

# OS PA\_2 report

소프트웨어학과 2018314827 차승일

## Abstract

바꾼 파일의 리스트는 아래와 같다.

```
● 02:53:57 |base|jet981217@jet981217-Z690-AORUS-ELITE-AX-DDR4 xv6-public ±|dev x|→ git status
On branch dev
Changes not staged for commit:
  (use "git add <file>..." to update what will be committed)
  (use "git restore <file>..." to discard changes in working directory)
        modified:   my_test.c
        modified:   proc.c
        modified:   proc.h
        modified:   trap.c
```

## proc.h

```
37 // Per-process state
38 struct proc {
39     uint sz; //
40     pde_t* pgdir; //
41     char *kstack; //
42     enum procstate state; //
43     int pid; //
44     struct proc *parent; //
45     struct trapframe *tf; //
46     struct context *context; //
47     void *chan; //
48     int killed; //
49     struct file *ofile[NOFILE]; //
50     struct inode *cwd; //
51     char name[16]; //
52     int nice;
53     unsigned int vruntime;
54     unsigned int runtime;
55     unsigned int cur_runtime;
56     unsigned int overflow_times;
57     unsigned int time_slice;
58 };
59
```

각 프로세스 구조체마다 `vruntime`, `runtime`을 나타내는 `uint`를 정의해준다.

또한 각 프로세스의 `timeslice`도 정의하고(`mili-tick` 단위이므로 그냥 `uint`로 정의), 현재 어느만큼의 `mili-tick` 동안 `running`(스케줄러에 의해 돌아갔는지)했는지 나타내는 `cur_runtime`도 정의해준다.

또한 `vruntime`의 오버플로우도 핸들링 해야하므로 `unsigned int`의 범위를 넘어서는 횟수를 기록하는 `overflow_times`라는 `unsigned int` 변수를 정의해주자.

## proc.c

```
10+ int weight_table[40] =
11+ {
12+     88761, 71755, 56483, 46273, 36291,
13+     29154, 23254, 18705, 14949, 11916,
14+     9548, 7620, 6100, 4904, 3906,
15+     3121, 2501, 1991, 1586, 1277,
16+     1024, 820, 655, 526, 423,
17+     335, 272, 215, 172, 137,
18+     110, 87, 70, 56, 45,
19+     36, 29, 23, 18, 15
20+ };
21+
22+ unsigned int total_weight = 0;
23+
```

`weight table`을 하드코딩 해주었다.

또한 `time slice`를 연산할 때 `runnable process`의 `weight`의 합이 필요하기 때문에 `uint`로 정의해주자.

```

01
02 found:
03     p->state = EMBRY0;
04     p->pid = nextpid++;
05     p->nice = 20;
06
07+    p->cur_runtime = 0;
08+    p->runtime = 0;
09+    p->vruntime = 0;
10+    p->time_slice = 0; // 0 for now
11+
12+    p->overflow_times = 0;
13+
14+
15     release(&ptable.lock);
16
17     // Allocate kernel stack.
18     if((p->kstack = kalloc()) == 0){
19         p->state = UNUSED;
20         return 0;
21     }
22     sp = p->kstack + KSTACKSIZE;
23
24     // Leave room for trap frame.
25     sp -= sizeof *p->tf;
26     p->tf = (struct trapframe*)sp;
27

```

새 프로세스를 만들었을 때 아까 정의해주었던 요소들에 대해서도 초기화를 해주자.

```

203 int
204 fork(void)
205 {
206     int i, pid;
207     struct proc *np;
208     struct proc *curproc = myproc();
209
210     // Allocate process.
211     if((np = allocproc()) == 0){
212         return -1;
213     }
214
215     // Copy process state from proc.
216     if((np->pgdir = copyuvm(curproc->pgdir, curproc->sz)) == 0){
217         kfree(np->kstack);
218         np->kstack = 0;
219         np->state = UNUSED;
220         return -1;
221     }
222     np->sz = curproc->sz;
223     np->parent = curproc;
224+
225+     np->nice = curproc->nice;
226+     np->overflow_times = curproc->overflow_times;
227+     np->vruntime = curproc->vruntime;
228+
229     *np->tf = *curproc->tf;
230

```

자식 프로세스를 fork 하였을 때, 조교님께서 QA에서 말씀하신대로 부모의 nice값을 따라가도록 하였고. 부모 vruntime 과 overflow 횟수를 복사하였다(overflow 횟수를 복사한 이유: 저것 또한 vruntime으로 추후 해석할 예정이라)

```

350 void
351 scheduler(void)
352 {
353     struct proc *p;
354     struct cpu *c = mycpu();
355     c->proc = 0;
356
357     for(;;){
358         // Enable interrupts on this processor.
359         sti();
360
361+    struct proc *min_vrun_proc = 0;
362+    int is_there_min_proc = 0;
363+    unsigned int min_vruntime = (unsigned int) -1;
364+    unsigned int min_overflow_times = (unsigned int) -1;
365+
366     acquire(&ptable.lock);
367+
368     total_weight = 0;
369+
370+    // Get total weight of the process
371     for(p = ptable.proc; p < &ptable.proc[NPROC]; p++){
372+        if(p->state == RUNNABLE)
373+            total_weight += weight_table[p->nice];
374+        }
375+
376+    // Set time slice for every process
377+    for(p = ptable.proc; p < &ptable.proc[NPROC]; p++){
378+        if(p->state == RUNNABLE)
379+            p->time_slice = 1000*10*weight_table[p->nice]/total_weight;
380+        }
381+
382+    // choose process to run(with min vruntime)
383+    for(p = ptable.proc; p < &ptable.proc[NPROC]; p++)
384+        if (p->state == RUNNABLE){
385+            if (p->vruntime == 0 && p->overflow_times == 0)
386+            {
387+                is_there_min_proc = 1;
388+                min_vrun_proc = p;
389+                break;
390+            }

```

```

391+         if (
392+             p->overflow_times < min_overflow_times ||
393+             (p->vruntime < min_vruntime && p->overflow_times == min_overflow_times)
394+         )
395+         {
396+             is_there_min_proc = 1;
397+             min_vruntime = p->vruntime;
398+             min_overflow_times = p->overflow_times;
399+             min_vrun_proc = p;
400+         }
401+     }
402
403     // Switch to chosen process.  It is the process's job
404     // to release ptable.lock and then reacquire it
405     // before jumping back to us.
406+     if (!is_there_min_proc){
407+         release(&ptable.lock);
408+         continue;
409+     }
410
411+     c->proc = min_vrun_proc;
412+     min_vrun_proc->state = RUNNING;
413+     switchvm(min_vrun_proc);
414+
415+     swtch(&(c->scheduler), min_vrun_proc->context);
416+     switchkvm();
417
418     // Process is done running for now.
419     // It should have changed its p->state before coming back.
420     c->proc = 0;
421+
422+     release(&ptable.lock);
423+ }
424 }

```

대망의 스케줄러이다. 위의 코드는 전체 코드이고 세부 사항은 밑에서 자세히 설명하겠다.

```

350 void
351 scheduler(void)
352 {
353     struct proc *p;
354     struct cpu *c = mycpu();
355     c->proc = 0;
356
357     for(;;){
358         // Enable interrupts on this processor.
359         sti();
360
361+         struct proc *min_vrun_proc = 0;
362+         int is_there_min_proc = 0;
363+         unsigned int min_vruntime = (unsigned int) -1;
364+         unsigned int min_overflow_times = (unsigned int) -1;
365+
366         acquire(&ptable.lock);
367+
368+         total_weight = 0;
369+
370+         // Get total weight of the process

```

for 문 내부가 다음 프로세스를 고르는 부분이다.

\*min\_vrun\_proc 로 추후에 최소의 vruntime을 가지는 프로세스를 찾았을 때 그 프로세스를 가르킬 포인터를 저장하는 값을 초기화 해주었다.

is\_there\_min\_proc 는 다음으로 실행할 최소 vruntime을 가지는 프로세스가 존재하느냐를 나타내는 변수이다. 1이면 있다는 것이고 0이면 없다는 것

min\_vruntime, min\_overflow\_times는 최소 vruntime/overflow\_times를 담고있는 변수이다. 이 변수를 이용해 프로세스들을 서치하며 최소 프로세스를 찾는 것인데, 첨에 초기화 할때는 11111.....111, 즉 unsigned int가 가질 수 있는 최대 수를 채워준다.

또한 위에서 정의한 total\_weight를 매 프로세스 선택 단계마다 0으로 초기화해준다.

```

371         for(p = ptable.proc; p < &ptable.proc[NPROC]; p++){
372+             if(p->state == RUNNABLE)
373+                 total_weight += weight_table[p->nice];
374+             }

```

그 다음, ptable을 뒤져보며 runnable 한 프로세스들의 weight들을 전부 더해 total\_weight에 담아준다.

```

377+     for(p = ptable.proc; p < &ptable.proc[NPROC]; p++){
378+         if(p->state == RUNNABLE)
379+             p->time_slice = 1000*10*weight_table[p->nice]/total_weight;
380+     }

```

그다음 runnable 프로세스들에 대해 time\_slice 를 계산하여 넣어준다. 밀리틱이므로 1000을 곱해준다. 식은 아래와 같다.

$$time\ slice = 10tick \times \frac{weight\ of\ current\ process}{total\ weight\ of\ runnable\ processes}$$

자 이제 ptable을 서치하며 최소 vruntime을 갖는 프로세스를 찾자.

```

382+     // choose process to run(with min vruntime)
383+     for(p = ptable.proc; p < &ptable.proc[NPROC]; p++)
384+         if (p->state == RUNNABLE){
385+             if (p->vruntime == 0 && p->overflow_times == 0)
386+             {
387+                 is_there_min_proc = 1;
388+                 min_vrun_proc = p;
389+                 break;
390+             }
391+             if (
392+                 p->overflow_times < min_overflow_times ||
393+                 (p->vruntime < min_vruntime && p->overflow_times == min_overflow_times)
394+             )
395+             {
396+                 is_there_min_proc = 1;
397+                 min_vruntime = p->vruntime;
398+                 min_overflow_times = p->overflow_times;
399+                 min_vrun_proc = p;
400+             }
401+         }

```

아래 설명은 전부 ptable의 process들중 runnable인 것들에만 해당된다.

조교님과의 QA에서, vruntime이 0인 프로세스가 여러개인 경우에는 들어온 순서대로 고르면 된다고 하셨습니다. vruntime과 overflow\_times가 둘다 0인 프로세스를 찾으면 바로 그 프로세스를 min\_vrun\_proc로 가르키고, is\_there\_min\_proc를 1로 한 후 break 한다. 현재 프로세스를 선택했으므로 ptable을 더 뒤져보지 않으므로(물론 이 선택한 프로세스에서 다음 프로세스로 넘어갈 때에는 찾아보지만, 그건 위의 전체 for문에서 한번 더 돌아가므로 상관 없음)

그게 아닌 경우 먼저 min\_overflow\_times와 enumerate 중인 ptable의 멤버 프로세스의 overflow\_times를 비교해, 만약 멤버 프로세스의 값이 작으면 vruntime을 볼것도 없이 무조건 이게 최소이므로 min\_vrun\_proc를 가르키고 min\_vruntime, min\_overflow\_times을 이 프로세스의 것들로 값을 할당한다. 또한 is\_there\_min\_proc도 1로 마킹해준다. 또한 min\_overflow\_times 이 ptable멤버 프로세스와 같은 경우에도 min\_vruntime과 p->vruntime을 비교해 p의 것이 작다면 똑같이 한다. 이 다음에 ptable의 나머지 것들도 뒤져보며 최소 vruntime(당연히 overflow\_times도 고려) process를 찾는다.



```

405 // before jumping back to us.
→ 406+ if (!is_there_min_proc){
407+     release(&ptable.lock);
408+     continue;
409+ }
410
→ 411+ c->proc = min_vrun_proc;
412+ min_vrun_proc->state = RUNNING;
413+ switchvm(min_vrun_proc);
414+
415+ swtch(&(c->scheduler), min_vrun_proc->context);
416+ switchkvm();
417
418 // Process is done running for now.
419 // It should have changed its p->state before c
420 c->proc = 0;
→ 421+
422     release(&ptable.lock);
→
423 }
424 }

```

위의 과정에서 최소 **vruntime** 프로세스를 못 찾은 경우(더 정확히 말하자면 이 경우는 **runnable**이 없을 경우에만 해당됨), 제일 위의 **for**문으로 다시 돌아가도록 **ptable**의 락킹을 풀어주고 **continue**해준다.

아니라면 기존의 스케줄링 코드대로 **context switching**을 해준다.

그다음 **wakeup1**을 수정한 부분을 보겠다.

```

524 // The process lock must be held.
c 525 static void
p: 526 wakeup1(void *chan)
527 {
u: 528     struct proc *p;
→ 529+ // 고친부분
530+
531+ struct proc *min_vrun_proc = 0;
532+ int is_there_runable = 0; // runnable 존재하는지
533+ unsigned int min_vruntime = (unsigned int) -1;
534+ unsigned int min_overflow_times = (unsigned int) -1;
535+
536+ // choose process min process(with min vruntime)
537+ for(p = ptable.proc; p < &ptable.proc[NPROC]; p++)
538+     if (p->state == RUNNABLE){
539+         if (p->vruntime == 0 && p->overflow_times == 0)
540+         {
541+             is_there_runable = 1;
542+             min_vrun_proc = p;
543+             break;
544+         }
545+         if (
546+             p->overflow_times < min_overflow_times ||
547+             (p->vruntime < min_vruntime && p->overflow_times == min_overflow_times)
548+         )
549+         {
550+             is_there_runable = 1;
551+             min_vruntime = p->vruntime;
552+             min_overflow_times = p->overflow_times;
553+             min_vrun_proc = p;
554+         }
555+     }
556+ }

```

```

558     for(p = ptable.proc; p < &ptable.proc[NPROC]; p++)
559         if(p->state == SLEEPING && p->chan == chan)
560+     {
561         p->state = RUNNABLE;
562+     if(is_there_runnable)
563+     {
564+         unsigned int one_tick_minus = 1000*1024/weight_table[myproc()->nice];
565+
566+         if(min_vrun_proc->vruntime >= one_tick_minus)
567+         {
568+             p->overflow_times = min_vrun_proc->overflow_times;
569+             p->vruntime = min_vrun_proc->vruntime - one_tick_minus;
570+         }
571+         else if(min_vrun_proc->overflow_times)
572+         {
573+             p->overflow_times = min_vrun_proc->overflow_times - 1;
574+             p->vruntime = ((unsigned int) -1) - one_tick_minus + min_vrun_proc->vruntime;
575+         }
576+         else
577+         {
578+             p->overflow_times = 0;
579+             p->vruntime = 0;
580+         }
581+     }
582+     else
583+     {
584+         p->overflow_times = 0;
585+         p->vruntime = 0;
586+     }
587+ }
588 }

```

전체 코드는 위와 같고 자세한 설명은 아래에 하겠다.(wakeup1을 부르기 전/후에 lock을 핸들하는게 wakeup함수에 구현되어 있으므로 여기에선 락킹을 신경쓰지 않았다)

```

526 wakeup1(void *chan)
527 {
528     struct proc *p;
→ 529+    // 고친부분
530+
531+    struct proc *min_vrun_proc = 0;
532+    int is_there_runable = 0; // runnable 존재하는지
533+    unsigned int min_vruntime = (unsigned int) -1;
534+    unsigned int min_overflow_times = (unsigned int) -1;
535+
536+    // choose process min process(with min vruntime)
537+    for(p = ptable.proc; p < &ptable.proc[NPROC]; p++)
538+        if (p->state == RUNNABLE){
539+            if (p->vruntime == 0 && p->overflow_times == 0)
540+            {
541+                is_there_runable = 1;
542+                min_vrun_proc = p;
543+                break;
544+            }
545+            if (
546+                p->overflow_times < min_overflow_times ||
547+                (p->vruntime < min_vruntime && p->overflow_times == min_overflow_times)
548+            )
549+            {
550+                is_there_runable = 1;
551+                min_vruntime = p->vruntime;
552+                min_overflow_times = p->overflow_times;
553+                min_vrun_proc = p;
554+            }
555+        }
556+

```

스케줄러에서와 똑같은 방식으로 제일작은 vruntime(overflow\_times도 고려) 프로세스를 찾으므로 설명은 생략하겠다. 유일하게 다른 점은 is\_there\_min\_proc가 is\_there\_runable로 이름이 달라진 점이다.

```

558     for(p = ptable.proc; p < &ptable.proc[NPROC]; p++)
559         if(p->state == SLEEPING && p->chan == chan)
560+     {
561         p->state = RUNNABLE;
562+     if(is_there_runnable)
563+     {
564+         unsigned int one_tick_minus = 1000*1024/weight_table[myproc()->nice];
565+
566+         if(min_vrun_proc->vruntime >= one_tick_minus)
567+         {
568+             p->overflow_times = min_vrun_proc->overflow_times;
569+             p->vruntime = min_vrun_proc->vruntime - one_tick_minus;
570+         }
571+         else if(min_vrun_proc->overflow_times)
572+         {
573+             p->overflow_times = min_vrun_proc->overflow_times - 1;
574+             p->vruntime = ((unsigned int) -1) - one_tick_minus + min_vrun_proc->vruntime;
575+         }
576+         else
577+         {
578+             p->overflow_times = 0;
579+             p->vruntime = 0;
580+         }
581+     }
582+     else
583+     {
584+         p->overflow_times = 0;
585+         p->vruntime = 0;
586+     }
587+ }
588 }

```

그다음, 깨울 sleeping 프로세스를 찾아, runnable로 바꾸어준다. 그다음, 이전에(이 프로세스를 runnable로 바꾸기 전 기준) runnable이 있냐 없냐(is\_there\_runnable)에 따라 달라진다.

#### 1) runnable이 있는 경우

현재 실행중인 프로세스 기준 1000 milli-tick(1tick)의 vruntime을 계산해 one\_tick\_minus에 저장한다.

그 후 overflow\_time를 고려해 뺄셈을 한다.

1. min\_vrun\_proc의 vruntime이 1000 milli tick의 vruntime(overflow times 고려하지 않고 그냥 나머지)보다 큰 경우 그냥 vruntime으로 뺄셈해서 할당.
2. min\_vrun\_proc의 vruntime이 1000 밀리틱의 vruntime보다 작은 경우에는 overflow\_times에서 쪼개서 뺄셈 vruntime과 같이 이용해 뺄셈. 각 overflow\_times는 1111....1111이다.(100000000..0000아님!)
3. min\_vrun\_proc의 vruntime이 1000 밀리틱의 vruntime보다 작으면서 overflow\_times도 0인 경우에는 그냥 전부 0으로 초기화 해서 줌.

#### 2) 없는 경우

1. 전부 0으로 초기화 해서 줌.

아래는 kill 부분 수정 부분인데, wakeup1 부분과 완전히 똑같으므로 설명을 생략하겠다.

```

602 int
603 kill(int pid)
604 {
605     struct proc *p;
606
607     acquire(&ptable.lock);
608+
609+     struct proc *min_vrun_proc = 0;
610+     int is_there_runable = 0; // runnable 존재하는지
611+     unsigned int min_vruntime = (unsigned int) -1;
612+     unsigned int min_overflow_times = (unsigned int) -1;
613+
614+     // choose process min process(with min vruntime)
615+     for(p = ptable.proc; p < &ptable.proc[NPROC]; p++)
616+         if (p->state == RUNNABLE){
617+             if (p->vruntime == 0 && p->overflow_times == 0)
618+             {
619+                 is_there_runable = 1;
620+                 min_vrun_proc = p;
621+                 break;
622+             }
623+             if (
624+                 p->overflow_times < min_overflow_times ||
625+                 (p->vruntime < min_vruntime && p->overflow_times == min_overflow_times)
626+             )
627+             {
628+                 is_there_runable = 1;
629+                 min_vruntime = p->vruntime;
630+                 min_overflow_times = p->overflow_times;
631+                 min_vrun_proc = p;
632+             }
633+         }
634+

```

```

635     for(p = ptable.proc; p < &ptable.proc[NPROC]; p++){
636         if(p->pid == pid){
637             p->killed = 1;
638             // Wake process from sleep if necessary.
639             if(p->state == SLEEPING)
640+         {
641                 p->state = RUNNABLE;
642+             if(is_there_runable)
643+             {
644+                 unsigned int one_tick_minus = 1000*1024/weight_table[myproc()->nice];
645+
646+                 if(min_vrun_proc->vruntime >= one_tick_minus)
647+                 {
648+                     p->overflow_times = min_vrun_proc->overflow_times;
649+                     p->vruntime = min_vrun_proc->vruntime - one_tick_minus;
650+                 }
651+                 else if(min_vrun_proc->overflow_times)
652+                 {
653+                     p->overflow_times = min_vrun_proc->overflow_times - 1;
654+                     p->vruntime = ((unsigned int) -1) - one_tick_minus + min_vrun_proc->vruntime;
655+                 }
656+                 else
657+                 {
658+                     p->overflow_times = 0;
659+                     p->vruntime = 0;
660+                 }
661+             }
662+             else
663+             {
664+                 p->overflow_times = 0;
665+                 p->vruntime = 0;
666+             }
667+         }
668         release(&ptable.lock);
669         return 0;
670     }
671 }
672 release(&ptable.lock);
673 return -1;
674 }

```

그 다음은 ps 와 관련된 함수들이다.

```

763+ void itoiarr(unsigned int num, int *iarr) {
764+     int i = 0;
765+     do {
766+         iarr[i] = (num % 10);
767+         i += 1;
768+         num = num / 10;
769+     } while (
770+         num > 0
771+     );
772+
773+     for (int j = i; j<20; j++)
774+     {
775+         iarr[j] = 0;
776+     }
777+
778+ }

```

unsigned int를 길이 20짜리 배열로 하나하나 나타내는 함수이다.

예를들어, 5002315이란 수가 있으면 이 함수에 넣으면 [5, 1, 3, 2, 0, 0, 5, 0....., 0]을 리턴한다.

vruntime을 overflow\_times를 고려해 출력할 때(마치 오버플로우가 발생하지 않은 것처럼 핸들링한 것을 ps로 출력할 때) 이용할 예정.



```
780+ void print_int(  
781+     int num,  
782+     int max_len  
783+ )  
784+ {  
785+     cprintf("%d", num);  
786+  
787+     int num_len = 0;  
788+     if (num)  
789+     {  
790+         while (num != 0) {  
791+             num = num / 10;  
792+             num_len++;  
793+         }  
794+     }  
795+     else num_len = 1;  
796+  
797+     for(int left=0; left < max_len - num_len; left++)  
798+     {  
799+         cprintf(" ");  
800+     }  
801+ }
```

```
803+ void print_unsigned(  
804+     unsigned int num,  
805+     int max_len  
806+ )  
807+ {  
808+     cprintf("%d", num);  
809+  
810+     int num_len = 0;  
811+     if (num)  
812+     {  
813+         while (num != 0) {  
814+             num = num / 10;  
815+             num_len++;  
816+         }  
817+     }  
818+     else num_len = 1;  
819+  
820+     for(int left=0; left < max_len - num_len; left++)  
821+     {  
822+         cprintf(" ");  
823+     }  
824+ }
```

```
826+ void print_string(  
827+     char* string,  
828+     int max_len  
829+ )  
830+ {  
831+     cprintf("%s", string);  
832+  
833+     int idx = 0;  
834+  
835+     while (string[idx] != '\0') {  
836+         idx++;  
837+     }  
838+  
839+     for(int left=0; left < max_len - idx; left++)  
840+     {  
841+         cprintf(" ");  
842+     }  
843+ }
```

ps에서 출력할 때, 정렬을 하기 위해 각각의 **string**, **int**, **uint**마다 **cprintf**로 패딩을 추가하여(즉 정해진 길이 단위로 출력하게 만드는)함수를 정의하였다.

그 다음은 **vruntime**을 출력하는 함수를 보이겠다.

```
845+ void print_vruntime(  
846+     unsigned int overflow_num,  
847+     unsigned int vruntime_num  
848+ ){  
849+     if (overflow_num){  
850+         int output_number[20] = {0};  
851+  
852+         int carry = 0;  
853+         // overflow part  
854+         for (int overflow_idx = 0; overflow_idx < overflow_num; overflow_idx++){  
855+             int to_iarr[20];  
856+             unsigned int overflowed = (unsigned int) -1;  
857+             itoiarr(overflowed, to_iarr);  
858+  
859+             for (int idx = 0; idx < 20; idx++){  
860+                 int result = to_iarr[idx] + output_number[idx] + carry;  
861+                 output_number[idx] = (  
862+                     result  
863+                 ) % 10;  
864+                 if (result >= 10) carry = 1;  
865+                 else carry = 0;  
866+             }  
867+         }  
868+         // Leftover part  
869+         int to_iarr[20];  
870+         itoiarr(vruntime_num, to_iarr);  
871+  
872+         carry = 0;  
873+  
874+         for (int idx = 0; idx < 20; idx++){  
875+             int result = to_iarr[idx] + output_number[idx] + carry;  
876+             output_number[idx] = (  
877+                 result  
878+             ) % 10;  
879+             if (result >= 10) carry = 1;  
880+             else carry = 0;  
881+         }  
882+  
883+         int start = 0;
```

```

884+
885+     for (int idx = 19; idx >= 0; idx--){
886+         if (!start && output_number[idx] != 0){
887+             start = 1;
888+         }
889+         if (start){
890+             cprintf("%d", output_number[idx]);
891+         }
892+     }
893+ }
894+ else{
895+     cprintf("%d", vruntime_num);
896+ }
897+ cprintf("\n");
898+ }
899+
900+

```

하나하나 자세히 설명하겠다.

```

845+ void print_vruntime(
846+     unsigned int overflow_num,
847+     unsigned int vruntime_num
848+ ){
849+     if (overflow_num){
850+         int output_number[20] = {0};
851+
852+         int carry = 0;
853+         // overflow part
854+         for (int overflow_idx = 0; overflow_idx < overflow_num; overflow_idx++){
855+             int to_iarr[20];
856+             unsigned int overflowed = (unsigned int) -1;
857+             itoiarr(overflowed, to_iarr);
858+
859+             for (int idx = 0; idx < 20; idx++){
860+                 int result = to_iarr[idx] + output_number[idx] + carry;
861+                 output_number[idx] = (
862+                     result
863+                 ) % 10;
864+                 if (result >= 10) carry = 1;
865+                 else carry = 0;
866+             }
867+         }
868+     }
869+ }

```

먼저 `overflow_num`(`overflow_times`랑 같은 것이라 생각 하면 됨)이 0보다 큰 경우에는 `output_number`을 일단 길이 20짜리 배열로 정의해준다. 배열 인덱스 하나하나로 **decimal**을 나타낼 예정.

`overflow_num`은 `overflow`가 된 횟수, 즉 예를들어 `overflow_num`이 3이라면 1111....1111이 3번 있다는 것이다. 따라서 `adder(decimal)`을 만들어 `output_number`에 낮은 자릿수부터 더해서 `output_number`에 `overflow_num`만큼 1111.....1111을 더해준다.( $10^0$ ,  $10^1$  이 순서대로 하는 것이라 생각, `itoiarr`로 뒤집은 것을 더하는 거.)

```

868+ // Leftover part
869+ int to_iarr[20];
870+ itoiarr(vruntime_num, to_iarr);
871+
872+ carry = 0;
873+
874+ for (int idx = 0; idx < 20; idx++){
875+     int result = to_iarr[idx] + output_number[idx] + carry;
876+     output_number[idx] = (
877+         result
878+     ) % 10;
879+     if (result >= 10) carry = 1;
880+     else carry = 0;
881+ }
882+
883+ int start = 0;
884+
885+ for (int idx = 19; idx >= 0; idx--){
886+     if (!start && output_number[idx] != 0){
887+         start = 1;
888+     }
889+     if (start){
890+         cprintf("%d", output_number[idx]);
891+     }
892+ }
893+ }

```

그 다음 carry를 0으로 다시 만들어주고(임시 variable이므로) overflow\_num이 아닌 vruntime\_num(이건 횟수가 아니라 그냥 process의 vruntime p->vruntime이라 생각하면 됨. 즉 overflow된 횟수를 제외한 uint 범위 내의 나머지로 생각하면 됨) 을 위와 똑같은 과정으로 역순으로 뒤집은 배열을 adder(decimal) 을 만들어 output\_number에 낮은 자릿수부터 더해서 output\_number에 더해준다.

그 다음 최종 output\_number을 역순으로 출력한다(처음에는 0이면 출력 안 하다가 0이 아닌것이 처음 나온 순간 전부 출력).

즉 예를들어, 한 프로세스의 overflow 횟수와, 나머지 vruntime 전부 고려해 계산한 총 vruntime이 123456789라면 output\_number에는 [9,8,7,6,5,4,3,2,1,0,0,0,0 ..., 0] 이 저장되고 역순으로(위의 설명한대로 0을 핸들링하여) 수를 출력함

```

894+ else{
895+     cprintf("%d", vruntime_num);
896+ }
897+ cprintf("\n");
898+ }

```

overflow가 된 적이 없는 프로세스라면 그냥 출력한다.

```

901 void ps(int pid){
902+ char *states_by_idx[] = {"UNUSED", "EMBRYO", "SLEEPING", "RUNNABLE", "RUNNING", "ZOMBIE"};
903 struct proc *p;
904
905 acquire(&ptable.lock);
906+ print_string("name", 10);
907+ print_string("pid", 10);
908+ print_string("state", 20);
909+ print_string("priority", 10);
910+ print_string("runtime/weight", 20);
911+ print_string("runtime", 20);
912+ print_string("vruntime", 20);
913+ cprintf("tick %d\n", ticks*1000);
914+
915 if(pid){
916     for(
917         p = ptable.proc;
918         p <= &ptable.proc[NPROC];
919         p++
920     ){
921         if(p->pid == pid){
922             if(p->state != 0 && p->state <= 5){
923+                 print_string(p->name, 10);
924+                 print_int(p->pid, 10);
925+                 print_string(states_by_idx[p->state], 20);
926+                 print_int(p->nice, 20);
927+                 print_unsigned(p->runtime/weight_table[p->nice], 20);
928+                 print_unsigned(p->runtime, 20);
929+                 print_vruntime(p->overflow_times, p->vruntime);
930             }
931             break;
932         }
933     }
934 }
935
936 else{
937     for(
938         p = ptable.proc;
939         p <= &ptable.proc[NPROC];
940         p++
941     ){
942+         if(p->state != 0 && p->state <= 5 && p->pid >= 0){
943+             print_string(p->name, 10);
944+             print_int(p->pid, 10);
945+             print_string(states_by_idx[p->state], 20);
946+             print_int(p->nice, 10);
947+             print_unsigned(p->runtime/weight_table[p->nice], 20);
948+             print_unsigned(p->runtime, 20);
949+             print_vruntime(p->overflow_times, p->vruntime);
950         }
951     }
952
953     release(&ptable.lock);
954 }
955

```

ps로 출력할 때 위의 함수들을 이용해 잘 정렬할 수 있다. 10, 10, 20 등의 것들은 적당히 잘 align 하도록 맞춘 하이퍼 파라미터이다.

## trap.c

### Project 2. Implement CFS on xv6

- Implement CFS on xv6
  - Select process with minimum virtual runtime from runnable processes
  - Update runtime/vruntime for each timer interrupt

교안대로 매 타이머 인터럽트마다 **runtime/vruntime update**

```
17+ int weights[40] =
18+ {
19+     88761, 71755, 56483, 46273, 36291,
20+     29154, 23254, 18705, 14949, 11916,
21+     9548, 7620, 6100, 4904, 3906,
22+     3121, 2501, 1991, 1586, 1277,
23+     1024, 820, 655, 526, 423,
24+     335, 272, 215, 172, 137,
25+     110, 87, 70, 56, 45,
26+     36, 29, 23, 18, 15
27+ };
28+
```

weight를 하드코딩한다.



```

117+
118+ // Increase cur_running and running and vruntime every time slice
119 if(myproc() && myproc()->state == RUNNING &&
120    tf->trapno == T_IRQ0+IRQ_TIMER)
121+ {
122+     myproc()->cur_runtime += 1000;
123+     myproc()->runtime += 1000;
124+
125+     unsigned int result = 1000*1024/weights[myproc()->nice];
126+
127+     // Overflow detection
128+     if (4294967295 - myproc()->vruntime < result)
129+     {
130+         unsigned int limit = (unsigned int) -1;
131+
132+         unsigned int leftover = (unsigned int) result - (limit-(myproc()->vruntime));
133+         myproc()->overflow_times += 1;
134+         myproc()->vruntime = leftover;
135+     }
136+     else{
137+         myproc()->vruntime += (unsigned int) result;
138+     }
139+
140+     // Every tick -> check if time slice is done -> if done ? yeild and reset.
141+     if (myproc()->cur_runtime >= myproc()->time_slice)
142+     {
143+         myproc()->cur_runtime = 0;
144+         yield();
145+     }
146+
147+ }

```

매 타이머 인터럽트마다 핸들링 하는 코드이다. 자세히 설명하겠다.

```

119     if(myproc() && myproc()->state == RUNNING &&
120        tf->trapno == T_IRQ0+IRQ_TIMER)
121+    {
122+        myproc()->cur_runtime += 1000;
123+        myproc()->runtime += 1000;
124+
125+        unsigned int result = 1000*1024/weights[myproc()->nice];
126+

```

이 부분이 매 타이머 인터럽트마다 불리는 부분에서 running 하는 프로세스에 대해, 해당 프로세스의 현재 스케줄링 단계에서의 runtime(cur\_runtime), 그리고 전체 runtime을 1000 더해주는 부분이다.

또한 result는 해당 프로세스의 1000 밀리틱(1틱) 단위 vruntime의 변화량이다. 뒤에 이 것을 vruntime에 더할 예정이다.

```

127+ // Overflow detection
128+ if (4294967295 - myproc()->vruntime < result)
129+ {
130+     unsigned int limit = (unsigned int) -1;
131+
132+     unsigned int leftover = (unsigned int) result - (limit - (myproc()->vruntime));
133+     myproc()->overflow_times += 1;
134+     myproc()->vruntime = leftover;
135+ }
136+ else{
137+     myproc()->vruntime += (unsigned int) result;
138+ }

```

4294967295는 unsigned 32bit int에서 최댓값이다. 즉 1111.....1111이다.

이 값을 이용해  $4294967295 - \text{myproc}() \rightarrow \text{vruntime}$ 이  $\text{result}$ 보다 작은 경우, 즉 오버플로우가 일어날 예정인 경우, `overflow_times`를 1을 더하고 남은 값으로 `vruntime`을 설정하여 핸들링한다.

아닌 경우는 오버플로우가 일어나지 않은경우이므로 그냥 `vruntime`에 더해준다.

```

141+ if (myproc()->cur_runtime >= myproc()->time_slice)
142+ {
143+     myproc()->cur_runtime = 0;
144     yield();
> 145+ }
146+
147+ }

```

이 다음(위의 코드들과 같은 레벨에서 실행되는 time interrupt 조건문 내의 코드이다)에 `cur_runtime`, 즉 스케줄링 된 후 돌아간 시간이 `time_slice` 이상인 경우 `cur_runtime`을 0으로 하고 `yield`해 스케줄링을 다시 한다.

○



차승일(2018####27)

금요일

⋮

저번에 질문을 드렸을 때 runtime은 0이 아닌데 vruntime은 0인 상황은 불가능하다고 조교님께서 말씀하신 것 같은데,  
제가 테스트할때 계속 init 과 sh은 정말 가끔씩(매번 일어나는 것이 아닙니다) runtime 이 1000 vruntime이 0인 현상이 나타났습니다( 제 테스트 프로세스는 그런 현상이 나타나지 않았습니다)

왜 그런지 제가 생각을 해봤는데  
init 과 sh은 애초에 워낙 짧은 시간동안 돌아가므로  
time interrupt 가 발생하여 trap.c 에 들어가긴 했는데

runtime 을 1000 더한 후에 -> vruntime 에 어떠한 값(: 이 경우에는  $1000 \times 1024$  / 디폴트 nice의 weight)을 더하려고 하는 **찰나**에 프로세스가 sleeping이되어  
runtime만 더해지고 vruntime은 더해지지 않은 현상이 일어나는 것 같습니다.

이런 경우에는 불가피한 상황인 것 같은데 채점에서 감점을 받을까요?

차승일(2018####27)이(가) 4월 7일 오후 5:53에 편집

← 댓글 작성...

○



전영훈(2023####59)

토요일

⋮

해당 상황은 채점 시에 고려하지 않겠습니다. 신경쓰지 않으셔도 됩니다.

← 댓글 작성...

이 경우에는 고려하지 않는다고 하셨으므로, 따로 핸들링 하지 않았다.