题目描述

现有一个CPU和一些任务需要处理、已提前获知每个任务的任务ID、优先级、所需执行时间和到达时间。 CPU同时只能运行一个任务,请编写一个任务调度Q程序,采用"可抢占优先权调度"调度算法进行任务调度,规则 如下:

- 如果一个任务到来时, CPU是空闲的, 则CPU可以运行该任务直到任务执行完毕。
- 但是如果运行中有一个更高优先级的任务到来,则CPU必须暂停当前任务去运行这个优先级更高的任务;
- 如果一个任务到来时,CPU正在运行一个比他优先级更高的任务时,信道大的任务必须等待;
- 当CPU空闲时,如果还有任务在等待,CPU会从这些任务中选择一个优先级最高的任务执行,相同优先级的任 务选择到达时间最早的任务。

输入描述

输入有若干行,每一行有四个数字(均小于10^8),分别为任务ID,任务优先级,执行时间和到达时间。 每个任务的任务ID不同,优先级数字越大优先级越高,并且相同优先级的任务不会同时到达。 输入的任务已按照到达时间从小到大排序,并且保证在任何时间,处于等待的任务不超过10000个。

输出描述

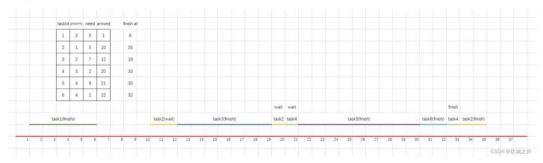
按照任务执行结束的顺序

用例

输入	1 3 5 1 2 1 5 10 3 2 7 12 4 3 2 20 5 4 9 21 6 4 2 22
输出	1 6 3 19 5 30 6 32 4 33 2 35
说明	无

题目解析

用例图〇示如下



task1在1时刻到达,此时CPU空闲,因此执行task1,task1需要执行5个时间,而执行期间没有新任务加入,因此 task1首先执行完成,结束时刻是6。

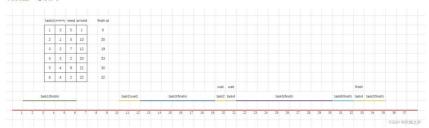
task2在10时刻达到,此时CPU空闲,因此执行task2,task2需要执行5个时间,但是在task2执行到12时刻时,有 新任务task3加入,且优先级更高,因此task2让出执行权,task2还需要5-(12-10) = 3 个时间才能执行完, task2进入等待队列。

task3在12时刻到达,此时CPU正在执行task2,但是由于task3的优先级高于task2,因此task3获得执行权开始执 行, task3需要7个时间, 而在下一个任务task4会在20时刻到达, 因此task3可以执行完, 结束时刻是19。

task3执行结束时刻是19,而task4到达时间是20,因此中间有一段CPU空闲期,而等待队列中还有一个task2等待 カテー国出版中間CDI 全個出tack2继续地テー但早口能地テ1时间 田出tack27本季亜2-1-2个时间才能执行完。

题目解析

用例图〇示如下



task1在1时刻到达,此时CPU空闲,因此执行task1,task1需要执行5个时间,而执行期间没有新任务加入,因此task1首先执行完成,<mark>结束时刻是6</mark>。

task2在10时刻达到,此时CPU空闲,因此执行task2,task2需要执行5个时间,但是在task2执行到12时刻时,有新任务task3加入,且优先级更高,因此task2让出执行权,task2还需要5-(12-10)=3个时间才能执行完,task2证常及5-(12-10)=3个时间才能执行完,

task3在12时刻到达,此时CPU正在执行task2,但是由于task3的优先级高于task2,因此task3获得执行权开始执行,task3需要7个时间,而在下一个任务task4会在20时刻到达,因此task3可以执行完,<mark>结束时刻是19</mark>。

task3执行结束时刻是19,而task4到达时间是20,因此中间有一段CPU空闲期,而等待队列中还有一个task2等待执行,因此此时CPU会调出task2继续执行,但是只能执行1时间,因此task2还需要3 - 1 = 2个时间才能执行完。

task4在20时刻到达,此时CPU正在执行task2,但是由于task4的优先级更高,因此task4获得执行权开始执行,task2重回等待队列,task4需要2个时间,但是执行到时刻21时,task5到达了,且优先级更高,因此task4还需2-(21-20) = 1个时间才能执行完,task4进入等待队列。

此时等待队列有两个任务task2,task4,因此需要按照优先级排序,优先级高的在队头,因此queue = [task4, task2]

task5在21时刻到达,此时CPU正在执行task4,但是task5的优先级更高,因此task5获得执行权开始执行,task4 进入等待队列,task5需要9个时间,但是执行到时刻22时,task6到达了,但是task6的优先级和task5相同,因此 task5执行不受影响,task5会在21 + 9 = <mark>30 时刻执行完成</mark>。

而task6则进入等待队列,有新任务进入队列后,就要按优先级重新排序,优先级高的在队头,因此queue = [task6, task4, task2]。

此时所有任务已经遍历完,我们检查等待队列是否有任务,若有,则此时任务队列中的任务必然是按优先级降序的,因此我们依次取出队头任务,在上一次结束时刻基础上添加需要的时间,就是新的结束时刻,比如

task6出队,上一次结束时刻是30,因此task6的结束时刻 = 30 + 2 = 32,新的结束时刻变为32

task4出队,上一次结束时刻是32,因此task4的结束时刻 = 32 + 1 = 33,新的结束时刻变为33

task2出队,上一次结束时刻是33,因此task2的结束时刻 = 33 + 2 = 35,新的结束时刻变为33。

本题实现的难点在于:

1、等待队列的实现

这里的等待队列其实就是优先队列,优先队列我们可以基于有序数组实现,但是有序数组实现最优先队列的时间复杂度至少O(n),算是比较高的。优先队列其实只要每次保证最高优先级的任务处于队头即可,无需实现整体有序,因此基于最大堆实现优先队列是更好的选择,最大堆每次实现优先队列,只需要O(logN)的时间复杂度,因此在处理大数量级是更具有优势,但是JS语言并没有实现基于堆结构的优先队列,因此我们需要手动实现,相较于有处理大数量级是更具有优势,但是JS语言并没有实现基于堆结构的优先队列,因此我们需要手动实现,相较于有多处组而言,难度较大。关于基于堆的优先队列实现,请看:LeetCode - 1705 吃苹果的最大数目_伏城之外的博客-CSDN博客

2、CPU的任务执行逻辑

CPU执行某个任务时,如果有新任务加入,则我们应该比较正在执行的任务和新任务的优先级,

- 如果新任务优先级较高,则应该将正在执行的任务撤出,加入到等待队列中,然后执行新任务。
- 如果新任务优先级不高于正在执行的任务,则新任务进入等待队列,继续执行当前任务。

CPU空转期间,应该检查等待队列是否有任务,并取出最高优先级任务执行。

2023.02.19 根据网友反馈上面逻辑的通过率为20%,我重新看了一下,发现上面遗漏一个逻辑:

题目说

当CPU空闲时,如果还有任务在等待,CPU会从这些任务中选择一个优先级最高的任务执行,<mark>相同优先级的任务选择到达时间最早的任务</mark>。

而上面逻辑中遗漏考虑了相同优先级时,按照到达时间为第二优先级来安排任务执行的场景。已修复。

JavaScript算法源码

基于最大堆实现优先队列

```
1 /* JavaScript Node ACH模式 控制给输入获取 */
2 const readline = require("readline");
3
4 const rl = readline.createInterface({
    input: process.stdin,
    output: process.stdout,
7 });
```



基于最大堆实现优先队列

```
rl.on("line", (line) => {
   if (line !== "") {
function getResult(tasks) {
  tasks = tasks.map((task) => {
         curtTask.need -= nextTask.arrived - curTime; // 先不看优先级,先将当前任务可以运行的时间减去
curTime = nextTask.arrived;
               if (idleTask_endTime > nextTask.arrived) {
   idleTask.need -= nextTask.arrived - curTime;
      white (pq.size > 0) {
  const pollTask = pq.poll();
  const pollTask_endTime = curTime + pollTask.need;
  console.log(`${pollTask.id}` ${pollTask_endTime}`);
  curTime = pollTask_endTime;
```

```
104
105
                        const ch_node = this.queue[ch];
const fa_node = this.queue[fa];
113
114
119
120
124
125
128
129
                           const fa_node = this.queue[fa];
const ch_left_node = this.queue[ch_left];
const ch_right_node = this.queue[ch_right];
                            if (ch_left_node && ch_right_node) {
                           // 注意定量回话题>=0. 因为左边优先级高

if (this.cpr(ch_left_node, ch_right_node) <= 0) {
    ch_max = ch_left;
    ch_max_node = ch_left_node;
} else {
    ch_max = ch_right;
    ch_max_node = ch_right_node;
}
} else if (ch_left_node && !ch_right_node) {
    ch_max = ch_left;
}
135
136
139
140
141
142
                           } else if (ch_left_node && :ch_right_node) {
   ch_max = ch_left;
   ch_max_node = ch_left_node;
} else if (!ch_left_node && ch_right_node) {
   ch_max = ch_right;
   ch_max_node = ch_right_node;
}
143
144
                          } else {
break;
}
148
149
150
151
                           this.scpr(ch_max_nooe,
this.swap(ch_max, fa);
fa = ch_max;
} else {
  break;
}
157
158
159
160
```

Java算法源码

Java已有专门的优先队列实现类PriorityQueue, 因此我们可以直接使用它, 而不需要自己实现。

Java已有专门的优先队列实现类PriorityQueue,因此我们可以直接使用它,而不需要自己实现。

```
System.out.println(curtTask.id + " " + curtTask_endTime); // 打印族行完的任务的10和结束的
curTime = curtTask_endTime;
    Task idleTask = pq.peek();
int idleTask_endTime = curTime + idleTask.need;
     if (idleTask_endTime > nextTask.arrived) {
  idleTask.need -= nextTask.arrived - curTime;
         System.out.println(idleTask.id + " " + idleTask_endTime);
curTime = idleTask_endTime;
```

Python算法源码

Pytho可以基于queue.PriorityQueue来实现优先队列,但是queue.PriorityQueue的自定义排序不支持函数参数传入,而是只能基于queue.PriorityQueue加入的元素的自身比较器(如__lt__和__gt__)来排序

Python算法源码

Pytho可以基于queue.PriorityQueue来实现优先队列,但是queue.PriorityQueue的自定义排序不支持函数参数传入,而是只能基于queue.PriorityQueue加入的元素的自身比较器(如_lt_和_gt_)来排序

```
def __init__(self, taskId, priority, need, arrived):
    self.taskId = taskId
      curtTask = pq.queue[0] # 当前正在运行的任务curtTask
nextTask = tasks.pop(0) # 下一个任务nextTask
```