USER;
         p->tf->ds = (SEG_UDATA << 3) | DPL_USER;
         p\rightarrow tf\rightarrow es = p\rightarrow tf\rightarrow ds;
         p\rightarrow tf\rightarrow ss = p\rightarrow tf\rightarrow ds;
         p->tf->eflags = FL IF;
         p->tf->esp = PGSIZE;
         p->tf->eip = 0; // beginning of initcode.S
         safestrcpy(p->name, "initcode", sizeof(p->name));
         p->cwd = namei("/");
         // because the assignment might not be atomic.
         acquire(&ptable.lock);
         p->state = RUNNABLE;
```

```
// insert process pointer into L0 queue
if (circular_enqueue(&ptable.L0, p) != 0) panic("ERROR1");
release(&ptable.lock);
}
```

fork 함수도 마찬가지로 프로세스 공간을 alloc받은 후 LO큐로 들어가게 했다.

```
344
345
      fork(void)
        int i, pid;
        struct proc *np;
        struct proc *curproc = myproc();
        // Allocate process.
        if((np = allocproc()) == 0){
        return -1;
        // Copy process state from proc.
        if((np->pgdir = copyuvm(curproc->pgdir, curproc->sz)) == 0){
          kfree(np->kstack);
          np->kstack = 0;
          np->state = UNUSED;
          ptable.size--;
          return -1;
        np->sz = curproc->sz;
        np->parent = curproc;
        *np->tf = *curproc->tf;
        // Clear %eax so that fork returns 0 in the child.
        np->tf->eax = 0;
        for(i = 0; i < NOFILE; i++)
          if(curproc->ofile[i])
            np->ofile[i] = filedup(curproc->ofile[i]);
        np->cwd = idup(curproc->cwd);
        safestrcpy(np->name, curproc->name, sizeof(curproc->name));
        pid = np->pid;
```

```
379
380    acquire(&ptable.lock);
381
382    np->state = RUNNABLE;
383
384    // insert process pointer into L0 queue
385    if (circular_enqueue(&ptable.L0, np) != 0) panic("ERROR2");
386
387    release(&ptable.lock);
388
389    return pid;
390 }
```

exit 함수에서는 scheduler lock시킨 프로세스가 exit할 경우 자동으로 unlock되도록 했다. (밑의 schedulerLock 참고)

```
exit(void)
  struct proc *curproc = myproc();
  struct proc *p;
  int fd;
  if(curproc == initproc)
    panic("init exiting");
  for(fd = 0; fd < NOFILE; fd++){</pre>
    if(curproc->ofile[fd]){
      fileclose(curproc->ofile[fd]);
      curproc->ofile[fd] = 0;
  begin_op();
  iput(curproc->cwd);
  end_op();
  curproc->cwd = 0;
  acquire(&ptable.lock);
  if (ptable.schedulerLocked != 0 && ptable.schedulerLocked->pid == curproc->pid){
    cprintf("Auto unlock the scheduler because the process which locked it is about to exit.\n");
    ptable.schedulerLocked = 0;
  wakeup1(curproc->parent);
```

위의 global tick 값이 100이 될때마다 priorityBoosting 함수가 실행된다.

L1큐를 하나하나 pop한 다음 L0에 집어넣고 L2큐를 다시 하나하나 pop한 다음 L0에 집어 넣는다. 그 후 프로세스 배열을 돌며 값들을 초기화해준다.

```
// Priority Boosting
void priorityBoosting(){
struct proc *temp;
int i;

while (!circular_isempty(&ptable.L1)){
    temp = circular_dequeue(&ptable.L1);
    if (circular_enqueue(&ptable.L0, temp) != 0) panic("ERROR11");

while (!priority_isempty(&ptable.L2)){
    temp = priority_pop(&ptable.L2)){
    temp = priority_pop(&ptable.L2);
    if (circular_enqueue(&ptable.L0, temp) != 0) panic("ERROR12");

}

for (i = 0; i < NPROC; i++){
    if (ptable.proc[i].state != UNUSED){
        ptable.proc[i].layer = 0;
        ptable.proc[i].priority = 3;
        ptable.proc[i].timequantum = 4;
    }

}
</pre>
```

scheduler 함수이다.

우선 scheduler가 Lock되어 있는지 확인한다. scheduler가 비어있거나 RUNNABLE하지 않으면(예외처리) mlfq를 한 층씩 순회한다. 없으면 위로 올라가 다시 순회한다.

timer interrupt가 발생하거나 running중인 프로세스가 sleep이나 exit을 호출하여 context switching이 일어나야 할 때, sched 함수가 실행되고 sched 함수는 현재 running중인 프로세스와 scheduler 함를 context switch 해준다. 따라서 프로세스가 바 뀔때마다 scheduler 함수는 550줄 이후부터 실행되는데, 이 곳에 globaltick++를 해주어 tick을 계산할 수 있게 했다. tick이 100이 되면 priorityBoosting 함수가 실행되고 만약 scheduler가 잠겨있었다면 scheduler를 풀어준다.

```
void
517
      scheduler(void)
        struct proc *p;
        struct cpu *c = mycpu();
        c->proc = 0;
        for(;;){
          sti();
          acquire(&ptable.lock);
          if (ptable.schedulerLocked != 0 && ptable.schedulerLocked->state == RUNNABLE)
            p = ptable.schedulerLocked;
          else if (!circular_isempty(&ptable.L0))
            p = circular dequeue(&ptable.L0);
          else if (!circular isempty(&ptable.L1))
            p = circular dequeue(&ptable.L1);
          else if (!priority isempty(&ptable.L2))
            p = priority_pop(&ptable.L2);
            release(&ptable.lock);
          // before jumping back to us.
          c->proc = p;
          switchuvm(p);
          p->state = RUNNING;
```

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

// Process is done running for now.
// It should have changed its p->state before coming back.
c->proc = 0;

// count up global tick. if 100, do priority boosting and unlock the scheduler if locked.
globaltick++;
if (globaltick == 100){
    globaltick = 0;
    priorityBoosting();

if (ptable.schedulerLocked != 0){
    cprintf("Auto unlock the scheduler because 100 tick passed after it has been locked.\n");
    circular_pushfront(&ptable.L0, ptable.schedulerLocked);
    ptable.schedulerLocked = 0;
}

release(&ptable.lock);

release(&ptable.lock);

774
}
```

yield 시스템 콜을 호출하거나 timer interrupt가 발생하면 yield로 넘어오므로 yield 함수에서는 time quantum을 관리해 준다. time quantum에 따라 layer와 priority도 바뀌도록 설정했다. 그리고 sched 함수 실행 전에 RUNNABLE로 바뀌므로 다시 큐에 넣어주었다.

```
yield(void)
 struct proc *p = myproc();
 acquire(&ptable.lock); //DOC: yieldlock
 p->state = RUNNABLE;
  if (ptable.schedulerLocked == 0){
   if (p->timequantum == 0){
     switch (p->layer){
       case 0:
         p->layer = 1;
         p->timequantum = 6;
         break;
        case 1:
        p->layer = 2;
         p->timequantum = 8;
         p->time = time++;
         break;
       case 2:
         p->timequantum = 8;
         p->priority = p->priority != 0 ? p->priority - 1 : 0;
   } else p->timequantum--;
```

sleep 함수에서 lock을 걸어버리고 자면 안되므로 자동으로 unlock을 해주었다. 또 yield 가 실행되지 않고 sleep→sched로 넘어갈 수도 있으므로 이 때에도 timequantum을 관리해 준다.

```
sleep(void *chan, struct spinlock *lk)
        struct proc *p = myproc();
        if(p == 0)
          panic("sleep");
        if(1k == 0)
          panic("sleep without lk");
        // change p->state and then call sched.
        if(lk != &ptable.lock){ //DOC: sleeplock0
          acquire(&ptable.lock); //DOC: sleeplock1
690
          release(lk);
        p->chan = chan;
        p->state = SLEEPING;
        if (p->timequantum == 0){
          switch (p->layer){
            case 0:
              p->layer = 1;
              p->timequantum = 6;
              break;
            case 1:
              p->layer = 2;
              p->timequantum = 8;
              p->time = time++;
```

wakeup 함수는 프로세스가 SLEEP→RUNNABLE로 변하므로 다시 QUEUE에 넣어주었다.

kill 함수 또한 SLEEPING→RUNNABLE일 경우 QUEUE에 넣어주었고 kill될 때까지 scheduler를 잡고 있으면 안되므로 자동으로 unlock되도록 했다.

```
kill(int pid)
  struct proc *p;
  acquire(&ptable.lock);
  for(p = ptable.proc; p < &ptable.proc[NPROC]; p++){</pre>
   if(p->pid == pid){
     p->killed = 1;
      if(p->state == SLEEPING){
       p->state = RUNNABLE;
        switch (p->layer){
           if (circular_enqueue(&ptable.L0, p) != 0) panic("ERROR9");
         case 1:
           if (circular_enqueue(&ptable.L1, p) != 0) panic("ERROR10");
           if (priority_insert(&ptable.L2, p) != 0) panic("ERROR11");
      if (ptable.schedulerLocked->pid == p->pid){
        cprintf("Auto unlock the scheduler because the process which locked it is about to be killed.\n");
        ptable.schedulerLocked = 0;
     release(&ptable.lock);
  release(&ptable.lock);
```

아래는 모두 syscall에서 사용하는 함수이다.

schedulerLocker 는 누가 ptable을 lock하고있는지 확인하는 함수이다.

qetLayer 는 현재 프로세스의 layer를 반환하는 함수이다.

changePriority는 현재 프로세스의 priority를 바꾸는 함수이다.

```
int schedulerLocker(void){
        int pid;
        acquire(&ptable.lock);
        pid = ptable.schedulerLocked != 0 ? ptable.schedulerLocked->pid : 0;
        release(&ptable.lock);
        return pid;
      int getLayer(void){
        struct proc *p = myproc();
        return p->layer;
838
      int changePriority(int pid, int pri){
        struct proc* p;
         for(p = ptable.proc; p < &ptable.proc[NPROC]; p++){</pre>
          if (p-\rangle pid == pid){
            p->priority = pri;
            return 0;
        return -1;
```

setSchedulerLock은 scheduler를 Lock/Unlock 하는 함수이다.

우선 인자로 받은 패스워드를 비교해 틀렸으면 명세의 정보들을 반환하고 프로세스를 종료 한다.

그 다음은 이미 Lock/Unlock이 되었는지 확인한다. 이미 되어있으면 로그를 출력하고 함수를 종료한다.

그 후 ptable의 lock 변수에 접근해서 정보를 바꿔준다. lock을 걸 경우 globaltick, 해제할 경우 명세대로 데이터를 세팅해준다. 또 unlock될 경우 unlock 변수를 1로 설정하고 yield 함수를 호출해 yield에서 큐의 맨 앞으로 가도록 예외처리를 해두었다.

한 가지 예외처리는 프로세스가 sleep, exit, killed할 때 자신이 lock을 걸었다면 자동으로 unlock되도록 했는데 우선적으 처리해야 할 프로세스가 사라진 상황이므로 더이상 scheduler를 lock하고 있을 이유가 없다고 판단하였다.

```
void setSchedulertock(int pwd, int is){
struct proc *p;
p = myproc();

if (pwd != 2019082079){
    cprintf("Wrong password!!\npid: %d, time quantum: %d, level: %d proc has terminated\n", p->pid, p->timequantum, p->layer);
    exit();
    return;

83
    acquire(&ptable.lock);

if (ptable.schedulertocked != 0 && is == 1){
    cprintf("The schelduler is already locked\n");
    release(&ptable.lock);

return;

if (ptable.schedulertocked == 0 && is == 0){
    cprintf("The schelduler is already unlocked\n");
    release(&ptable.lock);
    return;

set
return;

release(&ptable.lock);
return;
release(&ptable.lock);
return;
release(&ptable.lock);
return;
release(&ptable.lock);
return;
release(&ptable.lock);
return;
release(&ptable.lock);
return;
release(&ptable.lock);
return;
release(&ptable.lock);
return;
release(&ptable.lock);
return;
release(&ptable.lock);
return;
release(&ptable.lock);
return;
release(&ptable.lock);
return;
release(&ptable.lock);
return;
release(&ptable.lock
```

```
899     if (is == 1) {
900         pable.schedulerLocked = p;
901         globaltick = 0;
902         release(&ptable.lock);
903     } else{
904         ptable.schedulerLocked = 0;
905         p->layer = 0;
906         p->priority = 3;
907         p->timequantum = 4;
908         unlocked = 1;
909         release(&ptable.lock);
910         yield();
911     }
912
913     return;
914 }
```

시스템 콜을 구현하였다.

yield 함수가 이미 존재하므로 yield1함수로 구현했고 proc.c의 yield 함수를 그대로 호출하도록 했다. 다만 scheduler가 locked되어있다면 context switching이 일어나지 않도록 했다.

이외의 함수들도 예외처리를 제외하면 proc.c의 함수를 호출해 원하는 동작을 수행하도록 했다.

```
#include "types.h"
#include "defs.h"
void yield1(void){
    int pid = schedulerLocker();
    if (pid != 0) cprintf("pid: %d has locked the scheduler. context swithcing will not arise.\n", pid);
    else yield();
int getLevel(void){
    return getLayer();
void setPriority(int pid, int pri){
    if (pri > 3 || pri < 0) cprintf("priority must be 0~3.\n");
    else changePriority(pid, pri);
void schedulerLock(int password){
    setSchedulerLock(password, 1);
void schedulerUnlock(int password){
    setSchedulerLock(password, 0);
void procTest(void){
    proctest();
```

```
int sys_getLevel(void){
    return getLevel();
int sys_setPriority(void){
    int pid;
    int pri;
    if (argint(0, &pid) != 0 || argint(1, &pri) != 0)
    cprintf("pid: %d pri: %d\n", pid, pri);
    setPriority(pid, pri);
    return 0;
int sys schedulerLock(void){
    int password;
    if (argint(0, &password) != 0) return -1;
    schedulerLock(password);
int sys_schedulerUnlock(void){
    int password;
    if (argint(0, &password) != 0) return -1;
    schedulerUnlock(password);
    return 0;
```

trap.c에서는 DPL을 바꿔주고, T_SCHEDLOCK(129)와 T_SCHEDUNLOCK(130)을 인 터럽트로 받을 경우 시스템 콜을 호출하도록 했다.

```
void
tvinit(void)

f

f

int i;

for(i = 0; i < 256; i++)

SETGATE(idt[i], 0, SEG_KCODE<<3, vectors[i], 0);

SETGATE(idt[T_SYSCALL], 1, SEG_KCODE<<3, vectors[T_SYSCALL], DPL_USER);

SETGATE(idt[T_SCHEDLOCK], 1, SEG_KCODE<<3, vectors[T_SCHEDLOCK], DPL_USER);

SETGATE(idt[T_SCHEDUNLOCK], 1, SEG_KCODE<<3, vectors[T_SCHEDUNLOCK], DPL_USER);

initlock(&tickslock, "time");

initlock(&tickslock, "time");

}</pre>
```

```
void
     trap(struct trapframe *tf)
       if(tf->trapno == T SYSCALL){
         if(myproc()->killed)
           exit();
         myproc()->tf = tf;
45
         syscall();
         if(myproc()->killed)
           exit();
         return;
       if(tf->trapno == T SCHEDLOCK){
         if(myproc()->killed)
           exit();
         myproc()->tf = tf;
         setSchedulerLock(2019082079, 1);
         if(myproc()->killed)
           exit();
         return;
       if (tf->trapno == T SCHEDUNLOCK){
         if(myproc()->killed)
           exit();
         myproc()->tf = tf;
         setSchedulerLock(2019082079, 0);
         if(myproc()->killed)
           exit();
         return;
```

```
#include "types.h"
#include "stat.h"
#include "user.h"
#define NUM_LOOP 100000
#define NUM SLEEP 500
#define NUM THREAD 4
#define MAX LEVEL 3
int parent;
int fork_children()
{
  int i, p;
  for (i = 0; i < NUM_THREAD; i++) {
    p = fork();
    if (p == 0)
    {
      sleep(10);
      return getpid();
    }
    sleep(50);
  }
  return parent;
}
case '1':
    printf(1, "[Test 1] default\n");
    pid = fork_children();
    for (volatile int i=0; i<10000000; i++){
    }
    if (pid != parent)
```

```
{
  for (i = 0; i < NUM_LOOP; i++)
  {
    int x = getLevel();
    if (x < 0 | | x > 2)
      printf(1, "Wrong level: %d\n", x);
     exit();
    count[x]++;
  }
  printf(1, "Process %d\n", pid);
  for (i = 0; i < MAX\_LEVEL; i++)
    printf(1, "Process %d , L%d: %d\n", pid, i, count[i])
}
exit_children();
printf(1, "[Test 1] finished\n");
break;
```

```
MLFQ test start
cmd: 1
[Test 1] default
Process 4
Process 4 , L0: 19916
Process 4 , L1: 23045
Process 4 , L2: 57039
Process 5
Process 5 , L0: 10624
Process 5 , L1: 22308
Process 5 , L2: 67068
Process 6
Process 6 , L0: 11082
Process 6 , L1: 22405
Process 6 , L2: 66513
Process 7
Process 7 , L0: 11787
Process 7 , L1: 22157
Process 7 , L2: 66056
[Test 1] finished
done
```