# 操作系统(2024-2025)

# 作业 #3: 241118 进程调度

截止日期: 2024年11月27日

张梓卫 (学号: 10235101526)

# 问题 1

# 1 5.6

轮转调度程序的一个变种是回归轮转 (regressiveround-robin) 调度程序。这个调度程序为每个进程分配时间片和优先级。时间片的初值为 50ms。然而,如果一个进程获得 CPU 并用完它的整个时间片 (不会因 I/0 而阻塞),那么它的时间片会增加 10ms 并且它的优先级会提升。(进程的时间片可以增加 到最多 100ms。) 如果一个进程在用完它的整个时间片之前阻塞,那么它的时间片会降低 5ms 而它的优先级不变。回归轮转调度程序会偏爱哪类进程 (CPU 密集型的或 IO 密集型的)? 请解释。

#### 解答

回归轮转调度程序会偏爱 CPU 密集型的进程,这种调度器将有利于 CPU 受限的进程,因为它们会获得更长的时间量以及每当它们消耗整个时间量时,优先级就会提高。因为它们能够连续完成分配的时间片,时间片和优先级会逐渐提高。此调度程序不会惩罚 I/O 限制进程,因为它们在消耗全部时间之前可能会阻塞 I/O,但它们的优先级保持不变。

#### $2 \quad 5.7$

假设有如下 1 组进程,它们的 CPU 执行时间可以毫秒来计算:

进程	执行时间	优先级	
$P_1$	2	2	
$P_2$	1	1	
$P_3$	8	4	
$P_4$	4	2	
$P_5$	5	3	

假设进程按  $P_1$ ,  $P_2$ ,  $P_3$ ,  $P_4$ ,  $P_5$  顺序在时刻 0 到达。

- (a) 画出 4 个 Gantt 图,分别演示采用每种调度算法(FCFS、SJF、非抢占优先级调度(一个较大优先级数值意味着更高优先级)和 RR(时间片 = 2))的进程执行。
- (b) 每个进程在 (a) 里的每种调度算法下的周转时间是多少?
- (c) 每个进程在 (a) 里的每种调度算法下的等待时间是多少?
- (d) 哪一种调度算法的平均等待时间(对所有进程)最小?

#### 解答

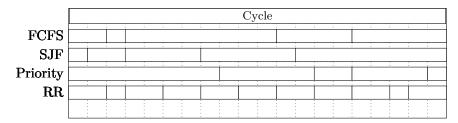


图 1: Gantt Chart

# (b) 周转时间 = 完成时间 - 到达时间

	P1	P2	Р3	P4	P5
FCFS	2ms	$3 \mathrm{ms}$	$11 \mathrm{ms}$	$15 \mathrm{ms}$	$20 \mathrm{ms}$
SJF	$3 \mathrm{ms}$	$1 \mathrm{ms}$	$20 \mathrm{ms}$	$7 \mathrm{ms}$	$12 \mathrm{ms}$
非抢占优先级	$15 \mathrm{ms}$	$20 \mathrm{ms}$	$8 \mathrm{ms}$	$19 \mathrm{ms}$	$13 \mathrm{ms}$
RR	2ms	$3 \mathrm{ms}$	$20 \mathrm{ms}$	$13 \mathrm{ms}$	$18 \mathrm{ms}$

# (c) 等待时间 = 周转时间 - 执行时间

	P1	P2	P3	P4	P5
FCFS	$0 \mathrm{ms}$	$2 \mathrm{ms}$	$3 \mathrm{ms}$	11ms	$15 \mathrm{ms}$
SJF	$1 \mathrm{ms}$	$0 \mathrm{ms}$	3 ms $12 ms$	$3 \mathrm{ms}$	$7 \mathrm{ms}$
非抢占优先级					
RR	$0 \mathrm{ms}$	2 ms	$12 \mathrm{ms}$	$9 \mathrm{ms}$	$13 \mathrm{ms}$

平均等待时间		
6.2ms		
4.6ms		
11.0ms		
7.2ms		

表 1: 各调度算法的平均等待时间

# (d) Shortest Job First

• Shortest Job First (SJF) minimizes the average waiting time.

# 3 - 5.12

现有运行  $10 \land IO$  密集型任务和  $1 \land CPU$  密集型任务的一个系统。假设 IO 密集型任务每 1ms 的 CPU 计算就进行一次 I/0 操作,并且每个 I/0 操作需要 10ms 来完成。另假设上下文切换开销是 0.1ms,所有进程都是长时间运行的任务。请讨论在下列条件下轮转调度程序的 CPU 利用率:

- (a) 时间片为 1ms
- (b) 时间片为 10ms

#### 解答

#### 3.1 a

时间量为 1 毫秒: 无论调度哪个进程,调度器每次切换上下文,都会产生 0.1 毫秒的上下文切换成本。这导致 CPU 利用率为  $\frac{1ms}{1ms+0.1ms} \times 100\% \approx 90.91\%$ .

#### 3.2 b

时间量为 10 毫秒:I/O 受限的任务在仅使用 1 毫秒后就会发生上下文切换毫秒的时间量。因此,循环完成所有流程所需的时间为  $10\times1.1+10.1$  (因为每个 I/O 绑定任务执行 1 毫秒,然后引发上下文切换任务,而 CPU 限制的任务在引发上下文切换之前执行 10 毫秒)。CPU 利用率为  $\frac{20ms}{21.1ms}\times100\%\approx94.79\%$ .