Schedulelab 实验报告

本次实验要求我们在 policy.cc 中实现模拟 CPU 调度的算法,并且返回当前 cpu 应该执行的任务 ID (分为 cpuTask 和 ioTask)

(一)一些个基础信息和准备

首先来看需要补写的函数定义:

```
Action policy(const std::vector<Event> &events, int current_cpu, int current_io)
```

一共传入三个参数,第一个是一个 Event,存放在一个容器中,一般情况下容器 长度为 1;第二个是 current_cpu,代表当前的 cpu 任务;第三个是 curren_io,代表当前的 io 任务;

我们发现,该函数的返回值为一个 Action 结构体, 而 Action 结构体定义如下:

```
struct Action {
  int cpuTask, ioTask;
};
```

所以返回值应该就是要让 cpu 和 io 执行的下一个任务的 taskID;

这里我们选择使用两个 map 数组对待执行的 cpuTask 和 ioTask 进行记录, key 值选择为 Event::Task.deadline。因为 map 在进行存储时候其自行会按照指定的 key 值进行维护,即存储时候就是有序的,这样方便我们对下一步要执行的 cpuTask 和 IoTask 进行选择。

```
map<int, Event::Task> cpu_todo;
map<int, Event::Task> io_todo;
```

(原先使用 vector 容器对需要执行的任务进行存储,还需要自己进行排序操作,而且还跑不出分数·····)

首先在 policy 函数中初始化一些条件:

```
Action result;
result.cpuTask = current_cpu;
result.ioTask = current_io;
Event::Task temp;
```

定义要返回的内容 result, 并且初始化为当前正在执行的任务

(二) 正式开工

因为实验说明中说了 events 这个容器一般情况下长度为 1, 但是以防万一, 我们求出其长度, 用一个循环遍历处理之:

```
int events_num = events.size();
int i = 0;
// int j = 0;
for (i = 0; i < events_num; i++)
{</pre>
```

跑完循环处理了之后, 我们再最后决定让 cpu 和 io 做什么任务

接下来要依据不同的任务类型进行处理: 首先把任务类型转化为整型:

```
for (i = 0;  events_num; i++)
{
  int event_type = (int)events[i].type;
```

(如果使用 Switch 语句也可以不用转化,但是我 Switch 老是出错,就没用,选择了转化为 int 型再用 if 条件句)

各个任务的处理: (ktimer 处理后面说)

1、kTaskArrival 处理:将任务添加到 map 中即可

```
if (event_type == 1)
{
    cpu_todo.insert(map<int, Event::Task>::value_type(events[i].task.deadline, events[i].task));
}
```

2、kTaskFinish 处理:将任务从 cpu_todo 中删除即可,这里指定了一个迭代器 iter, 跑一个循环查找已经完成的任务,使用 map.erase(iter)将其删除,下面涉及到删除任务操作的都是使用这个方法

```
if (event_type == 2)
{
    map<int, Event::Task>::iterator iter;
    iter = cpu_todo.begin();
    while (iter != cpu_todo.end())
    {
        if (iter->second.taskId == events[i].task.taskId)
        {
            cpu_todo.erase(iter);
            break;
        }
        iter++;
    }
}
```

3、kIoRequest 处理:将任务从 cpu_todo 中删除,并添加到 io_todo 中。这里逻辑是,任务在到来时候就已经添加到了 cpu_todo 里面,所以需要 io 时候应该将其从 cpu todo 里面删除,否则违反规则(做 io 时候不可以占用 CPU)

```
if (event_type == 3)
{
    io_todo.insert(map<int, Event::Task>::value_type(events[i].task.deadline, events[i].task));
    map<int, Event::Task>::iterator iter;
    iter = cpu_todo.begin();
    while (iter != cpu_todo.end())
    {
        if (iter->second.taskId == events[i].task.taskId)
        {
            cpu_todo.erase(iter);
            break;
        }
        iter++;
    }
}
```

4、kIoEnd 处理:将任务从 io_todo 中删除,添加到 cpu_todo 中,因为任务完成了 io 之后要占用 cpu 资源

```
if (event_type == 4)
{
    cpu_todo.insert(map<int, Event::Task>::value_type(events[i].task.deadline, events[i].task));
    map<int, Event::Task>::iterator iter;
    iter = io_todo.begin();
    while (iter != io_todo.end())
    {
        if (iter->second.taskId == events[i].task.taskId)
        {
            io_todo.erase(iter);
            break;
        }
        iter++;
    }
}
```

到这里,我们就基本完成了任务的分类,那么,map 既然本身就是按照 key 值排序的,我们先使用最朴素的方法,直接 check 之后把排在第一的任务作为下一个任务:

```
map<int, Event::Task>::iterator result_cpu;
map<int, Event::Task>::iterator result_io;
result_cpu = cpu_todo.begin();
result_io = io_todo.begin();
if (current_io != result_cpu->second.taskId) //最朴素的check当前任务之后直接把deadline最小的一个作为下一个执行

result.cpuTask = result_cpu->second.taskId;
if (current_io != 0)
{
    result.ioTask = current_io;
    return result;
    }
    else
    {
        if (result.cpuTask != result_io->second.taskId)
        {
            result.ioTask = result_io->second.taskId;
            return result;
        }
    }
}
```

让我们看看结果如何:

#46014 #A. schedlab — Partially Correct 9 1437 ms 20.60 M C++ 17 (schedlab) / 4.9 K

果然是不太行……

除去少数几个正确的节点之外, 所有节点的都超了时间:



这个时候想起我们没有处理的 ktimer, 开始读文档读的不仔细, 对 ktimer 处理没有思路。

实验说明中是这样描述的:

调度器是操作系统的一部分,它决定计算机何时运行什么任务。通常,调度器能够暂停一个运行中的任务,将它放回到等待队列当中,并运行一个新任务,这一机制称为抢占(preemption)。抢占的实现往往需要通过硬件时钟(timer)定时发起中断(interrupt)信号,告知调度器一定时间周期已经过去,并由调度器决定下一个运行的任务。

所以 ktimer 能够发挥的作用应该是告诉我们什么时候应该让另一个任务对 cpu 资源进行抢占。

这里对于 timer 的处理参考了 github 上的做法:

```
int now_time = -1;
```

```
if (event_type == 0)
{
    now_time = events[i].time;
}
```

就是定义一个全局的 now_time 变量, 记录 ktimer 来到时候的 events 里面的 time, 作为最后的决策参考。

有了这个东西之后,我们在最后决策返回哪一个 taskID 时候稍作改动就能优化:即在原有的基础上利用迭代器分别对 cpu_todo 和 io_todo 跑一次循环,寻<mark>找有无deadline 大于已经到来的 timer,</mark>如果有,则下一个 cpu 任务或者 io 任务就是这个任务,因为其时间优先级高。如果没有,则选 map 中第一个作为下一个执行的任务

```
nap<int, Event::Task>::iterator result_cpu;
map<int, Event::Task>::iterator result_io;
result_cpu = cpu_todo.begin();
result_io = io_todo.begin();
if (current_io == 0)
    if (!io_todo.empty())
        result io = io todo.begin();
        while (result_io != io_todo.end())
            if (result io->first > now time)
            result_io++;
        if (result_io == io_todo.end())
    result_io = io_todo.begin();
        result.ioTask = result io->second.taskId;
result cpu = cpu todo.begin();
while (result_cpu != cpu_todo.end()) // 参考了github上的部分内容
    if (result_cpu->first > now_time)
        break;
    result_cpu++;
if (result_cpu == cpu_todo.end())
    result_cpu = cpu_todo.begin();
result.cpuTask = result_cpu->second.taskId;
```

这个方法得到的结果很好:

#46121 #A.schedlab — Partially Correct 86 1461 ms 20.52 M C++ 17 (schedlab) / 4.9 K traxxasTyron

方法参考来源:

https://github.com/DannieGuo/ICS-Labs/blob/main/schedlab

小总结:

一个较小的改动就能够对任务调度实现很好的优化,但是这个改动确实需要花费比较多的时间和精力去发掘,而且理论懂了和能够代码实现还是两码子事儿的……

(同时,在判断 events 的类型时候,一使用 Switch 语句,如果各个 case 没有加花括号,则出现非法跳转问题,但是加了花括号,则会出现段错误,非常离谱,无论数据结构式 vector 还是 map,只要使用了 Switch 语句,无不报错,不知道其他同学有没有这种情况,尝试了很多次都无果,果断选择了换成 if 语句,就没有错误了。这是不是跟分支预测惩罚有关?)