

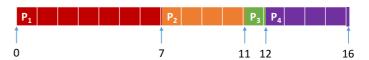
先来先服务(FCFS, First **Come First Serve**)

例题:各进程到达就绪队列的时间、需要的运行时间如下表所示。使用<mark>先来先服务</mark>调度算法,计算各 进程的等待时间、平均等待时间、周转时间、平均周转时间、带权周转时间、平均带权周转时间。

进程	到达时间	运行时间	
P1	0	7	
P2	2	4	
Р3	4	1	
P4	5	4	

先来先服务调度算法:按照到达的先后顺序调度,事实上就 是等待时间越久的越优先得到服务。

因此, <mark>调度顺序</mark>为: P1 → P2 → P3 → P4



周转时间 = 完成时间 - 到达时间

P1=7-0=7; P2=11-2=9; P3=12-4=8; P4=16-5=11

带权周转时间 = 周转时间/运行时间

P1=7/7=1; P2=9/4=2.25; P3=8/1=8; P4=11/4=2.75

等待时间=周转时间-运行时间、

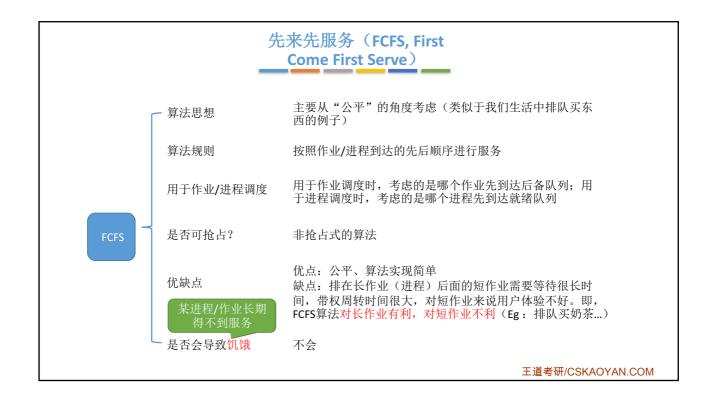
P1=7-7=0; P2=9-4=5; P3=8-1=7; P4=11-4=7

平均周转时间 = (7+9+8+11)/4 = 8.75 平均带权周转时间 = (1+2.25+8+2.75)/4 = 3.5

平均等待时间 = (0+5+7+7)/4 = 4.75

达后要么在等待,要么在运行。如果是又有计算、又有 I/O操作的进程,其等待时间就是周转时间 - 运行时间 -

I/O操作的时间





短作业优先(SJF, Shortest Job First)

严格来说,用于进程调度 应该称为**短进程优先调度** *算法(SPF)*

例题:各进程到达就绪队列的时间、需要的运行时间如下表所示。使用<mark>非抢占式的短作业优先</mark>调度算法,计算各进程的等待时间、平均等待时间、周转时间、平均周转时间、带权周转时间、平均带权周转时间。

进程	到达时间	运行时间
P1	0	7
P2	2	4
Р3	4	1
P4	5	4

周转时间 = 完成时间 - 到达时间

等待时间=周转时间-运行时间

带权周转时间 = 周转时间/运行时间

短作业/进程优先调度算法:每次调度时选择当前已到达且 运行时间最短的作业/进程。

因此, <mark>调度顺序为: P1 → P3 → P2 → P4</mark>



P1=7-0=7; P3=8-4=4; P2=12-2=10; P4=16-5=11

P1=7/7=1; P3=4/1=4; P2=10/4=2.5; P4=11/4=2.75

P1=7-7=0; P3=4-1=3; P2=10-4=6; P4=11-4=7

平均周转时间 = (7+4+10+11)/4 = 8 平均带权周转时间 = (1+4+2.5+2.75)/4 = 2.56 平均等待时间 = (0+3+6+7)/4 = 4

8.75 3.5 4.75 对比FCFS算法的结果,显然SPF算法的 平均等待/周转/带权周转时间都要更低

王道考研/CSKAOYAN.COM

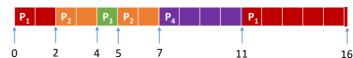
短作业优先(SJF, Shortest Job First)

抢占式的短作业优先算法 又称"最短剩余时间优先 算法(SRTN)"

例题:各进程到达就绪队列的时间、需要的运行时间如下表所示。使用<mark>抢占式</mark>的<mark>短作业优先</mark>调度算法,计算各进程的等待时间、平均等待时间、周转时间、平均周转时间、带权周转时间、平均带权周转时间。

进程	到达时间	运行时间
P1	0	7
P2	2	4
Р3	4	1
P4	5	4

最短剩余时间优先算法:每当有进程加入就绪队列改变时就需要调度,如果新到达的进程剩余时间比当前运行的进程剩余时间更短,则由新进程抢占处理机,当前运行进程重新回到就绪队列。另外,当一个进程完成时也需要调度



需要注意的是,当有新进程到达时就绪队列就会改变,就要按照上述规则进行检查。以下 P_n (m)表示当前 P_n 进程剩余时间为 m。各个时刻的情况如下:

0时刻(P1到达): P₁ (7)

2时刻 (P2到达): P₁(5)、P₂(4)

4时刻 (P3到达): P₁ (5) 、P₂ (2) 、P₃ (1)

5时刻(P3完成且P4刚好到达): P₁(5)、P₂(2)、P₄(4)

7时刻 (P2完成): P₁ (5) 、 P₄ (4)

11时刻(P4完成): P₁ (5)

短作业优先(SJF, Shortest Job First)

抢占式的短作业优先算法 又称"最短剩余时间优先 算法(SRTN)"

例题:各进程到达就绪队列的时间、需要的运行时间如下表所示。使用<mark>抢占式</mark>的短作业优先调度算法, 计算各进程的等待时间、平均等待时间、周转时间、平均周转时间、带权周转时间、平均带权周转时 间。

进程	到达时间	运行时间
P1	0	7
P2	2	4
Р3	4	1
P4	5	4

最短剩余时间优先算法:每当有进程加入就绪队列改变时就需要调度,如果新到达的进程剩余时间比当前运行的进程剩余时间更短,则由新进程抢占处理机,当前运行进程重新回到就绪队列。另外,当一个进程完成时也需要调度



P1=16-0=16; P2=7-2=5; P3=5-4=1; P4=11-5=6

P1=16/7=2.28; P2=5/4=1.25; P3=1/1=1; P4=6/4=1.5

P1=16-7=9; P2=5-4=1; P3=1-1=0; P4=6-4=2

周转时间 = 完成时间 - 到达时间带权周转时间 = 周转时间/运行时间

等待时间=周转时间-运行时间

平均周转时间 = (16+5+1+6)/4 = 7 平均带权周转时间 = (2.28+1.25+1+1.5)/4 = 1.50 平均等待时间 = (9+1+0+2)/4 = 3

8 2.56 4 对比非抢占式的短作业优先算法,显 然抢占式的这几个指标又要更低

王道考研/CSKAOYAN.COM

短作业优先(SJF, Shortest Job First)

注意几个小细节:

- 1. 如果题目中未特别说明,所提到的"短作业/进程优先算法"默认是非抢占式的
- 2. 很多书上都会说 "SJF 调度算法的平均等待时间、平均周转时间最少" 严格来说,这个表述是错误的,不严谨的。之前的例子表明,最短剩余时间优先算法得到的平均等待时间、平均周转时间还要更少

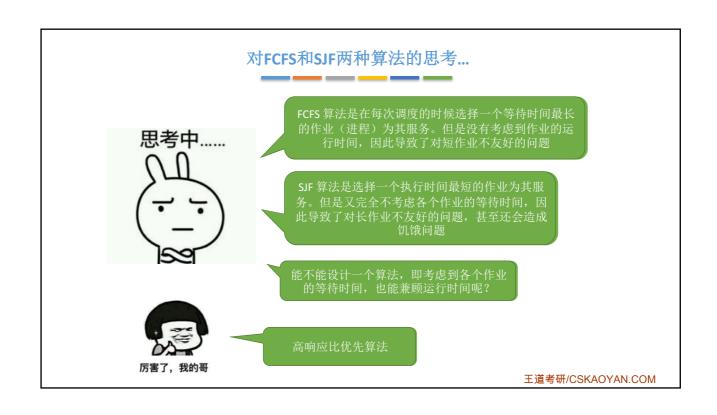
应该加上一个条件"在<mark>所有进程同时可运行</mark>时,采用SJF调度算法的平均等待时间、平均周转时间最小"。

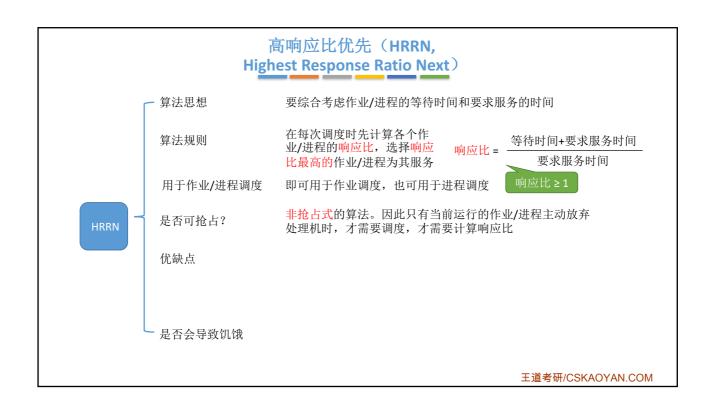
或者说"在所有进程都几乎同时到达时,采用SJF调度算法的平均等待时间、平均周转时间最少";

如果不加上述前提条件,则应该说"抢占式的短作业/进程优先调度算法(最短剩余时间优先, SRNT算法)的平均等待时间、平均周转时间最少"

- 3. 虽然严格来说,SJF的平均等待时间、平均周转时间并不一定最少,但相比于其他算法(如 FCFS),SJF依然可以获得较少的平均等待时间、平均周转时间
- 4. 如果选择题中遇到"SJF 算法的平均等待时间、平均周转时间最少"的选项,那最好判断其他选项是不是有很明显的错误,如果没有更合适的选项,那也应该选择该选项







高响应比优先(HRRN)

例题:各进程到达就绪队列的时间、需要的运行时间如下表所示。使用<mark>高响应比优先</mark>调度算法,计算各进程的等待时间、平均等待时间、周转时间、平均周转时间、带权周转时间、平均带权周转时间。

进程	到达时间	运行时间
P1	0	7
P2	2	4
Р3	4	1
P4	5	4

高响应比优先算法:非抢占式的调度算法,只有当前运行的进程主动放弃CPU时(正常/异常完成,或主动阻塞),才需要进行调度,调度时计算所有就绪进程的响应比,选响应比最高的进程上处理机。



响应比 = 等待时间+要求服务时间 要求服务时间

P2和P4要求服务时间一样, 但P2等待时间长,所以必 然是P2响应比更大

0时刻: 只有 P₁ 到达就绪队列, P₁上处理机

7时刻(P1主动放弃CPU): 就绪队列中有 P_2 (响应比=(5+4)/4=2.25)、 P_3 ((3+1)/1=4)、 P_4 ((2+4)/4=1.5),

8时刻 (P3完成): P₂(2.5)、P₄(1.75) 12时刻 (P2完成): 就绪队列中只剩下 P₄



知识回顾与重要考点

算法	思想& 规则	可抢占?	优点	缺点	考虑到等待时 间&运行时间?	会导致 饥饿?
FCFS	自己回 忆	非抢占式	公平; 实现简单	对短作业不利	等待时间√ 运行时间×	不会
SJF/S PF	自己回忆	默认为非抢占式, 也有SJF的抢占式 版本最短剩余时间 优先算法(SRTN)	"最短的"平均等待 /周转时间;	对长作业不利,可 能导致饥饿;难以 做到真正的短作业 优先	等待时间× 运行时间√	会
HRRN	自己回 忆	非抢占式	上述两种算法的权衡 折中,综合考虑的等 待时间和运行时间		等待时间v 运行时间v	不会

注:这几种算法主要关心对用户的公平性、平均周转时间、平均等待时间等评价系统整体性能的指标,但是不关心"响应时间",也并不区分任务的紧急程度,因此对于用户来说,交互性很糟糕。因此这三种算法一般适合用于早期的批处理系统,当然,FCFS算法也常结合其他的算法使用,在现在也扮演着很重要的角色。而适合用于交互式系统的调度算法将在下个小节介绍...

<mark>提示:一定要动手做课后习题!</mark>这些算法特性容易考小题,算法的使用常结合调度算法的评价指标在大题中考察。