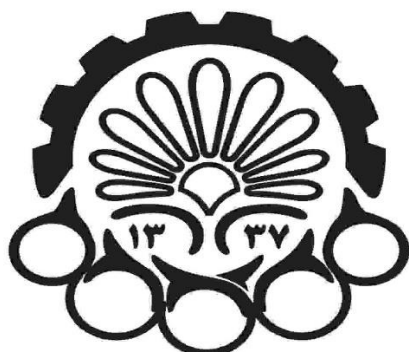


به نام خدا



**دانشگاه صنعتی امیر کبیر**  
( پلی تکنیک تهران )

دانشکده مهندسی کامپیوتر

آزمایشگاه سیستم های عامل

آزمایش هشتم : زمانبندی CPU

اعضای گروه :

محمد امین فرح بخش - (40131029)

حسین تاتار - (40133014)

اردیبهشت 1404

الگوریتم زمانبندی CFS :

در این آزمایش میخواهیم یک نمونه ساده شده از الگوریتم زمانبندی CFS را پیاده سازی کنیم. ابتدا پروژه را از [این لینک](#) clone میکنیم ، و سپس توابع فایل cfs\_scheduler.c را پیاده سازی میکنیم :

: Fill\_process\_array

این تابع باید به تعداد PROCESS\_COUNT پردازش ساخته و آرایه پردازش ها را با آنها پر کند. پس با یک حلقه for و به کمک تابع create\_process ، هر پردازش را با شناسه ، vruntime و مدت زمان باقیمانده مشخص ساخته و داخل اندیس آن در آرایه ذخیره میکنیم.

```
9 void fill_process_array(process *process_array[PROCESS_COUNT])
10 {
11     // fill the process_array with processes
12     for (int i = 0; i < PROCESS_COUNT; i++)
13     {
14         process_array[i] = create_process(2000 + i, // process id
15                                           100 + i, // current vruntime
16                                           3);      // residual execution duration of the process
17     }
18 }
19
```

: Insert\_one\_process\_to\_rbtrees

این تابع باید با گرفتن اشاره گر درخت سیاه-قرمز و پردازش موردنظر، آن را داخل درخت ذخیره کند. برای اینکار ابتدا یک نمونه از نوع mydata با کلید proc->vruntime برای آن پردازش ساخته و این نمونه را به کمک rb\_insert در درخت ذخیره کنیم. در صورت ایجاد خطا در ذخیره پردازش پیام مناسب چاپ میشود.

```
19
20 void insert_one_process_to_rbtrees(rbtrees *rbt, process *proc)
21 {
22     // make mydata instance of process and insert it to the rbtrees, the key is proc->vruntime
23     mydata *data = makedata_with_object(proc->vruntime, proc);
24     if (rb_insert(rbt, data) == NULL)
25     {
26         fprintf(stderr, "insert %d: out of memory\n", proc->id);
27     }
28 }
29
```

## : Insert\_processes\_to\_rbtrees

این تابع باید با گرفتن اشاره گر درخت قرمز-سیاه و آرایه پردازها ، تمامی اعضای آرایه را در درخت ذخیره کند. پس کافیهست به کمک تابع قبل و یک حلقه for، با پیمایش آرایه به کمک proc، اعضای آرایه را در درخت ذخیره کنیم.

```
void insert_processes_to_rbtrees(rbtrees *rbt, process *process_array[PROCESS_COUNT])
{
    // insert processes in process_array to rbtrees
    process *proc;
    for (int i = 0; i < PROCESS_COUNT; i++)
    {
        proc = process_array[i];
        insert_one_process_to_rbtrees(rbt, proc);
    }
}
```

## : Process\_of\_node

این تابع با گرفتن یک گره از درخت، باید پردازها ذخیره شده در آن را برگرداند. برای این کار کافیهست مقدار data در استراکت rbnodes را به اشاره گری از نوع mydata تبدیل کرده و در آن استراکت، مقدار object را در اشاره گر پردازها ذخیره کرده و آن را برگردانیم.

```
process *process_of_node(rbnodes *node)
{
    // extract the process in node
    process *proc = (process *)((mydata *) (node->data))->object;
    return proc;
}
```

## : Main

ابتدا یک آرایه ساخته و به کمک تابع fill\_process\_array آن را از پردازها پر میکنیم.

سپس یک درخت قرمز-سیاه ساخته و در صورت خطا پیام مناسب چاپ میکنیم .

سپس پردازهای ساخته شده را به کمک insert\_processes\_to\_rbtrees ، پردازها را در درخت ذخیره میکنیم.

اکنون تنها کافیسست الگوریتم زمانبندی را با یک حلقه پیاده سازی کنیم، برای این کار ابتدا متغیرهایی که درون حلقه به آنها نیاز داریم را تعریف کنیم: این متغیرها شامل: گره فعلی درخت (node)، پردازش در حال اجرا (current\_proc) و تیک فعلی (current\_tick) است.

برای قسمت اصلی الگوریتم، باید در هر تکرار حلقه، چپ ترین گره درخت انتخاب شود (به کمک RB\_MINIMAL)، پردازش داخل این گره به اندازه یک تیک اجرا شده و در صورت اتمام زمان باقی مانده آن از درخت حذف میشود.

در این حلقه، ابتدا پردازش با کمترین runtime (چپ ترین گره) انتخاب شده، به کمک process\_of\_node، پردازش داخل آن را بدست آورده، و به کمک run\_process\_for\_one\_tick در فایل proc.h پروژ به اندازه یک تیک اجرا شده و سپس از درخت حذف میشود. در صورت تمام نشدن پردازش (یعنی صفر نبودن residual\_duration که به کمک is\_terminated بررسی میشود) دوباره پردازش را با مقدار runtime جدید به درخت اضافه میکنیم.

```
int main()
{
    // create an array of processes and fill it
    process *processes[PROCESS_COUNT];
    fill_process_array(processes);
    printf("process array filled\n");
    printf("process array filled\n");
    // create a red-black tree
    rbtree *rbt;
    if ((rbt = rb_create(compare_func, destroy_func)) == NULL)
    {
        fprintf(stderr, "create red-black tree failed\n");
    }
    else
    {
        printf("tree created\n");
    }
    // insert processes to rbtree
    insert_processes_to_rbt(rbt, processes);
    printf("inserted processes to rbtree\n");

    // declare node, current_proc and current_tick
    rbnode *node;
    process *current_proc;
    int current_tick = 0;

    // scheduling algorithm:
    while ((node = RB_MINIMAL(rbt)))
    {
        printf("current_tick: %d\n", current_tick);
        current_tick++;
        current_proc = process_of_node(node);
        run_process_for_one_tick(current_proc);
        rb_delete(rbt, node, 0);
        if (!is_terminated(current_proc))
        {
            insert_one_process_to_rbt(rbt, current_proc);
        }
    }
}
```

```

• amin@Frb:~/completely-fair-scheduler$ ./cfs.sh
process array filled
process array filled
tree created
inserted processes to rbtree
current_tick: 0
process 2000 is running current vruntime: 100    current residual_duration: 3
after running for one tick:    vruntime: 101    residual_duration: 2
current_tick: 1
process 2001 is running current vruntime: 101    current residual_duration: 3
after running for one tick:    vruntime: 102    residual_duration: 2
current_tick: 2
process 2000 is running current vruntime: 101    current residual_duration: 2
after running for one tick:    vruntime: 102    residual_duration: 1
current_tick: 3
process 2002 is running current vruntime: 102    current residual_duration: 3
after running for one tick:    vruntime: 103    residual_duration: 2
current_tick: 4
process 2001 is running current vruntime: 102    current residual_duration: 2
after running for one tick:    vruntime: 103    residual_duration: 1
current_tick: 5
process 2000 is running current vruntime: 102    current residual_duration: 1
after running for one tick:    vruntime: 103    residual_duration: 0
process 2000 terminated.
current_tick: 6
process 2002 is running current vruntime: 103    current residual_duration: 2
after running for one tick:    vruntime: 104    residual_duration: 1
current_tick: 7
process 2001 is running current vruntime: 103    current residual_duration: 1
after running for one tick:    vruntime: 104    residual_duration: 0
process 2001 terminated.
current_tick: 8
process 2002 is running current vruntime: 104    current residual_duration: 1
after running for one tick:    vruntime: 105    residual_duration: 0
process 2002 terminated.

real    0m0.002s
user    0m0.000s
sys     0m0.001s
amin@Frb:~/completely-fair-scheduler$

```

در هر تیک، اطلاعات زیر نمایش داده میشود :

Current\_tick یا شماره تیک جاری.

پردازه ای که در حال اجرا است و مقادیر vruntime و residual\_duration آن قبل و بعد اجرا .

در صورتی که پردازه مدت زمان باقیمانده صفر داشته باشد، پیام اتمام آن چاپ میشود .

در نهایت نیز زمان اجرای real ، user و sys را نشان میدهد .

ترتیب اجرای پردازش ها :

در ابتدا با توجه به تابع ایجاد پردازش ها ، در آرایه پردازش ها داریم :

- Index 0 : id = 2000 , vruntime = 100 , residual\_duration = 3
- Index 1: id = 2001 , vruntime = 101 , residual\_duration = 3
- Index 2: id = 2002 , vruntime = 102 , residual\_duration = 3

در هر تیک ، پردازش با مقدار vruntime مینیمم انتخاب شده ، اجرا می شود و مقدار vruntime آن افزایش پیدا میکند . پس ابتدا پردازش 2000 انتخاب شده و vruntime آن 101 میشود.

سپس پردازش 2001 و مقدار vruntime آن 102 میشود؛ سپس مینیمم vruntime، 101 است مربوط به پردازش 2000 پس آن اجرا میشود و vruntime آن 102 میشود و سپس پردازش 2002 شانس اجرا را پیدا میکند.

و به همین ترتیب در هر گام پردازش با vruntime مینیمم انتخاب شده و اجرا می شود و مقدار vruntime آن تغییر کرده و سپس دوباره پردازش بعدی انتخاب شده و...